

OpenTP1 Version 7

分散トランザクション処理機能

OpenTP1 解説

解説書

3000-3-D50-50

対象製品

印の付いているプログラムプロダクトについては、発行時期をご確認ください。

・適用 OS : AIX 5L V5.1 , AIX 5L V5.2 , AIX 5L V5.3 , AIX V6.1 , AIX V7.1

P-1M64-2131 uCosminexus TP1/Server Base 07-04
P-1M64-2331 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-03
P-1M64-2431 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-03
P-1M64-2531 uCosminexus TP1/Client/W 07-02
P-1M64-2631 uCosminexus TP1/Offline Tester 07-00
P-1M64-2731 uCosminexus TP1/Online Tester 07-00
P-1M64-2831 uCosminexus TP1/Multi 07-00
P-1M64-2931 uCosminexus TP1/High Availability 07-00
P-1M64-3131 uCosminexus TP1/Message Control 07-05
P-1M64-3231 uCosminexus TP1/NET/Library 07-05
P-F1M64-3231R uCosminexus TP1/NET/X25-Extended 07-00
P-1M64-8131 uCosminexus TP1/Shared Table Access 07-00
P-1M64-8331 uCosminexus TP1/Resource Manager Monitor 07-00
P-1M64-8531 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00
P-1M64-C371 uCosminexus TP1/Message Queue 07-01
P-1M64-C771 uCosminexus TP1/Message Queue - Access 07-01
P-F1M64-31311 uCosminexus TP1/Message Control/Tester 07-00
P-F1M64-31312 uCosminexus TP1/Message Control - Extension 1 07-01
P-F1M64-32311 uCosminexus TP1/NET/User Agent 07-00
P-F1M64-32312 uCosminexus TP1/NET/HDLC 07-00
P-F1M64-32313 uCosminexus TP1/NET/X25 07-00
P-F1M64-32314 uCosminexus TP1/NET/OSI-TP 07-00
P-F1M64-32315 uCosminexus TP1/NET/XMAP3 07-01
P-F1M64-32316 uCosminexus TP1/NET/HSC 07-00
P-F1M64-32317 uCosminexus TP1/NET/NCSB 07-00
P-F1M64-32318 uCosminexus TP1/NET/OSAS-NIF 07-01
P-F1M64-3231B uCosminexus TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2 07-00
P-F1M64-3231C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-03
P-F1M64-3231D uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00
P-F1M64-3231U uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol 07-00
R-1M45F-31 uCosminexus TP1/Web 07-00

・適用 OS : AIX 5L V5.3 , AIX V6.1 , AIX V7.1

P-1M64-1111 uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-04
P-1M64-1311 uCosminexus TP1/FS/Direct Access(64) 07-03
P-1M64-1411 uCosminexus TP1/FS/Table Access(64) 07-03
P-1M64-1911 uCosminexus TP1/High Availability(64) 07-00
P-1M64-1L11 uCosminexus TP1/Extension 1(64) 07-00
P-1M64-4111 uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-05
P-1M64-4211 uCosminexus TP1/NET/Library(64) 07-05
P-1M64-D111 uCosminexus TP1/Message Queue(64) 07-01
P-F1M64-4211C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP(64) 07-03

P-F1M64-4211D uCosminexus TP1/NET/High Availability(64) 07-00
・適用 OS : AIX V6.1 , AIX V7.1

P-1M64-D711 uCosminexus TP1/Message Queue Access(64) 07-01
・適用 OS : HP-UX 11i V1 (PA-RISC) , HP-UX 11i V2 (PA-RISC)

P-1B64-3F31 uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00

P-1B64-8531 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

P-1B64-8931 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

R-18451-41K uCosminexus TP1/Client/W 07-00

R-18452-41K uCosminexus TP1/Server Base 07-00

R-18453-41K uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-00

R-18454-41K uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-00

R-18455-41K uCosminexus TP1/Message Control 07-00

R-18456-41K uCosminexus TP1/NET/Library 07-00

R-18459-41K uCosminexus TP1/Offline Tester 07-00

R-1845A-41K uCosminexus TP1/Online Tester 07-00

R-1845C-41K uCosminexus TP1/Shared Table Access 07-00

R-1845D-41K uCosminexus TP1/Resource Manager Monitor 07-00

R-1845E-41K uCosminexus TP1/Multi 07-00

R-1845F-41K uCosminexus TP1/Web 07-00

R-F18455-411K uCosminexus TP1/Message Control/Tester 07-00

R-F18456-411K uCosminexus TP1/NET/User Agent 07-00

R-F18456-415K uCosminexus TP1/NET/XMAP3 07-00

R-F18456-41CK uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-00
・適用 OS : HP-UX 11i V2 (IPF) , HP-UX 11i V3 (IPF)

P-1J64-3F21 uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00

P-1J64-4F11 uCosminexus TP1/NET/High Availability(64) 07-00

P-1J64-8521 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

P-1J64-8611 uCosminexus TP1/Extension 1(64) 07-00

P-1J64-8921 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

P-1J64-8A11 uCosminexus TP1/High Availability(64) 07-00

P-1J64-C371 uCosminexus TP1/Message Queue 07-01

P-1J64-C571 uCosminexus TP1/Message Queue(64) 07-01

P-1J64-C871 uCosminexus TP1/Message Queue - Access(64) 07-01

R-18451-21J uCosminexus TP1/Client/W 07-02

R-18452-21J uCosminexus TP1/Server Base 07-04

R-18453-21J uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-03

R-18454-21J uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-03

R-18455-21J uCosminexus TP1/Message Control 07-05

R-18456-21J uCosminexus TP1/NET/Library 07-05

R-18459-21J uCosminexus TP1/Offline Tester 07-00

R-1845A-21J uCosminexus TP1/Online Tester 07-00

R-1845C-21J uCosminexus TP1/Shared Table Access 07-00

R-1845D-21J uCosminexus TP1/Resource Manager Monitor 07-00

R-1845E-21J uCosminexus TP1/Multi 07-00

R-1845F-21J uCosminexus TP1/Web 07-00

R-1B451-11J uCosminexus TP1/Client/W(64) 07-02

R-1B452-11J uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-04

R-1B453-11J uCosminexus TP1/FS/Direct Access(64) 07-03

R-1B454-11J uCosminexus TP1/FS/Table Access(64) 07-03

R-1B455-11J uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-05

R-1B456-11J uCosminexus TP1/NET/Library(64) 07-05

R-F18455-211J uCosminexus TP1/Message Control/Tester 07-00

R-F18455-212J uCosminexus TP1/Message Control - Extension1 07-01

R-F18456-215J uCosminexus TP1/NET/XMAP3 07-01

R-F18456-21CJ uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-03

R-F1B456-11CJ uCosminexus TP1/NET/TCP/IP(64) 07-03

・適用 OS : Solaris 8 , Solaris 9 , Solaris 10

P-9D64-3F31 uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00

P-9D64-8531 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

P-9D64-8931 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

R-19451-216 uCosminexus TP1/Client/W 07-00

R-19452-216 uCosminexus TP1/Server Base 07-00

R-19453-216 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-00

R-19454-216 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-00

R-19455-216 uCosminexus TP1/Message Control 07-00

R-19456-216 uCosminexus TP1/NET/Library 07-00

R-19459-216 uCosminexus TP1/Offline Tester 07-00

R-1945A-216 uCosminexus TP1/Online Tester 07-00

R-1945C-216 uCosminexus TP1/Shared Table Access 07-00

R-1945D-216 uCosminexus TP1/Resource Manager Monitor 07-00

R-1945E-216 uCosminexus TP1/Multi 07-00

R-F19456-2156 uCosminexus TP1/NET/XMAP3 07-00

R-F19456-21C6 uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux AS 4 (AMD64 & Intel EM64T) , Red Hat Enterprise Linux AS 4 (x86) , Red Hat Enterprise Linux ES 4 (AMD64 & Intel EM64T) , Red Hat Enterprise Linux ES 4 (x86)

P-9S64-2161 uCosminexus TP1/Server Base 07-00

P-9S64-2351 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-00

P-9S64-2451 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-00

P-9S64-2551 uCosminexus TP1/Client/W 07-00

P-9S64-3151 uCosminexus TP1/Message Control 07-00

P-9S64-3251 uCosminexus TP1/NET/Library 07-00

P-9S64-C371 uCosminexus TP1/Message Queue 07-01

P-F9S64-3251C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-00

P-F9S64-3251U uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux AS 4 (AMD64 & Intel EM64T) , Red Hat Enterprise Linux AS 4 (x86) , Red Hat Enterprise Linux ES 4 (AMD64 & Intel EM64T) , Red Hat Enterprise Linux ES 4 (x86) , Red Hat Enterprise Linux 5 (AMD/Intel 64) , Red Hat Enterprise Linux 5 (x86) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (AMD/Intel 64) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (x86) , Red Hat Enterprise Linux

Server 6 (32-bit x86) , Red Hat Enterprise Linux Server 6 (64-bit x86_64)

P-9S64-2951 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

P-9S64-8551 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

P-9S64-C771 uCosminexus TP1/Message Queue - Access 07-01

P-F9S64-3251D uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00

R-1845F-A15 uCosminexus TP1/Web 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux 5 (AMD/Intel 64) ,Red Hat Enterprise Linux 5 (x86) ,Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (AMD/Intel 64) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (x86) , Red Hat Enterprise Linux Server 6 (32-bit x86) , Red Hat Enterprise Linux Server 6 (64-bit x86_64)

P-9S64-2171 uCosminexus TP1/Server Base 07-06

P-9S64-2361 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-03

P-9S64-2461 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-03

P-9S64-2561 uCosminexus TP1/Client/W 07-02

P-9S64-3161 uCosminexus TP1/Message Control 07-05

P-9S64-3261 uCosminexus TP1/NET/Library 07-05

P-9S64-C571 uCosminexus TP1/Message Queue 07-01

P-F9S64-32611 uCosminexus TP1/NET/User Agent 07-00

P-F9S64-3261C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-03

P-F9S64-3261U uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol 07-01

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux 5 (AMD/Intel 64) ,Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (AMD/Intel 64) , Red Hat Enterprise Linux Server 6 (64-bit x86_64)

P-9W64-2111 uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-06

P-9W64-2311 uCosminexus TP1/FS/Direct Access(64) 07-03

P-9W64-2411 uCosminexus TP1/FS/Table Access(64) 07-03

P-9W64-2911 uCosminexus TP1/High Availability(64) 07-02

P-9W64-8511 uCosminexus TP1/Extension 1(64) 07-02

P-9W64-3111 uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-05

P-9W64-3211 uCosminexus TP1/NET/Library(64) 07-05

P-9W64-C311 uCosminexus TP1/Message Queue(64) 07-01

P-9W64-C711 uCosminexus TP1/Message Queue Access(64) 07-01

P-F9W64-3211C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP(64) 07-03

P-F9W64-3211D uCosminexus TP1/NET/High Availability(64) 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux AS 4 (IPF)

P-9V64-2121 uCosminexus TP1/Server Base 07-00

P-9V64-2321 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-00

P-9V64-2421 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-00

P-9V64-2521 uCosminexus TP1/Client/W 07-00

P-9V64-3121 uCosminexus TP1/Message Control 07-00

P-9V64-3221 uCosminexus TP1/NET/Library 07-00

P-9V64-C371 uCosminexus TP1/Message Queue(64) 07-01

P-9V64-C771 uCosminexus TP1/Message Queue - Access(64) 07-01

P-F9V64-3221C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-00

P-F9V64-3221U uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol 07-00

R-1C45F-31 uCosminexus TP1/Web 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux AS 4 (IPF) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (Intel Itanium)

P-9V64-2921 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

P-F9V64-3221D uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux AS 4 (IPF) , Red Hat Enterprise Linux 5 (Intel Itanium) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (Intel Itanium)

P-9V64-8521 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

・適用 OS : Red Hat Enterprise Linux 5 (Intel Itanium) , Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (Intel Itanium)

P-9V64-2131 uCosminexus TP1/Server Base 07-02

P-9V64-2331 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-02

P-9V64-2431 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-02

P-9V64-2531 uCosminexus TP1/Client/W 07-02

P-9V64-3131 uCosminexus TP1/Message Control 07-05

P-9V64-3231 uCosminexus TP1/NET/Library 07-05

P-F9V64-3231C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-03

P-F9V64-3231U uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol 07-00

・適用 OS : Windows 2000 , Windows Server 2003 , Windows Server 2003 x64 Editions , Windows Server 2003 R2 , Windows Server 2003 R2 x64 Editions , Windows XP , Windows Vista x86 , Windows Vista x64 , Windows Server 2008 x86 , Windows Server 2008 x64 , Windows Server 2008 R2 , Windows 7 x86 , Windows 7 x64

P-2464-2144 uCosminexus TP1/Client/P 07-02

P-2464-7824 uCosminexus TP1/Client for .NET Framework 07-03

R-15451-21 uCosminexus TP1/Connector for .NET Framework 07-03

R-1845F-8134 uCosminexus TP1/Web 07-00

・適用 OS : Windows Server 2003 , Windows Server 2003 x64 Editions , Windows Server 2003 R2 , Windows Server 2003 R2 x64 Editions , Windows XP , Windows Vista x86 , Windows Vista x64 , Windows Server 2008 x86 , Windows Server 2008 x64 , Windows Server 2008 R2 , Windows 7 x86 , Windows 7 x64

P-2464-2274 uCosminexus TP1/Server Base 07-06

P-2464-2374 uCosminexus TP1/FS/Direct Access 07-03

P-2464-2474 uCosminexus TP1/FS/Table Access 07-03

P-2464-2544 uCosminexus TP1/Extension 1 07-00

P-2464-3154 uCosminexus TP1/Message Control 07-05

P-2464-3254 uCosminexus TP1/NET/Library 07-05

P-2464-3354 uCosminexus TP1/Messaging 07-00

P-2464-C374 uCosminexus TP1/Message Queue 07-01

P-2464-C774 uCosminexus TP1/Message Queue - Access 07-01

P-F2464-31542 uCosminexus TP1/Message Control - Extension 1 07-02

P-F2464-3254C uCosminexus TP1/NET/TCP/IP 07-03

P-F2464-3254D uCosminexus TP1/NET/High Availability 07-01

R-15452-21 uCosminexus TP1/Extension for .NET Framework 07-00

R-1945B-24 uCosminexus TP1/LiNK 07-06

・適用 OS : Windows Server 2003 , Windows Server 2003 x64 Editions , Windows Server 2003 R2 , Windows Server 2003 R2 x64 Editions , Windows XP , Windows Vista x86 , Windows Server 2008 x86 ,

Windows Server 2008 x64 , Windows Server 2008 R2 , Windows 7 x86 , Windows 7 x64

P-F2464-32545 uCosminexus TP1/NET/XMAP3 07-01

・適用 OS : Windows Server 2003 Enterprise Edition , Windows Server 2003 Enterprise x64 Edition , Windows Server 2003 R2 Enterprise Edition , Windows Server 2003 R2 Enterprise x64 Edition , Windows Server 2008 Enterprise x86 , Windows Server 2008 Enterprise x64 , Windows Server 2008 R2 Enterprise P-2464-2934 uCosminexus TP1/High Availability 07-00

・適用 OS : Java VM

P-2464-7394 uCosminexus TP1/Client/J 07-03

P-2464-73A4 uCosminexus TP1/Client/J 07-03

これらのプログラムプロダクトのほかにもこのマニュアルをご利用になれる場合があります。詳細は「リリースノート」でご確認ください。

これらの製品は、ISO9001 および TickIT の認証を受けた品質マネジメントシステムで開発されました。

輸出時の注意

本製品を輸出される場合には、外国為替及び外国貿易法の規制並びに米国輸出管理規則など外国の輸出関連法規をご確認の上、必要な手続きをお取りください。

なお、不明な場合は、弊社担当営業にお問い合わせください。

商標類

AIX は、米国およびその他の国における International Business Machines Corporation の商標です。

AIX 5L は、米国およびその他の国における International Business Machines Corporation の商標です。

AMD は、Advanced Micro Devices, Inc. の商標です。

Gauntlet は、米国法人 Network Associates, Inc. またはその関係会社の米国またはその他の国における登録商標です。

HP-UX は、Hewlett-Packard Development Company, L.P. のオペレーティングシステムの名称です。

Itanium は、アメリカ合衆国およびその他の国における Intel Corporation の商標です。

Linux は、Linus Torvalds 氏の日本およびその他の国における登録商標または商標です。

MIA は、Multivendor Integration Architecture の略称です。

Microsoft は、米国 Microsoft Corporation の米国およびその他の国における登録商標または商標です。

MQSeries は、米国およびその他の国における International Business Machines Corporation の商標です。

MS-DOS は、米国 Microsoft Corporation の米国およびその他の国における登録商標または商標です。

NCS は、Hewlett-Packard Development Company, L.P. の商品名称です。

Oracle と Java は、Oracle Corporation 及びその子会社、関連会社の米国及びその他の国における登録商標です。

OSF は、Open Software Foundation, Inc. の商標です。

PA-RISC は、Hewlett-Packard Development Company, L.P. の商標です。

Red Hat は、米国およびその他の国で Red Hat, Inc. の登録商標もしくは商標です。

UNIX は、The Open Group の米国ならびに他の国における登録商標です。

WebSphere は、米国およびその他の国における International Business Machines Corporation の商標です。

Windows は、米国 Microsoft Corporation の米国およびその他の国における登録商標または商標です。

Windows Server は、米国 Microsoft Corporation の米国およびその他の国における登録商標または商標です。

Windows Vista は、米国 Microsoft Corporation の米国およびその他の国における登録商標または商標です。
X/Open は、The Open Group の英国ならびに他の国における登録商標です。

XATMI は、X/Open Company Limited が開発したアプリケーションインタフェースの名称です。

その他記載の会社名、製品名は、それぞれの会社の商標もしくは登録商標です。

プログラムプロダクト「P-9D64-3F31, P-9D64-8531, P-9D64-8931, R-19451-216, R-19452-216, R-19453-216, R-19454-216, R-19455-216, R-19456-216, R-19459-216, R-1945A-216, R-1945C-216, R-1945D-216, R-1945E-216, R-F19456-2156, R-F19456-21C6」には、Oracle Corporation またはその子会社、関連会社が著作権を有している部分が含まれています。

プログラムプロダクト「P-9D64-3F31, P-9D64-8531, P-9D64-8931, R-19451-216, R-19452-216, R-19453-216, R-19454-216, R-19455-216, R-19456-216, R-19459-216, R-1945A-216, R-1945C-216, R-1945D-216, R-1945E-216, R-F19456-2156, R-F19456-21C6」には、UNIX System Laboratories, Inc. が著作権を有している部分が含まれています。

本書には、X/Open の許諾に基づき X/Open CAE Specification System Interfaces and Headers, Issue4, (C202 ISBN 1-872630-47-2) Copyright (C) July 1992, X/Open Company Limited の内容が含まれています；

なお、その一部は IEEE Std 1003.1-1990, (C) 1990 Institute of Electrical and Electronics Engineers, Inc. 及び IEEE std 1003.2/D12, (C) 1992 Institute of Electrical and Electronics Engineers, Inc. を基にしています。

事前に著作権所有者の許諾を得ずに、本書の該当部分を複製、複写及び転記することは禁じられています。

本書には X/Open の許諾に基づき X/Open Preliminary Specification Distributed Transaction Processing : The TxRPC Specification (P305 ISBN 1-85912-000-8) Copyright (C) July 1993, X/Open Company Limited の内容が含まれています；

事前に著作権所有者の許諾を得ずに、本書の該当部分を複製、複写及び転記することは禁じられています。

本書には、Open Software Foundation, Inc. が著作権を有する内容が含まれています。

This document and the software described herein are furnished under a license, and may be used and copied only in accordance with the terms of such license and with the inclusion of the above copyright notice. Title to and ownership of the document and software remain with OSF or its licensors.

発行

2012 年 11 月 3000-3-D50-50

著作権

All Rights Reserved. Copyright (C) 2006, 2012, Hitachi, Ltd.

変更内容

変更内容 (3000-3-D50-50) uCosminexus TP1/Server Base 07-06 , uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-06

追加・変更内容	変更箇所
OpenTP1 の拡張機能を使うときに必要な製品 (TP1/Extension 1 , および TP1/Message Control - Extension1) に関する説明を追加した。	1.3.1(7)
ノード構成の変更 (ノードの追加や削除) に自動的に対応する機能 (ノード自動追加機能) を追加した。これに伴い、ノードリストファイルを追加した。	3.2.3(4) , 4.1.1(1) , 4.1.2 , 4.1.5 , 4.2 , 4.2.7 , 5.3.3(1)(g) , 5.3.4(4) , 5.3.6(11) , 付録 B 表 B-2 , 付録 E
ユーザーバごとに、共有化したバッファの使用サイズを制限できるようにした。	3.4.4(3) , 3.4.4(4)
TP1/Client/J が DCCM3 と通信する場合の説明を変更した。	3.5.3
rap クライアントマネージャの管理テーブルについての説明を追加した。	3.7.4
性能検証用トレースの情報を CSV 形式で出力し、トレース解析できるようにした。	5.3.6(4) , 5.3.6(5) , 5.3.6(6) , 5.3.6(7) , 5.3.6(8) , 5.3.6(10) , 5.3.6(11) , 5.3.6(12) , 5.3.6(13) , 付録 B
ネームサービス定義の name_audit_conf オペランドに 1 または 2 を指定している場合、実行形式ファイル namaudtd の稼働数が 1 になる旨を追加した。	7.1
OpenTP1 で使用している受信用ポート番号 domain_masters_port を削除した。	7.3.1(2)
次に示すバージョンの変更点を記載した。 <ul style="list-style-type: none"> • TP1/Server Base 07-06 • TP1/Server Base 07-05 • TP1/Server Base 07-02 • TP1/Message Control 07-01 および TP1/NET/Library 07-02 • TP1/Message Control 07-00 および TP1/NET/Library 07-00 	付録 C.1 , 付録 C.2 , 付録 C.5 , 付録 C.6 , 付録 C.7

uCosminexus TP1/Server Base 07-05 , uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-05 , uCosminexus TP1/Message Control 07-05 , uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-05

追加・変更内容	変更箇所
入力キューと出力キューについて説明を変更した。	3.3.8(1)
メッセージ出力通番について説明を追加した。	3.3.9(5)
一つのサービス要求ごとに実行するプロセスを起動し直せるようにした (非常駐 UAP プロセスのリフレッシュ機能)。	3.4.3(5)
一つのリソースマネージャを複数の制御単位に分け、接続するユーザ名称などを変更してリソースマネージャに接続できるようにした (リソースマネージャ接続先選択機能)。	4.4.5(2)(c) , 付録 B 表 B-1

追加・変更内容	変更箇所
システムの稼働数についての説明を追加した。	7.1 表 7-1

uCosminexus TP1/Server Base 07-02 , uCosminexus TP1/Message Control 07-01

追加・変更内容	変更箇所
<p>前回のオンライン停止時に残っていた未処理受信メッセージや未送信メッセージを引き継ぎ、TP1/Message Control の構成を変更できるようにした (MCF 構成変更再開機能)。</p> <p>また、OpenTP1 の日常的な運用に OpenTP1 の MCF 構成変更準備停止を追加した。</p>	3.3.12 , 5.2

uCosminexus TP1/Message Control 07-00 , uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-00

追加・変更内容	変更箇所
リモート MCF サービスに関連する記述を削除した。	3.3.7 , 3.3.11

単なる誤字・脱字などはお断りなく訂正しました。

変更内容 (3000-3-D50-40) uCosminexus TP1/Server Base 07-04 , uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-04 , uCosminexus TP1/Message Control 07-05 , uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-05 , uCosminexus TP1/NET/Library 07-05 , uCosminexus TP1/NET/Library(64) 07-05

追加・変更内容
異常終了した MHP を、自動的に再スケジュールできるようにした。
チェックポイントダンプ取得契機のスキップ回数を監視できるようにした。
次に示すシステムサービスプロセスの説明を変更した。 <ul style="list-style-type: none"> • trnrvd • jnlsdd • admrsvre
OpenTP1 で使用しているポート番号の説明を変更した。
サービス関数動的ローディング機能で使用する、UAP 共用ライブラリのサーチパスをオンライン中に変更できるようにした。
OpenTP1 の起動コマンドがリターンした直後に MCF の運用コマンドを実行する場合、mcftlscom コマンドで MCF 通信サービスの開始を待ち合わせられるようにした。
次に示すバージョンの変更点を記載した。 <ul style="list-style-type: none"> • TP1/Message Control 07-05 および TP1/NET/Library 07-05 • TP1/Server Base 07-04 • TP1/Message Control 07-02 および TP1/NET/Library 07-03 • TP1/Server Base 07-00

変更内容 (3000-3-D50-30) uCosminexus TP1/Server Base 07-03 , uCosminexus TP1/Server Base(64) 07-03 , uCosminexus TP1/Message Control 07-03 , uCosminexus TP1/Message Control(64) 07-03 , uCosminexus TP1/NET/Library 07-04 , uCosminexus TP1/NET/Library(64) 07-04

追加・変更内容

ジャーナルサービスで性能検証用トレース (JNL 性能検証用トレース) を出力できるようにした。

ロックサービスを使用した排他制御の各種イベントの性能検証用トレース (LCK 性能検証用トレース) を出力できるようにした。

グローバルドメインの説明を追加した。

特定のノードのサービス情報を優先的に使用する機能 (サービス情報優先度指定機能) を追加した。

UAP 異常終了通知イベント, および未処理送信メッセージ廃棄通知イベントの, MCF イベントが通知された原因の説明を変更した。

縮退運転の説明を変更した。

メッセージが回復できない場合の説明を追加した。

メッセージの送信順序の説明を変更した。

dc_rpc_cltsend 関数で通知したデータを受け取る関数の説明を変更した。

OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供するファイルシステムとの違いの説明を変更した。

OpenTP1 ファイルへのアクセス要求で, イベントトレース (FIL イベントトレース) を出力できるようにした。

キャッシュレスアクセス指定の DAM ファイルを使用する場合の DAM サービス専用共用メモリサイズについて説明を変更した。

性能検証用トレース取得サービスの稼働数を変更した。また, 関連する定義を変更した。

受信用ポート番号を指定できるシステムサービスについて説明を追加した。

アプリケーションに関するタイマ起動要求の状態を表示できるようにした。

OpenTP1 の標準出力, 標準エラー出力をリダイレクトする prctee プロセスを停止・再開できるようにした。

ユーザタイマ監視の状態を表示できるようにした。

次に示すバージョンの変更点を記載した。

- TP1/Server Base 07-03
- TP1/Message Control 07-03 および TP1/NET/Library 07-04
- TP1/Message Control 07-02 および TP1/NET/Library 07-03
- TP1/Message Control 07-01 および TP1/NET/Library 07-01

リモートプロシジャコールの処理の概要を追加した。

uCosminexus TP1/Message Control 07-02 , uCosminexus TP1/NET/Library 07-03

追加・変更内容

MHP でサービス関数動的ローディング機能を使用できるようにした。

追加・変更内容

次の操作を、ライブラリ関数でできるようにした。

- コネクションの状態表示，確立，および解放
- サーバ型コネクションの確立要求の状態表示，および受付開始・終了
- アプリケーションに関するタイマ起動要求の削除
- 論理端末の状態表示，閉塞，閉塞解除，および出力キューの削除
- MCF 通信サービスまたはアプリケーション起動サービスの状態表示

MCF 静的共用メモリが不足し未使用領域から自動的に追加確保する場合に，メッセージを出力できるようにした。

相手システムとのメッセージ送受信に関するネットワークの状態を表示できるようにした。

uCosminexus TP1/Message Control 07-01，uCosminexus TP1/NET/Library 07-01

追加・変更内容

メッセージ送受信での主なイベントで，性能検証用トレース（MCF 性能検証用トレース）を出力できるようにした。

サーバ型コネクションの確立要求の受付開始・終了を手動でできるようにした。

変更内容（3000-3-D50-20）uCosminexus TP1/Server Base 07-02，uCosminexus TP1/Message Control 07-01，uCosminexus TP1/NET/Library 07-01

追加・変更内容

XA リソースサービスで性能検証用トレース（prf トレース）を出力できるようにした。

サービス関数を動的にローディングできる機能を追加した。

タイマ監視機能によるタイマ監視の対象を追加した。また，監視対象に対応する OpenTP1 の定義を変更した。

スケジューラサービスの動作をサービス単位で指定できるようにした。

MS-DOS 用の TP1/Client/P でのユーザ認証機能の使い方を削除した。

リモート API 機能に関する説明を変更した。

監査ログを出力する機能を追加した。

システムジャーナルファイルの並列アクセス機能を追加した。

ネームサービスでイベントトレースを出力できるようにした。

プロセスサービスでイベントトレースを出力できるようにした。

システムジャーナルファイルを使用しないでシステムを運用する機能（ジャーナルファイルレス機能）を追加した。

これに伴い，システムサービスプロセスの稼働数を変更した。

次に示すバージョンの変更点を記載した。

- TP1/Server Base 07-02
- TP1/Message Control 07-01 および TP1/NET/Library 07-01

はじめに

このマニュアルは、分散トランザクション処理機能 OpenTP1 の概要について説明したものです。

本文中に記載されている製品のうち、このマニュアルの対象製品ではない製品については、OpenTP1 Version 7 対応製品の発行時期をご確認ください。

TP1/Message Queue は、米国 International Business Machines Corporation とのライセンス契約に基づき、WebSphere MQ (旧称：MQSeries) の MQI, MQFAP, MQ クラスタの仕様をベースに実装しています。

対象読者

システム管理者、システム設計者、プログラマ、およびオペレータの方を対象としています。なお、オペレーティングシステム、オンラインシステムの基礎的な知識があることを前提としています。

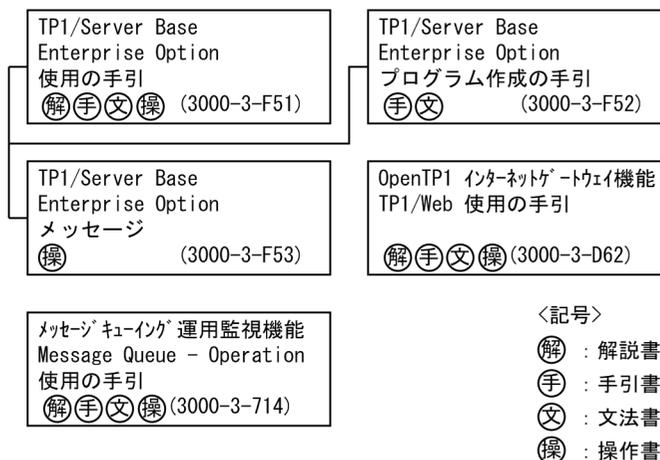
関連マニュアル

●OpenTP1 Version 7



OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSI-TP編 解(手)文(操) (3000-3-D73)	OpenTP1 プロトコル TP1/NET/XMAP3編 解(手)文(操) (3000-3-D74)
OpenTP1 プロトコル TP1/NET/User Datagram Protocol編 解(手)文(操) (3000-3-D75)	OpenTP1 プロトコル TP1/NET/X25編 解(手)文(操) (3000-3-D76)
OpenTP1 プロトコル TP1/NET/HSC編 解(手)文(操) (3000-3-D77)	OpenTP1 プロトコル TP1/NET/NCSE編 解(手)文(操) (3000-3-D78)
OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSAS-NIF編 解(手)文(操) (3000-3-D79)	OpenTP1 プロトコル TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2編 解(手)文(操) (3000-3-D80)
OpenTP1 プロトコル TP1/NET/X25-Extended編 解(手)文(操) (3000-3-D82)	OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/Message Queue 使用の手引 解(手)文(操) (3000-3-D90)
OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/Message Queue メッセージ 操 (3000-3-D91)	OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/Message Queue プログラム作成の手引 手 (3000-3-D92)
OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/Message Queue プログラム作成リファレンス 文 (3000-3-D93)	メッセージキューイングアクセス機能 TP1/Message Queue - Access 使用の手引 解(手)文(操) (3000-3-D94)

●そのほかのOpenTP1関連



マニュアル「OpenTP1 プロトコル」の各プロトコル編については、ご使用の製品のバージョンに対応するマニュアルの発行時期をご確認ください。

関連製品

- 索引順編成ファイル管理 ISAM (3000-3-046)
- 日立拡張表示印刷サービス XP/W (3000-3-047)
- HP-UX 通信管理 XNF/H 解説・運用編 (3000-3-457)
- 通信管理 XNF/S-E2 解説・運用編 (3000-3-520)
- AIX 通信管理 XNF/AS 解説・運用編 (3000-3-B61)
- 端末メッセージマッピング支援 / ワークステーション XMAP2/W 解説・手引書 (3000-7-421)
- 端末メッセージマッピング支援 / ワークステーション / T-560/20 XMAP2/W/560 (3000-7-424)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ AIX(R) 編 (3000-9-130)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ HP-UX 編 (3000-9-131)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ Linux(R) 編 (3000-9-132)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ HP-UX (IPF) 編 (3000-9-133)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ メッセージ (3000-9-134)
- 高信頼化システム監視機能 HA モニタ Linux(R) (x86) 編 (3000-9-140)
- JP1 Version 8 JP1/Base 運用ガイド (3020-3-K06)
- JP1 Version 8 JP1/Base メッセージ (3020-3-K07)
- JP1 Version 8 JP1/Base 機能拡張 (3020-3-K08)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 解説 (3020-3-K21)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 設計・運用ガイド (3020-3-K22)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 セットアップガイド (3020-3-K23)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 操作ガイド (3020-3-K24)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 コマンドリファレンス (3020-3-K25)

- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 連携ガイド (3020-3-K27)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 メッセージ (3020-3-K28)
- JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation (3020-3-K42)
- JP1 Version 8 JP1/NETM/Audit (3020-3-L50)
- JP1 Version 8 JP1/ServerConductor/Deployment Manager (3020-3-L53)
- SEWB+ クライアントサーバシステム開発ガイド (3020-3-N83)
- JP1 Version 9 JP1/Base 運用ガイド (3020-3-R71)
- JP1 Version 9 JP1/Base メッセージ (3020-3-R72)
- JP1 Version 9 JP1/Base 関数リファレンス (3020-3-R73)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 入門 (3020-3-S01)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 導入ガイド (3020-3-S02)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 設計ガイド (システム構築編) (3020-3-S03)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 設計ガイド (業務設計編) (3020-3-S04)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 構築ガイド 1 (3020-3-S05)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 構築ガイド 2 (3020-3-S06)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 運用ガイド (3020-3-S07)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 トラブルシューティング (3020-3-S08)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 操作ガイド (3020-3-S09)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 コマンドリファレンス 1 (3020-3-S10)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 コマンドリファレンス 2 (3020-3-S11)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 連携ガイド (3020-3-S12)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 メッセージ 1 (3020-3-S13)
- JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 メッセージ 2 (3020-3-S14)
- JP1 Version 9 JP1/NETM/Audit 構築・運用ガイド (3020-3-S90)
- XMAP3 Version 5 画面・帳票サポートシステム XMAP3 実行ガイド (3020-7-514)
- 画面・帳票サポートシステム XMAP3 開発・実行ガイド (3020-7-591)

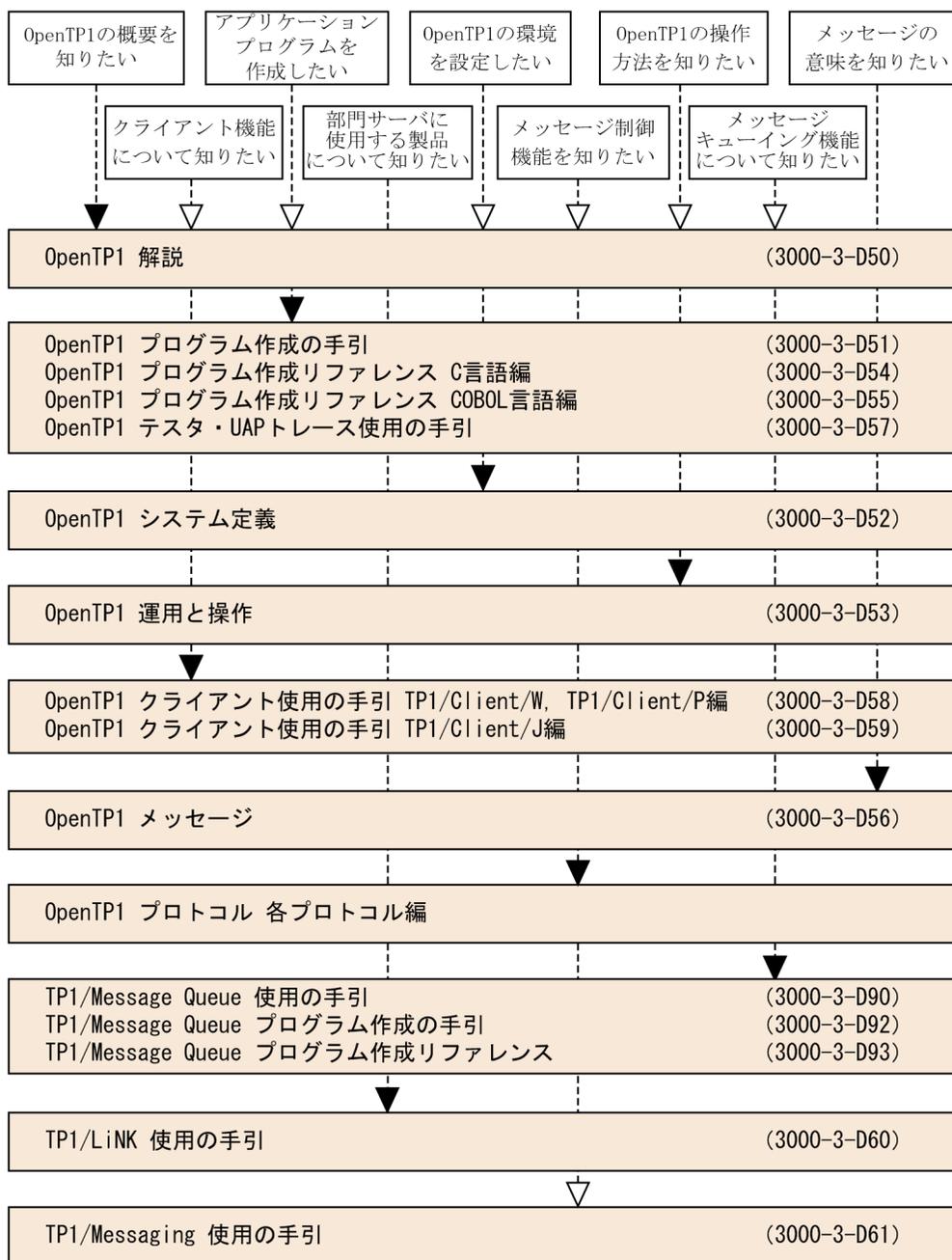
このマニュアルでは、次のマニュアルについて、名称を省略して表記しています。マニュアルの正式名称とこのマニュアルでの表記を次に示します。

正式名称	このマニュアルでの表記
OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/W , TP1/Client/P 編	OpenTP1 クライアント使用の手引
OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/J 編	

正式名称	このマニュアルでの表記		
OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/ Message Queue 使用の手引	TP1/Message Queue 使用の手引		
OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/ Message Queue プログラム作成の手引	TP1/Message Queue プログラム作成の手引		
OpenTP1 メッセージキューイング機能 TP1/ Message Queue プログラム作成リファレンス	TP1/Message Queue プログラム作成リファレンス		
メッセージキューイングアクセス機能 TP1/Message Queue - Access 使用の手引	TP1/Message Queue - Access 使用の手引		
メッセージキューイング運用監視機能 Message Queue - Operation 使用の手引	Message Queue - Operation 使用の手引		
高信頼化システム監視機能 HA モニタ AIX(R) 編	高信頼化システム監視機能 HA モニタ		
高信頼化システム監視機能 HA モニタ HP-UX 編			
高信頼化システム監視機能 HA モニタ Linux(R) 編			
高信頼化システム監視機能 HA モニタ HP-UX (IPF) 編			
高信頼化システム監視機能 HA モニタ メッセージ			
JP1 Version 8 JP1/Base 運用ガイド	JP1/Base 運用ガイド	JP1/Base	
JP1 Version 9 JP1/Base 運用ガイド			
JP1 Version 8 JP1/Base メッセージ	JP1/Base メッセージ		
JP1 Version 9 JP1/Base メッセージ			
JP1 Version 8 JP1/Base 機能拡張	JP1/Base 関数リファレンス		
JP1 Version 9 JP1/Base 関数リファレンス			
JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 セットアップガイド	JP1/Automatic Job Management System 構築 ガイド		
JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 構築ガイド 1			
JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 構築ガイド 2			
JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 操作ガイド	JP1/Automatic Job Management System 操作 ガイド		
JP1 Version 9 JP1/Automatic Job Management System 3 操作ガイド			
JP1 Version 8 JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation	JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation		
JP1 Version 8 JP1/NETM/Audit	JP1/NETM/Audit		
JP1 Version 9 JP1/NETM/Audit 構築・運用ガイド			
JP1 Version 8 JP1/ServerConductor/Deployment Manager	JP1/ServerConductor/Deployment Manager		

関連マニュアルの読書手順

OpenTP1 の一連の関連マニュアルは，利用目的に合わせて，選択して読むことができます。次の案内に従ってお読みいただくことをお勧めします。



(凡例) ▼ : 必ず読むマニュアル
 ▽ : 必要に応じて読むマニュアル

図中で使用する記号

このマニュアルの図中で使用する記号を、次のように定義します。

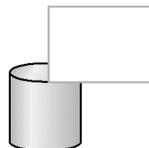
● 論理端末



● ネットワーク



● ファイルの内容



● コネクション



● プログラムの流れ



● 画面の表示



このマニュアルでの表記

(1) 製品名

このマニュアルでは、製品の名称を省略して表記しています。製品の名称と、このマニュアルでの表記を次に示します。

製品名称	略称	
AIX 5L V5.1	AIX	
AIX 5L V5.2		
AIX 5L V5.3		
AIX V6.1		
AIX V7.1		
uCosminexus TP1/Client for .NET Framework	TP1/Client for .NET Framework	Client .NET
COBOL2002 Net Developer	COBOL	
COBOL2002 Net Server Runtime		
COBOL2002 Net Server Runtime(64)		
COBOL2002 Net Server Suite		
COBOL2002 Net Server Suite(64)		
COBOL85		
uCosminexus TP1/Connector for .NET Framework	TP1/Connector for .NET Framework	Connector .NET
JP1/ServerConductor/Deployment Manager	DPM	

はじめに

製品名称	略称		
HiRDB Parallel Server Version 8	HiRDB		
HiRDB Parallel Server Version 8(64)			
HiRDB Server Version 9			
HiRDB Single Server Version 8			
HiRDB Single Server Version 8(64)			
HI-UX/workstation Extended Version 2	HI-UX/WE2		
HP-UX 11i V2 (IPF)	HP-UX (IPF)	HP-UX	
HP-UX 11i V3 (IPF)			
HP-UX 11i V1 (PA-RISC)	HP-UX (PA-RISC)		
HP-UX 11i V2 (PA-RISC)			
Itanium(R) Processor Family	IPF		
J2EE™	J2EE		
Java™	Java		
JP1/Automatic Job Management System 2 - Agent	JP1/AJS - Agent	JP1/AJS	JP1
JP1/Automatic Job Management System 3 - Agent			
JP1/Automatic Job Management System 2 - Manager	JP1/AJS - Manager		
JP1/Automatic Job Management System 3 - Manager			
JP1/Automatic Job Management System 2 - View	JP1/AJS - View		
JP1/Automatic Job Management System 3 - View			
JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation Manager	JP1/AJS2 - Scenario Operation Manager	JP1/AJS2 - Scenario Operation	
JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation View			
JP1/NETM/Audit - Manager	JP1/NETM/Audit		
Linux(R)	Linux		
Red Hat Enterprise Linux AS 4 (AMD64 & Intel EM64T)	Linux (AMD64 / Intel EM64T / x86)	Linux	
Red Hat Enterprise Linux AS 4 (x86)			
Red Hat Enterprise Linux ES 4 (AMD64 & Intel EM64T)			

製品名称	略称	
Red Hat Enterprise Linux ES 4 (x86)		
Red Hat Enterprise Linux 5 (AMD/Intel 64)		
Red Hat Enterprise Linux 5 (x86)		
Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (AMD/Intel 64)		
Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (x86)		
Red Hat Enterprise Linux Server 6 (32-bit x86)		
Red Hat Enterprise Linux Server 6 (64-bit x86_64)		
Red Hat Enterprise Linux AS 4 (IPF)	Linux (IPF)	
Red Hat Enterprise Linux 5 (Intel Itanium)		
Red Hat Enterprise Linux 5 Advanced Platform (Intel Itanium)		
Microsoft(R) MS-DOS(R)	MS-DOS	
JP1/NETM/DM Client	NETM/DM	
JP1/NETM/DM Manager		
JP1/NETM/DM SubManager		
Oracle 9i	Oracle	
Oracle Database 10g		
Oracle Database 11g		
Solaris 8	Solaris	
Solaris 9		
Solaris 10		
uCosminexus TP1/Client/J	TP1/Client/J	TP1/ Client
uCosminexus TP1/Client/P	TP1/Client/P	
uCosminexus TP1/Client/W	TP1/Client/W	
uCosminexus TP1/Client/W(64)		
uCosminexus TP1/Server Base Enterprise Option	TP1/EE	
uCosminexus TP1/Server Base Enterprise Option(64)		
uCosminexus TP1/Extension 1	TP1/Extension 1	
uCosminexus TP1/Extension 1(64)		
uCosminexus TP1/FS/Direct Access	TP1/FS/Direct Access	
uCosminexus TP1/FS/Direct Access(64)		
uCosminexus TP1/FS/Table Access	TP1/FS/Table Access	
uCosminexus TP1/FS/Table Access(64)		

製品名称	略称
uCosminexus TP1/High Availability	TP1/High Availability
uCosminexus TP1/High Availability(64)	
uCosminexus TP1/LiNK	TP1/LiNK
uCosminexus TP1/Message Control	TP1/Message Control
uCosminexus TP1/Message Control(64)	
uCosminexus TP1/Message Control/Tester	TP1/Message Control/Tester
uCosminexus TP1/Message Control - Extension 1	TP1/Message Control - Extension 1
uCosminexus TP1/Message Queue	TP1/Message Queue
uCosminexus TP1/Message Queue(64)	
uCosminexus TP1/Message Queue - Access	TP1/Message Queue - Access
uCosminexus TP1/Message Queue - Access(64)	
uCosminexus TP1/Messaging	TP1/Messaging
uCosminexus TP1/Multi	TP1/Multi
uCosminexus TP1/NET/HDLC	TP1/NET/HDLC
uCosminexus TP1/NET/High Availability	TP1/NET/High Availability
uCosminexus TP1/NET/High Availability(64)	
uCosminexus TP1/NET/HSC	TP1/NET/HSC
uCosminexus TP1/NET/Library	TP1/NET/Library
uCosminexus TP1/NET/Library(64)	
uCosminexus TP1/NET/NCSB	TP1/NET/NCSB
uCosminexus TP1/NET/OSAS-NIF	TP1/NET/OSAS-NIF
uCosminexus TP1/NET/OSI-TP	TP1/NET/OSI-TP
uCosminexus TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2	TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2
	TP1/NET/SLU - TypeP2

製品名称	略称	
uCosminexus TP1/NET/TCP/IP	TP1/NET/TCP/ IP	
uCosminexus TP1/NET/TCP/IP(64)		
uCosminexus TP1/NET/User Datagram Protocol	TP1/NET/UDP	
uCosminexus TP1/NET/User Agent	TP1/NET/User Agent	
uCosminexus TP1/NET/X25	TP1/NET/X25	
uCosminexus TP1/NET/X25-Extended	TP1/NET/ X25-Extended	
uCosminexus TP1/NET/XMAP3	TP1/NET/ XMAP3	
uCosminexus TP1/Offline Tester	TP1/Offline Tester	
uCosminexus TP1/Online Tester	TP1/Online Tester	
uCosminexus TP1/Resource Manager Monitor	TP1/Resource Manager Monitor	
uCosminexus TP1/Server Base	TP1/Server Base	
uCosminexus TP1/Server Base(64)		
uCosminexus TP1/Shared Table Access	TP1/Shared Table Access	
uCosminexus TP1/Web	TP1/Web	
Microsoft(R) Windows(R) 2000 Advanced Server Operating System	Windows 2000	
Microsoft(R) Windows(R) 2000 Datacenter Server Operating System		
Microsoft(R) Windows(R) 2000 Professional Operating System		
Microsoft(R) Windows(R) 2000 Server Operating System		
Microsoft(R) Windows(R) 7 Enterprise (x86)	Windows 7 x86	Windows 7
Microsoft(R) Windows(R) 7 Professional (x86)		
Microsoft(R) Windows(R) 7 Ultimate (x86)		
Microsoft(R) Windows(R) 7 Enterprise (x64)	Windows 7 x64	
Microsoft(R) Windows(R) 7 Professional (x64)		
Microsoft(R) Windows(R) 7 Ultimate (x64)		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Datacenter Edition	Windows Server 2003	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Enterprise Edition		

製品名称	略称	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Standard Edition		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Datacenter x64 Edition	Windows Server 2003 x64 Editions	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Enterprise x64 Edition		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003, Standard x64 Edition		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003 R2, Enterprise Edition	Windows Server 2003 R2	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003 R2, Standard Edition		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003 R2, Enterprise x64 Edition	Windows Server 2003 R2 x64 Editions	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2003 R2, Standard x64 Edition		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Datacenter (x86)	Windows Server 2008 x86	Windows Server 2008
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Enterprise (x86)		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Standard (x86)		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Datacenter (x64)	Windows Server 2008 x64	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Enterprise (x64)		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 Standard (x64)		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 R2 Datacenter	Windows Server 2008 R2	
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 R2 Enterprise		
Microsoft(R) Windows Server(R) 2008 R2 Standard		
Microsoft(R) Windows Vista(R) Business (x86)	Windows Vista x86	Windows Vista
Microsoft(R) Windows Vista(R) Enterprise (x86)		
Microsoft(R) Windows Vista(R) Ultimate (x86)		
Microsoft(R) Windows Vista(R) Business (x64)	Windows Vista x64	
Microsoft(R) Windows Vista(R) Enterprise (x64)		
Microsoft(R) Windows Vista(R) Ultimate (x64)		
Microsoft(R) Windows(R) XP Professional Operating System	Windows XP	

- Windows 2000 , Windows 7 , Windows Server 2003 , Windows Server 2008 , Windows Vista , および Windows XP で機能差がない場合 , Windows と表記しています。
- AIX , HP-UX , Linux , および Solaris を総称して UNIX と表記しています。

(2) 適用 OS による違いについて

Windows 版の製品をご使用になる場合、マニュアルの記述を次のように読み替えてください。

項目	マニュアルの表記	読み替え
環境変数の表記	\$aaaaaa 例 \$DCDIR	%aaaaaa% 例 %DCDIR%
複数のパス名を列挙するときの区切り文字	:	;
ディレクトリの区切り文字	/	¥
完全パス名	ルートディレクトリから指定します。 例 /tmp	先頭にドライブ文字を付加して、ルートディレクトリから指定します。 例 C:¥tmp
実行形式ファイル名	ファイル名だけを指定します。 例 mcfmngrd	ファイル名に拡張子を付加して指定します。 例 mcfmngrd.exe
make コマンド	make	nmake

(3) インストールディレクトリのパスの違いについて

このマニュアルでは、OpenTP1 のインストールディレクトリを「/BeTRAN」と表記しています。インストールディレクトリは OS によって異なります。ご利用の OS に応じて、次の表のとおり読み替えてください。

このマニュアルでの表記	適用 OS ごとの読み替え		
	AIX, HP-UX または Solaris	Linux	Windows
/BeTRAN	/BeTRAN	/opt/OpenTP1	OpenTP1 をインストールしたディレクトリ

(4) JIS コード配列のキーボードと ASCII コード配列のキーボードとの違いについて

JIS コード配列と ASCII コード配列では、次に示すコードで入力文字の違いがあります。このマニュアルの文字入力例（コーディング例）の表記は、JIS コード配列（日本語のキーボード）に従った文字に統一しています。

コード	JIS コード配列	ASCII コード配列
(5c) ₁₆	'¥' (円記号)	'\' ' (バックスラッシュ)
(7e) ₁₆	' ' (オーバーライン)	'~' (チルド)

略語一覧

このマニュアルで使用する英略語の一覧を次に示します。

英略語	英字での表記
ACL	Access Control List
ANSI	American National Standards Institute
AP	Application Program
API	Application Programming Interface
C/S	Client/Server
CGI	Common Gateway Interface
CPU	Central Processing Unit
CRM	Communication Resource Manager
CUP	Client User Program
DAM	Direct Access Method
DAM FRC	DAM File Recovery
DB	Database
DBMS	Database Management System
DCE	Distributed Computing Environment
DHCP	Dynamic Host Configuration Protocol
DID	Distributed Identifier
DML	Data Manipulation Language
DNS	Domain Name System
DPM	ServerConductor/DeploymentManager
DPOS	Distributed Data Processing Operating System
DTP	Distributed Transaction Processing
EX	Exclusive
FDDI	Fiber Distributed Data Interface
FEP	Front End Processor
FIFO	First-In-First-Out
FRC	File Recovery
GUI	Graphical User Interface
HA	High Availability
HDLC-NRM	HDLC-Normal Response Mode
HTML	Hyper Text Markup Language
I/O	Input/Output
ID	Identifier
IDL	Interface Definition Language
IP	Internet Protocol
ISAM	Indexed Sequential Access Method

英略語	英字での表記
IST	Internode Shared Table
J2EE	Java 2 Enterprise Edition
JCA	J2EE Connector Architecture
JDBC	Java DataBase Connectivity
LAN	Local Area Network
MCF	Message Control Facility
MHP	Message Handling Program
MIA	Multivendor Integration Architecture
MQ	Message Queue
MQA	Message Queue Access
MQI	Message Queue Interface
MQT	Message Queue Transfer
MSDTC	Microsoft Distributed Transaction Coordinator
NIF/HNA	Network Interface Feature/Hitachi Network Architecture
NIF/OSI	Network Interface Feature/OSI
NIS	Network Information Service
OLTP	Online Transaction Processing
OS	Operating System
OSI	Open Systems Interconnection
OSI TP	Open Systems Interconnection Transaction Processing
PC	Personal Computer
PR	Protected Retrieve
PRF	Performance
PVC	Permanent Virtual Circuit
RI	Recovery Information
RM	Resource Manager
RMM	Resource Manager Monitor
RPC	Remote Procedure Call
RTS	Real Time Statistic
SCSI	Small Computer Systems Interface
SNA	Systems Network Architecture
SPP	Service Providing Program
SRF	Server Recovery Journal File
STDL	Structured Transaction Definition Language
SUP	Service Using Program

英略語	英字での表記
TAM	Table Access Method
TAM FRC	TAM File Recovery
TCO	Total Cost of Ownership
TCP/IP	Transmission Control Protocol/Internet Protocol
TP	Transaction Processing
TRF	Transaction Recovery journal File
UAP	User Application Program
UID/GID	User Identifier/Group Identifier
UOC	User Own Coding
UTC	Coordinated Universal Time
VM	Virtual Machine
WAN	Wide Area Network
WS	Workstation
WWW	World Wide Web
XA	Extended Architecture
XAR	Extended Architecture Resource

KB (キロバイト) などの単位表記について

1KB (キロバイト), 1MB (メガバイト), 1GB (ギガバイト), 1TB (テラバイト) はそれぞれ 1,024 バイト, 1,024² バイト, 1,024³ バイト, 1,024⁴ バイトです。

目次

1	概要	1
1.1	OpenTP1 の特長	2
1.1.1	トランザクション処理ができる分散コンピューティング環境の実現	2
1.1.2	柔軟なシステム構成	3
1.1.3	基幹システムと連携した大規模システムの実現	4
1.1.4	オープンシステム化推進の支援	5
1.1.5	システム構築の高生産性と高信頼性の実現	6
1.2	OpenTP1 のシステム形態	7
1.2.1	クライアント / サーバシステム (C/S システム) の形態	7
1.2.2	フロントエンドプロセサ (FEP) の形態	7
1.2.3	分散処理システムの形態	9
1.3	OpenTP1 のソフトウェア構成	10
1.3.1	OpenTP1 のソフトウェア製品	10
1.3.2	X/Open の DTP モデルと OpenTP1 システムの関係	15
1.4	OpenTP1 システムのサービス	18
1.4.1	OpenTP1 のサービスの種類	18
1.4.2	OpenTP1 のシステムサービス	18
1.4.3	OpenTP1 のシステム定義	20
2	業務処理の形態	25
2.1	OpenTP1 の通信形態	26
2.2	クライアント / サーバ形態の処理概要	27
2.2.1	リモートプロシジャコールを使った通信	27
2.2.2	OpenTP1 クライアント機能の概要	29
2.3	メッセージ送受信形態の処理概要	31
2.3.1	メッセージ送受信の概要	31
2.3.2	使用できるネットワーク	31
2.3.3	拡張プレゼンテーション機能を使ったメッセージ送受信の形態	32
2.4	メッセージキューイング機能を使った形態の処理概要	34
2.4.1	メッセージキューイング機能の特長	34
2.4.2	メッセージキューイング機能を使った通信の概要	35
2.4.3	メッセージキューイング機能を使う場合の注意	36
2.5	OpenTP1 に関連するソフトウェア製品	37

2.5.1	統合システム運用管理機能 JP1	37
2.5.2	アプリケーション開発支援ツール SEWB+	39
2.6	OpenTP1 のアプリケーションプログラム	40
2.6.1	業務形態と、使用するアプリケーションプログラム	40
2.6.2	アプリケーションプログラムの概要	40
2.6.3	SPP, MHP とユーザプロセスの関連	49
2.6.4	UAP のテスト, デバッグ機能	49
2.7	インターネットを使った形態の処理概要	51

3

機能		53
3.1	トランザクション制御	54
3.1.1	分散トランザクション	54
3.1.2	グローバルトランザクション	56
3.1.3	トランザクションのコミットとロールバック	56
3.1.4	2相コミット	57
3.1.5	UAP とトランザクションの関係	62
3.1.6	TX インタフェースによるトランザクション制御	64
3.1.7	XA リソースサービスによるトランザクション制御	64
3.1.8	XA インタフェースについて	73
3.2	クライアント / サーバ形態の通信	74
3.2.1	OpenTP1 のリモートプロシジャコール通信	74
3.2.2	サービス情報検索の付加機能	83
3.2.3	OpenTP1 のノード管理	95
3.2.4	XATMI インタフェースの通信	103
3.2.5	TxRPC インタフェースの通信	106
3.3	メッセージ制御	110
3.3.1	メッセージ送受信	110
3.3.2	メッセージの構造	111
3.3.3	アプリケーションプログラムの構造とアプリケーション名の関連	112
3.3.4	メッセージの通信形態	113
3.3.5	通信形態に依存しないメッセージ	114
3.3.6	メッセージ制御のトランザクション	116
3.3.7	MHP の起動	116
3.3.8	メッセージキュー	123
3.3.9	アプリケーションプログラムのメッセージ送受信	127
3.3.10	メッセージを送信する順序	133

3.3.11	オンライン中の MCF 通信サービスの部分入れ替え	135
3.3.12	MCF 構成変更再開機能	136
3.4	アプリケーションプログラムのスケジュール	139
3.4.1	SPP のスケジュール	139
3.4.2	MHP のスケジュール	146
3.4.3	プロセスの制御	153
3.4.4	バッファ領域の共用による共用メモリの節約	166
3.4.5	マルチサーバのプロセス制御の例	172
3.5	OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)	174
3.5.1	TP1/Client のリモートプロシジャコール	174
3.5.2	TCP/IP プロトコルを使ったメッセージ送受信	178
3.5.3	XDM/DCCM3 との通信	179
3.6	OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信	180
3.6.1	OpenTP1 の通信相手のシステム	180
3.6.2	通信に使う経路	181
3.6.3	通信に使うアプリケーションプログラム	182
3.6.4	環境設定の概要	185
3.6.5	障害が起こった場合	186
3.7	リモート API 機能	187
3.7.1	リモート API 機能の使用例	189
3.7.2	常設コネクション	191
3.7.3	コネクトモード	192
3.7.4	rap クライアントマネジャ	193
3.7.5	リモート API 機能を使用する場合に設定する必要がある定義	194
3.7.6	XA リソースサービスを使用する場合	194
3.8	サービス関数動的ローディング機能	195
3.8.1	サービス関数動的ローディング機能の使用例	195
3.8.2	サービス関数動的ローディング機能を使用する場合に必要な準備	199
3.9	OpenTP1 の運用を補助する機能	201
3.9.1	資源の排他制御	201
3.9.2	ユーザジャーナルの取得	205
3.9.3	ジャーナル維持機能	205
3.9.4	メッセージログの操作	207
3.9.5	メッセージログの通知	209
3.9.6	OpenTP1 提供以外のリソースマネジャの制御 (TP1/Resource Manager Monitor)	211
3.9.7	稼働統計情報	212

3.9.8	リアルタイム統計情報サービス	214
3.10	シナリオテンプレートを利用したシステムの運用	216
3.11	監査ログによるシステムの監視	218

4

	OpenTP1 ファイルシステムとファイル	221
4.1	OpenTP1 ファイルシステムの概要	222
4.1.1	ファイルシステム	222
4.1.2	OpenTP1 ファイルシステムの作成方法	228
4.1.3	OpenTP1 ファイルシステムのバックアップとリストア	231
4.1.4	OpenTP1 ファイルの保護	231
4.1.5	OpenTP1 ファイルシステムの割り当て	233
4.2	システムで使うファイル	234
4.2.1	ステータスファイル	234
4.2.2	システムジャーナルファイル	236
4.2.3	チェックポイントダンプファイル	245
4.2.4	トランザクションリカバリジャーナルファイル	252
4.2.5	サーバリカバリジャーナルファイル	253
4.2.6	アーカイブジャーナルファイル	253
4.2.7	ノードリストファイル	258
4.3	キューを格納するファイル	260
4.3.1	メッセージキューファイル	260
4.3.2	MQA キューファイル	261
4.4	ユーザデータを格納するファイル	263
4.4.1	DAM ファイル (TP1/FS/Direct Access)	263
4.4.2	TAM ファイル (TP1/FS/Table Access)	280
4.4.3	IST サービス (TP1/Shared Table Access)	287
4.4.4	ISAM ファイル (ISAM , ISAM/B)	292
4.4.5	データベースにアクセスする場合	293

5

	環境設定手順と運用の概要	297
5.1	OpenTP1 システムの環境設定手順	298
5.1.1	環境設定手順の概要	298
5.1.2	環境設定の作業	300
5.2	OpenTP1 システムの運用	304
5.3	障害対策の概要	308

5.3.1	OpenTP1 システム障害の対策	308
5.3.2	アプリケーションプログラム障害の対策	310
5.3.3	ファイル障害の対策	312
5.3.4	ネットワーク障害の対策	315
5.3.5	OpenTP1 の内部監視	316
5.3.6	障害の原因解析	317

6

複数の OpenTP1 を使用する場合の機能		333
6.1	系切り替え機能	334
6.1.1	系切り替え機能の概要	334
6.1.2	系切り替え機能を使う OpenTP1 のシステム構成	337
6.1.3	系切り替えの手順	338
6.1.4	系切り替え機能を使う場合の運用方法	341
6.2	マルチノード機能 (TP1/Multi)	346
6.2.1	マルチノード機能の概要	346
6.2.2	マルチノード機能でできる操作	349
6.2.3	グローバルアーカイブジャーナル機能	350
6.3	マルチ OpenTP1	356
6.3.1	マルチ OpenTP1 の形態	356
6.4	マルチホームドホストの形態での注意事項	358

7

OpenTP1 で使用するシステムの資源		361
7.1	OpenTP1 のプロセス構造	362
7.2	OpenTP1 のメモリ構造	367
7.2.1	ローカルメモリ	367
7.2.2	共用メモリ	367
7.3	OpenTP1 が使用する TCP/IP 資源	370
7.3.1	OpenTP1 で使用しているポート番号	370
7.3.2	RPC によるポートの使用方法	371
7.3.3	ポート数の計算式	372
7.3.4	ポート数の制限方法	373
7.3.5	一時クローズ処理とユーザ業務との関係	374
7.3.6	一時クローズ処理要求の監視	374
7.3.7	一時クローズ処理の実行状態の確認	375
7.3.8	ソケット数増加による資源の増減	376

7.3.9 ネットワーク環境のチューニング方法	376
7.3.10 DNS , NIS 使用時の注意事項	378

付録 379

付録 A TP1/Message Control で使える通信プロトコル対応製品	380
付録 A.1 通信プロトコル対応の製品	380
付録 A.2 通信プロトコル対応製品と接続できるシステム	381
付録 B OpenTP1 の関数とコマンドの一覧	383
付録 C パージョンアップ時の変更点	401
付録 C.1 07-06 での変更点	401
付録 C.2 07-05 での変更点	402
付録 C.3 07-04 での変更点	405
付録 C.4 07-03 での変更点	406
付録 C.5 07-02 での変更点	409
付録 C.6 07-01 での変更点	414
付録 C.7 07-00 での変更点	417
付録 D リモートプロシジャコールの処理の概要	421
付録 D.1 自ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要	421
付録 D.2 他ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要	423
付録 D.3 グローバル検索処理の概要	427
付録 D.4 サービス情報の登録・削除処理の概要	431
付録 D.5 他ノードへの転送処理の概要	433
付録 D.6 dcsvgdef 定義コマンドを使用したリモートプロシジャコールの処理の概要	435
付録 E 用語解説	438

索引 451

1

概要

この章では、OpenTP1 の特長、システム形態、ソフトウェア構成、およびサービスについて説明します。

1.1 OpenTP1 の特長

1.2 OpenTP1 のシステム形態

1.3 OpenTP1 のソフトウェア構成

1.4 OpenTP1 システムのサービス

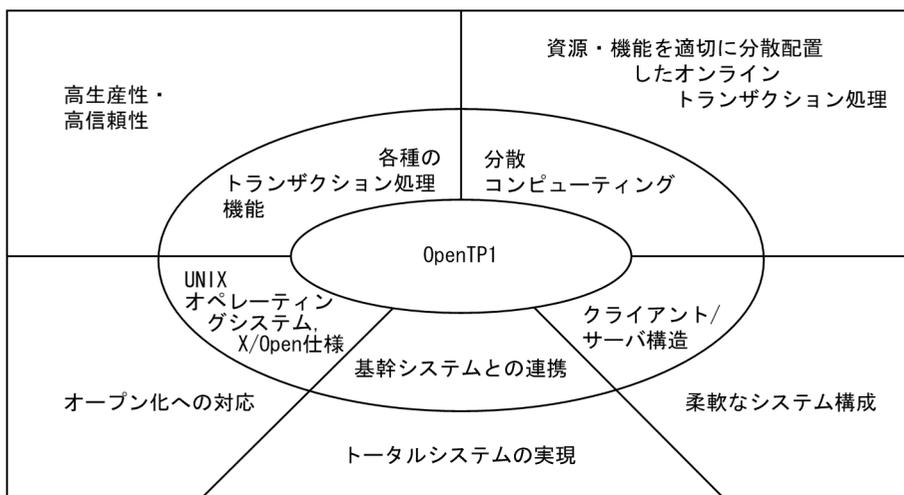
1.1 OpenTP1 の特長

分散トランザクション処理機能 OpenTP1 は、オープンシステム上でオンライントランザクション処理（OLTP Online Transaction Processing）をできるようにするソフトウェア（TP モニタ）です。

近年の情報処理システムの形態は、分散システム化，オープンシステム化の傾向にあります。さらに，業務の拡大に柔軟に対応できる拡張性が求められています。OpenTP1 を使用すると，現存する資産を生かしながら，分散システムやオープン環境に対応できる OLTP を実現できます。

OpenTP1 の特長を次の図に示します。

図 1-1 OpenTP1 の特長



注

データ通信業務では，業務処理ごとの単位に区切って，それぞれの処理の結果を有効にするか無効にするかを明確に決める必要があります。有効にするか無効にするかどちらかに決定する処理の単位をトランザクションといいます。

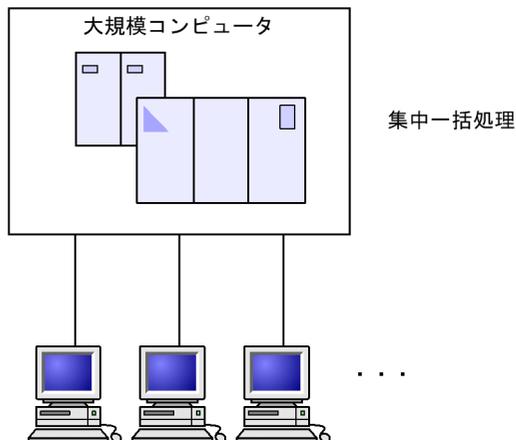
1.1.1 トランザクション処理ができる分散コンピューティング環境の実現

従来の OLTP は，大規模コンピュータで一括して処理する，集中型の OLTP でした。OpenTP1 を使うと，資源・機能を適切に分散配置した，分散コンピューティング環境での OLTP を実現できます。そのため，システム規模や業務量など，それぞれのシステム固有の状況に適した構成を柔軟に選択できます。

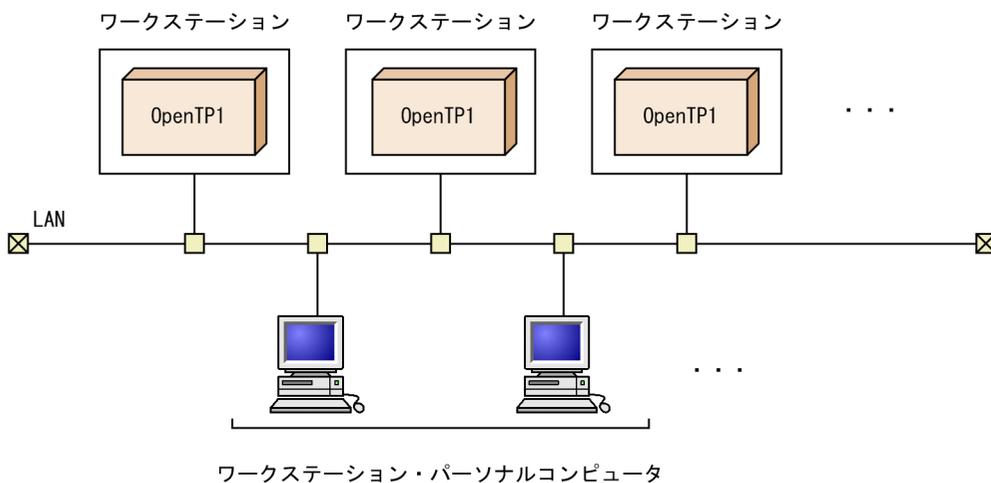
従来のシステムと、分散コンピューティング環境の OLTP の比較を次の図に示します。

図 1-2 従来のシステムと分散コンピューティング環境の OLTP の比較

- 従来のシステム（大規模コンピュータでの一括処理）



- OpenTP1を使用した分散コンピューティング環境（全体で一つのオンラインシステム）



1.1.2 柔軟なシステム構成

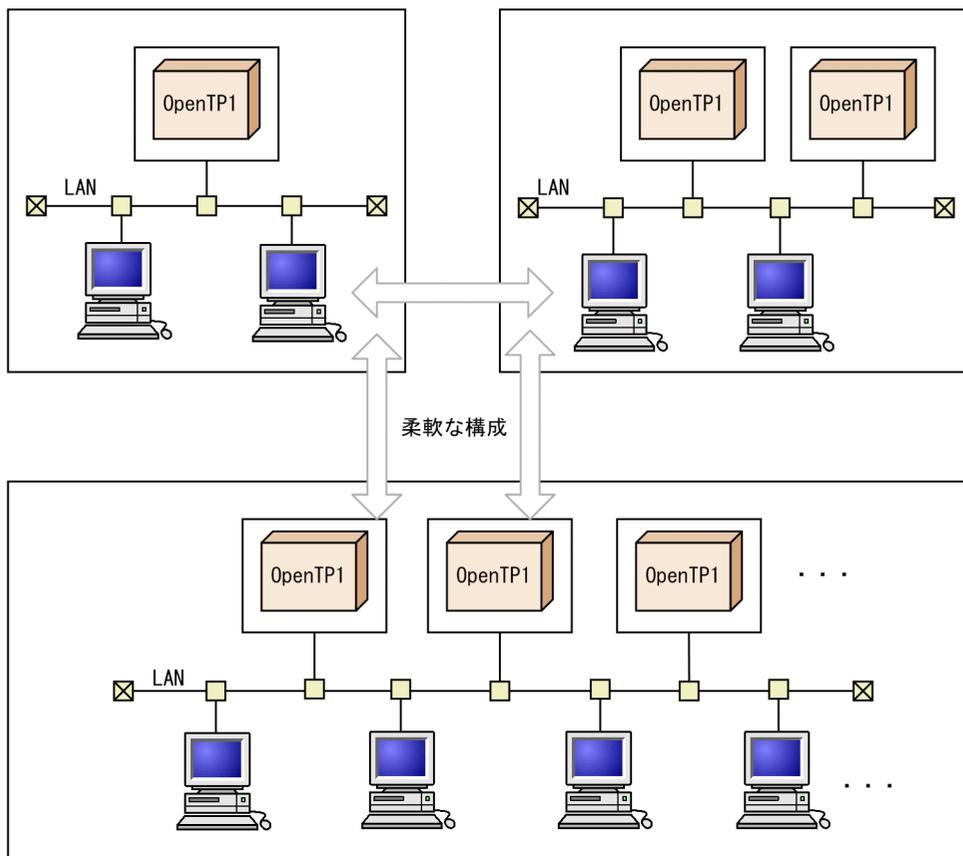
OpenTP1 では、分散コンピューティング環境での OLTP を実現するために、ユーザアプリケーションプログラム（UAP）を含めたシステム構成が、クライアント/サーバ構造をしています。このため、プログラムやデータベースなどのソフトウェア資源を、ハードウェアの構成から独立させることができます。さらに、業務量の増加などでハードウ

1. 概要

ア構成を変更しても、ソフトウェア資源にはほとんど影響がありません。

柔軟なシステム構成を次の図に示します。

図 1-3 柔軟なシステム構成



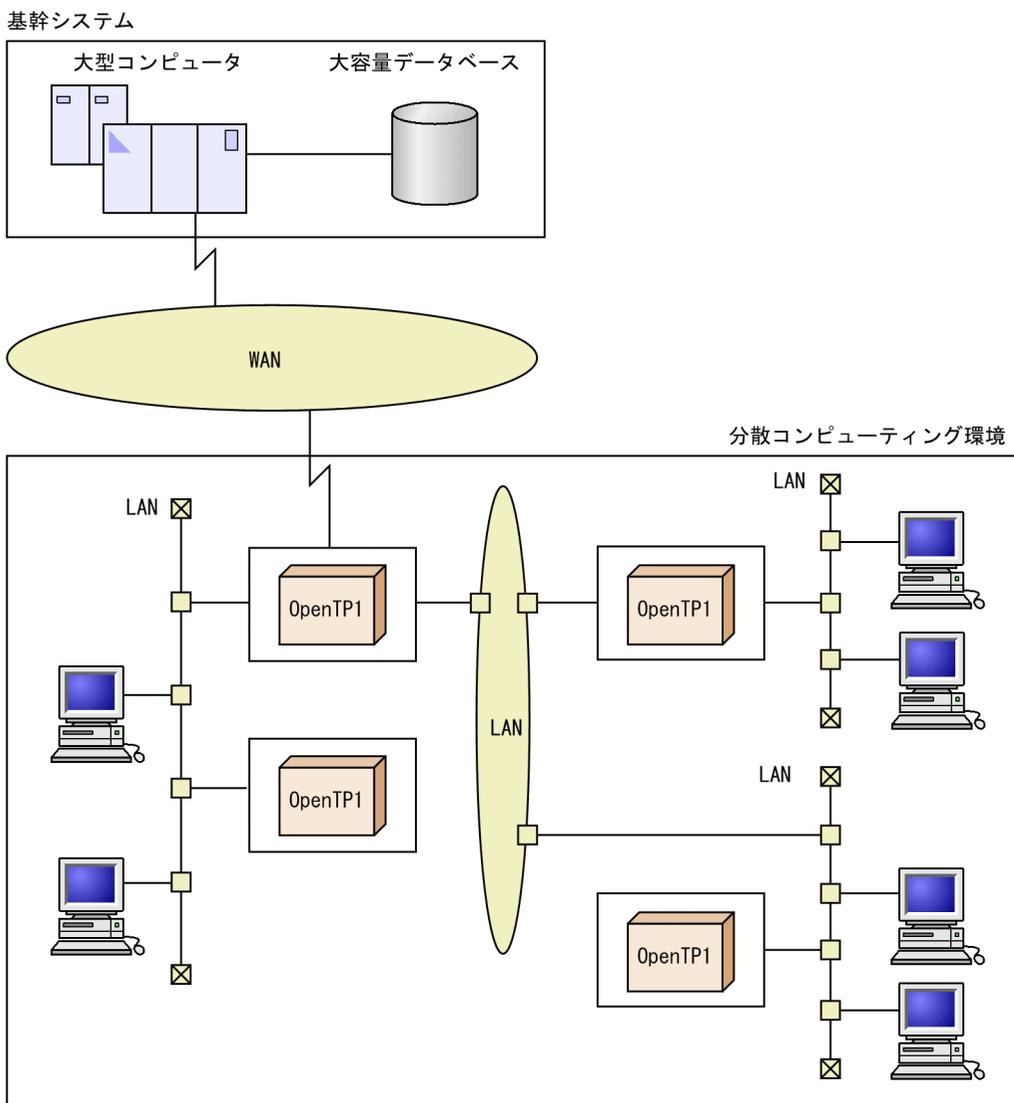
1.1.3 基幹システムと連携した大規模システムの実現

OpenTP1 を使用したシステムは、VOS3 システムなどの基幹システムと接続できます。このため、基幹システムの大容量データベース管理やネットワーク管理の業務に、OpenTP1 の分散コンピューティング環境を統合できます。

その結果、基幹システムからワークステーションまでの広範囲にわたる大規模システムを実現できます。

基幹システムと連携した大規模システムを次の図に示します。

図 1-4 基幹システムと連携した大規模システム



1.1.4 オープンシステム化推進の支援

OpenTP1 の構造は、オープンシステムの標準化団体である X/Open で規定している DTP モデルに準拠しています。そのため、OpenTP1 で構築した OLTP システムを使用すると、オープンシステムの利点を生かしたデータ通信システムを構築できます。主な特長を次に示します。

- OpenTP1 の UAP では、X/Open に準拠した API (TX インタフェースでのトランザクション制御, XATMI インタフェースでの通信, TxRPC インタフェースでの通信) を使用できます。

1. 概要

- OpenTP1 は、X/Open の XA インタフェースに準拠した、DBMS など各種リソースマネージャと接続できます。

1.1.5 システム構築の高生産性と高信頼性の実現

分散コンピューティング環境でのビジネスアプリケーションのトランザクション処理には、高い生産性と信頼性が必要です。OpenTP1 では、生産性と信頼性を上げるための各種機能を提供しています。これらの機能を使用することで、分散処理システムを構築する上でのユーザの負担を軽減させ、目的業務に応じたシステム設計ができます。

UAP をコーディングするときには、C 言語、C++ 言語、および COBOL 言語を使えます。C 言語でコーディングする場合には、ANSI C 形式、または ANSI 準拠前の K&R 形式のどちらでも使えます。COBOL 言語でコーディングする場合には、COBOL85 または COBOL2002 のどちらでも使えます。そのため、プログラマの技術環境に合った言語で開発できます。

COBOL 言語ではデータ操作言語（DML）も使用できるので、従来のホストコンピュータでの UAP 作成環境を、OpenTP1 で実現できます。

高い信頼性を要求される 24 時間運転業務に対応するため、OpenTP1 ではシステムの二重化を支援する機能（系切り替え機能）を備えています。系切り替え機能を使用すると、システムの障害による停止時間を最小限に抑えて、システム全体の稼働率を向上できます。

1.2 OpenTP1 のシステム形態

OpenTP1 を使用したシステム（OpenTP1 システム）は、次のような形態へ適用できます。

1.2.1 クライアント / サーバシステム（C/S システム）の形態

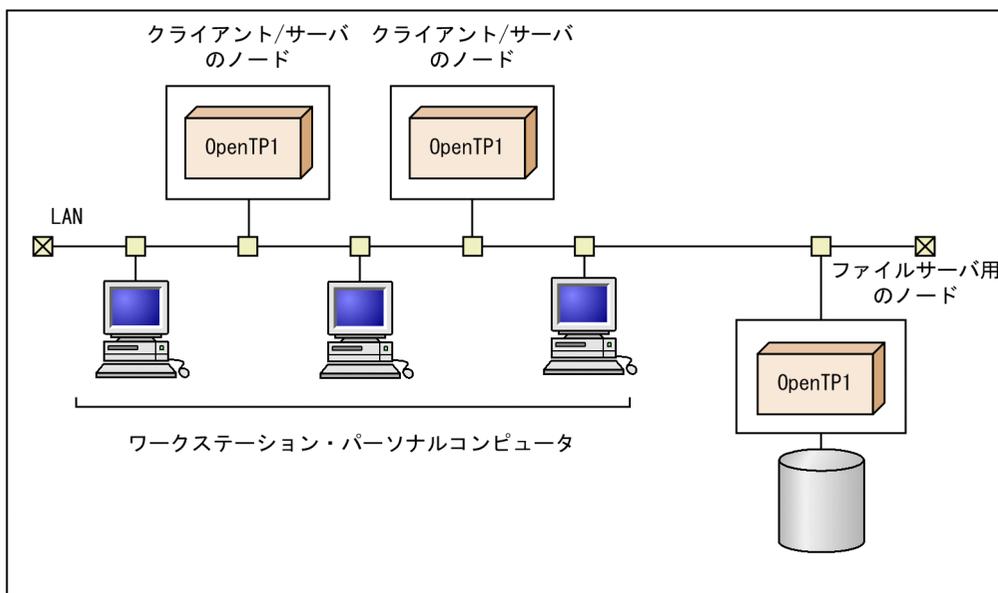
クライアント / サーバ方式で構築する，水平分散のシステム形態です。複数の OpenTP1 システムが，互いに協調して一つのオンラインシステムとして動作します。

業務を拡大するときは，必要なハードウェアを追加してシステムを拡張できます。ソフトウェア資源を煩雑に再編成する必要はありません。そのため，必要な規模に合わせたシステムを柔軟に構築できます。また，水平分散のトランザクション処理によるサーバ間の連携や，GUI のアプリケーションを使用したオンラインシステムにも対応しています。

クライアント / サーバシステム（C/S システム）の形態の例を次の図に示します。

図 1-5 クライアント / サーバシステム（C/S システム）の形態の例

一つのオンラインシステムとして動作



1.2.2 フロントエンドプロセサ（FEP）の形態

大型コンピュータのセンタ業務を分担する，フロントエンドプロセサ（FEP）に

1. 概要

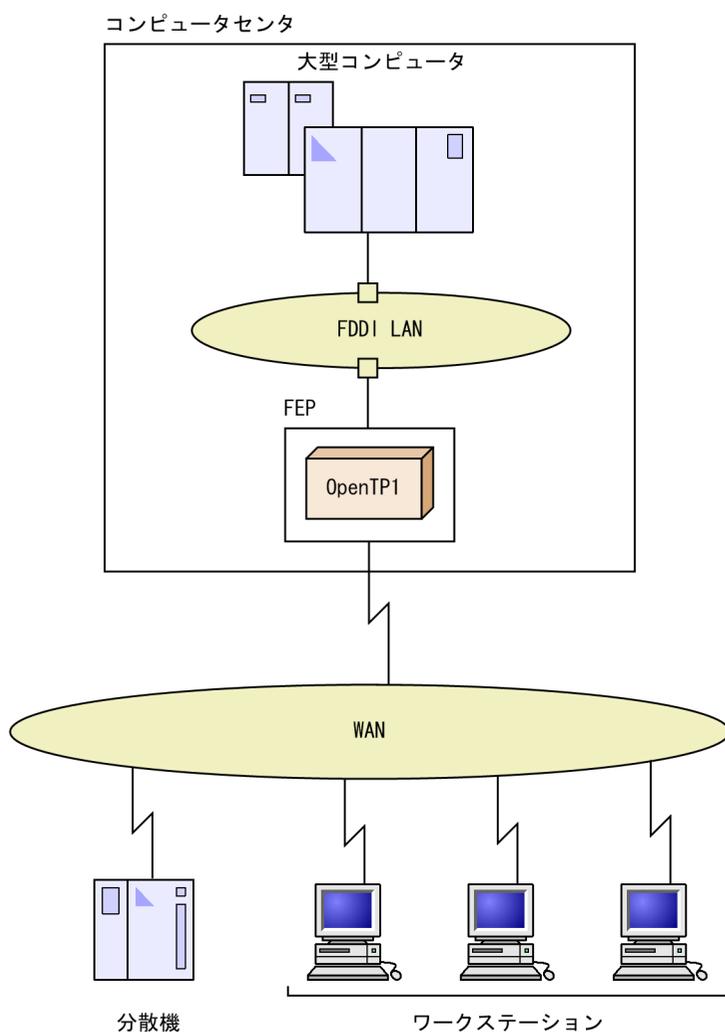
OpenTP1 を適用するシステム形態です。大型コンピュータと FEP は、高速 LAN (FDDI LAN, またはチャネル接続) で接続させます。

FEP 上の OpenTP1 では、通信プロトコル処理や業務処理の一部を実行します。大型コンピュータの負荷を軽減したり、大型コンピュータで障害が起こった場合にセンタ業務を継続したりできます。

OpenTP1 システムを使うと、多種の通信プロトコルで、多回線接続ができます。そのため、広域網を介した各種通信に対応した FEP として使用できます。

フロントエンドプロセサ (FEP) の形態の例を次の図に示します。

図 1-6 フロントエンドプロセサ (FEP) の形態の例

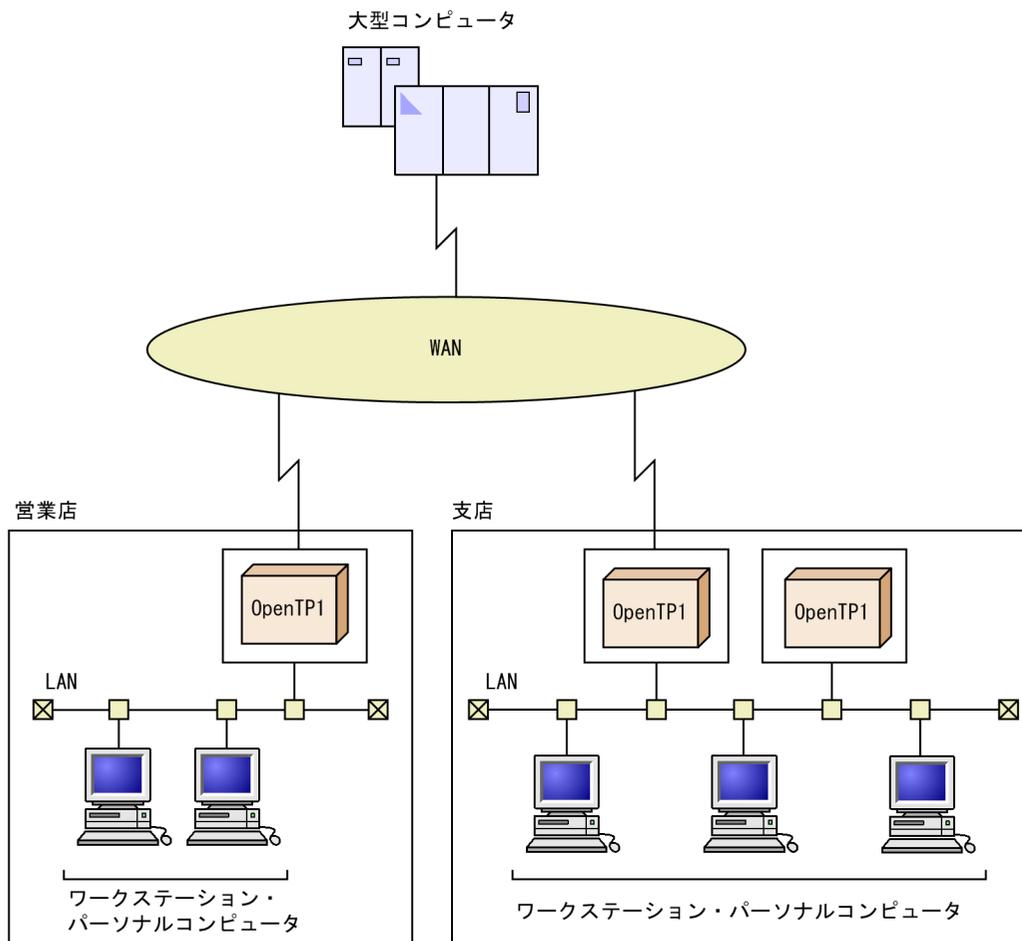


1.2.3 分散処理システムの形態

大型コンピュータと接続された営業店や支店（分散システム）に OpenTP1 を適用する，垂直分散のシステム形態です。大型コンピュータの業務処理を分散システムで分担して実行できます。また，大型コンピュータと分散システム内のワークステーション，パーソナルコンピュータとの中継ができます。

分散処理システムの形態の例を次の図に示します。

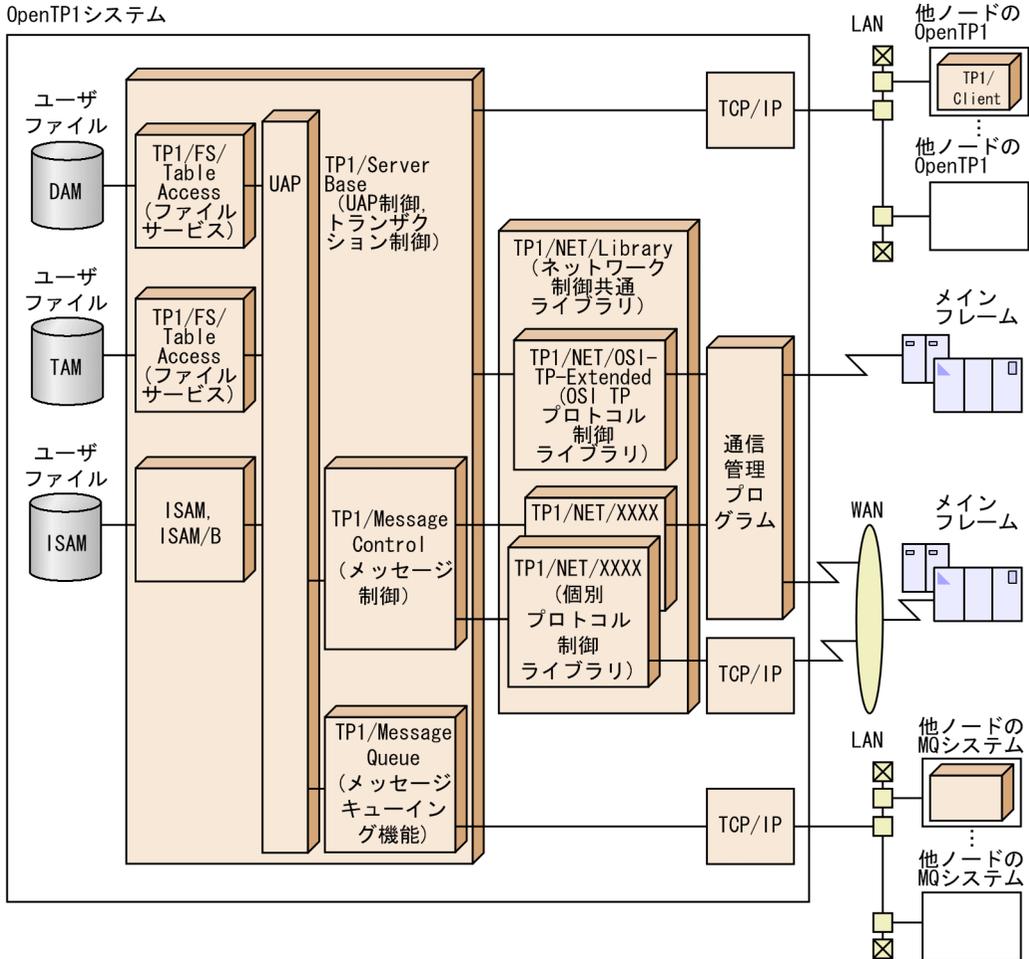
図 1-7 分散処理システムの形態の例



1.3 OpenTP1 のソフトウェア構成

OpenTP1 のソフトウェア構成の概要を次の図に示します。

図 1-8 OpenTP1 のソフトウェア構成の概要



1.3.1 OpenTP1 のソフトウェア製品

OpenTP1 のソフトウェア製品と、関連するソフトウェア製品を次に示します。

(1) OpenTP1 の基本部分を構成する製品

OpenTP1 の基本部分を構成する製品を次に示します。

- TP1/Server Base

分散トランザクション処理の基本制御をする製品です。トランザクションを制御したり、UAP をスケジュールしたりします。

(2) ユーザデータを管理する製品

ユーザデータを管理する OpenTP1 の製品を次に示します。

- TP1/FS/Direct Access
OpenTP1 専用のユーザファイルを、直接編成ファイルとして使えるようにする製品です。TP1/FS/Direct Access を使うと、ユーザファイル (DAM ファイル) をトランザクション処理と同期して管理できます。
- TP1/FS/Table Access
OpenTP1 専用のユーザファイルを、テーブルアクセス法で使えるようにする製品です。テーブルアクセス法とは、共用メモリ上にあるテーブルで回復可能なファイルとしてアクセスする方法です。TP1/FS/Table Access を使うと、ユーザファイル (TAM ファイル) をトランザクション処理と同期して管理できます。
- TP1/Shared Table Access
共用メモリ上にあるテーブル (IST テーブル) を、複数の OpenTP1 システムで共用できるようにする製品です。テーブルの実体がどのノードにあるかを意識しないで、UAP からデータを参照、更新できるようにします。TP1/Shared Table Access の場合、ユーザファイルの実体はなく、メモリ上の IST テーブルにデータが格納されます。そのため、オンラインが異常終了した場合はデータを回復できません。

(3) メッセージ制御機能を使うときに必要な製品

メッセージで通信できるようにする OpenTP1 の製品を次に示します。

- TP1/Message Control
OpenTP1 システムがほかのシステムと、ネットワークを通して通信できるようにする製品です。TP1/Message Control を使った通信では、メッセージを使って通信します。
- TP1/NET/Library
ネットワークを制御するのに必要な運用、構成管理、スケジュールなどの役割をするライブラリの製品です。
TP1/Message Control と TP1/NET/Library は、メッセージ送受信機能を実現します。メッセージで通信する場合は、メッセージ送受信機能の製品と、通信プロトコル対応製品 (TP1/NET/ x x x x) が必要です。通信プロトコル対応製品については、「付録 A TP1/Message Control で使える通信プロトコル対応製品」を参照してください。
- TP1/Messaging
TP1/Message Control と TP1/NET/Library に相当する機能を持っています。また、TCP/IP 通信機能 (TP1/NET/TCP/IP の機能) も持っています。
TP1/Messaging については、マニュアル「TP1/Messaging 使用の手引」を参照してください。

1. 概要

(4) メッセージキューイング機能を使うときに必要な製品

OpenTP1 のメッセージキューイング機能を使うときに必要な製品を次に示します。

- TP1/Message Queue

OpenTP1 システムの UAP 間、およびネットワークを介した他システムの UAP との間で、非同期にメッセージを転送する場合に使用します。通信相手の UAP の状態に関係なくメッセージを転送でき、通信相手からの応答を待たないで処理できます。

(5) OSI TP 通信を使うときに必要な製品

クライアント / サーバ形態の通信で、通信プロトコルに OSI TP を使う場合に必要となる製品を次に示します。

- TP1/NET/OSI-TP-Extended

OSI TP 通信のプロトコル管理をする製品です。TP1/NET/OSI-TP-Extended に関する定義およびセットアップ手順については、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSI-TP-Extended 編」を参照してください。

(6) 系切り替え機能を使うときに必要な製品

OpenTP1 システムを二重化する機能（系切り替え機能）を使えるようにする製品を次に示します。

- TP1/High Availability

OpenTP1 を系切り替え機能を使ったシステム形態に使うときに必要な製品です。系切り替え機能では、HA モニタが前提となります。

- TP1/NET/High Availability

系切り替え機能を使った OpenTP1 のシステム形態で、メッセージ制御機能を使うときに必要な製品です。TP1/NET/High Availability には、TP1/High Availability と HA モニタが前提となります。

また、二重化しているシステムとメッセージ送受信をする場合に、コネクション切り替え機能を使うときにも必要となります。コネクション切り替え機能については、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/TCP/IP 編」を参照してください。

(7) OpenTP1 の拡張機能を使うときに必要な製品

OpenTP1 の性能の確保、運用を容易にするための拡張機能を使うときに必要な製品を次に示します。

- TP1/Extension1

次の拡張機能を使用する場合に必要な製品です。

- 性能検証用トレース

負荷テストや本番環境で、サービス呼び出しのどこに時間が掛かっているのかを詳細に分析することができます。

- マルチスケジューラ機能

多数のクライアントから長大データを受け取る場合に複数のスケジューラを起動できるようにし、スケジューラのボトルネックを解消できます。

- ノード直接指定 RPC
あて先ノードの IP アドレスを直接指定して RPC を発行できます。これによって、ネームサーバのドメイン外への RPC、およびネットワーク経路が二重化されている場合の経路の選択ができるようになります。
- オンライン中サーバプロセス多重度変更コマンド
オンライン中のサービスの処理プロセス数をコマンドで変更し、処理能力の拡張や縮退ができます。
- プロセスごとのサービス処理時刻表示コマンド
コマンドで、プロセスごとにサービスを受付けた時刻と終了した時刻を表示することができます。
- ユーザサーバのプロセスのリフレッシュ機能
オンラインを停止することなく、ユーザサーバのロードモジュールを入れ替えられます。
- TP1/Message Control - Extension1
メッセージ制御機能に関する、次の拡張機能を使用する場合に必要な製品です。
- MCF 構成変更再開機能
前回のオンライン停止時に、入出力キュー上に残っていた未処理メッセージを次回オンラインに引き継ぎつつ、OpenTP1 ファイルシステムやキューグループの構成変更、および論理端末（コネクション）やアプリケーションの構成を変更できます。

(8) OpenTP1 の UAP をテストするときに必要な製品

OpenTP1 システムで使う UAP をテストするときに必要な製品を次に示します。

- TP1/Offline Tester
オフラインテスト機能を使うときに必要な製品です。システムで OpenTP1 が稼働していない環境でも、UAP をテストできます。
- TP1/Online Tester
オンラインテスト機能を使うときに必要な製品です。OpenTP1 が稼働している環境で、UAP をテストできます。
- TP1/Message Control/Tester
MCF オンラインテスト機能を使うときに必要な製品です。メッセージ制御機能を使う UAP をテストできます。

(9) OpenTP1 のクライアント用マシンに必要な製品

OpenTP1 のサーバへサービスを要求する、クライアント用マシンに必要な製品を次に示します。

- TP1/Client/W, TP1/Client/P
WS や PC をクライアント用マシンとして、OpenTP1 のサーバへサービスを要求でき

1. 概要

るようにする製品です。

- TP1/Client/J

Java アプレット, Java アプリケーション, または Java サーブレットから, OpenTP1 のサーバヘサービスを要求できるようにする製品です。

TP1/Client/W, TP1/Client/P, および TP1/Client/J については, 「2.2.2 OpenTP1 クライアント機能の概要」を参照してください。

(10) 分散アプリケーションサーバ機能に必要な製品

- TP1/LINK

分散システム環境で, UAP のスケジュールなどの基本制御をする製品です。TP1/Server Base に比べ, 小規模な部門に適用できます。製品の組み込みからセットアップまでを, 簡単に操作できるようにしています。

(11) クラスタ / 並列システムで OpenTP1 を使うときに必要な製品

OpenTP1 をクラスタ / 並列システムに使うときに必要な製品を次に示します。

- TP1/Multi

クラスタ / 並列システム環境で OpenTP1 を使う場合に必要な製品です。一つのノードから複数のノードを操作できるマルチノード機能を使えるようにします。

(12) OpenTP1 提供以外のリソースマネージャを制御するときに必要な製品

OpenTP1 提供以外のリソースマネージャを制御できるようにする必要な製品を次に示します。

- TP1/Resource Manager Monitor

OpenTP1 提供以外のリソースマネージャを制御できるようにする製品です。TP1/Resource Manager Monitor を使うと, OpenTP1 で, リソースマネージャの開始と終了を制御できます。

(13) OpenTP1 システムに関連する製品

OpenTP1 に関連する製品について説明します。

- ISAM, ISAM/B (HP-UX だけ)

ユーザファイルを X/Open の ISAM モデルに準拠した索引順編成ファイルとして使えるようにする製品です。ユーザファイル (ISAM ファイル) をトランザクション処理と同期して管理する場合は, ISAM に加えて, ISAM/B が必要になります。

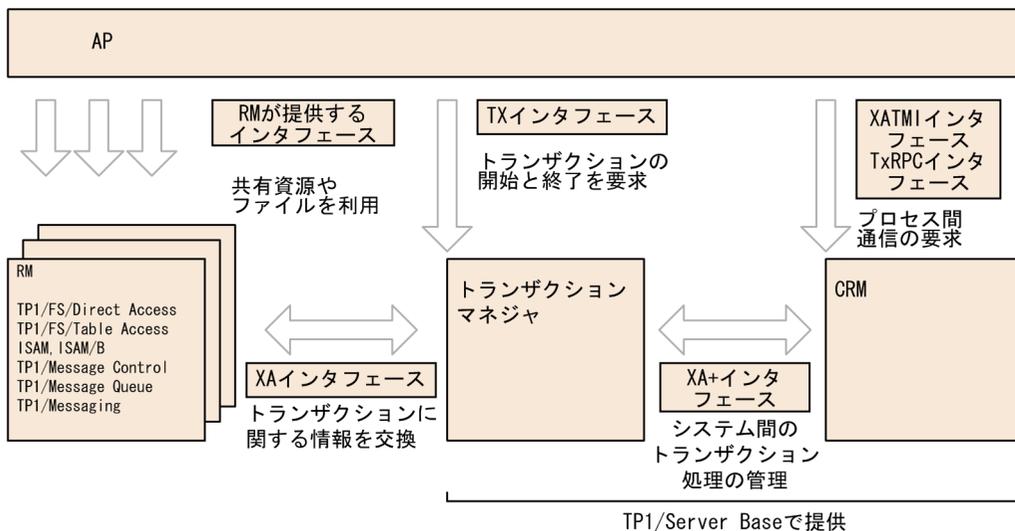
- HA モニタ

OpenTP1 システムの信頼性を上げるために, システムを二重化するときに必要な製品です。HA モニタを使った OpenTP1 システムについては, 「6.1 系切り替え機能」を参照してください。

1.3.2 X/Open の DTP モデルと OpenTP1 システムの関係

OpenTP1 を使った分散トランザクション処理システムは、X/Open の DTP モデルに準拠しています。X/Open の DTP モデルの構成を次の図に示します。

図 1-9 X/Open の DTP モデルの構成



(1) DTP モデルの構成

DTP モデルは、次に示す要素から構成されます。

- AP (アプリケーションプログラム)
システム利用者が高級言語で作成するアプリケーションプログラムです。OpenTP1 の UAP のことです。
- トランザクションマネージャ
システムのトランザクションを管理して、資源の更新情報を基に一貫性を保証します。
- RM (リソースマネージャ)
ユーザデータなどシステムの資源を管理します。
- CRM (コミュニケーションリソースマネージャ)
システム間の通信に関する資源を管理します。

(2) 各要素間のインタフェース

DTP モデルを構成する各要素は、次に示すインタフェースで連携できます。

- TX インタフェース
AP からトランザクションマネージャへトランザクションの開始と終了を指示します。
- XATMI インタフェース, TxRPC インタフェース
AP から CRM へ通信を指示します。

1. 概要

- XA インタフェース
トランザクションマネージャと RM で資源の更新情報に基づいて同期を取ります。
- XA+ インタフェース
CRM を使ってほかのシステムと通信する場合に、トランザクションマネージャで管理するトランザクションをほかのシステムの処理まで拡張します。
- RM が提供するインタフェース
AP から RM へ資源の更新を指示します。RM への API には、SQL などがあります。

(3) OpenTP1 が提供するリソースマネージャ

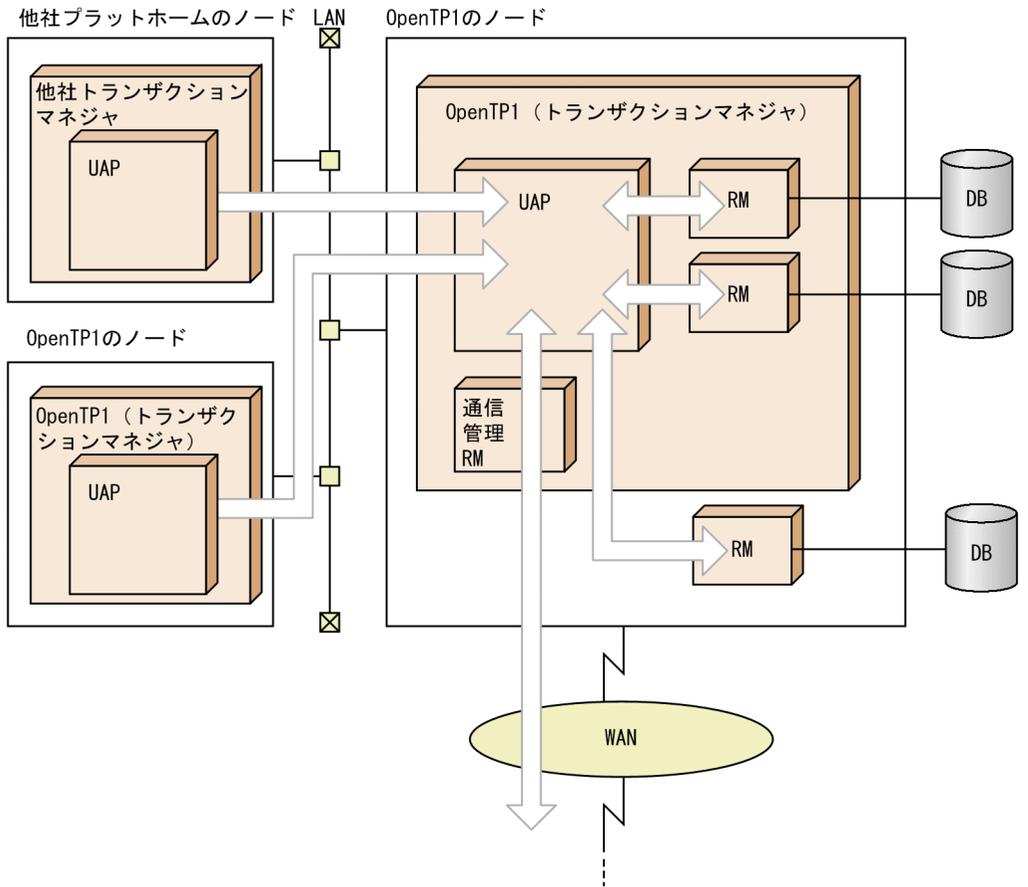
OpenTP1 で使える RM を次に示します。

- ファイルなど、ユーザ資源を管理する RM
TP1/FS/Direct Access , TP1/FS/Table Access , ISAM (ISAM/B) , および X/Open の仕様に準拠した RM
- メッセージを使った通信を管理する RM
TP1/Message Control , TP1/NET/Library , TP1/Message Queue , TP1/Messaging

OpenTP1 で OSI TP 通信をする場合は、XA+ インタフェースによって、他システムへトランザクション処理を拡張できます。

X/Open の DTP モデルと OpenTP1 で構築するシステムの関係を図に示します。

図 1-10 X/Open の DTP モデルと OpenTP1 で構築するシステムの関係



1.4 OpenTP1 システムのサービス

1.4.1 OpenTP1 のサービスの種類

クライアント/サーバ構造に基づいたオンライントランザクション処理システムを構築するため、OpenTP1 システムでは、各種のサービス機能を使えます。ほかのプロセスから呼び出して利用できるプログラムの単位をサービス、サービスを提供するプロセスをサーバといいます。

OpenTP1 のサービスをシステムサービスといいます。これに対して、ユーザで作成したUAPによって、業務処理としてサービスを提供するサーバをユーザサーバといいます。

1.4.2 OpenTP1 のシステムサービス

OpenTP1 で提供するシステムサービスを次に示します。() は、サービスを識別する名称です。

(1) OpenTP1 システムの前提になるシステムサービス

- トランザクションサービス (trn)
トランザクション処理の開始、終了、およびトランザクションの同期点取得による資源の更新処理を管理します。
- ネームサービス (nam)
UAP 間の通信 (リモートプロシジャコール) を実現するために、LAN のネットワークアドレスとユーザサーバの対応を管理します。
- スケジュールサービス (scd)
RPC のスケジュールや、メッセージ制御機能のスケジュールを管理します。
- プロセスサービス (prc)
ノード内のプロセスを管理します。
- ステータスサービス (sts)
主に、トランザクションとは関係ない履歴情報を、専用のファイルに格納して、管理します。
- インタバルサービス (itv)
各システムサービスでの内部処理の監視時間を管理します。
- ジャーナルサービス (jnl)
トランザクション処理に関係する履歴情報 (ジャーナル) を、システムジャーナルファイルに格納して、管理します。
- チェックポイントダンプサービス (cpd)
ジャーナルの読み込み時間を短縮するため、システムジャーナルファイルにチェックポイントを設定して管理します。
- ロックサービス (lck)
トランザクション処理に伴う各種の排他制御を管理します。

- ログサービス (log)
OpenTP1 システムからオペレータに内部情報を知らせるためのメッセージログを管理します。
- タイマサービス (tim)
トランザクション経過時間の監視など、各種の時間監視機能を提供します。

(2) ユーザデータを管理するシステムサービス

- DAM サービス (dam)
業務処理に使用する、OpenTP1 専用のユーザファイル (DAM ファイル) を管理します。
- TAM サービス (tam)
業務処理に使用する、OpenTP1 専用のユーザファイル (TAM ファイル) を管理します。
- IST サービス (ist)
複数の OpenTP1 システムで共用する、メモリ上のテーブル (IST テーブル) を管理します。

(3) メッセージ送受信関連のシステムサービス

- MCF サービス (MCF マネージャサービス, MCF 通信サービス, アプリケーション起動サービス)
メッセージを使用した通信をする場合に、各種のメッセージ制御機能を実現します。
- メッセージキューサービス (que)
メッセージ制御機能を使用する場合に、メッセージを格納する待ち行列 (入出力キュー) を管理します。
- マッピングサービス (map)
GUI 対応の拡張プレゼンテーションシステムを OpenTP1 で使う場合に、その機能を支援します。

これらのサービスは、メッセージ制御用の RM である TP1/Message Control が前提となります。

(4) メッセージキューイング関連のシステムサービス

- MQA サービス (mqa)
UAP 間で非同期にメッセージを転送する場合に、メッセージキューイング機能を実現します。メッセージキューイング制御用の RM である TP1/Message Queue が前提となります。

(5) OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態関連のシステムサービス

- XATMI 通信サービス (xat)
OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信を管理します。
この通信をする場合には、TP1/NET/OSI-TP-Extended が前提となります。

1. 概要

(6) リソースマネージャを管理するシステムサービス

- リソースマネージャモニタサービス (rmm)
リソースマネージャの開始や終了を , OpenTP1 で制御します。

(7) OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client) で使うプロセスを管理するシステムサービス

- クライアントサービス (clt)
TP1/Client の AP (CUP) からトランザクションを開始する場合に , TP1/Server Base に必要なプロセスを管理します。

(8) オンラインテスタ (TP1/Online Tester) を管理するシステムサービス

- テスタサービス (uto)
オンラインテスタの実行環境を管理します。

(9) 補助的なシステムサービス

- トランザクションジャーナルサービス (tjf)
長時間掛かるトランザクションの処理の履歴情報 (ジャーナル) を , 専用のジャーナル (トランザクションリカバリジャーナル) として格納して , 管理します。
- リアルタイム統計情報サービス (rts)
OpenTP1 システムの稼働状況をリアルタイムに把握するための , リアルタイム統計情報を管理します。

(10) マルチノード環境で , アーカイブジャーナルファイルを管理するシステムサービス

- グローバルアーカイブジャーナルサービス (jnl)
クラスタ / 並列システムで , 各 OpenTP1 ノードのシステムジャーナルファイルをアーカイブして管理します。

(11) X/Open 準拠の索引順編成ファイルを管理するシステムサービス

- ISAM サービス (ism)
業務処理に使う , X/Open に準拠した索引順編成のユーザファイル (ISAM ファイル) を管理します。

1.4.3 OpenTP1 のシステム定義

OpenTP1 の動作環境や OpenTP1 が使う各種の資源は , システム定義に指定します。
OpenTP1 のシステム定義は , 次のように分けられます。

- システムサービス定義
OpenTP1 の基本機能 (TP1/Server Base) , 各種ファイルサービス , マルチノード機能 , およびメッセージキューイング機能に関連する項目について定義します。
- ネットワークコミュニケーション定義
メッセージ送受信機能 (TP1/Message Control) を使う場合に定義します。

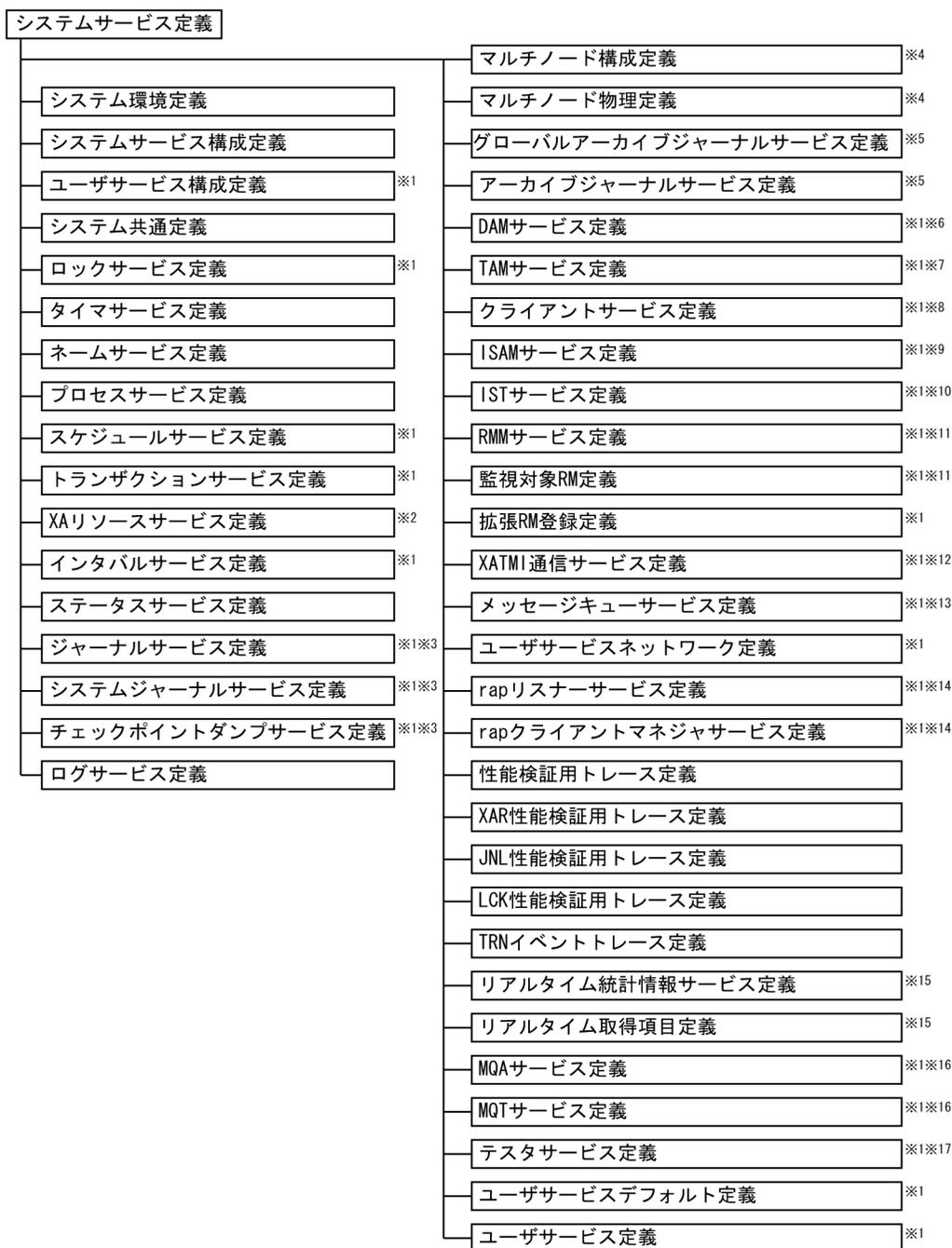
- メッセージキュー定義
メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) を使う場合に定義します。
- ネットワークライブラリ定義
TP1/NET/OSI-TP-Extended を使った OSI TP 通信をする場合に定義します。

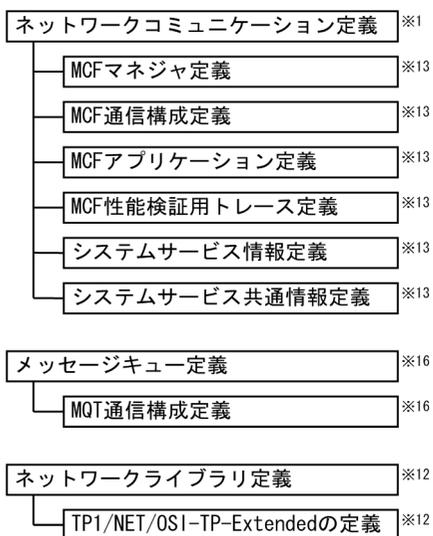
定義を作成するときは、テキストエディタでファイルを作成します。システム定義については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

OpenTP1 のシステム定義の体系を、次の図に示します。

1. 概要

図 1-11 OpenTP1 システム定義の体系





注 1 グローバルアーカイブジャーナルサービスを使う OpenTP1 ノードでは、定義しません。

注 2 XA リソースサービス機能を使う場合に定義します。

注 3 ジャーナルファイルレス機能を使用する OpenTP1 ノードでは、定義しません。

注 4 TP1/Multi を使う場合に定義します。

注 5 グローバルアーカイブジャーナルサービスを使う場合に定義します。

注 6 TP1/FS/Direct Access を使う場合に定義します。

注 7 TP1/FS/Table Access を使う場合に定義します。

注 8 TP1/Client/W, または TP1/Client/P を使う場合に定義します。

注 9 ISAM ファイルをトランザクション処理する機能 (ISAM/B) を使う場合に定義します。定義の内容については、マニュアル「索引順編成ファイル管理 ISAM」を参照してください。

注 10 TP1/Shared Table Access を使う場合に定義します。

注 11 TP1/Resource Manager Monitor を使う場合に定義します。

注 12 TP1/NET/OSI-TP-Extended を使った OSI TP 通信をする場合に定義します。定義の内容については、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSI-TP-Extended 編」を参照してください。

注 13 メッセージ送受信機能 (TP1/Message Control) を使う場合に定義します。

注 14 リモート API 機能を使う場合に定義します。

1. 概要

注 15 リアルタイム統計情報サービスを使う場合に定義します。

注 16 メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) を使う場合に定義します。定義の内容については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

注 17 TP1/Online Tester を使う場合に定義します。定義の内容については、マニュアル「OpenTP1 テスタ・UAP トレース使用の手引」を参照してください。

2

業務処理の形態

この章では，OpenTP1 ができる業務処理の形態，関連する製品，およびアプリケーションプログラムについて説明します。

2.1 OpenTP1 の通信形態

2.2 クライアント / サーバ形態の処理概要

2.3 メッセージ送受信形態の処理概要

2.4 メッセージキューイング機能を使った形態の処理概要

2.5 OpenTP1 に関連するソフトウェア製品

2.6 OpenTP1 のアプリケーションプログラム

2.7 インターネットを使った形態の処理概要

2.1 OpenTP1 の通信形態

分散コンピューティング環境の業務をするため、OpenTP1 では、次に示す形態で通信できます。

クライアント/サーバ形態の通信

TCP/IP プロトコルで接続した LAN を介して OpenTP1 システム間で通信する形態です。OpenTP1 の UAP からリモートプロシジャコールを発行して通信します。また、X/Open に準拠した API で通信したり、OpenTP1 以外のオープンシステムと通信したりすることもできます。

また TP1/Web を使えば、インターネット上の WWW サーバと WWW ブラウザの情報のやり取りを OpenTP1 のリモートプロシジャコールに変換して、OpenTP1 の UAP を実行できます。この機能によって WWW ブラウザを端末とする業務システムを構築できます。

メッセージ送受信形態の通信

ネットワークを介して、他システムとメッセージを使って通信する形態です。メッセージ送受信形態では、各種の通信プロトコルに準拠した手順で通信します。この形態の通信では、メッセージ送受信機能の製品 (TP1/Message Control, TP1/NET/Library), および通信プロトコル対応製品が必要です。

このマニュアルでは、OpenTP1 のメッセージ送受信機能の製品と通信プロトコル対応製品を総称した機能を、以降 MCF (Message Control Facility) または MCF サービスと表記します。

メッセージキューイング機能を使った形態の通信

TCP/IP プロトコルで接続したネットワークを介して、キューマネージャを使って通信する形態です。この形態で通信する OpenTP1 システムには、キューマネージャとして TP1/Message Queue が必要です。

上記のほかにも、複数の OpenTP1 を使うシステム形態 (系切り替え形態, クラスタ/並列システム形態) があります。詳細は、「6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能」を参照してください。

2.2 クライアント / サーバ形態の処理概要

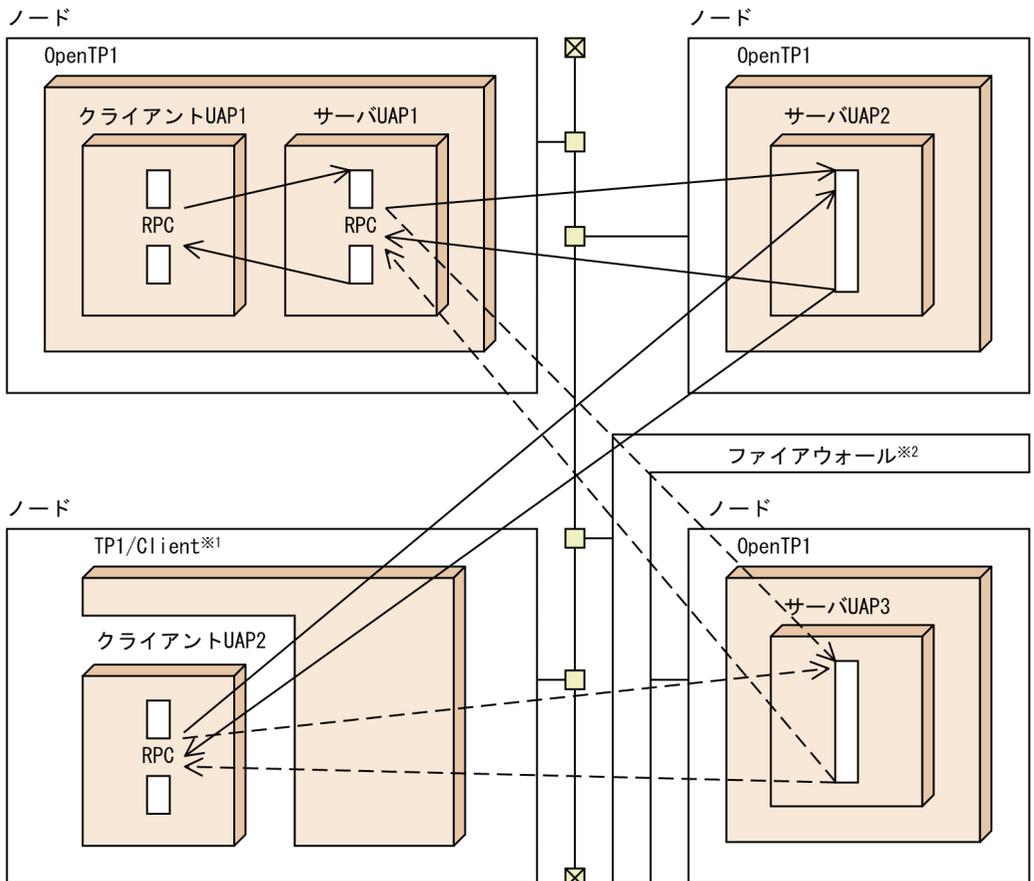
クライアント / サーバ形態の通信とは、使用する通信プロトコル手順を意識しないで、ほかの UAP プロセスと通信する方法です。クライアント / サーバ形態の通信の概要について説明します。

2.2.1 リモートプロシジャコールを使った通信

OpenTP1 の UAP では、ほかの UAP とリモートプロシジャコール (RPC) を使用して通信できます。リモートプロシジャコールとは、UAP プロセスからほかの UAP プロセスへサービスを要求し、サービスを要求された UAP プロセスは要求元の UAP へ処理結果を返す通信です。

クライアント / サーバ形態の通信の処理概要を次の図に示します。

図 2-1 クライアント / サーバ形態の通信の処理概要



2. 業務処理の形態

注 1

TP1/Client は、OpenTP1 のサーバへサービスを要求する、クライアント専用の製品です。

TP1/Client については、「2.2.2 OpenTP1 クライアント機能の概要」および「3.5 OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)」を参照してください。

注 2

OpenTP1 独自のインタフェースを使うと、ファイアウォールの内側にあるサーバ UAP にもリモートプロシジャコールを使って通信できます。ただし、ファイアウォールを通過した場合、通過先のサーバ UAP をトランザクション処理に含めることはできません。ファイアウォールを通過する場合については、「3.7.1 リモート API 機能の使用例」を参照してください。

(1) クライアント UAP とサーバ UAP

サービスを要求する UAP とサービスを提供する UAP は、クライアントとサーバの関係になります。サービスを要求する側の UAP をクライアント UAP、サービスを提供する側の UAP をサーバ UAP といいます。

UAP については、「2.6 OpenTP1 のアプリケーションプログラム」を参照してください。

(2) トランザクショナル RPC

リモートプロシジャコールでは、サービス要求をしてから結果が返ってくるまでの処理をトランザクションとするかどうかを選べます。トランザクションとする RPC を、トランザクショナル RPC といいます。トランザクショナル RPC の場合は、複数のノードにわたって処理している RPC でも、一つのトランザクションとして処理できます。

(3) OpenTP1 で使えるリモートプロシジャコール

OpenTP1 でクライアント / サーバ形態の通信をする場合は、次に示すインタフェースを使えます。

(a) OpenTP1 独自のインタフェース

OpenTP1 独自のライブラリ関数を使ってサービスを要求する通信方法です。

(b) X/Open に準拠したインタフェース

X/Open に準拠した通信方法を次に示します。

- XATMI インタフェース
X/Open で規定するライブラリ関数を使ってサービスを要求する通信方法です。
- TxRPC インタフェース
X/Open で規定した手順で作成した UAP の関数を直接呼び出して通信する方法です。

これらのほかにも、OpenTP1 以外のオープンシステムと通信することもできます。クライアント / サーバ形態の通信については、「3.2 クライアント / サーバ形態の通信」を参照してください。

(4) クライアント / サーバ形態の通信プロトコル

OpenTP1 のクライアント / サーバ形態の通信プロトコルには、TCP/IP と OSI TP を使えます。どちらを使う場合でも、UAP の処理で通信プロトコルを意識する必要はありません。

通信プロトコルに OSI TP を使う場合には、通信プロトコルを管理する製品として TP1/NET/OSI-TP-Extended が必要です。OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信については、「3.6 OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信」を参照してください。

(5) TCP_NODELAY

TCP_NODELAY は、送信済みデータの応答待ちの状態でも遅延させることなくデータを送信できるようにする機能です。この機能では、OpenTP1 がノード間で使用する通信ソケット (INET ドメイン) に、TCP_NODELAY オプションを使用します。

データ送信の際に TCP_NODELAY オプションを使用するかどうかは、スケジュールサービス定義、ユーザサービス定義、またはユーザサービスデフォルト定義の `ipc_tcpnodelay` オペランドで指定します。なお、TCP_NODELAY オプションを使用すると、INET ドメイン通信時の送信効率が低下し、ネットワークの負荷が大きくなる場合があります。TCP_NODELAY オプションを使用する場合は、`ipc_sendbuf_size` オペランド、`ipc_recvbuf_size` オペランド、ネットワークの帯域などを考慮し、この機能の必要性を十分に検討してください。

注

TCP/IP の Nagle アルゴリズムを無効にすることで、この機能を実現させています。

2.2.2 OpenTP1 クライアント機能の概要

OpenTP1 で構築したサーバシステムへ、クライアント用の WS または PC からサービスを要求できます。この通信をするための製品を OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client) といいます。

OpenTP1 クライアント機能は、UAP を作成して、OpenTP1 のサーバ UAP と通信できます。クライアント側に期待する性能、接続数、および OS に応じて、クライアント側の製品を選択できます。OpenTP1 クライアント側の製品には、次の製品があります。

- TP1/Client/W (WS 向け)
- TP1/Client/P (PC 向け)

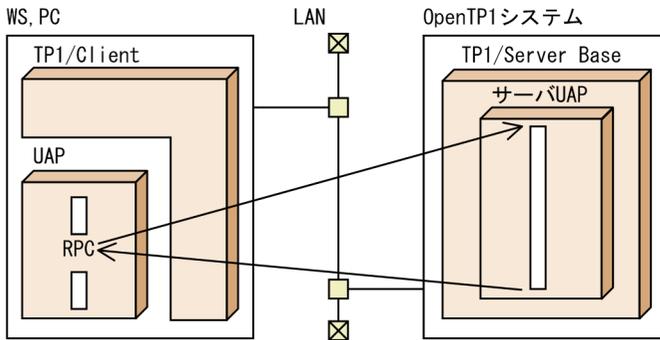
2. 業務処理の形態

- TP1/Client/J (Java 動作環境向け)

OpenTP1 クライアント機能でできる通信の概要を次の図に示します。

図 2-2 OpenTP1 クライアント機能でできる通信の概要

●TP1/Clientを使った通信



TP1/Client の機能の詳細については、「3.5 OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)」を参照してください。

2.3 メッセージ送受信形態の処理概要

メッセージ送受信とは、OpenTP1 以外のシステムと通信規約（通信プロトコル）に定められた手順でメッセージをやり取りする通信方法です。メッセージ送受信の概要について説明します。

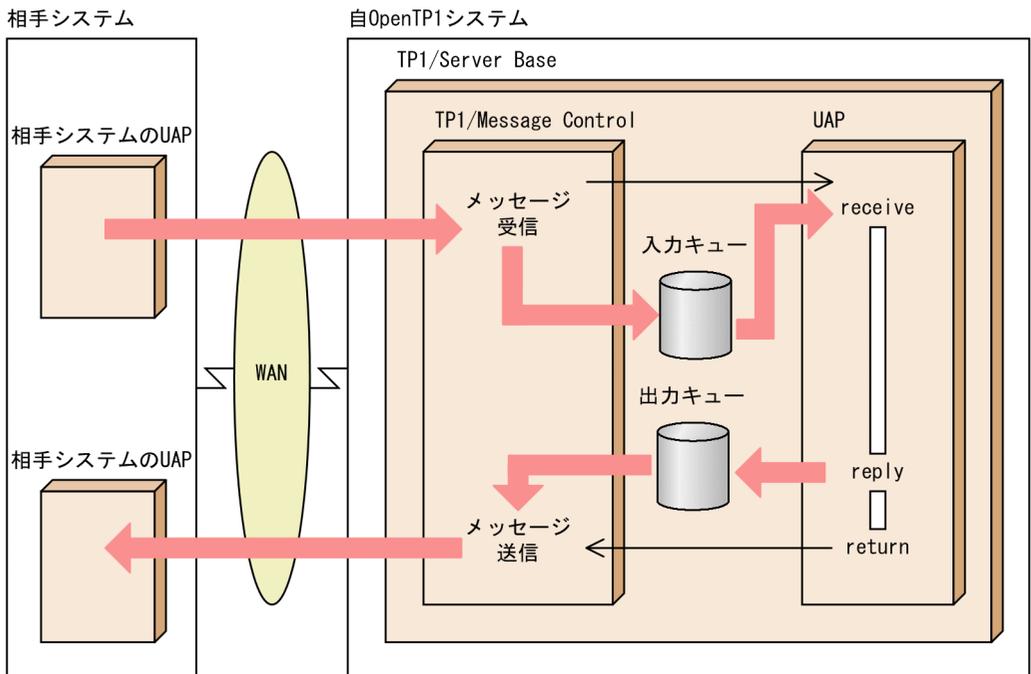
2.3.1 メッセージ送受信の概要

メッセージ送受信では、メッセージを格納する待ち行列（メッセージキュー）を使用します。

OpenTP1 システムで、相手システムからメッセージを受信すると、MCF は受信したメッセージを入力キュー（受信メッセージの待ち行列）に格納して、メッセージを処理する UAP を起動します。UAP ではメッセージを受信して、処理します。メッセージを処理したあとで、送信するメッセージを出力キュー（送信メッセージの待ち行列）に格納します。出力キューに格納したメッセージは、MCF で相手システムへ送信します。

メッセージ送受信の処理概要を次の図に示します。

図 2-3 メッセージ送受信の処理概要



2.3.2 使用できるネットワーク

メッセージを送受信するには、ネットワークの各種プロトコルに対応した OpenTP1 の

2. 業務処理の形態

通信プロトコル対応製品を使用します。主に、広域網ネットワーク（WAN）でメッセージを送受信できます。また、TCP/IP プロトコル対応の製品もあるので（TP1/NET/TCP/IP）、LAN 環境でもメッセージ送受信形態の通信ができます。

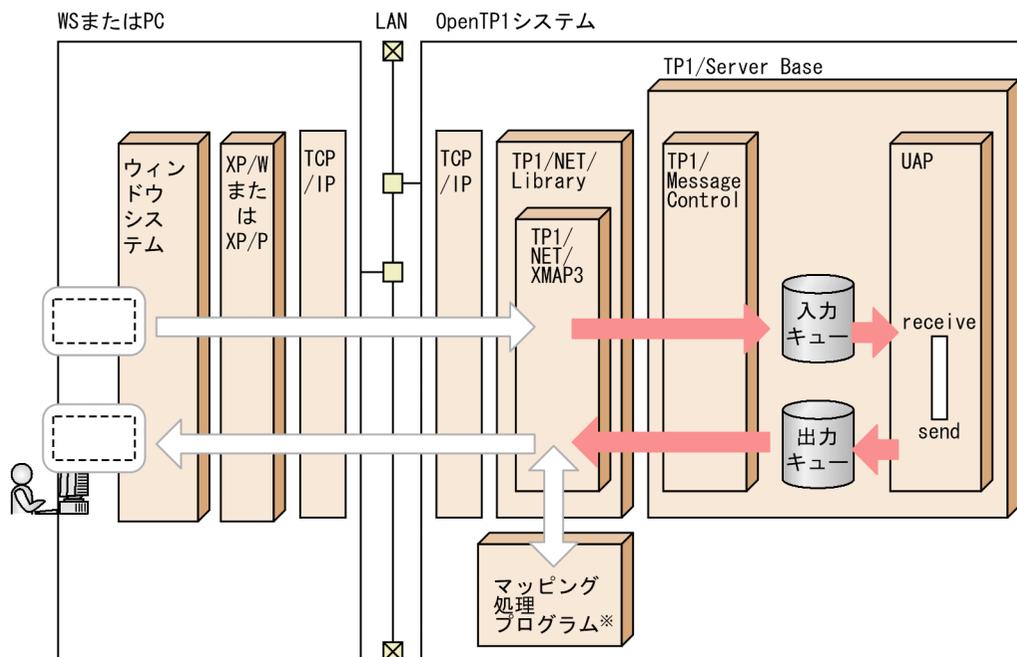
2.3.3 拡張プレゼンテーション機能を使ったメッセージ送受信の形態

メッセージ送受信の業務処理形態で、拡張プレゼンテーション機能の通信を実現できます。拡張プレゼンテーション機能を使用すると、OpenTP1 システムの UAP の処理で、WS や PC に画面を表示したり、帳票を印刷したりできます。

拡張プレゼンテーション機能の通信では、TP1/NET/XMAP3 を使用します。OpenTP1 システムの通信相手となる WS には XP/W、PC には XP/P が前提です。WS/PC で動作する XP/W または XP/P は、GUI 機能を使用してプレゼンテーション機能を実現します。OpenTP1 システムにサービス要求するクライアント UAP として、WS/PC 側でプログラムを作成する必要はありません。

拡張プレゼンテーション機能を使ったメッセージ送受信形態の例を次の図に示します。

図 2-4 拡張プレゼンテーション機能を使ったメッセージ送受信形態



注※ マッピング処理プログラムとして、XMAP2/W-LIB、またはXMAP2/W/FOG-LIBが必要となります。

プレゼンテーション機能の特長を次に示します。

(1) メッセージ送受信による画面データの操作

拡張プレゼンテーション機能を使う場合、TP1/NET/XMAP3 は、XMAP2/W と連携して物理マップと論理マップ間のマッピング処理を実行しています。

UAP を作成するときは、画面上のマッピングについて意識する必要はありません。また、画面表示のために特別なメッセージを作成する必要はありません。通常のメッセージ送受信で論理メッセージを扱うのと同様に、UAP を作成できます。

(2) WS/PC の優れた GUI 環境での操作の実現

XP/W, または XP/P を使うと、WS または PC の優れたプレゼンテーション機能を生かした画面で操作できます。さらに、GUI を使ったインタフェース環境で、各種のデータ操作を実現できます。

(3) 業務形態に適合したシステムを構築

XP/W, および XP/P は、クライアント / サーバシステムを採用しています。そのため、OpenTP1 システムと WS/PC の間で、最適な業務形態に合わせたシステムを構築できます。

TP1/NET/XMAP3 については、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/XMAP3 編」を、XP/W, XP/P, および XMAP2/W については、マニュアル「日立拡張表示印刷サービス XP/W」およびマニュアル「端末メッセージマッピング支援 / ワークステーション XMAP2/W 解説・手引書」を参照してください。

2.4 メッセージキューイング機能を使った形態の処理概要

OpenTP1 では、米国 IBM 社で開発した通信仕様（メッセージキューイング機能）を使って通信できます。

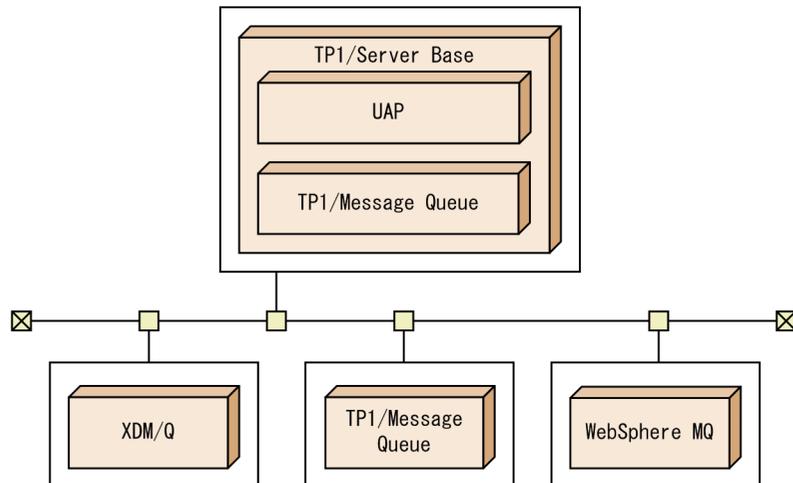
メッセージキューイング機能を使う場合は、メッセージキューイング機能を管理する製品（キューマネージャ）が必要です。メッセージキューイング機能では、アプリケーション間通信をキューマネージャが管理するため、UAP で通信手順を意識する必要はありません。

OpenTP1 システムのキューマネージャとなる製品は、TP1/Message Queue です。メッセージキューイング機能を使う場合には、OpenTP1 システムに TP1/Message Queue が必要です。

OpenTP1 のメッセージキューイング機能については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

メッセージキューイング機能を使った OpenTP1 システムの構成の例を次の図に示します。

図 2-5 メッセージキューイング機能を使った OpenTP1 システムの構成の例



2.4.1 メッセージキューイング機能の特長

メッセージキューイング機能の通信では、UAP がキューマネージャへメッセージを登録したり、キューマネージャからメッセージを取り出したりして通信します。UAP が通信先のあて先をメッセージに設定して登録すれば、キューマネージャが通信相手のキューマネージャへメッセージを送信します。

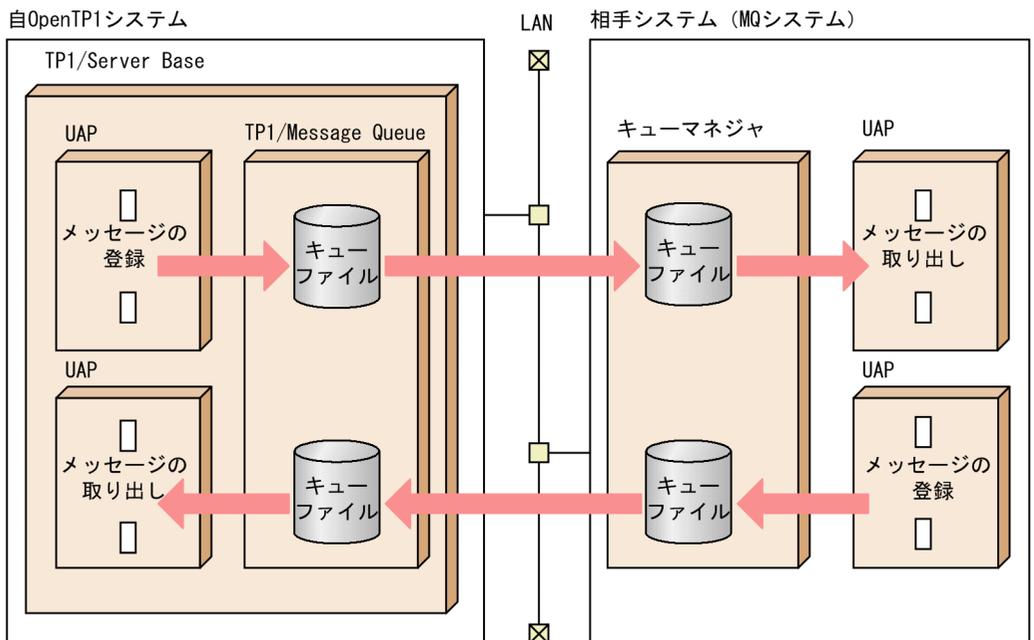
キューにメッセージを登録する場合もメッセージを取り出す場合も、通信する相手のUAPと同期を取らなくて済みます。そのため、UAPでは任意のタイミングでメッセージを扱え、電子メールのような通信ができます。

UAPからキューへアクセスするときには、MQIというAPIを使います。MQIはキューマネージャで共通であるため、コーディングした処理をほかのキューマネージャのシステムで使えるようにしています。

UAPから登録されたメッセージを格納するキューをメッセージキューといいます。メッセージキューには、キューマネージャの目的別に各種のキューを格納できます。メッセージキューを格納するファイルを、MQAキューファイルといいます。キューの種類については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

メッセージキューイング機能を使った処理の概要を次の図に示します。

図 2-6 メッセージキューイング機能を使った処理の概要



2.4.2 メッセージキューイング機能を使った通信の概要

メッセージキューイング機能を使った通信の概要について説明します。

(1) メッセージの登録

通信相手にメッセージを渡したい場合は、UAPはキューマネージャへメッセージを登録します。メッセージを登録するときには、MQPUTを使います。MQPUTが正常に終了すると、メッセージは登録され、UAPはほかの処理を実行できます。

2. 業務処理の形態

通信相手の UAP からの応答を待つ（会話型の通信）場合は、MQPUT に応答を待つように設定します。

(2) メッセージの受け取り

メッセージを受け取る時は、MQGET を使います。メッセージを受け取るタイミングは、メッセージを受け取る UAP が稼働しているかどうかで、次に示す 2 とおりに分かります。

- UAP のプロセスが稼働している場合
UAP が MQGET を実行した時点で、その UAP あてのメッセージをキューマネージャから受け取れます。
- UAP のプロセスが稼働していない場合
キューマネージャがメッセージ受け取りを知らせる通知をします。この機能をトリガといい、通知される情報をトリガイベントといいます。トリガイベントは、専用の UAP で受信するようにします。トリガイベントを受ける UAP を、トリガモニタアプリケーションといいます。トリガモニタアプリケーションは、該当する UAP を起動します。

(3) メッセージキューイング機能のトランザクション処理

OpenTP1 では、メッセージキューイング機能の処理をトランザクションとして扱えます。UAP でデータを更新してメッセージをキューマネージャへ登録したあとにトランザクションをコミットすると、登録が有効になります。トランザクションがロールバックされると、登録処理を無効にできます。トランザクションについては、「3.1 トランザクション制御」を参照してください。

2.4.3 メッセージキューイング機能を使う場合の注意

メッセージキューイング機能の特長は、UAP を常に起動させておかなくてもよいため、UAP が任意のタイミングでメッセージを受け取れることです。メッセージキューイング機能で会話型の通信もできますが、RPC に比べると性能が落ちることがあります。システム間の通信にメッセージキューイング機能を使うかどうかは、業務目的に従ってください。

2.5 OpenTP1 に関連するソフトウェア製品

OpenTP1 システムを支援するソフトウェア製品について説明します。OpenTP1 に関連する製品を次に示します。

- 統合システム運用管理機能 JP1
- アプリケーション開発支援ツール SEWB+

これらの製品と連携して OpenTP1 システムを構築すると、OpenTP1 の分散トランザクション処理に加えて、JP1 による効率的なバッチジョブの運用、ネットワーク管理、およびソフトウェア配布ができるようになります。

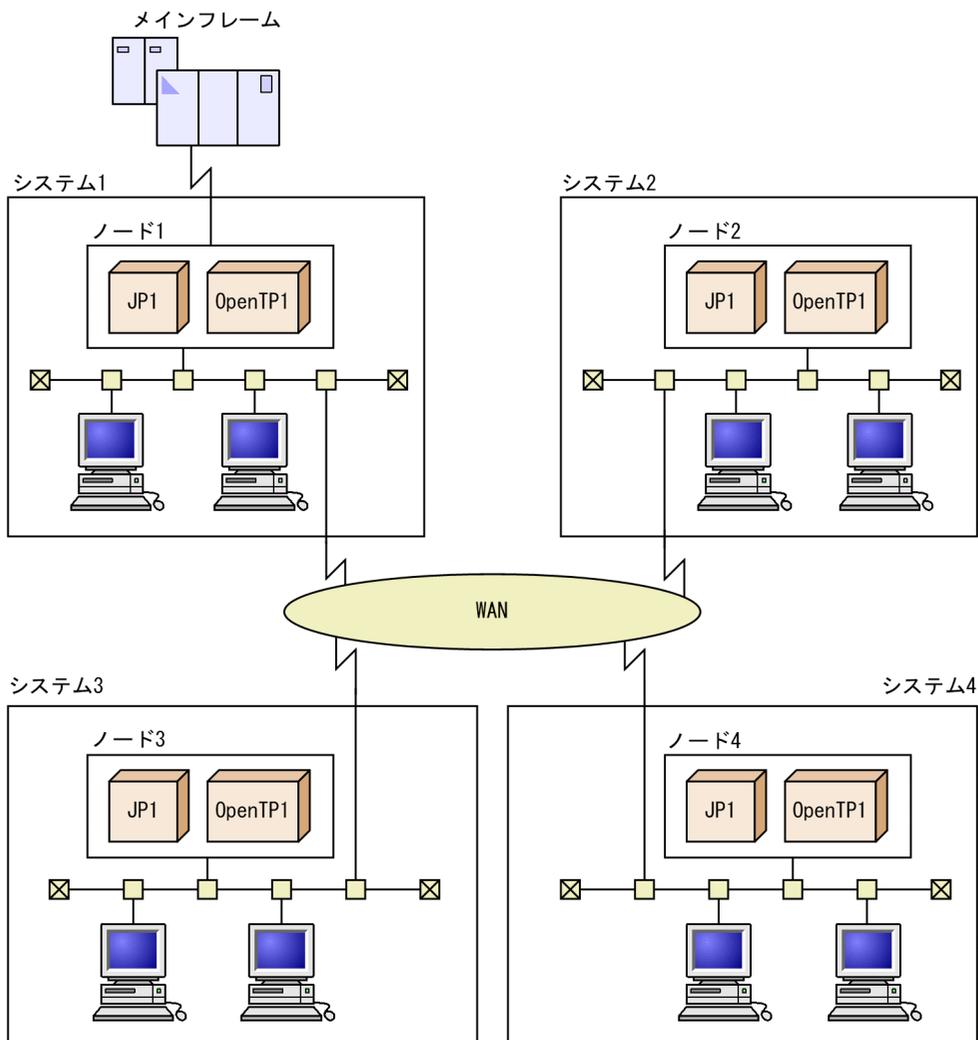
2.5.1 統合システム運用管理機能 JP1

統合システム運用管理機能 JP1 とは、ネットワークコンピューティング環境の中で、システム全体の運用の自動化、省力化を統合的に支援し、エンタープライズ TCO（企業情報システム全体の運用管理コスト）を最適化する製品です。

JP1 を使った OpenTP1 システムの構成を次の図に示します。

2. 業務処理の形態

図 2-7 JP1 を使った OpenTP1 システムの構成



ジョブ管理

OpenTP1 システムに JP1 を使うと、メインフレームの業務であるバッチ処理を UNIX システムでできるようになります。そのため、OpenTP1 の業務をオンライン中の業務とバッチ処理業務に分けることができ、システムを効率良く運用できます。さらに、OpenTP1 の開始、終了などのイベントを JP1 イベントサービス機能 (JP1/Base) に登録すると、JP1 ジョブ管理機能 (JP1/AJS) と連携した OpenTP1 システムの自動運転ができるようになります。

配布管理・資産管理

JP1/NETM/DM を使うと、プログラムを一括してオンライン配布できます。

ネットワーク管理

JP1/Cm2 は、大規模で複雑なネットワークを管理、操作する製品です。

OpenTP1 システムに JP1/Cm2 を使うと、メインフレームから OpenTP1 で構築したサーバまで、ネットワークシステム全体を監視できます。また、OpenTP1 のログサービス定義の指定によって、OpenTP1 の端末出力メッセージを JP1/Cm2 の操作支援端末へ出力できます。

シナリオテンプレートを利用したシステムの運用

JP1/AJS2 - Scenario Operation は、JP1/AJS で管理していたジョブ、およびジョブネットを、統合的に管理する製品です。

システム構成の変化に対応した運用手順をシナリオテンプレートとして定義したり、運用環境に応じたシナリオを実行したりできます。また、OpenTP1 で提供するシナリオテンプレートを組み合わせてシナリオを作成したり、実行したりすることができます。シナリオテンプレートによって、システムを自動的に運用できます。

JP1/AJS2 - Scenario Operation は、次の製品で構成されます。

- JP1/AJS2 - Scenario Operation Manager
シナリオテンプレートの定義を保存し、シナリオテンプレートの実行を管理します。JP1/AJS - Manager と接続して、保存したシナリオテンプレートを JP1/AJS のジョブネットとして登録できます。
- JP1/AJS2 - Scenario Operation View
GUI を使用して JP1/AJS2 - Scenario Operation の操作または監視をします。

JP1/AJS2 - Scenario Operation を使用して、シナリオテンプレートをシステム運用に利用する場合の詳細については、「3.10 シナリオテンプレートを利用したシステムの運用」またはマニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

システム運用機能に応じた JP1 製品の使用方法については、使用する JP1 製品のマニュアルを参照してください。

2.5.2 アプリケーション開発支援ツール SEWB+

アプリケーション開発支援ツール SEWB+ とは、ワークステーション (WS) でのプログラミングを支援するアプリケーション開発支援ツールです。SEWB+ には、次のような機能があります。

- プログラム開発に必要な情報を統合して管理できます。
- 設計仕様やプログラムの論理構造を図形で表現できるので、プログラムを効率良く開発できます。

OpenTP1 システムに SEWB+ を使うと、UAP や UOC を効率良く開発できます。さらに、C 言語、C++ 言語、COBOL85、および COBOL2002 を使うこともできます。SEWB+ に関連する製品については、マニュアル「SEWB+ クライアントサーバシステム開発ガイド」を参照してください。

2.6 OpenTP1 のアプリケーションプログラム

OpenTP1 の UAP について説明します。

2.6.1 業務形態と、使用するアプリケーションプログラム

OpenTP1 の UAP には、次に示す種類があります。

- (1) クライアント / サーバ形態の通信で使用する UAP
 - サービス利用プログラム (SUP)
クライアント専用の UAP です。
 - サービス提供プログラム (SPP)
クライアント UAP からの要求に対して、サービスを提供する UAP (サーバ UAP) です。
- (2) メッセージ送受信形態の通信で使用する UAP
 - メッセージ処理プログラム (MHP)
通信回線を経由して送られたメッセージを受信して処理する UAP です。
- (3) ユーザファイルを初期化する UAP
 - オフラインの業務をする UAP
ユーザ任意の処理をする UAP です。
- (4) OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client) で使用する UAP
 - クライアントユーザプログラム (CUP)
OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client) で使用する、クライアント専用の UAP です。
なお、TP1/Client/J を使用すると、SPP のサービスを要求する Java アプレット、Java アプリケーション、および Java サブレットを作成できます。

2.6.2 アプリケーションプログラムの概要

OpenTP1 の UAP の概要について説明します。UAP については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。OpenTP1 の UAP を次に示します。

- SUP
- SPP
- MHP
- オフラインの業務をする UAP
- CUP

CUPについては、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引」を参照してください。

(1) サービスを利用する UAP (SUP)

クライアント / サーバ型の通信で、UAP の業務処理を開始するクライアント専用の UAP をサービス利用プログラム (SUP) といいます。クライアント / サーバ型の通信では、すべての業務処理は SUP から開始します。

SUP では、トランザクションの開始 / 終了の制御や、サーバ UAP へのサービス要求ができます。

SUP は、OpenTP1 の開始と同時に開始させることも、オンライン中に OpenTP1 のコマンド (dcsvstart コマンド) で、任意の時期に開始させることもできます。このように、SUP は業務に応じた運用ができます。OpenTP1 の開始と同時に開始させるかどうかは、ユーザサービス構成定義に指定します。

SUP の終了は、OpenTP1 では制御していないので、業務終了後に SUP 自身で終了するように作成します。

SUP はクライアント専用の UAP なので、サーバ UAP としてほかの UAP にサービスを提供できません。

(2) サービスを提供する UAP (SPP)

クライアント / サーバ型の通信で、ユーザサーバとしてサービスを提供するサーバ UAP をサービス提供プログラム (SPP) といいます。SPP では、クライアント UAP からのサービス要求を処理します。また、トランザクションの開始、メッセージの送信もできます。

SPP は、OpenTP1 の開始と同時にサービス要求を受け付けられる状態にすることも、オンライン中に OpenTP1 のコマンド (dcsvstart コマンド) で、任意の時期に開始させることもできます。OpenTP1 の開始と同時に開始させるかどうかは、ユーザサービス構成定義に指定します。

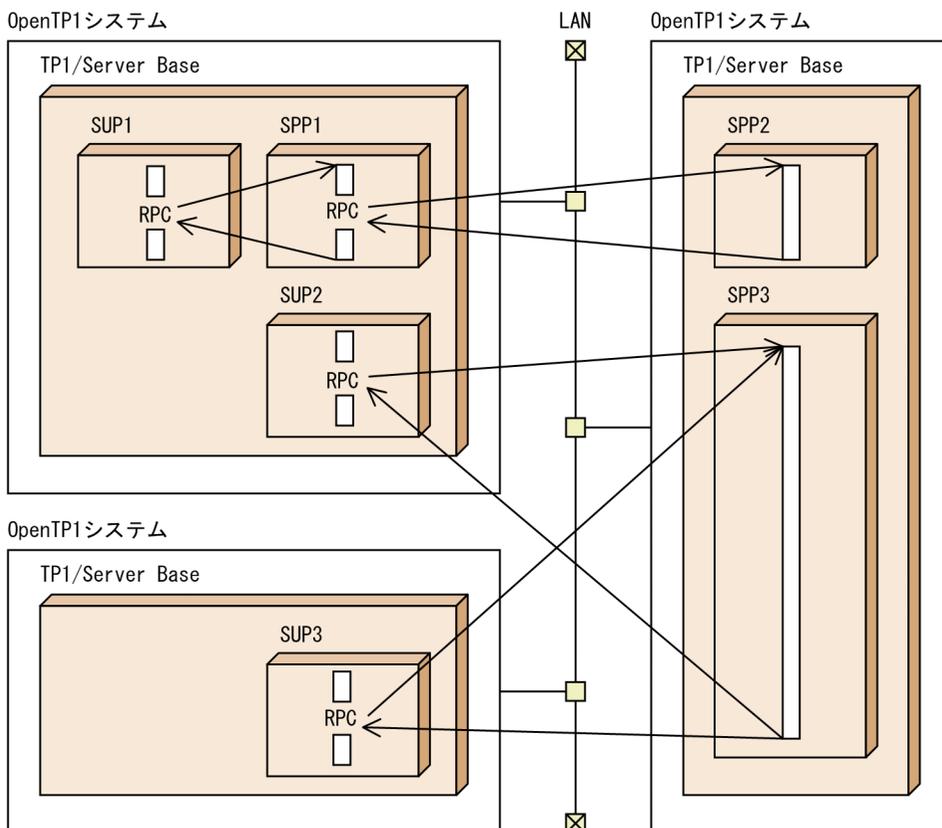
SPP を業務処理ごとに作成しておくことで、必要な業務をサービスとして提供できるので、拡張しやすいシステムを構築できます。

SPP から SPP へサービスを要求できるので、業務処理のネストを実現できます。

SUP と SPP の位置を次の図に示します。

2. 業務処理の形態

図 2-8 SUP と SPP の位置



(a) SPP の構造

要求される SPP のサービスに対応する処理を、関数として作成します。この一つ一つの関数を、C 言語の場合はサービス関数、COBOL 言語の場合はサービスプログラムといいます。個々に作成したサービス関数をまとめる関数を、C 言語の場合はメイン関数、COBOL 言語の場合はメインプログラムといいます。

(b) 翻訳，結合

UAP のソースプログラムをコンパイル/リンケージして、実行形式ファイルを作成します。リンケージの際に、各サービス関数の入り口点を定義したスタブを結合させます。

ただし、すべてのサービス関数を UAP 共用ライブラリ化してサービス関数動的ローディング機能を使う場合、スタブは不要です。サービス関数動的ローディング機能の詳細については、「3.8 サービス関数動的ローディング機能」を参照してください。

注

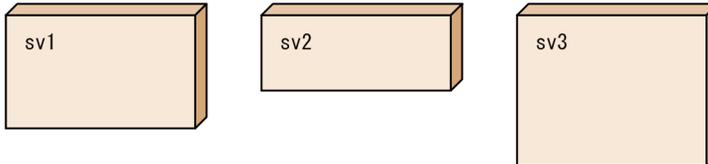
UAP 共用ライブラリ化とは、UAP のソースファイルを翻訳（コンパイル）して作成した UAP オブジェクトファイルを結合（リンケージ）して、共用ライブラリとし

てまとめることです。

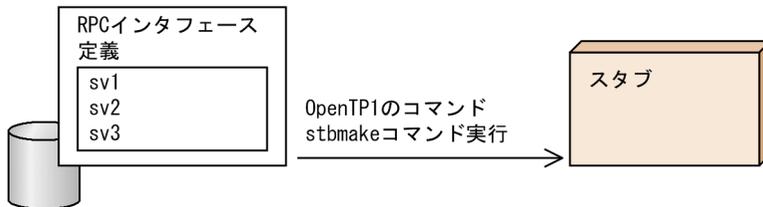
SPP の構造を、スタブを使う場合とサービス関数動的ローディング機能を使う場合に分けて、それぞれを以降の図に示します。UAP の作成方法については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

図 2-9 SPP の構造 (スタブを使う場合)

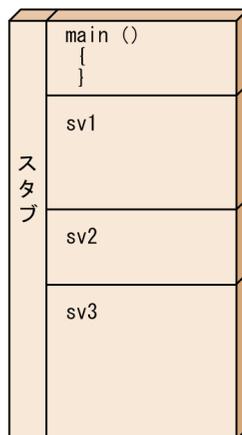
1. クライアントUAPに提供するサービスを、サービス関数として作成します。



2. 各サービスの入り口点を定義したスタブを作成します。



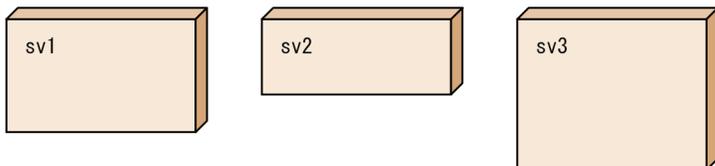
3. メイン関数を作成して、メイン関数、サービス関数、スタブを翻訳、結合すると、SPPの実行形式ファイルとなります。



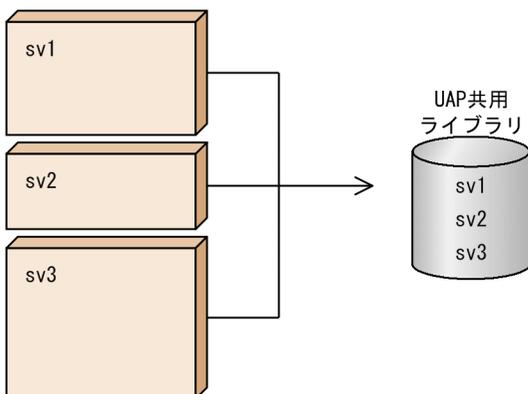
2. 業務処理の形態

図 2-10 SPP の構造 (サービス関数動的ローディング機能を使う場合)

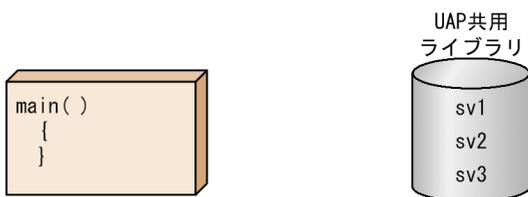
1. クライアントUAPに提供するサービスを、サービス関数として作成します。



2. サービス関数をUAP共用ライブラリとしてまとめます。



3. メイン関数を作成してから、翻訳してSPPの実行形式ファイルを作成します。
SPP実行時は、2. で作成したUAP共用ライブラリからSPP起動時にサービス関数を取得して実行します。



(c) UAP と RPC との関係

SPPの実行形式ファイルをサービスグループ名として、それぞれのサービス関数をサービス名として、ユーザサービス定義で指定します。サービス名はRPCインタフェース定義で指定した入り口点と対応づけます。

クライアントUAPからサービスを要求するときは、SPPのサービスグループ名とサービス名を設定します。

一つのSPPを別々のサービスグループとして開始することも、異なるサービスグループのサービス処理を同じサービス名で開始することもできます。

(3) メッセージを処理する UAP (MHP)

メッセージ送受信をする場合に使う、メッセージ処理専用の UAP をメッセージ処理プログラム (MHP) といいます。MHP では、他システムからのメッセージを受信して、処理をします。

MHP では、メッセージ送信 / 受信を始めとする、MCF で提供する各種サービスを使用できます。また、MHP から SPP へのサービス要求もできます。

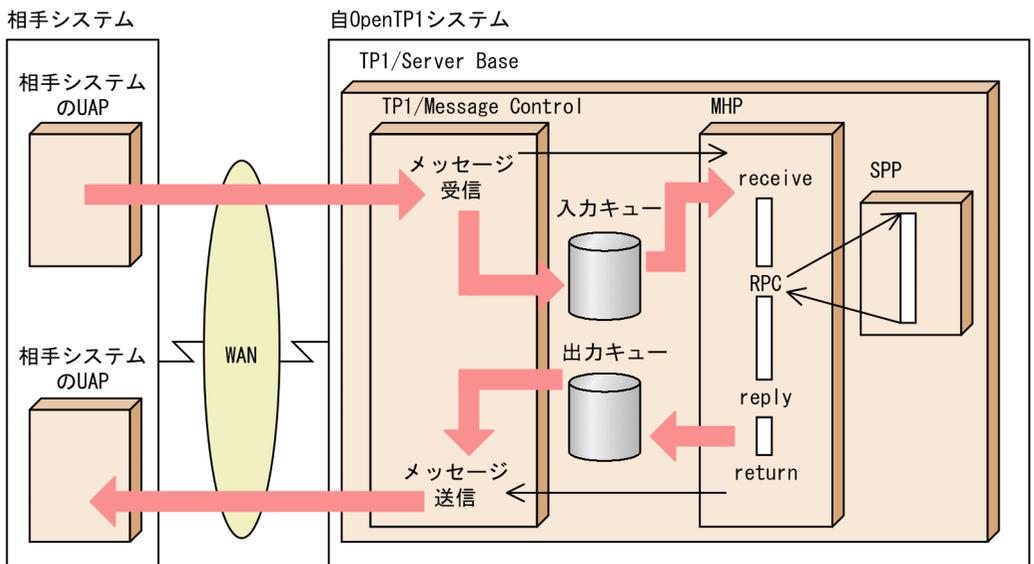
MHP は、メッセージを受信したことを契機に業務処理を開始します。

MHP を OpenTP1 の開始時から開始するかどうかは、ユーザサービス構成定義に指定します。MHP を OpenTP1 の開始時に開始させる指定をすれば、オンライン開始からメッセージを受信できる状態になります。また、開始する指定でない MHP は、OpenTP1 のコマンド (dcsvstart コマンド) で、任意の時期に開始できます。

MHP が稼働するノードは、TP1/Message Control が前提です。

MHP の位置を次の図に示します。

図 2-11 MHP の位置



(a) MHP の構造

メッセージ送受信処理では、メッセージを処理する UAP の単位をアプリケーションといいます。アプリケーションに対応する MHP の処理を、関数として作成します。この一つ一つの関数を、C 言語の場合はサービス関数、COBOL 言語の場合はサービスプログラムといいます。個々に作成したサービス関数をまとめる関数を、C 言語の場合はメイン関数、COBOL 言語の場合はメインプログラムといいます。

2. 業務処理の形態

(b) 翻訳，結合

MHP のソースプログラムをコンパイル/リンケージして，実行形式ファイルを作成します。リンケージの際に，各サービス関数の入り口点を定義したスタブを結合させます。スタブは，RPC インタフェース定義を作成したあと，`stbmake` コマンドを実行して作成します。

ただし，すべてのサービス関数を UAP 共用ライブラリ化してサービス関数動的ローディング機能を使う場合，スタブは不要です。サービス関数動的ローディング機能の詳細については，「3.8 サービス関数動的ローディング機能」を参照してください。

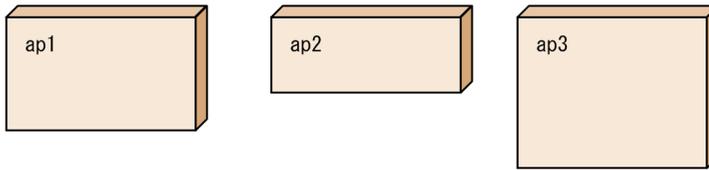
注

UAP 共用ライブラリ化とは，UAP のソースファイルを翻訳（コンパイル）して作成した UAP オブジェクトファイルを結合（リンケージ）して，共用ライブラリとしてまとめることです。

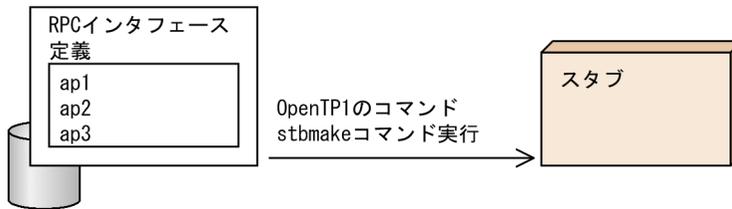
MHP の構造を，スタブを使う場合とサービス関数動的ローディング機能を使う場合に分けて，それぞれを以降の図に示します。UAP の作成方法については，マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

図 2-12 MHP の構造 (スタブを使う場合)

1. クライアントUAPに提供するサービスを、サービス関数として作成します。



2. 各サービス関数の入り口点を定義したスタブを作成します。



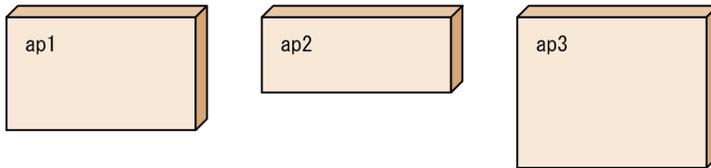
3. メイン関数を作成して、メイン関数、サービス関数、スタブを翻訳、結合すると、MHPの実行形式ファイルとなります。



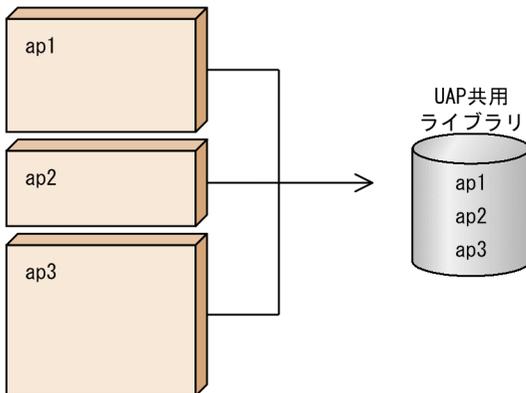
2. 業務処理の形態

図 2-13 MHP の構造 (サービス関数動的ローディング機能を使う場合)

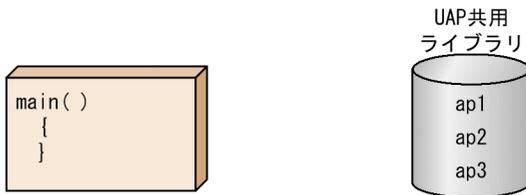
1. クライアントUAPに提供するサービスを、サービス関数として作成します。



2. サービス関数をUAP共用ライブラリとしてまとめます。



3. メイン関数を作成してから、翻訳してMHPの実行形式ファイルを作成します。
MHP実行時は、2. で作成したUAP共用ライブラリからMHP起動時にサービス関数を取得して実行します。



(c) MHP のサービス名とアプリケーションの関係

MHP の実行形式ファイルをサービスグループ名として、それぞれのサービス関数をサービス名として、ユーザサービス定義で指定します。サービス名は RPC インタフェース定義で指定した入り口点と対応づけます。

ユーザサービス定義で指定したサービス名は、MCF アプリケーション定義、アプリケーション属性定義で、アプリケーション名と対応づけます。このアプリケーション名を基に、受信したメッセージを処理します。

(d) アプリケーションの型

MHPのサービス（アプリケーション）には、メッセージを処理する形態別にアプリケーションの型を決めておきます。アプリケーションの型には次の三つがあります。

- 応答型（ans 型）
通信相手システムに応答を返す MHP
- 非応答型（noans 型）
通信相手システムに応答を返さない MHP
- 継続問い合わせ応答型（cont 型）
通信相手システムとのメッセージの受信 / 送信を連続させる MHP

アプリケーションの型は、MCF アプリケーション定義、アプリケーション属性定義で指定します。

(4) オフラインの業務をする UAP

オフライン環境で DAM ファイルにアクセスする UAP を作成できます。オフラインの業務をする UAP では、OpenTP1 開始前に DAM ファイルを初期化する処理をします。

オフラインの業務をする UAP からは、DAM ファイルの初期化処理以外の OpenTP1 の機能（RPC やメッセージの処理）は使えません。

オフラインの業務をする UAP は、シェルから開始します。オフラインの業務をする UAP の開始、終了はユーザで管理します。

2.6.3 SPP , MHP とユーザプロセスの関連

OpenTP1 では、サービスグループを実行するためのプロセスを複数起動できるマルチサーバを実現できます。同じサービスグループでも、クライアント UAP が異なれば、決まったプロセスで実行されるとは限りません。また、あるサービスから同じサービスグループに属するサービスを要求する場合でも、そのサービスグループを実行するための新しいプロセスが必要になります。

OpenTP1 では、サービスグループごとに実行できる最大プロセス数を定義できます。また、サービス要求は同じサービスグループを処理する待機中のプロセスに渡すため、それぞれのプロセスに掛かる負荷を平均化できます。

UAP のプロセス制御については、「3.4.3 プロセスの制御」を参照してください。

2.6.4 UAP のテスト , デバッグ機能

作成した UAP を実際に OpenTP1 の業務に使う前に、UAP の処理動作をテストできます。UAP のテスト機能には、オフラインテスタ、オンラインテスタ、および MCF オンラインテスタがあります。UAP のテスト機能については、マニュアル「OpenTP1 テス

2. 業務処理の形態

「タ・UAP トレース使用の手引」を参照してください。

(1) オフラインテスト

オンライン業務用の UAP を、オフライン環境でテストするときに使用します。

OpenTP1 システムで UAP を使う前にテストする場合に使います。

オフラインテストでは、SPP、MHP の動作をテストできます。

オフラインテストを実行するマシンには、TP1/Offline Tester が組み込まれていることが前提です。

(2) オンラインテスト

オンライン環境で、OpenTP1 と連携して、UAP をテストするときに使います。UAP に実際の業務をさせる前に、OpenTP1 のサービスを使って動作をテストできます。

オンラインテストでは SUP、SPP の動作をテストできます。さらに、MHP を SPP としてテストできます。

オンラインテストを実行するマシンには、TP1/Online Tester が組み込まれていることが前提です。

(3) MCF オンラインテスト

オンライン環境で、TP1/Message Control と連携して、MHP をテストするときに使います。オンラインテストと同様に、オンライン中に OpenTP1 のサービスを使って MHP の動作をテストできます。

MCF オンラインテストを実行するマシンには、TP1/Message Control/Tester が組み込まれていることが前提です。

2.7 インターネットを使った形態の処理概要

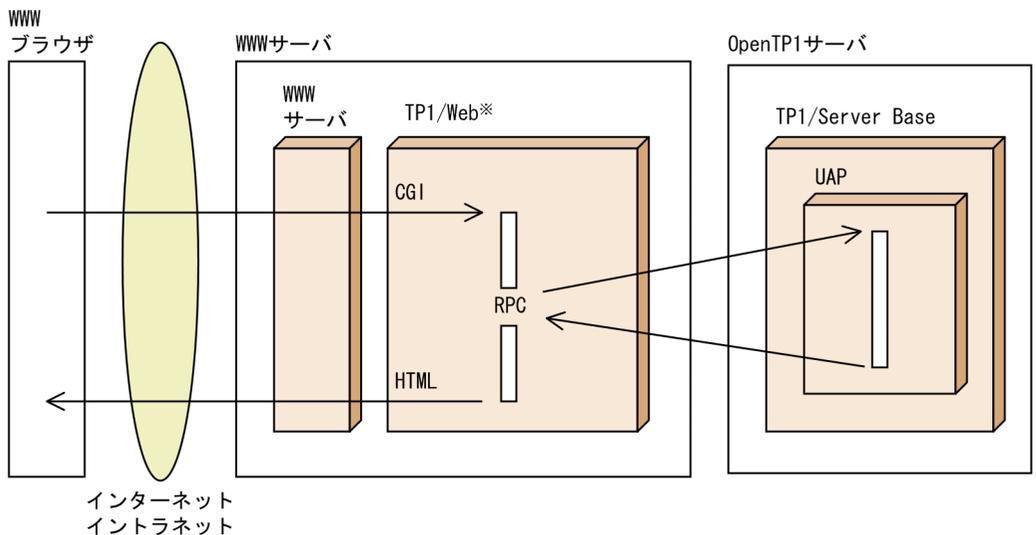
TP1/Web は、インターネット上の WWW サーバと WWW ブラウザの情報のやり取りを OpenTP1 の RPC に変換し、OpenTP1 サーバ上の UAP を実行します。この機能によって WWW ブラウザを端末とする業務システムを構築できます。

TP1/Web は、OpenTP1 と連携して次のような業務システムに適用できます。

- インターネットによる通信販売業務・オンラインショッピング
- インターネットによる乗り物、イベントなどの座席予約やホテルの客室予約のシステム
- 国内外の拠点、出張先からインターネット経由で利用する企業オンラインシステム

また、TP1/Web は、インターネットに接続した構成だけでなく企業内の LAN に接続した構成にも適用できます。次の図に TP1/Web を使った構成を示します。

図 2-14 TP1/Web を使った構成



注 TP1/Web を使用する場合、TP1/Client が必要です。

3

機能

この章では、OpenTP1 の機能について説明します。

-
- 3.1 トランザクション制御

 - 3.2 クライアント/サーバ形態の通信

 - 3.3 メッセージ制御

 - 3.4 アプリケーションプログラムのスケジュール

 - 3.5 OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)

 - 3.6 OSI TP を使ったクライアント/サーバ形態の通信

 - 3.7 リモート API 機能

 - 3.8 サービス関数動的ローディング機能

 - 3.9 OpenTP1 の運用を補助する機能

 - 3.10 シナリオテンプレートを利用したシステムの運用

 - 3.11 監査ログによるシステムの監視
-

3.1 トランザクション制御

OpenTP1 を使うと、分散コンピューティング環境で高い信頼性を要求される業務処理プログラムに必要な、各種のトランザクション制御機能を実現できます。OpenTP1 を運用しているときにこれらの機能を使うことで、分散システムに特有な障害対策の負担を軽減できます。

3.1.1 分散トランザクション

トランザクションとは、関連する複数の処理を一つのまとまった処理として扱うための論理的な単位です。一つのトランザクション内で実行した処理は、すべてが有効になるか、すべてが無効になるかのどちらかです。

これまでのオンラインシステムは、トランザクションを単体の大型コンピュータで実行していました。このため、一つのコンピュータ内でしかトランザクションの整合性を保証していませんでした。

分散コンピューティング環境で動作する OpenTP1 では、トランザクションはほかのコンピュータに分散して実行されます。このようなトランザクション処理を分散トランザクションといいます。OpenTP1 は、分散して処理する一連のトランザクション全体の整合性を保証しています。

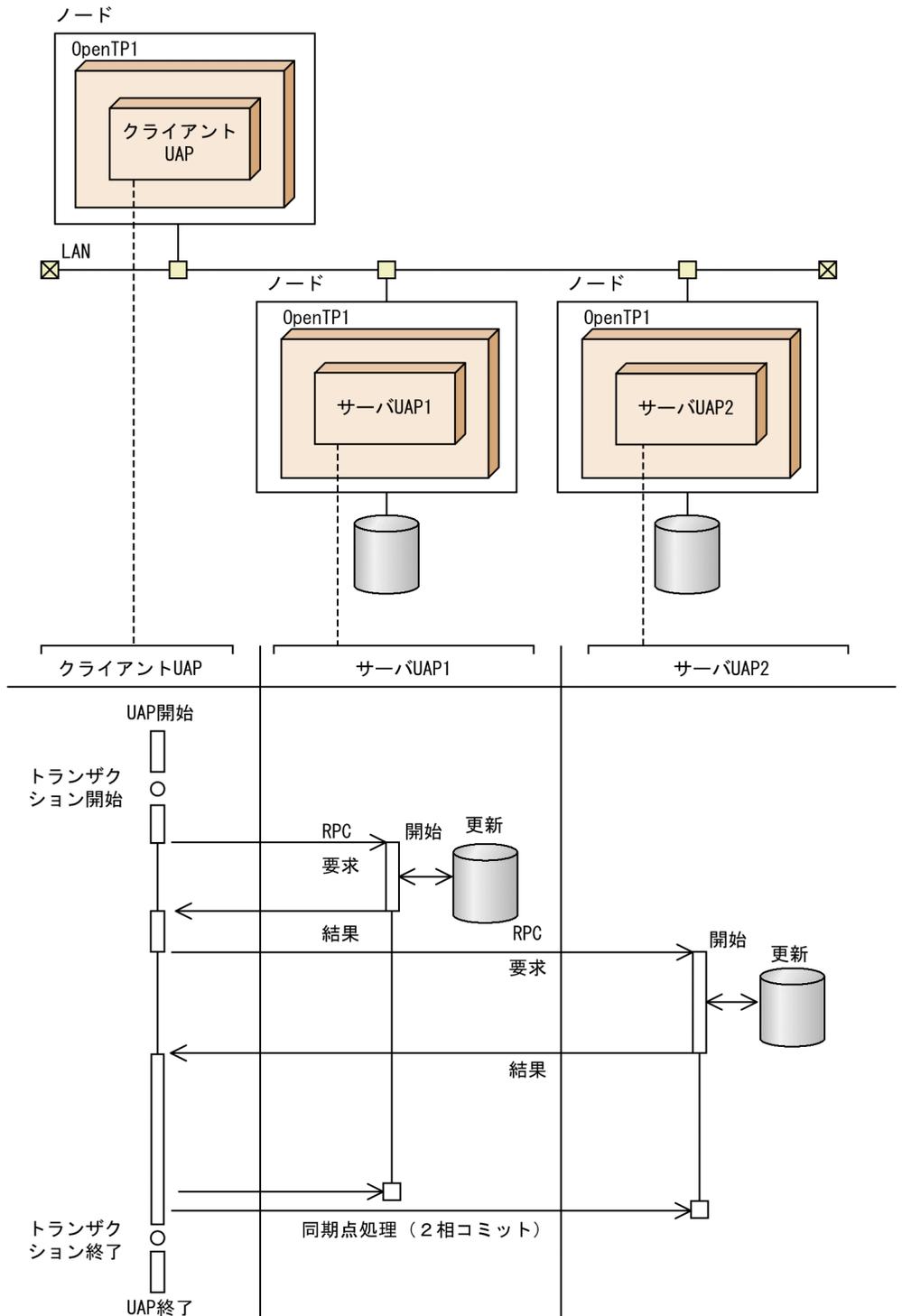
トランザクションは、リソースマネージャの排他制御によって、複数のトランザクションが同時に、同じ資源を更新することはありません。資源は常にトランザクションごとに更新されます。

トランザクションが正常に終了して、トランザクションを有効にすると決定した場合、その後の UAP の処理に関係なく資源を更新することをリソースマネージャに指示します。このため、資源間の不整合が起きません。これは、障害が発生しても資源間で不整合が生じないように、トランザクションに関する履歴情報を、システムジャーナルとして取得しているためです。トランザクションの処理途中で障害が発生して、トランザクションを有効にしないと決定した場合には、トランザクションを開始する前の状態に資源を戻すことをリソースマネージャに指示します。

このように、業務をトランザクションとして処理することで、資源の整合性を保てます。

分散トランザクションを次の図に示します。

図 3-1 分散トランザクション

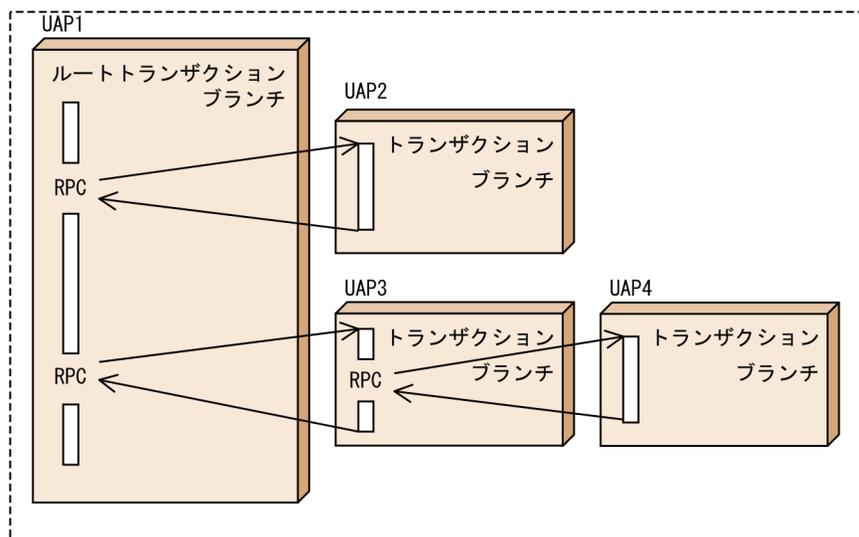


3.1.2 グローバルトランザクション

トランザクション処理をする UAP プロセスをトランザクションブランチといいます。RPC を使用した場合、複数の UAP プロセスで構成されるトランザクション処理ができます。複数の UAP プロセスで構成されるトランザクションブランチの集合をグローバルトランザクションといいます。特に、トランザクションの開始を宣言したプロセスをルートトランザクションブランチといいます。

グローバルトランザクションを次の図に示します。

図 3-2 グローバルトランザクション



注 破線の内側がグローバルトランザクション

3.1.3 トランザクションのコミットとロールバック

トランザクションは、成功または失敗することによって終了します。トランザクションが成功すること、つまり整合性を保って資源を更新することを、トランザクションのコミットといいます。トランザクションがコミットしたときに初めて、グローバルトランザクション内のすべてのトランザクションブランチでの資源の更新が有効になります。トランザクションをコミットするかどうか最終的に決定するトランザクション処理の区切りを、同期点といいます。資源は、同期点で更新します。

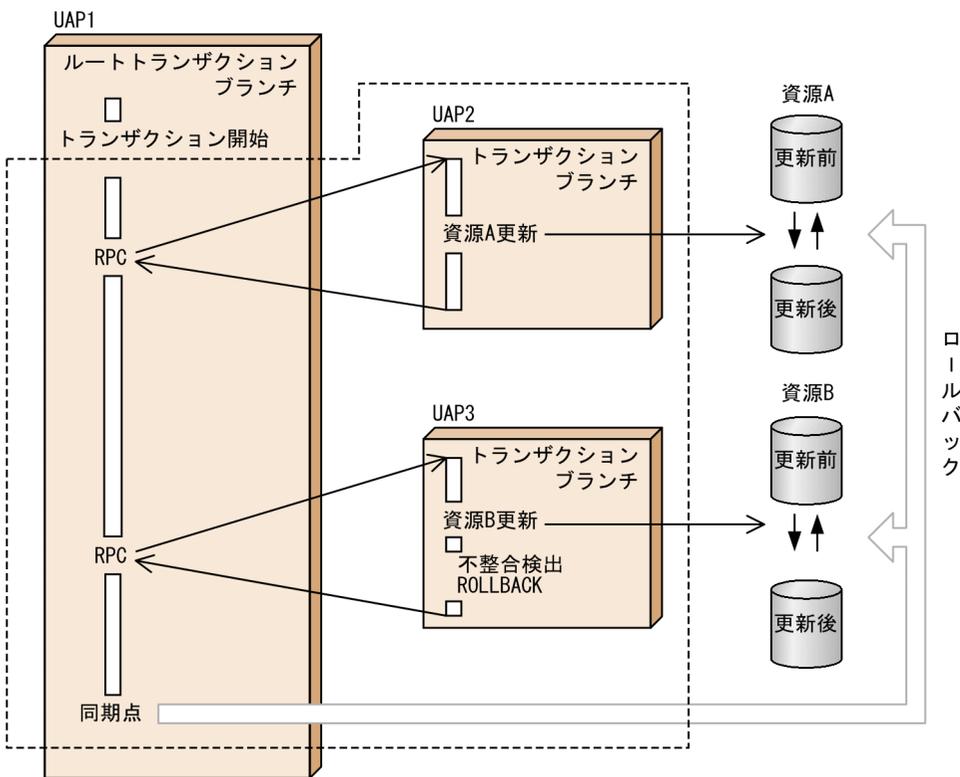
トランザクションが失敗して、トランザクションで更新するはずの資源の状態を、トランザクション開始直前の状態に戻すことを、トランザクションのロールバックといいます。トランザクションをコミットできなかった場合や、処理の不整合を検出した場合には、これまでの処理をロールバックで取り消して、データの整合性を保ちます。トランザクションがロールバックした要因はログに取得できます。ロールバック要因をログに

取得するかどうか、トランザクションサービス定義の `trn_rollback_information_put` オペランドで指定してください。

OpenTP1 はトランザクションブランチごとに経過時間を監視しています。経過時間を過ぎてもトランザクションが終了しないときには、トランザクションをロールバックします。経過時間の監視については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

トランザクションのロールバックを次の図に示します。

図 3-3 トランザクションのロールバック



注 破線の内側がグローバルトランザクション

3.1.4 2相コミット

(1) 2相コミットの概要

複数の資源を更新するとき、トランザクションは同期点で、2相コミットと呼ばれる方法で最終的に資源を更新するかどうか決定します。2相コミットとは、同期点処理を資源の更新準備処理（プリペア処理）と、資源の更新処理（コミット処理またはロールバック処理）の二段階に分ける方法です。同期点処理を二つの相に分けることで、複数の資源

3. 機能

を矛盾なく更新できます。

同期点の第1相で、ルートトランザクションブランチがグローバルトランザクション内のすべてのトランザクションブランチに、コミットの準備を要求します。トランザクションブランチは、コミットの準備が完了したか、ロールバックしたかを、ルートトランザクションブランチに報告します。

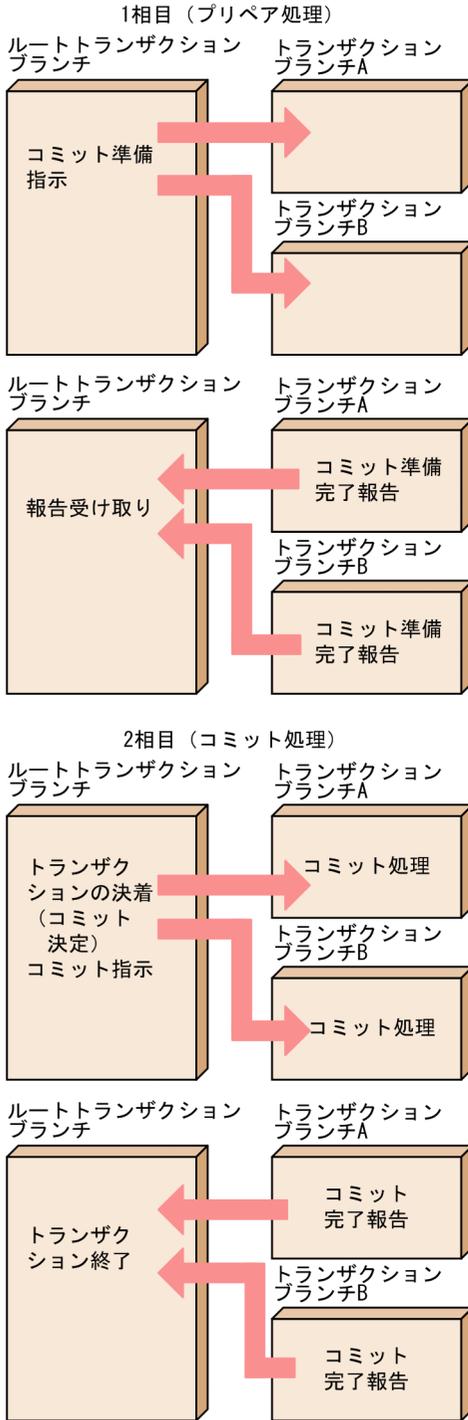
同期点の第2相で、グローバルトランザクションをロールバックするかコミットするか決定します。すべてのトランザクションブランチでコミットの準備が完了すると、ルートトランザクションブランチはグローバルトランザクション全体のコミットを決定します。トランザクションブランチのどれかがロールバックしたときには、ルートトランザクションブランチはグローバルトランザクション全体のロールバックを決定します。グローバルトランザクション内のトランザクションブランチはすべて、ルートトランザクションブランチでの決定に従います。

トランザクションの決着（コミット決定、またはロールバック決定）以降にシステムに障害が発生した場合に備えて、2相コミット処理の過程でトランザクションに関する履歴情報を、システムジャーナルに取得します。

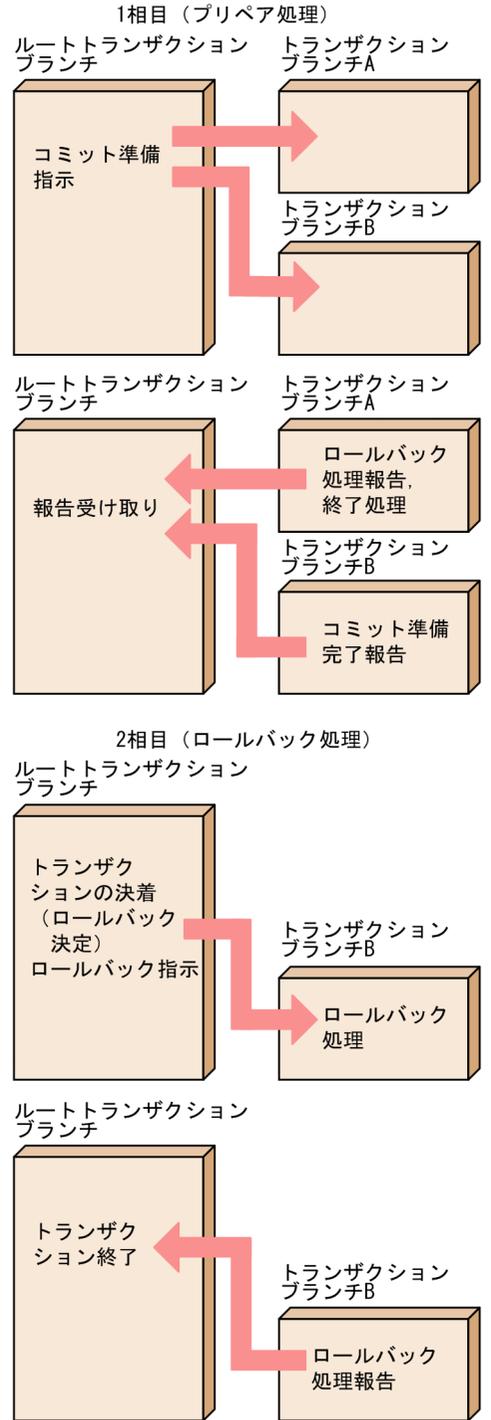
2相コミットの流れを次の図に示します。

図 3-4 2相コミットの流れ

●コミットの流れ



●ロールバックの流れ



(2) ヒューリスティック決定

ルートトランザクションブランチがトランザクションブランチにコミットの準備を指示したあとで通信障害が発生して、ルートトランザクションブランチでの決定がトランザクションブランチに届かなくなることを、ヒューリスティックハザードといいます。ヒューリスティックハザードが起こった場合には、コマンドを使って、トランザクションブランチごとにトランザクションを強制的に決着できます。ルートトランザクションブランチの同期点処理を待たないで、コマンドでトランザクションブランチのトランザクションを強制的に決着することを、ヒューリスティック決定といいます。

ヒューリスティック決定には、次に示す種類があります。

- ヒューリスティックコミット
トランザクションブランチを独自にコミットすることです。
- ヒューリスティックロールバック
トランザクションブランチを独自にロールバックすることです。

ヒューリスティックコミットにするときには `trncmt` コマンドを、ヒューリスティックロールバックにするときには `trnrbk` コマンドを使います。コミットまたはロールバックしたトランザクションブランチを強制終了する場合は、`trnfgt` コマンドを使います。

コミットかロールバックかは、ルートトランザクションブランチとトランザクションブランチとで一致させてください。一致させるためには、まずルートトランザクションブランチがコミットしたかロールバックしたかを `trnls` コマンドを使って調べます。`trnls` コマンドで表示した状態を参照した上で、`trncmt` コマンドまたは `trnrbk` コマンドを実行します。

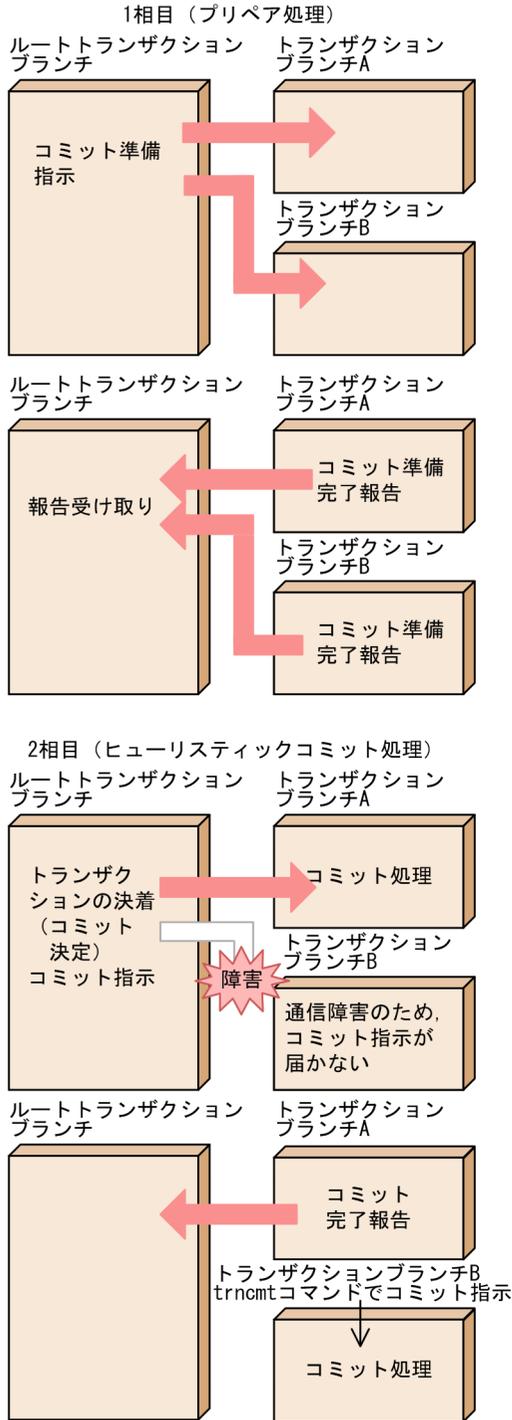
コマンドでトランザクションを決着させた場合、トランザクションの扱いについては十分考慮してください。ルートトランザクションブランチの決着とトランザクションブランチの決着とが矛盾（ヒューリスティックミックス）しないように十分注意してから `trncmt` コマンド、または `trnrbk` コマンドを実行してください。

ヒューリスティック決定の操作方法については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」のトランザクションに関する運用の説明を参照してください。

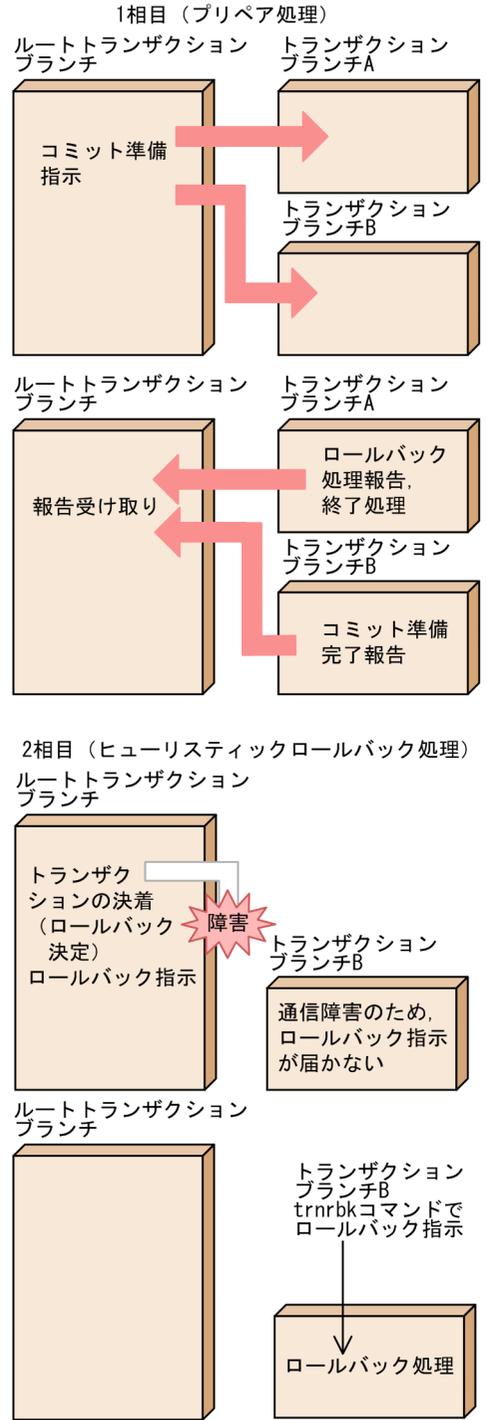
ヒューリスティック決定の流れを次の図に示します。

図 3-5 ヒューリスティック決定の流れ

●ヒューリスティックコミットの流れ



●ヒューリスティックロールバックの流れ



3.1.5 UAP とトランザクションの関係

UAP の処理をトランザクションにするかどうかを、事前に決められます。トランザクションとして処理する UAP を、トランザクション属性の UAP といいます。グローバルトランザクションのトランザクションブランチとなる UAP には、必ずトランザクション属性を指定しておいてください。トランザクション属性は、ユーザーサービス定義の `atomic_update` オペランドで指定します。ファイルの情報を更新する UAP をトランザクション処理として、演算処理だけの UAP はトランザクション処理としない指定をしておくと、トランザクション処理に掛かるシステムの負担を軽くできます。

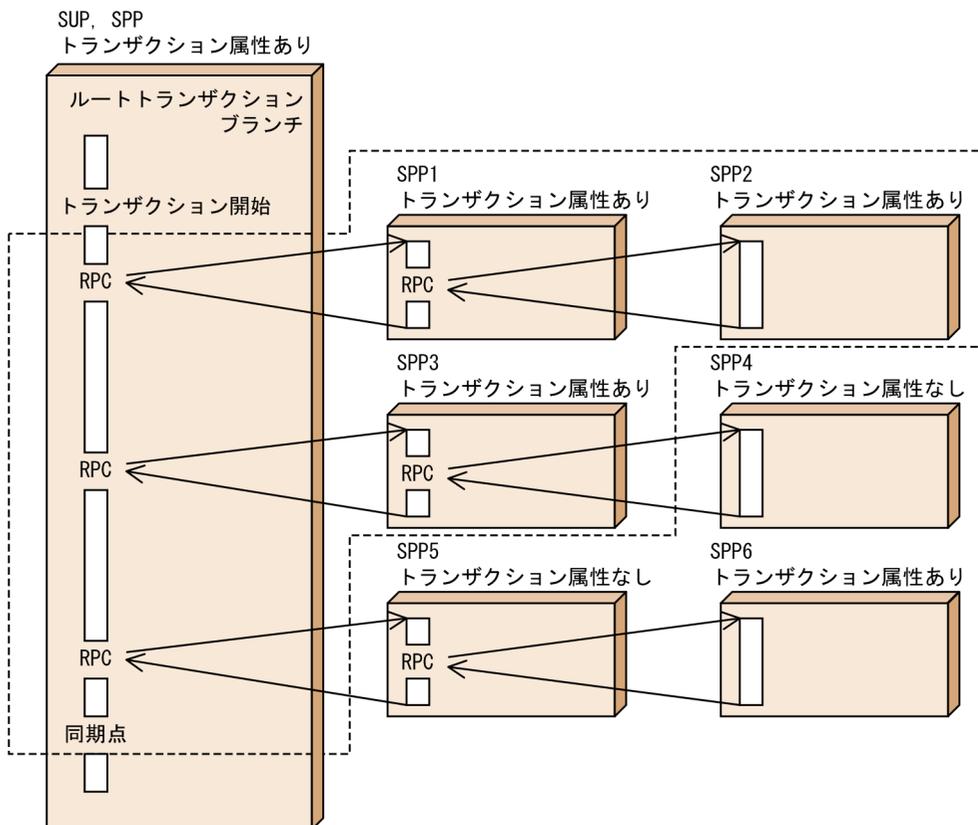
(1) SUP, SPP とトランザクションの関係

トランザクション属性の SPP は、トランザクションとして処理しているプロセスから RPC で呼び出されると、自動的にトランザクションブランチになります。

ルートトランザクションブランチやトランザクションブランチから呼び出されても、トランザクション属性でない SPP は、グローバルトランザクションに含まれません。このとき、トランザクション属性でない SPP がトランザクション属性の SPP を呼び出したとしても、呼び出された SPP はトランザクションブランチにはなりません。

SUP, SPP のグローバルトランザクションを次の図に示します。

図 3-6 SUP, SPP のグローバルトランザクション



注 破線の内側がグローバルトランザクション

SUP または SPP の処理をトランザクションにする場合は、`dc_trn_begin` 関数を呼び出して、トランザクションの開始を宣言します。同期点を取得する場合も、SUP または SPP から `dc_trn_ x x x x _commit` 関数または `dc_trn_ x x x x _rollback` 関数を呼び出します（`x x x x` は、同期点を取得したあとに、それまでとは別の新しいトランザクションを開始するかどうかで異なります）。トランザクションの開始と同期点を取得する関数は、ルートトランザクションブランチからだけ呼び出せます。

(2) MHP とトランザクションの関係

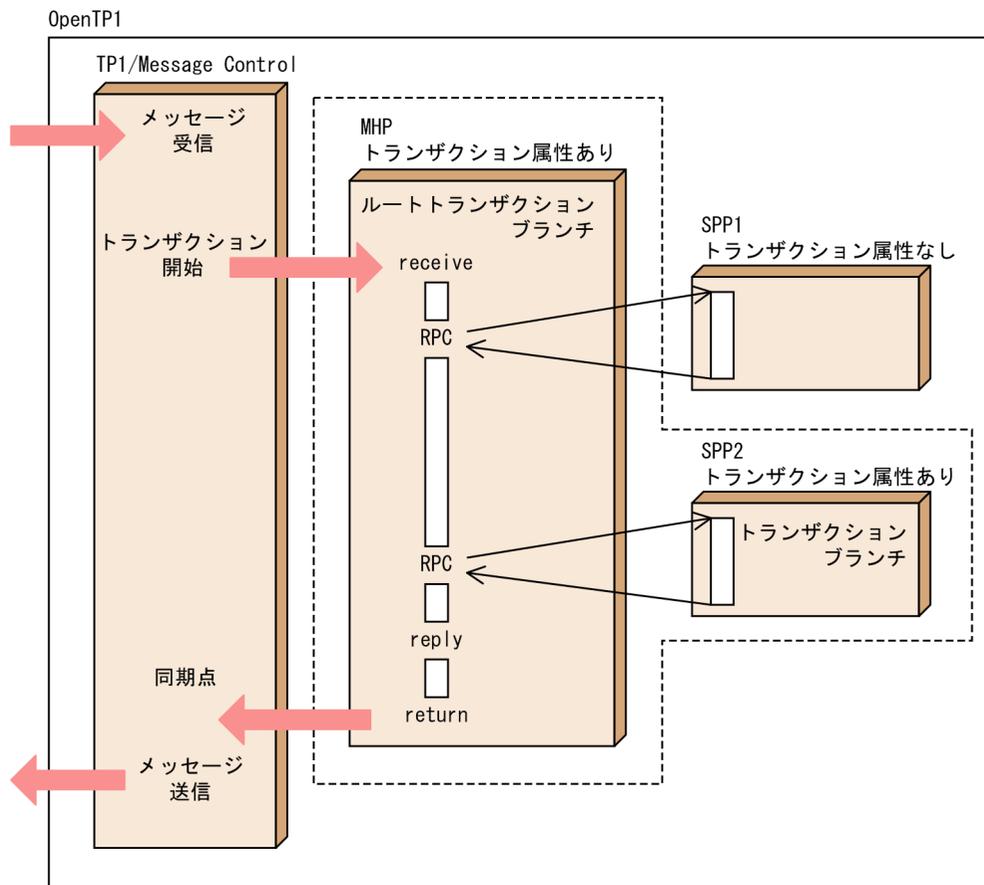
MHP のサービス呼び出した時点で、トランザクションの処理が始まります。MHP では、`dc_trn_begin` 関数は使えません。MHP から SPP へサービスを要求する場合、MHP がルートトランザクションブランチとなります。MHP のトランザクションは、MHP が終了するかまたは同期点を取得する関数（`dc_mcf_commit` 関数、`dc_mcf_rollback` 関数）を呼び出すと決着します。MHP の処理の中で同期点を取得した場合は、同期点取得以降の処理は、それまでとは別の、新しいトランザクションの処理となります。なお、非トランザクション属性の MHP も作成できます。この場合、MHP で同期点は取得できませ

3. 機能

ん。

MHP のグローバルトランザクションを次の図に示します。

図 3-7 MHP のグローバルトランザクション



注 破線の内側がグローバルトランザクション

3.1.6 TX インタフェースによるトランザクション制御

OpenTP1 では、X/Open で規定する DTP モデルに準拠したトランザクション制御の関数 (TX_関数) を使用できます。関数の使い方については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

3.1.7 XA リソースサービスによるトランザクション制御

XA リソースサービスとは、OpenTP1 と次に示す連携先との間で 2 相コミットによるトランザクション連携を行うための機能です。

- J2EE で動作するアプリケーションサーバ
- .NET Framework アプリケーション（.NET Framework 上で動作するアプリケーション）

OpenTP1 と .NET Framework アプリケーションとの間で連携する機能を、MSDTC 連携機能といいます。MSDTC 連携機能を使用すると、MSDTC と連携できるリソースと OpenTP1 上のリソースとの間でトランザクション連携ができます。MSDTC 連携機能を使用するためには、XA リソースサービス定義の `xar_msdtc_use` オペランドに Y を指定する必要があります。

ここでは、XA リソースサービスを使ったトランザクション制御の概要について説明します。操作方法については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の XA リソースサービスの記述を参照してください。また、XA リソースサービスのトレース情報の詳細については、「5.3.6(5) XAR 性能検証用トレース」、および「5.3.6(9) XAR イベントトレース」を参照してください。

なお、J2EE で動作するアプリケーションサーバと .NET Framework アプリケーションで機能差がない場合、XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバと呼びます。

(1) XA リソースサービスの概要

XA リソースサービスの主な機能は、XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバから渡された XID（トランザクションの識別子）のステータスを管理し、OpenTP1 の XID とマッピングすることです。MSDTC 連携機能を使用する場合は、RI（トランザクション回復情報）も管理します。RI とは、トランザクション決着処理で障害が発生した場合にトランザクションを回復するため情報で、トランザクション決着処理時に MSDTC が作成します。これらのトランザクションの状態は、必要に応じて OpenTP1 ファイルシステムに記録されます。

注

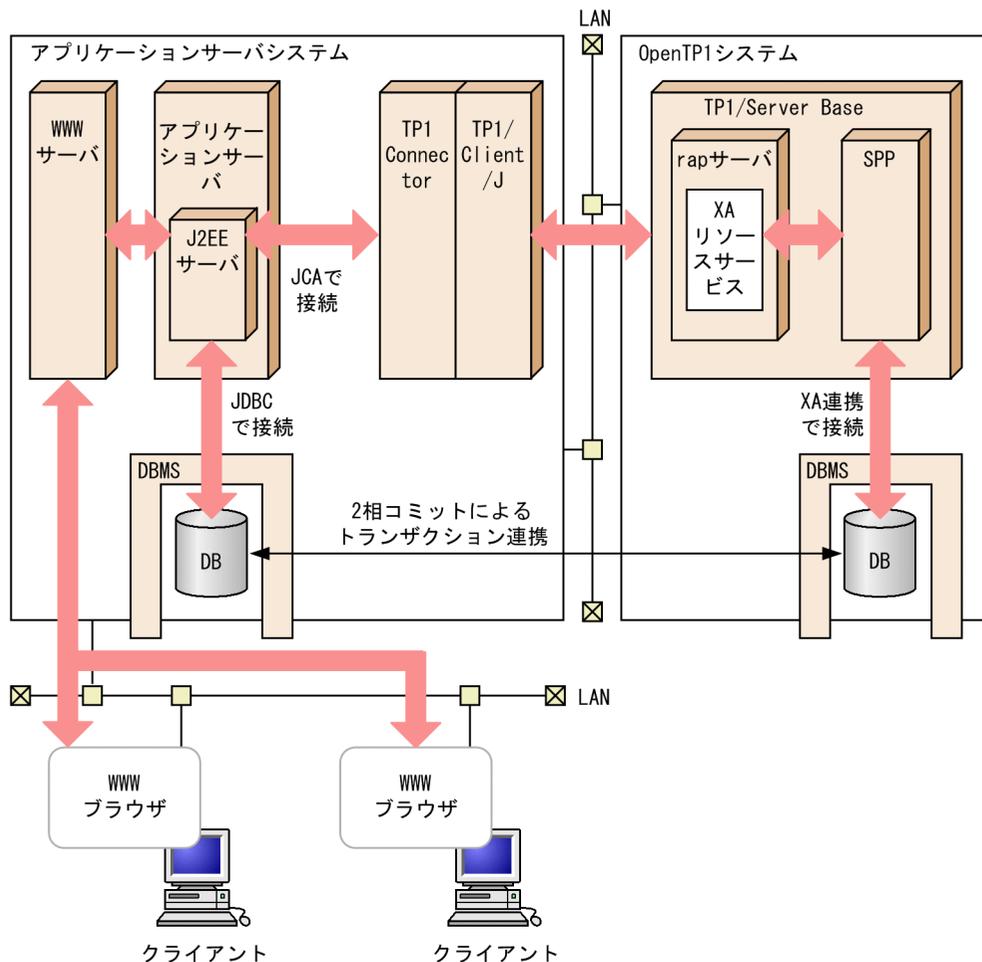
XA リソースサービスの「XA」は、OpenTP1 が DBMS に対してトランザクション決着の指示を行う XA 連携機能の「XA」とは異なります。

(a) J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携する場合

J2EE で動作するアプリケーションサーバは、JCA に準拠した uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector を経由してトランザクションを制御します。OpenTP1 では、J2EE で動作するアプリケーションサーバからのトランザクション要求を rap サーバで受信し、XA リソースサービスを使用してトランザクション処理を行います。

J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携する場合のトランザクション制御の流れを次の図に示します。

図 3-8 J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携する場合のトランザクション制御

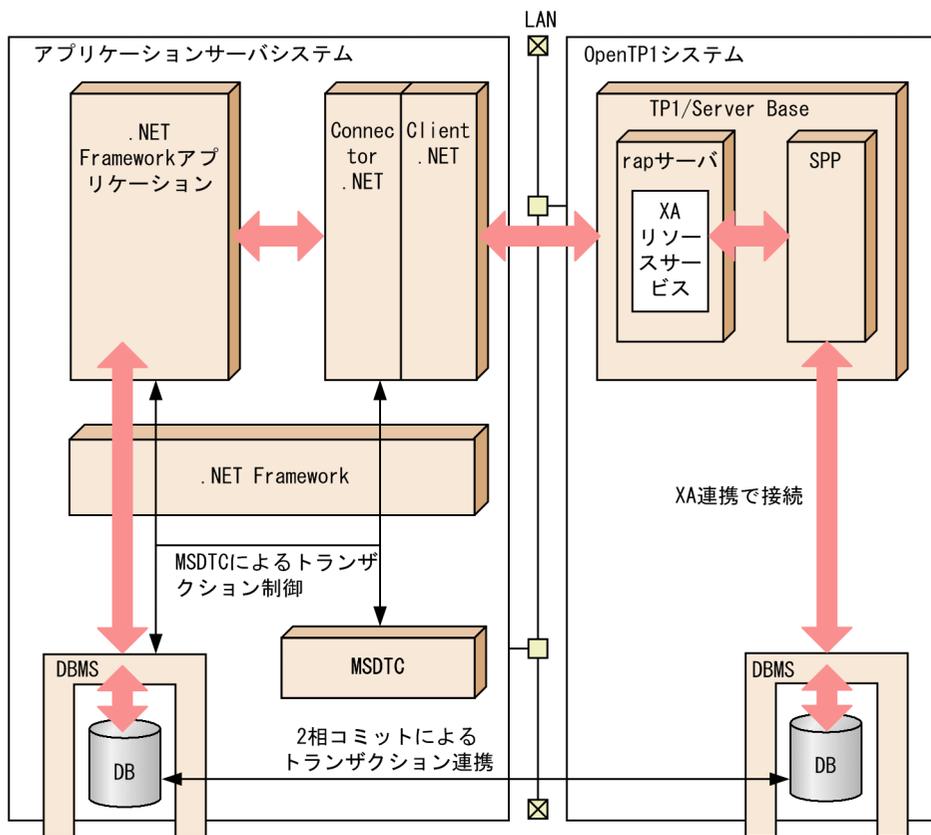


(b) .NET Framework アプリケーションと連携する場合

.NET Framework アプリケーションは、MSDTC を使用してトランザクションを制御し、Connector .NET を経由して OpenTP1 へのトランザクション指示をします。OpenTP1 では、.NET Framework アプリケーションからのトランザクション指示を rap サーバで受信し、XA リソースサービスを使用してトランザクション処理を行います。

.NET Framework アプリケーションと連携する場合のトランザクション制御の流れを次の図に示します。

図 3-9 .NET Framework アプリケーションと連携する場合のトランザクション制御



(2) JCA の XA リソースインタフェース

J2EE で動作するアプリケーションサーバから OpenTP1 に対するトランザクション制御は、JCA に従って行われます。JCA とは、アプリケーションサーバとリソースアダプタとの間を接続するための標準仕様のことです。

JCA に従うことで、アプリケーションサーバは、DBMS やほかのリソースアダプタを扱うのと同様に、OpenTP1 のトランザクションを制御できます。また、OpenTP1 は、さまざまなアプリケーションサーバ上で標準リソースアダプタとして動作できます。

JCA に従ったトランザクション制御のインタフェースには、次の二つがあります。

- XA リソースインタフェース
- ローカルトランザクションインタフェース

各インタフェースの詳細については、JCA のドキュメントを参照してください。

XA リソースサービスは、OpenTP1 上で、XA リソースインタフェースを使用したトランザクション制御を受け付けるための機能です。

(3) XA リソースサービスの前提機能

XA リソースサービスを使用するためには、リモート API 機能と、次に示す製品を使用する必要があります。

J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携する場合

- TP1/Client/J
- uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector

.NET Framework アプリケーションと連携する場合

- Client .NET
- Connector .NET

なお、.NET Framework アプリケーションと連携する場合、TP1/Client for .NET Framework 構成定義の <extendLevel 要素> の value 属性には 00000001 を指定することをお勧めします。<extendLevel 要素> の value 属性に 00000001 を指定すると、XAR ファイルのレコード長が不足したことによってトランザクションの決着処理に失敗した場合に、KFCA32045-E メッセージにトランザクション要求元の IP アドレスを表示させることができます。

(a) リモート API 機能

リモート API 機能は、クライアント側が発行した API を、OpenTP1 がサーバ側に転送してサーバ側のプロセスで代理実行する機能です。また、API を代理実行するサーバを rap サーバといいます。

XA リソースサービスは、リモート API 機能を使用した rap サーバ上で動作します。XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバからのトランザクション要求は、すべて rap サーバ上で管理します。そのため、XA リソースサービスを使用する場合は、rap サーバをあらかじめ起動しておく必要があります。rap サーバが起動していない場合、XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバからのトランザクション要求はすべてエラーとなります。

OpenTP1 は、リモート API を要求した UAP と rap サーバとの間に、常設コネクションという論理的な通信路を設定します。常設コネクションのスケジュール方式には、スタティックコネクションスケジュールモードとダイナミックコネクションスケジュールモードの 2 種類があります。XA リソースサービスは、どちらのモードを使用しても動作します。

リモート API 機能の詳細については、「3.7 リモート API 機能」を参照してください。

(b) TP1/Client/J または Client .NET

TP1/Client/J は、J2EE で動作するアプリケーションサーバからのトランザクション要求を OpenTP1 に伝える際に経由する製品です。

Client .NET は、.NET Framework アプリケーションからのトランザクション要求を OpenTP1 に伝える際に経由する製品です。

XA リソースサービスを使用する場合は、リモート API 機能が前提となります。したがって、TP1/Client/J または Client .NET の RPC によるサービス要求方式は、リモート API 機能に限られます。また、リモート API 機能を使用するときのコネクトモードは、オートコネクトモードに限られます。

TP1/Client/J または Client .NET の RPC のサービス呼び出し形態には、同期応答型、非応答型、連鎖型およびトランザクションを引き継がない形態の 4 種類があります。XA リソースサービスは、どの形態も使用できます。

通常の RPC では、トランザクション要求に対する窓口となる OpenTP1 のホスト名を複数指定できますが、XA リソースサービスを使用する場合、XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバからのトランザクション要求に対する窓口となる OpenTP1 のホスト名は、一つだけ指定できます。

XA リソースサービスで使用できる TP1/Client/J または Client .NET の機能を次の表に示します。

表 3-1 XA リソースサービスで使用できる TP1/Client/J または Client .NET の機能一覧

TP1/Client/J または Client .NET の機能	方式	使用の可否
RPC のサービス要求方式	リモート API 機能	
	スケジューラダイレクト機能	×
	ネームサービス機能	×
コネクトモード	オートコネクトモード	
	非オートコネクトモード	×
RPC のサービス呼び出し形態	同期応答型	
	非応答型	
	連鎖型	
	トランザクションを引き継がない形態	
窓口となる OpenTP1 ホスト名の指定 (dchost オペランドで指定)	一つだけ指定できる	
ユーザデータの圧縮	データ圧縮機能	

(凡例)

- : 使用できます。
- × : 使用できません。

TP1/Client/J の各機能の詳細については、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/J 編」を、Client .NET の各機能の詳細については、マニュアル「TP1/Client for .NET Framework 使用の手引」を参照してください。

3. 機能

(c) uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector

uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector は、OpenTP1 の通信およびトランザクションを、JCA に従ったリソースアダプタとして制御するための製品です。J2EE で動作するアプリケーションサーバは、uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector に対するトランザクション制御を行うことで、OpenTP1 に 2 相コミットを伝えます。

XA リソースサービスを使用して OpenTP1 と J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携するときの注意事項については、uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector のドキュメントを参照してください。

(d) Connector .NET

Connector .NET は、.NET Framework 環境から OpenTP1 への通信およびトランザクションを制御する製品です。MSDTC 連携機能では、Connector .NET は MSDTC のトランザクションに参加するリソースマネージャとして機能します。MSDTC は、Connector .NET に対するトランザクション制御を行うことで、OpenTP1 に 2 相コミットを伝えます。

XA リソースサービスを使用して OpenTP1 と .NET Framework アプリケーションと連携するときの注意事項については、マニュアル「TP1/Connector for .NET Framework 使用の手引」を参照してください。

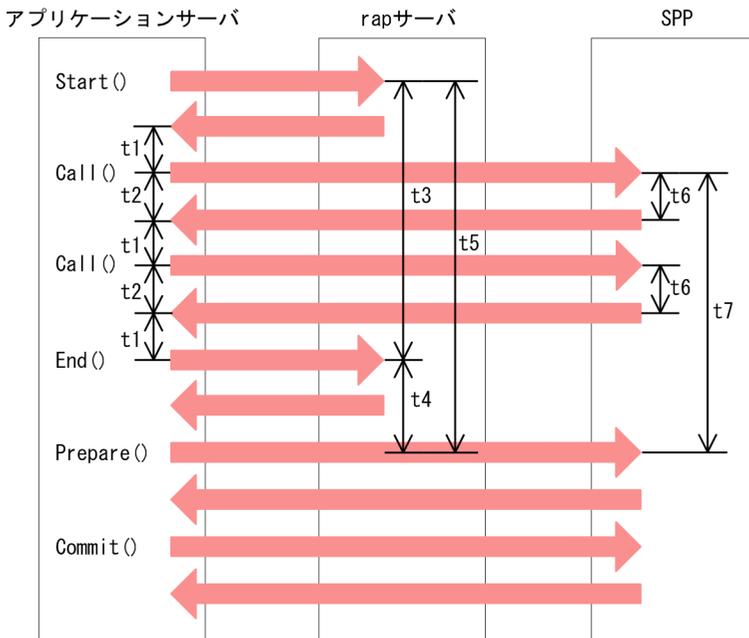
(4) タイマ監視機能

XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバからの要求が停止した場合や、業務プログラムの処理が滞留した場合、各種タイマ監視機能を使用してトランザクション処理を打ち切ることができます。

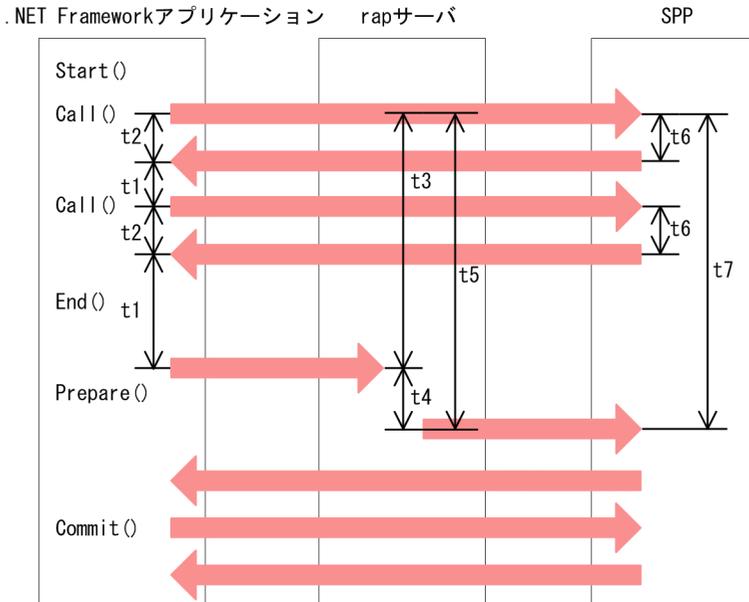
XA リソースサービスで連携するアプリケーションサーバ、rap サーバ、および SPP のタイマ監視機能の範囲を次の図に示します。

図 3-10 各種タイマ監視機能の範囲

● J2EEで動作するアプリケーションサーバと連携する場合



● .NET Frameworkアプリケーションと連携する場合



注 アプリケーションサーバ側のStart()~Commit()は、OpenTPIの内部関数です。

図中のタイマ監視 t1 ~ t7 の対象と、指定するオペランドを次の表に示します。

3. 機能

表 3-2 タイマ監視の対象とオペランドの一覧

区間	タイマ監視の対象	J2EE で動作するアプリケーションサーバ	.NET Framework アプリケーション	OpenTP1
t 1	問い合わせ間隔の監視	TP1/Client/J 環境定義の dcltinquiretime オペランド	TP1/Client for .NET Framework 構成定義の <rapService> 要素の inquireTime 属性	rap リスナーサービス定義の rap_inquire_time オペランド
t 2	メッセージ送受信の監視	TP1/Client/J 環境定義の dewatchtim オペランド	TP1/Client for .NET Framework 構成定義の <rpc> 要素の watchTime 属性	rap リスナーサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義、またはシステム共通定義の watch_time オペランド
t 3	トランザクションブランチの処理の監視	TP1/Client/J 環境定義の dclltrexpmt オペランド	TP1/Client for .NET Framework 構成定義の <xarTransaction> 要素の expireTime 属性	rap リスナーサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義、またはトランザクションサービス定義の trn_expiration_time オペランド
t 4	アイドル状態のトランザクションブランチの監視	-	-	XA リソースサービス定義の xar_session_time オペランド
t 5	トランザクションブランチの処理の完了監視	-	-	rap リスナーサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義、またはトランザクションサービス定義の trn_completion_limit_time オペランド
t 6	トランザクションブランチの処理の監視	-	-	ユーザサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義、またはトランザクションサービス定義の trn_expiration_time オペランド
	サービス関数の処理の監視	-	-	ユーザサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義の service_expiration_time オペランド
t 7	トランザクションブランチの処理の完了監視	-	-	ユーザサービス定義、ユーザサービスデフォルト定義、またはトランザクションサービス定義の trn_completion_limit_time オペランド

(凡例)

- : 該当しません。

注

定義の詳細については、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/J 編」を参照してください。

3.1.8 XA インタフェースについて

XA インタフェースは、X/Open が規定した DTP モデルの一部です。

XA インタフェースとは、トランザクションマネージャとリソースマネージャとの間での指示のやり取りを規定したものです。したがって、UAP が XA インタフェースを直接使用することはありません。OpenTP1 とリソースマネージャが使用する XA ライブラリ・サブルーチンを次の表に示します。

表 3-3 XA ライブラリ・サブルーチン

関数名	XA ライブラリ・サブルーチン
ax_reg	トランザクションマネージャに、リソースマネージャを追加します。
ax_unreg	トランザクションマネージャでの、リソースマネージャの登録を削除します。
xa_close	リソースマネージャをクローズします。
xa_commit	すべてのリソースマネージャがコミット可能 (prepare 状態) であることがわかったので、リソースマネージャにコミットすることを通知します。
xa_end	リソースマネージャに、トランザクションの終了を通知します。
xa_forget	リソースマネージャの判断で、終了していたトランザクションの情報を破棄してよいということを通知します。
xa_open	リソースマネージャをオープンします。
xa_prepare	トランザクションがコミットしようとしていることを、リソースマネージャに通知します。
xa_recover	リソースマネージャ内の、未決着トランザクションのリストを取得します。
xa_rollback	トランザクションをロールバックすることを、リソースマネージャに通知します。
xa_start	トランザクションが開始、再開されたことを、リソースマネージャに通知します。

3.2 クライアント / サーバ形態の通信

OpenTP1 では、次に示す三つのクライアント / サーバ形態の通信ができます。

- OpenTP1 のリモートプロシジャコール (RPC) 通信
 OpenTP1 のライブラリ関数を使った、UAP プロセス間の通信方法です。UAP から関数を使って、通信相手にサービスを要求します。通常の RPC では、各ノードのネームサービスが管理しているサーバ UAP のサービス情報を使って通信しています。各ノードのネームサービスは、目的のサーバ UAP がネットワーク上のどのノードにあるかを、サービス情報を交換することで管理します。また、サービス情報検索の付加機能を使用することで、運用形態に合わせたサービスの要求方法を選択できます。さらに、ノード管理を行うことで、ネットワーク障害によって OpenTP1 同士の通信ができなくなった場合、そのあとに実行する RPC に障害が発生するのを防止します。それぞれについては、次を参照してください。
 - RPC の概要：3.2.1 OpenTP1 のリモートプロシジャコール通信
 - サービス情報検索の付加機能：3.2.2 サービス情報検索の付加機能
 - ノード管理：3.2.3 OpenTP1 のノード管理
 - RPC の処理の流れ：付録 D リモートプロシジャコールの処理の概要
- XATMI インタフェースの通信
 X/Open で規定する DTP モデルに準拠した通信方法です。
- TxRPC インタフェースの通信
 X/Open で規定する、トランザクション機能付きの DCE RPC ができる通信方法です。TxRPC の通信では、ユーザが作った関数を直接呼び出す形式で通信します。

通信プロトコルに TCP/IP を使っている場合は、上記のクライアント / サーバ形態の通信はすべてできます。通信プロトコルに OSI TP を使っている場合は、XATMI インタフェースの通信を使います。OSI TP 通信をする場合は、OpenTP1 システムに TP1/NET/OSI-TP-Extended が必要です。OSI TP 通信については、「3.6 OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信」を参照してください。

3.2.1 OpenTP1 のリモートプロシジャコール通信

OpenTP1 のライブラリ関数を使った RPC について説明します。

(1) サービスの要求方法

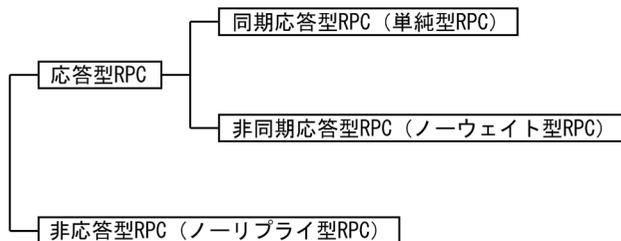
クライアント UAP (SUP, MHP, SPP) では、サービス要求に必要な項目を `dc_rpc_call` 関数に設定してサーバ UAP (SPP) にサービスを要求します。サーバ UAP は、複数のサービスを実行できます。サービスとは、RPC で呼び出す処理単位であり、各サーバ UAP がクライアント UAP に提供する機能です。また、一つのサーバ UAP が提供するサービスの集まりをサービスグループといいます。

クライアント UAP は、`dc_rpc_call` 関数にサービスグループ名およびサービス名を指定して、サーバ UAP にサービスを要求します。ネームサービスでサーバ UAP があるノードのネットワークアドレスとサービス名を管理しているので、ネットワーク上のどのノードにサーバ UAP があるかをクライアント UAP で意識する必要はありません。

(2) リモートプロシジャコールの形態

RPC は、応答を受け取るかどうかで、応答型 RPC と非応答型 RPC に分類されます。RPC の種類を次の図に示します。

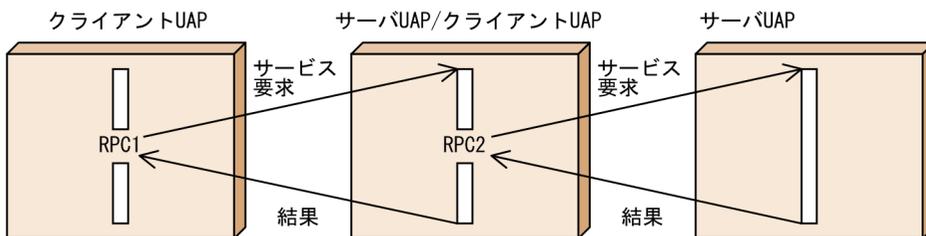
図 3-11 RPC の種類



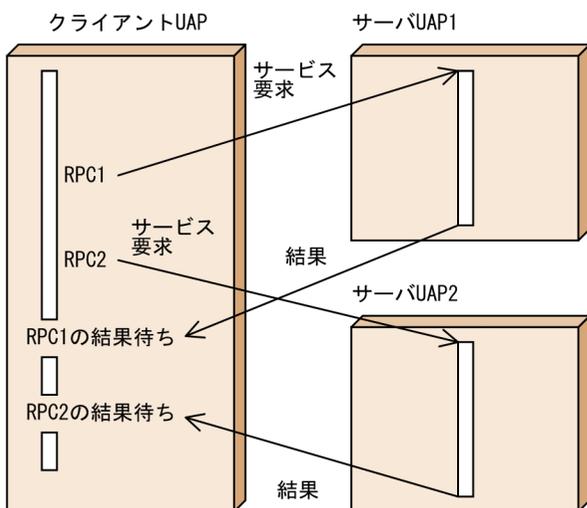
RPC の形態別の処理概要を次の図に示します。

図 3-12 RPC の形態別の処理概要

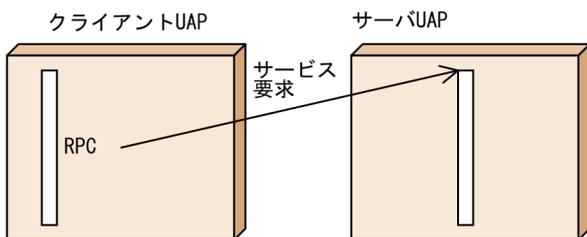
●同期応答型RPC



●非同期応答型RPC



●非応答型RPC



(a) 同期応答型 RPC

サービスを要求してから、応答が返ってくるのを待つ RPC です。応答が返るまでの待ち時間を監視します。最大応答待ち時間を過ぎた場合、サービス要求はエラーリターンします。最大応答待ち時間は、システム共通定義、またはユーザーサービス定義で指定します。

同期応答型 RPC は、単純型 RPC ともいいます。

(b) 非同期応答型 RPC

サービスを要求してから、応答が返ってくるのを待たないで、処理を続ける RPC です。応答を受信する関数 (`dc_rpc_poll_any_replies` 関数) を使って、応答を受信します。応答を受信する関数は、応答を受信するまで待ちます。この関数に設定した応答待ち時間を過ぎた場合、関数はエラーリターンします。

非同期応答型 RPC は、ノーウェイト型 RPC ともいいます。

(c) 非応答型 RPC

サービス要求の処理結果が戻らない RPC です。非応答型 RPC でサービス要求をした場合、応答は受け取れません。サービスを要求した UAP は、処理を続けます。

非応答型 RPC は、ノーリプライ型 RPC ともいいます。

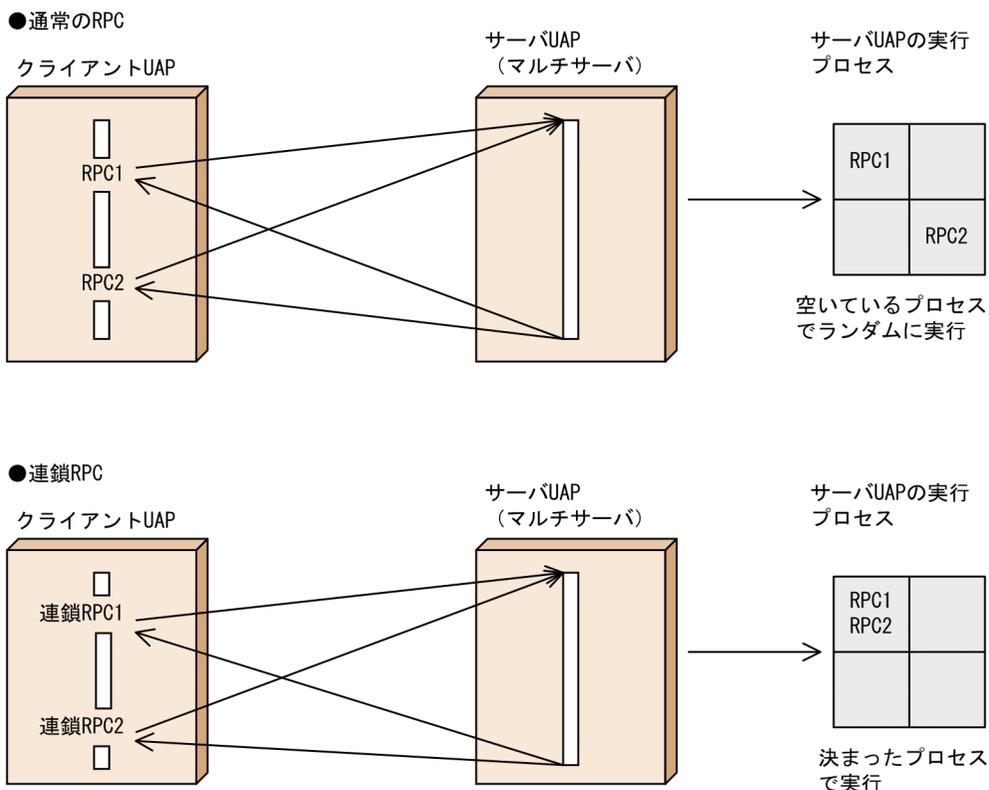
サービス要求を受け取ったサーバ UAP から、さらに別のサービスを要求することもできます (RPC のネスト)。

(3) リモートプロシジャコールの連鎖 (連鎖 RPC)

サーバ UAP の実行プロセスは、マルチサーバ (同じサーバ UAP を複数のプロセスで同時に起動する機能) の場合、サービスが要求されるたびに起動されます。一つのクライアント UAP から同じサービスグループを 2 回以上呼び出したとき、そのサービスグループのサーバ UAP が以前と同じプロセスで実行されるとは限りません。ただし、同期応答型 RPC で、かつ同じサービスグループに属するサービスを 2 回以上要求する場合に限り、そのサービスを以前と同じプロセスで実行させることができます。これを連鎖 RPC といいます。連鎖 RPC でサービスを要求すると、マルチサーバのサーバ UAP でも前回の RPC と同じプロセスで実行されるため、トランザクション処理に必要なプロセスを最小限にできます。UAP のプロセスはサービスグループごとに確保されるため、同じサービスグループに属していれば、異なるサービスに対しても一つのプロセスでサービスを実行できます。

通常の RPC と連鎖 RPC の比較を次の図に示します。

図 3-13 通常のRPC と連鎖RPC の比較



連鎖RPCの処理は、トランザクションとしてもトランザクションとしなくても実行できます。トランザクションとして連鎖RPCを実行する場合は、一つのグローバルトランザクションとして処理されます。

連鎖RPCは、クライアントUAPのプロセス単位で保証されます。同じグローバルトランザクション内でも、クライアントUAPが異なれば、複数呼び出されたサービスが同じプロセスで起動されることは保証されません。

(a) 連鎖RPCの時間監視

連鎖RPCの処理中に通信障害などで次のサービス要求を受け取れない場合、SPPがプロセスを確保したままになってしまうことがあります。これを防ぐため、連鎖RPCで実行しているSPPでは、応答を返してから次のサービス要求、または連鎖RPCの終了要求が来るまでの時間（最大時間間隔）を監視しています。連鎖RPC間隔監視時間は、ユーザサービス定義のwatch_next_chain_timeオペランドに指定します。この監視時間を過ぎてても次のサービス要求、または連鎖RPCの終了要求が来ない場合は、OpenTP1はクライアントUAPで障害が起こったものと見なして、該当するSPPのプロセスを異常終了させます。

(4) リモートプロシジャコールの送信データの圧縮

LANのネットワークの負荷を軽減するため、RPCでやり取りするデータを圧縮できません。データを圧縮する場合は、システム定義に次に示す値を指定します。

TP1/Server Baseの場合

システム共通定義の `rpc_datacomp` オペランドに Y を指定します。

TP1/Clientの場合

クライアント環境定義にデータの圧縮を指定します。

クライアント側のシステムがデータの圧縮を指定している場合は、`rpc_datacomp` オペランドの指定に関係なく、サーバの OpenTP1 が自動的に圧縮データを復元して処理します。その後再び圧縮してクライアントへ応答を返します。

送信データの圧縮でネットワークの負荷が軽減できても、ノード内のデータ圧縮と復元の処理が原因で通信時間が長くなってしまう場合があります。送信データの圧縮を指定するかどうかは、業務内容や通信形態に応じて判断してください。

(5) 大規模な分散システムでのサービスの要求方法

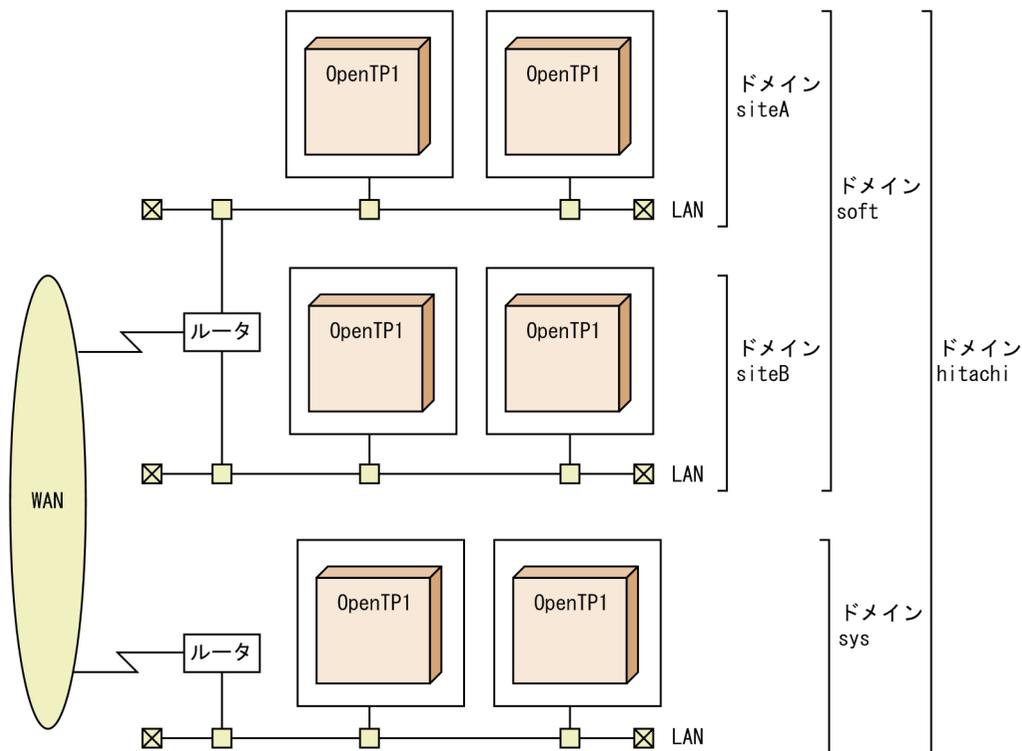
(a) ドメインネームシステムの概要

WANを介したネットワークシステムや、部門間を接続する全社システムなどの大規模な分散システムでは、名前の検索に時間が掛かり、システム名の管理に手間が掛かります。大規模な分散システムでリモートプロシジャコールを使う場合、ドメインネームシステムを構築することで、これらの問題を改善できます。

ドメインネームシステムを構築すると、システム全体を管理しないで、ドメインとして構成したグループごとに管理できます。ドメインは、小規模システムや、各部門のシステムに該当します。ドメインは、自ドメインだけを意識して管理するため、システム全体のサービスの名前などを管理する手間が省けます。

ドメインの概要を次の図に示します。

図 3-14 ドメインの概要



(説明)

ほかのドメインにあるサービスを利用するには、`dc_rpc_call` 関数の引数にドメイン名を付けます。

ドメイン `sys` にあるクライアントから、ドメイン名 (`siteA.soft.hitachi`) を付けてサービスを要求すると、ドメイン `hitachi`、`soft`、`siteA` の順で問い合わせます。

(b) サービスの要求方法

サービスの要求方法を次に示します。

「サービスグループ名とサービス名」の指定

通常、サービスを要求するには、`dc_rpc_call` 関数で「サービスグループ名とサービス名」を指定します。

大規模な分散システムの場合、`dc_rpc_call` 関数での「サービスグループ名とサービス名」の指定では、ドメイン間のサービスを利用できません。

「サービスグループ名 + ドメイン名とサービス名」の指定

大規模な分散システムでドメイン間のサービスを利用する場合、`dc_rpc_call` 関数で「サービスグループ名 + ドメイン名とサービス名」を指定します。

dc_rpc_call 関数のサービスグループ名にこのドメイン名を付けると、ドメインの窓口のスケジュールサービスにサービス要求が渡ります。ドメインの窓口となるスケジュールサービスを、ドメイン代表スケジュールサービスと呼びます。ドメイン代表スケジュールサービスがドメインを構成するサーバのサーバ UAP にスケジュールします。

このため、指定したドメインにあるサーバ UAP にスケジュールされ、ほかのドメインにあるサーバ UAP にスケジュールされることはありません。また、ドメイン代表スケジュールサービスだけ意識するため、ネームサービスですべてのノードのネットワークアドレスを管理する必要がありません。

なお、サーバ UAP をソケット受信型サーバとした場合は、dc_rpc_call 関数のサービスグループ名にドメイン名は付けられません。ソケット受信型サーバについては、「3.4.1 SPP のスケジュール」を参照してください。

サービス要求先の位置の指定

dc_rpc_call 関数が位置透過であるのに対して、サービスを要求するサーバの位置をユーザが認識して、dc_rpc_call_to 関数で特定のサービスを利用できます。サービス要求先の位置を指定する方法について次に示します。

- 「ホスト名称」指定

ネットワーク管理上の /etc/hosts ファイル、または DNS などで IP アドレスとマッピングできるホスト名を指定することによって、利用するサービスが存在しているマシンを指定する方法です。

指定したホスト内の OpenTP1 のシステム共通定義の name_port の指定値は、dc_rpc_call_to 関数を発行した OpenTP1 のシステム共通定義の name_port の指定値と同じであることが前提です。

- 「ノード識別子」指定

システム共通定義の node_id で指定したノード識別子を指定することによって、OpenTP1 システムを指定する方法です。

指定したノード識別子に対応するサービス要求先の OpenTP1 ノードのホスト名がグローバルドメイン内にあることが前提です。

ここでのグローバルドメインとは、次のノード名の集合を指します。

- システム共通定義の name_domain_file_use オペランドに N を指定している場合
システム共通定義の all_node オペランド、all_node_ex オペランドで指定したノード名の集合です。

- システム共通定義の name_domain_file_use オペランドに Y を指定している場合
ドメイン定義ファイルに指定したノード名の集合です。なお、ドメイン定義ファイルの格納場所は、次のとおりです。

all_node のドメイン定義ファイル

\$DCCONFPATH/dcnamnd ディレクトリ下

all_node_ex のドメイン定義ファイル

\$DCCONFPATH/dcnamndex ディレクトリ下

3. 機能

- 「ホスト名称 + ポート番号」指定
次の値を指定することでサービス要求先を特定します。
 - /etc/hosts にファイル, または DNS などで IP アドレスとマッピングできるホスト名
 - 上記で指定したホストに存在する OpenTP1 システムの, システム共通定義の name_port に指定したネームサービスのポート番号

このとき, サービス要求先の name_port オペランドに指定した値と, サービス要求元の name_port オペランドに指定した値は同じでなくてもかまいません。

なお, この機能は, TP1/Extension 1 をインストールしていることが前提です。TP1/Extension 1 をインストールしていない場合の動作は保証できませんので, ご了承ください。

(c) 大規模な分散システムでの環境設定

ドメインを構成するノードは, システム共通定義の all_node オペランドに指定したノードです。

ドメイン代表スケジュールサービスは, ドメイン代表スケジュールサービスがあるホスト名を namdomainsetup コマンドで登録します。そして, 「/etc/services」に, ドメイン代表スケジュールサービスのポート番号と, サービス名「OpenTP1scd」を指定します。

ドメインネームシステムを使う場合, サーバシステムの起動時に各ノードのアドレスを問い合わせるため, システムの起動完了までに時間が掛かる場合があります。このような場合には, あらかじめシステム共通定義の domain_masters_addr オペランドにドメイン名とホスト名を, domain_masters_port オペランドにドメイン代表スケジュールサービスのポート番号を指定しておきます。この指定をしておくこと, サーバ起動時に各ノードのアドレスを問い合わせる時間を削減できます。

(6) ネームサービスを使わないサービスの要求方法

通常の RPC では, 各ノードのネームサービスが管理している, サーバ UAP のサービス情報を使って通信しています。各ノードのネームサービスは, 目的のサーバ UAP がネットワーク上のどのノードにあるかを, サービス情報を交換することで管理しています。多数のノードを接続した大規模システムでは, ネームサービスによるサービス情報のやり取りが, ネットワークに負荷をかける場合があります。

定義ファイルにサービス情報を定義しておくことで, ネームサービスを使わずに RPC ができます。ネームサービスへサービス情報を問い合わせないため, ネットワークに掛かる負荷を軽減できます。

ユーザはユーザサービスネットワーク定義ファイルにサーバ UAP のサービスグループ名とサービス情報 (ホスト名とポート番号) を定義します。また, dc_rpc_call 関数発行時にネームサービスを使うか, 定義ファイルのサービス情報を使うかを, ユーザサービス定義の rpc_destination_mode オペランドで指定します。ユーザサービス定義で定義ファ

イルのサービス情報を使うと指定された UAP から `dc_rpc_call` 関数が呼び出されると、OpenTP1 はユーザサービスネットワーク定義ファイルを参照します。サーバ UAP の情報が定義されていれば定義情報を基に、定義されていない場合はネームサービスを使ってサーバ UAP を呼び出します。なお、ユーザサービスネットワーク定義に指定するサーバ UAP は、ユーザサービス定義で `receive_from=queue` が指定された UAP (キュー受信型サーバ) でなければいけません。

ユーザサービスネットワーク定義ファイルのサービス情報 (ホスト名) を複数指定した場合、指定したサービス情報からランダムにサービス要求先が選択され、サービス要求が送信されます。サービス要求が成功すると、UAP 内で以降に呼び出す同じサービスグループ名への `dc_rpc_call` は、障害が発生するまで同じホストにサービス要求の送信を続けます。

なお、`dcsvodef` 定義コマンドの `-t` オプションであって先再選択間隔に値を指定し、次に示す時間があて先再選択間隔に指定した時間を超えていた場合、再度ランダムにサービス要求先を選択しサービス要求を送信します。

- UAP 内で同じサービスグループ名への `dc_rpc_call` を呼び出し時に、サービス要求の送信を継続しているホストとの、初回から今回のサービス要求までの経過時間

3.2.2 サービス情報検索の付加機能

サービス情報検索の付加機能には、グローバル検索機能と、サービス情報優先度指定機能があります。これらの機能を使用すると、OpenTP1 システム内で水平分散を利用したサービス要求をしたり、特定のノードのサービス情報を優先的に使用したりできます。

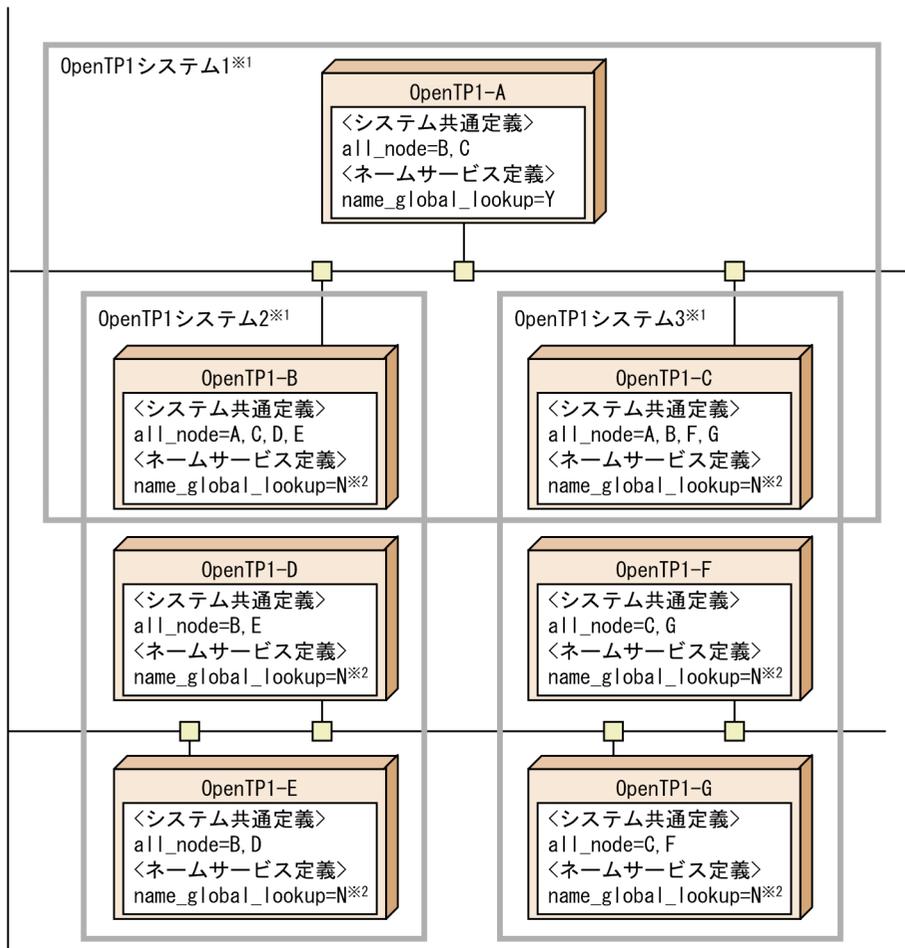
(1) グローバル検索機能

グローバル検索機能を使用すると、次に示すサービス情報を取得できます。

1. `all_node` オペランドで指定された各ノードで起動するサービス情報
2. 1. のノード上のネームサービスが管理する、`all_node` オペランドで起動するサービス情報

グローバル検索機能使用時のシステム構成例を次の図に示します。各 OpenTP1 ノードのネームサービス定義の `name_global_lookup` オペランドを次の図のように指定してください。 `name_global_lookup` オペランドの指定方法の詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

図 3-15 グローバル検索機能使用時のシステム構成



- 注 OpenTP1-B～OpenTP1-Gのバージョンは、03-02以降でなければなりません。
 注※1 OpenTP1システムとは、各OpenTP1ノードのall_nodeオペランドで指定されているOpenTP1ノード群を指します。
 注※2 name_global_lookupオペランドでNを指定したOpenTP1ノード、またはname_global_lookupオペランドを未サポートのOpenTP1ノードが有効です。

OpenTP1-Aからの検索範囲は、OpenTP1-BおよびCのall_nodeオペランドで指定したOpenTP1ノードまでとなります。つまり、OpenTP1システム1だけでなく、OpenTP1システム2および3までのサービスと通信できるようになります。なお、OpenTP1-D、E、FおよびGのall_nodeオペランドで指定したノードは検索対象となりません。

グローバル検索機能を使用した環境では、DCRPC_BINDTBL_SET関数の引数portnoにネームサービスのポート番号を指定した、dc_rpc_call_to関数は使用できません。

DCRPC_BINDTBL_SET関数の引数nidにノード識別子を指定した、dc_rpc_call_to関

数を使用する場合は、必ずグローバル検索機能の検索範囲（図の OpenTP1 システム 1 ~ 3）内のすべての OpenTP1 ノードのノード識別子を一意に定義してください。

サービス情報（閉塞、負荷状態など）は、検索元 OpenTP1（図の OpenTP1-A）まで通知されないため、OpenTP1 システム 2 内の OpenTP1-D と E の間、および OpenTP1 システム 3 内の OpenTP1-F と G の間のように、OpenTP1 システム内で相互に all_node オペランドを指定し合い、水平分散を利用したサービス要求を行うことをお勧めします。

ネームサービス定義の name_cache_size オペランドの指定値は、自ノードから検索を要求するサービス情報の数に、all_node オペランドで指定されたノードにキャッシュされるサービス情報の数まで含めて算出する必要があります。

グローバル検索機能を使用した OpenTP1（図の OpenTP1-A）に対し、TP1/Client/P、TP1/Client/W または TP1/Client/J からサービス要求が送信された場合、OpenTP1 システム 1 だけでなく、OpenTP1 システム 2 および 3 のサービス情報まで取得します。

（2）サービス情報優先度指定機能

サービス情報優先度指定機能とは、ネームサービスがサービス要求元のクライアント UAP にサービス情報を返すときに、特定のノードのサービス情報を優先的に返す機能です。サービス情報を優先的に返すノードを、優先選択ノードと呼びます。

通常の RPC を実行する場合、高負荷などの状態を除き、クライアント UAP のサービス要求を処理するサーバ UAP が複数ある場合には、それらを同じ優先度で扱います。このため、システム共通定義の all_node オペランドに指定したすべてのノードのネームサービスに対してサービス情報の検索要求を送信し、応答によって取得したすべてのサービス情報をクライアント UAP に返します。クライアント UAP は、返ってきたサービス情報の中から RPC のあて先となるサーバ UAP をランダムに選び出し、RPC を実行します。

これに対して、サービス情報優先度指定機能を使用すると、クライアント UAP のサービス要求を処理するサーバ UAP が複数ある場合には、優先選択ノードのサービス情報を優先してクライアント UAP に返します。クライアント UAP は、優先選択ノードのサーバ UAP に対して RPC を実行します。また、優先選択ノードでサーバ UAP の閉塞などの障害が発生した場合には、優先選択ノード以外のノードのサービス情報をクライアント UAP に返します。このように、サービス情報優先度指定機能を使用すると、通常は優先選択ノードのサーバ UAP を使用し、障害が発生した場合だけ優先選択ノード以外のノードのサーバ UAP を使用できるため、サーバ UAP を実行系と待機系に分けて扱うことができます。

優先選択ノードは、システム共通定義の all_node オペランドで指定します。優先選択ノードの定義ファイルの指定方法は、ドメイン定義ファイルの指定と同じです。優先選択ノードの指定方法については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

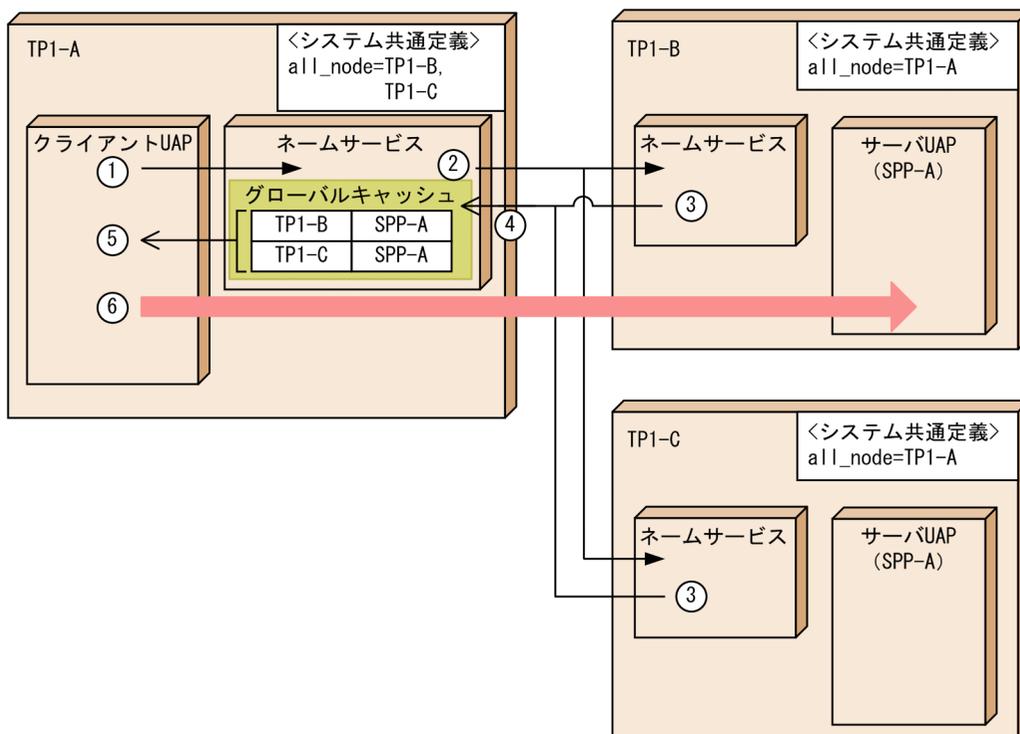
3. 機能

以降、通常の RPC の流れと、サービス情報優先度指定機能を使用した場合の RPC の流れの違いを説明します。なお、以降の説明のグローバルキャッシュとは、ネームサービスが、他ノードで起動しているサーバのサービス情報を管理する領域を示します。

通常の RPC の流れ

通常の RPC の流れを次の図に示します。

図 3-16 通常の RPC の流れ



(凡例)

- : サービス情報の検索要求
- : サービス情報の検索要求に対する応答
- : RPC

図で示した RPC の流れについて説明します。番号は図中の番号と対応しています。

1. RPC を実行するクライアント UAP が、TP1-A のネームサービスへサービス情報の検索要求をします。
2. ネームサービスは、システム共通定義の all_node オペランドで指定された TP1-B、および TP1-C のネームサービスにサービス情報の検索要求を送信します。
3. 検索要求を受けた TP1-B、および TP1-C のネームサービスは、自ノードで稼働している SPP-A のサービス情報を要求元の TP1-A へ送信します。
4. TP1-A のネームサービスは、受信したサービス情報をグローバルキャッシュに登

録します。

5. ネームサービスは、グローバルキャッシュに登録されたすべてのサービス情報をクライアント UAP に返します。

クライアント UAP は、RPC のあて先をランダムに選びます。ここでは、TP1-B を RPC のあて先に決定したものとします。

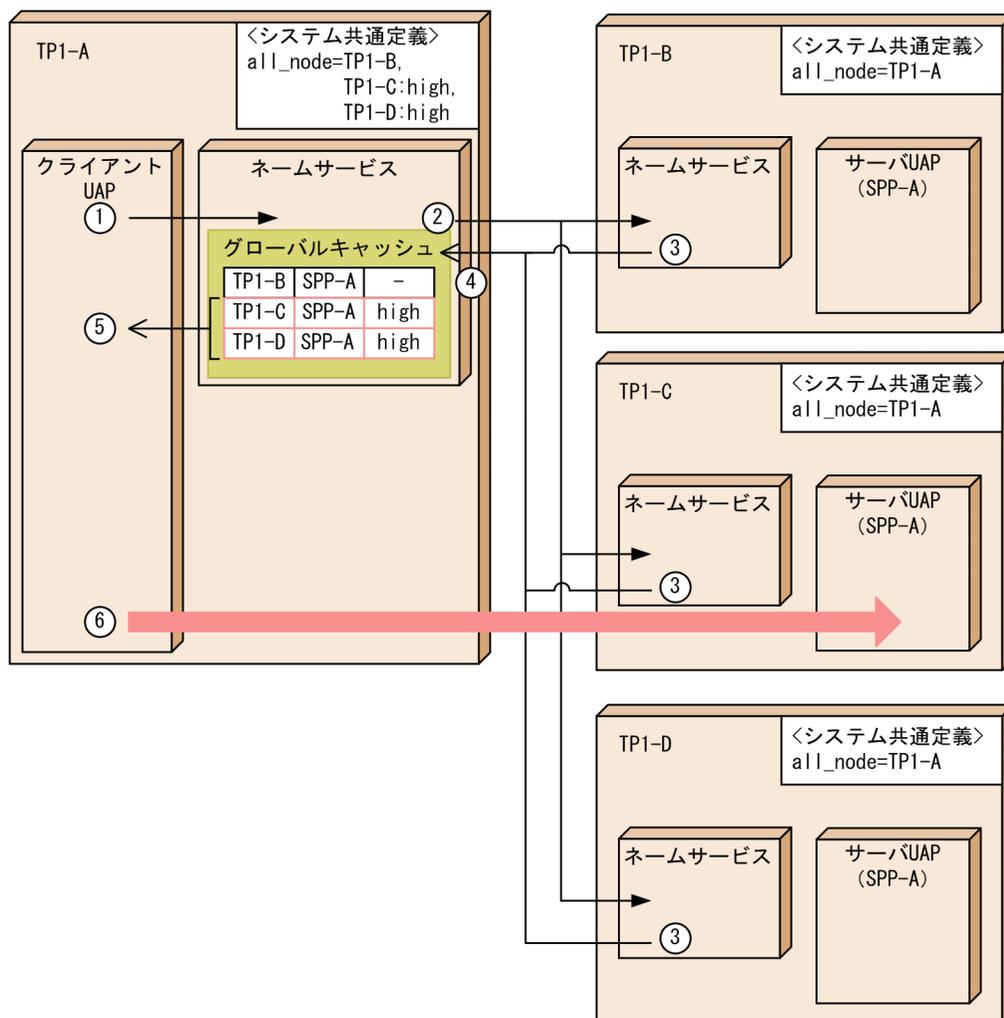
6. クライアント UAP は、TP1-B に RPC を実行します。

サービス情報優先度指定機能を使用した場合の RPC の流れ

サービス情報優先度指定機能を使用した場合の RPC の流れを次の図に示します。ここでは、TP1-C および TP1-D を優先選択ノードに指定しています。

3. 機能

図 3-17 サービス情報優先度指定機能を使用した場合の RPC の流れ



(凡例)

- : サービス情報の検索要求
- : サービス情報の検索要求に対する応答
- : RPC

図で示した RPC の流れについて説明します。番号は図中の番号と対応しています。

1. RPC を実行するクライアント UAP が、TP1-A のネームサービスへサービス情報の検索要求を送信します。
2. ネームサービスは、システム共通定義の all_node オペランドで指定された TP1-B、TP1-C、および TP1-D のネームサービスにサービス情報の検索要求を送信します。
3. 検索要求を受けた TP1-B、TP1-C、および TP1-D のネームサービスは、自ノードで稼働している SPP-A のサービス情報を要求元の TP1-A へ送信します。

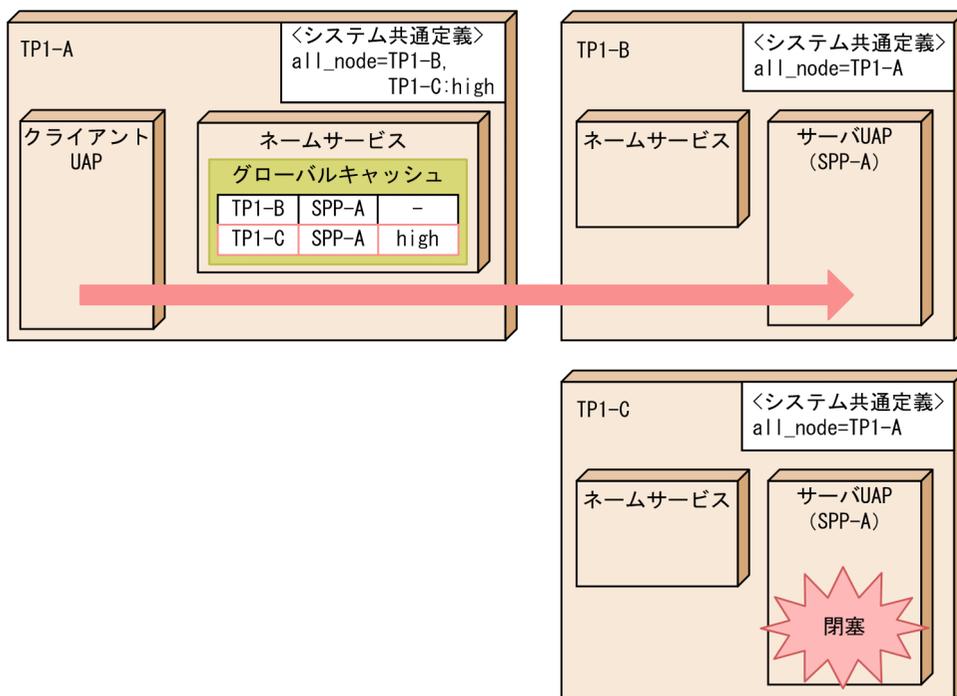
4. TP1-A のネームサービスは、受信したサービス情報をグローバルキャッシュに登録します。
5. TP1-C および TP1-D を優先選択ノードに指定しているため、ネームサービスは、TP1-C および TP1-D のサービス情報だけをクライアント UAP に返します。
ここでは、クライアント UAP は返されたサービス情報の中から TP1-C を RPC のあて先に決定したものとします。
6. クライアント UAP は、TP1-C に RPC を実行します。

優先選択ノードのサーバ UAP が閉塞していたり、グローバル検索機能を使用したりする場合は、上の図で示したサービス情報優先度指定機能を使用した場合の RPC の流れとは異なります。RPC の流れが異なる場合について、(a) ~ (c) で説明します。なお、以降の説明では、ネームサービスの処理を省略しています。

(a) サーバ UAP が閉塞している場合の RPC の流れ

優先選択ノードのサーバ UAP が閉塞している場合の RPC の流れを次の図に示します。

図 3-18 サーバ UAP が閉塞している場合の RPC の流れ



(凡例)

 : RPC

TP1-A は、TP1-C を優先選択ノードとして指定していますが、TP1-C のサーバ UAP は閉塞しています。TP1-C のサーバ UAP の閉塞が TP1-A に通知されると、TP1-A は

3. 機能

TP1-C を RPC のあて先の選択候補から除きます。そのため、TP1-A は、優先選択ノードに指定していない TP1-B のサーバ UAP に RPC を実行します。

! 注意事項

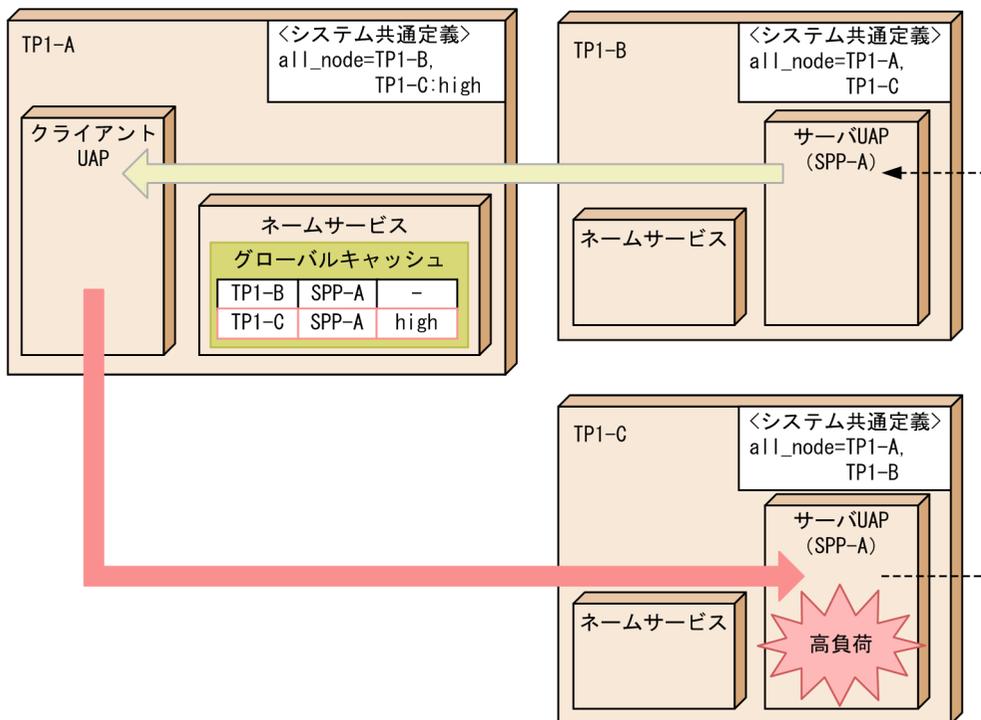
TP1-C のサーバ UAP の閉塞情報が TP1-A に通知されていない間は、TP1-A は TP1-C のサーバ UAP へ RPC を実行します。このとき、TP1-C のシステム共通定義の `all_node` オペランドに TP1-B を指定していると、TP1-C から TP1-B へ RPC が転送されることがあります。一方、TP1-C のシステム共通定義の `all_node` オペランドに TP1-B を指定していないときは、RPC はエラーリターンします。

また、閉塞情報はサーバ単位で通知されます。そのため、TP1-C のサーバ UAP がサービス単位で閉塞した場合、閉塞情報は TP1-A に通知されません。したがって、TP1-A は TP1-C のサーバ UAP に RPC を実行します。この要求先のサービスが閉塞していた場合、RPC はエラーリターンします。

(b) サーバ UAP が高負荷状態になっている場合の RPC の流れ

優先選択ノードのサーバ UAP が高負荷状態になっている場合の RPC の流れを次の図に示します。

図 3-19 サーバUAP が高負荷状態になっている場合の RPC の流れ



(凡例)



TP1-A は優先選択ノードに TP1-C を指定しているため、TP1-C で稼働しているサーバ UAP が RPC のあて先の選択候補になります。しかし、TP1-C のサーバ UAP が高負荷状態であるため、TP1-C のシステム共通定義の `all_node` オペランドに指定したノードのサーバ UAP に RPC を転送します。ここでは、TP1-C から TP1-B のサーバ UAP へ RPC が転送され、TP1-B のサーバ UAP が TP1-A の RPC を実行します。

(c) グローバル検索機能とサービス情報優先度指定機能を併用した場合の RPC の流れ

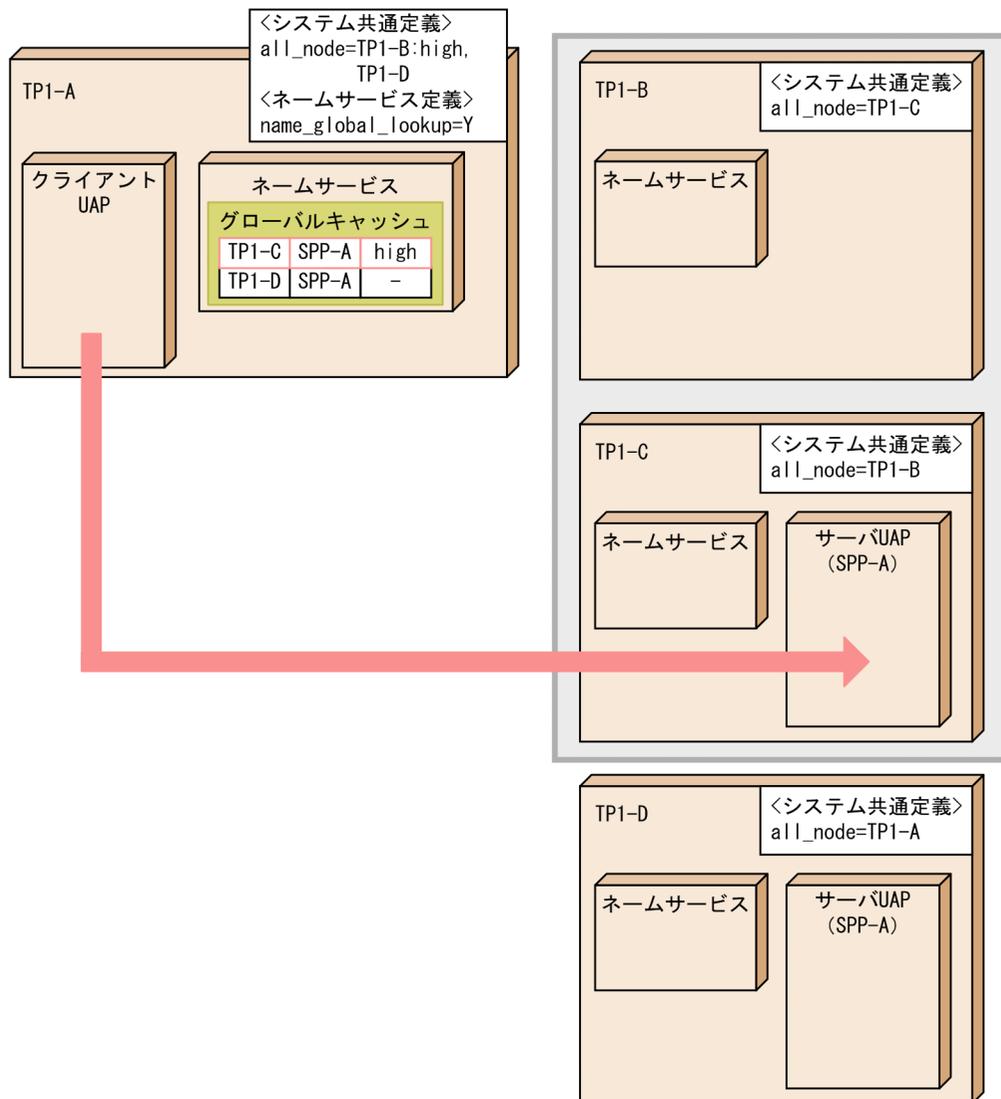
グローバル検索機能とサービス情報優先度指定機能は、併用できます。この二つの機能を併用した場合、グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定しているかどうかで、RPC の流れが異なります。

グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定している場合は、グローバル検索機能の検索範囲の中で指定された優先選択ノードが RPC のあて先になります。グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定していない場合は、要求元で指定した優先選択ノードが RPC のあて先になります。それぞれの場合について説明します。

3. 機能

グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定した場合の RPC の流れ
 グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定した場合の RPC の流れを次の図に示します。

図 3-20 グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定した場合の RPC の流れ



(凡例)

 : RPC

 : グローバル検索機能の検索範囲

グローバル検索機能を使用しているため、TP1-A は、TP1-B を経由して、TP1-B のシステム共通定義の all_node オペランドに指定されている TP1-C のサービス情報を取

得します。

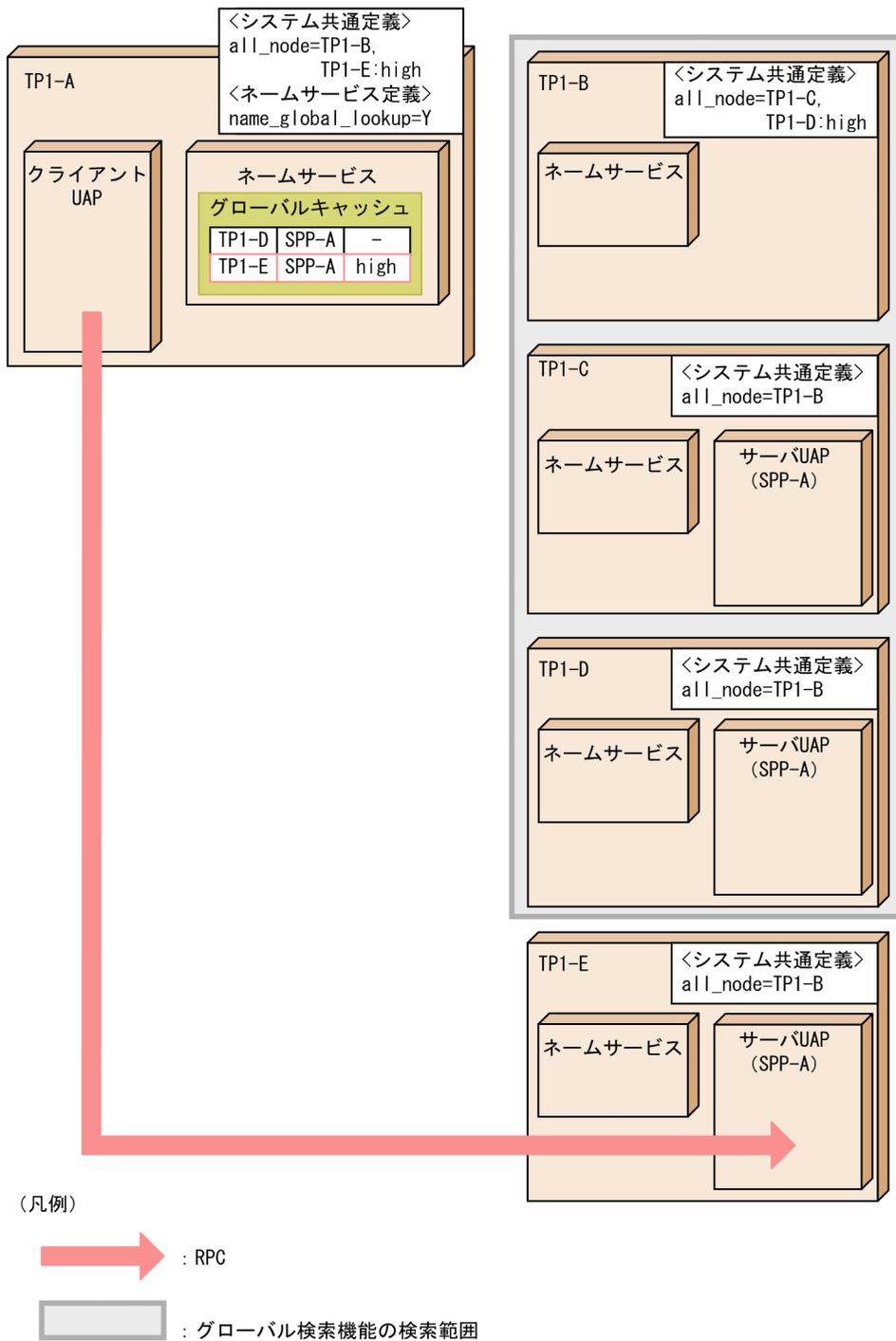
TP1-A は優先選択ノードに TP1-B を指定しているため、TP1-B の all_node オペランドに指定されている TP1-C のサービス情報が、優先選択ノードで稼働しているものとして扱われます。この結果、TP1-A は、TP1-C のサービス情報を優先的に選択します。

つまり、サービス要求元のノード (TP1-A) での優先度に関係なく、優先選択ノードに指定したグローバル検索中継ノード (TP1-B) を経由して取得したサービス情報 (TP1-C のサービス情報) が、優先選択ノードで稼働しているものとして扱われて、優先的に選択されます。

グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定していない場合の RPC の流れ
グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定していない場合の RPC の流れを次の図に示します。

3. 機能

図 3-21 グローバル検索中継ノードを優先選択ノードに指定していない場合のRPCの流れ



グローバル検索機能を使用しているため、TP1-A は、TP1-B を経由して、TP1-B のシステム共通定義の `all_node` オペランドに指定されている TP1-C および TP1-D のサービス情報を取得しようとします。このとき、TP1-B は、TP1-B の優先選択ノードである TP1-D で稼働しているサービス情報を選択して、TP1-A に返します。

この結果、TP1-A は、優先選択ノードである TP1-E を選択します。

つまり、サービス要求元のノード (TP1-A) での優先度が有効となります。グローバル検索中継ノード (TP1-B) での優先度に関係なく、優先選択ノードではないグローバル検索中継ノード (TP1-B) を経由して取得したサービス情報 (TP1-D のサービス情報) は、選択されません。

(d) サービス情報優先度指定機能を使用する場合の注意事項

サービス情報優先度指定機能を使用する場合の注意事項を次に示します。

- 優先選択ノードに一つ以上のノードを指定し、かつ RPC を実行するノードでも RPC 先となるサーバ UAP が稼働している場合は、RPC を実行するノードも優先選択ノードになります。
- `dc_rpc_call_to` 関数を実行した場合、サービス情報優先度指定機能は無効になります。そのため、指定されたホスト名称が示すノードで稼働しているサーバ UAP へ RPC を実行します。
- 優先選択ノードで稼働しているサーバ UAP がすべて閉塞していた場合、そのノードは優先選択ノードから除きます。そのため、優先選択ノードに指定していないノードで稼働しているサーバ UAP へ RPC を実行します。
- 優先選択ノードで稼働しているサーバ UAP が高負荷状態の場合、優先選択ノード以外のノードで稼働している同一サービスグループに RPC が転送されてしまうことがあります。そのため、優先選択ノードに指定していないノードで稼働しているサーバ UAP で RPC が実行されることがあります。
高負荷状態の詳細については、「3.4.3(6) ノード間負荷バランス機能」を参照してください。

3.2.3 OpenTP1 のノード管理

OpenTP1 同士の通信は TCP/IP によって実装した RPC を使用します。TCP/IP では、通信するサーバ間でコネクションを確立した状態で通信します。

ネットワーク障害によって OpenTP1 との通信ができなくなった場合、コネクション障害を検知できません。このため、そのあとに実行した RPC が障害となることがあります。このような状態を防止するための OpenTP1 の機能について説明します。

(1) 起動通知機能

OpenTP1 の起動時に、他ノードで起動する OpenTP1 のネームサービスに対して、自ノードが起動したことを通知し、それまで接続されていたコネクションを強制的に切断します。この機能は、系切り替えをする場合などに使用します。

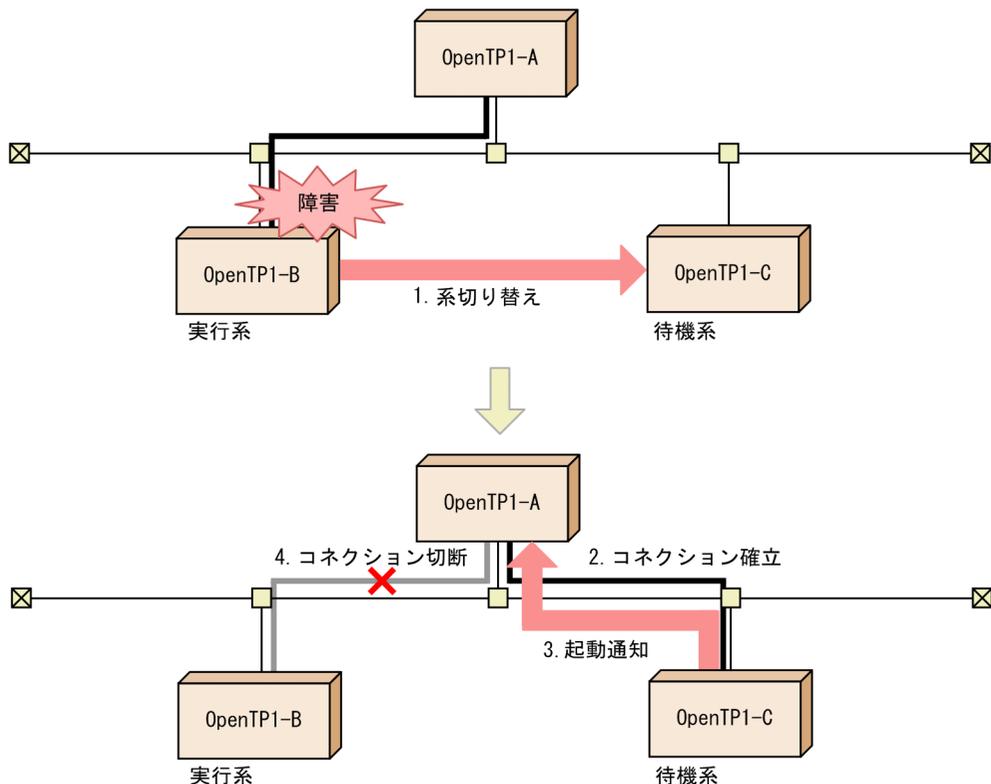
3. 機能

OpenTP1 の起動を通知する場合、送信側および受信側の両方のノードでシステム共通定義の name_notify オペランドに Y を指定してください。

この機能を使用するには、送信側および受信側の両方のノードで OpenTP1 のバージョンを 05-02 以降にする必要があります。

起動通知機能を系切り替え時に使用した場合の構成例を次の図に示します。

図 3-22 起動通知機能を系切り替え時に使用した場合



(凡例)

- : 接続中のコネクション
- : 切断されたコネクション

1. OpenTP1-B がサーバ障害などでダウンすると系切り替えが発生します。OpenTP1-A では、OpenTP1-B からの障害を検知できなくてコネクションは残留します。
2. 系切り替えが行われ、待機系で OpenTP1-C が開始されます。
3. 起動通知機能を使用した場合、OpenTP1-C では起動通知を OpenTP1-A に通知します。
4. OpenTP1-A では、OpenTP1-B へのコネクションを強制切断します。

このように、OpenTP1-A、OpenTP1-B、OpenTP1-C との通信はコネクション確立から

再開するため、通信障害を発生させることなく処理できます。

何らかの要因で OpenTP1-A に起動通知できなかった場合、OpenTP1-C で KFCA00642-W メッセージが出力されます。この場合、OpenTP1-A で `namunavl` コマンドを実行する必要があります。OpenTP1-C で起動通知を通知できなかったノードは、`namunavl` コマンドに `-l` オプションを指定して実行することで確認できます。

! 注意事項

監視対象のホストで複数の OpenTP1 が起動している場合や、系切り替え後に同一の IP アドレスで複数の OpenTP1 が起動する（1LAN ボードだけ使用時）環境では、起動通知機能を使用できません。

(2) ノード監視機能

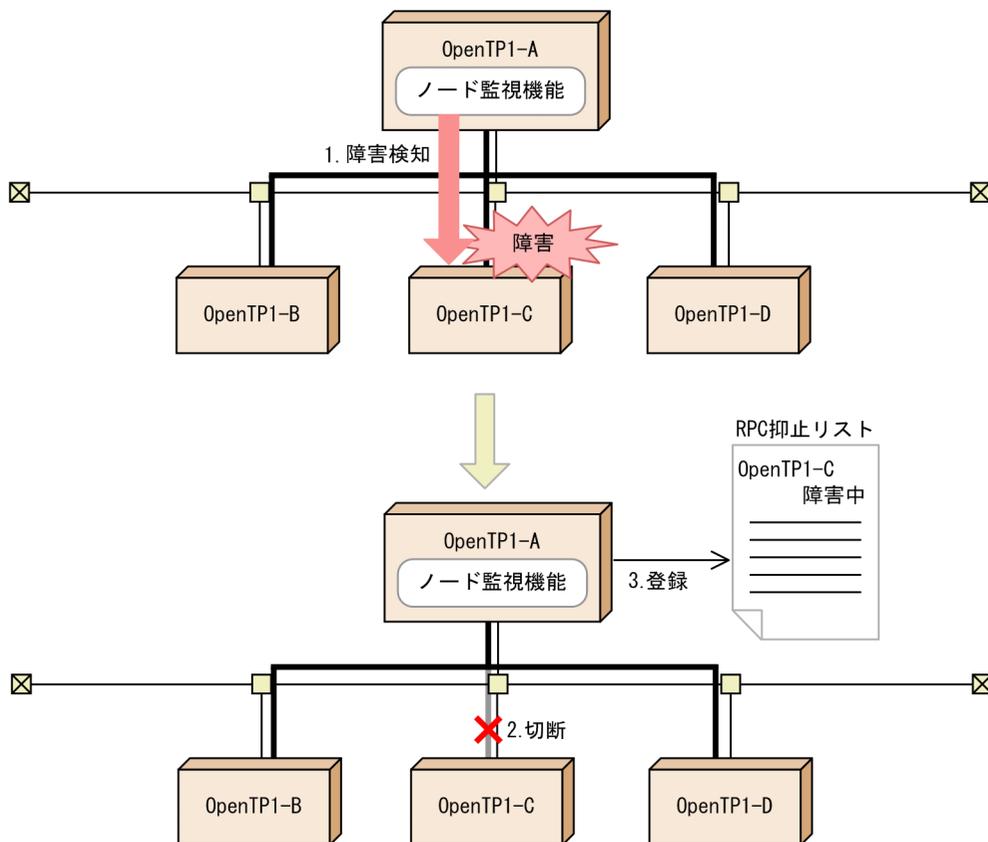
定期的にノードとの通信を行い、障害を検知します。

ノード監視機能を使用すると、システム共通定義の `all_node` オペランドおよび `all_node_ex` オペランドに指定されたノードの起動状況を監視できます。この機能では、起動を検出できなかった OpenTP1 ノードのすべてのサービス情報をキャッシュから削除し、さらに、そのノードとの接続を切断します。

障害を検知し、障害ノードと接続されている接続を強制切断できるため、障害を最小にできます。

ノード監視機能で、他ノードを監視する例を次の図に示します。

図 3-23 ノード監視機能を使用した他ノードの監視



(凡例)

- : 接続中のコネクション
- : 切断されたコネクション

ノード監視機能を使用すると、OpenTP1-A から OpenTP1-B、OpenTP1-C、OpenTP1-D を定期的に監視します。

1. OpenTP1-C でノードダウンが発生すると、ノード監視機能が OpenTP1-C との通信障害を検知します。
2. OpenTP1-C のコネクションを切断し、KFCA00650-I を出力します。
3. RPC 抑止リスト に登録します。キャッシュに登録しているサービス情報のうち、未起動を検知したノードのサービス情報を削除します。

注

RPC 抑止リストは、OpenTP1 システムが未起動の OpenTP1 ノードの情報を保持しているリストです。

ノード監視機能は、ネームサービス定義の `name_audit_interval` オペランドに指定され

た時間ごとに、各ノードの起動状況を確認します。ノード監視機能を使用する場合は、ネームサービス定義の `name_audit_conf` オペランドに 1、または 2 を指定してください。

`name_audit_conf` オペランドの指定値ごとにノード監視機能の動作を次に示します。

`name_audit_conf` に 1 を指定した場合

一方送信型ノード監視を行います。送信処理が終了した時点で次の動作をします。

- 稼働状態だったノードとの送信処理が失敗したとき
送信処理に失敗したノードが停止状態になったと判断し、KFCA00650-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストに登録します。
- 停止状態だったノードとの送信処理が成功したとき
停止状態だったノードが稼働状態になったと判断し、KFCA00651-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストから削除します。

`name_audit_conf` に 2 を指定した場合

送受信型ノード監視を行います。送受信処理が終了した時点で次の動作をします。

- 稼働状態だったノードとの送信処理が失敗、または、稼働状態だったノードからの受信処理に失敗したとき
送受信処理に失敗したノードが停止状態になったと判断し、KFCA00650-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストに登録します。
- 停止状態だったノードとの送受信処理が成功したとき
停止状態だったノードが稼働状態になったと判断し、KFCA00651-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストから削除します。

注

受信処理で受信タイムアウトが発生した場合も、失敗したと認識します。タイムアウト監視時間は、ネームサービス定義の `name_audit_watch_time` オペランドに指定した値です。

ノード監視機能を使用した場合のノードの起動状況によって次の動作をします。

- 稼働状態だったノードとの通信が失敗したとき
通信に失敗したノードが停止状態になったと判断し、KFCA00650-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストへ登録します。
- 停止状態だったノードとの通信が成功したとき
停止状態だったノードが稼働状態になったと判断し、KFCA00651-I メッセージを標準出力へ出力したあと、該当するノードの情報を RPC 抑止リストから削除します。

ノードの起動状況は、`namalivechk` コマンドでも確認できます。ノード監視機能を使用した場合と `namalivechk` コマンドを使用した場合のノード監視の違いについて、次の表に示します。

表 3-4 ノード監視機能使用時と namalivechk コマンド使用時のノード監視の比較

比較項目	ノード監視機能使用時	namalivechk コマンド使用時
監視対象	<ul style="list-style-type: none"> システム共通定義の all_node オペランドに指定されたすべてのノード（起動 / 未起動にかかわらずすべてのノード） システム共通定義の all_node_ex オペランドに指定されたすべてのノード（起動 / 未起動にかかわらずすべてのノード） 	<ul style="list-style-type: none"> システム共通定義の all_node オペランドに指定されたノードのうち、OpenTP1 が未起動を検知していないノード システム共通定義の all_node_ex オペランドに指定されたすべてのノード（起動 / 未起動にかかわらずすべてのノード）
ノードの未起動を検知した場合の動作	<ul style="list-style-type: none"> all_node オペランドに指定されたノードで、かつ RPC 抑止リストに登録されていないノードの場合、ノードの情報を RPC 抑止リストへ登録します。すでに RPC 抑止リストに登録されているノードの場合、何もしません。 未起動を検知したノードとのコネクションを切断します。 キャッシュに登録しているサービス情報のうち、未起動を検知したノードのサービス情報を削除します。 	<ul style="list-style-type: none"> all_node オペランドに指定されたノードのうち、起動を検出できなかったノードの情報を RPC 抑止リストへ登録します。 未起動を検知したノードとのコネクションを切断します。 キャッシュに登録しているサービス情報のうち、未起動を検知したノードのサービス情報を削除します。
ノードの起動を検知した場合の動作	all_node オペランドに指定されたノードで、かつ RPC 抑止リストに登録されているノードの場合、RPC 抑止リストからノードの情報を削除します。	何もしません。

! 注意事項

- 監視対象のホストで複数の OpenTP1 が起動している場合や、系切り替え後に同一の IP アドレスで複数の OpenTP1 が起動する（1LAN ボードだけ使用時）環境では、ノード監視機能を使用できません。
- ノード監視機能の監視用通信処理で、ノードダウン検知の感度をチューニングする場合、次のオペランドを変更してください。
 - name_audit_conf オペランドに 1 を指定した場合
システム共通定義の ipc_conn_interval オペランドを変更してください。
 - name_audit_conf オペランドに 2 を指定した場合
ネームサービス定義の name_audit_watch_time オペランドを変更してください。
- ノード監視機能で同時に監視できるノード数は 60 ノードまでです。システム共通定義の all_node オペランド、および all_node_ex オペランドに指定したノード数が 60 を超える場合、60 ノード単位で監視を繰り返します。
- システム共通定義の all_node オペランド、および all_node_ex オペランドに多くのノードを指定している場合、ノード監視機能を使用すると UAP で実行する RPC に影響を及ぼすおそれがあります。この場合、name_audit_interval オペランドに小さな値を指定しないでください。また、namalivechk コマンドを繰り返し実行する場合、その間隔を短くしないでください。

(3) RPC 抑止リストに登録されたノードの監視機能

ネームサービスでは、ノード監視機能とは別に 180 秒ごとに RPC 抑止リストに登録されたノードの起動状況を確認できます。この機能の使用有無は、ネームサービス定義の `name_rpc_control_list` オペランドで指定します。

ノードの監視機能の設定を考慮して、この機能を使用してください。例えば、次に示す状態の場合、RPC 抑止リストに登録されたノードの監視機能を無効にする必要があります。

- `name_audit_interval` オペランドに指定した時間が経過していても、障害から復旧したノードが RPC 抑止リストから削除されることがあります。この場合、`KFCA00651-I` メッセージは出力されません。
- `name_audit_conf` オペランドに 2 を指定している場合、`KFCA00650-I` メッセージが定期的に出力されることがあります。

RPC 抑止リストに登録されたノードの監視機能を無効にした場合、

`name_audit_interval` オペランドに指定した時間が 180 秒以上のとき、障害から復旧したノードが RPC 抑止リストから削除されるまでの時間が従来よりも長くなります。

ノード監視機能と RPC 抑止リストに登録されたノードの監視機能について、推奨する設定を次に示します。

`name_audit_conf` オペランドに 1 または 2 を指定し、かつ `name_audit_interval` オペランドに 180 以下を指定した場合

`name_rpc_control_list` オペランドに N を指定することをお勧めします。

`name_audit_conf` オペランドを省略するか、または 0 を指定した場合

`name_rpc_control_list` オペランドを省略するか、Y を指定することをお勧めします。

なお、`name_audit_conf` オペランドを省略するか、または 0 を指定した場合、`name_rpc_control_list` オペランドに N を指定したときは、ノード監視機能および RPC 抑止リストへの監視機能は無効になるので次に示す状態になります。

- RPC 抑止リストに登録したノードから自ノードに対して通信が発生しないかぎり、RPC 抑止リストから該当ノードは削除されません。
- RPC 抑止リストに登録したノードの `all_node` オペランドに自ノードを指定していない場合、自ノードの OpenTP1 を再起動しないかぎり、RPC 抑止リストから該当ノードが削除されません。

(4) ノード自動追加機能

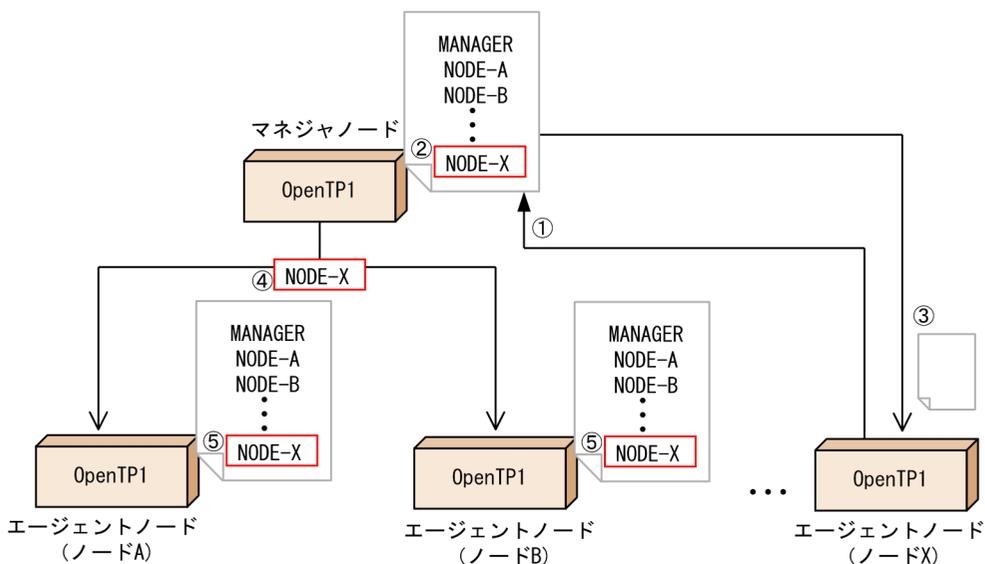
ノード自動追加機能とは、OpenTP1 システムにノードを追加する手順を容易にするための機能です。ノード自動追加機能では、ノード情報を管理するノードを定義します。このノードのことをマネージャノードといいます。逆にマネージャノードに管理されるノードのことをエージェントノードといいます。

3. 機能

マネージャノードが管理するノードの情報のリストをノードリストといいます。ノードリストは、マネージャノードからエージェントノードへ配布され、OpenTP1システム内でノードリストを共有します。

ノード自動追加機能を使用してノードを追加する場合のノードリストの流れを次の図に示します。

図 3-24 ノード自動追加機能を使用してノードを追加する場合のノードリストの流れ



(凡例)

-  : ノードリスト
-  : ノードリスト要求
-  : ノードリストの配布

図で示したノードリストの流れについて説明します。番号は図中の番号と対応しています。

1. 追加するノード（ノード X）からマネージャノードに対して、ノードリスト要求を送信します。
2. マネージャノードは、ノード X のノード情報をノードリストに追加します。
3. マネージャノードからノード X にノードリストを返します。
4. マネージャノードから各ノードへノード X のノード情報を配布します。
5. 各ノードで、ノード X をノードリストに追加します。

(a) ノード自動追加機能を使用するメリット

ノード自動追加機能を使用すると、次のメリットがあります。

- ノード追加時の作業手順の軽減
ノード自動追加機能を使用すれば、ノード追加時に修正する定義は、追加ノード分だ

けです。また、そのほかのノードを再起動する必要もありません。

- 大規模構成への対応

ノード追加時の定義の修正作業が緩和されることによって、大規模システム構成への対応が容易になります。マネージャノードは最大 511 のノードを管理できます。

(b) ノードの追加手順

ノード自動追加機能を使用する場合と、使用しない場合のノードの追加手順の違いを次に示します。

ノード自動追加機能を使用した場合のノードの追加手順
追加するノードの作業

1. システム共通定義の次のオペランドを指定します。
name_service_mode オペランドに agent を指定
name_manager_node オペランドにマネージャノードのノード名を指定

OpenTP1 システム内のそのほかのノードの作業は必要ありません。

ノード自動追加機能を使用しない場合のノードの追加手順
追加するノードの作業

1. システム共通定義の all_node オペランドに OpenTP1 システム内のすべてのノードを指定します。
2. 次のどちらかの方法で手順 1 で指定した定義を有効にします。
namndchg コマンドを実行
OpenTP1 を停止し、再起動

OpenTP1 システム内のそのほかのノードの作業

1. システム共通定義の all_node オペランドに追加するノードを指定します。
2. 次のどちらかの方法で手順 1 で指定した定義を有効にします。
namndchg コマンドを実行
OpenTP1 を停止し、再起動
3. OpenTP1 システム内のすべてのノードに対して、手順 1 ~ 2 を繰り返します。

ノード自動追加機能を使用する場合の運用方法については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(5) ノードの情報表示

namsvinf コマンドを実行すると、OpenTP1 ノードの起動結果、IP アドレス、およびネームサービスのポート番号を表示できます。情報を表示できる OpenTP1 ノードは、システム共通定義の all_node オペランドおよび all_node_ex オペランドに指定されたノードです。

3.2.4 XATMI インタフェースの通信

XATMI インタフェースとは、X/Open で規定する DTP モデルに準拠した、クライアント

3. 機能

/サーバ形態の通信をする API です。OpenTP1 では、XATMI インタフェースを使って、UAP プロセス間で通信できます。

XATMI インタフェースの通信は、通信プロトコルに TCP/IP と OSI TP のどちらでも使えます。

XATMI インタフェースの通信を使用できるのは、SUP と SPP です。SUP と SPP の両方に、XATMI インタフェース定義ファイルから作成したスタブを結合しておいてください。

MHP を作成するときには、XATMI インタフェースの関数は使えません。

XATMI インタフェースの通信については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

(1) XATMI インタフェースの通信形態

XATMI インタフェースでは、次に示す通信形態を提供します。

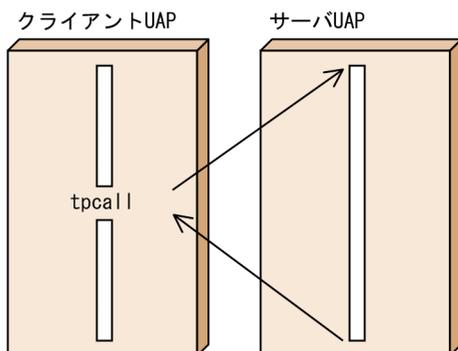
- リクエスト/レスポンス型サービスの通信
サービス関数に対して一つの要求を送信し、一つの応答を受信する形態の通信です。OpenTP1 のリモートプロシジャコールと同様の、サービスを要求して結果を受信する形態の通信です。
- 会話型サービスの通信
通信相手のサービス関数を起動して確立したコネクションを介して、サービス関数と互いにデータを送受信する通信です。通信プロトコルに OSI TP を使っている場合は、会話型サービスの通信は使えません。

XATMI インタフェースの通信の概要を次の図に示します。

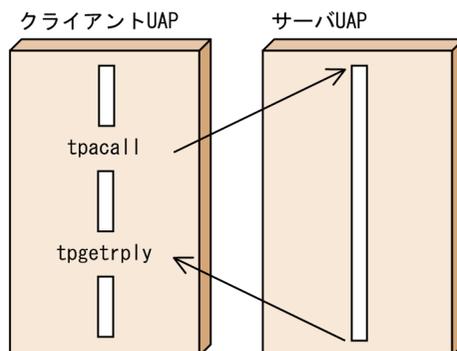
図 3-25 XATMI インタフェースの通信の概要

● リクエスト/レスポンス型サービスの通信

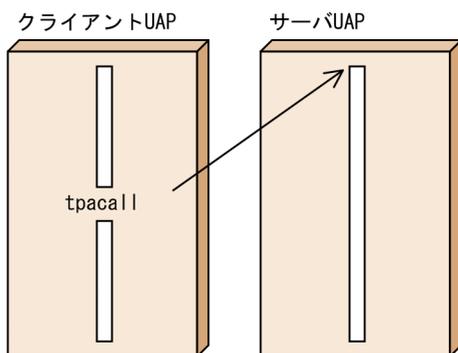
・ 同期的に応答を受信する形態



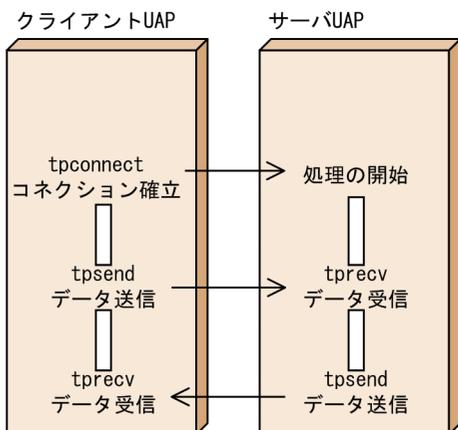
・ 非同期的に応答を受信する形態



・ 応答を返さない形態*



● 会話型サービスの通信



注 リクエスト/レスポンス型サービスの通信の、応答を返さない形態は、サービス要求をトランザクションにできません。

(2) サービスの要求方法

サービスを要求するときは、サーバ UAP のサービス関数を識別する名称（サービス名）を引数に設定して、通信する関数を呼び出します。

(3) 通信に使用するデータ

XATMI インタフェースの通信では、プロセス間の通信で使用するデータの型を設定します。XATMI インタフェースの通信で使用する、型付きのデータを格納するバッファを型付きバッファ（タイプトバッファ）または型付きレコード（タイプトレコード）といいます。

3.2.5 TxRPC インタフェースの通信

TxRPC インタフェースとは、X/Open で規定するクライアント / サーバ形態の通信方法です。OpenTP1 の UAP プロセス間で、TxRPC インタフェースの方式で通信できます。

ほかのクライアント / サーバ形態の通信と異なり、TxRPC の通信ではユーザが作成した関数をクライアントから呼び出して通信します。

TxRPC の通信をする UAP では、OpenTP1 の RPC (dc_rpc_call 関数) を使って、ほかの UAP と通信することもできます。

(1) TxRPC 通信の種類

TxRPC の通信方法には、DCE RPC を使うかどうかで次に示す 2 種類があります。

- IDL-only TxRPC
IDL コンパイラから生成されるファイルだけを使って UAP を作成する方式です。IDL-only TxRPC の場合は、DCE を前提としません。
- RPC TxRPC
通信プロトコルに DCE RPC を使う方式です。このバージョンでは RPC TxRPC をサポートしていません。

TxRPC 通信については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

(2) 作成できるアプリケーションプログラム

TxRPC で通信する UAP として、次のものが作成できます。

- クライアント UAP (SUP)
- サーバ UAP (SPP)

TxRPC 通信では、作成する UAP の種類によって、前提となるライブラリが異なります。

(a) SUP または SPP を作成する場合

次に示す製品がシステムに組み込んであることが前提です。

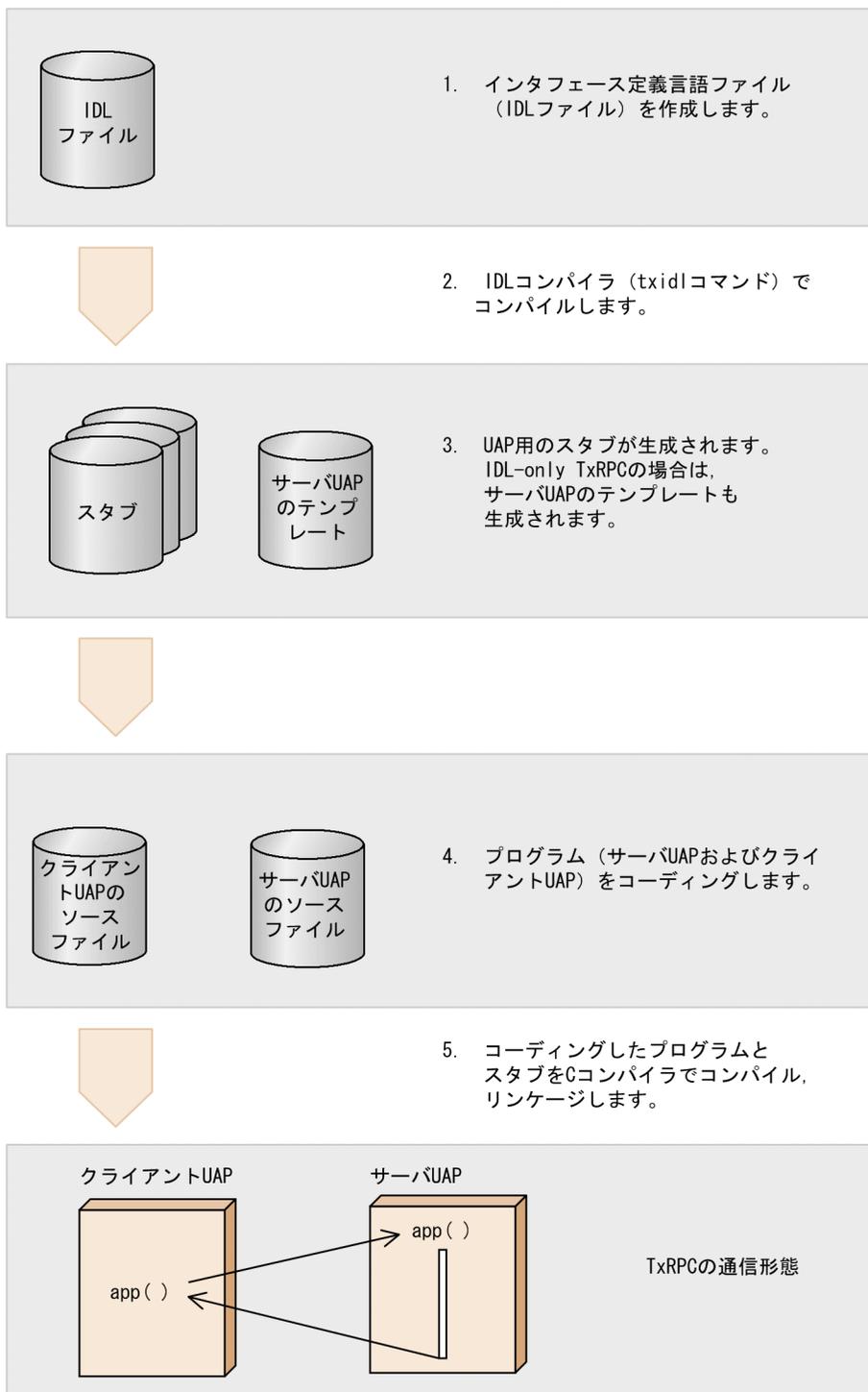
- TP1/Server Base

(3) TxRPC 通信の UAP を作成する手順

TxRPC の通信をする UAP を作成するときの手順を、次の図に示します。

3. 機能

図 3-26 TxRPC 通信の UAP 作成手順



TxRPC の通信の UAP を作成する手順については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」、および「OpenTP1 プログラム作成リファレンス C 言語編」を参照してください。

3.3 メッセージ制御

OpenTP1 システムでは、OpenTP1 を使っていないシステムと通信するために、各種の通信プロトコルに準拠した形式の通信ができます（メッセージ制御機能）。この通信形態を使うと、OpenTP1 を使っていないシステムと水平、または垂直分散型のネットワークシステムを構築できます。

OpenTP1 のメッセージ制御機能を使うときは、次に示す製品が前提となります。

- TP1/Message Control（メッセージ制御機能を管理する製品）
- TP1/NET/Library（ネットワークを制御するための製品）
- TP1/NET/ x x x x（通信プロトコル別のインタフェースを制御する製品）

メッセージ制御機能で使う UAP は、MHP です。さらに、一部のメッセージの送受信は SPP でもできます。

なお、OS が Windows の場合は、一部の機能が使用できません。Windows でサポートしていないメッセージ制御機能については、マニュアル「OpenTP1 使用の手引 Windows(R) 編」を参照してください。

3.3.1 メッセージ送受信

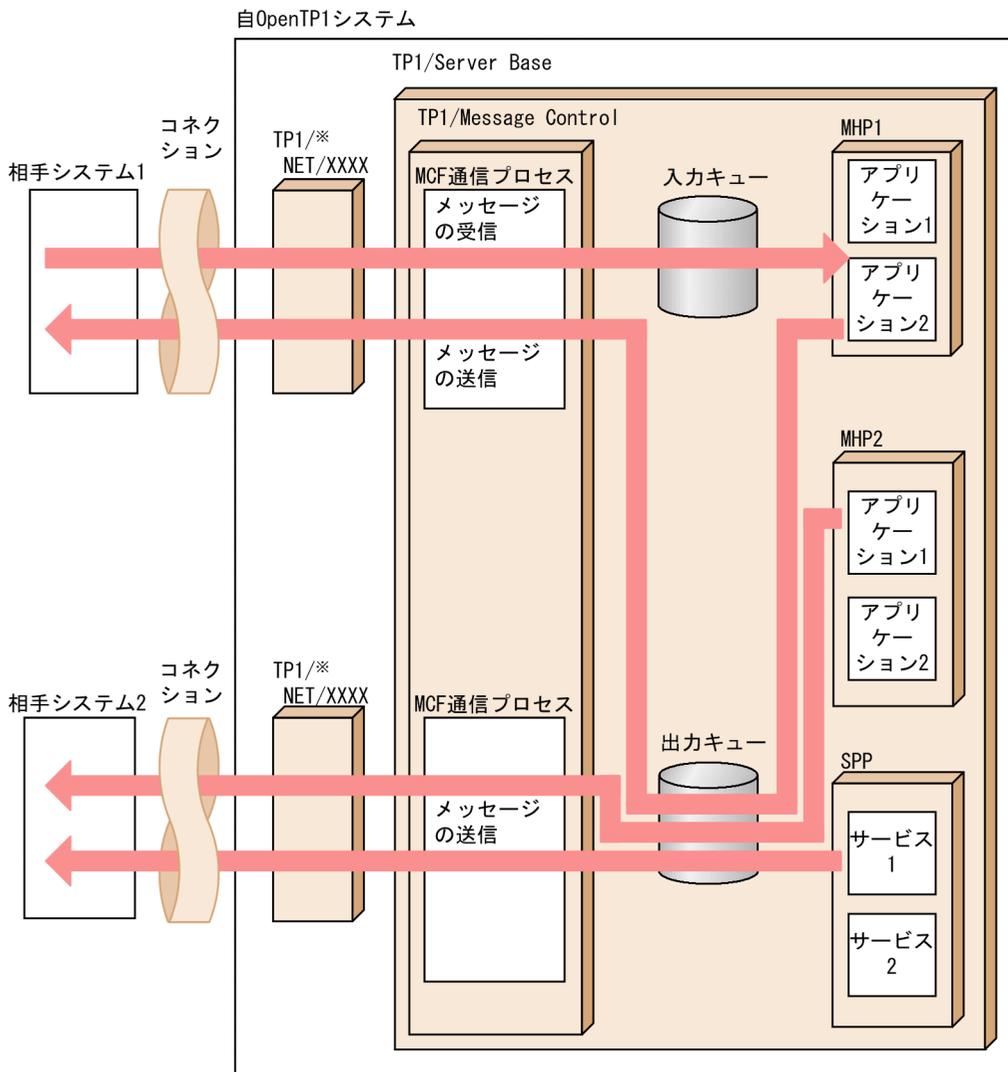
OpenTP1 は、相手システムからメッセージを受信すると、入力キューにメッセージを書き込み、該当する MHP にメッセージを渡します。MHP は、送信先を指定してメッセージを出力キューに書き込みます。出力キューに書き込まれたメッセージは、OpenTP1 が優先度に従って相手システムに送信します。

MHP がメッセージを受け取ってからリターンするまでの間が、MHP のグローバルトランザクションです。また、トランザクション属性を持つ SPP から他システムへメッセージを送信することもできます。

メッセージの送受信は、通信プロトコルごとに MCF 通信プロセスが管理します。MCF 通信プロセスを起動するため、通信プロトコルごとに MCF 通信構成定義を作成してください。

メッセージの送受信の流れを次の図に示します。

図 3-27 メッセージの送受信の流れ



注※ 通信プロトコル対応の製品です。

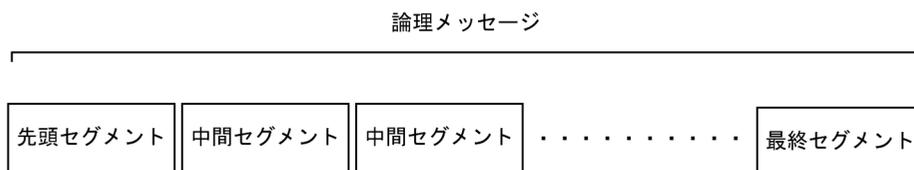
3.3.2 メッセージの構造

通信で意味を持つ単位を論理メッセージといいます。そして、UAP の関数で扱うメッセージの単位をセグメントといいます。論理メッセージは、一つのセグメントから構成される場合と、複数のセグメントから構成される場合があります。

論理メッセージとセグメントの関係を次の図に示します。

図 3-28 論理メッセージとセグメントの関係

- 論理メッセージの形式（複数のセグメントで構成される場合）

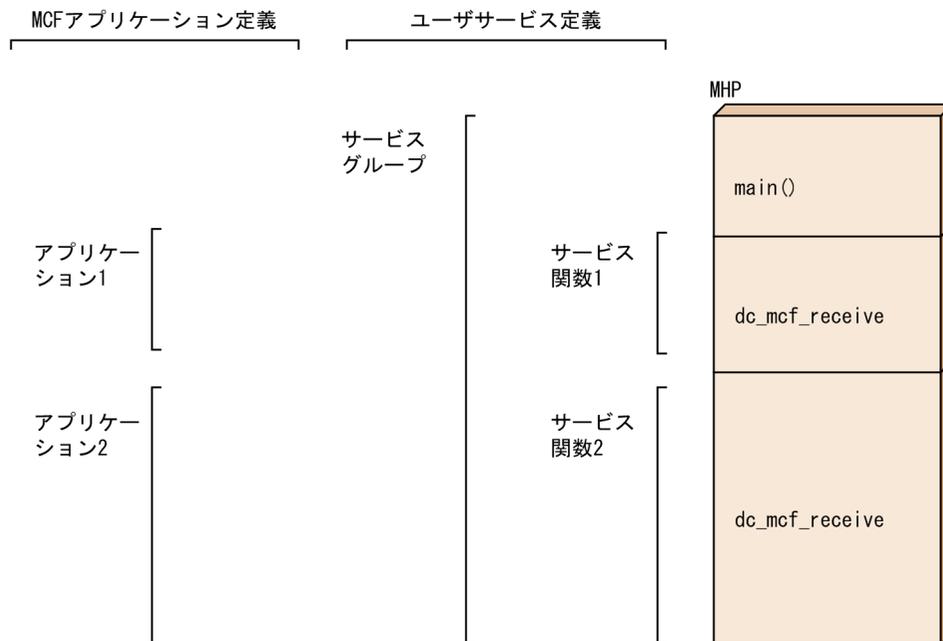


3.3.3 アプリケーションプログラムの構造とアプリケーション名の関連

MHP はメイン関数とサービス関数から構成されます。この MHP の実行形式ファイルを TP1/Server Base に登録するため、ユーザサービス定義を作成します。そして、MCF で使えるように MHP を MCF アプリケーション定義に指定します。ここでは、MHP のサービス関数とアプリケーション名を対応づけます。これで、MHP のサービス関数が MCF のアプリケーションとして使えるようになります。

アプリケーションプログラムの構造とアプリケーション名の関連を次の図に示します。

図 3-29 アプリケーションプログラムの構造とアプリケーション名の関連



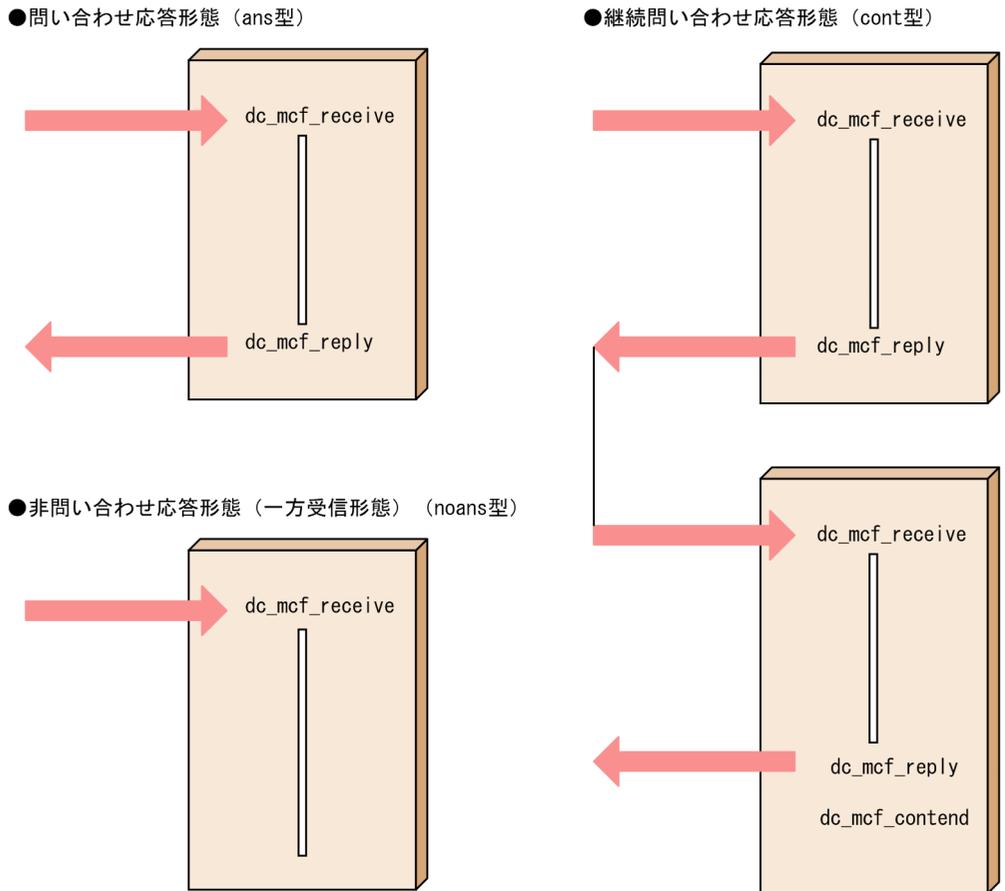
3.3.4 メッセージの通信形態

MHP で使えるメッセージの通信形態を次に示します。通信プロトコルによって使える形態は異なります。

ここで説明するメッセージの通信形態は、MHP でだけ使えます。

メッセージの通信形態とアプリケーションの型を次の図に示します。

図 3-30 メッセージの通信形態とアプリケーションの型



(1) 問い合わせ応答形態

相手システムから送られてきたメッセージを受信して、応答のメッセージを送信する形態です。メッセージを受信するときは、`dc_mcf_receive` 関数を使い、応答メッセージを送信するときは、`dc_mcf_reply` 関数を使います。

問い合わせ応答形態の通信をする MHP のアプリケーションの型には、応答型 (ans 型) を指定します。応答型を指定した MHP で `dc_mcf_reply` 関数を呼び出さずに終了する

3. 機能

と、エラーが起こったと見なして、MHP は異常終了します。

(2) 非問い合わせ応答形態（一方受信形態）

相手システムから送られてきたメッセージを受信するだけで、応答のメッセージを送信しない形態です。メッセージを受信するときは、`dc_mcf_receive` 関数を使います。

非問い合わせ応答形態（一方受信形態）の通信をする MHP のアプリケーションの型には、非応答型（`noans` 型）を指定します。

(3) 継続問い合わせ応答形態

問い合わせ応答形態を連続させる形態です。`dc_mcf_receive` 関数でメッセージを受信して `dc_mcf_reply` 関数で応答メッセージを送信したあとに、続けてメッセージを受信します。続けてメッセージを受信する MHP は、同じ MHP でも異なった MHP でもかまいません。継続問い合わせ応答形態の通信を終了するときは、`dc_mcf_contend` 関数を使います。

継続問い合わせ応答形態の通信をする MHP のアプリケーションの型には、継続問い合わせ応答型（`cont` 型）を指定します。

3.3.5 通信形態に依存しないメッセージ

MHP または SPP から送受信できるメッセージについて説明します。

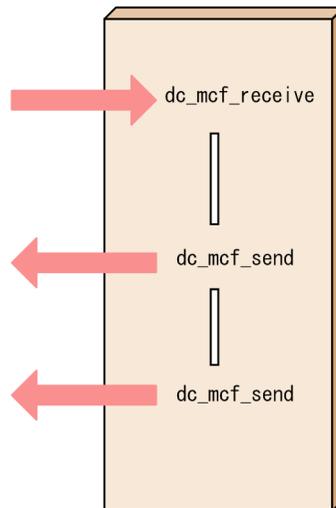
(1) 一方送信メッセージ

OpenTP1 の UAP から送信するメッセージです。一方送信メッセージを送信するときは、`dc_mcf_send` 関数を使います。`dc_mcf_send` 関数を呼び出した UAP のトランザクションがコミットしてから、実際に相手システムにメッセージが送信されます。

一方送信メッセージの概要を次の図に示します。

図 3-31 一方送信メッセージの概要

●一方送信メッセージ



(2) メッセージの再送

OpenTP1 の UAP からいったん送信したメッセージを、再び送り直すことをメッセージの再送といいます。メッセージを再送するときは、`dc_mcf_resend` 関数を使います。

(3) 同期型のメッセージ

同期型のメッセージとは、UAP からの関数呼び出しと同期してメッセージを送受信する形式のメッセージです。同期型のメッセージには、次に示す 3 種類があります。

(a) 同期送信

同期送信のメッセージを使うときは、`dc_mcf_sendsync` 関数を呼び出します。UAP から `dc_mcf_sendsync` 関数を呼び出すと、UAP の処理をいったん止めて、出力キューにメッセージが書き込まれます。そして、相手システムにメッセージを送信し終わってから、関数がリターンします。

(b) 同期受信

同期受信のメッセージを使うときは、`dc_mcf_recvsync` 関数を呼び出します。UAP から `dc_mcf_recvsync` 関数を呼び出すと、UAP の処理をいったん止めて、関数に指定したアプリケーション名へのメッセージを入力キューから探します。メッセージがある場合は、セグメントを受信して関数がリターンします。該当するメッセージがない場合は、送信されてくるまで待ちます。

(c) 同期送受信

同期送受信のメッセージを使うときは、`dc_mcf_sendrecv` 関数を呼び出します。UAP か

ら `dc_mcf_sendrecv` 関数を呼び出すと、UAP の処理をいったん止めて、出力キューにメッセージが書き込まれます。そして、相手システムにメッセージを送信し終わってから、応答を自システムで受信し、その後、関数がリターンします。

3.3.6 メッセージ制御のトランザクション

MCF のトランザクション処理について説明します。

(1) トランザクションとして処理する場合

相手システムから MCF でメッセージを受信したあとで、MHP のサービスを呼び出した時点でトランザクションが開始します。メッセージを処理した MHP が正常終了すると、トランザクションがコミットしたことになり、該当する MHP の処理が有効になります。

MHP の処理では、トランザクションをコミットすることもロールバックすることもできます。コミットするときは、`dc_mcf_commit` 関数を、ロールバックするときは `dc_mcf_rollback` 関数を使います。

(2) トランザクションとして処理しない場合

受信したメッセージの処理をトランザクションとして処理しないこともできます。トランザクションとして処理しないと、UAP に障害が起こった場合に回復できませんが、処理効率は良くなります。トランザクションとして処理しない MHP を非トランザクション属性の MHP といいます。非トランザクション属性の MHP を利用する場合、アプリケーション属性定義の `trnmode` オペランドで `nontrn` を指定します。

3.3.7 MHP の起動

MCF は、次に示す場合に MHP を起動させます。

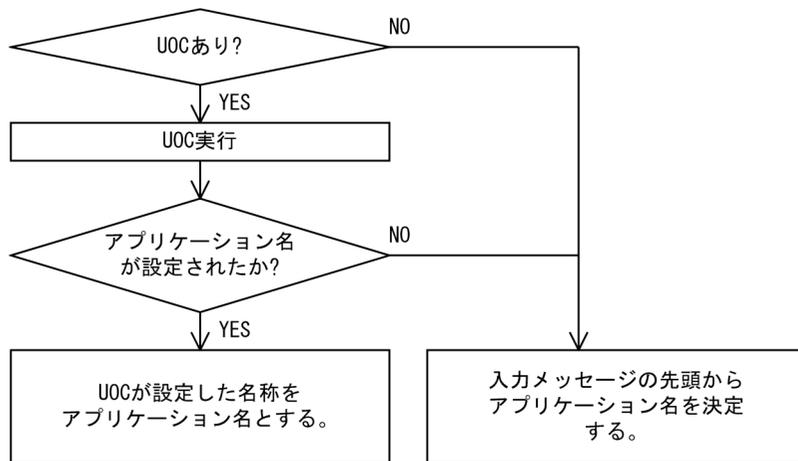
- MCF がメッセージを受信した場合
- UAP がアプリケーションを起動する関数 (`dc_mcf_execap` 関数) を呼び出した場合
- MCF イベントが通知された場合
- MHP を起動させるコマンド (`mcfuevt` コマンド) を実行した場合

(1) メッセージ受信による MHP の起動

MCF は、入力メッセージを基に、MHP を起動する名前 (アプリケーション名) を決めます。

アプリケーション名の決定方法を次の図に示します。

図 3-32 アプリケーション名の決定方法



アプリケーション名を決定する方法には、アプリケーション名決定ユーザオウンコーディング (UOC) を組み込まない方法と、組み込む方法の二つがあります。

(a) アプリケーション名決定 UOC を組み込んでいない場合

MCF は、入力メッセージの先頭から最初に空白が現れるまでの 8 文字以内の文字列をアプリケーション名と見なします。OpenTP1 はアプリケーション名を MHP のサービスグループ名とサービス名に変換し、該当する MHP を起動します。先頭から 9 文字目まで空白の場合は、アプリケーション名不正としてエラーとなります。

アプリケーション名と、サービスグループ名およびサービス名の対応は、MCF アプリケーション定義のアプリケーション属性定義で指定します。

(b) アプリケーション名決定 UOC を組み込んでいる場合

MCF は、UOC を呼び、その UOC が設定した名称をアプリケーション名と見なします。OpenTP1 はアプリケーション名を MHP のサービスグループ名とサービス名に変換し、該当する MHP を起動します。

アプリケーション名と、サービスグループ名・サービス名の対応は、MCF アプリケーション定義のアプリケーション属性定義で指定します。なお、UOC を組み込んでいても UOC でアプリケーション名を設定しなければ、入力メッセージの先頭から最初に空白が現れるまでの 8 文字以内の文字列をアプリケーション名と見なします。先頭から 9 文字目まで空白の場合は、アプリケーション名不正としてエラーとなります。

(2) UAP からの関数発行による MHP の起動

MHP や SPP から関数 (dc_mcf_execap 関数) を呼び出して、ほかの MHP を起動できます。MHP や SPP から MHP を起動する機能を、アプリケーション起動機能といいます。

3. 機能

起動される MHP は、起動要求元の MHP や SPP が正常終了したあと、または指定された時間が経過したあとに、アプリケーション起動プロセスが起動します。

MHP から関数 (dc_mcf_rollback 関数) を呼び出してトランザクションをロールバックするとき、関数の引数にリトライを指定すると、ロールバックした MHP を再び起動して処理を再実行します。この場合もアプリケーション起動プロセスが起動します。

このように、UAP から関数を呼び出してアプリケーションを起動、または再起動するときには、アプリケーション起動プロセスを起動する必要があります。MCF 通信プロセスとは別に、アプリケーション起動プロセスの MCF 通信構成定義を作成してください。アプリケーション起動プロセスでプロトコルに依存しない処理をすることで、MCF 通信プロセスの負荷を軽減します。

起動要求元の MHP や SPP が MCF にデータを渡す、MCF 内部の論理的な通信路を内部通信路といい、アプリケーション起動環境定義で指定します。MCF が、起動されるアプリケーションにデータを渡すときにも、内部通信路を使用します。

(3) MCF イベントによる MHP の起動

エラーや障害の発生、コネクションの確立や解放などを通知するためのメッセージを MCF イベントといいます。この MCF イベントに対応して起動させる MHP を作成できます。MCF イベントに対応して起動させる MHP を、MCF イベント処理用 MHP といいます。MCF イベント処理用 MHP を作成しておく、オンライン中に発生した現象を特定の端末に通知するなど、ユーザ独自の対応がとれます。

(a) MCF イベントの種類

MCF イベントには、エラーや障害発生などのエラーイベントと、コネクションの確立や解放などプロトコルに依存する通信イベントの 2 種類があります。

2 種類のイベントには、発生した現象の内容に応じて MCF イベントコードがあります。MCF イベントコードと、MCF イベント処理用 MHP のサービスグループ名とサービス名は、アプリケーション属性定義で対応づけます。各 MCF イベントに対応した MHP のサービスを、アプリケーション起動プロセス、または MCF 通信プロセスが起動します。エラーイベント用の MCF イベント処理用 MHP はアプリケーション起動プロセスまたは MCF 通信プロセスで、通信イベント用の MCF イベント処理用 MHP は MCF 通信プロセスで起動します。エラーイベント用の MCF イベント処理用 MHP を使用する場合は、アプリケーション起動プロセス用の MCF 通信構成定義も作成してください。

通信イベントが障害となった場合に、エラーイベントを通知できます。この通知の有無はアプリケーション属性定義の `errevt` オペランドで指定できます。ただし、エラーイベントの障害によるエラーイベントは通知できません。

MCF イベントの一覧を次の表に示します。MCF イベントについては、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」および「OpenTP1 プロトコル」の該当するプロトコ

ル編を参照してください。

表 3-5 MCF イベントの一覧

MCF イベント名	MCF イベントコード	MCF イベントが通知された原因	MCF イベント処理用 MHP で実行する処理の例
不正アプリケーション名検出通知イベント	ERREVT1	メッセージのアプリケーション名が MCF アプリケーション定義にありません。	該当するアプリケーション名がなかったことを知らせます。受信したメッセージが問い合わせメッセージの場合は、応答メッセージを送信できます。
メッセージ廃棄通知イベント	ERREVT2	次に示す理由で、MCF で受信した入力キューのメッセージ、または即時指定のアプリケーション起動機能によって入力キューに入力されたメッセージを廃棄しました。 <ul style="list-style-type: none"> 入力キューに障害が起こりました。 MHP のサービス、サービスグループ、またはアプリケーションが閉塞しました。 MHP のサービス、サービスグループ、またはアプリケーションがセキュア状態です。 MHP で呼び出す <code>dc_mcf_receive</code> 関数にセグメントを渡す前に、MHP が異常終了しました。 アプリケーション名に相当する MHP のサービスがありません。 MCF から SPP を起動できません。 MHP が開始されていません。 	メッセージを廃棄したことを知らせます。受信したメッセージが問い合わせメッセージの場合は、応答メッセージを送信できます。
UAP 異常終了通知イベント	ERREVT3	MHP で呼び出す <code>dc_mcf_receive</code> 関数にセグメントを渡したあとで、MHP が異常終了、またはロールバック しました。	UAP が異常終了、またはロールバックしたことを知らせます。受信したメッセージが問い合わせメッセージの場合は、応答メッセージを送信できます。
タイマ起動メッセージ廃棄通知イベント	ERREVT4	タイマ指定のアプリケーション起動機能によって入力キューに入力されたメッセージを ERREVT2 に示す理由で破棄しました。	メッセージを廃棄したことを知らせます。受信したメッセージが問い合わせメッセージの場合は、応答メッセージを送信できます。

3. 機能

MCF イベント名	MCF イベントコード	MCF イベントが通知された原因	MCF イベント処理用 MHP で実行する処理の例
未処理送信メッセージ廃棄通知イベント	ERREVT A	次に示す理由で、UAP から送信した未処理送信メッセージを廃棄しました。 <ul style="list-style-type: none"> • MCF の正常終了処理時に、未処理送信メッセージの滞留時間監視の時間切れ（タイムアウト）が起きました。 • mcftdlqle コマンドまたは dc_mcf_tdlqle 関数で、出力キューが削除されました。 • タイマ起動要求が残った状態で、dcstop コマンドが実行されました。 	未処理送信メッセージを廃棄したことを知らせます。受信した未処理送信メッセージは、任意のファイルへ退避します。
送信障害通知イベント	SERREVT	メッセージを送信する途中で、通信プロトコルの障害が起きました。	通信プロトコルの障害でメッセージを送信できなかったことを知らせます。
送信完了通知イベント	SCMPEVT	相手システムへ、メッセージを正常に送信できました。	相手システムまでメッセージを正常に送信できたことを知らせます。
障害通知イベント	CERREVT (VERREVT)	通信管理プログラムで、コネクション障害、または論理端末障害が起きました。コネクション確立再試行を定義している場合は、通知されません。	コネクション、または論理端末に障害が起ったことを知らせます。
状態通知イベント	COPNEVT (VOPNEVT)	コネクションが確立しました。	メッセージを送受信できることを知らせます。
	CCLSEVT (VCLSEVT)	コネクションが正常に解放されました。	メッセージを送受信できないことを知らせます。

注

ERREVT1, ERREVT2, ERREVT3, ERREVT4, ERREVT A はエラーイベントを示します。SERREVT, SCMPEVT, CERREVT, COPNEVT, CCLSEVT は通信イベントを示します。

注

MCF アプリケーション定義 (mcfaalcap -g) の recvmsg オペランドに r を指定した場合、または dc_mcf_rollback の action に DCMCFRTRY もしくは DCMCFRRTN を指定した場合は除きます。

(b) 通信イベント障害時のエラーイベント通知

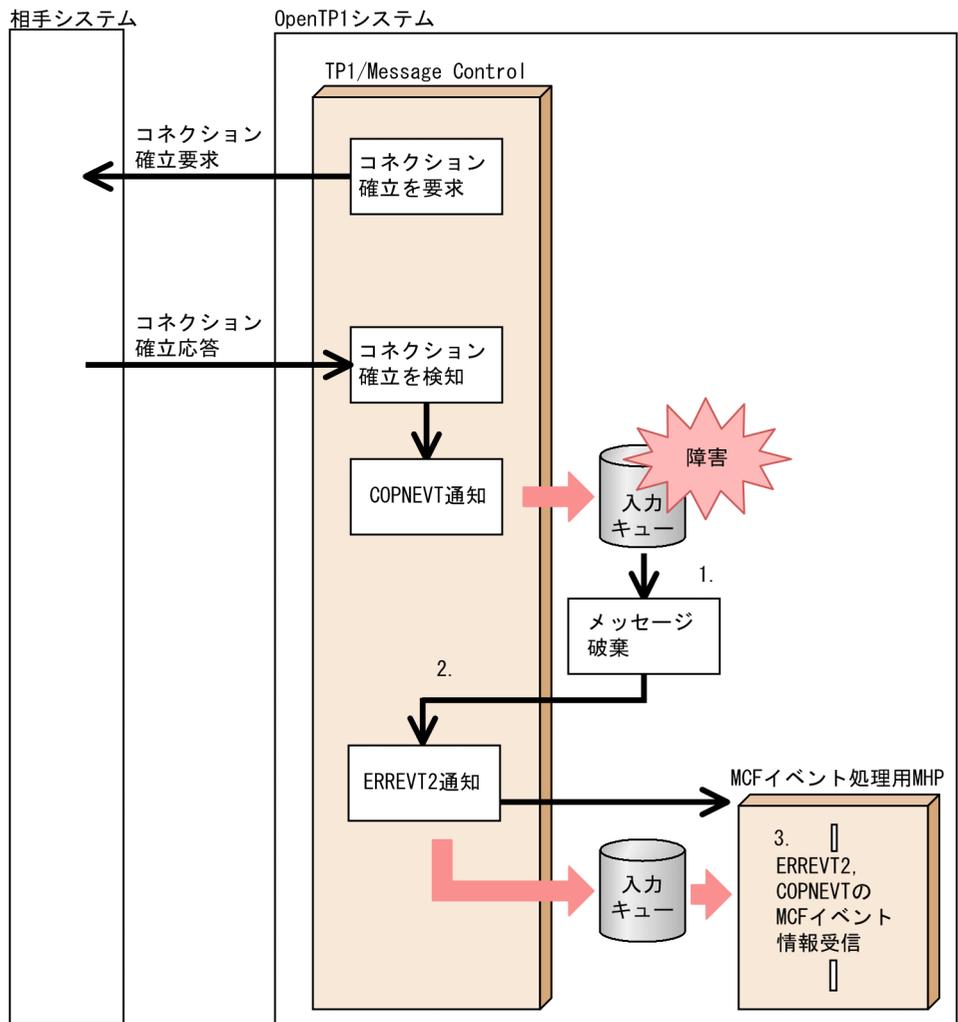
通信イベント障害時のエラーイベント通知は、通信イベントの障害をエラーイベントによってユーザに通知する機能です。通信イベント障害時のエラーイベント通知を使用することによって通信イベントの障害の回復手段に MCF イベント処理用 MHP を使用で

き、通信イベントのメッセージは第 2 セグメントで受信できます。

通信イベント障害時のエラーイベント通知の機能を使用するには、アプリケーション属性定義の -n オプションの errevt オペランドに yes を指定します。

次の図に COPNEVT 障害時の ERREVT2 通知の概要を示します。

図 3-33 COPNEVT 障害時の ERREVT2 通知の概要



1. COPNEVT が入力キューの障害によって破棄される。
2. 制御が MCF に戻り、ERREVT2 が通知されて、ERREVT2 の MCF イベント処理用 MHP がスケジュールされる。
3. ERREVT2 の MCF イベント情報を先頭セグメントで受信できる。障害となった COPNEVT の MCF イベント情報を第 2 セグメントで受信できる。受信した MCF イベント情報を参照し、COPNEVT の MCF イベント処理用 MHP で実行する予定で

3. 機能

あった処理を，ERREVT2 の MCF イベント処理用 MHP で実行することによって，障害に対処できる。

(4) コマンドを使用した MHP の起動

コマンドを入力して，MHP を起動できます。メッセージ受信を契機に起動する MHP でも，コマンドで直接 MHP を起動することで他システムへのメッセージ送信ができるようになります。

起動できる MHP は，非応答型 (noans 型) だけです。コマンドで起動する MHP には，MCF アプリケーション定義のアプリケーション属性定義で noans 型を指定してください。

(a) コマンドで起動する MHP の定義

コマンドで起動する MHP のアプリケーション名は，UCMDEVT とします。MCF アプリケーション定義のアプリケーション属性定義 mcfalcap コマンドの `-n` オプションに，次の値を指定しておきます。

name オペランド：UCMDEVT

kind オペランド：user (または省略)

type オペランド：noans (または省略)

(b) MHP の起動方法

MHP を起動するときは，mcfuevt コマンドを実行します。mcfuevt コマンドの引数として，MCF 通信プロセス識別子と MHP に渡す入力メッセージを指定します。

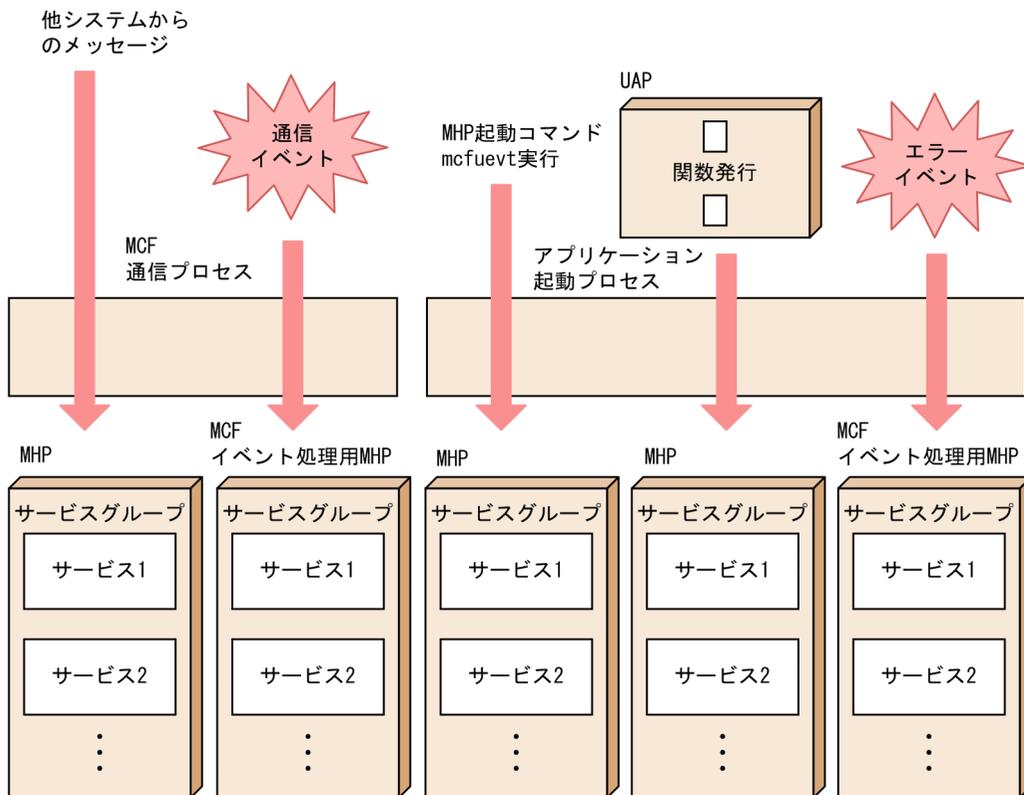
UCMDEVT を定義していない場合に mcfuevt コマンドを実行したときは，mcfuevt コマンドはエラーリターンします。このとき，ERREVT1 は通知されません。

コマンドで起動する MHP は通信プロトコルに依存しないので，mcfuevt コマンドに指定する MCF 通信プロセスには，アプリケーション起動プロセスを指定することをお勧めします。

(5) MCF が MHP を起動させる要因

MCF が MHP を起動させる要因を次の図に示します。

図 3-34 MCF が MHP を起動させる要因



3.3.8 メッセージキュー

(1) 入力キューと出力キュー

OpenTP1 は、送受信するメッセージをキューに蓄えます。相手システムから受信した入力メッセージを管理する待ち行列を入力キュー（ITQ）といいます。また、相手システムへ送信する出力メッセージを管理する待ち行列を出力キュー（OTQ）といいます。

入力キューや出力キューの割り当て先として、ディスクキューとメモリキューを選択できます。

割り当て先としてディスクキューを使用する場合、入力キューおよび出力キューに蓄えられたメッセージは、オンラインシステムが異常終了した場合などの再開時に、引き継ぐことができます。また、メッセージの再送を使用する場合は、出力キューにディスクキューを割り当てる必要があります。

一方、メモリキューを使用する場合、再開時にメッセージを引き継ぐことはできませんが、ディスクへの入出力が発生しないため、ディスクキューと比較して処理性能が向上します。再開時に情報を引き継ぐ必要のないメッセージは、応答時間の短いメモリ

3. 機能

キューの使用をお勧めします。

OpenTP1 は、ディスクキューとして、メッセージキューファイルを使用します。ディスクキューを使用する指定をした場合には、メッセージキューファイルを作成してください。メッセージキューファイルについては、「4.3.1 メッセージキューファイル」を参照してください。

入力キュー用にディスクキューを使用するのか、またはメモリキューを使用するのかは、アプリケーションごとにアプリケーション属性定義 (mcfaalcap) の quekind オペランドで指定します。

出力キュー用にディスクキューを使用するのか、またはメモリキューを使用するのかは、論理端末ごとに論理端末定義 (mcftalcle) の quekind オペランドで指定します。

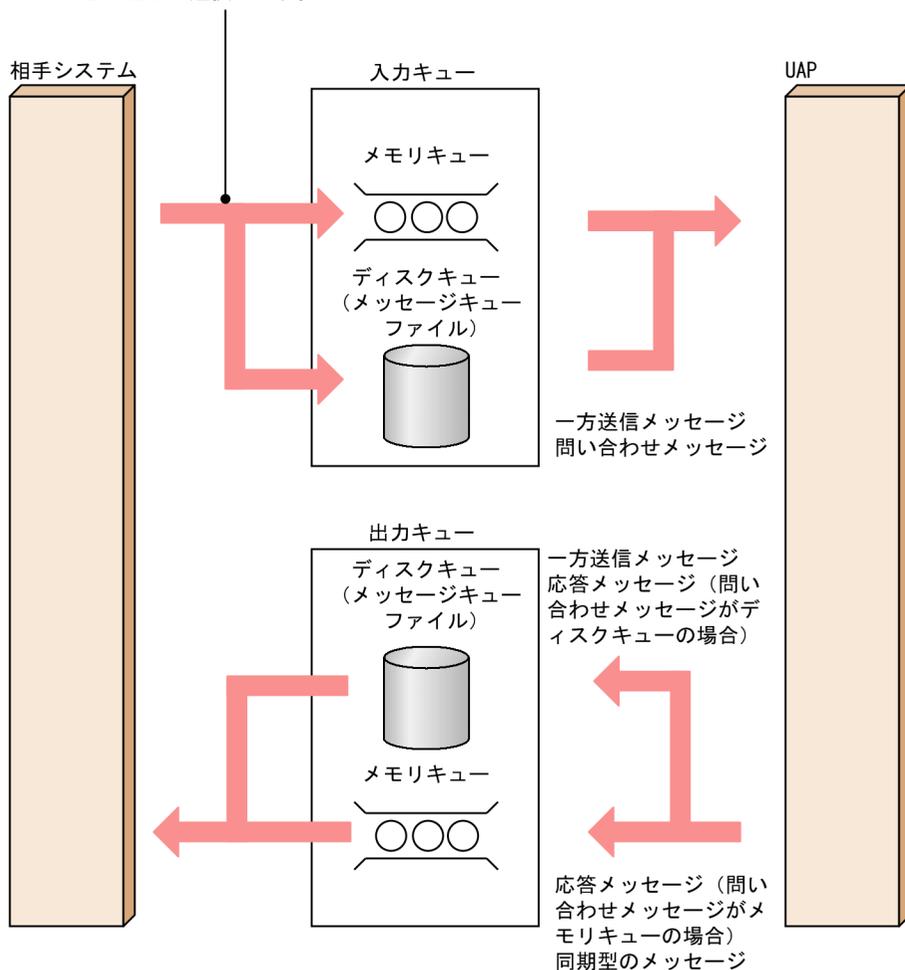
ただし、出力キューにディスクキューを使用する指定をしても、次のメッセージの場合はメモリキューを使用します。

- 問い合わせ応答型や継続問い合わせ応答型のアプリケーションで、問い合わせメッセージが使用した入力キューがメモリキューのときの応答メッセージの送信
- 同期型のメッセージの送信

入力キューまたは出力キューにディスクキューを使用したメッセージ送受信を次の図に示します。

図 3-35 入力キューまたは出力キューにディスクキューを使用したメッセージ送受信

入力キューにディスクキューを使用するのか、
またはメモリキューを使用するのかをアプリケー
ションごとに選択します。



アプリケーション起動機能を使用する場合の出力キュー（アプリケーション起動用論理端末）についても、ディスクキューを使用するのか、またはメモリキューを使用するのかを選択できます。

アプリケーション起動機能によるメッセージをオンラインシステムが異常終了した場合などの再開時に引き継ぐ場合、入力キューだけでなくアプリケーション起動用論理端末が使用する出力キューにも、ディスクキューを割り当ててください。アプリケーション起動用論理端末が使用する出力キューにメモリキューを割り当てた場合、再開時にメッセージが引き継がれないことがあります。

また、指定した時間が経過したあとに起動する（タイマ起動）アプリケーションを再開時に引き継ぐ場合、さらにアプリケーション起動環境定義（mcfptsvr）の reruntm オ

3. 機能

ペラントで `yes` を指定します。再開始時のタイマ起動の扱いについては、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

入力キューと出力キューを、それぞれ `mcftlhdiq` コマンド、`mcftlhdoq` コマンドで保留できます。

保留状態は、MCF マネージャ定義の状態引き継ぎ定義 (`mcfmsts`) や MCF 通信構成定義の状態引き継ぎ定義 (`mcftsts`) を指定すれば、オンラインシステムが異常終了した場合などの再開始時にも引き継ぐことができます。

ユーザサーバを入れ替える場合や障害が発生した場合などの、入力キューの保留状態を再開始時に引き継ぐ必要がないときは、`mcftlhdiq` コマンドの `-r` オプションの指定によって、保留状態を引き継がないようにもできます。このとき、再開始時に、`mcftlrslq` コマンドで保留状態を解除する必要はありません。

(2) メモリキューでの縮退運転

ディスクキューを使用する場合には、OpenTP1 の開始時に何らかの理由でディスクキューが使えないとき、メモリキューを代わりに使って開始できます。これをメモリキューでの縮退運転といいます。メモリキューで縮退運転するかどうかを、入力キューと出力キューそれぞれの拡張予約定義で指定します。メモリキューで縮退運転しない場合は、ディスクキューに格納されるメッセージが廃棄されます。このとき、メッセージ廃棄通知イベント (`ERREVT2`) に対応する MCF イベント処理用 MHP があれば、起動されます。

メモリキューで縮退運転する場合は、メッセージ (`KFCA11065-W` または `KFCA11066-W`) が出力されます。

メモリキューで縮退して OpenTP1 を開始させる場合、メモリキューはオンライン停止後の全面回復時にメッセージを回復できない点に注意してください。

オンライン中にディスクキューが使用できなくなったときは、メモリキューで縮退運転できません。

縮退運転の原因と復旧方法については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(3) ディスクキューのメッセージを保持

ディスクキューを使用した場合には、読み出されたあとの再読み出しに備えて、メッセージを残しておけます。再読み出しに備えて残しておくメッセージを、保持メッセージといいます。保持メッセージ数は、メッセージキューサービス定義で指定します。

メモリキューを使用した場合には、メッセージを残しておけません。

ディスクキューごとに、取り出し待ちメッセージの数と保持メッセージの数が、ユーザが定義した一定の割合を超えたとき、ディスクキューの使用率を警告するメッセージを出力できます。警告メッセージを出力するディスクキューの使用率 (使用容量警告率 %

で表示)は、メッセージキューサービス定義で指定します。

(4) ディスクキュー満杯時の処理

ディスク入力キューに空きがなくなった場合は、到着したメッセージを廃棄します。メッセージ廃棄通知イベント (ERREVT2) に対応する MCF イベント処理用 MHP があれば、これを起動します。ディスク出力キューに空きがなくなった場合は、メッセージを送信する関数がエラーリターンします。

3.3.9 アプリケーションプログラムのメッセージ送受信

(1) UAP のメッセージ受信

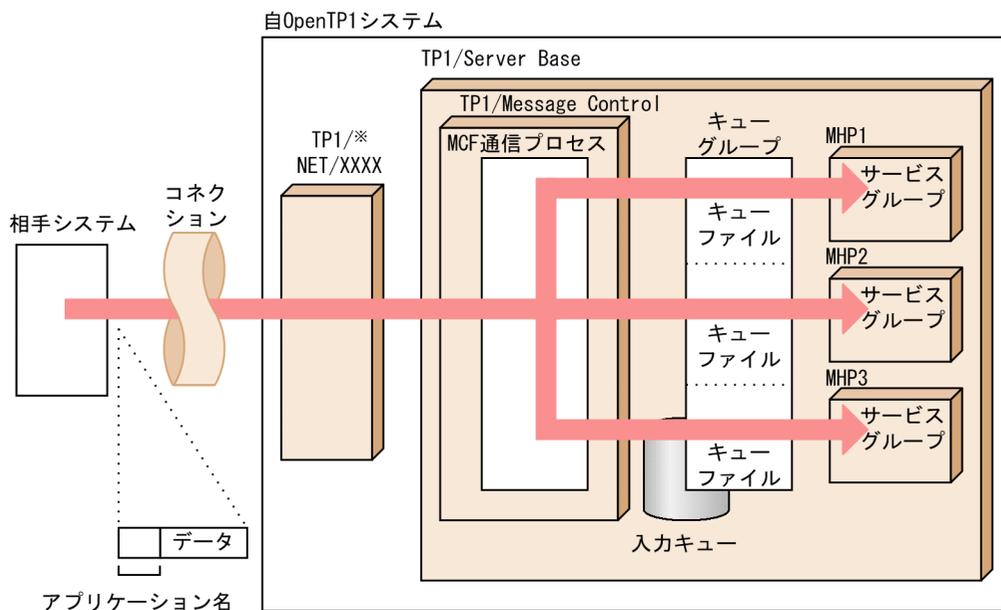
OpenTP1 は、相手システムからコネクションを通してメッセージを受信します。コネクションとは、相手システムと MCF の論理的な通信路のことです。OpenTP1 が受信したメッセージは、MCF 通信プロセスが管理します。MCF は、メッセージに組み込まれたアプリケーション名をサービスグループ名とサービス名に変換し、受信メッセージを入力キューに書き込みます。

入力キューは、サービス要求としての入力を管理する待ち行列です。ディスクキューに書き込むメッセージの場合、サービスグループ単位にキューを割り当てます。ディスクキューのうち、個々のサービスグループに割り当てた部分をキューファイルといいます。対応するサービスグループの名称がキューファイル名になります。メモリキューに書き込むメッセージの場合も同様に、サービスグループ単位でキューを管理します。

MCF は、入力キューに受信メッセージの最終セグメントを書き込んだ時点で、サービス要求を該当する MHP のスケジュールキューに登録します。スケジュールされた MHP は、受信メッセージをセグメント単位に `dc_mcf_receive` 関数で受信します。

UAP のメッセージ受信の概要を次の図に示します。

図 3-36 UAP のメッセージ受信の概要



注※ 通信プロトコル対応の製品です。

(2) UAP のメッセージ送信

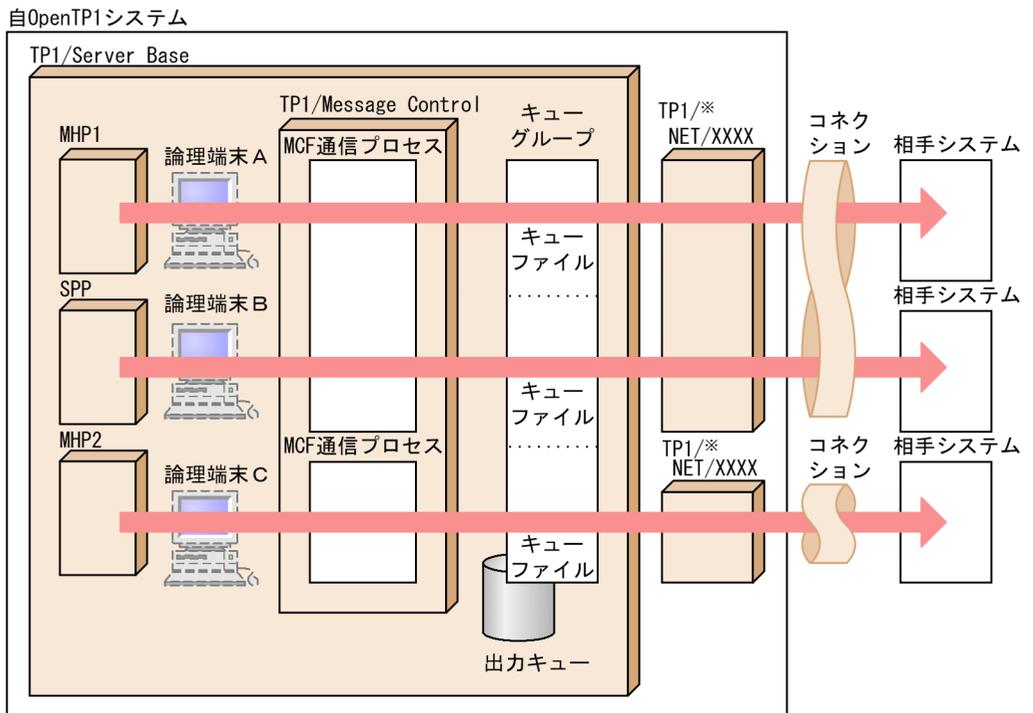
MCF は、メッセージに組み込まれた論理端末名称を基に、送信メッセージを出力キューに書き込みます。論理端末名称とは、マルチウィンドウを持つワークステーションの一つのウィンドウや、プリンタなどの端末の実体ごとに、ユーザが任意に付ける名称です。OpenTP1 は、端末の実体を論理端末名称を持つ論理端末として識別します。論理端末名称は、論理端末定義で指定します。

ディスクキューを使用する送信メッセージの場合、論理端末ごとにキューを割り当てます。ディスクキューのうち、個々の論理端末に割り当てた部分をキューファイルといいます。対応する論理端末の名称がキューファイル名になります。メモリキューを使用する送信メッセージの場合も同様に、論理端末ごとにキューを管理します。

プロトコル対応に作成した MCF 通信プロセスが、セグメント単位で他システムにメッセージを送信します。

UAP のメッセージ送信の概要を次の図に示します。

図 3-37 UAP のメッセージ送信の概要



注※ 通信プロトコル対応の製品です。

(a) 一方送信メッセージの送信

MHP と SPP は、`dc_mcf_send` 関数で相手システムへ一方送信メッセージを送信できます。送信先として論理端末名称を指定します。

(b) 問い合わせに対する応答メッセージの送信

MHP は、相手システムからの問い合わせメッセージを `dc_mcf_receive` 関数で受信したあと、応答メッセージを `dc_mcf_reply` 関数で問い合わせ発生元論理端末へ送信できます。

(c) 問い合わせメッセージの送信

MHP と SPP は、相手システムへ問い合わせメッセージを `dc_mcf_send` 関数で送信できます。

(d) 同期型のメッセージの送信

MHP と SPP は、相手システムへ同期型のメッセージを `dc_mcf_sendsync` 関数、または `dc_mcf_sendrecv` 関数で送信できます。

`dc_mcf_sendsync` 関数は、相手システムにメッセージを送信し終わるまで UAP の処理

3. 機能

を止めるため、相手システムの UAP 処理と同期がとれます。

dc_mcf_sendrecv 関数は、相手システムにメッセージを送信し終わってから、応答を自システムで受信するまで UAP の処理を止めるため、相手システムの UAP 処理と同期がとれます。

(3) UAP からのアプリケーションの起動

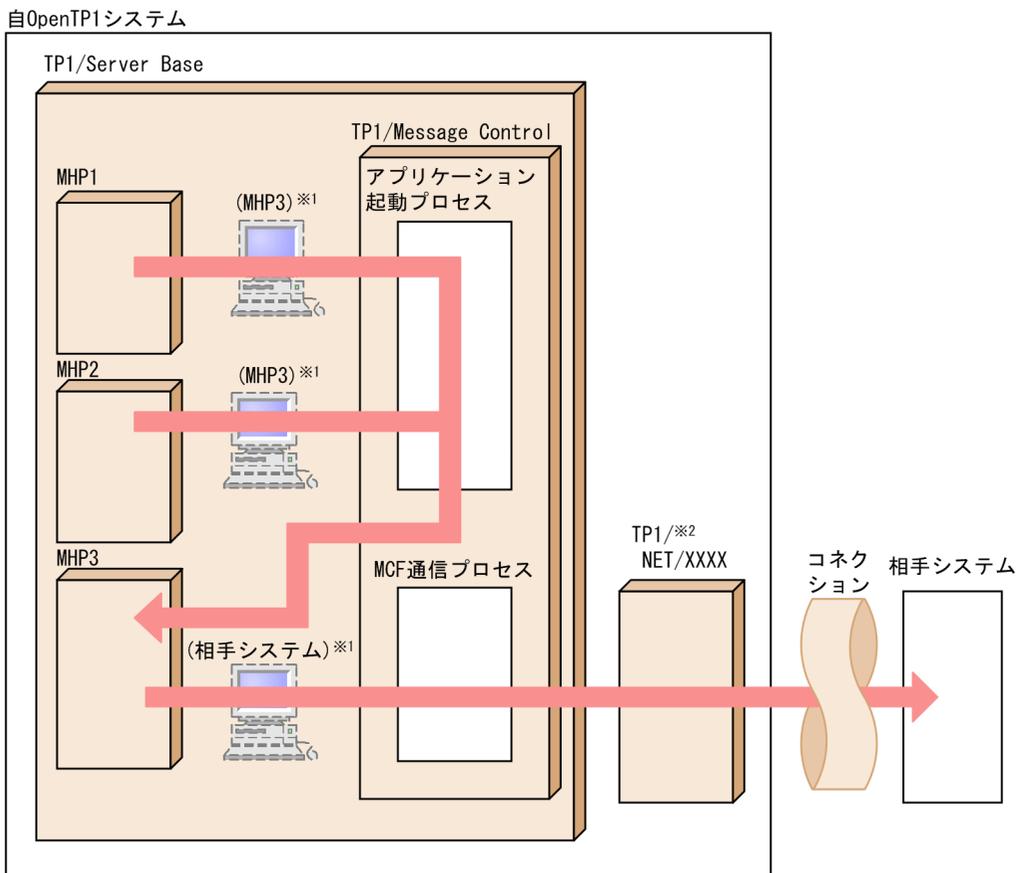
アプリケーション起動機能を使えば、メッセージの編集・送信用の MHP を作成することで、メッセージ送信を一元化できます。

応答メッセージを編集して送信する MHP を作成すれば、問い合わせメッセージを受信した MHP に代わって、問い合わせ発生元論理端末への応答を任せることができます。また、一方送信メッセージを編集して送信する MHP を作成すれば、MHP または SPP からこの MHP を起動することで、メッセージ送信を任せることもできます。どちらの場合も、送信要求元の UAP から dc_mcf_execap 関数を呼び出すことでメッセージの送信を一元化します。

dc_mcf_execap 関数は非同期型の通信関数です。MCF は、メッセージを編集して送信する MHP を、関数を呼び出した MHP や SPP のサービス正常終了直後、または指定された時間が経過したあとに起動（タイマ起動）します。このため、送信要求元の MHP や SPP と、メッセージを編集して送信する MHP とは、別のグローバルトランザクションになります。送信要求元の MHP や SPP は、送信先の論理端末名称などの必要なデータを MCF 経由で、メッセージを編集して送信する MHP に渡します。なお、タイマ起動の場合には、mcfadltap コマンドまたは dc_mcf_adltap 関数で起動要求をキャンセルできます。

メッセージ送信の一元化を次の図に示します。

図 3-38 メッセージ送信の一元化



注※1 () 内は、論理端末名称を示します。
 注※2 通信プロトコル対応の製品です。

(4) OpenTP1 終了時のメッセージの扱い

(a) 未処理メッセージの監視

MCF は、終了処理の開始から出力キューのメッセージがなくなるまでの時間を監視します。出力キューのメッセージが処理されないで、終了処理に時間が掛かることを防止するためです。出力キューのメッセージがなくなるまでの監視時間を、未処理送信メッセージ滞留時間といいます。監視時間を超えても出力キューに残っているメッセージは廃棄し、未処理送信メッセージ廃棄イベント (ERREVTA) に対応する MCF イベント処理用 MHP が作成してあれば、これを起動します。ただし、応答メッセージに限り、未処理送信メッセージ滞留時間の対象にはなりません。システム終了時に滞留している応答メッセージは無条件に削除されます。このとき、ERREVTA は通知されません。

また、MCF は終了処理の開始から入力キューのメッセージがなくなるまでの時間を監視します。MHP で異常な処理をしたために入力キューのメッセージが処理されないで、終

3. 機能

了処理が終わらないことを防止するためです。また、正常終了時にサービスグループの閉塞によって滞留しているメッセージは破棄され ERREVT2 で通知されます。入力キューのメッセージがなくなるまでの監視時間を、未処理受信メッセージ滞留時間といいます。未処理受信メッセージ滞留時間を過ぎても、入力キューにメッセージが残っている場合には、MHP に何らかの異常があるものと見なして、MCF を異常終了させます。

未処理送信メッセージ滞留時間と未処理受信メッセージ滞留時間は、MCF 通信構成定義で指定します。

(b) OpenTP1 の終了モードと未処理メッセージの監視との関係

OpenTP1 の終了モードには、正常終了、強制正常終了、計画停止 A、計画停止 B、および強制停止があります。

正常終了および強制正常終了のときには、新たなメッセージの受け付けを禁止したあと、未処理受信メッセージ滞留時間と未処理送信メッセージ滞留時間を監視して、入力キューと出力キューのメッセージがなくなるまで処理を続けます。

計画停止 A のときには、新たなメッセージの受け付けを禁止したあと、入力キューのメッセージがなくなるまで処理を続けます。出力キューにメッセージが残っていても終了します。出力キューに残ったメッセージは、次の再開時に処理します。ただし、メモリ出力キューのメッセージ、および MCF 通信構成定義の `mcftpsvr` コマンドの `-o` オプションに `reruntm=no` を指定している場合のタイマ起動要求のメッセージは回復できません。計画停止 A のときには、未処理受信メッセージ滞留時間だけを監視します。

計画停止 B のときには、OpenTP1 が現在実行しているサービスだけを完了させて終了します。入力キューや出力キューのメッセージは処理されないままになるため、未処理メッセージの滞留時間を監視しません。入出力キューに残ったメッセージは、次の再開時に処理します。ただし、メモリキューのメッセージ、および MCF 通信構成定義の `mcftpsvr` コマンドの `-o` オプションに `reruntm=no` を指定している場合のタイマ起動要求のメッセージは回復できません。

強制停止のときには、OpenTP1 が現在実行しているサービスの完了を待たないで終了します。未処理メッセージの滞留時間も監視しません。入出力キューに残ったメッセージは、次の再開時に処理します。ただし、メモリキューのメッセージ、および MCF 通信構成定義の `mcftpsvr` コマンドの `-o` オプションに `reruntm=no` を指定している場合のタイマ起動要求のメッセージは回復できません。

相手システムにメッセージを送信したあとに、自システムがオンラインダウン、または強制停止し、送信済みのメッセージが送信完了扱いとならない場合、再開後に再度、メッセージが送信されることがあります。そのため、相手システムとの間で、二重送信の扱いについて考慮する必要があります。

OpenTP1 の終了と入出力キューのメッセージに対する処理を次の表に示します。

表 3-6 OpenTP1 の終了と入出力キューのメッセージに対する処理

終了モード	入力キュー中のメッセージ	出力キュー中のメッセージ
正常終了, 強制正常終了	すべて処理する	すべて処理する
計画停止 A	すべて処理する	残す
計画停止 B	残す	残す
強制停止	残す	残す

(5) メッセージ出力通番

OpenTP1 は、UAP からの送信メッセージに対して、メッセージ種別（問合せ応答メッセージ、一般分岐メッセージ、および優先分岐メッセージ）ごとに一連の番号を付けられます。この一連の番号をメッセージ出力通番（出力通番）と呼びます。

出力通番の目的は次のとおりです。

- メッセージログやジャーナルの出力通番を確認して、システム障害時または通信障害時のメッセージの送信抜けや二重の送信を知ることができます。
- メッセージを再送するときのキーにできます。

dc_mcf_send 関数または dc_mcf_reply 関数を呼び出すときに、出力通番を付けるかどうかを指定できます。出力通番を付ける指定をした dc_mcf_send 関数または dc_mcf_reply 関数を呼び出した場合、OpenTP1 はメッセージに出力通番を付けたあと、メッセージを出力キューに書き込みます。

また、UAP に送信メッセージの通番編集 UOC を組み込んだ場合、出力通番を付ける指定をした dc_mcf_send 関数または dc_mcf_reply 関数の先頭セグメントの送信時に、OpenTP1 は送信メッセージの通番編集 UOC を呼び出します。この UOC では、先頭セグメントの任意の位置に出力通番を設定するなどの処理ができます。

出力通番は、OpenTP1 の再開始時に引き継がれます。

出力キュー内の先頭と最後の未送信メッセージに付けられている出力通番は、mcftlsle コマンドで表示できます。

3.3.10 メッセージを送信する順序

OpenTP1 では、相手システムへのメッセージの送信を次のようにスケジュールします。

(1) 論理端末にメッセージを送信する順序

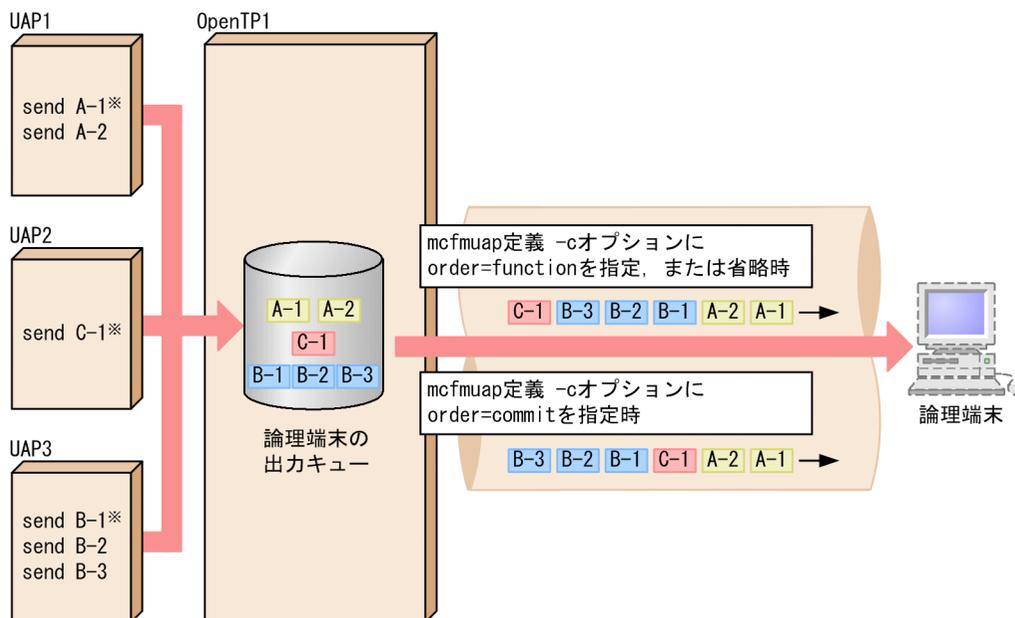
OpenTP1 では、コネクションで接続されている論理端末間で、先入れ先出し（FIFO）とメッセージの優先度に従って送信しています。

一つのメッセージが複数のセグメントから構成される場合、各セグメントを連続して送信します。一つのメッセージを送信後、次のメッセージを論理端末に送信します。複数

3. 機能

の UAP からの送信要求に対する処理順序は、UAP 共通定義 (mcfmuap) の `-c` オプションの `order` オペランドで指定します。論理端末への送信順序を次の図に示します。

図 3-39 論理端末への送信順序



(凡例) [N-n] : メッセージ (セグメント)
 注※ 送信要求の発生順序はA, B, Cの順
 UAPのコミット順序はUAP1, UAP2, UAP3の順

(2) メッセージの種類と送信優先度の関係

UAP が送信するメッセージの種類によって、優先度が異なります。一つの論理端末に対して異なる種類のメッセージが送信待ちの場合、優先度の高いものから先に送信します。同じ種類のメッセージの場合は、FIFO で順次送信します。

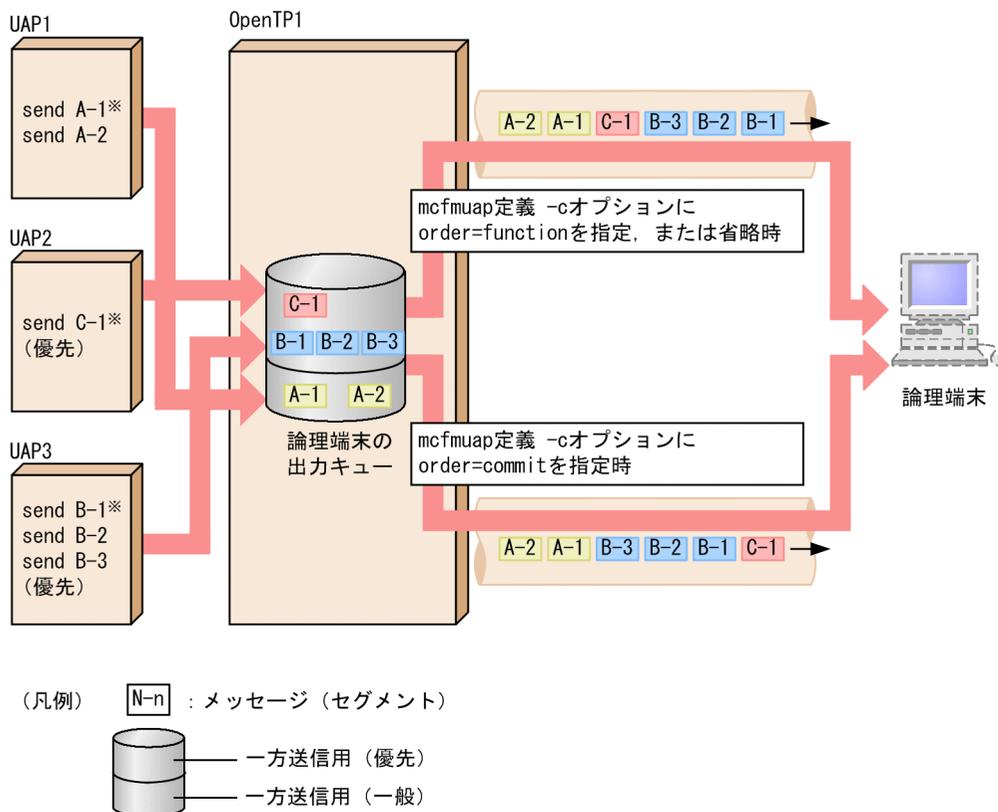
メッセージ種別ごとの送信優先度を次の表に示します。

表 3-7 メッセージ種別ごとの送信優先度

メッセージ種別	送信優先度
応答メッセージ	高
一方送信メッセージ (優先)	中
一方送信メッセージ (一般) / 問い合わせメッセージ	低

OpenTP1 では、FIFO による送信順序と、送信優先度による送信順序とを組み合わせることで送信しています。FIFO と送信優先度の組み合わせ送信順序を次の図に示します。

図 3-40 FIFO と送信優先度の組み合わせ送信順序



注※ 送信要求の発生順序はA, B, Cの順
 UAPのコミット順序はUAP1, UAP2, UAP3の順

3.3.11 オンライン中の MCF 通信サービスの部分入れ替え

次の通信プロトコル対応製品を使用する場合、OpenTP1 を停止しないで MCF 通信サービスのメイン関数、UOC、およびライブラリを変更できます。

- TP1/NET/TCP/IP
- TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2
- TP1/NET/OSAS-NIF

OpenTP1 を停止しないで MCF 通信サービスのメイン関数、UOC、およびライブラリを変更するには、変更対象の MCF 通信サービスだけを部分的に停止し、該当ファイルを入れ替えます。この方法を利用すると、変更対象の MCF 通信サービス以外を停止させることなく変更できるので、システムの連続運転が可能になります。入れ替えられるファイルは次のファイルです。

- MCF 通信サービスのロードモジュール (メイン関数)

3. 機能

- MCF 通信サービスが使用しているユーザ作成のライブラリ (UOC)
- 対象の通信プロトコル製品が提供しているライブラリ

MCF 通信サービスを部分的に入れ替えるには、MCF 通信サービス管理の運用コマンド (mcfllscom, mcfstart, mcfstop) を使用します。これらの運用コマンドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

3.3.12 MCF 構成変更再開始機能

OpenTP1 の再開始は、前回のオンライン時のシステムの構成要素と再開始時のシステムの構成要素とが同一であることを前提としています。このため、オフライン中に OpenTP1 のシステム定義や OpenTP1 ファイルシステムを変更してオンラインを再開始した場合、OpenTP1 が正常に開始できないことがあります。

MCF 構成変更再開始機能は、前回のオンライン停止時に入力キュー (ディスクキュー) 上に残っていた未処理受信メッセージおよび出力キュー (ディスクキュー) 上に残っていた未送信メッセージを次のオンラインに引き継ぎつつ、OpenTP1 ファイルシステムやキューグループの構成変更、および論理端末やアプリケーションの構成変更をできるようにする機能です。

MCF 構成変更再開始機能を使用するためには、TP1/Message Control - Extension 1 が必要です。

また、通信プロトコル製品には次のどちらかを使用できます。

- TP1/NET/TCP/IP
- TP1/NET/XMAP3

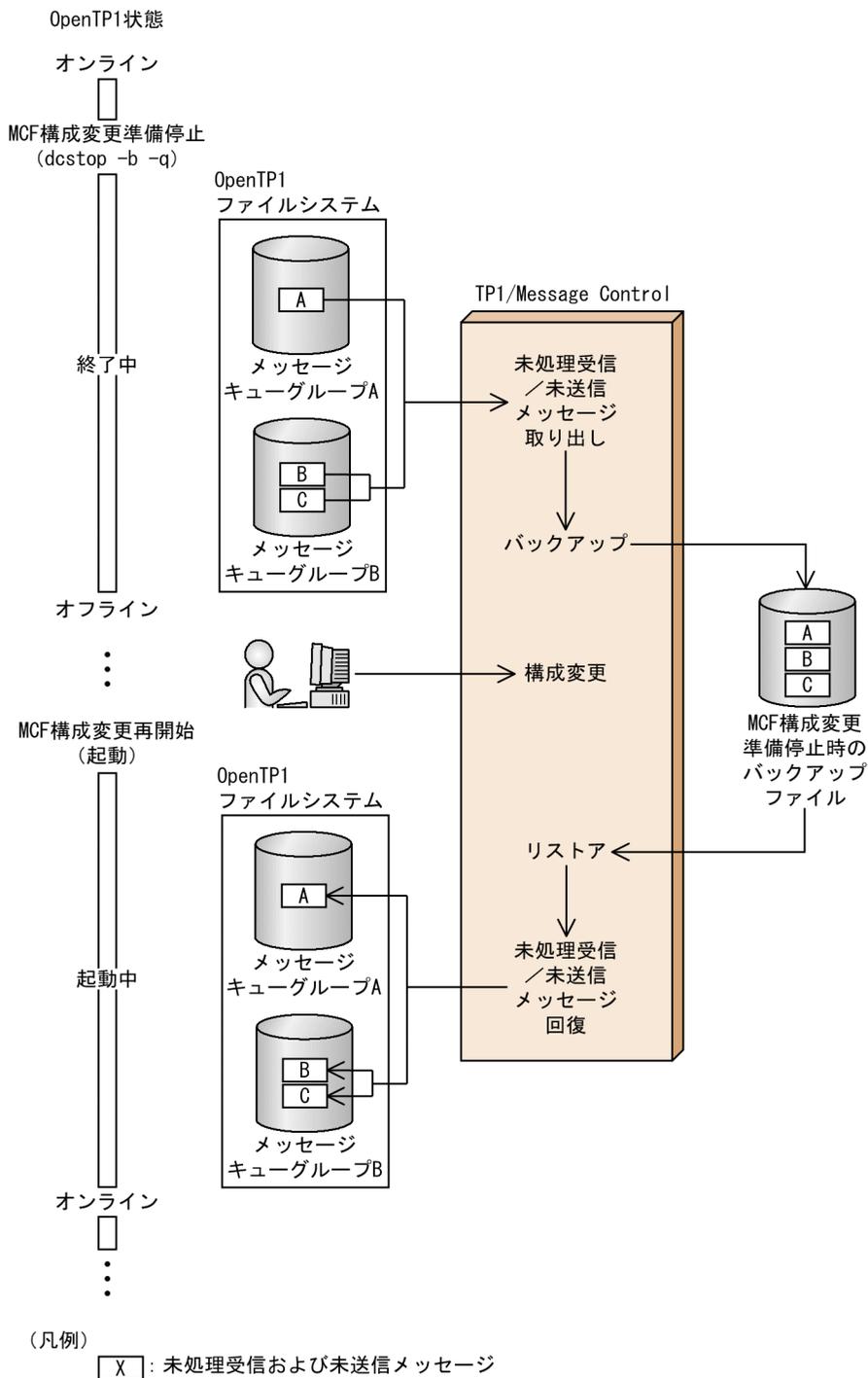
MCF 構成変更再開始機能を使用する場合、システム構成を変更するモード (MCF 構成変更準備停止) で OpenTP1 を停止します。システム停止後、システムの構成変更を実施し、構成変更が反映されるモード (MCF 構成変更再開始) でオンラインシステムを再開始します。

MCF 構成変更準備停止によるオンライン終了時に、未処理受信メッセージおよび未送信メッセージがディスクキューの入出力キュー上に残っている場合、未処理受信メッセージおよび未送信メッセージをキューから取り出し、MCF 構成変更準備停止時のバックアップファイルに格納します。

MCF 構成変更再開始が行われたときに、自動的に MCF 構成変更準備停止時のバックアップファイルから元々格納されていたキューに未処理受信メッセージおよび未送信メッセージをリストアします。

MCF 構成変更再開始機能使用時の流れを次の図に示します。

図 3-41 MCF 構成変更再開機能使用時の流れ



MCF 構成変更再開機能の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参

3. 機能

照してください。

3.4 アプリケーションプログラムのスケジュール

SPP, または MHP へのサービス要求を効率良く処理するため, スケジュールとプロセスを制御する機能をスケジュール機能とといいます。

3.4.1 SPP のスケジュール

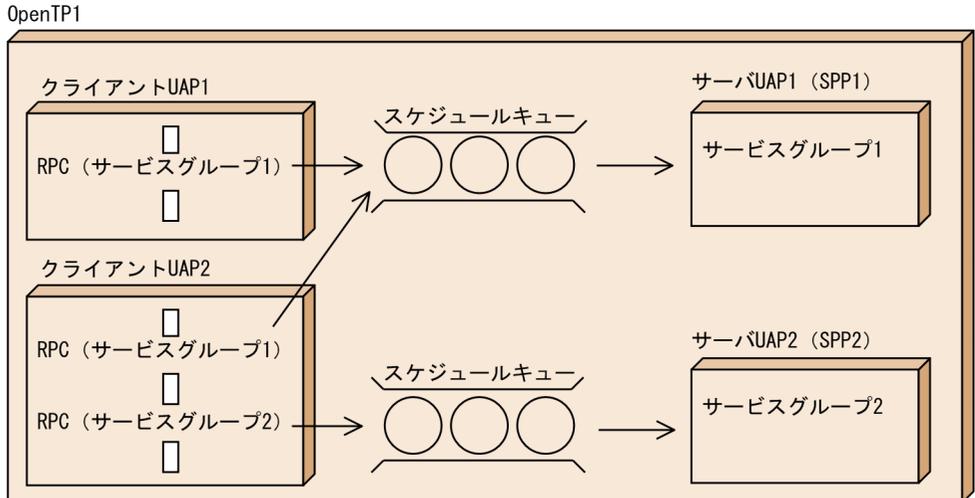
(1) SPP のスケジュールの方法

OpenTP1 は, SPP のサービスグループごとにスケジュールキューを作成してスケジュールします。クライアント UAP が RPC で指定したサービスグループ名とサービス名を基に, SPP へのサービス要求をスケジュールキューに登録します。登録したサービス要求は, 先入れ先出しでスケジュールキューから取り出します。

クライアント UAP が指定した SPP のサービスグループが, ほかのノードにある場合でも, スケジュールできます。

SPP のスケジュールを次の図に示します。

図 3-42 SPP のスケジュール



(2) サービス要求のスケジュールプライオリティの設定

クライアント UAP からのサービス要求に, 優先順位 (スケジュールプライオリティ) を付けられます。サービス要求のスケジュールプライオリティは, クライアント UAP で RPC を使う直前に, `dc_rpc_set_service_prio` 関数で宣言します。ここで宣言したスケジュールプライオリティに従って, サーバ UAP 側のスケジュールサービスでスケジュー

ルします。

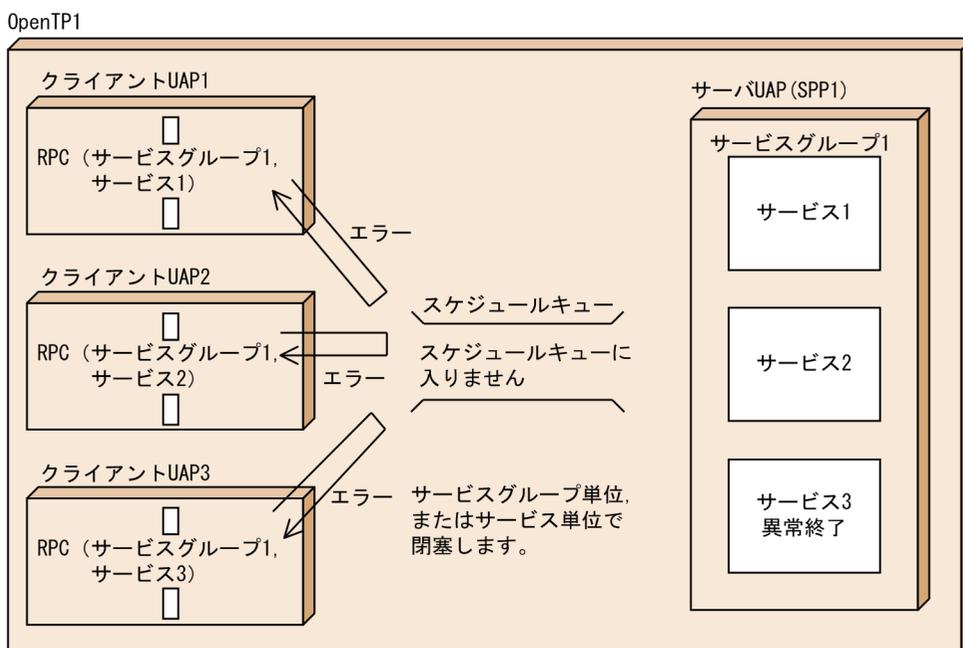
クライアント UAP のスケジュールプライオリティの指定に従うかどうかは、サーバ UAP 側のユーザサービス定義で指定します。

(3) SPP のスケジュールの閉塞

サービス実行中の SPP が異常終了したときに、SPP のスケジュールを閉塞するかどうかをユーザサービス定義に指定します。

SPP のスケジュールの閉塞を次の図に示します。

図 3-43 SPP のスケジュールの閉塞



(a) スケジュールを閉塞する単位

スケジュールを閉塞する単位として、サービスグループ単位、サービス単位のどちらかを指定します。サービスグループ単位で閉塞すると指定した場合は、異常終了したサービスがある SPP をすぐに閉塞します。サービス単位で閉塞すると指定した場合は、該当のサービスのスケジュールだけを閉塞して、同じサービスグループに属するほかのサービスのスケジュールは閉塞しません。

(b) SPP の異常終了時の処理

SPP の UAP プロセスが異常終了したときに閉塞すると指定した場合は、そのサービスのスケジュールを閉塞します。閉塞されたサービスにサービス要求が来た場合、サービス要求元のクライアント UAP にエラーリターンします。また、サービスを閉塞した時点

ですすでにスケジュールキューに入っていたサービス要求も、サービス要求元のクライアント UAP にエラーリターンします。

SPP の UAP プロセスが異常終了したときに閉塞しないと指定した場合は、閉塞しないでスケジュールを続けます。ただし、ユーザサービス定義に指定した時間内に 3 回以上異常終了した場合は、その SPP をサービスグループ単位またはサービス単位で閉塞します。

(c) SPP の閉塞を解除する方法

SPP の閉塞を解除して再開始するときは、`scdrls` コマンドを実行します。

(d) 再開始時の閉塞状態の扱い

オンライン停止後の全面回復時に、SPP の閉塞状態を引き継ぐかどうかを、SPP ごとにユーザサービス定義で指定します。オンライン停止時に閉塞状態だった SPP のうち、閉塞状態を引き継ぐ指定をした SPP は、全面回復後も閉塞状態で再開始されます。閉塞している SPP にサービスを要求しても、サービス要求元にエラーリターンされます。

閉塞状態を引き継がないと指定した SPP は、閉塞が解除された状態で再開始されて、要求されたサービスを実行します。

(e) コマンドによる閉塞

`scdhold` コマンドと `scdrls` コマンドで、SPP をサービスグループ単位、またはサービス単位で閉塞 / 閉塞解除できます。

SPP の実行形式ファイルをオンライン中に入れ替える場合は、サービスグループ単位で閉塞します。そして閉塞済みの SPP を新しい SPP と入れ替えます。入れ替えが完了してから、`scdrls` コマンドで閉塞を解除すれば、新しい SPP を実行できます。

このように、コマンドで閉塞 / 閉塞解除することで、オンライン中に SPP を変更したり修正したりできます。

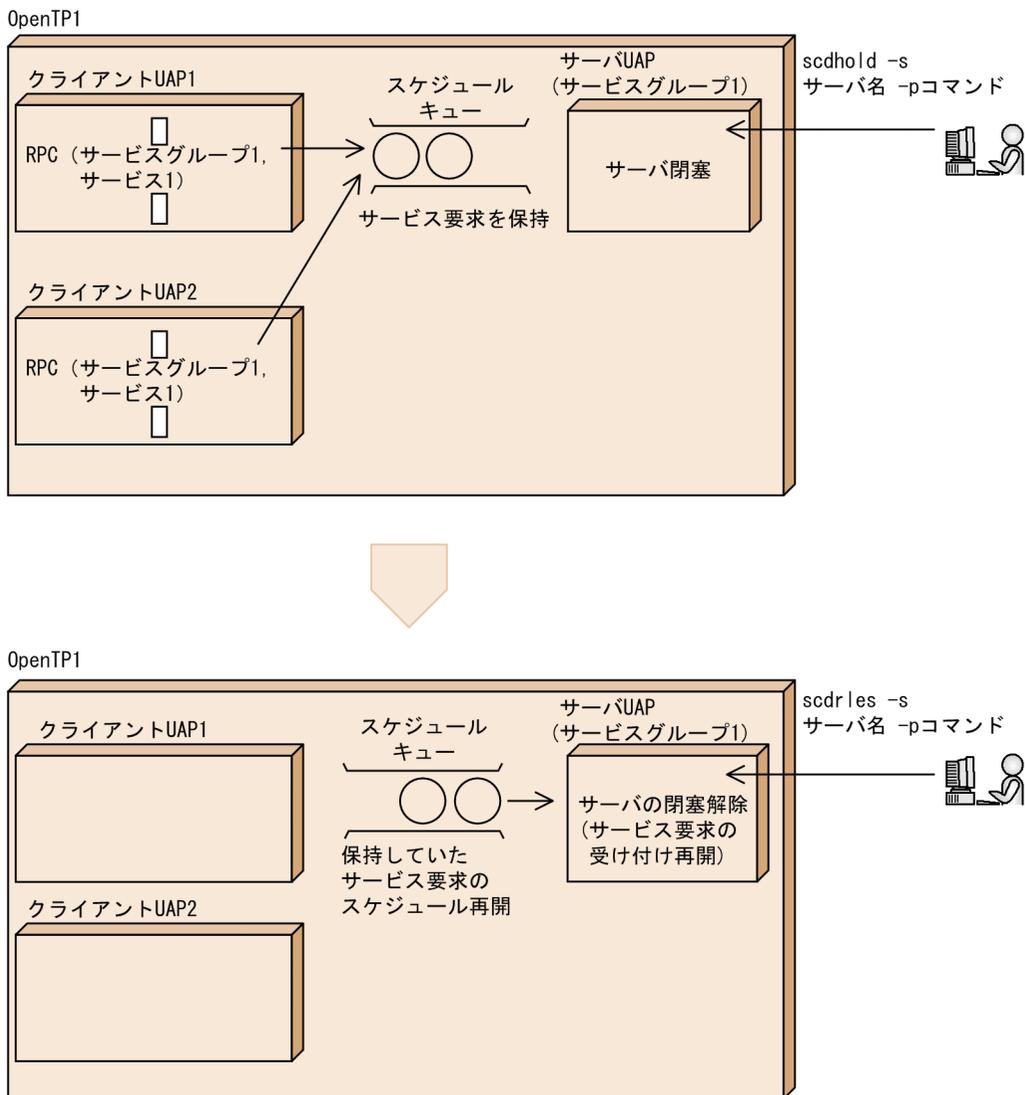
`scdhold` コマンドに指定するサーバ名に、`-p` オプションを付けて指定する (`scdhold -s` サーバ名 `-p`) と、SPP を閉塞したあとでも、該当する SPP へのサービス要求を受け付けられます。受け付けたサービス要求は、スケジュールキューに保持されます。該当する SPP がサービスを処理できる状態になったら、保持していたサービス要求のスケジュールを再開します。

サービス要求を保持できるのは、UAP のサービスグループ単位で閉塞する場合だけです。サービス単位で閉塞する場合は、コマンドの引数にサービス要求を保持する指定はできません。

スケジュールキューにサービス要求を保持する閉塞を次の図に示します。

3. 機能

図 3-44 スケジュールキューにサービス要求を保持する閉塞



(4) ソケット受信型サーバ

スケジュールの効率を上げるため、スケジュールキューを経由しないでサービス要求を受信する SPP を指定できます。このようなサーバ UAP (ユーザサーバ) をソケット受信型サーバといいます。ソケット受信型サーバの場合、スケジュールキューを経由しないで、SPP に直接サービス要求が渡ります。

トランザクションの同期点処理待ちなど、ソケット受信型サーバがサービス要求を受信できない場合は、一時的にサービス要求のデータを格納します。サービス要求を受信できる状態になってから、格納していたサービス要求を受信します。一時的に格納しておく領域が満杯の場合は、サービス要求はエラーリターンします。

SPP をソケット受信型サーバとするかどうかは、ユーザサービス定義で指定します。

ソケット受信型サーバには、スケジュールキューを使用する SPP (キュー受信型サーバ) に比べて、次に示す制限があります。

- 運用コマンドで閉塞できません。
- マルチサーバ機能を使用できません。使用するプロセスの指定は、一つの常駐プロセスだけとなります。

ソケット受信型サーバは、ユーザサーバ名 (ユーザサービス定義のファイル名) だけを変えることで、複数起動できます。この場合、同じサービスグループ名、同じサーバ名、同じ実行形式プログラム名を指定しておきます。

これによって、マルチサーバ機能と同じように、ソケット受信型サーバを複数起動でき、サービスを分散して要求できます。

なお、同一サービスグループ名のキュー受信型サーバとソケット受信型サーバとは、同時に起動できません。ソケット受信型サーバを起動するときは、稼働しているキュー受信型サーバを停止してから起動してください。

マルチサーバ機能については、「3.4.3 プロセスの制御」を参照してください。

(5) サービス単位のスケジュール制御

ユーザサービス定義またはユーザサービスデフォルト定義に `scdsvdef` 定義コマンドを指定することで、SPP のスケジュールキューに対してサービス単位のスケジュール制御ができます。指定できるスケジュール制御は次のとおりです。なお、`scdsvdef` 定義コマンドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

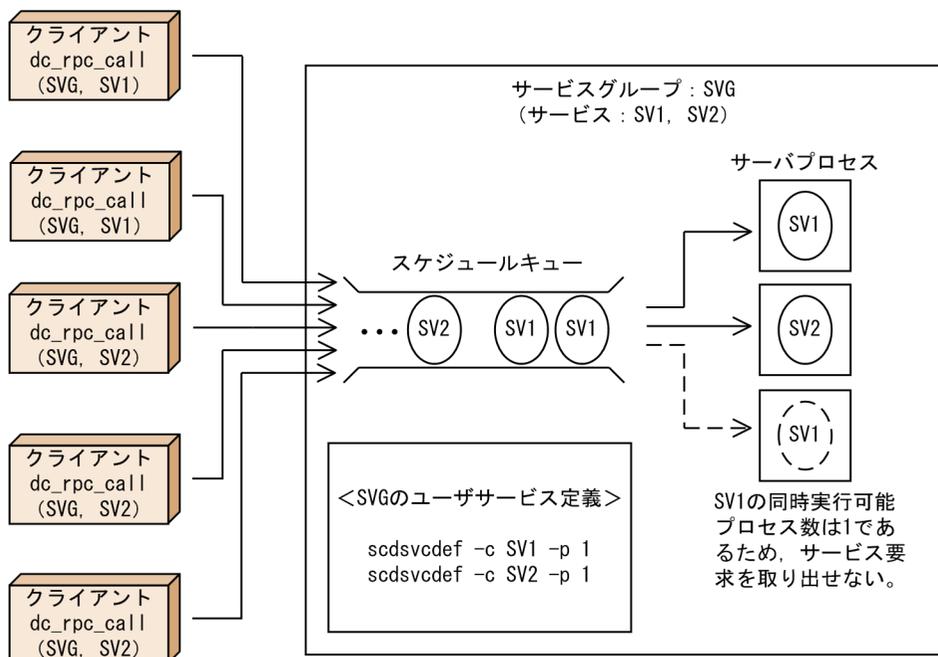
- サービスごとに同時実行可能なサービス数を指定する。
- サービスごとにキューイング可能なサービス要求数を指定する。
- サービスごとにキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を指定する。

(a) サービスごとに同時実行可能なサービス数を指定する

該当サービス进行处理しているサーバプロセス数が、`scdsvdef` 定義コマンドで指定した同時実行可能なサービス数に達している場合、同時実行可能なサービス数に達していないサービスへのサービス要求を、登録順およびスケジュールプライオリティに関係なくスケジュールします。

スケジュールキューに登録されているすべてのサービス要求が、同時実行可能なサービス数に達しているサービスへのサービス要求であった場合、実行中のサービス処理が終了するのを待ち合わせます。サービスごとの同時実行可能なサービス数を次の図に示します。

図 3-45 サービスごとの同時実行可能なサービス数



(凡例)

- ... : スケジュールキューに登録されるサービス要求の省略を示します。
- : キューイング, またはサービス要求の取り出しができたことを示します。
- > : キューイング, またはサービス要求の取り出しができなかったことを示します。

1. scdsvcdef 定義コマンドの -c オプション, および -p オプションに次のように指定して, サービス SV1 およびサービス SV2 の同時実行可能なサービス数を 1 に指定します。

```
scdsvcdef -c SV1 -p 1
scdsvcdef -c SV2 -p 1
```

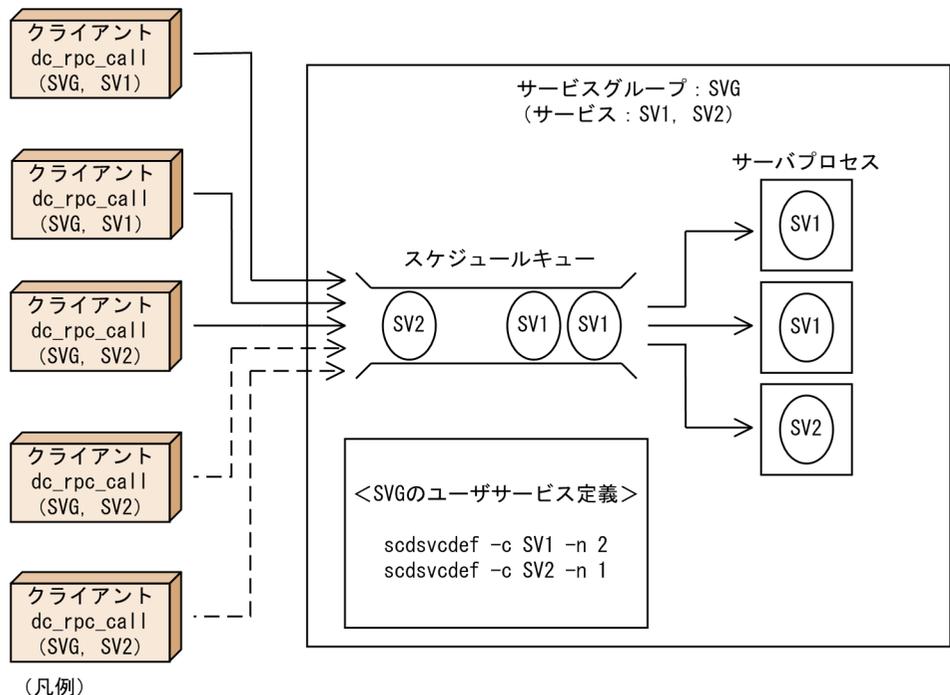
2. 1. でサービスの同時実行数を指定しているため, 指定を超えたサービス要求は, スケジュールキューで待ち合わせます。

(b) サービスごとにキューイング可能なサービス要求数を指定する

該当サービスへのサービス要求数が, scdsvcdef 定義コマンドで指定したキューイング可能なサービス要求数に達している場合, スケジュールキューへは登録しないで, ほかの OpenTP1 ノードへの再スケジュールを試みます。

再スケジュールできない場合には, サービス要求元にメッセージ格納バッファ不足としてエラーリターンします。サービスごとのキューイング可能なサービス要求数を次の図に示します。

図 3-46 サービスごとのキューイング可能なサービス要求数



1. scdsvcdef 定義コマンドの `-c` オプション, および `-n` オプションに次のように指定して, サービス SV1 のキューイング可能なサービス要求数を 2 に, サービス SV2 のキューイング可能なサービス要求数を 1 に指定します。

```
scdsvcdef -c SV1 -n 2
scdsvcdef -c SV2 -n 1
```

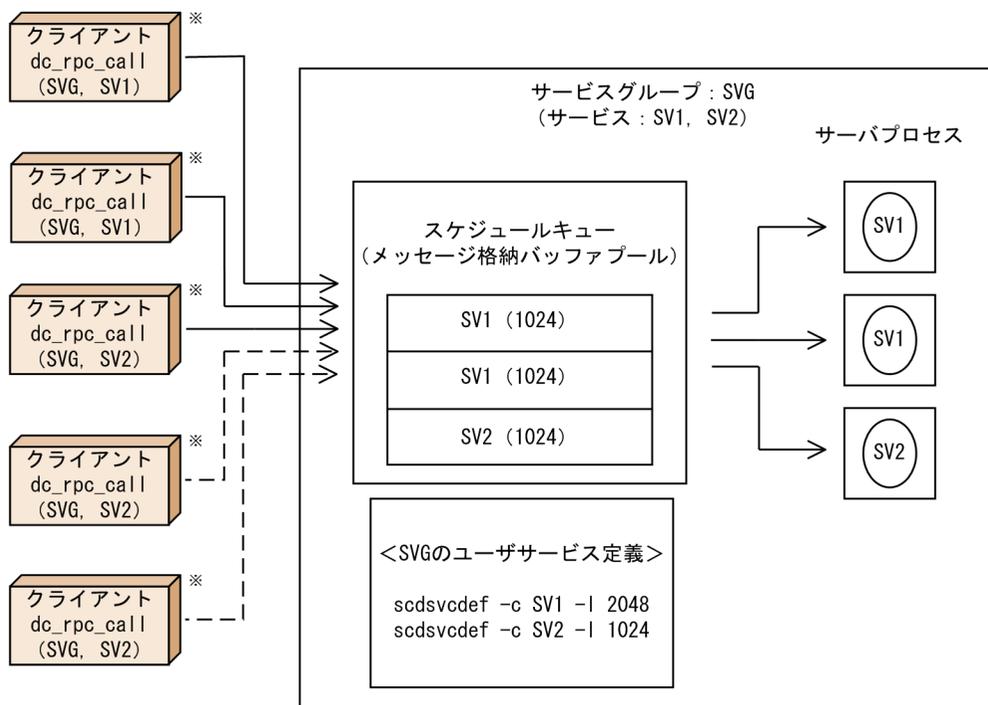
2. 1. でサービスのキューイング可能なサービス要求数を指定しているため, 指定を超えたサービス要求はキューイングできません。

(c) サービスごとにキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を指定する

該当サービスへのサービス要求のメッセージ格納バッファプール長が, scdsvcdef 定義コマンドで指定したキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長に達している場合, スケジュールキューへは登録しないで, ほかの OpenTP1 ノードへの再スケジュールを試みます。

再スケジュールできない場合には, サービス要求元にメッセージ格納バッファ不足としてエラーリターンします。サービスごとのキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を次の図に示します。

図 3-47 サービスごとのキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長



(凡例)

- > : キューイング, またはサービス要求の取り出しができたことを示します。
- > : キューイング, またはサービス要求の取り出しができなかったことを示します。

注※

RP電文サイズは, 1024バイトとします。

1. scdsvcdef 定義コマンドの -c オプション, および -l オプションに次のように指定して, サービス SV1 のキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を 2048 に, サービス SV2 のキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を 1024 に指定します。

```
scdsvcdef -c SV1 -l 2048
scdsvcdef -c SV2 -l 1024
```

2. 1. でサービスのキューイング可能なメッセージ格納バッファプール長を指定しているため, 指定を超えたサービス要求はキューイングできません。

3.4.2 MHP のスケジュール

(1) MHP のスケジュールの方法

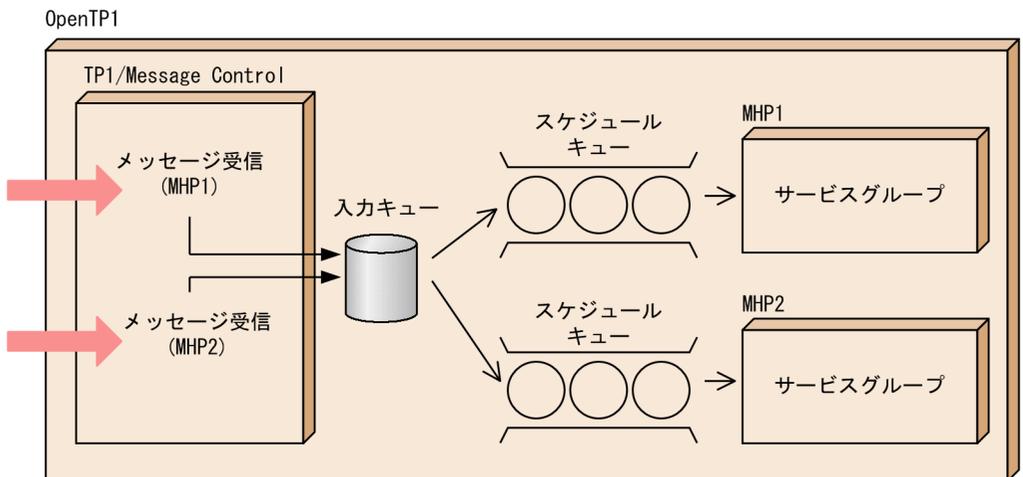
OpenTP1 は, MHP のサービスグループ単位にスケジュールキューを作成してスケジュールします。まず, MCF はメッセージに組み込まれたアプリケーション名をサービ

スグループ名とサービス名に変換し、受信メッセージを入力キューに登録します。アプリケーション名と、サービスグループ名・サービス名の対応は、アプリケーション属性定義で指定します。MCF は、入力キューに受信メッセージの最終セグメントを格納した時点で、変換されたサービスグループ名とサービス名を基に、MHP へのサービス要求をスケジュールキューに登録します。登録したサービス要求は、スケジュールキューから先入れ先出しで取り出します。

MHP のサービスグループが、メッセージを受信した MCF と同じノードにないとスケジュールできません。

MHP のスケジュールを次の図に示します。

図 3-48 MHP のスケジュール



(2) MHP のスケジュールの閉塞

(a) OpenTP1 のコマンドによる閉塞

コマンドで MHP のアプリケーション名を指定して、対応するアプリケーションを閉塞できます。MHP を閉塞，閉塞を解除するコマンドを次に示します。

閉塞するコマンド

mcfadctap コマンド：アプリケーション単位の閉塞

mcftdctsg コマンド：サービスグループ単位の閉塞

mcftdctsv コマンド：サービス単位の閉塞

閉塞を解除するコマンド

mcfaactap コマンド：アプリケーション単位の閉塞の解除

mcfaactsg コマンド：サービスグループ単位の閉塞の解除

mcfaactsv コマンド：サービス単位の閉塞の解除

コマンドを入力して MHP を閉塞した場合の MHP の閉塞状態は，オンラインシステム

3. 機能

停止後の全面回復時に引き継ぎます。閉塞状態を引き継ぐかどうかを、状態引き継ぎ定義で指定します。なお、mcfddctsg コマンドでサービスグループを閉塞するとき、閉塞状態を引き継がない指定ができます。この場合、全面回復時に mcftactsg コマンドで閉塞を解除する必要はありません。

- アプリケーション単位の閉塞

MHP をアプリケーション名単位で閉塞するときは、mcfadctap コマンドを使います。

コマンドの引数によって、次に示す 3 種類の閉塞を選べます。

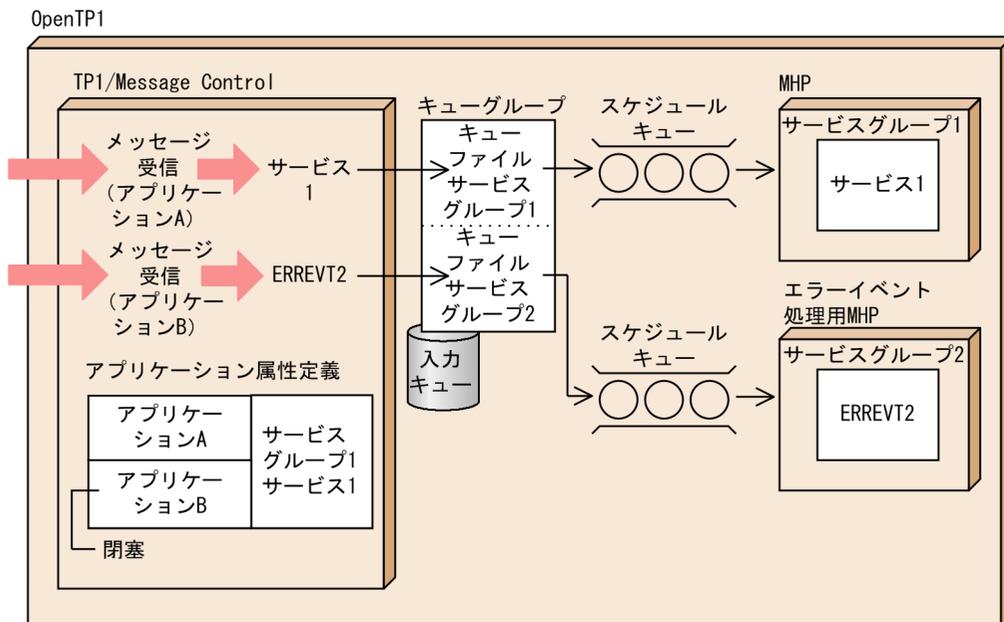
MHP のアプリケーション名による閉塞を次の表に示します。

表 3-8 MHP のアプリケーション名による閉塞

閉塞種別	タイミング	
	閉塞したあとに到着したメッセージに対する処理	閉塞する前に到着してすでに入力キューに登録されているメッセージに対する処理
入力とスケジュールを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。
入力だけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	該当する MHP を正常に起動します。
スケジュールだけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。

サービス名に対応するアプリケーション名を、プロトコルごとに付けることができます。プロトコルごとにアプリケーション名を変えておくと、アプリケーション名によって閉塞することで、特定のプロトコルからのサービス要求だけを拒否できます。アプリケーション名による閉塞を次の図に示します。

図 3-49 アプリケーション名による閉塞



- サービス単位の閉塞

MHP をサービス単位で閉塞するときは、mcfctdctsv コマンドを使います。コマンドの引数によって、次に示す 3 種類の閉塞を選べます。あるサービスを閉塞しても、同じ MHP のサービスグループにあるほかのサービスは使えます。

MHP のサービスを閉塞する方法を次の表に示します。

表 3-9 MHP のサービスの閉塞

閉塞種別	タイミング	
	閉塞したあとに到着したメッセージに対する処理	閉塞する前に到着してすでに入力キューに登録したメッセージに対する処理
入力とスケジュールを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。
入力だけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	該当する MHP を正常に起動します。
スケジュールだけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。

- サービスグループ単位の閉塞

MHP をサービスグループ単位で閉塞するときは、mcfctdctsg コマンドを使います。コマンドの引数によって、次に示す 3 種類の閉塞を選べます。さらに、入力キューが

3. 機能

ディスクキューかメモリキューかによって、一部の処理が異なります。
MHP のサービスグループの閉塞を次の表に示します。

表 3-10 MHP のサービスグループの閉塞

閉塞種別		タイミング	
		閉塞したあとに到着したメッセージに対する処理	閉塞する前に到着してすでに入力キューに登録されているメッセージに対する処理
ディスク入力キュー	入力とスケジュールを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	スケジュール待ち状態にし、閉塞解除後に該当する MHP を正常に起動します。
	入力だけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	該当する MHP を正常に起動します。
	スケジュールだけを閉塞	入力キューに登録し、スケジュール待ち状態にします。	スケジュール待ち状態にし、閉塞解除後に該当する MHP を正常に起動します。
メモリ入力キュー	入力とスケジュールを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。
	入力だけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	該当する MHP を正常に起動します。
	スケジュールだけを閉塞	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。	MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録し直します。

注

ディスク入力キューに登録されたメッセージの数が最大格納数を超えたときには、格納数を超えた分のメッセージは、MCF イベント処理用 MHP (ERREVT2) 対応の入力キューに登録します。

(b) 異常終了による自動閉塞

MHP がサービスを実行中に異常終了したときの閉塞単位をアプリケーション属性定義で指定すると、異常終了したときに、定義した単位で自動的に閉塞できます。

アプリケーション単位で閉塞するには、アプリケーション属性定義の aplihold にアプリケーション単位で閉塞する指定をします。

サービス単位で閉塞するには、アプリケーション属性定義の servhold にサービス単位で閉塞する指定をします。

サービスグループ単位で閉塞するには、アプリケーション属性定義の srvghold にサービスグループ単位で閉塞する指定をします。

また、異常終了した回数によって、アプリケーション、サービスまたはサービスグループを閉塞するかどうかを、アプリケーション属性定義で指定します。このとき、連続して異常終了した回数を数えるか、または異常終了した回数の合計を数えるかのどちらかを選択します。異常終了した回数には、MHP から `dc_mcf_rollback` 関数（ノーリターン指定）でロールバックした回数も含めます。ロールバックの関数については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

サービスグループ単位でスケジュールだけを閉塞する場合、MHP がサービスを実行中に異常終了したときの受信メッセージを、エラーイベントに切り替えるか、スケジュールキューの先頭に再スケジュールするかを指定できます。スケジュールキューの先頭に再スケジュールするには、アプリケーション属性定義の `recvmsg` に `r` を指定します。

異常終了による自動閉塞での MHP の閉塞状態は、オンラインシステム停止後の全面回復時に引き継ぎません。

アプリケーション属性定義の `aplihold`、`servhold` または `srvgold` に、異常終了した場合に閉塞しない指定をした場合には、アプリケーション、サービスまたはサービスグループを閉塞しません。この場合、異常終了が続くときには、コマンドを使って、アプリケーション、サービスまたはサービスグループを閉塞してください。

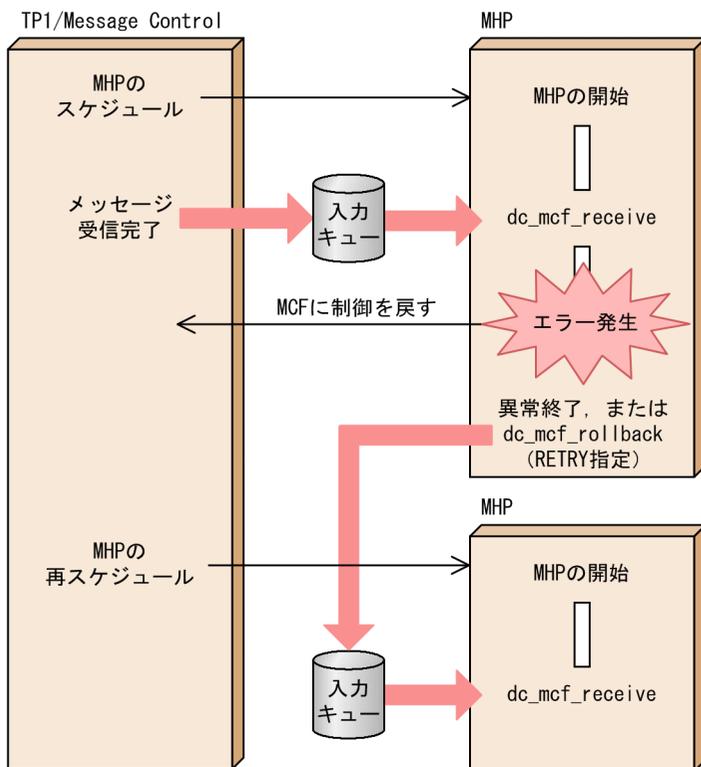
(c) MHP の再スケジュール

MCF は、次に示す場合に MHP を再スケジュールします。

- MHP から `dc_mcf_rollback` 関数（RETRY 指定）でロールバックした場合
- アプリケーション属性定義（`mcfalcap`）または UAP 共通定義（`mcfmuap`）の `reschedulecnt` オペランドの指定値が 1 以上の場合に、MHP が異常終了したとき

MHP の再スケジュール時の処理の流れを、次の図に示します。

図 3-50 MHP の再スケジュールの処理の流れ



MHP を再スケジュールするためには、アプリケーション起動プロセスが必要です。このため、アプリケーション起動プロセス用の MCF 通信構成定義を作成する必要があります。

また、受信メッセージを、入力キューに再度格納してから再スケジュールします。このため、再スケジュールするメッセージよりもあとに受信したメッセージが、再スケジュールするメッセージを追い越すことがあります。

異常終了した MHP を再スケジュールする場合、アプリケーション属性定義 (mcfalcap) または UAP 共通定義 (mcfmuap) の次のオペランドで、再スケジュールの回数や間隔などを指定できます。

- reschedulecnt オペランド
- rescheduleint オペランド
- reschedulelog オペランド

指定した回数を超えて MHP が異常終了すると、再スケジュールされません。

KFCA11163-E メッセージが出力され、エラーイベントが通知されます。

なお、MHP から dc_mcf_rollback 関数 (RETRY 指定) でロールバックした場合や MHP が異常終了した場合に、MHP を再スケジュールすると、アプリケーション、サー

ビス，またはサービスグループの自動閉塞で使用する，MHP が連続して異常終了した回数には含まれません。

(d) アプリケーション名と MHP の不整合による自動閉塞

MCF は MHP のスケジュール時に，アプリケーション属性定義で指定したアプリケーション名に対応するサービスグループがあるかどうかをチェックします。アプリケーション名に対応するサービスグループがない場合，該当するサービスグループが存在しないというメッセージログを出力して，サービスグループへのスケジュールだけを閉塞します。

アプリケーション名と MHP の不整合による自動閉塞での MHP の閉塞状態は，オンラインシステム停止後の全面回復時に引き継ぎません。

3.4.3 プロセスの制御

OpenTP1 のシステムサービス，またはユーザサーバ (UAP) を実行するときには，OS の作業領域を使います。この作業領域の処理をプロセスといいます。ユーザサーバの実行によって生成されるプロセスを特にユーザサーバプロセス，UAP プロセス，または単にプロセスといいます。

OpenTP1 では，システムサービスとユーザサーバのプロセスが必要以上に増えたり減ったりしないように，プロセスサービス定義の指定に従って，使うプロセスの総数を制御しています。

ユーザサーバプロセスを制御するには，ユーザサーバを事前に開始していることが前提です。OpenTP1 と一緒に開始させておくか，`dcsvstart -u` コマンドで開始させておきます。

(1) マルチサーバ

実行中のユーザサーバに対して，さらにサービス要求が来た場合でも，ユーザサーバの処理を新しい別のプロセスで実行できます。このように，一つのユーザサーバの処理を，別のプロセスで並行して実行する機能をマルチサーバといいます。

マルチサーバを使えるのは，スケジュールキューを使う SPP (キュー受信型サーバ)，および MHP です。ソケット受信型サーバの場合はマルチサーバを使えません。ソケット受信型サーバには，使うプロセスは一つだけと，ユーザサービス定義で指定してください。

(2) 常駐プロセスと非常駐プロセス

ユーザサービス定義でマルチサーバを指定した UAP のプロセスを，OpenTP1 の稼働中にいつも確保しておくことも，動的に確保することもできます。いつも確保されているプロセスを常駐プロセスといいます。また，稼働中には確保されていないくて，必要に応じて起動されるプロセスを非常駐プロセスといいます。

3. 機能

マルチサーバを使う場合、使うプロセスの最大値をユーザサービス定義で設定しておきます。常駐プロセスを複数個指定していれば、指定した数だけ並行してプロセスが起動されます。また、非常駐プロセスを複数個指定していれば、指定した数だけ動的にプロセスが起動されます。

プロセスを非常駐プロセスと設定しておくこと、OpenTP1 システム内のメモリ領域を効率良く使えます。また、プロセスを常駐プロセスと設定しておくこと、そのユーザサーバの処理は非常駐プロセスに比べて速くなります。

システムのメモリに空きがない場合、非常駐プロセスは稼働中の非常駐プロセスが終了してから実行されます。

プロセスを常駐とするか非常駐とするかは、ユーザサービス定義でユーザサーバの起動プロセス数を事前に指定しておきます。

(3) マルチサーバ負荷バランス機能

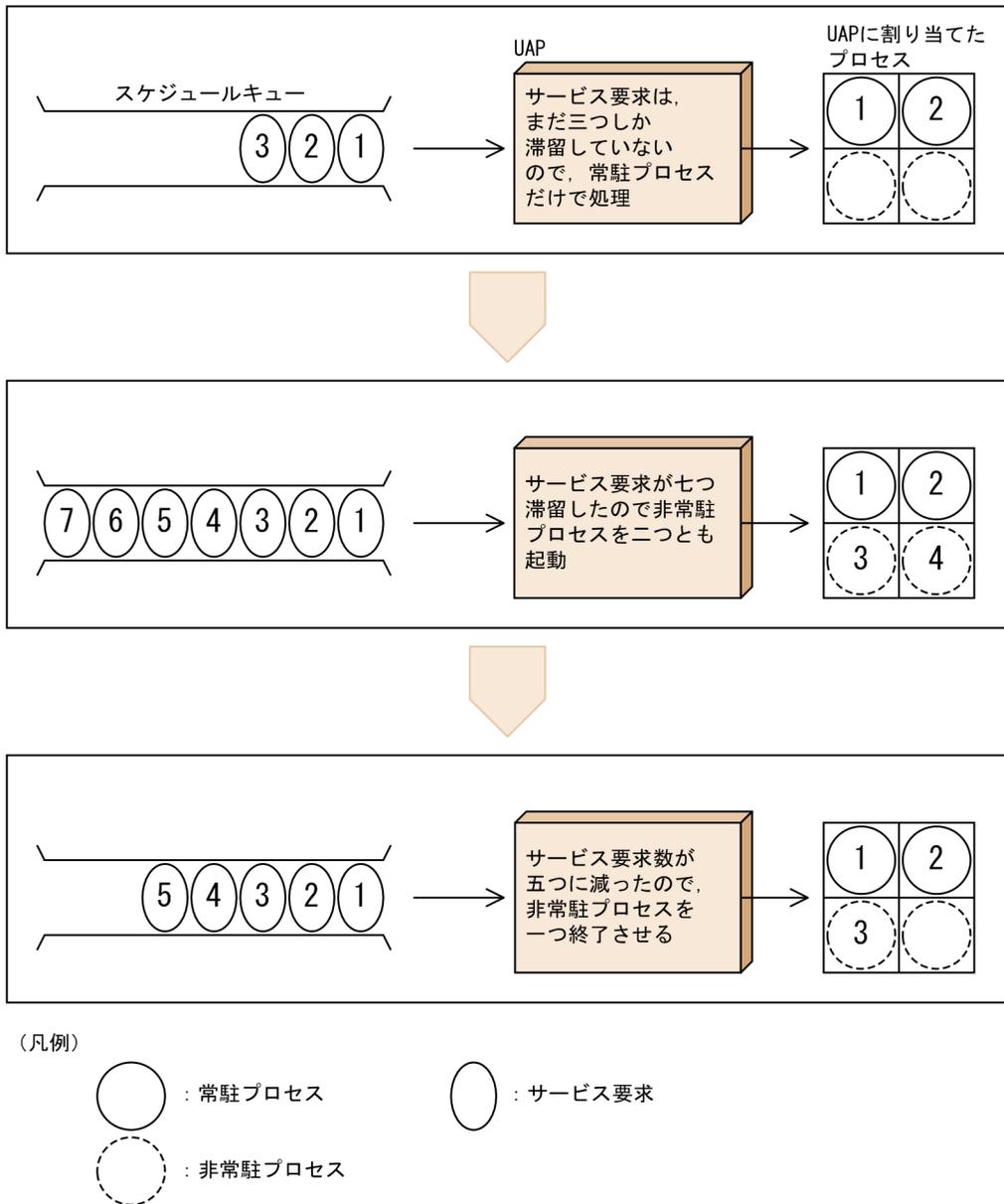
スケジュールキューにあるサービスの要求数に応じて、非常駐プロセスの数を増やしたり減らしたりする機能をマルチサーバ負荷バランス機能といいます。

非常駐プロセスをいつ起動するかは、ユーザサービス定義の `balance_count` オペランドに指定する値で決まります。 $(\text{balance_count オペランドに指定した値} \times \text{起動中のプロセス})$ の数を超えてサービス要求が滞留したときに、OpenTP1 は非常駐プロセスを起動します。スケジュールキューに滞留しているサービス要求の数が $(\text{balance_count オペランドに指定した値} \times \text{起動中のプロセス})$ の数以下になると、OpenTP1 は非常駐プロセスを終了させます。

常駐 / 非常駐プロセスによるマルチサーバの概要を次の図に示します。

図 3-51 常駐 / 非常駐プロセスによるマルチサーバの概要

●常駐プロセス : 2, 非常駐プロセス : 2, balance_countの値 : 2の例



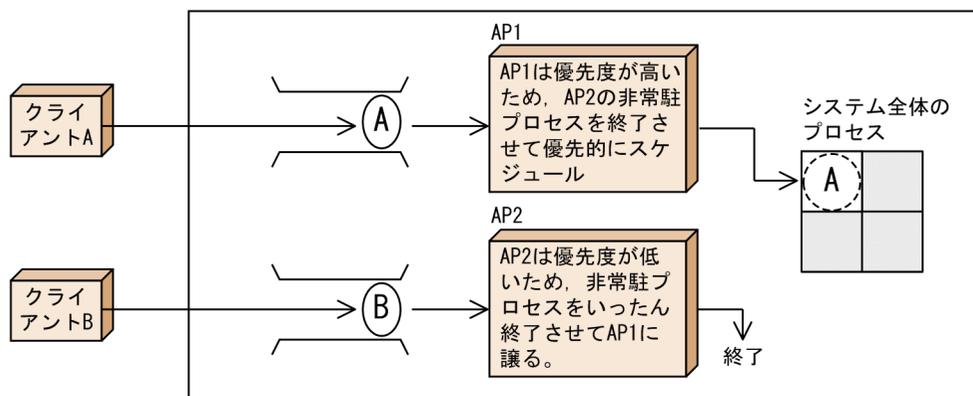
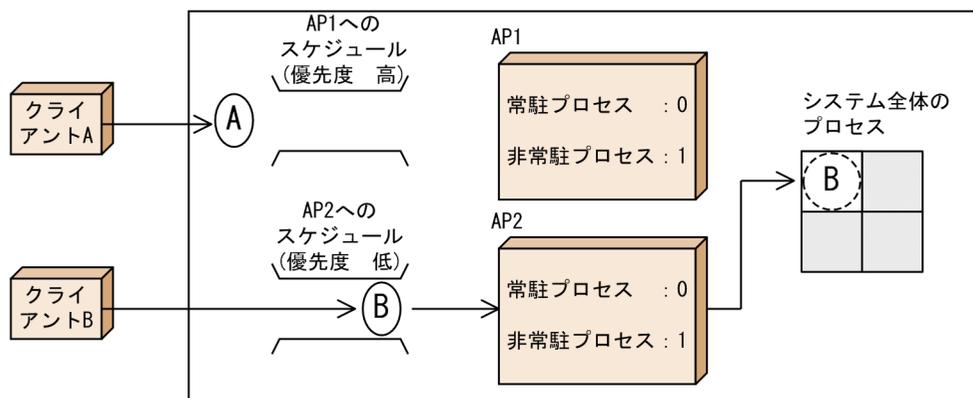
(4) スケジュールの優先度

一つ一つのユーザサーバには、ユーザサービス定義でスケジュールの優先度（スケジュールプライオリティ）を付けることができます。優先度が高いユーザサーバの非常駐プロセスは、ほかの非常駐プロセスに比べて優先的にスケジュールされます。

3. 機能

スケジュールの優先度の概要を次の図に示します。

図 3-52 スケジュールの優先度の概要



(凡例)

-  : 非常駐プロセス
-  : ほかのプログラムが使っているプロセス
-  : サービス要求

(5) 非常駐 UAP プロセスのリフレッシュ機能

非常駐プロセスを使用する場合，一つのサービス要求ごとに実行プロセスを起動し直すことができます。この機能を，非常駐 UAP プロセスのリフレッシュ機能といいます。この機能を使用することで，リエントラント構造ではない UAP の実行もできるようになり

ます。この機能は、非常駐プロセスだけで構成される UAP の場合に使用できます。

この機能を使用するためには、ユーザサービス定義またはユーザサービスデフォルト定義に、`scd_refresh_process` オペランドを指定します。また、この機能は 1 プロセスが処理するサービス要求数（ユーザサービス定義の `balance_count` オペランドの指定値）が 0 の場合にだけ使用できます。

非常駐 UAP プロセスのリフレッシュ機能の詳細については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

(6) ノード間負荷バランス機能

SPP に要求されたサービスの処理に多くのプロセスが必要な場合、他ノードにある同じサービスグループ名の SPP に処理を分担できます。この機能をノード間負荷バランス機能といいます。ノード間負荷バランス機能を使用するためには、負荷分散の前提として次の条件を満たしている必要があります。

- 一つの LAN の中で、複数のノードに同一のサービスを提供するユーザサーバが起動されていること。
- 各 OpenTP1 ノードが、システム共通定義の `all_node` オペランドに自分以外のノードを定義することによって、お互いの OpenTP1 ノードで起動されているユーザサーバの情報（ネーム情報）をやり取りしていること。

サービス要求は、任意に選ばれたノードのユーザサーバに渡されます。さらに、OpenTP1 では、スケジュールするノードのサーバ情報を参照して、スケジュール性能が低くなっているノードは選ばれにくいように制御しています。そのため、自ノードにユーザサーバがあり、スケジュールできる状態でも、自ノードのユーザサーバに渡されるとは限りません。自ノードのユーザサーバを優先するには、スケジュールサービス定義の `scd_this_node_first` オペランドに Y を指定します。これによって、自ノードのユーザサーバのスケジュール性能が低いときだけ、ほかのノードのユーザサーバにスケジュールできます。

ノード間負荷バランス機能は、ノード間でユーザサーバの動作条件が同じであることを前提としています。選択されるノードによって次に示す条件が大きく異なる場合は、ノード間負荷バランス機能に不適當な環境ですので、同じ名前のサービスグループを複数のノードに配置しないでください。

- 公衆回線の回線料金などの運用コスト
- 回線速度
- 回線品質
- ノードの単体性能

ユーザサーバにスケジュールするときに参照するサーバ情報は、各ノードから通知されます。同じサービスグループ名の SPP が複数のノードにないシステムでは、サーバ情報を通知する必要がなく、むだな通信となります。特に、公衆回線を使用する場合、不要な回線料金が課金されます。したがって、同じサービスグループ名が複数のノードにな

3. 機能

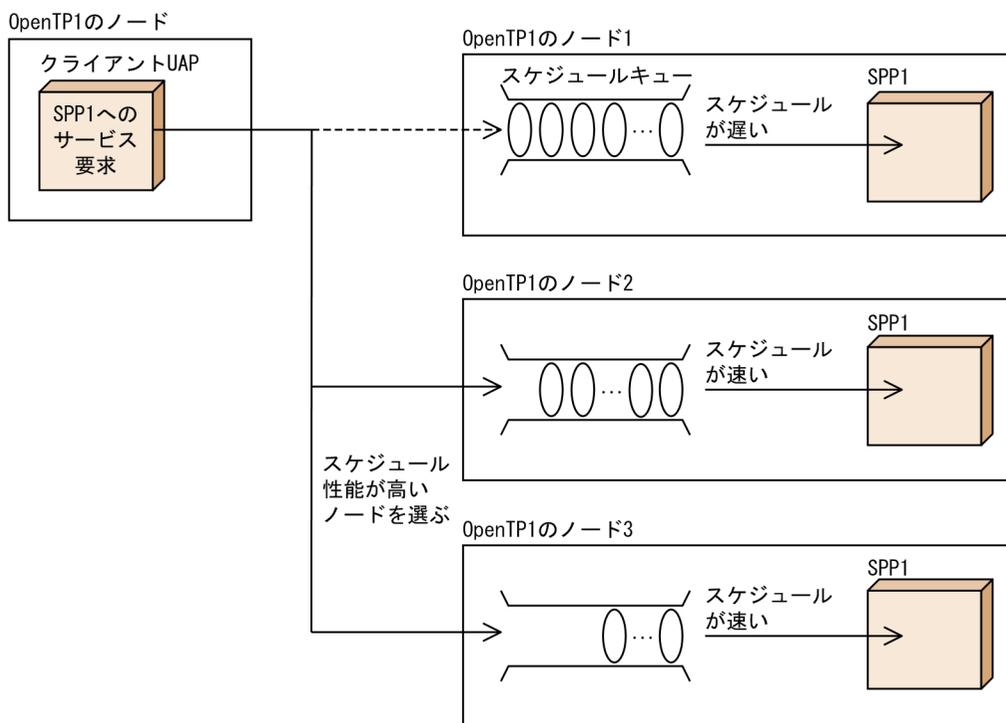
いシステムでは、すべてのノードのスケジュールサービス定義の `scd_announce_server_status` オペランドに `N` を指定して、サーバ情報の通知を抑止してください。

ノード間で負荷分散する SPP は、キュー受信型サーバでもソケット受信型サーバでもかまいません。ただし、ソケット受信型サーバの場合は、OpenTP1 のスケジュール性能を参照する制御はしていません。

ノード間負荷バランス機能で負荷を分散できるノードの数は、最大 128 です。

ノード間負荷バランス機能の概要を次の図に示します。

図 3-53 ノード間負荷バランス機能の概要



サービス要求は各ノードの負荷レベルに応じて、スケジュールされます。次に示す負荷レベルがあります。

LEVEL0

小さい負荷です。通常、サービス要求は LEVEL0 または LEVEL1 のノードにスケジュールされます。

LEVEL1

やや大きい負荷です。障害などによる再スケジュール時には、サービス要求は LEVEL1 のノードにスケジュールされにくくなります。ただし、再スケジュール時に LEVEL1 または LEVEL2 のノードしかない場合は、それらのノードにスケジュール

されます。

LEVEL2

大きい負荷です。通常、サービス要求は LEVEL2 のノードにスケジュールされます。ただし、LEVEL2 のノードしかない場合は、LEVEL2 のノードにスケジュールされます。

各ノードの負荷レベルは、負荷監視インタバルごとに監視されます。その際、今回の負荷レベルは、前回の負荷レベル、キューイング数、サービス要求滞留数、およびサーバ処理率によって決定されます。

負荷レベルの決定条件について次の表に示します。

表 3-11 負荷レベルの決定条件

前回の負荷レベル	キューイング数：Q	サービス要求滞留数：q	サーバ処理率：X	今回の負荷レベル
LEVEL0	Q < 1	-	X < 50	LEVEL1
LEVEL1	Q < 1	-	75 < X	LEVEL0
			50 < X < 75	LEVEL1
			X < 50	LEVEL2
LEVEL2	-	q = 0	-	LEVEL0
		q < 1		LEVEL2

(凡例)

- : 無視します。

キューイング数

負荷監視インタバル間にスケジュールキューにキューイングされたサービス要求数です。

サービス要求滞留数

負荷監視時にスケジュールキューに滞留しているサービス要求数です。

サーバ処理率

次に示す計算式から算出される処理率です。

サーバ処理率 = (サービス処理数 / (キューイング数 + サービス要求滞留数)) × 100

サービス処理数は、負荷監視インタバル間で処理したサービス要求数です。

負荷レベルに変更があった場合は、各ノードのネームサービスにサーバ情報が通知され、サーバ情報が更新されます。また、ユーザサービス定義の `loadlevel_message` オペランドを使用すると、負荷レベルの変更を通知するメッセージを出力できます。

(7) ノード間負荷バランス機能使用時の定義

ノード間負荷バランス機能を使用する場合の TP1/Server Base 側、TP1/Client 側の関連する定義と処理、および RPC の処理を説明します。

3. 機能

(a) サーバ側の判断で負荷分散を行う場合

TP1/Server Base のスケジュールサービスが、ノードのスケジュール状態に応じて、より効率的に処理できるノードへ負荷を分散させます。

サーバ (TP1/Server Base) 側の定義

TP1/Server Base の定義では、次のどちらかの設定をする必要があります。

- スケジュールサービス定義のオペランドに次の設定をする。
set scd_this_node_first = N (デフォルト)
set scd_announce_server_status = Y (デフォルト)
- スケジュールサービス定義を省略する。

クライアント (TP1/Client) 側の定義

クライアント環境定義に「dcsddirect=Y (TP1/Client/P の場合)」を定義します。これによって、TP1/Client は、TP1/Server Base のスケジュールサービスに負荷分散を依頼するため、TP1/Client の定義でどの OpenTP1 ノードのスケジュールサービスに判断を依頼するかを指定します。この場合、スケジュールを依頼する OpenTP1 ノードは、dchost オペランドに指定された順番にスケジュールを依頼します。dchost オペランドに書かれた順番ではなく、スケジュールを依頼する OpenTP1 ノードをランダムに指定したい場合は、さらに「dchostselect=Y (TP1/Client/P の場合)」を追加して定義する必要があります。

(b) サーバからの負荷情報からクライアント側で判断する場合

クライアントが TP1/Client のとき

サーバ (TP1/Server Base) 側の定義

TP1/Server Base の定義では、次のどちらかの設定をする必要があります。

- スケジュールサービス定義のオペランドに次の設定をする。
set scd_this_node_first = N (デフォルト)
set scd_announce_server_status = Y (デフォルト)
- スケジュールサービス定義を省略する。

クライアント (TP1/Client) 側の定義

クライアント環境定義で「dcltloadbalance = Y (TP1/Client/P の場合)」を定義します。

これによって、TP1/Server Base から得たサーバの負荷レベルを基に、TP1/Client でサービス要求を行う OpenTP1 ノードを決めてから RPC を行います。

この場合、dcltcachetim で指定された時間 (秒) だけ、サーバの負荷レベルを含む情報を一時的に dccache オペランドで指定された大きさの領域に保持します。つまり、dcltcachetim オペランドで指定した値を短くすることで、より新しいサーバの負荷レベルに基づいて RPC の要求先が決まるということになります。

その反面、負荷レベルの取得のために、頻繁に TP1/Server Base のネームサービス

との通信が発生することを考慮する必要があります。

サーバ、クライアントとも TP1/Server Base のとき

サーバ側、およびクライアント側の両方に、次のどちらかの設定をする必要があります。

- スケジュールサービス定義のオペランドに次の設定をする。
`set scd_this_node_first = N (デフォルト)`
`set scd_announce_server_status = Y (デフォルト)`
- スケジュールサービス定義を省略する。

この形態では、TP1/Server Base はこれから要求を出そうとしているサーバの負荷レベルをすでに知っているのので、最初から負荷レベルが低いノードに対して RPC を行います。この要求を受け取った時点で、スケジュールサービスは、負荷レベルの評価による転送はしないで、自ノードで要求を処理できる状態であれば、自ノードで処理します。サーバが閉塞している場合、または自ノードのサーバの負荷レベルが LEVEL2 で、他ノードに自ノードより負荷レベルの低いサーバがある場合だけ、ほかのノードに対して処理要求を転送します。

(c) ノード間負荷バランス機能と別の機能を組み合わせた場合の動作

ノード間負荷バランス機能と別の機能を組み合わせた場合の動作を、次の表に示します。

表 3-12 ノード間負荷バランス機能と別機能を組み合わせた場合の動作

組み合わせる機能	動作
TP1/Client で常設コネクションを使用した場合	TP1/Server Base の CUP 実行プロセスが、常設コネクションを張ったノードで RPC を行う。 (b) の「サーバ、クライアントとも TP1/Server Base のとき」と同じ動作になる。
TP1/Client でトランザクション制御 API を使用した場合	TP1/Server Base のトランザクショナル RPC 実行プロセスが RPC を行う。 (b) の「サーバ、クライアントとも TP1/Server Base のとき」と同じ動作になる。
リモート API 機能を使用した場合	TP1/Server Base の rap サーバが RPC を行う。 (b) の「サーバ、クライアントとも TP1/Server Base のとき」と同じ動作になる。

(8) ノード間負荷バランス拡張機能

ユーザは次に示す指定ができます。

LEVEL0 のノードへのスケジュール比率の指定

スケジュールサービス定義の `schedule_rate` オペランドを指定することによって、LEVEL0 のノードにスケジュールする比率 (%) を指定できます。

TP1/Client のクライアント環境定義の `DCSCDDIRECT` オペランドに Y を指定してサービス要求をする場合だけ `schedule_rate` オペランドは有効です。

ただし、スケジュールサービス定義の `scd_this_node_first` に Y を指定している場合に

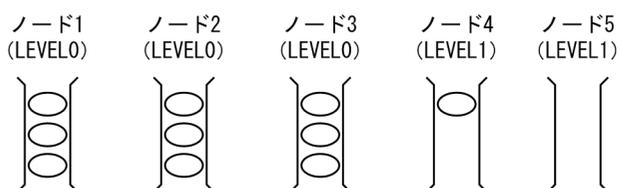
は、自ノードに優先的にスケジュールされます。

次に `schedule_rate` オペランドに 80 を指定した場合のスケジュールについて説明します。サービス要求数は 10 とします。

1. スケジューラは、ネームサービスから全ノードの負荷情報を取得し、LEVEL0 と LEVEL1 のノード数をカウントします。
2. 1. でカウントしたノード数を `schedule_rate` オペランドの指定数で重みづけして、LEVEL0 のノードにスケジュールする比率を求めます。
LEVEL0 : LEVEL1 = $80 \times 3 : 20 \times 2$ 85 : 15
3. 2. で求めた比率で LEVEL0 のノードの一つを選択して、サービス要求をスケジュールします。

LEVEL0 のノードへのスケジュールについて次の図に示します。

図 3-54 LEVEL0 のノードへのスケジュール



負荷監視インタバル時間の指定

ユーザサービス定義およびユーザサービスデフォルト定義の `loadcheck_interval` オペランドを指定することによって、サービスグループごとに負荷監視インタバル時間を指定できます。負荷監視時に負荷レベルの変更があった場合は、各ノードのネームサービスにサーバ情報が通知されます。そのため、負荷監視インタバルごとにサーバ情報がネットワーク上に送信される可能性がありますので、必要以上に小さい値を指定しないでください。

`loadcheck_interval` オペランドを指定しない場合の負荷監視インタバルは、30 秒です。また、負荷監視の要否のチェックなどについて 10 秒のインタバルで実行されます。つまり、負荷監視の要否のチェックなどの 3 回目には、負荷監視が実行されます。しかし、`loadcheck_interval` オペランドを指定する場合、負荷監視インタバルはオペランドの指定値となり、負荷監視の要否のチェックなどについては、10 と各ユーザサーバの `loadcheck_interval` オペランドの指定値との最大公約数から求めたインタバルで実行されます。例えば、SPP1 の `loadcheck_interval` オペランドに 3 を、SPP2 の `loadcheck_interval` オペランドに 5 を指定する場合、10 と 3 と 5 の最大公約数の 1 (秒) が負荷監視の要否のチェックなどを実行するインタバルとなります。負荷監視の要否のチェックなどの 3 回目には、SPP1 の負荷監視が実行されます。5 回目には、SPP2 の負荷監視が実行されます。

そこで、システムに与える影響を少なくするために、`loadcheck_interval` オペランドに指定する値は、5 の倍数にすることをお勧めします。

`loadcheck_interval` オペランドに 0 を指定することによって、負荷監視をサービスグループ単位で抑止できます。

負荷レベルのしきい値の指定

ユーザーサービス定義およびユーザーサービスデフォルト定義の `levelup_queue_count` オペランドおよび `leveldown_queue_count` オペランドを次に示すとおり指定することによって、サービスグループごとにサービス要求滞留数によって負荷レベルを決定するしきい値を指定できます。

```
set levelup_queue_count = U1,U2
set leveldown_queue_count = D0,D1
```

U1：サーバの負荷レベルが LEVEL1 に上がったと判断するサービス要求滞留数

U2：サーバの負荷レベルが LEVEL2 に上がったと判断するサービス要求滞留数

D0：サーバの負荷レベルが LEVEL0 に下がったと判断するサービス要求滞留数

D1：サーバの負荷レベルが LEVEL1 に下がったと判断するサービス要求滞留数

今回の負荷レベルは、前回の負荷レベル、およびサービス要求滞留数によって決定されます。

負荷レベルとサービス要求滞留数について次の表に示します。

表 3-13 負荷レベルとサービス要求滞留数

前回の負荷レベル	サービス要求滞留数：q	今回の負荷レベル
LEVEL0	$q < U1$	LEVEL0
	$U1 < q < U2$	LEVEL1
	$U2 < q$	LEVEL2
LEVEL1	$q < D0$	LEVEL0
	$D0 < q < U2$	LEVEL1
	$U2 < q$	LEVEL2
LEVEL2	$q < D0$	LEVEL0
	$D0 < q < D1$	LEVEL1
	$D1 < q$	LEVEL2

通信障害時のリトライ回数の指定

通常、サービス要求のスケジュール時に通信障害が発生すると、再スケジュールしないでエラーリターンします。

スケジュールサービス定義の `scd_retry_of_comm_error` オペランドを指定することによって、通信障害が発生したノード以外へスケジュールするリトライ回数を指定できます。

ただし、`scd_retry_of_comm_error` オペランドの指定値が、サービス要求の対象となるサービスグループが起動しているノード数を上回っている場合は、サービス要求の対象となるサービスグループが起動しているノード数をリトライ回数の上限值とします。

0 を指定した場合には、リトライしません。

3. 機能

なお、この機能は、TP1/Extension 1 をインストールしていることが前提です。TP1/Extension 1 をインストールしていない場合の動作は保証できませんので、ご了承ください。

(9) マルチスケジューラ機能

従来のスケジューラデーモン（これ以降マスタスケジューラデーモンといいます）とは別に、サービス要求受信専用デーモン（これ以降マルチスケジューラデーモンといいます）を複数プロセス起動し、サービス要求メッセージ受信処理を並行動作させることによって、受信処理の競合によるスケジューリング遅延を回避できます。この機能をマルチスケジューラ機能といいます。

マルチスケジューラ機能を使用するには、次の定義を指定する必要があります。

RPC 受信側

スケジューラサービス定義 `scdmulti`
ユーザサービス定義 `scdmulti`

RPC 送信側

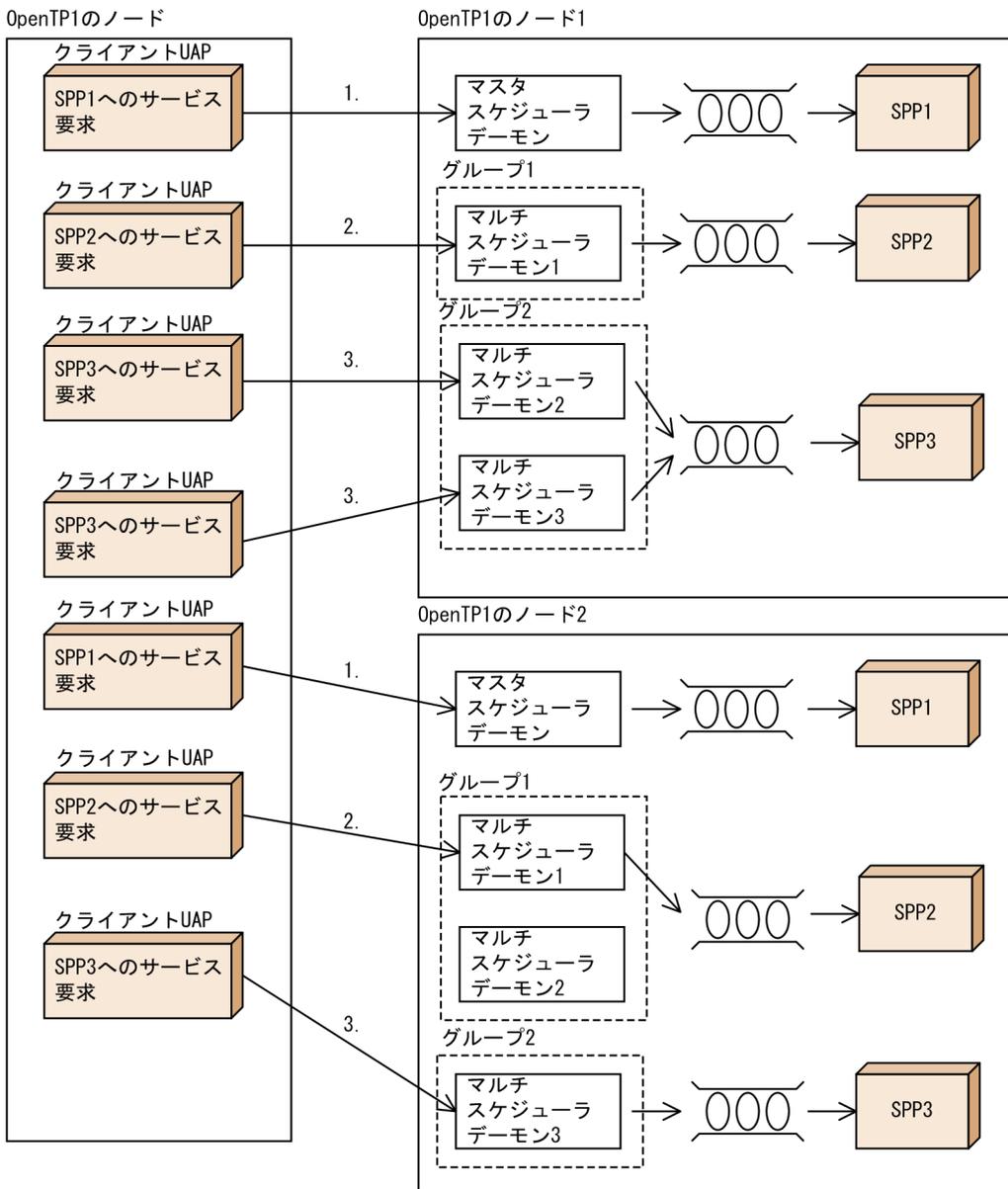
ユーザサービス定義 `multi_schedule`

また、幾つかのマルチスケジューラデーモンをキュー受信型サーバごとにグループ化できます。これによって、異なるサーバ間でサービス要求メッセージの受信処理が競合するのを回避できます。マルチスケジューラデーモンをグループ化している場合、サーバ側でユーザサービス定義 `scdmulti` を指定する必要があります。

なお、この機能は、TP1/Extension 1 をインストールしていることが前提です。TP1/Extension 1 をインストールしていない場合の動作は保証できませんので、ご了承ください。

マルチスケジューラ機能の概要を次の図に示します。

図 3-55 マルチスケジューラ機能の概要



- ・ SPP1は、短いサービス要求メッセージを扱うため、マルチスケジューラ機能を使用しないで、マスタスケジューラデーモンにスケジューリングさせます。(図の1.)
- ・ SPP2は、長大サービス要求メッセージを扱うため、OpenTP1のノード1とノード2に分散させ、ノード1にあるグループ1のマルチスケジューラデーモン1、またはノード2にあるグループ1のマルチスケジューラデーモン1、2にスケジューリングさせます。(図の2.)
- ・ SPP3は、短いサービス要求メッセージを扱いますが、サービス要求数が多いため、OpenTP1のノード1とノード2に分散させ、ノード1にあるグループ2のマルチスケジューラデーモン2、3、またはノード2にあるグループ2のマルチスケジューラデーモン3にスケジューリングさせます。(図の3.)

3.4.4 バッファ領域の共用による共用メモリの節約

共用メモリ上にサービス要求を格納する領域（メッセージ格納バッファプール）は、ユーザサーバごとに確保されます。この領域を複数のユーザサーバ間で共用すると、ユーザサーバのスケジュールに使う共用メモリを節約できます。

メッセージ格納バッファプールを共用する場合は、該当するノードに次に示す定義を指定します。

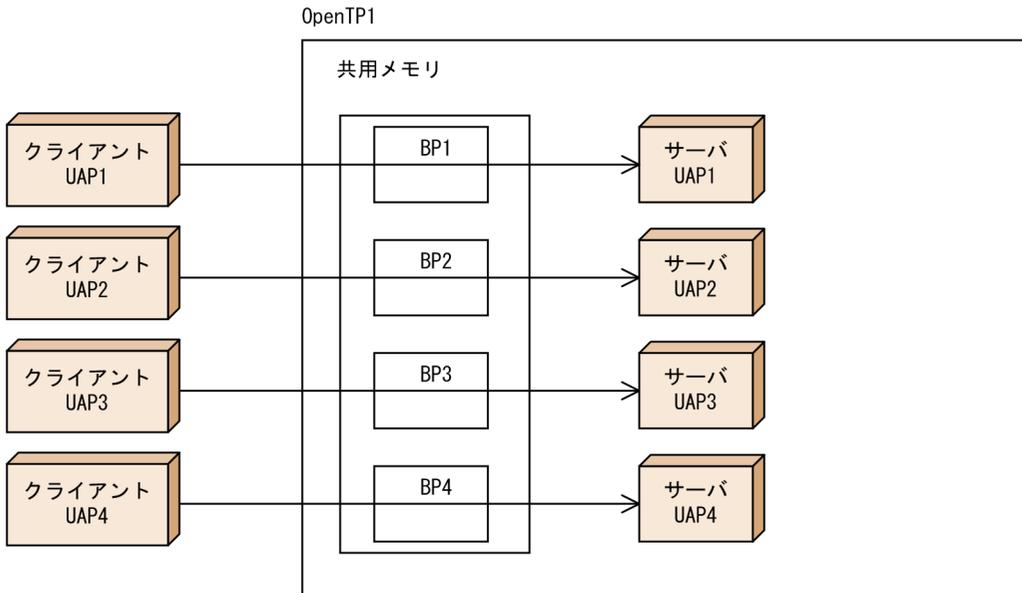
- スケジュールサービス定義の `scdbufgrp` オペランドに、バッファ領域を共用化するユーザサーバのグループの名称（スケジュールバッファグループ名）を指定します。
- 共用化するそれぞれのユーザサーバのユーザサービス定義に、スケジュールバッファグループ名を `scdbufgrp` オペランドで指定します。

ユーザサービス定義に指定したスケジュールバッファグループ名に該当する名称がスケジュールサービス定義にない場合は、該当するユーザサーバの開始時にエラーになりません。

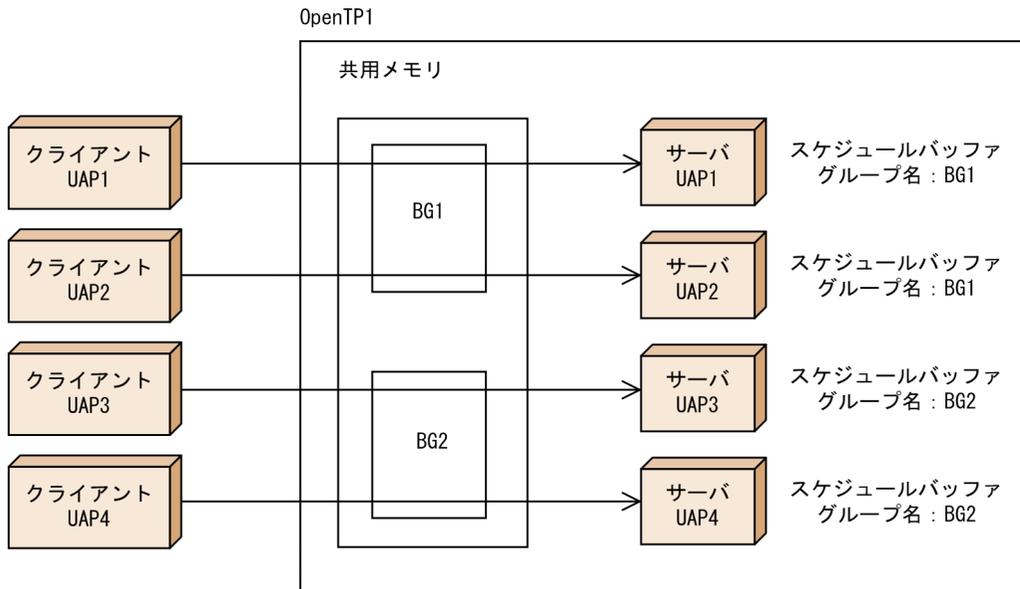
バッファ領域の共用を次の図に示します。

図 3-56 バッファ領域の共用

●バッファ領域を共用化しない場合



●バッファ領域を共用化する場合



(凡例)

BP: メッセージ格納バッファプール

BG: スケジュールバッファグループ (スケジュールサービス定義で指定)

(1) バッファ領域の共用を指定できるユーザサーバ

バッファ領域の共用化の指定は、キュー受信型サーバの場合にだけ有効です。ソケット受信型サーバにバッファ領域を共用する指定をしても無視されて、共用しない状態で実行されます。

(2) バッファ領域を共用化する場合の注意

共用化を指定した複数のユーザサーバのプロセスが同時に起動されると、バッファ領域の競争が起こってスケジュール性能が落ちる場合があります。

(3) 共有化したバッファの使用サイズの制限

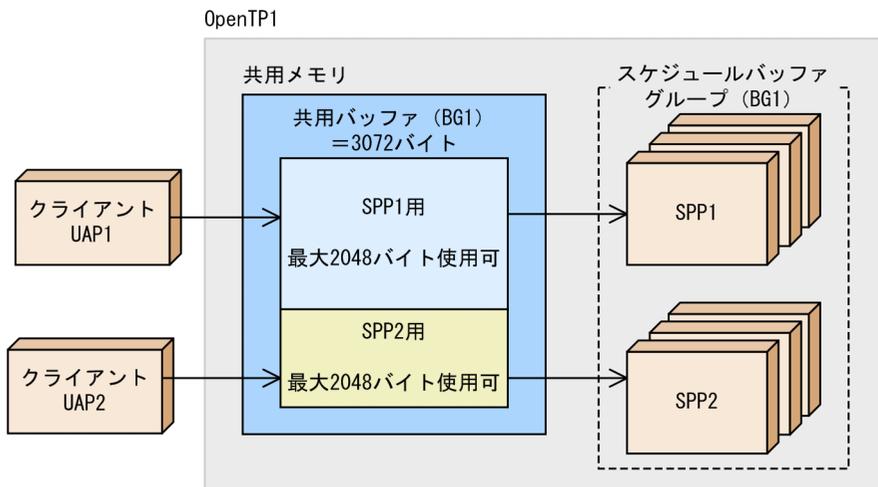
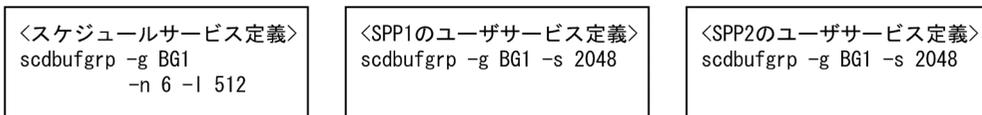
バッファ領域を共用化する場合、共用している一部のユーザサーバの処理が遅延したり、大きなデータのサービス要求が格納されたりすると、バッファ領域が圧迫され、ほかのユーザサーバに対するサービス要求がバッファ不足となることがあります。これを防止するために、ユーザサーバごとにバッファの使用サイズを制限することができます。

バッファの使用サイズを制限するには、ユーザサービス定義の `scdbufgrp` 定義コマンドに `-s` オプション、または `-p` オプションを指定します。`-s` オプションは共用するバッファに対し、そのユーザサーバに対するサービス要求を何バイトまで格納できるかを指定します。また、`-p` オプションは共用するバッファに対し、そのユーザサーバに対するサービス要求を何%まで格納できるかを指定します。

バッファの使用サイズの制限は、キュー受信型 SPP の場合にだけ使用できます。MHP では使用できません。指定した場合は無視されます。

バッファの使用サイズの制限について、`scdbufgrp` 定義コマンドに指定するオプション別に以降の図に示します。

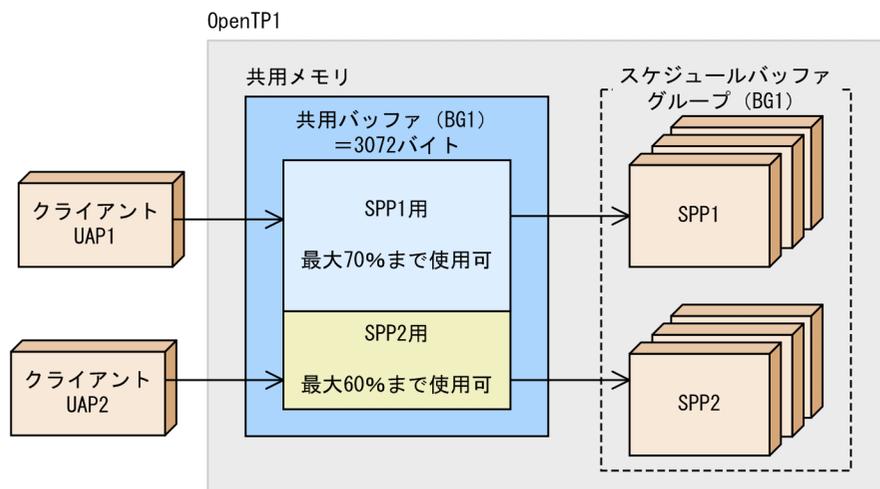
図 3-57 バッファの使用サイズの制限 (scdbufgrp 定義コマンドに -s オプションを指定)



この図では、スケジュールサービス定義を指定して、バッファグループ BG1 に 3072 バイトを確保しています。また、ユーザサービス定義を指定して、SPP1、および SPP2 が、それぞれ最大 2048 バイトまでバッファを使用できるようにしています。これによって、SPP1 向けのサービス要求がバッファに滞留しても最大 2048 バイトまでしか使用できないため、SPP2 は残り 1024 バイトのバッファで動作できます。

図 3-58 バッファの使用サイズ制限 (scdbufgrp 定義コマンドに -p オプションを指定)

<スケジュールサービス定義> scdbufgrp -g BG1 -n 6 -l 512	<SPP1のユーザーサービス定義> scdbufgrp -g BG1 -p 70	<SPP2のユーザーサービス定義> scdbufgrp -g BG1 -p 60
---	---	---



この図では、スケジュールサービス定義を指定して、バッファグループ BG1 に 3072 バイトを確保しています。また、ユーザーサービス定義を指定して、SPP1 は最大 70% まで、SPP2 は最大 60% までバッファを使用できるようにしています。これによって、SPP1 向けのサービス要求がバッファに滞留しても約 70% (2048 バイト) までしか使用できないため、SPP2 は残り 30% (1024 バイト) のバッファで動作できます。

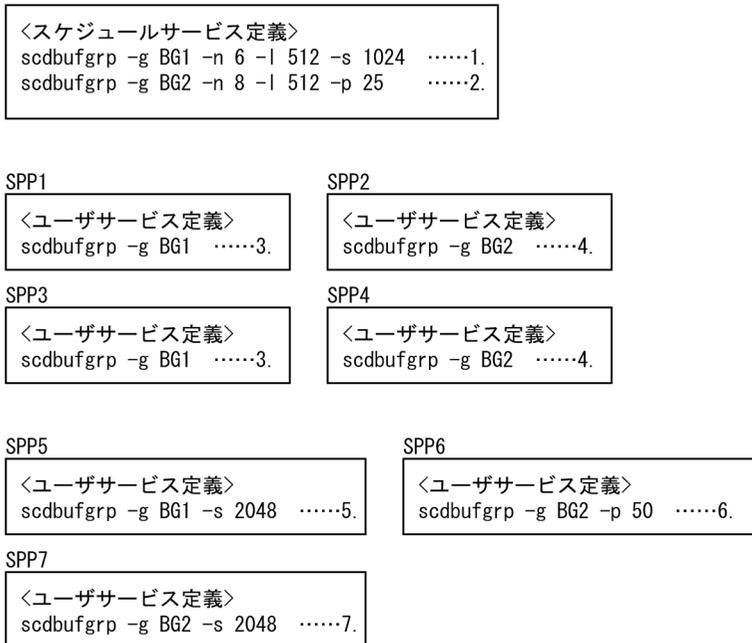
注

指定した割合によって、使用できるサイズはセルサイズの倍数に切り下げられます。

バッファグループに属するサーバ UAP で一律に使用サイズを制限する場合、スケジュールサービス定義の scdbufgrp 定義コマンドに -s オプション、または -p オプションを指定することもできます。この場合は、ユーザーサービス定義の scdbufgrp 定義コマンドには -s オプション、または -p オプションを指定する必要はありません。

スケジュールサービス定義で一律に使用サイズを制限する場合の例を次に示します。図中の番号と以降の説明の番号は対応しています。

図 3-59 スケジュールサービス定義で一律に使用サイズを制限する場合の例



1. スケジュールサービス定義を指定して、バッファグループ BG1 に 3072 バイト確保し、一律で制限する使用サイズとして 1024 バイトを指定します。
2. スケジュールサービス定義を指定して、バッファグループ BG2 に 4096 バイト確保し、一律で制限する使用サイズとして 25% (1024 バイト) を指定します。
3. SPP1 および SPP3 はバッファグループ BG1 を使用し、使用サイズはスケジュールサービス定義で一律に指定された 1024 バイトに制限されます。
4. SPP2 および SPP4 はバッファグループ BG2 を使用し、使用サイズはスケジュールサービス定義で一律に指定された 25% (1024 バイト) に制限されます。
5. SPP5 はバッファグループ BG1 を使用しますが、使用サイズはスケジュールサービス定義で一律に指定された 1024 バイトではなく、ユーザーサービス定義で指定された 2048 バイトになります。
6. SPP6 はバッファグループ BG2 を使用しますが、使用サイズはスケジュールサービス定義で一律に指定された 25% (1024 バイト) ではなく、ユーザーサービス定義で指定された 50% (2048 バイト) になります。
7. SPP7 はバッファグループ BG2 を使用しますが、使用サイズはスケジュールサービス定義で一律に指定された 25% (1024 バイト) ではなく、ユーザーサービス定義で指定された 2048 バイトになります。

(4) バッファ領域を共有化する場合の注意

共有化したバッファの使用サイズを制限する、スケジュールサービス定義の scdbufgrp 定義コマンドの -s オプション、または -p オプションは、ユーザーサービスデフォルト定義

3. 機能

にも指定できます。しかし、ユーザサービスデフォルト定義に指定した場合、共用バッファではない通常のバッファプール（ユーザサービス定義の message_store_buflen オプションを指定）を使用するユーザサーバが使用できなくなります。

3.4.5 マルチサーバのプロセス制御の例

マルチサーバを指定した UAP（SPP、または MHP）のプロセス制御を、例を使って示します。ユーザサービス定義でプロセス制御に関して、次の表のように指定したとします。

表 3-14 ユーザサービス定義での指定

定義項目	サービスグループ名			合計
	G1	G2	G3	
常駐プロセスの数	2	1	1	4
サービスグループ内のプロセスの最大数	4	2	2	8
スケジュールプライオリティ	1	2	3	該当しない

このとき同時に起動できる SPP と MHP のプロセスの最大数を 6 とします。サービスグループ G1, G2, G3 の常駐プロセス数の合計が 4 なので、動的に起動できるプロセスはあと二つになります。その二つを、サービスグループ G1, G2, G3 がスケジュールプライオリティに従って利用します。プロセス制御の流れを次の表に示し、時間の経過とともにプロセスの制御の流れを説明します。

表 3-15 プロセス制御の流れ

時間の経過	サービス要求	サービスグループ名		
		G1	G2	G3
1	オンライン開始			
2	G1, G3 にサービス要求			
3	G1, G3 のサービス要求増加			
4	G1 のサービス要求さらに増加			
5	G2 にサービス要求			
6	G2 のサービス要求増加			
7	G1 のサービス要求低下			

（凡例）

- ：待機している常駐プロセス（起動済み）
- ：サービスを実行中の常駐プロセス
- ：サービスを実行中の非常駐プロセス

経過 1

オンライン開始時にサービスグループ G1, G2, G3 の常駐プロセスを起動します。常駐プロセスの合計が 4, 起動できるプロセスの最大数が 6 なので, 動的に起動できるプロセス数は 2 になります。

経過 2

G1, G3 にサービス要求が来たので, G1, G3 の常駐プロセスでサービスを実行します。

経過 3

G1, G3 のサービス要求が増加したので, G1, G3 の非常駐プロセスをサービスグループ内の最大数の範囲内で起動して, サービスを実行します。このとき, プロセス数の合計が 6 になったので, これ以上動的にプロセスを増やすことはできません。

経過 4

G1 のサービス要求がさらに増加しても, これ以上動的にプロセスを増やすことができません。そこで, G3 よりも G1 の方がスケジュールプライオリティが高いので, G3 の非常駐プロセスを, 実行中のサービスが終了した時点で終了させ, G1 の非常駐プロセスを起動します。

経過 5

G2 にサービス要求が来ると, 待機していた G2 の常駐プロセスでサービスを実行します。

経過 6

G2 のサービス要求が増加しても, これ以上動的にプロセスを起動できません。また, G2 よりも G1 の方がスケジュールプライオリティが高いので, G1 の非常駐プロセスを終了させて, G2 の非常駐プロセスを起動することはしません。

経過 7

G1 のサービス要求が低下したので, G1 の非常駐プロセスのうちの一つを, 実行中のサービスが終了した時点で終了させ, G2 の非常駐プロセスを起動します。

以上のように OpenTP1 では, SPP と MHP に対するサービス要求を, プロセスを制御することで効率的に処理しています。

3.5 OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)

OpenTP1 で構築したサーバシステムへ、クライアント用の WS または PC からサービスを要求できる機能 (OpenTP1 クライアント機能 TP1/Client) について説明します。

なお、TP1/Client/W および TP1/Client/P の詳細については、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/W, TP1/Client/P 編」を参照してください。TP1/Client/J の詳細については、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/J 編」を参照してください。

TP1/Client の機能概要

TP1/Client の機能を次に示します。

- TP1/Client のリモートプロシジャコール
TP1/Client の UAP (CUP), Java アプレット, Java アプリケーション, または Java サーブレットから OpenTP1 の SPP へサービスを要求します。TP1/Client/W または TP1/Client/P を使用する場合は、CUP からトランザクションを開始して、SPP へサービスを要求することもできます。
- TCP/IP プロトコルを使ったメッセージ送受信
(TP1/Client/W および TP1/Client/P でサポートします)
CUP と OpenTP1 の MHP で、メッセージを送受信できます。
- XDM/DCCM3 との通信
CUP, Java アプレット, Java アプリケーション, または Java サーブレットから OpenTP1 へリモートプロシジャコールを発行するのと同様の方法で、XDM などの従来型システムと通信できます。

TP1/Client から OpenTP1 へサービスを要求する準備

OpenTP1 が TP1/Client からサービスを要求されたときに、その要求を受け付けるかどうかを判定する機能をユーザ認証機能といいます。

ユーザ認証機能を使用するためには、認証を受けるログイン名とパスワードを、OpenTP1 が動作する OS にユーザ ID (ユーザアカウント) としてあらかじめ登録しておく必要があります。なお、パスワードは、TP1/Client のユーザ認証要求関数 (`dc_clt_cltin` 関数または `dc_clt_cltin_s` 関数) の引数 `logname`、および引数 `passwd` に指定する値です。

ユーザ認証機能の使い方は、製品によって異なります。TP1/Client/W、および Windows 用の TP1/Client/P の場合、CUP のコーディング時に、ユーザ認証機能の開始と終了を示す関数 (`dc_clt_cltin` 関数、`dc_clt_cltout` 関数) を呼び出します。

なお、TP1/Client/J を使用する場合は上記の準備は不要です。

3.5.1 TP1/Client のリモートプロシジャコール

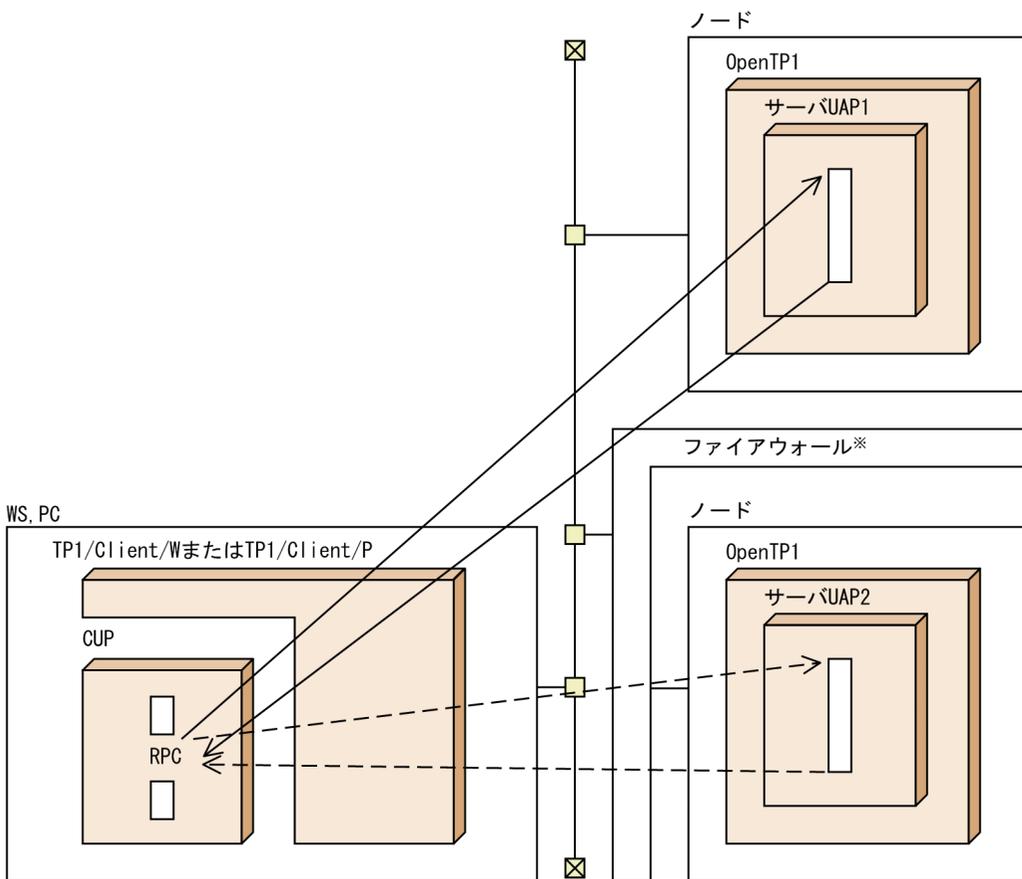
CUP から、TP1/Client/W または TP1/Client/P のライブラリ関数を使って、OpenTP1

のサーバUAP (SPP) へサービスを要求します。

TP1/Client/W または TP1/Client/P を使用する場合は、CUP からトランザクションを開始することもできます。

TP1/Client/W または TP1/Client/P と OpenTP1 との通信を次の図に示します。

図 3-60 TP1/Client/W または TP1/Client/P と OpenTP1 との通信

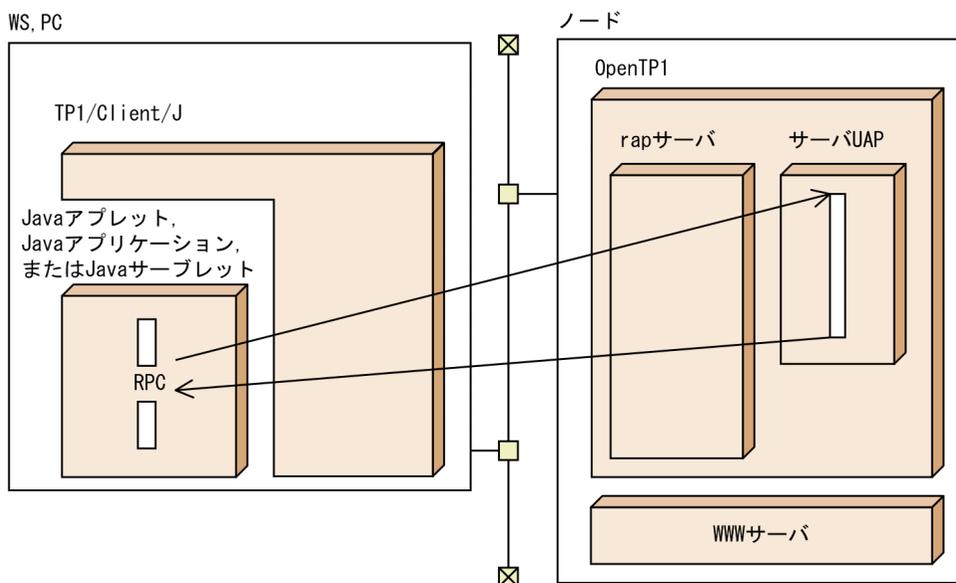


注※ OpenTP1独自のインターフェースを使うと、ファイアウォールの内側にあるサーバUAPにもリモートプロシジャコールを使って通信できます。ただし、ファイアウォールを通過した場合、通過先のサーバUAPをトランザクション処理に含めることはできません。ファイアウォールを通過する場合にはマニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引」を参照してください。

Java アプレット、Java アプリケーション、または Java サーブレットからは、TP1/Client/J のクラスライブラリを使って、OpenTP1 のサーバUAP (SPP) へサービスを要求します。

TP1/Client/J と OpenTP1 との通信を次の図に示します。

図 3-61 TP1/Client/J と OpenTP1 との通信



(1) OpenTP1 の定義が必要な TP1/Client の機能

TP1/Client/W または TP1/Client/P で次に示す機能を使う場合、サーバとなる OpenTP1 にはクライアントサービス定義が必要です。

- CUP からトランザクションを開始する場合
クライアントサービス定義を作成した OpenTP1 では、TP1/Client/W または TP1/Client/P から開始したトランザクションを管理するシステムサービスが起動します。このシステムサービスを、クライアントサービスといいます。起動したクライアントサービスは、TP1/Client の CUP が開始したトランザクションを管理します。
- 常設コネクションを使用する場合
クライアントサービス定義を作成した OpenTP1 では、TP1/Client/W または TP1/Client/P との間に常設コネクションを接続するためのシステムサービスが起動します。このシステムサービスを、クライアント拡張サービスといいます。起動したクライアント拡張サービスは、TP1/Client の CUP との間に常設コネクションを確立します。

また、TP1/Client/W または TP1/Client/P でリモート API 機能を使用する場合や、TP1/Client/J で OpenTP1 の SPP サービスを要求する場合には、OpenTP1 側に rap リスナーサービス定義が必要です。

(2) サーバの開始を TP1/Client へ通知

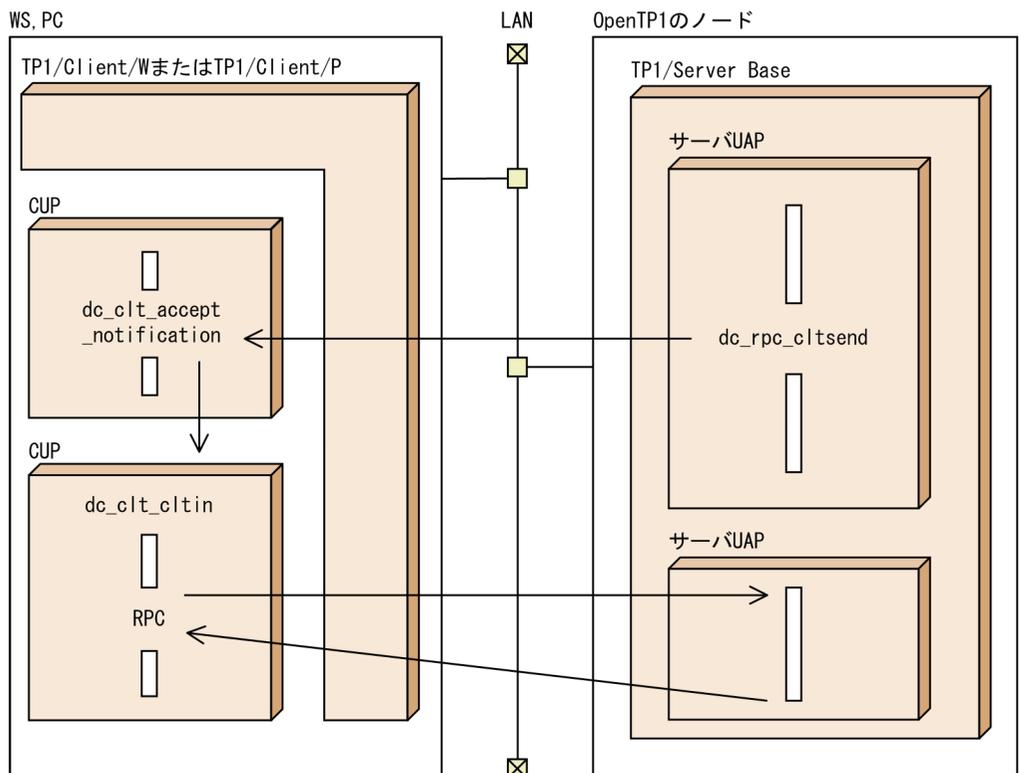
OpenTP1 のサーバ UAP から、TP1/Client/W または TP1/Client/P のアプリケーションプログラム (CUP) へ UAP が開始したことを通知できます。CUP へは、`de_rpc_cltsend` 関数でデータを送って、サーバ UAP の開始を通知します。この機能を

使って、サーバの起動完了を一斉にクライアントへ知らせることができます。

dc_rpc_cltsend 関数で通知したデータは、CUP の dc_clt_chained_accept_notification 関数、または dc_clt_accept_notification 関数で受け取ります。CUP がデータを受け取ることで、TP1/Client/W または TP1/Client/P はサーバが稼働中であることがわかります。その後、CUP からサーバへサービスを要求します。dc_clt_chained_accept_notification 関数、および dc_clt_accept_notification 関数については、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引 TP1/Client/W、TP1/Client/P 編」を参照してください。

OpenTP1 のサーバ UAP から TP1/Client/W または TP1/Client/P の CUP への通信を次の図に示します。

図 3-62 OpenTP1 のサーバ UAP から TP1/Client/W または TP1/Client/P の CUP への通信



(3) ソケット用ファイル記述子の見積もり計算式

トランザクショナル RPC 実行プロセス (clttrnd) のソケット用ファイル記述子の最大数は、ユーザサービスデフォルト定義の max_socket_descriptors オペランドに指定します。

トランザクショナル RPC 実行プロセスのソケット用ファイル記述子の最大数の計算式を

3. 機能

次に示します。

$(\text{トランザクショナルRPC実行プロセスが通信するUAPプロセス} + 1 + \text{システムサービスプロセス数}) / 0.8$

(凡例)

: 小数点以下を切り上げます。

なお、ここに指定した値は、すべての UAP および一部のシステムサーバにも有効になりますので注意してください。

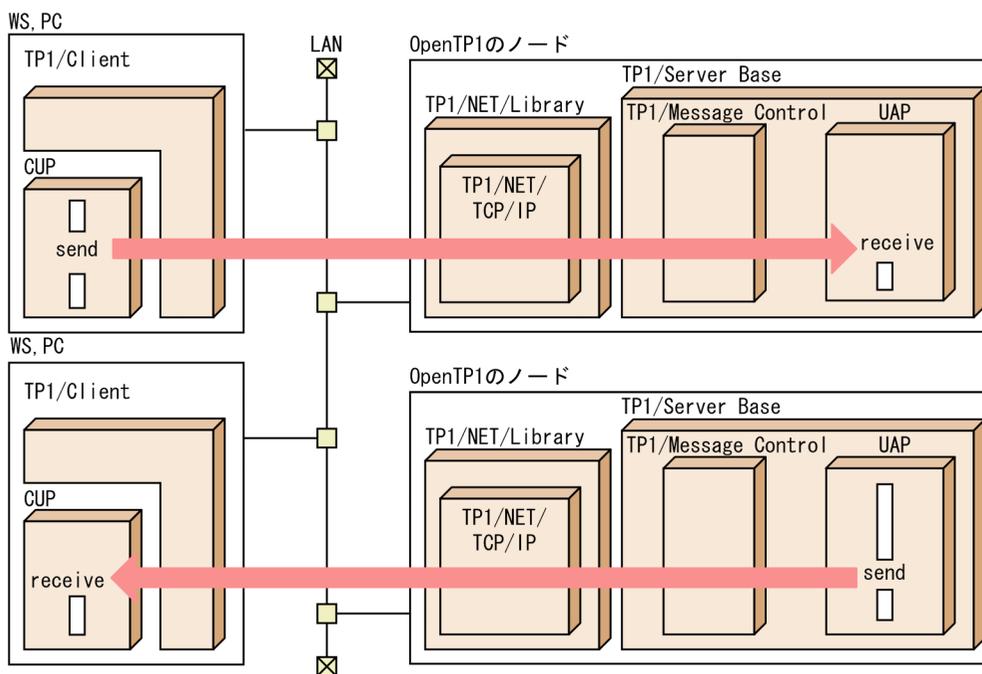
3.5.2 TCP/IP プロトコルを使ったメッセージ送受信

TCP/IP プロトコルで接続した LAN を使って、OpenTP1 の UAP とメッセージ送受信形態で通信する方法です。CUP から MHP ヘッセージを送信することも、MHP から送られたメッセージを CUP で受信することもできます。

TCP/IP 通信をする場合は、サービス要求先の OpenTP1 システムで TP1/Message Control, TP1/NET/Library, および TCP/IP 用の通信プロトコル対応製品 (TP1/NET/TCP/IP) を使っていることが前提となります。

TCP/IP プロトコルを使ったメッセージ送受信の概要を次の図に示します。

図 3-63 TCP/IP プロトコルを使ったメッセージ送受信の概要



3.5.3 XDM/DCCM3 との通信

TCP/IP プロトコルで接続した LAN を使って、OpenTP1 以外のサーバと通信する方法です。OpenTP1 へサービスを要求するのと同様の方法で、XDM/DCCM3 と通信できます。

TP1/Client/W、または TP1/Client/P と XDM/DCCM3 が通信する場合、XDM/DCCM3 のホストに DCCM3/SERVER/TP1 が組み込まれている必要があります。

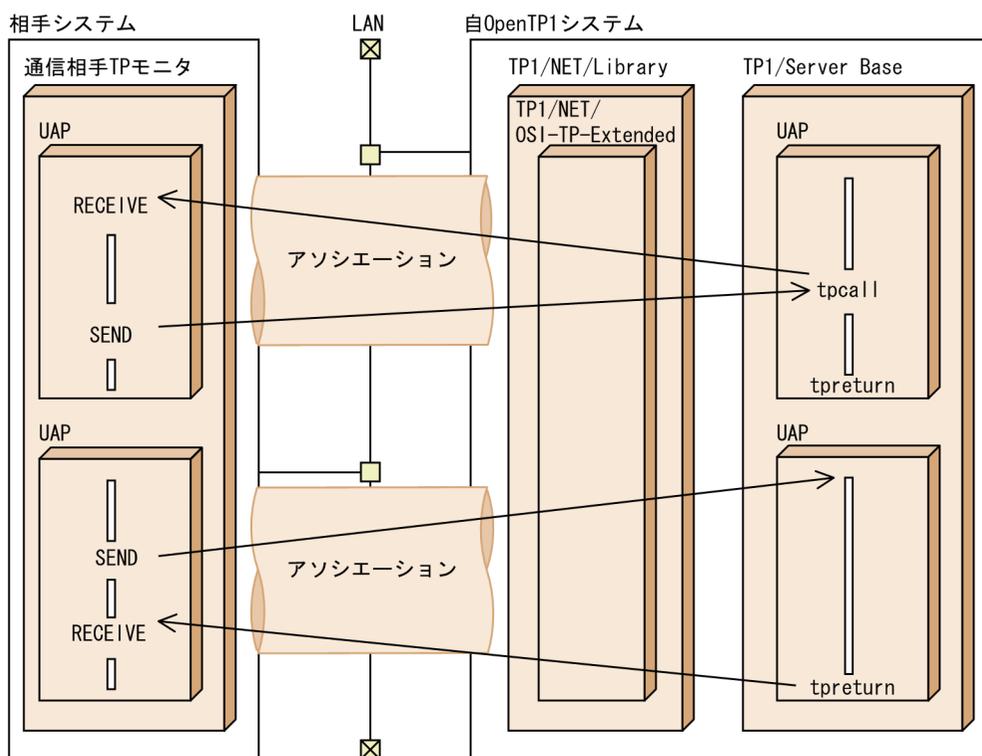
TP1/Client/J と XDM/DCCM3 が通信する場合は、ホストに DCCM3/Internet が組み込まれている必要があります。

3.6 OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信

OpenTP1 のクライアント / サーバ形態の通信では、TCP/IP と OSI TP を通信プロトコルに使用します。ここでは、通信プロトコルに OSI TP を使う場合の概要について説明します。通信プロトコルに OSI TP を使う場合には、TP1/NET/Library、TP1/NET/OSI-TP-Extended および OSI TP の通信管理をする製品が必要です。さらに、OpenTP1 のシステムサービス（XATMI 通信サービス）が必要です。

OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信の形態を次の図に示します。

図 3-64 OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信の形態



3.6.1 OpenTP1 の通信相手のシステム

OpenTP1 の通信相手となるシステムは、OpenTP1、または XDM (XDM/DF/TP) です。OSI TP 通信の場合は、通信相手が OpenTP1 以外のシステムの場合でも、自システムの OpenTP1 で開始したトランザクションを相手システムに拡張できます。

OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信では、XATMI インタフェースの API

を使います。XATMI インタフェースについては、「3.2.4 XATMI インタフェースの通信」を参照してください。

3.6.2 通信に使う経路

自システムの OpenTP1 と相手システムの間に論理的な通信路を確立します。この通信路をアソシエーション といいます。アソシエーションが確立すると、クライアント / サーバ形態で通信できるようになります。

アソシエーションは、システムとシステムの接点を示すアドレス (PSAP アドレス) の間に確立します。

注

このマニュアルでは、通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合にだけ、論理的な通信路をアソシエーションと表記します。

(1) 発呼側と着呼側

OSI TP 通信では、どちらのシステムが確立を要求するかで、確立したアソシエーションの属性が決まります。アソシエーションの確立を要求することを発呼、要求されることを着呼といいます。アソシエーションの確立を要求した方のシステムを発呼側といい、要求された方のシステムを着呼側といいます。

OpenTP1 から相手システムにサービスを要求する場合は、OpenTP1 システムが発呼側として確立したアソシエーションを使います。OpenTP1 システムが着呼側として確立したアソシエーションは、主に障害回復の連絡のために使います。

(2) アソシエーションの確立

TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義にシステム開始時に確立を要求する指定をしておくと、システム開始時にアソシエーションの確立が実行されます。自システムが発呼側となるか着呼側となるかは、TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義のプロトコル固有定義 `nettalccn` に指定します。

TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義では、システム開始時に確立を要求する指定をしておいてください。

(3) アソシエーションの解放

OpenTP1 システムが正常に終了すると、アソシエーションは正常に解放されます。

OpenTP1 システムまたは相手システムが異常終了すると、アソシエーションは異常解放されます。

(4) システム定義の指定

OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をするために必要になる OpenTP1 の定義を次に示します。

3. 機能

- XATMI 通信サービス定義
- ネットワークライブラリ定義 (TP1/NET/Library と TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義)

XATMI 通信サービスと TP1/NET/OSI-TP-Extended を上記の定義で対応づけることで、OSI TP 通信ができるようになります。

3.6.3 通信に使うアプリケーションプログラム

OpenTP1 の UAP は、相手システムとの通信に XATMI インタフェースを使います。また、相手システムヘトランザクション処理を拡張できます。OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信で使える OpenTP1 の UAP は、SUP と SPP です。ほかの OpenTP1 の UAP (MHP) は使えません。

OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信の場合に使える XATMI インタフェースの通信形態を次に示します。

- リクエスト / レスポンス型サービスの通信 (同期的に応答を受信する形態、非同期に応答を受信する形態、応答を返さない形態)

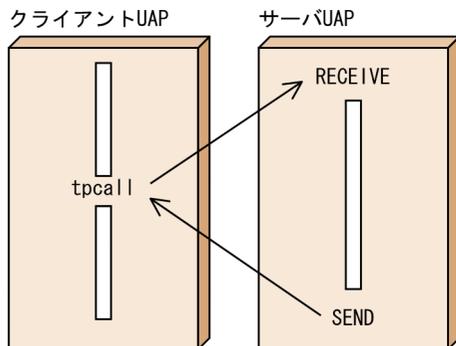
会話型サービスの通信は、OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信では使えません。

OpenTP1 がクライアント、XDM/DF/TP がサーバの場合のアプリケーションプログラムの通信の形態を次の図に示します。

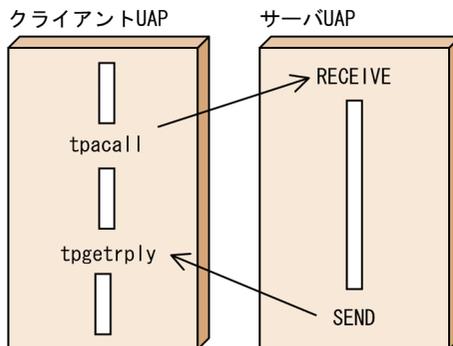
図 3-65 アプリケーションプログラムの通信の形態（OpenTP1 がクライアント，XDM/DF/TP がサーバの場合）

●リクエスト/レスポンス型サービスの通信

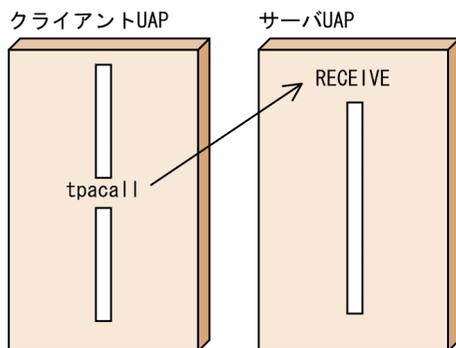
・同期的に応答を受信する形態



・非同期的に応答を受信する形態



・応答を返さない形態※



注※ 応答を返さない形態では、サービス要求をトランザクションにできません。

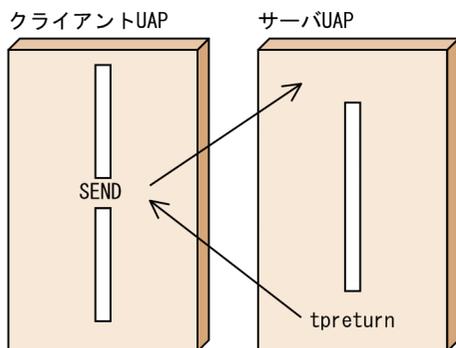
XDM/DF/TP がクライアント，OpenTP1 がサーバの場合のアプリケーションプログラムの通信の形態を次の図に示します。

3. 機能

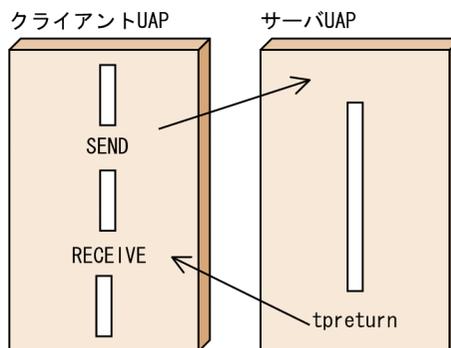
図 3-66 アプリケーションプログラムの通信の形態 (XDM/DF/TP がクライアント, OpenTP1 がサーバの場合)

● リクエスト/レスポンス型サービスの通信

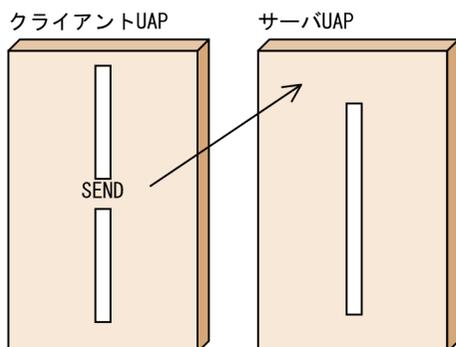
・ 同期的に回答を受信する形態



・ 非同期的に回答を受信する形態



・ 回答を返さない形態*



注※ 回答を返さない形態では、サービス要求をトランザクションにできません。

(1) トランザクション処理との関係

OpenTP1 システムと OpenTP1 システムでは、トランザクション処理を相手システム間で拡張できます。OpenTP1 と OpenTP1 以外のシステムでは、OSI TP を使ってトランザクション処理を相手システム間で拡張できます。

(2) アソシエーションの状態を認識する SPP (通信イベント処理用 SPP)

OSI TP を使ったクライアント/サーバ形態の通信をする場合、アソシエーションの確立と解放を知るための SPP を作成する必要があります。この SPP を通信イベント処理用 SPP といいます。通信イベント処理用 SPP を作成すると、アソシエーションの解放の通知イベントを SPP で受信できます。この通信イベントを受信することで、アソシエー

ションの再確立のきっかけを知ることができます。アソシエーションを再確立するときは、`dc_xat_connect` 関数を使います。

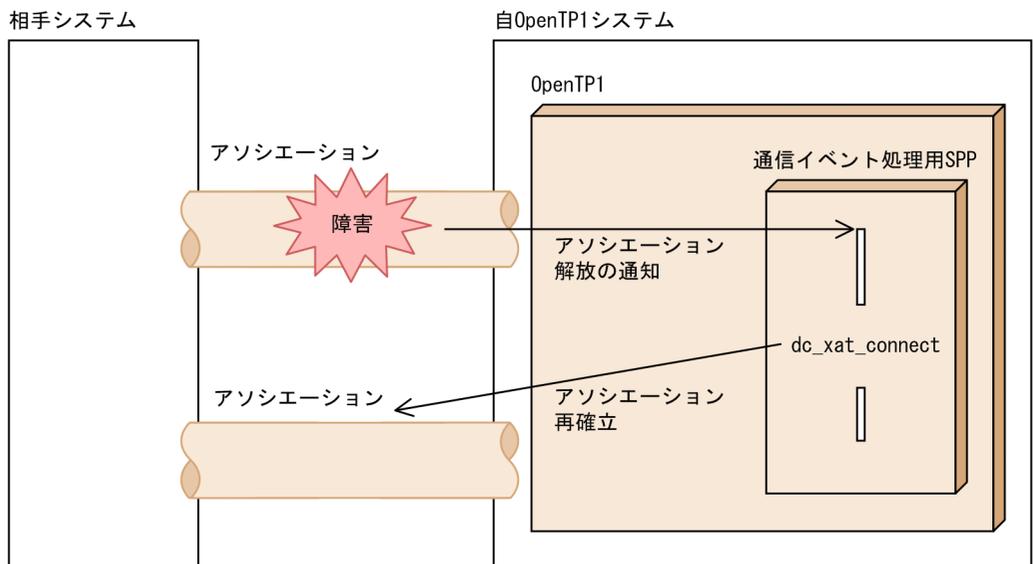
通信イベントは、自システムが発呼側か着呼側かどうかに関係なく通知されます。通信イベント処理用 SPP では、通知イベントの詳細情報からアソシエーションの属性や状態について知ることができます。

通信イベント処理用 SPP のサービスグループ名とサービス名は、あらかじめ XATMI 通信サービス定義に指定しておきます。この指定に従って、通信イベントが通知されます。

通信イベント処理用 SPP と受信するイベントについては、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」および「OpenTP1 プログラム作成リファレンス」の該当する言語編を参照してください。

通信イベント処理用 SPP の概要を次の図に示します。

図 3-67 通信イベント処理用 SPP の概要



3.6.4 環境設定の概要

クライアント / サーバ形態の通信プロトコルに OSI TP を使う場合の、OpenTP1 システムの環境設定手順を次に示します。(2) と (3) の手順は、通常の OpenTP1 の作業と同じです。

(1) OpenTP1 の製品の組み込み

OSI TP 通信に必要な、次に示す製品を組み込みます。

TP1/Server Base , TP1/NET/Library , TP1/NET/OSI-TP-Extended

3. 機能

(2) TP1/Server Base の定義の作成

スーパーユーザが OpenTP1 管理者を決定したあとで、OpenTP1 管理者は TP1/Server Base の定義を作成します。

(3) OpenTP1 の登録

OpenTP1 を OS に登録するため、`dcsetup` コマンドを実行します。

(4) TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義の作成

TP1/NET/OSI-TP-Extended の定義を作成します。定義ファイルは、定義を解析するユーティリティでオブジェクトファイルにしたあと、OpenTP1 のシステム定義を格納するディレクトリの下に次のファイル名で格納します。

- `$DCCONFPATH/xatcex`

OpenTP1 で TP1/NET/OSI-TP-Extended を使う場合、TP1/NET/Library を登録するコマンド (`netsetup` コマンド) を実行する必要はありません。

OpenTP1 のシステム設定手順については、「5.1 OpenTP1 システムの環境設定手順」を参照してください。また、OpenTP1 以外の前提プログラムについては、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSI-TP-Extended 編」を参照してください。

3.6.5 障害が起こった場合

OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信で障害が起こった場合、サービスを要求した XATMI インタフェースの関数はエラーリターンします。どのリターン値が返るかについては、「OpenTP1 プログラム作成リファレンス」の該当する言語編にある XATMI インタフェースの各関数の注意事項を参照してください。

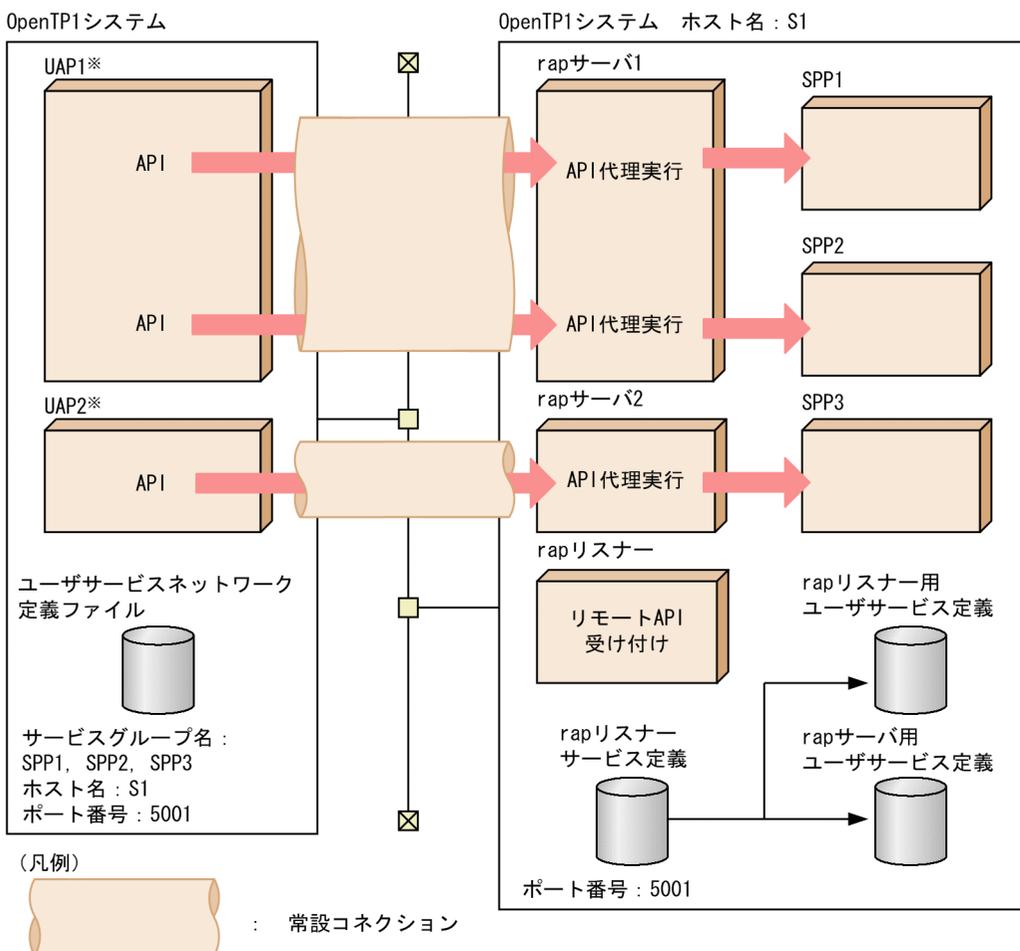
通信プロトコルで障害が起こった場合の処置については、マニュアル「OpenTP1 プロトコル TP1/NET/OSI-TP-Extended 編」の障害対策の説明を参照してください。

3.7 リモート API 機能

リモート API 機能とは、クライアント側のノードにある UAP が発行した API を、OpenTP1 がサーバ側に転送してサーバ側のプロセスで代理実行する機能です。リモート API 機能を要求するクライアント側のノードにある UAP を rap クライアントといいます。rap クライアントが発行した API を、OpenTP1 の rap リスナーが受け付け、rap サーバがサーバ側のノードで実行します。rap リスナー、rap サーバは OpenTP1 のユーザサービスとして動作します。

リモート API 機能を次の図に示します。

図 3-68 リモート API 機能



注 リモートAPI機能では、XATMIインタフェースを使用してはいけません。
XATMIインタフェースを使用した場合、OpenTP1の動作は保証されません。

注※ リモートAPI機能を使用するUAPはユーザーサービス定義のrpc_destination_modeオペランドでdefinitionを指定します。

3. 機能

rap クライアントとなる UAP を次の表に示します。

表 3-16 rap クライアントとなる UAP

プログラムプロダクト	rap クライアントとなる UAP
TP1/Server Base , TP1/LiNK	SUP , SPP , MHP
TP1/Client	CUP

次に、rap クライアントから代理実行できる API を rap クライアントの種類ごとに示します。

TP1/Server Base , TP1/LiNK が rap クライアントとなる場合

C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
dc_rpc_call	CBLDCRPC ('CALL ')

TP1/Client/P , TP1/Client/W が rap クライアントとなる場合

C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
dc_rpc_call_s	CBLDCRPS ('CALL ')
dc_trn_begin_s	CBLDCTRS ('BEGIN ')
dc_trn_chained_commit_s	CBLDCTRS ('C-COMMIT')
dc_trn_chained_rollback_s	CBLDCTRS ('C-ROLL ')
dc_trn_unchained_commit_s	CBLDCTRS ('U-COMMIT')
dc_trn_unchained_rollback_s	CBLDCTRS ('U-ROLL ')

TP1/Client/J が rap クライアントとなる場合

メソッド
rpcCall
trnBegin
trnChainedCommit
trnChainedRollback
TrnUnchainedCommit
trnUnchainedRollback

TP1/Client for .NET Framework が rap クライアントとなる場合

メソッド
Call

メソッド
Begin
CommitChained
RollbackChained
Commit
Rollback

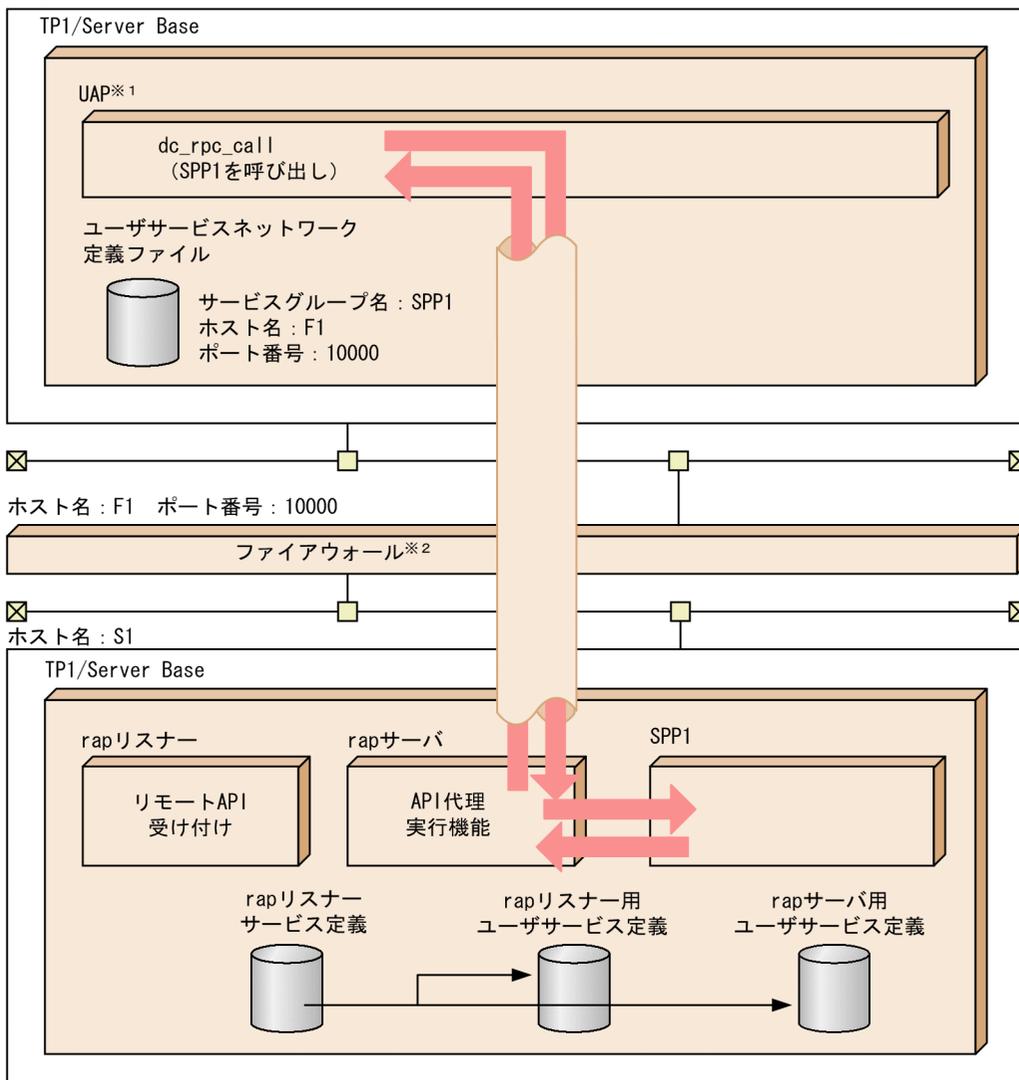
3.7.1 リモート API 機能の使用例

リモート API 機能を使うと、ファイアウォールの内側にある UAP に対しても、サービスを要求できます。ファイアウォールの内側へのリモートプロシジャコールを次の図に示します。なお、TP1/Client を使用する場合には、マニュアル「OpenTP1 クライアント使用の手引」を参照してください。

3. 機能

図 3-69 ファイアウォールの内側にある UAP へのリモートプロシジャコール

自OpenTP1システム



(凡例)  : 常設コネクション

注1 ファイアウォールを通過する場合は、次の点に注意してください。

- ・非同期応答型RPCを使用してはいけません。
- ・ファイアウォールを通過した場合、通過先のUAP（この図の場合 SPP1）は、トランザクションプランチになりません。

注2 リモートAPI機能では、XATMIインタフェースを使用してはいけません。
XATMIインタフェースを使用した場合、OpenTP1の動作は保証されません。

注※1 UAPはユーザーサービス定義のrpc_destination_modeオペランドで、definitionを指定します。

注※2 ファイアウォールにはGauntletを想定しています。

3.7.2 常設コネクション

OpenTP1 は、リモート API を要求した UAP (rap クライアント) と rap サーバとの間に、論理的な通信路 (常設コネクション) を設定します。

常設コネクションのスケジュール方法には、スタティックコネクションスケジュールモードとダイナミックコネクションスケジュールモードがあります。どちらを使用するかは、rap リスナーサービス定義の rap_connection_assign_type オペランドで指定できます。

(1) スタティックコネクションスケジュールモード

スタティックコネクションスケジュールモードを使用するには、rap_connection_assign_type オペランドに static を指定します。または指定を省略します。

スタティックコネクションスケジュールモードは、rap クライアントがコネクションの確立を要求すると同時に rap サーバを割り当て、rap クライアントと rap サーバを 1 対 1 で関係づける常設コネクションのスケジュール方法です。同時に使用する rap クライアント数が、開始する rap サーバ数以内の場合に適しています。なお、OpenTP1 の制限のため、rap サーバの最大数は 1024 です。

スタティックコネクションスケジュールモードを使用する場合、rap リスナーが管理できる常設コネクションの最大数は 1024 です。

rap リスナーサービス定義の rap_max_client オペランドには、rap リスナーに同時接続する最大クライアント数を指定できます。ただし、OpenTP1 の制限のため、rap_max_client オペランドおよび max_socket_descriptors オペランドの和が 1993 以下になるように調整してください。

また、同時に常設コネクションが設定され、実行できる rap クライアント数は rap サーバ数が上限です。残りの常設コネクションは、現在実行中の rap クライアントが常設コネクションを解放するまで常設コネクションの確立はできません。そのため、rap クライアントが rap サーバ数以上の場合には、次に示すどちらかの運用をしてください。

- API 代理実行を要求する前後で、rap クライアントで常設コネクションの確立および解放を実行してください。
- rap リスナーを複数開始して、rap クライアントが常設コネクションを確立する rap サーバ数を増やしてください。

(2) ダイナミックコネクションスケジュールモード

ダイナミックコネクションスケジュールモードを使用するには、rap_connection_assign_type オペランドに dynamic を指定します。

ダイナミックコネクションスケジュールモードは、rap クライアントがコネクションの確

立を要求するときに rap サーバを割り当てないで、API 代理実行の要求が発生したときに動的に未使用の rap サーバを割り当てるコネクションスケジューリング方法です。同時に使用する rap クライアント数が rap サーバ数以上あるが、rap サーバに必要な資源を増加させたくない場合に適しています。

ダイナミックコネクションスケジューリングモードを使用する場合、rap リスナーが管理できる常設コネクションの最大数は 1024 です。rap リスナーサービス定義の rap_max_client オペランドには rap リスナーに同時接続する最大クライアント数を指定できます。ただし、OpenTP1 の制限のため、rap_parallel_server オペランド、rap_max_client オペランドおよび max_socket_descriptors オペランドの和が 1993 以下になるように調整してください。

ダイナミックコネクションスケジューリングモードでは、rap クライアントからの API 代理実行の要求を受け取ったときにだけ rap サーバを割り当て、API 代理実行の終了後には rap サーバを解放します。このため、スタティックコネクションスケジューリングモードのように API 代理実行の要求をするたびに常設コネクションの確立と解放を実行する必要はありません。また、rap リスナーを複数開始する必要がないのでファイアウォールを通わせるための通信ポートを増やす必要もありません。ただし、ダイナミックコネクションスケジューリングモードは、rap リスナーへの負荷が高くなるとスタティックコネクションスケジューリングモードに比べてレスポンス性能が悪くなります。

3.7.3 コネクトモード

常設コネクションの管理方法は、コネクションの確立・解放方法によって二つに分けられます。コネクションの確立、解放を OpenTP1 が管理する形態をオートコネクトモード、ユーザが管理する形態を非オートコネクトモードといいます。ユーザはコネクションをオートコネクトモードで管理するか、非オートコネクトモードで管理するかを、rap クライアントのユーザサービス定義で定義します。

(1) オートコネクトモード

OpenTP1 が常設コネクションの確立・解放を管理する形態です。rap クライアントが、ユーザサービスネットワーク定義に -w オプション付きで定義されているサービスグループ名を指定して dc_rpc_call を発行した場合に、自動的に常設コネクションを確立します。

ユーザサービスネットワーク定義に定義されているサービスグループに dc_rpc_call を発行した時点から、dc_rpc_close を発行してリモートプロシジャコールを終了するまで常設コネクションを確保します。

(2) 非オートコネクトモード

ユーザが常設コネクションの確立・解放を管理する形態です。ユーザは rap クライアントでコネクションを確立・解放するための API (dc_rpc_connect ・ dc_rpc_disconnect)

を発行します。rap クライアントが、ユーザサービスネットワーク定義に `-w` オプション付きで定義されているサービスグループ名を指定して `dc_rpc_call` を発行したときに、ユーザが常設コネクションを確立していないと、`dc_rpc_call` がエラーになります。

3.7.4 rap クライアントマネージャ

rap クライアントが常設コネクションを確立していると認識していても、そのコネクションが有効でない場合（rap サーバ側マシンの電源の切断など）があります。この場合、rap クライアントが、`dc_rpc_call` を発行して rap サーバにサービス要求を送信しても、サービス要求は rap サーバで受信されません。さらに、rap クライアントには、タイムアウトになるまで `dc_rpc_call` の応答が返ってきません。この現象を回避するために、rap クライアントマネージャサービス定義を定義し、rap クライアントマネージャを起動します。

rap クライアント側で動作する rap クライアントマネージャは、rap リスナーからの起動通知を受信したとき、通知元の rap リスナーを識別する情報と起動通知を受信した時刻を rap クライアントマネージャの管理テーブルに保持します。rap クライアントは、rap リスナーとコネクションを確立するときにこの管理テーブルを参照して起動通知を受信した時刻を保存しておきます。rap クライアントは、`dc_rpc_call` 関数を発行するとき、再度この管理テーブルの起動通知を受信した時刻を参照して、コネクション確立時に保存しておいた値と比較します。比較した結果、起動通知時刻が一致していれば、現在のコネクションが有効であると判断し、不一致であれば現在のコネクションが無効であると判断します。

コネクションが無効と判断した場合の動作は、コネクトモードによって異なります。

オートコネクトモード

不要なコネクションを解放し、再度コネクションを確立したあとで、`dc_rpc_call` 関数を発行してサービス要求を送信します。

非オートコネクトモード

`dc_rpc_call` 関数は `DCRPCER_NET_DOWN` でエラーリターンします。

rap クライアントマネージャの動作環境を設定するには、`rapsetup` コマンドを実行してください。rap クライアントマネージャを起動するには、`rapdfgen` コマンドを実行して rap クライアントマネージャ用ユーザサービス定義を生成してください。

注

rap クライアントマネージャが異常終了したあとに再起動、または正常終了した場合、rap クライアントは現在のコネクションを無効と判断し、強制的にコネクションを切断することがあります。強制的に切断したコネクションが有効であった場合、rap リスナー側で、`KFCA26965-E` メッセージ（スタティックコネクションスケジュール機能使用時）、または `KFCA26956-W` メッセージ（ダイナミックコネクションスケジュール機能使用時）が出力されます。

3. 機能

KFCA26965-E メッセージ, KFCA26956-W メッセージの詳細については, マニュアル「OpenTP1 メッセージ」を参照してください。

3.7.5 リモート API 機能を使用する場合に設定する必要がある定義

TP1/Server Base 間でリモート API 機能を使用する場合に設定する必要がある定義は次のとおりです。

rap クライアント側
ユーザサービス定義
ユーザサービスネットワーク定義
rap クライアントマネージャサービス定義 (任意)

rap サーバ側
rap リスナーサービス定義

3.7.6 XA リソースサービスを使用する場合

XA リソースサービスを使用するためには, リモート API 機能と, 次に示す製品が必要です。

J2EE で動作するアプリケーションサーバと連携する場合

- TP1/Client/J
- uCosminexus TP1 Connector または Cosminexus TP1 Connector

.NET Framework アプリケーションと連携する場合

- Client .NET
- Connector .NET

XA リソースサービスは, 常設コネクションのスケジュール方式の, スタティックコネクションスケジュールモードとダイナミックコネクションスケジュールモードのどちらのモードを使用しても動作します。

XA リソースサービスの詳細については, 「3.1.7 XA リソースサービスによるトランザクション制御」を参照してください。

3.8 サービス関数動的ローディング機能

サービス関数動的ローディング機能とは、UAP 共用ライブラリ化したサービス関数を、動的にローディングする（読み込む）機能です。定義を変更するだけでサービスを追加または削除できます。なお、UAP 共用ライブラリ化とは、UAP のソースファイルを翻訳（コンパイル）して作成した UAP オブジェクトファイルを結合（リンケージ）して、共用ライブラリとしてまとめることです。

サービス関数動的ローディング機能を使うと、サービス関数を追加または削除する場合に、スタブの変更、および UAP の実行形式ファイルの再生成をしなくても、ユーザサービス定義の `service` オペランドを変更するだけでサービス関数を追加または削除できます。UAP 起動時にサービス関数をローディングするため、UAP の実行形式ファイル作成時には、スタブおよびサービス関数は不要です。また、RPC インタフェース定義を使わないため、既存の UAP に新たにサービスを追加または削除する場合、サービスの追加または削除に伴う UAP の実行形式ファイルの再生成は不要です。

このように作業を省略できるため、特に頻繁にサービスを追加または削除するシステムで有効に適用できます。

！ 注意事項

サービス関数動的ローディング機能は、SPP または MHP の場合にだけ使用できます。ただし、次の場合は、サービス関数動的ローディング機能を使用できません。

- XATMI インタフェースを使ったユーザサーバの場合
- TP1/Offline Tester を使用している場合

3.8.1 サービス関数動的ローディング機能の使用例

サービス関数動的ローディング機能を使う場合、サービス関数動的ローディング機能だけを使用したり、サービス関数動的ローディング機能とスタブを併用したりできます。

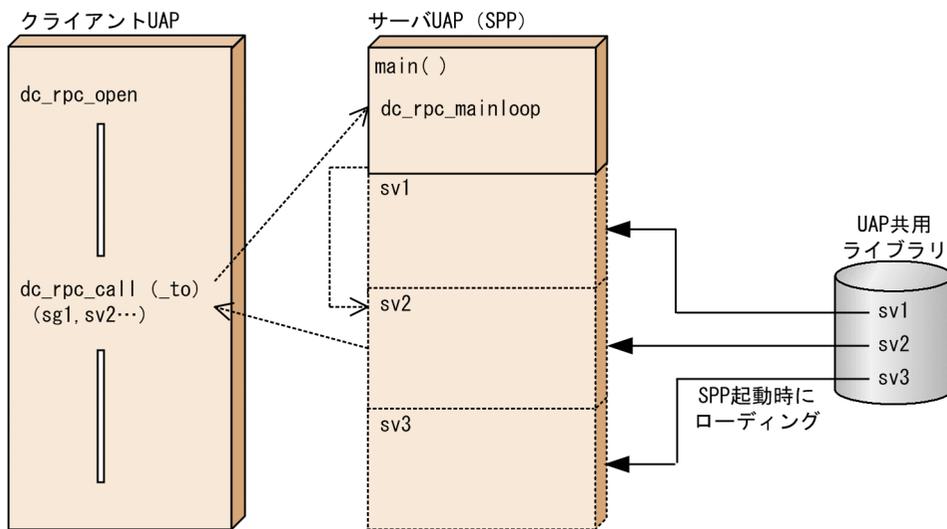
(1) サービス関数動的ローディング機能だけを使用する例

サーバ側でクライアントからの要求を受信すると、UAP 共用ライブラリから取得したサービス関数を実行します。

サービス関数動的ローディング機能を使った UAP の例を、SPP の場合と MHP の場合に分けてそれぞれを以降の図に示します。

3. 機能

図 3-70 サービス関数動的ローディング機能を使った UAP (SPP) の例



(凡例)



: 実行形式ファイルではなく、UAP共用ライブラリからローディングしたサービス関数

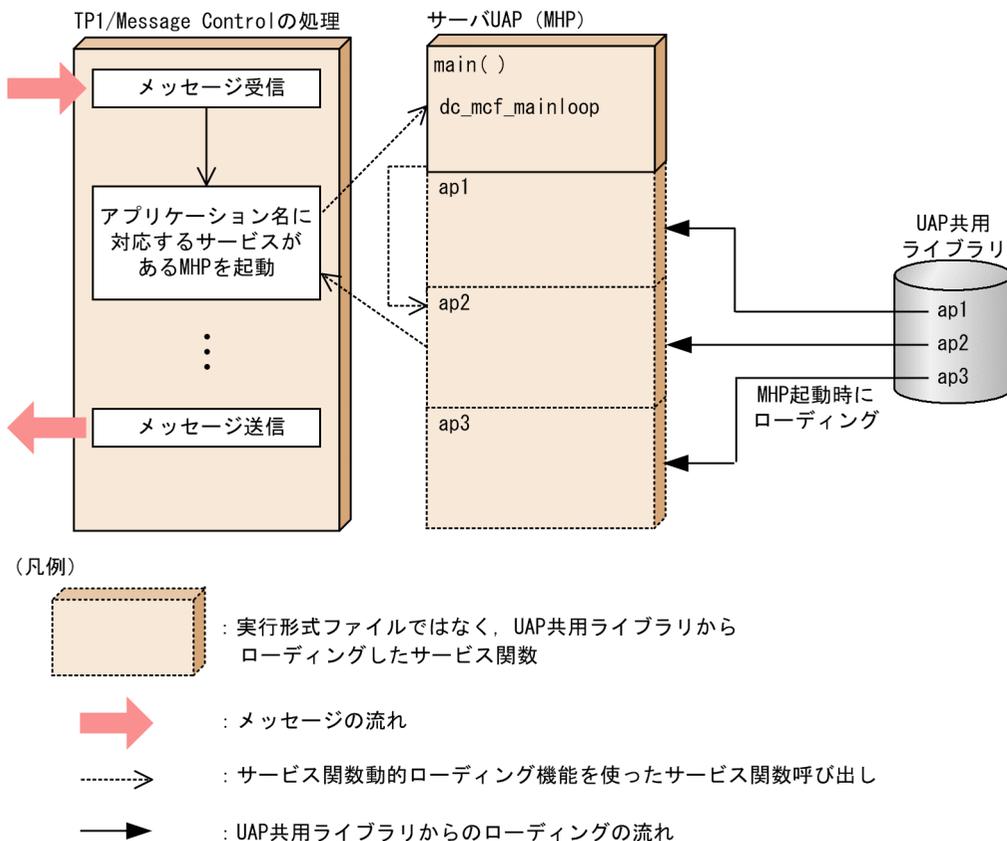


: サービス関数動的ローディング機能を使ったサービス関数呼び出し



: UAP共用ライブラリからのローディングの流れ

図 3-71 サービス関数動的ローディング機能を使った UAP (MHP) の例



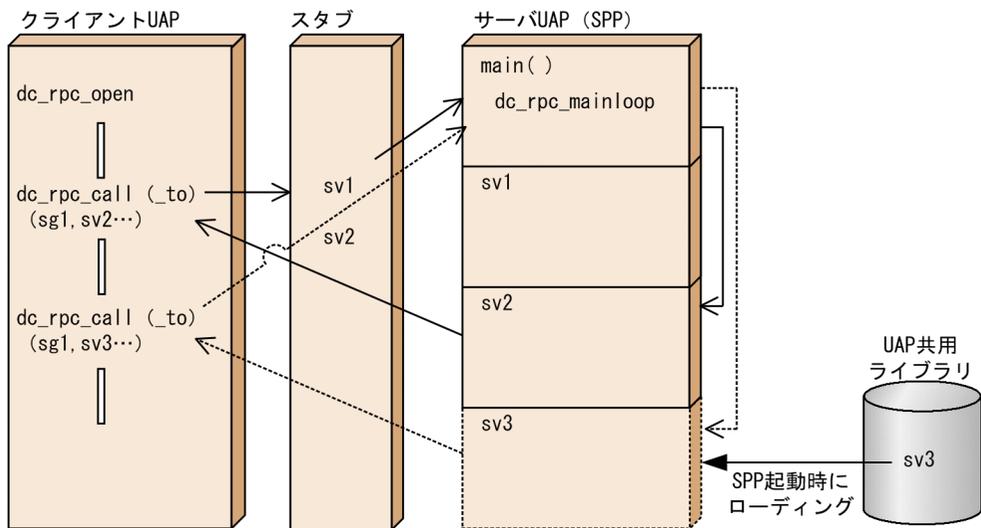
(2) サービス関数動的ローディング機能とスタブを併用する例

サービス関数動的ローディング機能は、スタブとサービス関数を使った SPP と併用できます。併用する場合、サービスを追加または削除するときに、スタブとサービス関数を使った UAP の実行形式ファイルを再生成する必要はありません。

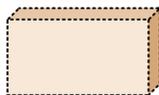
サービス関数動的ローディングとスタブを併用した UAP の例を、SPP の場合と MHP の場合に分けてそれぞれを以降の図に示します。

3. 機能

図 3-72 サービス関数動的ローディング機能とスタブを併用した UAP (SPP) の例



(凡例)



: 実行形式ファイルではなく、UAP共用ライブラリからローディングしたサービス関数



: スタブを使ったサービス関数呼び出し

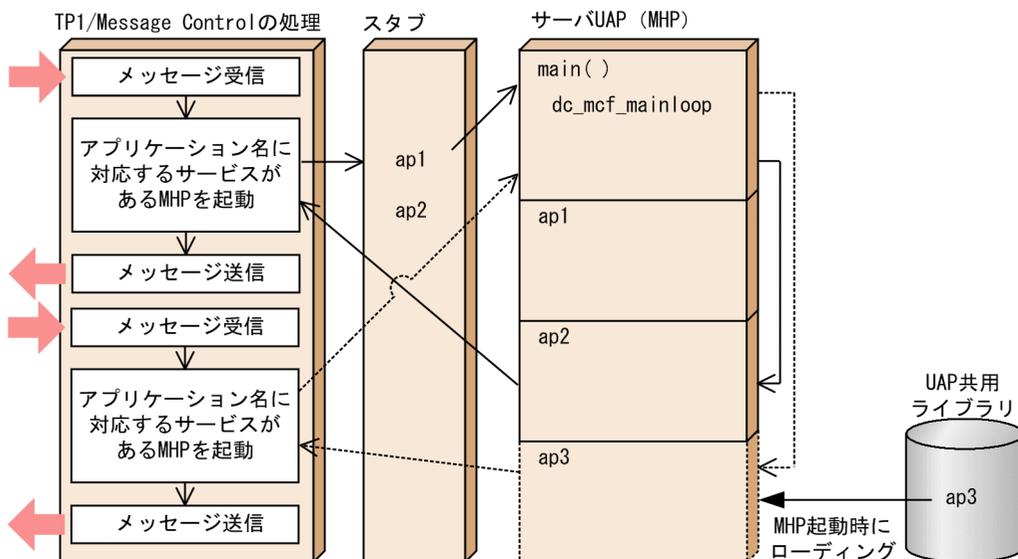


: サービス関数動的ローディング機能を使ったサービス関数呼び出し



: UAP共用ライブラリからのローディングの流れ

図 3-73 サービス関数動的ローディング機能とスタブを併用した UAP (MHP) の例



(凡例)



: 実行形式ファイルではなく、UAP共用ライブラリからローディングしたサービス関数



: メッセージの流れ



: スタブを使ったサービス関数呼び出し



: サービス関数動的ローディング機能を使ったサービス関数呼び出し



: UAP共用ライブラリからのローディングの流れ

3.8.2 サービス関数動的ローディング機能を使用する場合に必要な準備

サービス関数動的ローディング機能を使う場合に必要な事前準備について説明します。

(1) 設定の手順

サービス関数動的ローディング機能を使う場合に必要な作業を次に示します。

1. サービス関数から、UAP 共用ライブラリを作成します。
2. ユーザサービス定義の service オペランドに、サービス名、エントリポイント名、および UAP 共用ライブラリ名を設定します。

service オペランドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

3. 機能

(2) 再リンケージの実行条件

サービス関数を追加する場合に、UAP オブジェクトの再リンケージが必要かどうかを、次の表に示します。

表 3-17 再リンケージの実行条件

サービスの追加または削除のベースとなる UAP オブジェクト	サービスの追加方法	再リンケージ
RPC インタフェース定義だけを使った UAP オブジェクト	RPC インタフェース定義を使う場合。	
	サービス関数動的ローディング機能を使う場合。	×
サービス関数動的ローディング機能だけを使った UAP オブジェクト	RPC インタフェース定義を使う場合。	
	サービス関数動的ローディング機能を使う場合。	×
RPC インタフェース定義およびサービス関数動的ローディング機能を併用した UAP オブジェクト	RPC インタフェース定義を使う場合。	
	サービス関数動的ローディング機能を使う場合。	×

(凡例)

：再リンケージが必要です。

×：再リンケージは不要です。

3.9 OpenTP1 の運用を補助する機能

ここまでで説明したシステムサービス以外で、OpenTP1 の運用を補助するための機能について説明します。

OpenTP1 提供以外のリソースマネージャを制御する場合は、OpenTP1 システムに TP1/Resource Manager Monitor を組み込んでおく必要があります。それ以外は、TP1/Server Base で標準で提供する機能です。

3.9.1 資源の排他制御

OpenTP1 では、複数のユーザが DAM ファイルや TAM ファイル以外の資源も共用できるようにしています。資源を管理して整合性を保つことができる機能を排他制御といいます。排他資源の占有、および待ち状態は `lckls` コマンドで表示できます。

(1) 排他制御の管理単位と有効範囲

OpenTP1 は、資源の排他要求時から排他資源の解放要求時まで排他を管理します。排他制御の管理単位は、グローバルトランザクションです。ただし、DAM サービスが使用する排他制御機能の管理単位は、トランザクションブランチです。

排他制御の有効範囲は、一つの OpenTP1 システム内だけです。ほかの OpenTP1 システム上の UAP との排他制御はできません。また、複数のノードから構成される一つの OpenTP1 システム内でも、ノード間の排他制御はできません。

(2) 資源の排他要求

資源を確保するときは、UAP から `dc_lck_get` 関数を呼び出します。このとき、引数に資源名称と排他制御モードを指定します。排他制御モードとは、同じ資源にアクセスするほかの UAP に対する排他の方式です。

排他制御モードには、資源を参照するだけの UAP とは資源を共用し、資源を更新する UAP だけを排他する PR モードと、一つの UAP が資源を占有し、ほかの UAP をすべて排他する EX モードがあります。

排他制御モードを次の表に示します。

表 3-18 排他制御モード

排他制御モード	資源の処理	排他の内容
PR	参照	ほかの UAP に対して、参照だけを許可します。
EX	更新	ほかの UAP に対しては、参照、更新を許可しません。

排他制御モードの組み合わせによる資源の共用を次の表に示します。

表 3-19 排他制御モードの組み合わせによる資源の共用

使用中の排他制御モード	要求元の排他制御モード	
	PR	EX
PR		×
EX	×	×

(凡例)

：共用できます。

×：共用できません。

(3) 資源の解放

ユーザは、次に示す方法で資源を解放します。

1. 資源名称ごとの排他解除要求を UAP が出す
2. 全資源の一括排他解除要求を UAP が出す

また、トランザクションの終了時に、システムが全資源を自動的に解放します。

これによって、UAP での解放漏れや、UAP 異常終了が発生した場合でも、資源が不当に占有されることがなくなります。

(4) 排他待ち

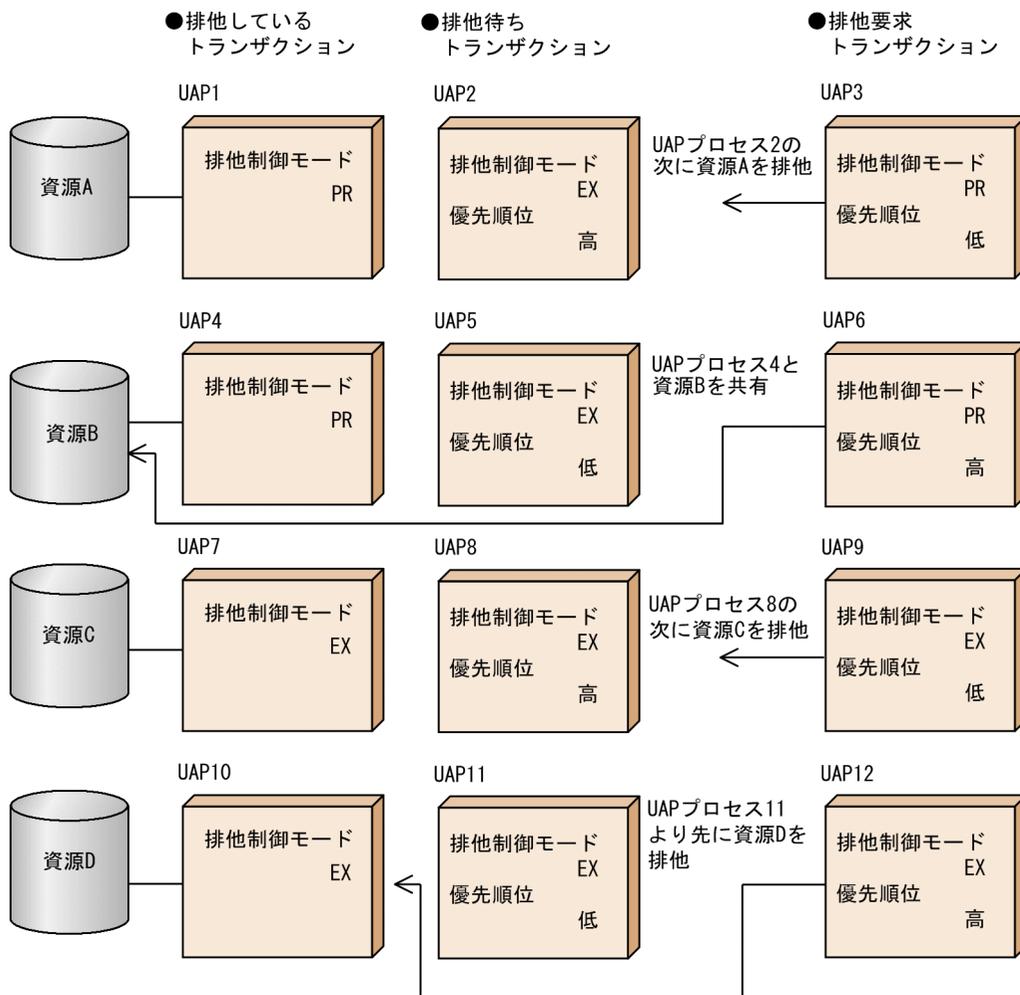
資源を排他できない場合、資源を排他できるまで待つかどうか、`dc_lck_get` 関数の引数で指定します。排他待ちするのは、次の場合です。

- 排他要求したときに、ほかの UAP がすでに EX モードで資源に排他をかけている場合
- 排他要求したときに、ほかの UAP がすでに PR モードで資源に排他をかけていて、かつ自 UAP で EX モードの排他をかける場合

資源が解放されるまで待つと指定した場合には、排他待ちの優先順位に従って、ほかの UAP が資源の排他を解除するまで待ちます。待たないと指定した場合は、すぐにエラーリターンします。排他待ちの優先順位は、ユーザーサービス定義で UAP のサービスグループごとに定義します。優先順位を高く設定すれば、排他待ちしている、優先順位の低いほかの UAP よりも先に資源を排他できます。逆に、優先順位を低く設定した UAP は、あとから排他要求した優先順位の高い UAP に追い越されることがあるので、排他待ちの優先順位の設定には注意が必要です。排他待ちの優先順位と排他順序を次の図に示します。

ロックサービス定義で排他待ち限界経過時間を指定すると、排他待ち状態がこの時間を超えたとき、その排他要求をエラーリターンします。

図 3-74 排他待ちの優先順位と排他順序



(5) デッドロックの対処方法

複数の UAP が複数の資源に対して異なる順番で排他要求を行った場合、それぞれの UAP が相手の占有する資源の排他解除を互いに待ち続けて、処理が止まってしまう場合があります (デッドロック)。

OpenTP1 は、デッドロック状態を検出して速やかに解消するため、定期的にデッドロック状態になっているかどうかを監視しています。

同一ノード内の UAP 間では、定期的に排他待ち状態を監視してデッドロックを検知します。

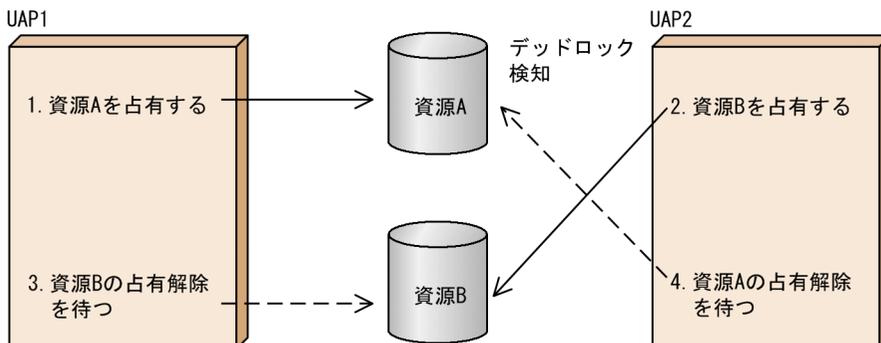
異なるノードの UAP に RPC でサービス要求して、そのサービスとの間でデッドロックが起こっても、検知できません。そのため排他待ち時間監視をする必要があります。排

3. 機能

他待ち限界経過時間は、ロックサービス定義で指定します。

デッドロックの例を次の図に示します。

図 3-75 デッドロックの例



- (凡例) ———> : 排他を要求して、資源を占有したことを示します。
-----> : 排他を要求して、ほかのUAPが資源を解放するのを待っていることを示します。
1.~4. : 排他を要求した順番を示します。

(a) デッドロック時の OpenTP1 の処置

デッドロックが起こった場合、OpenTP1 は UAP の排他待ち優先順位に従って、優先順位の低い UAP プロセスからの排他要求をエラーリターンさせます。UAP の排他待ち優先順位は、ユーザサービス定義の `deadlock_priority` オペランドに指定します。

デッドロックによって、資源を確保しようとした関数がエラーリターンした場合、UAP では次のように対処してください。

- SUP, SPP のデッドロック時の処置
SUP, または SPP の処理でデッドロックが起こった場合は、`dc_trn_unchained_rollback` 関数、`dc_trn_chained_rollback` 関数などロールバックする関数で、トランザクションをロールバックさせてください。デッドロックでロールバックした SUP, または SPP は再実行 (リトライ) しません。もう一度該当するサービスをクライアント UAP から要求し直してください。
- MHP のデッドロック時の処置
MHP の処理でデッドロックが起こった場合は、`dc_mcf_rollback` 関数でロールバックしてください。再実行 (リトライ) するかどうかは、`dc_mcf_rollback` 関数の引数に指定します。

(b) デッドロック情報、タイムアウト情報の出力

デッドロックが起こった場合、デッドロックの原因となった UAP の詳細情報を、ロックサービスがあるノードのディレクトリに出力できます。この情報をデッドロック情報といいます。

資源の解放を待っている UAP が、ロックサービス定義の `lck_wait_timeout` オペランドに指定した時間を超えた場合、UAP から呼び出した関数はエラーリターンします。このとき、確保しようとした資源に関する詳細情報を、ロックサービスがあるノードのディレクトリに出力できます。この情報をタイムアウト情報といいます。

デッドロック情報、タイムアウト情報を出力するかどうかは、ロックサービス定義の `lck_deadlock_info` オペランドに指定します。

デッドロック情報、タイムアウト情報の出力形式については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

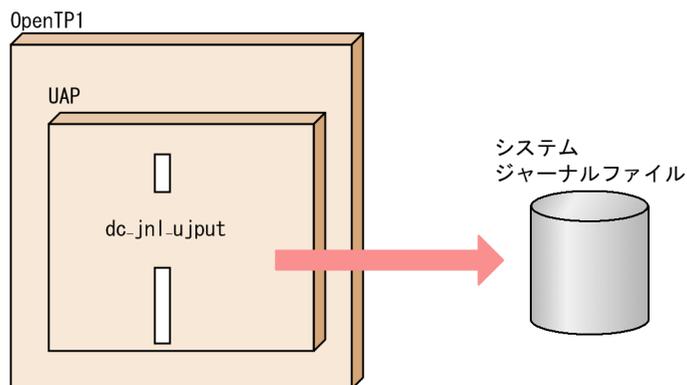
取得したデッドロック情報、タイムアウト情報は削除できます。情報を削除する方法を次に示します。

- コマンドで削除する方法
`lckrminf` コマンドを実行します。
- OpenTP1 の開始時に、前回までのオンラインで作成した情報を削除する方法
 ロックサービス定義の `lck_deadlock_info_remove_level` オペランドに、削除する条件を指定しておきます。

3.9.2 ユーザジャーナルの取得

UAP の中で UAP 履歴情報取得機能を使用して任意の情報をシステムジャーナルファイルに取得できます。ユーザジャーナル (UJ) の取得方法を次の図に示します。

図 3-76 ユーザジャーナルの取得方法



UJ の取得方法については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

3.9.3 ジャーナル維持機能

ジャーナル維持機能とは、アンロードジャーナルファイルにコピーしたジャーナルデータを加工して利用するための機能です。ジャーナル維持機能を使って、複数のアンロー

3. 機能

ドジャーナルファイルをマージしたりします。

ジャーナル維持機能には、ジャーナルの複写、ファイル回復用ジャーナルの集積、ジャーナルの編集、アンロードジャーナルファイルのレコード出力の四つがあります。

(1) ジャーナルの複写 (jnlcopy コマンド)

ジャーナルを複写する機能には、レコードを複写する機能とマージする機能があります。

レコードを複写するときは、アンロードジャーナルファイルの情報を、範囲を区切って標準出力に出力できます。jnlcopy コマンドの引数に次のように範囲を指定して、レコード単位で出力します。

- ジャーナルを取得した日時
ジャーナル種別 (PJ, HJ, BJ, TJ, DJ, FJ, CJ, MJ, IJ, GJ, OJ, AJ, SJ, UJ) を jnlcopy コマンドの -j オプションに指定して、ジャーナル種別ごとのアンロードジャーナルファイルを作成することもできます。

複数のアンロードジャーナルファイルを一つのファイルにマージして出力することもできます。マージするアンロードジャーナルファイルは、1回のオンライン中に出力した連続する世代番号を持つファイルに限ります。

(2) ファイル回復用ジャーナルの集積 (jnlcolc コマンド)

ファイル回復用ジャーナルを集積するときは、アンロードジャーナルファイルから DAM FRC、または TAM FRC に必要なデータだけを、標準出力に出力します。複数のアンロードジャーナルファイルを一度に集積して、ファイル回復時の入力用ファイルを作成できます。このファイル回復時の入力用ファイルを、集積ジャーナルファイルといいます。

障害が発生した DAM ファイルや TAM ファイルは、バックアップファイルとアンロードジャーナルファイルを基に回復します。このとき、OpenTP1 はアンロードジャーナルファイルを集積して、回復処理をします。回復処理をするとき、ユーザが作成した最新の集積ジャーナルファイルがあれば、これを利用して回復時間を短縮できます。

アンロードジャーナルファイル内の未決着トランザクションに関する回復用の履歴情報を、次のジャーナル集積時に引き継ぐため、集積ジャーナルファイルとは別のファイルに格納します。このファイルを引き継ぎファイルといいます。次のジャーナル集積時には、引き継ぎファイルとアンロードジャーナルファイルから、ファイル回復に必要なデータを集積します。

(3) ジャーナルの編集 (jnledit コマンド)

ジャーナルを編集するときは、アンロードジャーナルファイルごとにファイルの内容をリスト形式にして標準出力に出力します。また、指定したファイルの属性に関する情報も出力できます。ジャーナルレコード、またはジャーナルブロック単位に範囲を限定することで、全ジャーナルのうち必要なジャーナルだけを出力できます。

ジャーナルを編集すると、ジャーナルレコードを 16 進数、または 16 進数と文字の形式で確認できます。

アンロードジャーナルファイル内のユーザジャーナルのレコード（UJ レコード）を、編集しないでそのまま標準出力に出力できます。

ジャーナルを編集した出力形式については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(4) アンロードジャーナルファイルのレコード出力（jnInput コマンド）

アンロードジャーナルファイルのレコードは、アンロードジャーナルファイル内のユーザジャーナルレコード情報、またはトランザクションブランチの CPU 使用時間情報を編集しないで、そのまま標準出力に出力できます。

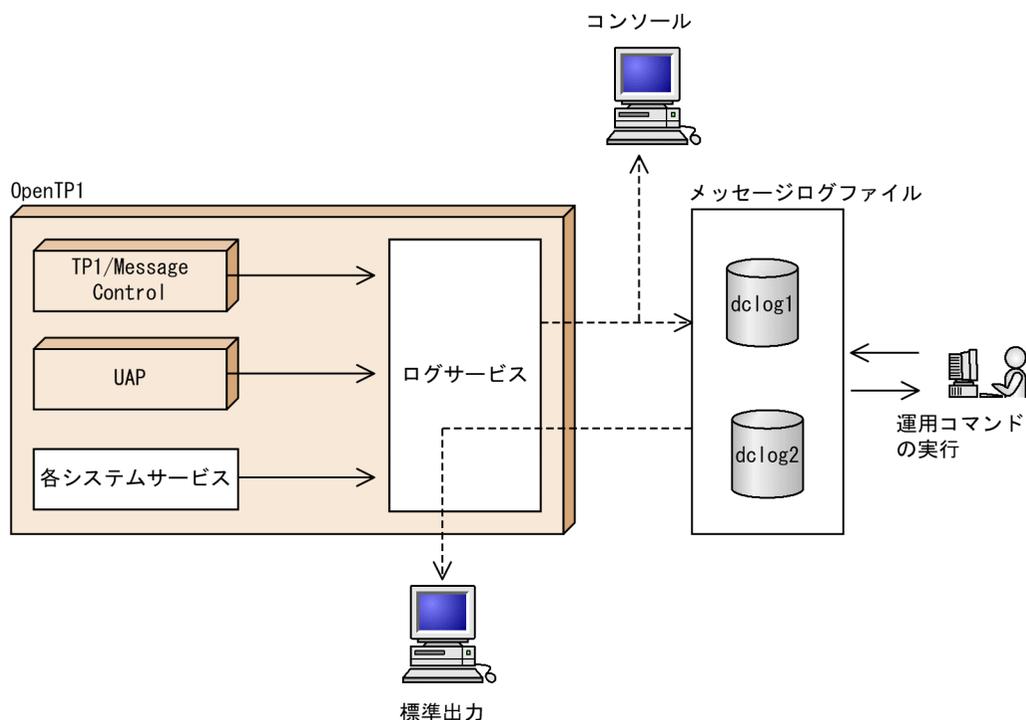
出力するとき、出力範囲、ジャーナル種別、およびジャーナル取得モードなどを指定することで、必要な情報を選択できます。

3.9.4 メッセージログの操作

OpenTP1 では、システムメッセージを編集し、メッセージログをファイルに取得して、オンラインシステムの監視ができます。メッセージログは、ログサービスで管理します。

メッセージログの取得方法を次の図に示します。

図 3-77 メッセージログの取得方法



(凡例) —> : メッセージ出力要求の流れ
 ---> : メッセージ編集後のシステムメッセージの流れ

メッセージログの運用方法については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(1) システムメッセージを格納するファイル

ログサービスは、各システムサービス、MCF、および UAP からのメッセージ出力要求を受け付け、メッセージを編集してメッセージログファイルに出力します。メッセージログファイルには、dclog1 と dclog2 の二つのファイルがあります。二つのファイルは、ラウンドロビン方式で使用され、1 世代前のメッセージ情報は保証されます。また、ログサービスからメッセージログファイルに出力されるメッセージを、同時にコンソールへ出力できます。

メッセージログファイルに出力されたシステムメッセージは、logcat コマンドで標準出力へ出力されます。出力するとき、dclog1 と dclog2 の最終更新時刻を比較して古い情報から順に出力します。出力するときに付ける情報を logcat コマンドのオプションで選択できます。

OpenTP1 のシステムメッセージは、重要なメッセージ（エラーメッセージ、警告メッセージ）に限り、syslog ファイルにも出力されます。さらに、OpenTP1 のシステムメッ

メッセージすべてを強制的に `syslog` ファイルに出力することもできます。ログサービス定義の `log_syslog_ x x x x` オペランドを指定すると、メッセージすべてを `syslog` ファイルへ出力できます。

(2) メッセージ通番

付加情報としてメッセージ通番が取得できます。メッセージ通番は、メッセージログ全体の通番です。障害などでメッセージが欠落した場合でも、メッセージ通番を基に、メッセージに抜けがあったことを検知できます。

(3) メッセージログの抑止

排他エラーが発生すると、OpenTP1 はメッセージログを出力します。エラーリターンした UAP のリトライを繰り返していると、メッセージログ量が多くなってしまいます。このため、DAM ファイルの場合、排他によるエラーリターンのメッセージを出力するかどうかを、DAM サービス定義の `dam_message_level` オペランドで指定できます。指定しなければ、メッセージを出力しなくて済みます。

(4) 出力するメッセージログの言語種別の指定

メッセージログを、英語で出力するか日本語で出力するかを選べます。システム共通定義の `putenv` 形式で `LANG` 変数に、出力したい言語種別を指定します。指定を省略すると、メッセージログは英語で出力されます。

3.9.5 メッセージログの通知

OpenTP1 のメッセージログを、システム内に専用で作成するアプリケーションプログラムへ通知できます。通知を受信したアプリケーションプログラムは、他社のネットワーク管理システムへ OpenTP1 の状態を知らせることができます。

メッセージログを通知する場合は、OpenTP1 のログサービス定義の `log_notify_out` オペランドに `Y` を指定しておいてください。

(1) メッセージログの通知を受信できるアプリケーションプログラム

メッセージログの通知を受信できるのは、受信用に作成したアプリケーションプログラムだけです。OpenTP1 の UAP (SUP, SPP, MHP) では、メッセージログ通知を受信できません。

通知を受信するアプリケーションプログラムには、OpenTP1 ホームディレクトリを示す環境変数 `DCDIR` を設定しておいてください。この値は、メッセージログを通知する OpenTP1 と同じ値にしてください。

OpenTP1 のオンライン業務が開始以降のすべてのメッセージログを取得する場合、通知を受信するアプリケーションプログラムは OpenTP1 よりも先に開始しておいてください。

(2) メッセージログの通知の受信手順

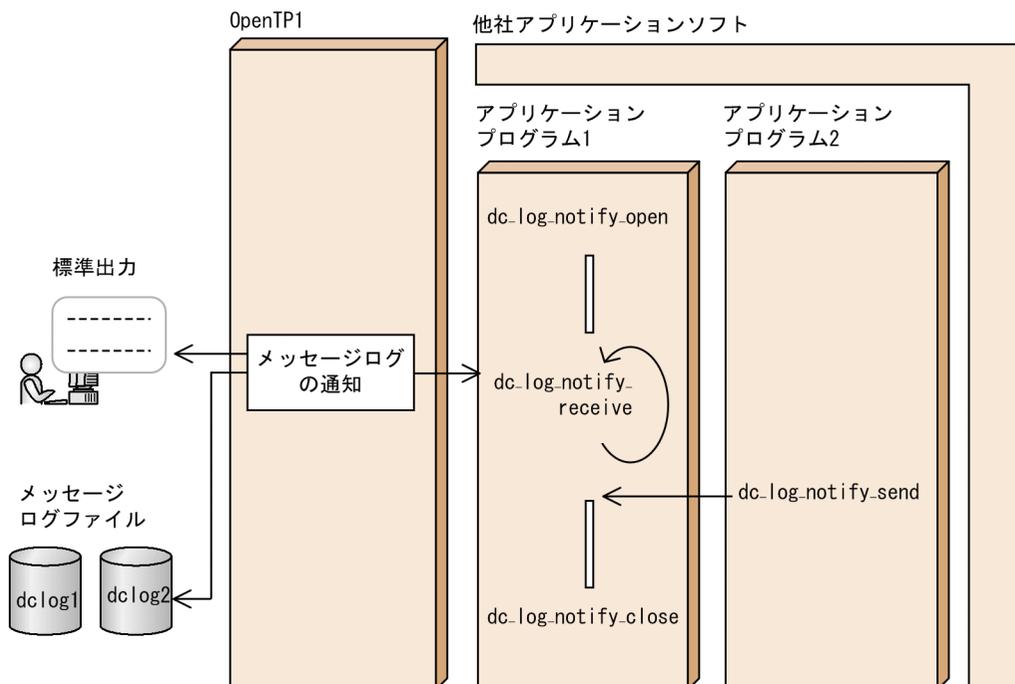
通知を受信するアプリケーションプログラムは、受信の開始を `dc_log_notify_open` 関数で宣言します。そして、`dc_log_notify_receive` 関数でメッセージログを受信します。`dc_log_notify_receive` 関数で受信できるメッセージログは一つです。複数のメッセージログを受信するには、`dc_log_notify_receive` 関数を繰り返し呼び出します。

メッセージログの通知の受信を終了するときは、`dc_log_notify_close` 関数を呼び出します。`dc_log_notify_close` 関数を呼び出したあとで `dc_log_notify_open` 関数を呼び出せば、再びメッセージログの通知を受信できます。

通知を受信するアプリケーションプログラムは、`OpenTP1` が終了したあとでも `dc_log_notify_close` 関数を呼び出すまで待ち続けます。アプリケーションプログラムに受信処理の終了を知らせる場合には、ほかのアプリケーションプログラムから `dc_log_notify_send` 関数でデータを送信します。受信処理の終了を知らせるアプリケーションプログラムでは、`dc_log_notify_send` 関数を呼び出す前に `dc_log_notify_open` 関数を呼び出せません。

メッセージログの通知の受信を次の図に示します。

図 3-78 メッセージログの通知の受信

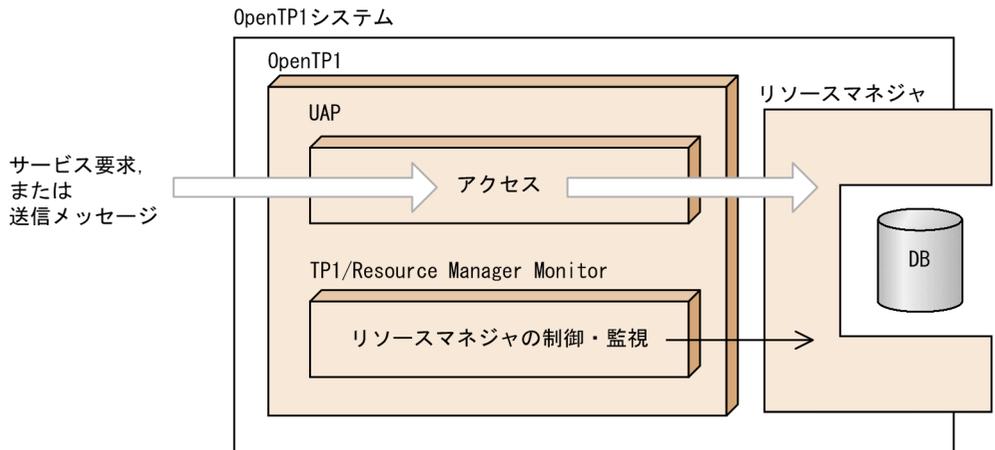


3.9.6 OpenTP1 提供以外のリソースマネージャの制御 (TP1/ Resource Manager Monitor)

TP1/Resource Manager Monitor を使うと、リソースマネージャの開始と終了を制御できます。

リソースマネージャ制御の概要を次の図に示します。

図 3-79 リソースマネージャ制御の概要



(1) リソースマネージャを監視する準備

監視する対象のリソースマネージャは、RMM サービス定義の `rmm_check_services` オペランドに指定しておきます。監視する対象のリソースマネージャへの操作は、ユーザがコマンド (シェルファイル) で作ります。そして、作ったコマンドのファイル名を監視対象 RM 定義に指定します。監視対象 RM 定義には、次に示すコマンドを指定します。

- 監視対象 RM 開始コマンド (`rmm_start_command` オペランド)
- 監視対象 RM 終了コマンド (`rmm_stop_command` オペランド)
- 監視対象 RM 強制停止コマンド (`rmm_abort_command` オペランド)
- 監視対象プロセス ID 取得コマンド (`rmm_get_pid_command` オペランド)

上記のコマンドは、サンプルが提供されています。サンプルを業務に合わせて修正すると、コマンドを最初から作成する手間が省けます。サンプルは、`$DCDIR/etc/RMmonitor/` ディレクトリの下にあります。

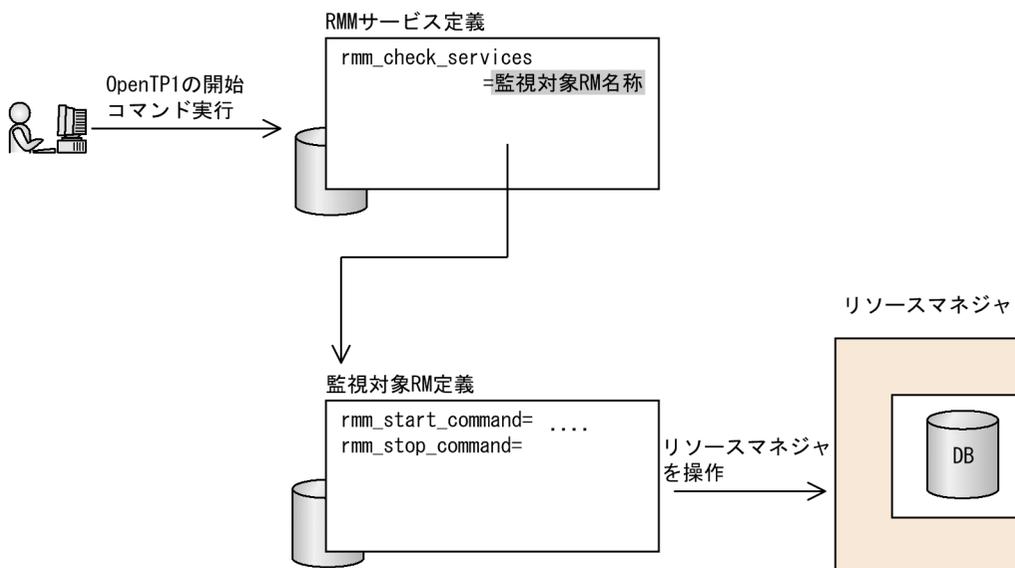
コマンドの作り方については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。定義の方法については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

(2) 監視を開始する時期

リソースマネージャを監視する定義を作成しておくこと、OpenTP1 を開始するのと一緒にリソースマネージャへの操作が自動的に開始されます。

OpenTP1 の開始と参照する定義の関係を次の図に示します。

図 3-80 OpenTP1 の開始と参照する定義の関係



3.9.7 稼働統計情報

稼働統計情報は、OpenTP1 の稼働状況を表示します。

(1) 稼働統計情報の出力 (jnlstts コマンド, jnlmcst コマンド)

稼働統計情報を出力するときは、アンロードジャーナルファイルから統計用ジャーナルを抽出し、稼働状況を把握できる形式にデータを加工して、リスト形式で標準出力に出力します。稼働統計情報を出力することで、OpenTP1 の稼働状況がわかります。

稼働統計情報の出力には、システムサービスと UAP の稼働状況に関するシステム統計情報の出力、トランザクション処理に関するトランザクション統計情報の出力（以上、jnlstts コマンド）、およびメッセージの送受信に関する MCF 稼働統計情報の出力（jnlmcst コマンド）があります。

稼働統計情報の出力項目については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(2) MCF 稼働統計情報

MCF の稼働統計情報を共用メモリに取得し、統計データとして UNIX ファイルに出力できます。また、出力された統計データを編集して標準出力へ出力できます。

MCF 稼働統計情報を使用することによって、MCF の稼働状況を把握できます。

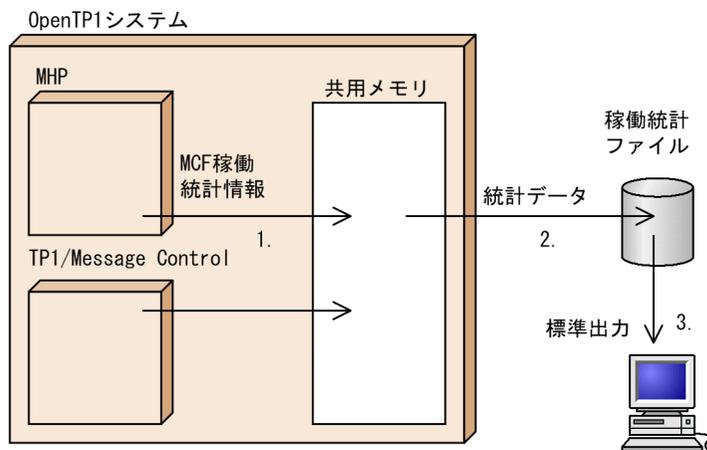
なお、ジャーナルファイルを基に MCF の稼働統計を取得する `jnlmest` コマンドと MCF 稼働統計情報の機能とは、それぞれ独立した機能です。`jnlmest` コマンドで得られる情報は、指定時間間隔内で処理した件数などです。MCF 稼働統計情報で得られる情報は、処理が待たされている件数などです。

MCF 稼働統計情報の機能は、次の機能から構成されます。番号は下の図中の番号と対応しています。

1. 稼働統計情報取得機能 (MCF マネージャ定義の `mcfmcomn` 定義コマンドの `-w` オプション `stats` オペランドに `yes` を指定)
2. 稼働統計情報出力機能 (`mcfstats` コマンド)
3. 稼働統計情報編集機能 (`mcfreport` コマンド)

MCF 稼働統計情報の機能の概要を次の図に示します。

図 3-81 MCF 稼働統計情報の機能の概要



(3) システム統計情報のリアルタイム出力 (dcreport コマンド)

`dcreport` コマンドを使用すると、システム統計情報を標準出力にリアルタイムに出力したり、メッセージログに出力したりできます。標準出力に出力するシステム統計情報は CSV 形式にすることもできます。このコマンドは、システム共通定義の `statistics` オペランドに `Y` を指定した場合、および `destats` コマンドでシステム統計情報のジャーナル出力要求を指定した場合に使用できます。

dereport コマンドを使用してシステム統計情報を取得すると、サービスの実行状況、リソースの負荷状況、障害状況などをリアルタイムに参照できます。

3.9.8 リアルタイム統計情報サービス

リアルタイム統計情報サービスは、システム全体、サーバおよびサービス単位に統計情報を取得します。このリアルタイム統計情報を標準出力やログファイルに出力すると、OpenTP1 システムの稼働状況をリアルタイムに把握でき、システムの運用管理や障害復旧を迅速に行えます。

ここでは、リアルタイム統計情報サービスの概要について説明します。リアルタイム統計情報サービスを使用する運用、およびリアルタイム統計情報の取得項目については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

リアルタイム統計情報サービスでは、次に示す UAP を使用します。

RTSSUP

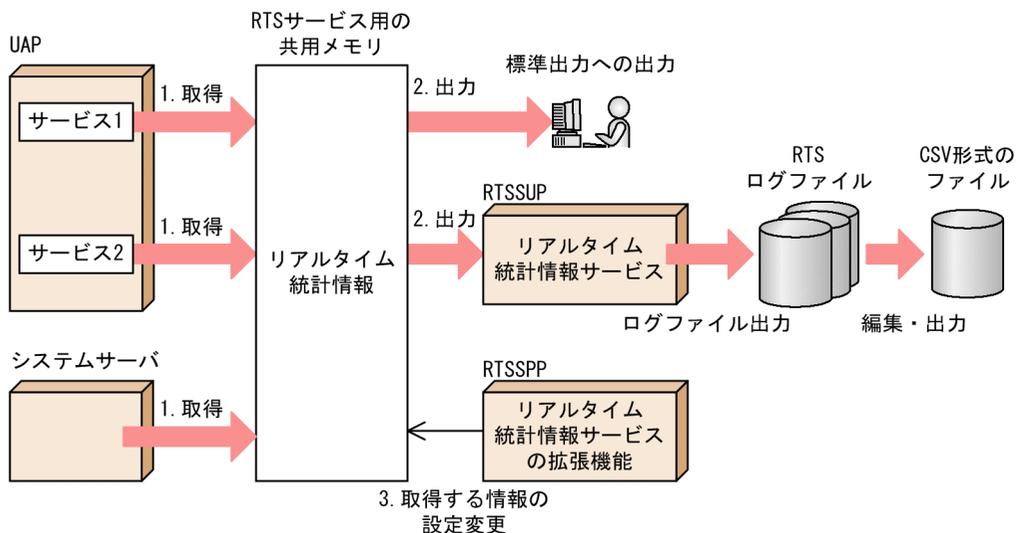
リアルタイム統計情報サービスを使用する場合に起動させる UAP です。リアルタイム統計情報を取得、出力できます。

RTSSPP

リアルタイム統計情報サービスの拡張機能を使用する場合に起動させる UAP です。拡張機能では、リアルタイム統計情報サービスのオンライン中に、取得する情報の設定を変更できます。

リアルタイム統計情報サービスの概要を次の図に示します。

図 3-82 リアルタイム統計情報サービスの概要



(凡例)

-  : リアルタイム統計情報の流れ
 : リアルタイム統計情報の制御

リアルタイム統計情報サービスの機能を次に示します。番号は図中の番号と対応しています。

- 定義した項目ごとに、システム全体、サーバおよびサービス単位でリアルタイム統計情報を取得します。
リアルタイム統計情報を、RTS サービス用の共用メモリに取得します。リアルタイム統計情報サービスで使用する共用メモリについては、「7.2.2(5) リアルタイム統計情報サービスで使用する共用メモリ」を参照してください。
UAP 内の任意区間の実行時間を、リアルタイム統計情報として取得することもできます。UAP 内の任意区間でのリアルタイム統計情報の取得については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。
- RTS サービス用の共用メモリに取得したリアルタイム統計情報を出力します。
 - 標準出力にリアルタイムに出力できます。
 - RTS ログファイルに出力できます。
 - RTS ログファイルに出力した統計情報を CSV 形式で編集・出力できます。
- リアルタイム統計情報サービスのオンライン中に、取得する情報の設定を変更できません。

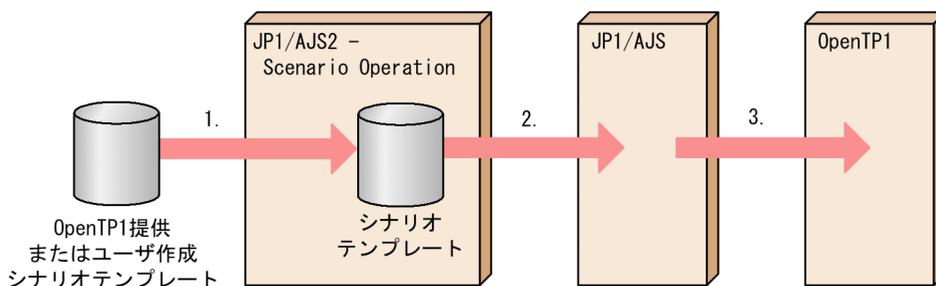
3.10 シナリオテンプレートを利用したシステムの運用

OpenTP1 の運用手順を、JP1/AJS2 - Scenario Operation が管理するシナリオテンプレートとしてあらかじめ定義できます。シナリオテンプレートを利用すると、システムを自動的に運用できます。シナリオテンプレートは、JP1/AJS2 - Scenario Operation が JP1/AJS - Manager を介して実行します。OpenTP1 では、基本的な運用手順を定義したシナリオテンプレートを提供しています。OpenTP1 が提供するシナリオテンプレートを使用すると、より簡単にシステムの運用を自動化できます。

JP1/AJS2 - Scenario Operation の詳細説明については、マニュアル「JP1/Automatic Job Management System 2 - Scenario Operation」を参照してください。

シナリオテンプレートを利用したシステムの運用を次の図に示します。

図 3-83 シナリオテンプレートを利用したシステムの運用



注

シナリオテンプレートの入力シナリオ変数を変更することによって、異なる OpenTP1 環境にシナリオを実行できます。

(説明)

1. OpenTP1 が提供またはユーザが作成したシナリオテンプレートを JP1/AJS2 - Scenario Operation に登録します。
2. JP1/AJS2 - Scenario Operation が、JP1/AJS にシナリオを登録します。
3. JP1/AJS が、OpenTP1 にシナリオを実行させます。

OpenTP1 がシナリオテンプレートを提供しているシナリオを次に示します。

- スケールアウト
新しい OpenTP1 ノードを構築して、OpenTP1 システムのドメイン構成に新しいノードを追加します。
- スケールイン
業務単位またはノード単位で、負荷レベルの低いノードのリソースを解放して、他システムに割り当てます。

- ローリングアップデート

システムを停止させることなく OS や UAP のセキュリティ対策パッチを適用します。

シナリオテンプレートの詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

3.11 監査ログによるシステムの監視

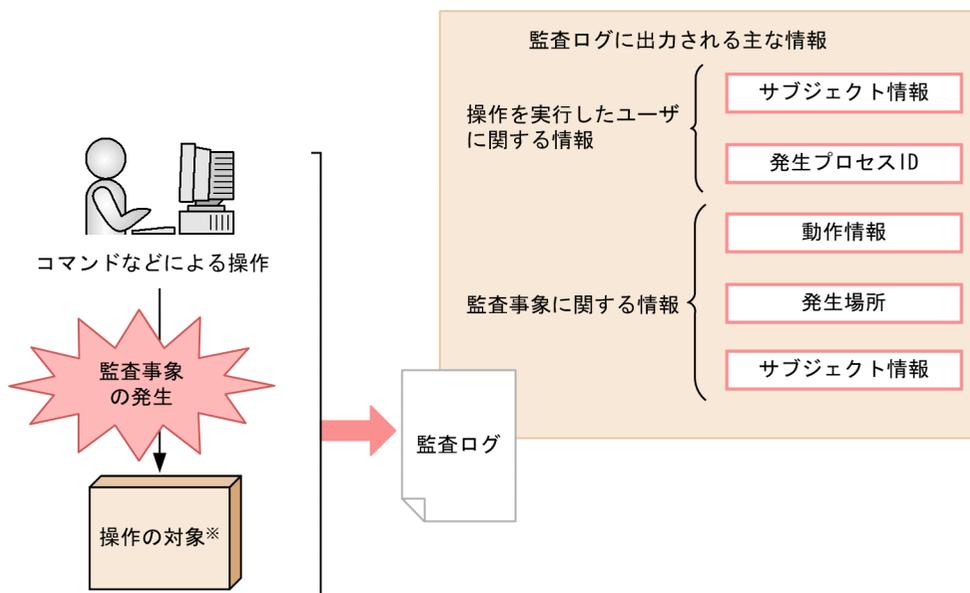
監査ログとは、システム構築者、運用者、および使用者が OpenTP1 のプログラムに対して実行した操作、およびその操作に伴うプログラムの動作の履歴が出力されるファイルです。監査者が監査ログを調査することで、「いつ」、「だれが」、「何をしたか」を知ることができます。そのため、システムの使用状況、不正アクセスなどを監査する資料として使用できます。

監査ログには、コマンドなどによる操作を実行したユーザに関する情報、その操作に伴う処理が成功したか失敗したかなどの監査事象に関する情報、操作や処理の対象に関する情報などが出力されます。これらの情報は、システムの監視に役立ちます。

なお、JP1/NETM/Audit と連携すると、監査ログを自動で収集したり、一括管理をしたりすることができるようになります。

監査ログが出力される流れと主な出力項目を次の図に示します。

図 3-84 監査ログが出力される流れと主な出力項目



注※ コマンドなどによる操作の対象を示します。
例えば、サーバを起動するためのコマンドを実行した場合、起動する対象となるサーバを示します。

監査ログが出力される契機になるのは、コマンドの実行など、OpenTP1 のプログラムに対する操作です。この操作は、システム管理者、システム運用者など、その作業に応じたユーザが実行します。また、監査ログは OpenTP1 の各プロセスで監査事象が発生したタイミングで出力されます。監査事象とは、OpenTP1 のプログラムに対して実行した操作、およびその操作に伴うプログラム処理のうち、システムの構築や運用、使用が妥

当かどうかを記録する必要がある事象のことで、OpenTP1 では、監査事象を次の表に示すとおり分類して定義します。

表 3-20 監査事象の定義

監査事象種別	内容	動作情報	
StartStop	ソフトウェアの起動と終了を示す事象です。 次の操作が該当します。 • OpenTP1 の起動・停止 • ユーザサーバの起動・停止	Start	開始, 起動
		Stop	終了, 停止
Authentication	クライアントユーザが認証を試みて成功・失敗したことを示す事象です。	Login	ログイン
		Logout	ログアウト
		Logon	ログオン
		Logoff	ログオフ
		Disable	アカウントの無効化
AccessControl	管理者やユーザが管理リソースへのアクセスを試みて成功・失敗したことを示す事象です。	Enforce	実施
ConfigurationAccess	管理者やユーザが設定情報に対し変更などの操作を実施して成功・失敗したことを示す事象です。	Refer	参照
		Add	追加
		Update	更新
		Delete	削除
Failure	ソフトウェアの異常を示す事象です。	Occur	発生
LinkStatus	機器間のリンク状態を示す事象です。	Up	リンク活性
		Down	リンク非活性
ExternalService	ソフトウェアと外部サービスとの通信結果を示す事象です。	Request	要求
		Response	応答
		Send	発信
		Receive	受信

3. 機能

監査事象種別	内容	動作情報	
ContentAccess	重要なデータへのアクセスを試みて成功・失敗したことを示す事象です。	Refer	参照
		Add	追加
		Update	更新
		Delete	削除
Maintenance	管理者や保守員が保守操作を実行して成功・失敗したことを示す事象です。	Install	インストール
		Uninstall	アンインストール
		Update	更新, アップデート
		Backup	バックアップ
		Maintain	保守作業
AnomalyEvent	異常な通信の発生を示す事象です。	Occur	発生
ManagementAction	プログラムの重要なアクションの実行を示す事象, またはほかの監査カテゴリを契機として実行するアクションを示す事象です。	Invoke	(管理者の)呼び出し
		Notify	(管理者への)通知

監査事象は、監査イベントごとに定義されています。監査イベントの一覧の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の監査イベントの出力情報の説明を参照してください。

また、OpenTP1 では、UAP から任意に監査ログを出力する API を提供します (dc_log_audit_print 関数)。この API を使用すると、監査イベントのタイミング以外に、UAP の操作の実行、および UAP による処理のタイミングで監査ログを出力できます。

UAP から任意に監査ログを出力する実装方法については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

4

OpenTP1 ファイルシステム とファイル

この章では、OpenTP1 ファイルシステムの概要と、OpenTP1 ファイル（システムで使うファイル、キューを格納するファイル、ユーザデータを格納するファイル）、および IST サービスについて説明します。

4.1 OpenTP1 ファイルシステムの概要

4.2 システムで使うファイル

4.3 キューを格納するファイル

4.4 ユーザデータを格納するファイル

4.1 OpenTP1 ファイルシステムの概要

OpenTP1 は、ファイルの使用効率が高い OS が提供するファイルシステムと、信頼性が高い OpenTP1 が提供するファイルシステムを使用しています。OpenTP1 で管理するファイルシステムを、OpenTP1 ファイルシステムといいます。

4.1.1 ファイルシステム

OS が入出力するディスクは連続領域ごとに分割され、それぞれの領域をパーティションと呼びます。それぞれのパーティションを、OS が提供するファイルシステムまたは OpenTP1 ファイルシステムに使用できます。

(1) OpenTP1 ファイルシステムと OpenTP1 ファイル

OpenTP1 ファイルシステムは、OS が提供するファイルシステムとは独立した、OpenTP1 専用のファイルシステムです。キャラクタ型スペシャルファイル、または通常ファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成します。ユーザデータや OpenTP1 の回復に必要なジャーナルなど、システムの信頼性に関係する重要な情報を格納するファイルは、OpenTP1 ファイルシステム上に作成します。OpenTP1 ファイルシステム上に作成するファイルを、OpenTP1 ファイルといいます。

OpenTP1 ファイルを次の表に示します。

表 4-1 OpenTP1 ファイルの一覧

ファイル名	ファイルの使用方法
ステータスファイル	システムサービスの稼働状態やシステム構成情報を格納して、障害が起こった場合に OpenTP1 を回復するときに使います。
システムジャーナルファイル	トランザクション処理の履歴を格納して、障害が起こった場合に OpenTP1 を回復するときに使います。また、UAP の履歴（ユーザジャーナル）も格納します。
チェックポイントダンプファイル	回復対象のテーブル情報を格納して、障害が起こった場合に OpenTP1 を回復するときに使います。
アーカイブジャーナルファイル	TP1/Multi を使ったクラスタ / 並列システムで、各ノードのジャーナルを集積するために使います。
メッセージキューファイル	メッセージ送受信機能（TP1/Message Control）を使ってメッセージをやり取りするときの、待ち行列となるファイルです。TP1/Message Control をシステムに組み込んでいることが前提です。
ノードリストファイル	ノード自動追加機能を使用する場合、ノードリスト情報を引き継ぐときに、ノードリスト情報を格納し、次の OpenTP1 起動時に使います。

ファイル名	ファイルの使用方法
MQA キューファイル	メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) を使う UAP がメッセージを登録したり受け取ったりするときに使います。TP1/Message Queue をシステムに組み込んでいることが前提です。
DAM ファイル	ユーザファイルとして使います。TP1/FS/Direct Access をシステムに組み込んでいることが前提となります。
TAM ファイル	ユーザファイルとして使います。TP1/FS/Table Access をシステムに組み込んでいることが前提となります。

注

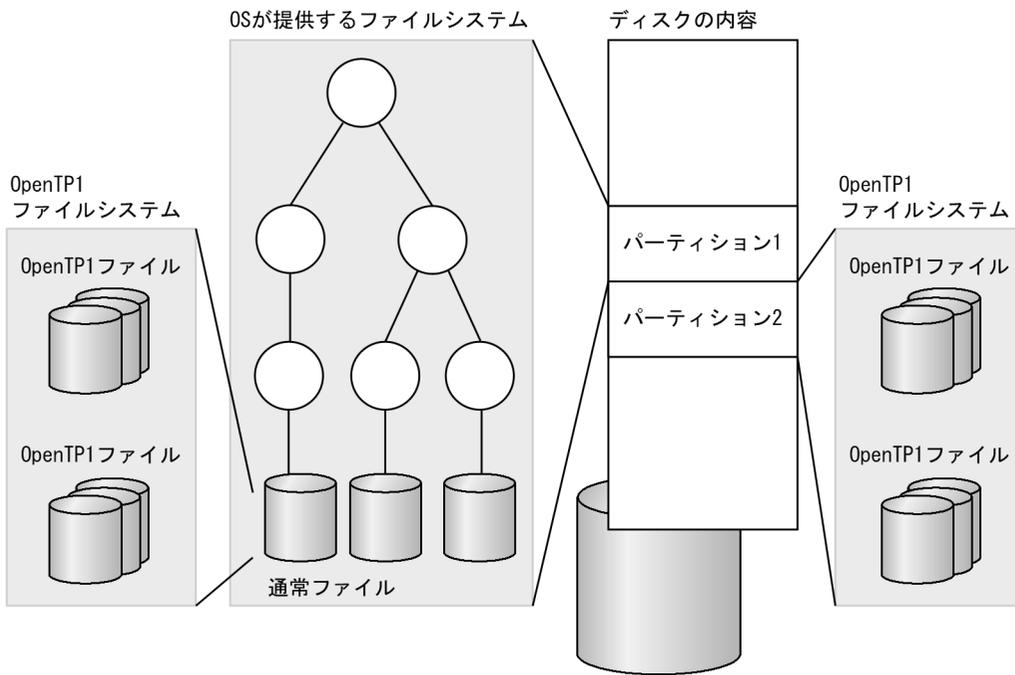
OpenTP1 ファイルの運用を支援するため、次に示すファイルも作成できます。

- トランザクションリカバリジャーナルファイル (TRF)
処理が長くなるトランザクションのジャーナルを、少なくするために使います。
- サーバリカバリジャーナルファイル (SRF)
再開始 (リラン) 時の回復処理を短縮するために使います。

OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供するファイルシステムの関係を図 4-1 に示します。また、OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供するファイルシステムとの違いを表 4-2 に、OpenTP1 ファイルシステムを作成するファイルの選択方法を図 4-2 に示します。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

図 4-1 OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供するファイルシステムの関係



(凡例) ○ : ディレクトリ

表 4-2 OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供するファイルシステムとの違い

比較項目	OpenTP1 ファイルシステム		OS が提供する ファイルシステム
	キャラクタ型スペシャルファイル上	通常ファイル上	
信頼性	OpenTP1 が異常終了したとき直前に正常終了した書き込み要求で指定したデータ	同期 I/O のため、書き込み要求が正常終了したデータは保証される	データは保証されない
	プロセスが異常終了したとき直前に正常終了した書き込み要求で指定したデータ		
	電源断などでシステムダウンしたときのディスクファイル	ディスク上の別領域に管理情報を持たないのでファイルの整合性の面で安全性が高い	ディスク上の別領域に管理情報を持つのでファイルの整合性の面で安全性が低い
		ディスク上の別領域に管理情報を持つので安全性はキャラクタ型スペシャルファイルよりも低い	

比較項目	OpenTP1 ファイルシステム		OS が提供する ファイルシステム	
	キャラクタ型スペシャルファイル上	通常ファイル上		
	ファイル領域の確保	ファイルシステム作成時に領域を事前に確保するのでオンライン中に容量不足となることはない		ファイル増加時にブロックを確保するので、書き込みの延長で容量不足となることがある
性能	ディスク領域の使用効率	OpenTP1 ファイル中のレコードが書き込まれていない領域も、そのファイルのために確保済みのため、ほかのファイルに割り当てることはできない		ファイルのサイズが大きくなる時にブロック単位で動的に確保されるので、OpenTP1 ファイルと比べて使用効率が良い
	読み込みの実行時間 (関数がリターンするまでの時間)	バッファキャッシュを経由しないので、それによる効果は得られない	対象データがバッファキャッシュ上でヒットするとディスクから読まないのが一般的には速い。ただし、上位でバッファを持って制御するプロセスにとっては二重にバッファリングが行われることになり、逆にオーバーヘッドとなるおそれがある	対象データがバッファキャッシュ上でヒットするとディスクから読まないのが一般的には速い
	書き込みの実行時間 (関数がリターンするまでの時間)	同期 I/O のため、一般的には OS が提供するファイルシステムより遅いが、バッファキャッシュを経由しない分、書き込み処理のオーバーヘッドは小さい	同期 I/O のため、一般的には OS が提供するファイルシステムより遅い	非同期 I/O のため、一般的には速い
	アクセス時間のばらつき	連続領域が確保されるので、ばらつきは小さい	必ずしも連続領域とはならないので、ばらつきがある	ばらつきがある
運用	ファイル容量の見積もり	ファイルの作成時に容量を指定する必要がある		ファイルの容量を指定する必要はない
	ファイル容量の動的増分	増分できない		増分できる
	ディレクトリによるファイルの分類	できない		できる

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

図 4-2 OpenTP1 ファイルシステムを作成するファイルの選択方法

1. 信頼性による判断

OpenTP1実行中に電源断, またはシステムクラッシュが発生した場合でも, 確実に再開したい。

2. 性能による判断

オンライン性能をできるだけ高くしたい。

3. 資源による判断

OpenTP1専用に割り当てられるディスクまたはパーティションがある。

通常ファイル

キャラクタ型スペシャルファイル

(2) 通常ファイル

通常ファイルは, 柔軟性があり使用効率が良いという特長があります。このため, OpenTP1 の定義ファイルなどに使用します。

OpenTP1 で使用する通常ファイルを次の表に示します。

表 4-3 OpenTP1 で使用する通常ファイル

ファイル名	ファイルの用途	備考
ユーザプログラムファイル	UAP の実行形式プログラムを格納するファイルです。	ユーザが作成します。 インストール時に自動的に作成されます。
各種定義ファイル	OpenTP1 の各種システム定義を格納します。OS のテキストエディタを使用して, テキストファイルとして作成します。	
マップファイル	マッピングサービスを利用する場合に使用します。物理マップとプレロードマップを格納します。	
OpenTP1 プログラムファイル	OpenTP1 のプログラムを格納します。OpenTP1 の実行形式ファイルと UAP の作成に使うファイルがあります。	
定義解析用ファイル	OpenTP1 の内部で, 定義解析用に使います。	

ファイル名	ファイルの用途	備考
メッセージオブジェクトファイル	メッセージテキストを格納します。	
コマンドログファイル	OpenTP1 のコマンドログを格納します。	
メッセージログファイル	OpenTP1 が出力したシステムメッセージを格納します。	OpenTP1 実行時に作成されます。
MCF トレースファイル	MCF のトレース情報を格納します。	
スケジュールキュー情報ファイル	OpenTP1 の内部で、スケジュールキュー情報を格納します。	
RPC トレースファイル	RPC トレースを格納します。	
トレース情報ダンプファイル	OpenTP1 内部のトレース情報を格納するファイルです。	
共用メモリダンプファイル	OpenTP1 が出力した共用メモリの内容を格納します。	
退避コアファイル	異常終了したプロセスのコアファイルを退避します。	
デッドロック、タイムアウト情報ファイル	デッドロック情報、タイムアウト情報を格納します。	
MCF ダンプファイル	MCF のダンプを格納します。	
MCF 共用メモリダンプファイル	障害発生時、OpenTP1 の共用メモリのうち MCF で確保している領域のダンプ情報を格納します。	
未決着トランザクション情報ファイル	障害発生時、未決着のトランザクション情報を格納します。	
不正ジャーナル情報ファイル	ジャーナル読み込み時に検知した不正なジャーナル情報を格納します。	
入出力キューの内容複写ファイル	入出力キューの内容複写コマンドを実行したときに入出力キューの内容を格納します。	
性能検証用トレース情報ファイル	性能検証用のトレース情報を格納するファイルです。	
XAR 性能検証用トレース情報ファイル	XA リソースサービスを使用したトランザクション連携の各種イベントのトレース情報を格納するファイルです。	
JNL 性能検証用トレース情報ファイル	ジャーナルサービスのトレース情報を格納するファイルです。	
LCK 性能検証用トレース情報ファイル	ロックサービスを使用した排他制御の各種イベントのトレース情報を格納するファイルです。	
MCF 性能検証用トレース情報ファイル	MCF を使用したメッセージ送受信の各種イベントのトレース情報を格納するファイルです。	
TRN イベントトレース情報ファイル	トランザクションブランチで呼び出される XA 関数や、トランザクションサービスの各種イベントのトレース情報を格納するファイルです。	

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

ファイル名	ファイルの用途	備考
NAM イベントトレース情報ファイル	ネームサービスで実行される通信処理，キャッシュへのサービス情報の登録，削除などの各種イベントのトレース情報を格納するファイルです。	
プロセスサービスイベントトレース情報ファイル	プロセスサービスのトレース情報を格納するファイルです。	
FIL イベントトレース情報ファイル	OpenTP1 ファイルへのアクセス要求に対して，システム共通定義の <code>fil_prf_trace_delay_time</code> オペランドの指定値以上の処理時間が掛かった場合に，イベント情報を格納するファイルです。	
RTS ログファイル	リアルタイム統計情報を格納するファイルです。	
UAP トレース編集出力ファイル	UAP が異常終了した場合に，UAP トレースを自動的に編集出力して格納したファイルです。	
OpenTP1 デバッグ情報ファイル	UAP が異常終了した場合に，OpenTP1 の情報を格納するファイルです。	

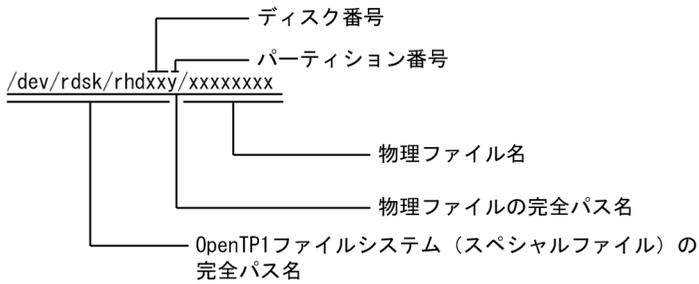
4.1.2 OpenTP1 ファイルシステムの作成方法

OpenTP1 管理者は `filmkfs` コマンドを使って，キャラクタ型スペシャルファイルまたは通常ファイル上に OpenTP1 ファイルシステム領域を作成します。

OpenTP1 ファイルシステム領域を作成したあとに，ジャーナルファイルの種類別に物理ファイルを割り当てます。物理ファイルを割り当てるコマンドを次に示します。

- ステータスファイル： `stsinit` コマンド
- システムジャーナルファイル： `jnlinit` コマンド
- チェックポイントダンプファイル： `jnlinit` コマンド
- メッセージキューファイル： `queinit` コマンド
- ノードリストファイル： `namnlcre` コマンド
- MQA キューファイル： `mqainit` コマンド
- DAM ファイル： `damload` コマンド
- TAM ファイル： `tamcre` コマンド

キャラクタ型スペシャルファイル上の OpenTP1 ファイルシステムに作成した物理ファイルの完全パス名の例を次に示します。

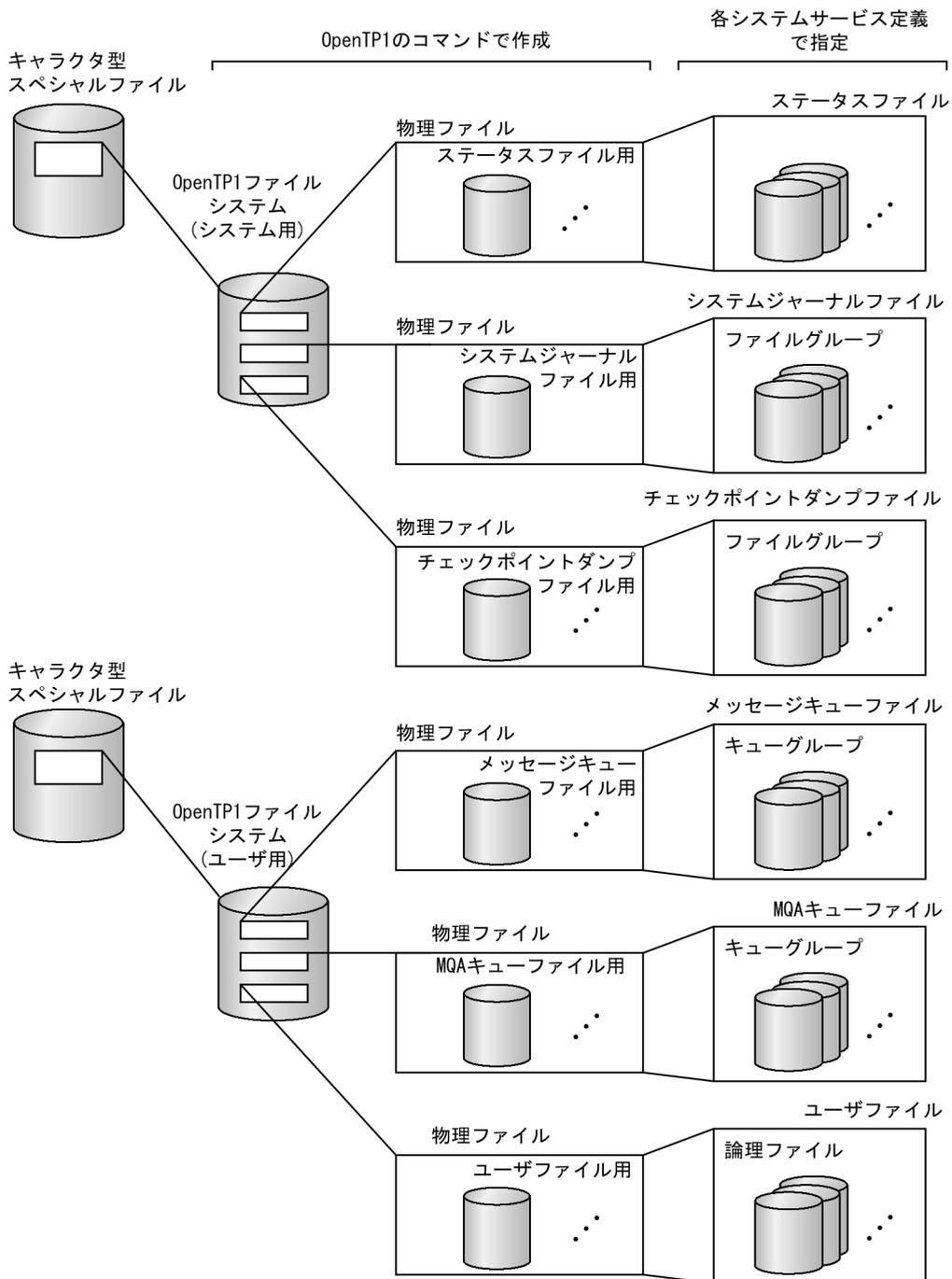


次に、OpenTP1 管理者はシステムサービス定義（システムジャーナルサービス定義など）で、物理ファイルが実際に入出力する OpenTP1 ファイル（論理ファイル、ファイルグループなど）として使えるように設定します。OpenTP1 ファイルの作成手順については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

OpenTP1 ファイルシステムの構造を次の図に示します。次の図は、キャラクタ型スペシャルファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成する例です。実際には、システムの信頼性や性能などを考慮して OpenTP1 ファイルシステムを複数作り、OpenTP1 ファイルを分散する必要があります。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

図 4-3 キャラクタ型スペシャルファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成する例

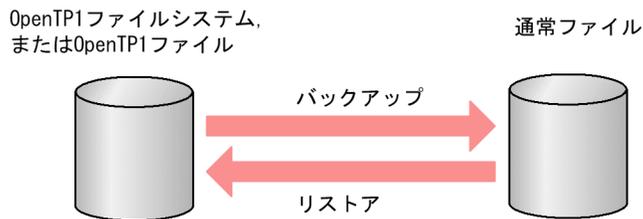


4.1.3 OpenTP1 ファイルシステムのバックアップとリストア

OpenTP1 ファイルには、OpenTP1 のプロセスの回復などに使用する重要な情報が入っています。OpenTP1 ファイルを破壊から守るため、定期的（OpenTP1 の開始前など）に `filbkup` コマンドで OpenTP1 ファイルシステムごと、または OpenTP1 ファイルごとに OpenTP1 ファイルのバックアップを取得しておいてください。バックアップを取得しておけば、OpenTP1 ファイルが破壊された場合でも、`filrstr` コマンドで OpenTP1 ファイルをリストアして回復できます。

OpenTP1 ファイルシステムのバックアップとリストアを次の図に示します。

図 4-4 OpenTP1 ファイルシステムのバックアップとリストア



ユーザファイルを回復する OpenTP1 の機能を次に示します。

- ユーザファイルをバックアップ，リストアするコマンド
`dambkup` コマンド，`damrstr` コマンド
`tambkup` コマンド，`tamrstr` コマンド
- システムジャーナルファイルを複写したファイルとバックアップしたユーザファイルを基に，ユーザファイルを回復する機能
 DAM FRC 機能
 TAM FRC 機能

バックアップとリストアおよびユーザファイルの回復手順については，マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

4.1.4 OpenTP1 ファイルの保護

操作の誤りでファイルを破壊することは絶対に避けなければなりません。そして，重要なファイル（オンラインを続行するための制御情報，会社の業務情報など）ほど厳重な保護をしなければなりません。ここでは，OpenTP1 ファイルの保護について説明します。

(1) OpenTP1 ファイルシステム単位の保護

OpenTP1 ファイルシステム単位にファイルの所有者とアクセス権を管理して，不意な破

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

壊からファイルを保護しておきます。ファイルへのアクセス権は、OS のコマンド（例 chmod コマンド）を使って設定します。

- ファイル所有者の区別：OpenTP1 管理者，OpenTP1 グループ
- ファイルのアクセス権：読み書きできる，読むことができる

システムジャーナルファイル，チェックポイントダンプファイル，ステータスファイルは，OpenTP1 がオンラインを続行するために重要なファイルです。このため，特定の OpenTP1 管理者と OpenTP1 グループのユーザしか操作できない OpenTP1 ファイルシステム（システム用）に割り当てることが必要です。

ユーザファイル，メッセージキューファイル，MQA キューファイルは，上記以外のユーザが操作できた方が使いやすいため，システム用ファイルとは別の OpenTP1 ファイルシステム（ユーザ用）にすることが必要です。

このように，OpenTP1 ファイルの種類や使い勝手を判断して，システム構築前に OpenTP1 ファイルシステムをシステム用とユーザ用に分けておく必要があります。

OpenTP1 ファイルシステムをシステム用とユーザ用に分けた場合の保護（所有者とアクセス権）の例を次の表に示します。

表 4-4 OpenTP1 ファイルシステムの保護（所有者とアクセス権）の指定例

OpenTP1 ファイルシステム	所有者		アクセス権		
	ユーザ ID	グループ ID	所有者	グループ内のユーザ	そのほかのユーザ
システム用	OpenTP1 管理者	OpenTP1 グループ	rw	r-	r-
ユーザ用	OpenTP1 管理者	OpenTP1 グループ	rw	rw	r-

（凡例）

rw：読み書きができる。

r-：読むことができる。

（2）OpenTP1 ファイル単位の保護

OpenTP1 管理者は，オンライン中に `filchown` コマンドで OpenTP1 ファイル単位に所有者とアクセス権を動的に変更できます。これによって，オンライン中に OpenTP1 ファイルの使用を特定のユーザに認めたり認めなかったりできます。

OpenTP1 ファイルの保護については，マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

4.1.5 OpenTP1 ファイルシステムの割り当て

ファイルの種類ごとにディスクを分けて OpenTP1 ファイルシステムを作成すれば、性能や信頼性を向上できます。しかし、ファイルの種類の数だけディスクを用意しなければならぬため、コストが高くなります。

一つのディスクにすべてのファイルシステムを作成すれば、コストを低く抑えられます。しかし、ディスクが破壊された場合にすべてのファイルが使えなくなるため、信頼性は良くありません。

ファイルの構成を決めるときに考慮する、代表的な項目を次に示します。

ハードウェア構成上の考慮

キャラクタ型スペシャルファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成する場合、ディスクの構成が決まっているときには、OpenTP1 ファイルシステムに割り当てられるパーティション数とその容量を知っておく必要があります。

システム構成上の考慮

- システム構成上の機能から、必要な OpenTP1 ファイルの種類を決めます。例えば、TP1/Message Control を使わない場合は、メッセージキューファイルは必要ありません。
- 一日のトランザクション発生数などから、システムジャーナルファイルやチェックポイントダンプファイルの容量を決めます。また、メッセージ送受信数やそのメッセージ長などから、メッセージキューファイル容量を決めます。

信頼性の考慮

OpenTP1 ファイルシステムを重要度別に分けることが必要です。

例えば、システム用の OpenTP1 ファイルシステムとユーザ用の OpenTP1 ファイルシステムに分けます。

- システム用：システムジャーナルファイル、チェックポイントダンプファイル、ステータスファイル、ノードリストファイル
- ユーザ用：メッセージキューファイル、MQA キューファイル、ユーザファイル

性能上の考慮

アクセスが集中する複数のファイルを一つのディスクに割り当てると、データの入出力時間が掛かり性能が悪くなります。これを防ぐため、アクセスが集中するファイル同士はディスクを分ける必要があります。

最適なファイル構成にするためには、上記の項目などを考慮して性能・信頼性・コスト・操作性などを総合的に判断する必要があります。

4.2 システムで使うファイル

障害に備えるため、OpenTP1 で各種の内部情報を取得するファイルをシステムファイルといいます。OpenTP1 で使うシステムファイルを次に示します。

- ステータスファイル
- システムジャーナルファイル
- チェックポイントダンプファイル
- トランザクションリカバリジャーナルファイル (TRF)
- サーバリカバリジャーナルファイル (SRF)
- アーカイブジャーナルファイル
- ノードリストファイル

4.2.1 ステータスファイル

(1) ステータスファイルの目的

前回の OpenTP1 が、dctest コマンドを入力して終了したか、障害が起こって異常終了したかを判断して、再開始処理を自動化するためのデータを格納します。OpenTP1 を開始するために引き継がなければならないシステム制御情報を、状態が変化した時点で格納します。システム制御情報には、次のようなものがあります。

- OpenTP1 の終了状態
- 開始処理中、稼働中、終了処理中などシステムサービスや UAP の稼働状況
- システムファイルとユーザファイルのオープン・クローズ状態
- MCF で接続している各種装置の接続状態

(2) ステータスファイルの構成

ステータスファイルは、OpenTP1 を開始するためのきわめて重要なファイルです。ステータスファイルに何らかの障害が起こった場合でも OpenTP1 を開始できるように、二つのステータスファイルを組にして二重化します。組になった二つのステータスファイルを論理ファイルといい、個々のステータスファイルをそれぞれ A 系、B 系と呼んで区別します。ステータスサービス定義で、論理ファイルを 7 個まで指定し、論理ファイルとステータスファイルの対応関係を定義します。

二つのステータスファイルが同時に障害にならないように、A 系のステータスファイルと B 系のステータスファイルは、なるべくディスクを分けてください。組になる A 系と B 系のステータスファイルの容量とレコード長は、同じでなければなりません。

ユーザは、ステータスサービス定義で論理ファイルに任意の名称を指定します。この論理ファイル名を使用することで、A 系、B 系のステータスファイルを同時にオープン、クローズするなど、論理ファイル単位に運用できます。

(a) ステータスファイルの片系運転

オンライン中にステータスファイルに障害が発生して、予備ファイルがない場合でも、異常終了しないで正常な系だけで処理を続けられます。これをステータスファイルの片系運転といいます。片系運転をするかどうかは、ステータスサービス定義に指定します。

片系運転中にシステムで障害が発生した場合、再開のための情報が失われるため、再開ができません。片系運転に切り替わったことを知らせるメッセージログが出力された場合は、使用できる予備ファイルを早急に用意して、正常な運転に復帰させてください。

(3) ステータスファイルの状態

ステータスファイルは次の状態に分けられます。

- 現用
現時点でシステム制御情報の出力対象になっているオープン中の状態です。ファイルの実体が必要です。
- 予備
現時点でシステム制御情報の出力対象にはなっていないが、現用のステータスファイルが入出力障害などで使用できなくなったときに、現用のステータスファイルと切り替えるためにオープン中の状態です。ファイルの実体が必要です。
- 無効
ステータスサービス定義に指定されているが、オープンしないとオンラインでは使用できないクローズ中の状態です。また、削除されて実体のない状態を、実体なしの無効ファイルといいます。OpenTP1 開始時にファイルの実体がない無効ファイルがあると、OpenTP1 は開始できません。
- 閉塞
オンライン中に障害が発生し、閉塞しているクローズ中の状態です。

OpenTP1 は、OpenTP1 の開始時に、ステータスサービス定義で指定したすべてのステータスファイルをオープンします。オープンしたステータスファイルのうちステータス情報の出力対象となっているファイルを現用ファイルといい、オープン中のその他のファイルを予備ファイルといいます。ステータスファイルに障害が発生しないうちに、ステータス情報は常に同じステータスファイルに格納されます。

システム制御情報は、まず A 系のステータスファイルに書き込まれ、その後 B 系のファイルに書き込まれます。このため、A 系ファイル書き込み中に OpenTP1 が異常終了し、A 系ファイルが利用できなくなっても、B 系ファイルは元の状態を保っているため、全面回復時に B 系ファイルを読み込むことで再開できます。

(4) ステータスファイルのスワップ

ステータスファイルは論理ファイル単位で現用ファイルを切り替えます。A 系または B 系のステータスファイルに入出力障害が発生すると、OpenTP1 は正常な系のステータスファイルからシステム制御情報を予備の論理ファイルに複製します。システム制御情報

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

は、まず正常な系のファイルを予備の A 系ファイルに複写し、次に予備の B 系ファイルに複写します。複写が終わると、現用と予備を切り替えます。

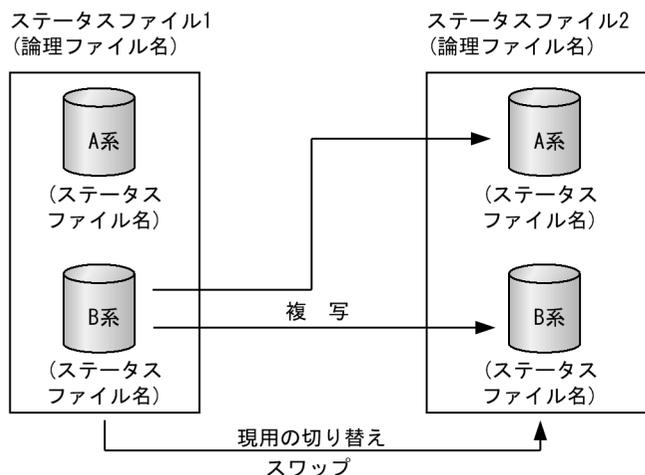
予備の論理ファイルがない場合には、OpenTP1 は異常終了します。OpenTP1 が異常終了した場合の処置は、「5.3 障害対策の概要」を参照してください。ただし、ステータスファイルの片系運転をする指定があれば、片系運転となります。

障害の発生によって閉塞したステータスファイルは、stsrnm コマンドで削除し、容量を変更して再作成できます。stsrnm コマンドで削除できるのは、閉塞・無効状態のファイルです。現用・予備ファイルは削除できません。

ステータスファイル内のシステム制御情報は、スワップすることでステータスファイルの先頭から再編成されます。OpenTP1 の開始・終了を繰り返すとステータスファイルにフラグメンテーションが発生することがあります。このため、OpenTP1 は必要に応じて自動的にステータスファイルのスワップしてフラグメンテーションを解消します。

ステータスファイルのスワップを次の図に示します。ステータスファイルに障害が発生した場合の処理については、「5.3 障害対策の概要」を参照してください。

図 4-5 ステータスファイルのスワップ



4.2.2 システムジャーナルファイル

(1) システムジャーナルファイルの目的

オンラインシステムが停止した場合の全面回復や、UAP に障害が発生した場合の UAP 部分回復に必要な、回復用の履歴情報を格納します。回復用の履歴情報には、同期点ジャーナルと回復用ジャーナルがあります。全面回復の処理では、最新の世代のチェックポイントダンプと、最新の世代のチェックポイントダンプ取得以降に取得した回復用のジャーナルを基にします。UAP の部分回復ではチェックポイントダンプを使用しないで、回復用のジャーナルだけで処理します。チェックポイントダンプについては、「4.2.3

チェックポイントダンプファイル」を参照してください。

回復用のジャーナルとは別に、システムをチューニングするための統計用ジャーナルや、UAP の任意の履歴情報であるユーザジャーナルも格納します。

(2) システムジャーナルファイルの構成

OpenTP1 は、システムジャーナルファイルをファイルグループという論理的な単位で運用します。これに対して、実際にジャーナルを取得するファイル実体を、物理ファイルといいます。通常一つのファイルグループは、一つの物理ファイルで構成しますが、ジャーナルファイル二重化機能を使用する場合は、一つのファイルグループを二つの物理ファイルで構成します。この場合、一つのファイルグループ中の、二つの物理ファイルを A 系、B 系と呼んで区別します。

システムジャーナルサービス定義では、ファイルグループを少なくとも二つ以上指定し、ファイルグループと物理ファイルの対応関係を指定してください。さらにシステムジャーナルサービス定義でファイルグループに任意の名称を指定してください。このファイルグループ名を使用することで、A 系、B 系の物理ファイルを同時にオープン、クローズするなど、ファイルグループ単位に運用できます。

(3) システムジャーナルファイルの二重化

一つのファイルグループを二つの物理ファイルで構成してシステムジャーナルファイルを運用できます。これをシステムジャーナルファイルの二重化といいます。この場合、OpenTP1 は A 系、B 系に同じジャーナルを取得します。何らかの異常が発生し、その処理のためにジャーナルを読み込むとき、片方の系が障害でも残りの系を読めるため、信頼性を向上できます。

組になる A 系と B 系の物理ファイルは、同時に障害にならないように、なるべくディスクを分けてください。また、A 系と B 系の物理ファイルの容量は、一致していなくてもかまいませんが、容量が一致していない場合には、容量の少ないファイルに合わせてジャーナルを取得します。なるべく容量を一致させてください。

システムジャーナルファイルを二重化した場合、片系運転可、片系運転不可を選択できます。ファイルグループを構成する二つの物理ファイルのうち、一つが使用できる状態ならファイルグループを使用可能な状態とすることを片系運転可といいます。ファイルグループを構成する二つの物理ファイルが両方使用できる状態の場合にだけ、ファイルグループを使用可能な状態とすることを片系運転不可といいます。

例えば、ファイルグループ fg1, fg2 があり、それぞれが物理ファイル fg1a, fg1b, fg2a, fg2b で構成されているとします。物理ファイルの障害は、ディスクデバイス全体の障害である場合が多く、同一ディスク上の物理ファイルがすべて障害になることが多いのです。A 系の物理ファイル fg1a と fg2a が障害になった場合、片系運転不可では、使用可能なファイルグループがなくなるので、OpenTP1 は異常終了します。このため、障害を対策後、全面回復することになります。片系運転可では、B 系の物理ファイル fg1b, fg2b が正常な限りファイルグループは使用可能なので、OpenTP1 は続行可能で

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

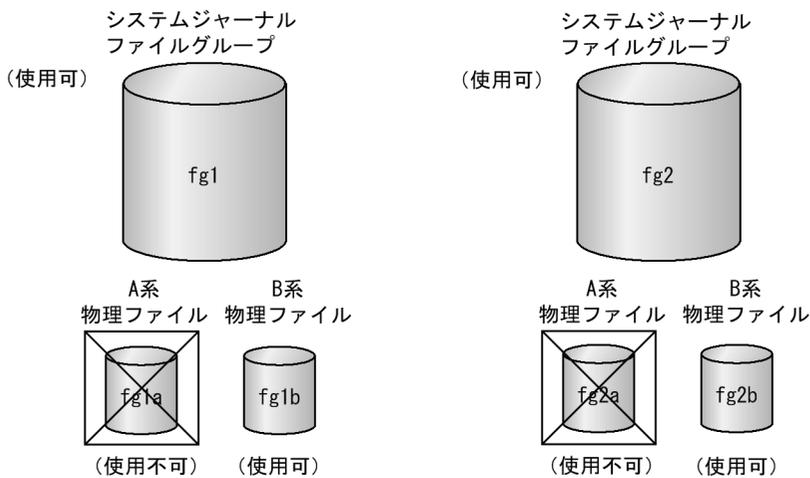
す。

このように片系運転可とは、片方の系が障害になっても、その障害が対策されるまでの間に残りの系で運転を続行させるものです。ただし、片系運転可では、一時的に二重化されない期間が発生するため、この部分は信頼性が低下します。片系運転可、片系運転不可はシステムジャーナルサービス定義で指定します。

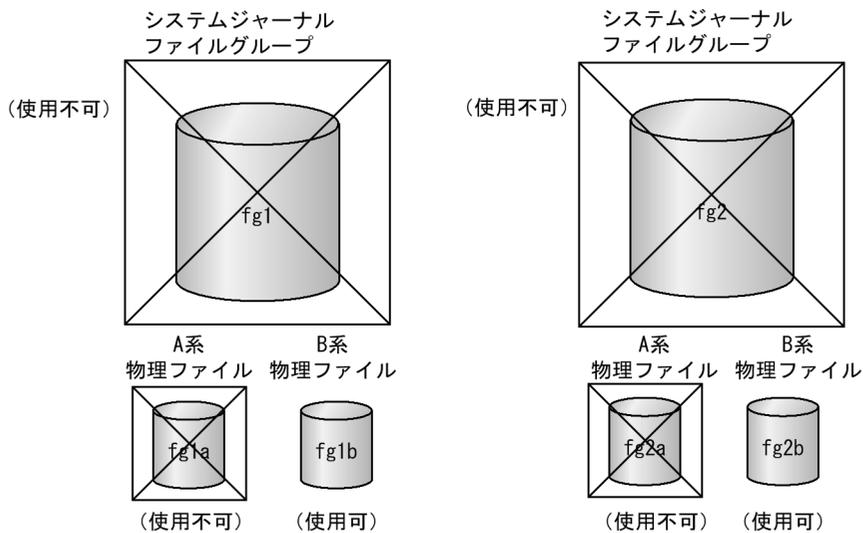
片系運転可、片系運転不可を次の図に示します。

図 4-6 片系運転可、片系運転不可

●片系運転可



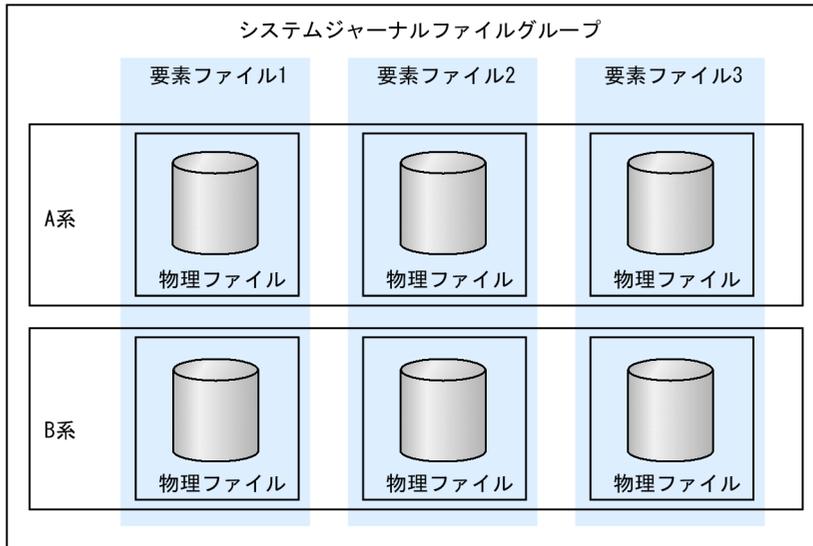
●片系運転不可



(4) システムジャーナルファイルの並列アクセス機能

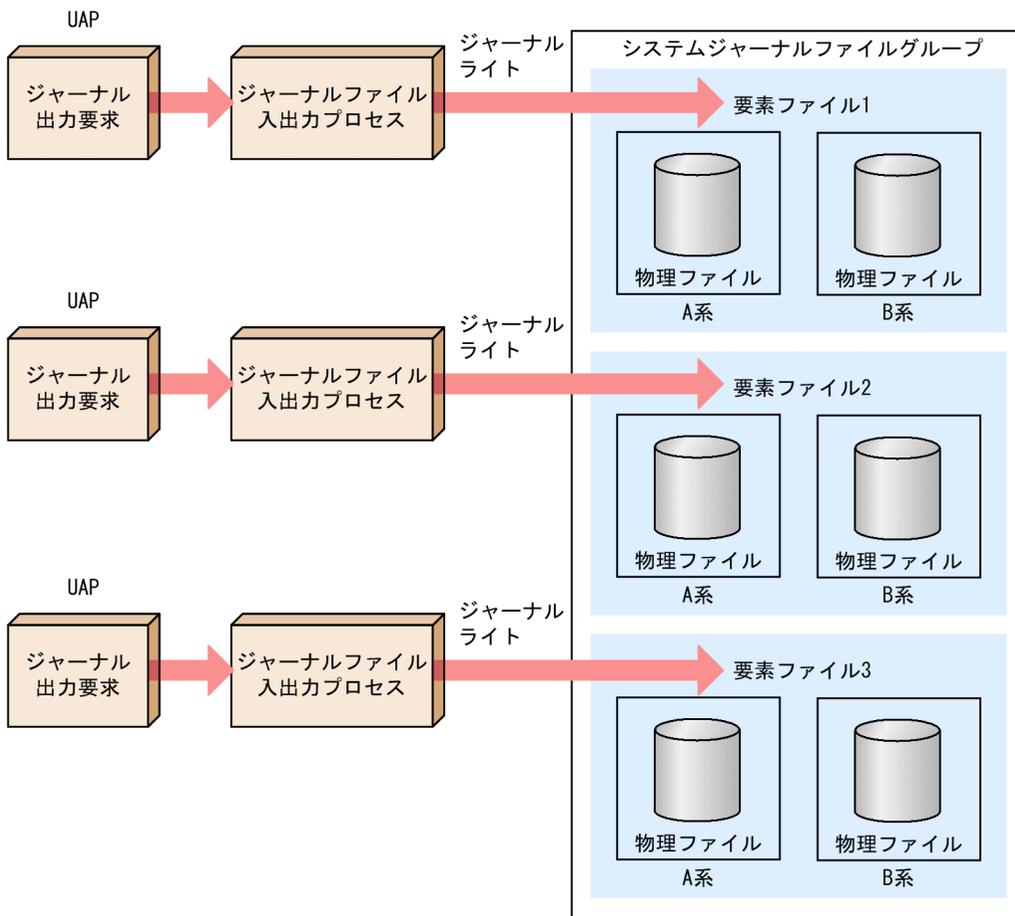
一つのファイルグループを複数の要素ファイルで構成して、システムジャーナルファイルを使えます。この機能をシステムジャーナルファイルの並列アクセス機能といいます。並列アクセス機能で二重化した場合のファイルグループの構成を次の図に示します。

図 4-7 並列アクセス機能使用時のファイルグループの構成図
(jnl_max_file_dispersion=3 の場合)



並列アクセス機能の概要を次の図に示します。

図 4-8 並列アクセス機能の概要 (jnl_max_file_dispersion=3 の場合)



ジャーナルの入出力が集中すると、ディスクへの負荷が増大し I/O 性能が低下します。このような場合に、ファイルグループを複数の要素ファイルで構成して、システムジャーナルファイルへ並行にアクセスできるようにすると、ジャーナルの入出力の性能を上げることができます。

一つのファイルグループを構成する物理ファイルは、SCSI インタフェースやハードディスクが重なるようになっていてもかまいませんが、これらには並行にアクセスできないため、並列アクセス機能の効果を十分に発揮できません。SCSI インタフェースやハードディスクは、重ならないようにしてください。また、複数の物理ファイルの容量は一致していなくてもかまいませんが、一致していない場合、OpenTP1 は最も少ない物理ファイルの容量を要素ファイルの容量と見なします。資源を効率良く使えるように、物理ファイルの容量はできるだけ一致させることをお勧めします。

システムジャーナルファイルの並列アクセス機能では、システムジャーナルファイルの障害などで、並行してアクセスできる要素ファイルの数（以降、並列アクセス数といいます）が減ります。これによるジャーナル入出力性能の低下を防ぐため、最低限保証し

たい並列アクセス数を指定できます。この最低限保証したい並列アクセス数を、最小分散数といいます。また、最大でどれだけ並列アクセスするかを示す並列アクセス数を、最大分散数といいます。

システムジャーナルサービス定義でファイルグループを指定するときに、要素ファイル名を付けます。さらに、システムジャーナルサービス定義の `jnl_max_file_dispersion` オペランドに最大分散数を、`jnl_min_file_dispersion` オペランドに最小分散数を指定しておきます。

(5) 取得するジャーナルの種類

(a) 同期点ジャーナル

全面回復時や UAP 部分回復時に、未決着のトランザクションを決着して資源の整合性を回復する必要があります。トランザクションが決着しているかないか、同期点での処理がどこまで進んでいるのかを判断するために、2 相コミットの過程で履歴情報を取得します。資源の回復が必要かどうかを判定するこの履歴情報を、同期点ジャーナルといいます。同期点ジャーナルには、PJ、HJ、BJ、TJ、DJ があります。同期点ジャーナルを次の表に示します。

表 4-5 同期点ジャーナル

種別	内容
PJ	ルートトランザクションブランチ、トランザクションブランチがコミット処理を開始したときに出力されます。
HJ	トランザクションブランチがコミット準備完了の状態になったときに出力されます。ルートトランザクションブランチからは出力されません。
BJ	トランザクションをロールバックしたときに出力されます。ルートトランザクションブランチ、トランザクションブランチから出力されます。
TJ	トランザクションの同期点処理を終了したときに出力されます。ルートトランザクションブランチ、トランザクションブランチから出力されます。
DJ	トランザクションをヒューリスティック決定したときに出力されます。ルートトランザクションブランチ、トランザクションブランチから出力されます。

(b) 回復用ジャーナル

全面回復時や部分回復時に、同期点ジャーナルによって資源を回復する必要がある場合、直ちにデータベースや回復対象テーブルのデータを回復します。資源の整合性を回復するため、資源の更新情報を取得します。この更新情報を、回復用ジャーナルといいます。回復用ジャーナルには、回復する資源の種類によって、FJ と CJ があります。回復用ジャーナルを次の表に示します。

表 4-6 回復用ジャーナル

種別	内容
FJ	DAM ファイルの更新情報です。全面回復時と UAP 部分回復時に、このジャーナルを基に DAM ファイルを回復します。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

種別	内容
CJ	MCF サービスと TAM サービスが管理する回復対象テーブルの更新情報です。同期点取得時などに取得します。全面回復時にこのジャーナルを基に回復テーブルを回復します。
	トランザクション管理サービスが管理する回復対象テーブルの更新情報です。同期点取得時などに取得します。全面回復時にこのジャーナルを基に回復テーブルを回復します。

(c) 統計用ジャーナル

システムチューニングに必要な統計用の履歴情報です。統計用ジャーナルには、MJ、IJ、GJ、OJ、AJ、SJ があります。

MJ、IJ、GJ、OJ、AJ は、MCF を使用して他システムとメッセージ送受信するときにだけ取得します。MJ は、mcftactmj コマンドを入力して取得を開始し、mcftdctmj コマンドを入力して取得を終了します。IJ、GJ、OJ を取得するかどうかは、MHP のアプリケーションごとにアプリケーション属性定義で指定します。AJ を取得するかどうかは、論理端末ごとに論理端末定義で指定します。

SJ は OpenTP1 システム全体の統計情報です。SJ のうちシステム統計情報は、統計取得用の運用コマンドを入力すると、それ以降ユーザの指定した一定間隔で取得します。トランザクション統計情報は、トランザクションサービス定義で取得するかどうかを指定します。統計用ジャーナルを次の表に示します。

表 4-7 統計用ジャーナル

種別	内容
MJ	入力編集前のメッセージ入力情報と、出力編集後のメッセージ出力情報です。
IJ	受信メッセージを入力キューに格納する直前に取得するメッセージ入力情報です。
GJ	MHP が受信メッセージを受け取る直前に取得する MHP 受信情報です。
OJ	送信メッセージを出力キューに格納した直後に取得するメッセージ出力情報です。
AJ	メッセージを他システムに送信したあと、他システムからの送信完了報告を受信した直後に取得する送信完了情報です。
SJ	OpenTP1 の稼働状態全般を把握するための稼働統計情報です。システム統計情報とトランザクション統計情報があります。システム統計情報は、システムサービスと UAP に関する統計情報です。一定時間ごとに OpenTP1 の状態を取得します。トランザクション統計情報は、トランザクション処理に関する統計情報です。トランザクションブランチごとに同期点処理が完了した時点で取得します。

(d) ユーザジャーナル (UJ)

UAP から関数を呼び出してシステムジャーナルファイルに出力する、ユーザ任意の情報です。ユーザジャーナルは、システムのチューニングやユーザ業務そのものに利用します。ユーザジャーナルは、トランザクション内、またはトランザクション外で出力できます。

(6) システムジャーナルファイルの状態

システムジャーナルファイルのファイルグループの状態は、次の2種類に分けられます。

使用可能状態

ファイルグループを構成する要素ファイルのうち、最小分散数以上の要素ファイルがオープンされている状態

使用不可能状態

ファイルグループを構成する要素ファイルのうち、最小分散数以上の要素ファイルがオープンされていない状態

使用可能状態のファイルグループは、現用、または待機として、使用不可能状態のファイルグループは予約として、状態を管理します。なお、要素ファイルの必要数は、システムジャーナルサービス定義に指定した値で決まります。

- 現用

現時点でジャーナルの出力対象になっている使用可能状態のファイルグループです。この状態のファイルグループは、常に一つです。

- 待機

現時点でジャーナルの出力対象になっていませんが、現用に変更するために待機している使用可能状態のファイルグループです。

待機の状態は、次の二つに分けられます。

- 次回スワップ先にできる状態

上書きできる（回復に必要なジャーナルがない）状態で、かつアンロード済み状態の待機ファイルグループです。

- 次回スワップ先にできない状態

上書きできない状態、またはアンロード待ち状態の待機ファイルグループです。

- 予約

使用不可能状態のファイルグループです。

システムジャーナルファイルには、予約以外のファイルグループが二つ以上必要です。

OpenTP1 を正常開始で開始すると、システムジャーナルサービス定義で指定したファイルグループのうち、ONL と指定したファイルグループがすべてオープンされます。オープンされたファイルグループのうち、最初に指定したファイルグループが現用となって、そのほかは待機となります。また、構成する物理ファイルが必要な数に満たなかったファイルグループや、ONL と指定しなかったファイルグループは、予約となります。

システムジャーナルファイルでは、常に現用のファイルグループにジャーナルが出力されます。現用のファイルグループが満杯になると、待機のファイルグループのうち一つを現用に切り替えます。このとき、以前の現用ファイルグループは、待機ファイルグループになります。使用可能状態のすべてのファイルグループが満杯となると、最初のファイルグループに戻ってジャーナルを出力します。

(7) システムジャーナルファイルのアンロード

待機のシステムジャーナルファイルのジャーナルは、ファイルに複写しておく必要があります。ファイルにジャーナルを複写することを、アンロードといいます。システムジャーナルファイルのアンロードには、`jnlunlfg` コマンドを使用するか、またはシステムジャーナルサービス定義の `jnl_auto_unload` オペランドに `Y` を指定して自動アンロード機能を使用します。ユーザファイルの回復や統計用ジャーナルの編集、ユーザジャーナルの運用は、ファイルにアンロードしたジャーナルを使います。ジャーナルをアンロードしたファイルを、アンロードジャーナルファイルといいます。OpenTP1 は、ファイルグループがアンロードされているかどうかチェックして、アンロードされていない待機ファイルグループはスワップ先にしません。ファイルグループがアンロードされているかどうか、チェックすることをアンロードチェックといいます。スワップ先がない場合には、OpenTP1 は異常終了します。OpenTP1 が異常終了したときの処置は、「5.3 障害対策の概要」を参照してください。

(a) アンロードチェックの抑止

通常はアンロード待ち状態になる待機のファイルグループを、現用のまま使える指定ができます。これをアンロードチェックの抑止といいます。アンロードチェックを抑止する場合は、システムジャーナルサービス定義の `jnl_unload_check` オペランドに `N` を指定してください。

アンロードチェックを抑止している場合は、OpenTP1 の稼働中にジャーナルファイルをコマンドでアンロードしないでください。アンロードチェックの抑止を指定した場合にアンロードを実行するときは、いったん `jnlclsfg` コマンドで該当するファイルグループをクローズしてから、アンロードしてください。

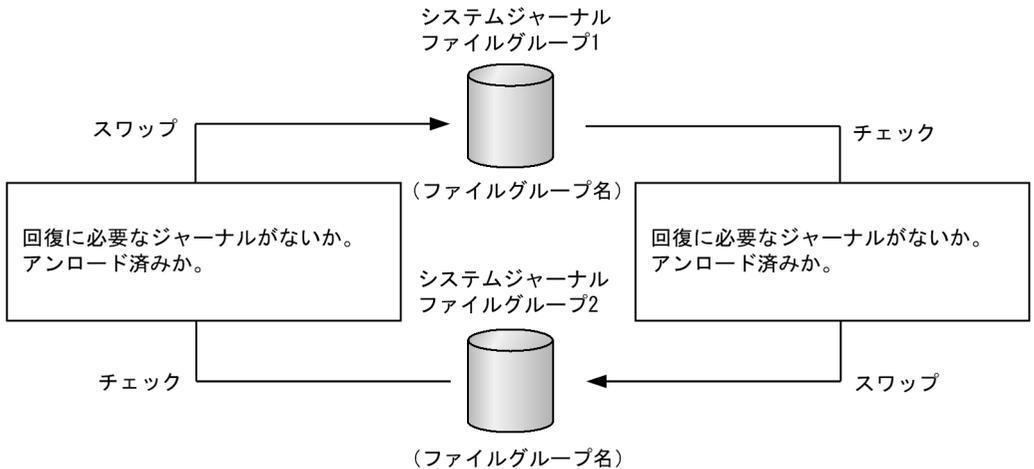
アンロードチェックを抑止するとアンロードジャーナルファイルは作成されないため、アンロードジャーナルファイルを入力とするジャーナル編集コマンド (`jnlcole` コマンド、`jnlstts` コマンドなど) は実行できません。

アンロードチェックを抑止した場合は、ファイルグループの状態を `jnlis` コマンドで確認すると、アンロード待ち状態が出力されることがあります。アンロード待ち状態が出力された場合でも、実際は現用として使われています。

(8) システムジャーナルファイルのスワップ

待機状態のシステムジャーナルファイルには、スワップ先にできるものとスワップ先にできないものがあります。スワップ先にできるシステムジャーナルファイルは、アンロード済みで、回復に必要なジャーナルがないファイルグループです。アンロードしていないファイルグループ、または回復に必要なジャーナルがあるファイルグループは、スワップ先にできません。回復に必要なジャーナルがあるかどうかのチェックについては、「4.2.3(4) 複数世代保証機能」を参照してください。システムジャーナルファイルのスワップ先がない場合には、OpenTP1 は異常終了します。OpenTP1 が異常終了したときの処置は、「5.3 障害対策の概要」を参照してください。システムジャーナルファイルのスワップを次の図に示します。

図 4-9 システムジャーナルファイルのスワップ



(9) 全面回復時の予約状態のファイルのオープン

オンライン障害発生後の全面回復時、OpenTP1 はトランザクションを決着するためのジャーナルを出力します。このとき、システムジャーナルファイルにジャーナルを格納しきれなくなった場合には、OpenTP1 は再び異常終了します。全面回復時にジャーナルファイルが不足したとき、予約状態のファイルをオープンして、ジャーナルを格納できます。予約状態のファイルをオープンするかどうか、システムジャーナルサービス定義で指定します。なお、アンロードすればスワップ先としてジャーナルを格納できる、上書きできる状態のシステムジャーナルファイルがある場合は、予約状態のファイルをオープンしません。jnlunlfg コマンドでジャーナルファイルをアンロードしてください。

4.2.3 チェックポイントダンプファイル

(1) チェックポイントダンプファイルの目的

オンラインシステムが停止した場合、回復用のジャーナルだけで回復すると、オンライン開始からのすべてのジャーナルが必要となり、回復に膨大な時間が掛かります。そこでオンライン運転中に一定の間隔でポイントを設け、そのポイントで回復する必要があるテーブルの状態を保存することで、ポイント以前の回復用ジャーナルの必要をなくして、回復時間の短縮を図ります。このポイントをチェックポイントといい、チェックポイントで取得するテーブル情報をチェックポイントダンプといいます。オンラインシステムの全面回復には、最新のチェックポイントダンプの取得からオンラインシステム停止までの間で取得した、回復用のジャーナル全部が必要です。

OpenTP1 は、システムサービスごとに回復処理しているため、メモリ上のテーブルを回復する必要があるシステムサービスごとに、チェックポイントダンプを取得しています。チェックポイントダンプを格納するファイルは、システムサービスごとに割り当てます。このファイルをチェックポイントダンプファイルといいます。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

チェックポイントダンプは、次のタイミングで取得します。

- システムジャーナルファイルがスワップしたとき
- システムジャーナルサービス定義で指定した数のジャーナルをシステムジャーナルファイルに格納したとき
- システムサービスの開始・終了時

(2) チェックポイントダンプファイルの構成

チェックポイントダンプファイルは、ファイルグループという論理的な単位で管理されます。これに対して、実際にチェックポイントダンプを取得するファイルの実体を、物理ファイルといいます。一つのファイルグループは、一つまたは二つの物理ファイルで構成されます。

一つのファイルグループを二つの物理ファイルで構成する形態をチェックポイントダンプファイルの二重化といいます。二重化する場合は、それぞれの物理ファイルを A 系、B 系と区別します。

チェックポイントダンプファイルが必要なシステムサービスは、チェックポイントダンプサービス定義にシステムサービス名、ファイルグループ、および物理ファイルの対応関係を指定します。

チェックポイントダンプサービス定義では、ファイルグループに任意の名称を指定します。このファイルグループ名を使用してチェックポイントダンプファイルを運用します。

チェックポイントダンプファイルのファイルグループは次のような状態に分けられます。

- 上書きできる、または書き込み中の状態：
OpenTP1 システムの全面回復時に使用するチェックポイントを含まないの上書きできるオープン中の状態、またはチェックポイントダンプを取得中の状態です。
- 上書きできない状態：
OpenTP1 システムの全面回復時に使用するチェックポイントダンプを含んでいるために、上書きを抑制しているオープン中の状態です。
- 予約：
オープンしないとオンラインで使用できない、クローズ中の状態です。定義しただけで実体がない場合にもこの状態になります。

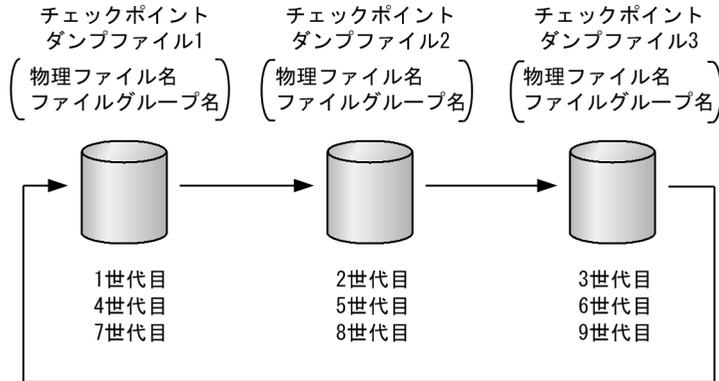
チェックポイントダンプサービス定義で、OpenTP1 の開始と同時にオープンするファイルグループを定義します。オープンすると定義しなかったファイルグループは、開始時に予約の状態になります。

1 回に取得するチェックポイントダンプを世代といいます。一つの世代を一つのチェックポイントダンプファイルグループに取得するため、ファイルグループを世代ごとに切り替えます。用意したファイルグループすべてにチェックポイントダンプを取得すると、最初のファイルグループに戻ってデータを上書きします。このように、上書きしながら複数のファイルグループにデータを格納していく方式を、ラウンドロビン方式といいます。通常、最新の世代を取得したファイルグループを上書きできない状態にし、そのほ

かのファイルグループを上書きできる状態にしますが、複数世代保証機能を使用する場合は、二世代のファイルグループを上書きできない状態にします。

ラウンドロビン方式によるチェックポイントダンプの取得を次の図に示します。

図 4-10 ラウンドロビン方式によるチェックポイントダンプの取得



(3) チェックポイントダンプファイルの物理ファイルを追加

オンライン中にチェックポイントダンプファイルに障害が起こり、運用に必要なファイル数に足りなくなった場合、物理ファイルを動的に追加できます。動的に追加する方法は、事前に予約ファイルを定義しておくかどうかで異なります。

(a) 定義していない物理ファイルをオンライン中に追加する方法

チェックポイントダンプサービス定義に指定していない物理ファイルでも、運用コマンドでオンライン中に追加できます。まず、`jnladdpf` コマンドで追加する物理ファイルをファイルグループに割り当てます。そして、`jnlopnfg` コマンドでファイルグループをオープンします。これでチェックポイントダンプファイルのオンライン中の追加が完了します。

(b) 予約ファイルを事前に定義しておく方法

チェックポイントダンプサービス定義に事前に予約ファイルを定義してある場合は、`jnlopnfg` コマンドでオープンする方法と、OpenTP1 が自動的にオープンする方法（自動オープン機能）で、ファイルを割り当てられます。

自動オープン機能を使うと、オンライン中に物理ファイルが有効保証世代数にまで減った場合、予約ファイルを現用ファイルとして自動的に割り当てることができます。自動オープン機能を使用する場合は、チェックポイントダンプサービス定義に自動オープンを指定します。

(c) チェックポイントダンプファイルの物理ファイルを削除

動的に追加した物理ファイルに限り、ファイルグループが予約状態であれば、`jnldelpf` コマンドで削除できます。

(4) 複数世代保証機能

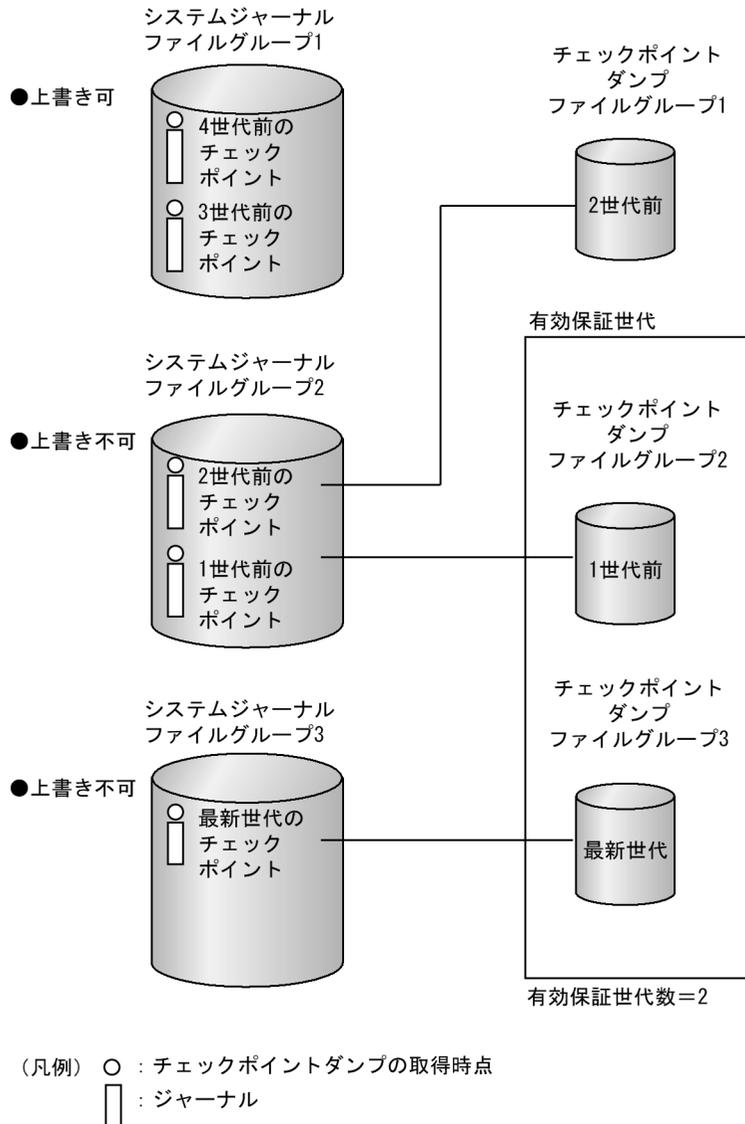
何らかの異常が発生し、最新世代のファイルグループを読み込めない場合でも、一世代前のファイルグループを読み込んで回復処理をすることで、信頼性を向上させることができます。回復処理に備えて、一世代前のファイルグループを上書きできない状態にして保存しておく機能を、複数世代保証機能といいます。最新世代も含めて、上書きできない状態にした世代を有効保証世代といい、上書きできない状態の世代の数を有効保証世代数といいます。複数世代保証機能を使用した場合の有効保証世代数は2、使用しない場合は1になります。

OpenTP1 は、有効保証世代での回復に必要なジャーナルを持つシステムジャーナルファイルのファイルグループを、上書きできない状態にします。有効保証世代に基づくシステムジャーナルファイルの上書きチェックを、オーバーライトチェックといいます。

(a) 複数世代保証機能を使用した場合の回復手順

複数世代保証機能を使用した場合、まず最新世代のファイルグループを読み込みます。そして、最新世代のチェックポイント以降に取得した全ジャーナルを使用して回復処理をします。何らかの異常が発生して最新世代のファイルグループが読み込めないときには、一世代前のチェックポイントダンプファイルを読み込みます。このときには、一世代前のチェックポイント以降に取得した全ジャーナルを使用して回復処理をします。有効保証世代のファイルグループがすべて読み込めないときには、さらに世代をさかのぼりますが、有効保証世代以前のジャーナルが上書きされて回復できないことがあります。オンライン中に予備以外の状態のチェックポイントダンプファイルのファイルグループ数は、「有効保証世代数+1」以上、必要です。有効保証世代とシステムジャーナルファイルの関係を次の図に示します。

図 4-11 有効保証世代とシステムジャーナルファイル



(b) 縮退運転機能を使用した場合の有効保証世代数

オンライン中、または再開始処理中に、運用に必要なファイル数「有効保証世代数+1」を下回った場合でも、最低二つのファイルが使用できれば、処理を続けられる指定もできます。これをチェックポイントダンプの縮退運転といいます。縮退運転をするかどうかは、チェックポイントダンプサービス定義で指定します。

縮退運転中に OpenTP1 システムで障害が発生した場合は、再開始のための情報が一つのファイルでしか保証されていないことになります。縮退運転となったときには、通常の運転から縮退運転に切り替わった旨を伝えるメッセージログが出力されます。この

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

メッセージログが出力された場合は、有効保証世代として使用するファイルを早急に準備してください。

有効保証世代として使用できるファイルが確立できた場合、縮退運転の状態から通常の運転に切り替わった旨を伝えるメッセージログが出力されます。

(5) 有効保証世代とジャーナル容量の関連

システムジャーナルファイルの容量は、チェックポイントダンプファイルの有効保証世代数に比例して、必要になります。システムジャーナルファイル全体でのジャーナルブロック数の目安は、次のとおりです。

チェックポイントダンプを取得する間隔となるジャーナルブロック数 × (有効保証世代数 + 1)

(6) チェックポイントダンプファイルを二重化したときの運用

チェックポイントダンプファイルを二重化してファイルグループを運用した場合、OpenTP1 は A 系、B 系に同じチェックポイントダンプを取得します。二重化しておくことで、チェックポイントダンプの読み込み時に片方の系で障害が起ころうとしても、残った系からデータを読み込めるため、信頼性が上がります。

(a) チェックポイントダンプサービス定義の指定

チェックポイントダンプファイルを二重化する場合は、チェックポイントダンプサービス定義の `jnl_dual` オプションに `Y` を指定します。このとき、一つのファイルグループに二つの物理ファイル (A 系、B 系) を指定しておきます。

A 系と B 系の物理ファイルは、同時に障害にならないようにディスクを分けることをお勧めします。また、A 系と B 系の物理ファイルの容量は、一致していなくてもかまいませんが、一致していない場合 OpenTP1 は少ない容量の方をチェックポイントダンプの容量と見なします。資源を効率良く使えるように、容量はできるだけ一致させておいてください。

(b) チェックポイントダンプファイルの片系運転

チェックポイントダンプファイルを二重化するとき、一方の物理ファイルに障害が発生した場合、次のどちらかの運用を選択できます。

- 片系運転可

A 系と B 系のどちらかの系の物理ファイルがオープン状態であれば、ファイルグループをオープン状態とするものです。どちらかの系の物理ファイルに障害が発生しても、正常な系で、処理を続行できます。これによって、正常な系のチェックポイントダンプを有効にできます。

- 片系運転不可

A 系と B 系の両方の物理ファイルがオープン状態でなければ、ファイルグループを予約状態とするものです。どちらかの系の物理ファイルに障害が発生した場合、ファイルグループも予約状態となります。なお、A 系からの読み込み時に障害が発生した場

合、B系から読み込んだあとにファイルグループを予約状態にします。

(c) 二重化した場合の運用上の注意

片系運転不可の場合、片方の系だけに対するオープン、クローズなどの操作はできません。

片系運転可の場合、片方の系だけに対する操作はできます。ただし、上書きできないファイルグループに対するクローズは、どちらの場合もできません。

片系運転可と片系運転不可の場合の相違点を次の表に示します。

表 4-8 片系運転可と片系運転不可の場合の相違点

操作内容	運用方法	
	片系運転可	片系運転不可
一方の系だけをオンライン中に割り当てる	割り当てられます。	割り当てられます。
一方の系だけをオンライン中に削除する	削除できます。	削除できます。
一方の系だけをオープンする	両方の系が割り当てられていれば、オープンできます。	オープンできません。
一方の系だけをクローズする（上書きできない状態）	クローズできません。	クローズできません。
一方の系だけをクローズする（上書きできる状態）	クローズできます。	クローズできません。

(7) チェックポイントダンプ取得契機のスキップ回数の監視

UAPの無限ループなどが発生すると、チェックポイントダンプの取得処理が連続してできない（チェックポイントダンプ取得契機がスキップされる）ことがあります。チェックポイントダンプが取得できないままオンライン処理を続行すると、回復に必要なシステムジャーナルファイルが多くなり、最終的には使用できるシステムジャーナルファイルが不足して、システムダウンすることがあります。

チェックポイントダンプ取得契機のスキップ回数を監視することで、このようなシステムダウンを防止できます。これによって、チェックポイントダンプ取得契機のスキップが一定の回数に達した場合に、トランザクションの実行プロセスを強制的に停止して、トランザクションを決着（コミットまたはロールバック）します。チェックポイントダンプ取得契機のスキップ回数を監視するためには、チェックポイントダンプサービス定義に `jnl_cdskip_limit` オペランドを指定します。

また、チェックポイントダンプサービス定義に `jnl_cdskip_msg` オペランドを指定すれば、チェックポイントダンプ取得契機がスキップされた場合に、スキップ要因となっているトランザクションの情報を KFCA32550-I メッセージで表示することもできます。

4.2.4 トランザクションリカバリジャーナルファイル

(1) トランザクションリカバリジャーナルファイルの目的

トランザクションリカバリジャーナルファイル (TRF) とは、システムジャーナルファイルとは別に、トランザクションに関する各種のジャーナル情報を、トランザクションプランチ (UAP プロセス) ごとに取得するファイルです。TRF は \$DCDIR/spool/detjlinf/ ディレクトリ下に、trfXXXXXXXX (X は任意の整数) というファイル名で UNIX ファイルとして作成されます。そのため、系切り替え構成では TRF を使用できません。

トランザクション処理では、一つの処理が長時間掛かることが原因で、トランザクションで更新した資源のジャーナル情報が、複数のシステムジャーナルファイルにわたって取得されることがあります。トランザクション処理の途中でオンラインが停止した場合、この資源を回復するためには複数のシステムジャーナルファイルを読み込む必要があります。このため、回復に時間が掛かります。

また、使用中のシステムジャーナルファイルはスワップ先にできないため、システムジャーナルファイルの容量や数によっては、トランザクション処理が終了するまでの間に、システムジャーナルファイルのスワップ先がなくなってしまうことがあります。システムジャーナルファイルのスワップ先がなくなると、OpenTP1 は異常終了します。

このような事態を避けるため、長時間掛かるトランザクション処理のジャーナルを、システムジャーナルファイルとは別のファイル (TRF) に格納します。TRF を作成することで、回復時に読み込むジャーナルの量を削減できます。また、長時間のトランザクションの実行中でも、使用中のシステムジャーナルファイルのスワップ先にでき、チェックポイントダンプを有効化できます。そのため、再開時の回復時間を短縮できます。さらに、長時間掛かるトランザクション処理のために、ジャーナル情報のオーバーフローによる OpenTP1 システムの異常終了を防げます。処理が長時間となる UAP では、TRF を取得することをお勧めします。ただし、TRF を取得した場合、システムジャーナルファイルと TRF に同じジャーナルを取得するため、トランザクション性能が悪くなります。

TRF を取得するかどうかは、サービスグループごとに、ユーザサービス定義で指定します。

(2) トランザクションリカバリジャーナルファイルの障害時の回復方法

再開処理中に TRF に障害が発生した場合には、その旨を伝えるメッセージログが出力されます。このメッセージログが出力された場合は、jnlmkrf コマンドで TRF を回復してください。TRF の回復にはアンロードジャーナルファイルを使用します。

4.2.5 サーバリカバリジャーナルファイル

(1) サーバリカバリジャーナルファイルの目的

サーバリカバリジャーナルファイル (SRF) とは、システムジャーナルファイルとは別に、各種のジャーナル情報を、システムサービスごとに取得するファイルです。SRF を使用することで、再開時のジャーナル読み込みをシステムサービスごとにできます。そのため、再開時の回復時間を短縮できます。

(2) サーバリカバリジャーナルファイルの作成方法

SRF は、\$DCDIR/spool/dcsjl/ ディレクトリの下に、xxx_nn (xxx はシステムサービスの名称、nn は任意の整数) というファイル名で、OpenTP1 で自動的に取得されます。

(3) サーバリカバリジャーナルファイルの障害時の回復方法

再開処理中に SRF に障害が発生した場合には、その旨を伝えるメッセージログが出力されます。このメッセージログが出力された場合は、jnlmkrf コマンドで SRF を回復してください。SRF の回復にはアンロードジャーナルファイルを使用します。

4.2.6 アーカイブジャーナルファイル

(1) アーカイブジャーナルファイルの目的

クラスタ / 並列システム形態で OpenTP1 を使用する場合、システムジャーナルファイルを各ノードにアンロードする必要があります。この負担を軽減するために、各 OpenTP1 ノードのシステムジャーナルファイルを、専用の OpenTP1 ノードにアーカイブできます。アーカイブしたファイルをアンロードするだけで、ほかの OpenTP1 ノードのシステムジャーナルファイルをアンロードする必要がなくなります (グローバルアーカイブジャーナル機能)。アーカイブ専用の OpenTP1 ノードで使用するファイルをアーカイブジャーナルファイルといいます。グローバルアーカイブジャーナル機能を使用すると、ノードごとにジャーナルをアンロードする必要がなくなります。

グローバルアーカイブジャーナルでは、アーカイブするジャーナルの種類を選択できます。選択するジャーナルの種類は、システムジャーナル定義の jnl_arc_rec_kind に選択するジャーナルレコード種別を指定します。ジャーナルの種類については、「4.2.2 システムジャーナルファイル」を参照してください。

グローバルアーカイブジャーナル機能については、「6.2.3 グローバルアーカイブジャーナル機能」を参照してください。

(2) アーカイブジャーナルファイルの種類

アーカイブジャーナルファイルは、最大 16 種類を作成できます。複数作成したファイルは、アーカイブするノードの範囲で分けられます。個々のアーカイブジャーナルファイルは、システムジャーナルファイルと同様に、物理ファイルとファイルグループ単位で

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

管理されます。

使用目的別に分けたアーカイブジャーナルファイルのまとまりをリソースグループといいます。グローバルアーカイブジャーナルサービスは、リソースグループ名を使ってアーカイブジャーナルファイルを管理します。一つのリソースグループにアーカイブできるノードは、20 ノードまでです。

リソースグループは、アーカイブジャーナルサービス定義のファイル名を示します。アーカイブジャーナルノードでリソースグループを幾つ使うかは、グローバルアーカイブジャーナルサービス定義で指定します。

(3) アーカイブジャーナルファイルの作成

アーカイブジャーナルファイル作成するときは、`jnlinit` コマンドで OpenTP1 ファイルシステム上に物理ファイルを作成して、アーカイブジャーナルサービス定義で指定します。

リソースグループを定義するアーカイブジャーナルサービス定義では、ファイルグループ名と要素ファイル名、および物理ファイル名を指定します。

- 物理ファイル名
OpenTP1 ファイルの実体を表すパス名
- 要素ファイル名
アーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能を使うときに、物理ファイルに対応して任意に付ける名称

要素ファイルは、二重化できます。ファイルグループ名は、一つ以上の要素ファイルのまとまりに対応して任意に付ける名称です。アーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能を使わない（ファイルグループを構成する要素ファイルが一つだけ）場合は、要素ファイル名を省略できます。なお、ファイルグループを構成する要素ファイルの数は、最大 8 個です。

アーカイブジャーナルファイルを使う前に、ファイルグループごとに OpenTP1 の開始と同時にオープンするかを事前に指定しておきます。また、コマンドの引数にファイルグループ名を指定して、アーカイブジャーナルファイルをファイルグループ単位で操作できます。なお、一つのリソースグループには、二つ以上のファイルグループが必要です。

(4) アーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能

一つのファイルグループを複数の要素ファイルで構成して、アーカイブジャーナルファイルを使えます。この機能をアーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能といいます。

アーカイブジャーナルファイルでは、複数のノードのジャーナルをアーカイブする入出力が集中します。このため、アーカイブジャーナルファイルの入出力がアーカイブするジャーナルの発生に追い付けなくなる場合があります。このような場合に、ファイルグループを複数の要素ファイルで構成してアーカイブジャーナルファイルへ並行にアクセ

スできるようにすると、アーカイブの性能を上げることができます。

一つのファイルグループを構成する物理ファイルは、SCSI インタフェースやハードディスクが重なるようになっていてもかまいませんが、これらには並行にアクセスできないため、並列アクセス機能の効果を十分に発揮できません。SCSI インタフェースやハードディスクは、重ならないようにしてください。また、複数の物理ファイルの容量は、一致していなくてもかまいませんが、一致していない場合 OpenTP1 は少ない容量の方をファイルグループの容量と見なします。資源を効率良く使えるように、容量はできるだけ一致させておいてください。

アーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能では、アーカイブジャーナルファイルの障害などで、並行してアクセスできる要素ファイルの数（以降、並列アクセス数といいます）が減ります。これによって、アーカイブするジャーナルの発生にアーカイブジャーナルファイルの入出力が追い付けなくなることを防ぐため、最低限保証したい並列アクセス数を指定できます。この最低限保証したい並列アクセス数を、最小分散数といいます。また、最大でどれだけ並行してアクセスするかを示す値を、最大分散数といいます。

アーカイブジャーナルサービス定義でファイルグループを指定するときに、要素ファイル名を付けます。さらに、アーカイブジャーナルサービス定義の `jnl_max_file_dispersion` オペランドに最大分散数を、`jnl_min_file_dispersion` オペランドに最小分散数を指定しておきます。

(5) アーカイブジャーナルファイルの二重化

一つの要素ファイルを二つの物理ファイルから構成して、アーカイブジャーナルファイルを二重化して使えます。二重化してファイルグループを運用した場合、OpenTP1 は A 系、B 系に同じジャーナルを取得します。二重化しておくことで、障害発生によるジャーナルの読み込み時に片方の系で障害が起こっても、残った系からデータを読み込めるため、信頼性が上がります。

(a) アーカイブジャーナルファイル定義の指定

アーカイブジャーナルファイルを二重化する場合は、アーカイブジャーナルファイル定義の `jnl_dual` オプションに Y を指定します。このとき、一つのファイルグループに二つの物理ファイル（A 系、B 系）を指定しておきます。

A 系と B 系の物理ファイルは、同時に障害にならないようにディスクを分けることをお勧めします。また、A 系と B 系の物理ファイルの容量は、一致していなくてもかまいませんが、一致していない場合 OpenTP1 は少ない容量の方をジャーナルの容量と見なします。資源を効率良く使えるように、容量はできるだけ一致させておいてください。

(b) 片系運転可と片系運転不可

アーカイブジャーナルファイルを二重化した場合には、片系運転可または片系運転不可のどちらかを選べます。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

- 片系運転可
要素ファイルを構成する二つの物理ファイルのうち、一つが使用できる状態であれば、要素ファイルを使える状態にします。
- 片系運転不可
要素ファイルを構成する二つの物理ファイルが両方とも使える状態のときだけ、要素ファイルを使える状態にします。

片系運転可とするかどうかは、アーカイブジャーナルサービス定義で指定します。

片系運転可では、片方の系が障害になっても、その障害が対策されるまでの間、残りの系で運転を続けます。ただし、この場合、一時的に二重化されない時期が起こるため、この期間は信頼性が下がります。

(6) アーカイブジャーナルファイルの状態

アーカイブジャーナルファイルの状態は、システムジャーナルファイルと同様に、次の 2 種類に分けられます。

使用可能状態

ファイルグループを構成する要素ファイルのうち、必要な数以上、使用できる要素ファイルがある状態

使用不可能状態

ファイルグループを構成する要素ファイルのうち、必要な数以上、使用できる要素ファイルがない状態

使用できる要素ファイルとは、その要素ファイルを構成する物理ファイルが必要な数だけオープンされていることを意味します。逆に、要素ファイルを構成する物理ファイルが必要な数だけオープンされていない場合は、その要素ファイルは使用できません。

使用可能状態のファイルグループは、現用または待機として、使用不可能状態のファイルグループは予約として、状態を管理します。なお、要素ファイルの必要数と物理ファイルの必要数は、アーカイブジャーナルサービス定義に指定した値で決まります。

- 現用
現時点でジャーナルの出力対象になっている使用可能状態のファイルグループです。この状態のファイルグループは、常に一つです。
- 待機
現時点でジャーナルの出力対象になっていませんが、現用に変更するために待機している使用可能状態のファイルグループです。待機の状態は、次の二つに分けられます。
 - 次回スワップ先にできる状態
上書きできる（回復に必要なジャーナルがない）状態で、かつアンロード済み状態の待機ファイルグループです。
 - 次回スワップ先にできない状態
上書きできない状態、またはアンロード待ち状態の待機ファイルグループです。
- 予約

使用不可能状態のファイルグループです。

アーカイブジャーナルファイルには、予約以外のファイルグループが二つ以上必要です。

(7) アーカイブジャーナルファイルのアンロード

アーカイブジャーナルファイルがアンロード待ち状態になった場合は、`jnlunlfg` コマンドでアンロードしてください。アーカイブジャーナルファイルのファイルグループがアンロードされていない状態でスワップ先がなくなった場合、グローバルアーカイブジャーナルサービスは異常終了します。

アンロードした通常ファイルは、システムジャーナルファイルの場合と同様に、DAM ファイルの回復や稼働統計情報ファイルの編集ができます。また、ユーザジャーナルをオフラインのプログラムへ引き継げます。

グローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルには、複数の OpenTP1 ノードのシステムジャーナル情報が入っています。このジャーナルをマージした稼働統計情報の編集、および複数の OpenTP1 ノードのジャーナルを時系列にソートするなど、各種のジャーナル編集ができます。

(a) アンロードチェックの抑止

通常はアンロード待ち状態になる待機のファイルグループを、現用のまま使える指定ができます。これをアンロードチェックの抑止といいます。アンロードチェックを抑止する場合は、アーカイブジャーナルサービス定義の `jnl_unload_check` オペランドに `N` を指定してください。

アンロードチェックを抑止している場合は、OpenTP1 の稼働中にジャーナルファイルをコマンドでアンロードしないでください。アンロードチェックの抑止を指定した場合にアンロードを実行するときは、いったん `jnlclsfg` コマンドで該当するファイルグループをクローズしてから、アンロードしてください。

アンロードチェックを抑止するとグローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルは作成されないため、グローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルを入力とするジャーナル編集コマンド (`jnlcolc` コマンド、`jnlstts` コマンドなど) は実行できません。

アンロードチェックを抑止した場合は、ファイルグループの状態を `jnlis` コマンドで確認すると、アンロード待ち状態が出力されることがあります。アンロード待ち状態が出力された場合でも、実際は現用として使われています。

(8) システムジャーナルファイルの状態

グローバルアーカイブジャーナルサービスを使っている OpenTP1 のシステムジャーナルサービスでは、次に示すジャーナルファイルの状態が追加となります。

- アーカイブ済み / 未アーカイブ

アーカイブジャーナルファイルに転送、または出力されたファイルグループかどうか

の状態

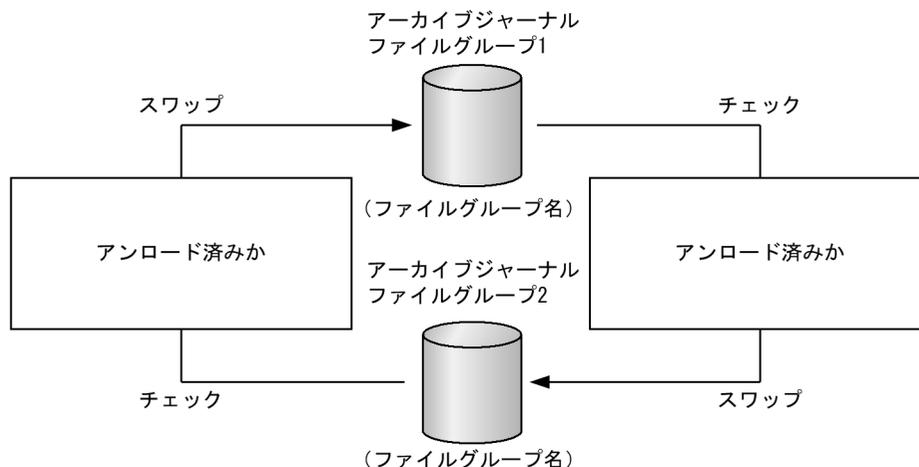
該当するノードでアンロードが済んでいなくても、アーカイブ済みで上書きできる状態のファイルグループであれば、次のスワップ先にできるファイルグループとなります。

(9) アーカイブジャーナルファイルのスワップ

待機のアーカイブジャーナルファイルには、スワップ先にできるものとできないものがあります。スワップ先にできるアーカイブジャーナルは、アンロード済みのファイルグループです。アンロードしていないファイルグループは、スワップ先にできません。アーカイブジャーナルファイルのスワップ先がない場合、OpenTP1 は異常終了します。OpenTP1 が異常終了した場合の処置は、「5.3.3 ファイル障害の対策」を参照してください。

アーカイブジャーナルファイルのスワップを次の図に示します。

図 4-12 アーカイブジャーナルファイルのスワップ



4.2.7 ノードリストファイル

(1) ノードリストファイルの目的

ノード自動追加機能でノードリストを引き継ぐ場合に必要ファイルです。ノードリストを引き継ぐと、オンライン中にノードリストの情報を一定間隔でノードリストファイルへ書き込みます。

次の OpenTP1 の開始時には、ノードリストファイルからノードリストの情報を引き継いで OpenTP1 を開始します。これによりオンライン後すぐに、前回起動時と同等の OpenTP1 システム構成で RPC 要求ができます。

ノードリストファイルがない場合は、ノードリストの整合性が確保されるまでの間、RPC のサービス要求先が制限されます。この制限を解除するために、ノード自動追加機

能を使用する場合は、ノードリストファイルを作成し、ノードリストを引き継ぐことをお勧めします。

(2) ノードリストファイルに格納する情報

ノードリストファイルには、動作モード、マネージャノード情報、ノードリスト情報などを格納します。nammstr コマンドで変更した動作モードを格納し、次回 OpenTP1 開始時にこれらの情報を引き継ぎます。

ノードリストファイルに格納する情報について、次の表に示します。

表 4-9 ノードリストファイルに格納する情報

情報の種類	内容
動作モード	ノードの動作モード（マネージャノード、またはエージェントノード）を格納します。 この情報によって、OpenTP1 起動時の動作モードを決定します。 動作モードの取得に失敗した場合は、システム共通定義の name_service_mode の指定に従って、動作モードを決定します。
マネージャノード情報	エージェントノードの場合、マネージャノードに関するノード情報を格納します。 マネージャノードの場合は、格納されません。 エージェントノードの場合、このマネージャノード情報を基にノードリストの取得要求をします。 マネージャノード情報の取得に失敗した場合は、ネームサービス定義の name_start_error オペランドの指定値に従います。
ノードリスト情報	そのノードがオンライン中に保持しているノード情報の一覧を格納します。

(3) ノードリストファイルの作成

ノードリストファイルは、namnlcre コマンドを実行して作成します。OpenTP1 ファイルシステム上に物理ファイルが作成されます。作成後は、OpenTP1 のオンライン中に一定間隔でノード情報が書き込まれます。

4.3 キューを格納するファイル

メッセージ送受信機能およびメッセージキューイング機能で使う OpenTP1 ファイルを、次に示します。

- メッセージキューファイル
メッセージ送受信機能 (TP1/Message Control を使った通信) で使います。
- MQA キューファイル
メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue を使った通信) で使います。

4.3.1 メッセージキューファイル

(1) メッセージキューファイルの目的

メッセージキューファイルは、MCF を使って相手システムとメッセージを送受信するときに使用する、OpenTP1 ファイルシステム上のファイルです。入出力メッセージ用のディスクキューとして使用します。

入力キューは、入力メッセージを管理する待ち行列です。出力キューは、出力メッセージを管理する待ち行列です。

(2) メッセージキューファイルの構成

OpenTP1 は、メッセージキューファイルを、キューグループという論理的な単位で運用します。これに対して、実際に入出力メッセージを取得するファイル実体を物理ファイルといいます。一つのキューグループは、一つの物理ファイルで構成します。メッセージキューファイルは、入力キュー用と出力キュー用に 2 種類作成します。ネットワークコミュニケーション定義の入出力キュー定義で、キューグループを入力キュー用と出力キュー用に対応づけます。また、入力キュー用と出力キュー用それぞれにメッセージキューサービス定義を作成し、キューグループと物理ファイルの対応関係を指定します。

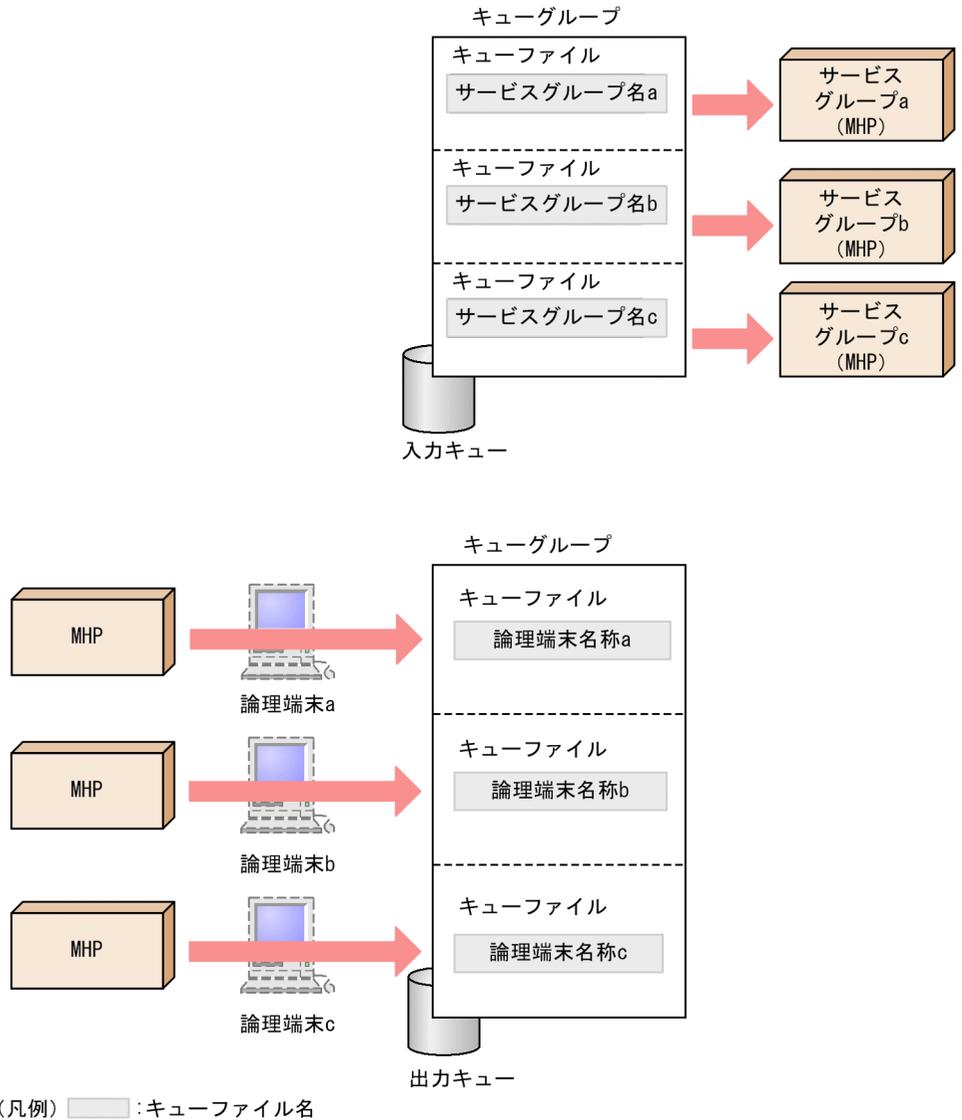
ユーザは、メッセージキューサービス定義でキューグループに任意の名称 (ID) を指定します。このキューグループ ID を使用して、物理ファイルの使用率を監視するなど、メッセージキューファイルをキューグループ単位で運用します。

一つのキューグループをサービスグループ、または論理端末対応に分割して利用します。キューグループをサービスグループ、または論理端末ごとに分割した単位を、キューファイルといいます。対応するサービスグループ名、または論理端末名称がキューファイル名になります。

入力メッセージはサービスグループごと、出力メッセージは論理端末ごとにスケジュールされます。キューグループをサービスグループごと、論理端末ごとに分割して使用することで、同一資源にアクセスする場合の性能が向上します。

キューグループとキューファイルの関係を、次の図に示します。

図 4-13 キューグループとキューファイルの関係



メッセージキューファイルを使用したメッセージ送受信については、「3.3.9 アプリケーションプログラムのメッセージ送受信」を参照してください。

4.3.2 MQA キューファイル

(1) MQA キューファイルの目的

MQA キューファイルとは、メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) を使う場合にキューを格納するファイルです。メッセージキューイング機能のキューとは、

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

UAP から登録されたメッセージを格納する待ち行列です。

MQA キューファイルに登録したメッセージは、キューマネージャ (TP1/Message Queue) が通信相手に送信します。MQA サービス定義、および MQI の設定によって、必要なメッセージを受信した順序に関係なく取り出すこともできます。さらに、MQA キューファイルにメッセージを格納して、データ処理をほかの UAP に引き継ぐこともできます。

MQA キューファイルの構成、キューの種類、および操作方法については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

4.4 ユーザデータを格納するファイル

OpenTP1 の業務処理で使用する、ユーザデータを格納するファイル（ユーザファイル）について説明します。OpenTP1 で使用できるユーザファイルには、次の 3 種類があります。

- DAM ファイル
OpenTP1 専用の直接編成ファイルとして使用します。
- TAM ファイル
テーブルアクセス法で高速にアクセスできる、OpenTP1 専用の直接編成ファイルとして使用します。
- ISAM ファイル
X/Open の ISAM モデルに準拠した索引順編成ファイルとして使用します。ISAM ファイルについては、マニュアル「索引順編成ファイル管理 ISAM」を参照してください。

OpenTP1 のユーザファイルは、すべて OpenTP1 ファイル上に作成します。

上記のほかに、共用メモリ上のテーブルにアクセスする機能（IST サービス）や、データベースマネジメントシステム（DBMS）で管理するユーザファイルも、OpenTP1 で使えます。

4.4.1 DAM ファイル（TP1/FS/Direct Access）

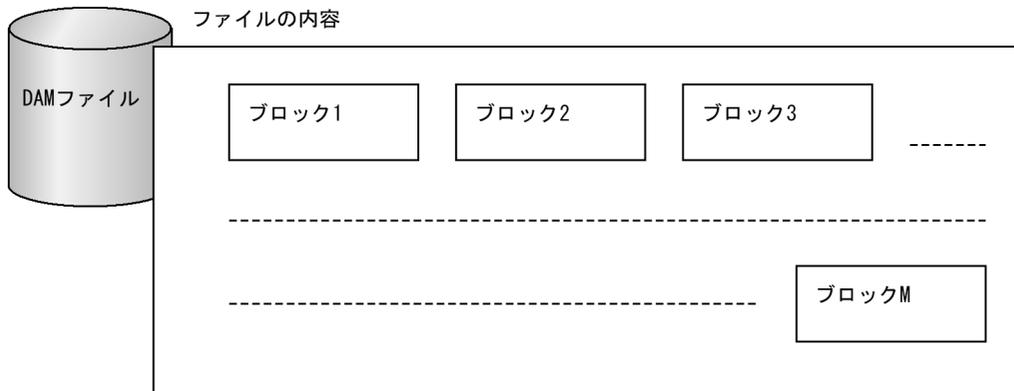
DAM ファイルサービスを使うと、OpenTP1 ファイルシステム上の OpenTP1 ファイルに直接編成ファイルとしてアクセスでき、トランザクションと同期して OpenTP1 ファイルの状態を管理できます。OpenTP1 で DAM ファイルを使う場合には、TP1/FS/Direct Access が必要です。

DAM ファイルは、DAM サービス定義で、物理ファイル名と論理ファイル名を指定します。物理ファイル名とは、OpenTP1 ファイルを示す完全パス名のことで、論理ファイル名とは、物理ファイルと対応した論理的な名称です。論理ファイル名は、UAP から API で DAM ファイルにアクセスするときや、コマンドで物理ファイル名と論理ファイル名の対応を変更するときに使います。論理ファイル名を使うことで、物理的な構造を意識しないで DAM ファイルへアクセスできます。論理ファイル名と物理ファイル名は、1 対 1 で対応づけます。

DAM ファイルの構造を次の図に示します。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

図 4-14 DAM ファイルの構造



(1) DAM ファイルの特長

DAM ファイルの特長を次の表に示します。

表 4-10 DAM ファイルの特長

説明する内容	特長
ファイル構成とレコード形式	DAM ファイルは、直接編成ファイルです。事前に OpenTP1 ファイルとして割り当てたファイルを使います。 レコード形式は固定長の非ブロック形式です。
アクセス形態	相対ブロック番号を使った直接アクセス法で、ブロックを参照または更新します。 連続した複数のブロックを一括して入出力することもできます。
トランザクションとの関係	トランザクション処理中に更新したブロックの内容は、次に示す場合にファイルに出力されます。 <ul style="list-style-type: none"> トランザクションがコミットしたとき DAM サービス定義に指定した最大ブロック数に達したとき トランザクションがロールバックした場合は、トランザクションを開始する以前の状態に回復されます。
ファイルのバックアップとリストア	DAM ファイルのバックアップとリストアには、次のコマンドを使います。 <ul style="list-style-type: none"> dambkup コマンド damrstr コマンド バックアップファイルとバックアップ取得時点以降の回復用ジャーナルを基に DAM ファイルの内容を最新の状態に回復できます。 DAM ファイルを回復する機能を DAM FRC といいます。
オンライン中のファイルの追加	オンライン中にファイルを追加する場合は、追加する物理ファイルを作成してから、damadd コマンドを使います。

説明する内容	特長
オンライン中のファイルの削除	オンラインで使っているファイルを切り離す場合は <code>damrm</code> コマンドを、切り離れた DAM ファイルの物理ファイルを削除する場合は <code>damdel</code> コマンドを使います。オンライン中にファイルを削除する場合は、 <code>damrm</code> コマンドで論理ファイルを切り離してから、物理ファイルを <code>damdel</code> コマンドで削除します。

(2) DAM ファイルの作成方法

OpenTP1 ファイルシステム上に割り当てられた OpenTP1 ファイルを物理ファイルといいます。オフラインでの DAM ファイルへのアクセスは物理ファイルに対して行います。オンライン中の DAM ファイルへのアクセスは、物理ファイルと 1 対 1 に対応した論理ファイルに対して行います。

OpenTP1 ファイルシステムを作成したあと、DAM ファイルを作成します。作成方法には、OpenTP1 のコマンドによる方法と、OpenTP1 で提供する関数による方法があります。

1. コマンドを使った DAM ファイルの作成

`damload` コマンドで、物理ファイルを割り当てたあと、物理ファイルへ初期データを出力します。

2. UAP を使った DAM ファイルの作成

オフライン環境で `dc_dam_create` 関数（ファイルの割り当て、初期データの出力）を UAP から呼び出して、DAM ファイルを作成できます。

(3) DAM ファイルの入出力関数

OpenTP1 の UAP では、DAM ファイルにアクセスする関数（`dc_dam_` × × × 関数）を使用できます。UAP で使用できる DAM ファイルサービスについては、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

(4) DAM ファイルの排他制御

(a) 排他の単位

DAM ファイルの排他には、ファイル単位で排他をかけるファイル排他と、ブロック単位で排他をかけるブロック排他があります。DAM ファイルにファイル排他をかけるか、ブロック排他をかけるかを、DAM ファイルをオープンするときに関数（`dc_dam_open` 関数）の引数に指定します。通常は、ブロック単位で排他します。実際にファイルやブロックに排他をかけるのは、オープンした DAM ファイルのブロックを、更新したり、更新するために参照しようとしたときです。

DAM ファイルをオープンしようとしたとき、そのファイルがすでにほかのトランザクションからファイル排他をかけられていた場合には、DAM ファイルをオープンできなくて、エラーリターンします。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

(b) トランザクションと排他の単位

DAM ファイルにアクセスするときは、トランザクションブランチ単位で排他制御します。また、グローバルトランザクション単位で排他制御することもできます。グローバルトランザクション単位で排他制御すると、同一グローバルトランザクションに属する複数のトランザクションブランチから同一ブロック、または同一ファイルにアクセスしても、排他エラーになりません。排他制御の単位は、DAM サービス定義の指定で変更できます。

グローバルトランザクション単位で排他制御する場合、トランザクションブランチごとに DAM ファイルへアクセスしても、並列にアクセスできないで順次アクセスとなります。そのため、トランザクションの性能が下がる場合があります。トランザクションブランチごとの DAM ファイルへのアクセスを並列に処理させる場合は、トランザクションブランチ単位で排他制御する指定をしてください。

排他制御の単位については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」および「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

(c) 資源の排他解除待ちの設定

オープンした DAM ファイルのブロックを、更新したり、更新するために参照したりしようとしたとき、そのブロックがすでに排他をかけられていた場合に、排他が解放されるのを待つかどうかを、関数のパラメタで指定します。排他解除を待つ時間（排他待ち限界経過時間）を、ロックサービス定義で指定します。この排他待ち限界経過時間が経過しても排他が解放されない場合には、エラーリターンします。

(5) DAM ファイルのデファード更新

トランザクションで更新した DAM ファイルのブロックを、同期点の取得とは非同期に更新できます。この機能をデファード更新といいます。デファード更新指定の DAM ファイルは、トランザクションの同期点取得時には更新されなくて、一定間隔で起動される出力専用プロセスから実更新されます。DAM ファイルにデファード更新をする指定をしておくと、トランザクションの入出力回数を削減できるので、単位時間当たりのトランザクションのスループットを向上できます。

デファード更新指定の DAM ファイルと通常更新の DAM ファイルを、一つのトランザクションから更新出力した場合には、どちらの DAM ファイルも同期点で実更新しません。

(a) デファード更新する DAM ファイルの指定方法

DAM ファイルをデファード更新するかどうかは、DAM ファイルごとに、DAM サービス定義で指定します。

出力専用プロセスが実行されるまでの間、ブロックを退避しておくバッファ領域と、出力専用プロセスから更新を実行する時間間隔を指定します。この実行間隔時間が長過ぎたり、バッファ領域の値が小さ過ぎる場合は、バッファ領域のオーバフローや、領域の

空き待ち時間が発生する場合があります。デフォード更新の指定では、DAM サービス定義に指定するバッファ領域、および時間間隔の値の算出に注意してください。

(b) デフォード更新指定の DAM ファイルを使用するときの注意

システム障害による OpenTP1 の異常終了が発生した場合、デフォード更新指定の DAM ファイルでは、障害前に完了していたトランザクションのアクセスが DAM ファイル上に反映されていないことがあります。この場合、トランザクションと DAM ファイルの更新内容を保証するために、OpenTP1 の再開始処理（全面回復処理）をしたあと、必ず正常に終了させてください。

また、障害以前に完了したトランザクションでも、出力専用プロセスの処理が障害前に完了していないと、全面回復後にロールバックとなることがあります。障害以前に完了済みのトランザクションをロールバックさせたくない場合には、アクセスする DAM ファイルにデフォード更新を指定しないでください。

デフォード更新指定の DAM ファイルにディスク障害が発生した場合は、ファイル回復機能（DAM FRC）を必ず実行してください。

(6) DAM ファイルのオンラインバックアップ

DAM ファイルのバックアップを、OpenTP1 のオンライン中に取得できます。これをオンラインバックアップといいます。DAM ファイルのバックアップを取得するコマンド（dambkup コマンド）に `-o` オプション指定して実行すると、オンライン中に DAM ファイルをバックアップできます。

オンラインバックアップしたファイルで DAM ファイルを回復すると、回復に使用するアンロードジャーナルファイルの量が少なくて済みます。そのため、`-o` オプションを指定しないでバックアップしたファイルを使用して DAM ファイルを回復する場合と比べて、DAM ファイルの回復処理に掛かる時間が少なくて済みます。

なお、DAM ファイルの回復処理は、対象となる DAM ファイルを UAP が使用していると実行できません。その場合、対象となる DAM ファイルをオープンしている UAP をいったん停止するか、または OpenTP1 を停止してください。

`-o` オプションを指定しない場合は、オフライン状態でバックアップすることになります。この場合、次の手順でバックアップしてください。

1. damhold コマンドを実行して、論理ファイルを論理閉塞します。
2. damrm コマンドを実行して、論理閉塞した論理ファイルをオンラインから切り離します。
3. `-o` オプションを指定しない dambkup コマンドを実行して、DAM ファイルをバックアップします。

(7) ユーザデータの抽出

DAM ファイルの管理情報を除いたユーザデータだけを抽出できます。抽出したユーザデータを DAM ファイルの初期データとして、damload コマンドで割り当てることができます。ただし、抽出したユーザデータを damrstr コマンドでリストアすることはできません。ユーザデータを抽出するには、dambkup コマンドに -d オプションを指定して実行します。

(8) ブロック長拡張機能

dambkup コマンドでバックアップしたファイルをリストアするとき、ブロック長を拡張してリストアできます。これをブロック長拡張機能といいます。ブロック長拡張機能を使うことで、ブロック長の異なる DAM ファイルにデータを移行できます。

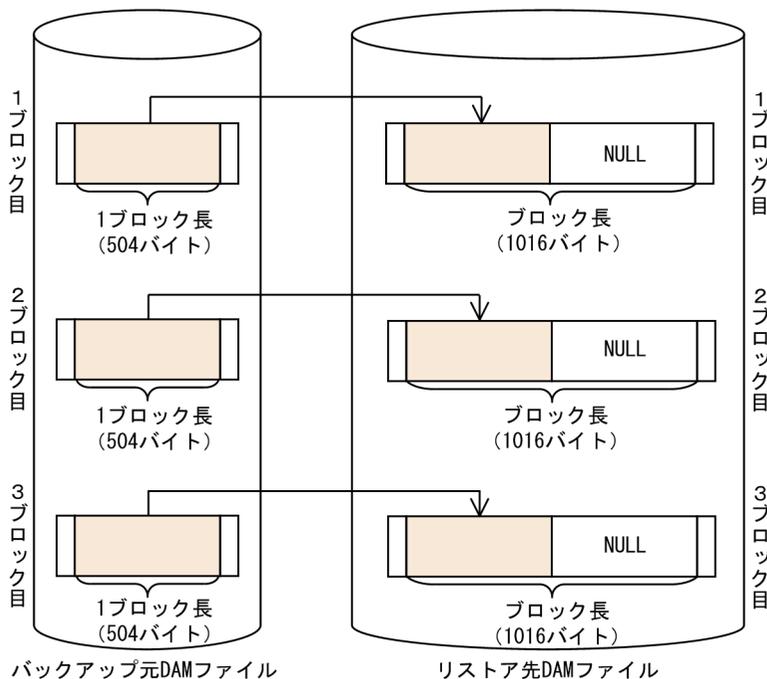
ブロック長拡張機能の方式には、バックアップ元 DAM ファイルのブロック構成を維持する方式とブロック構成を維持しない方式があります。各方式について次に示します。

- ブロック構成を維持する方式

バックアップ元 DAM ファイルのブロック構成を、リストア先 DAM ファイルでも維持するブロック長拡張方式です。拡張後のブロック長は、damrstr コマンドの -e オプションで指定します。

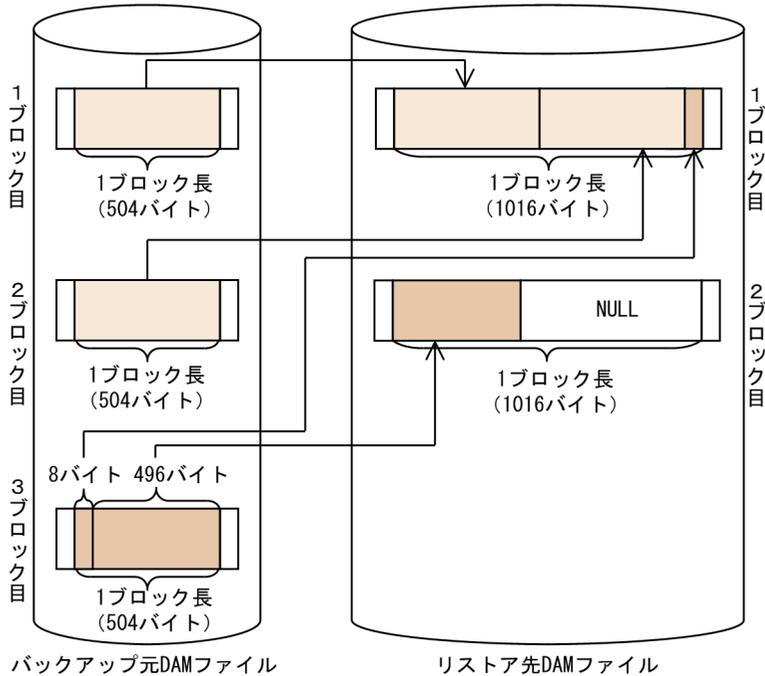
1 ブロック長 504 バイトの DAM ファイルを、1 ブロック長 1016 バイトの DAM ファイルにリストアする例を、次の図に示します。

図 4-15 ブロック構成を維持するブロック長拡張方式



- ブロック構成を維持しない方式
バックアップ元 DAM ファイルのデータを、リストア先 DAM ファイルの先頭ブロックから詰めて格納する方式です。拡張後のブロック長は、damrstr コマンドの -p オプションで指定します。
1 ブロック長 504 バイトの DAM ファイルを、1 ブロック長 1016 バイトの DAM ファイルにリストアする例を、次の図に示します。

図 4-16 ブロック構成を維持しないブロック長拡張方式



ブロック長拡張機能を使用する場合は、次の点に注意してください。

- damfre コマンドで指定する回復対象定義ファイルに、ブロック長を拡張した DAM ファイルを指定できません。
- オンライン中に取得したバックアップファイルを使用して、ブロック長を拡張できません。

(9) 標準入出力を使った DAM ファイルのバックアップとリストア

DAM ファイルのバックアップ先に標準出力を、リストアの入力ファイルに標準入力を使えます。標準入出力を使うことで、コマンドのリダイレクトができるようになります。

標準入出力を使う場合には、dambkup コマンドおよび damrstr コマンドに -s オプションを指定して実行します。

(10) 回復対象外の DAM ファイルへのアクセス

トランザクションによる整合性の管理や障害時の回復を保証しない DAM ファイルを作成できます。このような DAM ファイルを回復対象外の DAM ファイルといいます。回復対象外の DAM ファイルへは、トランザクションでない処理からブロックを更新したり出力したりできます。

回復対象外にする DAM ファイルには、DAM サービス定義の定義コマンド `damfile` に `-n` オプションを付けて指定します。

回復対象外の DAM ファイルへのアクセスでエラーが起こった場合、ファイルデータの障害は回復できません。

(11) キャッシュブロックの処理

DAM サービスは一度読み込んだ DAM ファイルのブロックデータを DAM サービス専用共用メモリにためます。同じブロックに対して参照要求がある場合、DAM サービス専用共用メモリ上にあるブロックデータを UAP へ返すことによって、ファイル I/O の実行回数を削減しています。

DAM サービス専用共用メモリ内では、DAM ファイルごとにブロックデータをチェーン管理しています。このブロックデータが格納されている DAM サービス専用共用メモリ中の領域をキャッシュブロックといいます。

UAP が DAM ファイルにアクセスするとき、DAM サービスは次に示す処理順序でキャッシュブロックを確保します。この処理をキャッシュブロック確保処理といいます。

キャッシュブロック確保処理の流れを次に示します。

1. アクセスされた DAM ファイルのキャッシュブロックチェーンに、該当するブロックに対応するキャッシュブロックがつながれているか検索します。つながれている場合は、そのキャッシュブロックのデータを UAP へリターンします。
2. キャッシュブロックチェーンにつながれていない場合は、キャッシュブロック用領域からキャッシュブロックを確保します。
3. キャッシュブロック用領域に空き領域がない場合は、アクセスした DAM ファイルのキャッシュブロックチェーンの中で、実行中トランザクションで参照されていないキャッシュブロックを再利用します。このとき、キャッシュブロックチェーンの末尾、つまり最も古くキャッシュブロックチェーンにつながれたキャッシュブロックから再利用します。なお、再利用するキャッシュブロックは、DAM サービス定義の `dam_cache_reuse_from` オペランド指定値によって決まります。デフォルトは、末尾から再利用します。
4. 2. および 3. でキャッシュブロックを確保できない場合は、ほかの DAM ファイルのキャッシュブロックチェーンの中で、実行中トランザクションで使用されていないすべてのキャッシュブロックをいったん解放し、再度、キャッシュブロック用領域からキャッシュブロックを確保します。ここでキャッシュブロックを解放する処理をクリーンアップ処理といいます。

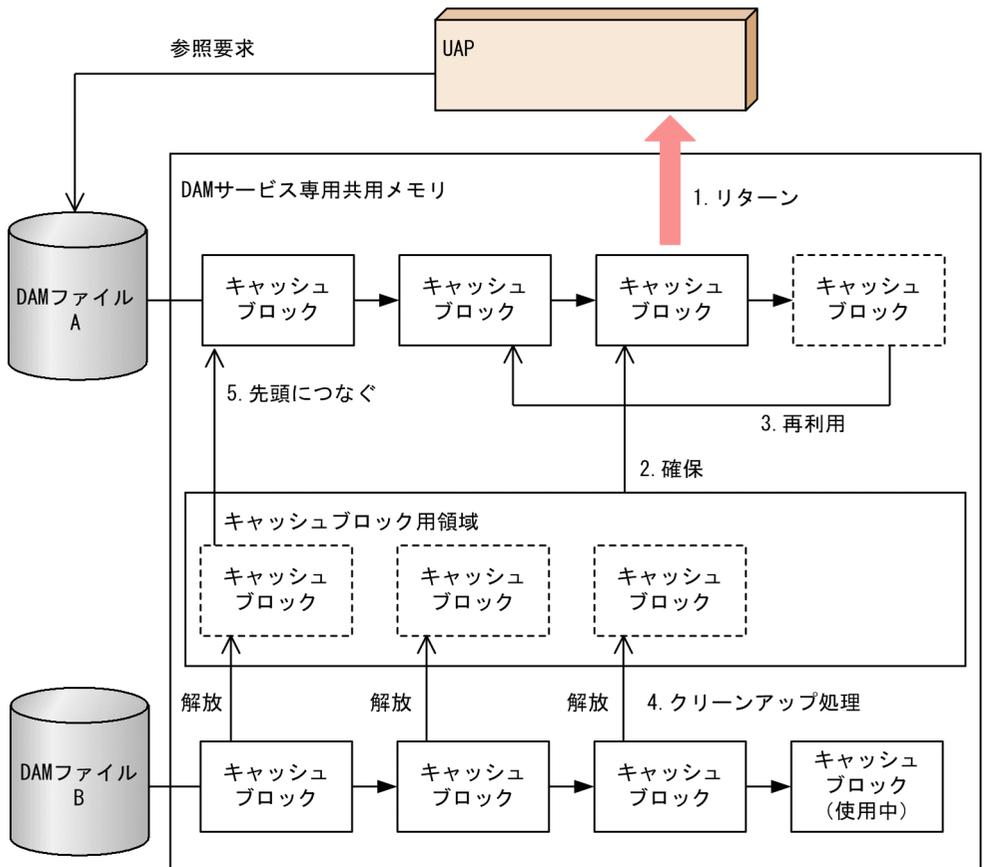
5. 確保したキャッシュブロックに DAM ファイルのブロックデータをコピーし、キャッシュブロックチェーンの先頭につなぎます。

キャッシュブロックチェーンにつながれているキャッシュブロック数や、DAM サービス専用共用メモリの全体使用率は、damchinf コマンドで取得できます。

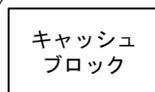
キャッシュブロックチェーンの概要を次の図に示します。

図中の番号は上記の番号に対応します。

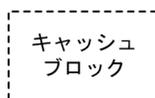
図 4-17 キャッシュブロックチェーンの概要



(凡例)



: 確保されたキャッシュブロック



: 解放されたキャッシュブロック

(12) キャッシュブロック数しきい値指定機能

特定の DAM ファイルに対してアクセスが集中する場合、その DAM ファイルが管理するキャッシュブロック数は増大します。その結果、該当するキャッシュブロックの検索や解放に時間が掛かるようになり、トランザクション性能が低下します。

DAM サービス定義の `damchgmt` 定義コマンドを指定すると、一つの DAM ファイルで管理するキャッシュブロック数に上限を設けることができます。この上限となる値をしきい値といいます。しきい値に達するまではキャッシュブロックが確保され、しきい値に達すると、新たにキャッシュブロックを確保しないで、該当する DAM ファイルの未使用状態のキャッシュブロックが再利用されます。しきい値を指定しない場合は、共用メモリ資源がなくなるまで、キャッシュブロックが確保されます。

DAM サービス定義の `damchgmt` 定義コマンドの指定値は、オンライン中に `damchdef` コマンドを使用して動的に変更できます。

(a) キャッシュブロックの計算式

キャッシュブロック用に使用できる領域のサイズは次に示す計算式で求めます。

$$\begin{aligned} & \text{キャッシュブロック用領域サイズ} \\ & = M - (M / 576) \times 34 \quad (\text{単位: バイト}) \end{aligned}$$

個々のキャッシュブロックのサイズは次に示す計算式で求めます。

$$\begin{aligned} & \text{キャッシュブロックサイズ} \\ & = (Ab + 8) + 64 \quad (\text{単位: バイト}) \end{aligned}$$

(凡例)

M : DAM サービス専用共用メモリサイズ

Ab : アクセスする DAM ファイルのブロック長

(b) 適用例

この機能は、特定の DAM ファイルに集中してアクセスするような形態で効果があります。適用例の前提となる条件を次に示します。

- DAM サービスが確保するキャッシュメモリには、100000 個のキャッシュブロックを確保できます。
- オンライン開始後、`damfileA` だけを集中的にアクセスします。
- `damfileA` のブロック数は 100000 ブロックです。
- キャッシュブロック一つの検索時間を 0.1 ミリ秒 とします。
- 1 ブロックのファイル I/O 時間を 500 ミリ秒 とします。

注

ハードウェアやプロセスの状態によって異なります。説明のため、単純な値を使用

しています。

適用例 1：キャッシュブロック数しきい値を指定しない場合

キャッシュブロック数しきい値を指定しない場合、damfileA のキャッシュブロックチェーンには、キャッシュブロック用領域に空き領域がある範囲で、キャッシュブロックがつながれます。ここでは、100000 個のキャッシュブロックが damfileA のキャッシュブロックチェーンにつながれます。

この状態で、キャッシュブロックチェーンの末尾にあるブロックデータを検出するのに必要なチェーン走査時間は 0.1 ミリ秒 × 100000 ブロック = 10 秒となり、直接ファイル I/O した方が相対的なトランザクション性能は良くなります。また、キャッシュメモリ内に確保できる全キャッシュブロックを damfileA が占有していることから、ほかの DAM ファイルへアクセスする場合、damfileA に対してクリーンアップ処理が実行されます。クリーンアップ処理が実行されると、100000 個のキャッシュブロックの解放処理を実行することから、さらにトランザクション性能を低下させてしまいます。

適用例 2：キャッシュブロック数しきい値として 4000 を指定する場合

キャッシュブロック数しきい値に 4000 を指定すると、damfileA のキャッシュブロックチェーンには、最大 4000 個のキャッシュブロックにつながれます (DAM サービス定義の各指定値によっては、4000 個以上のキャッシュブロックにつながることがあります)。

この状態で、キャッシュブロックチェーンの末尾にあるブロックデータを検出するのに必要なチェーン走査時間は、0.1 ミリ秒 × 4000 ブロック = 400 ミリ秒となり、直接ファイル I/O した場合よりもトランザクション性能が良くなります。また、4000 個のキャッシュブロックチェーンになるため、残り 96000 個のキャッシュブロックは未確保状態となり、ほかの DAM ファイルへアクセスした場合にクリーンアップ処理が実行されません。

ただし、各 DAM ファイルのキャッシュブロックチェーンにつながれるキャッシュブロック数に制限があることから、キャッシュブロック用領域に対するキャッシュブロック数が減少し、DAM サービス専用共用メモリ内に使われない領域が発生することがあります。

適用例 3：キャッシュブロック数しきい値として 0 を指定する場合

キャッシュブロック数しきい値に 0 を指定する場合、damfileA のキャッシュブロックチェーンにつながれるキャッシュブロック数は、トランザクションプランチ内でアクセスするブロック数、および DAM サービス定義の設定値に依存します。

ここでは DAM サービス定義の設定値を次に示すとおりとします。

```
set dam_update_block = 10
set dam_tran_process_count = 5
```

- すべてのトランザクションプランチで damfileA だけをアクセスする場合
アクセスするブロックに重複がないとすると、10 × 5 = 50 個のキャッシュブロックが damfileA のキャッシュブロックチェーンにつながれます。これは、トランザク

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

ション実行中にほかのプロセスから、最新のブロックデータおよびトランザクション決着前の更新後データを参照されないようにするため、キャッシュメモリ中にデータをスタックしているからです。

- 一つのトランザクションブランチだけが damfileA をアクセスする場合
アクセスするブロックに重複がないとすると、上記の場合同様に、キャッシュメモリ中にスタックしておくために、10 個のキャッシュブロックが damfileA のキャッシュブロックチェーンにつながれます。

上記のとおり、キャッシュブロック数しきい値として 0 を指定する場合には、キャッシュブロックチェーンにつながれるキャッシュブロック数は、UAP でのアクセス形態や DAM サービス定義の設定値に依存します。この現象は、キャッシュブロック数しきい値に小さな値を指定する場合も発生します。小さな値とは、UAP で実行するトランザクション内でアクセスするブロック数よりも小さな値を意味します。このときも、適用例 2 の場合と同様に DAM サービス専用共用メモリ内に使われない領域が発生します。

(c) UAP のアクセス形態に応じた設定

damchinf コマンドを実行した結果、次に示す情報が出力されたとします。

```
CleanUP Count:1  Next CleanUP FILE-No:1  Using Rate:80%
FileNo FileName BlkLen BlkNum CchBlkNum PreservNum LimitNum ReUse
  1 damfile1   504  10000    7900         0        -1 Exist
  0 damfile0   504  10000     100         0        -1 Exist
  2 damfile2   504  10000     0           0        -1 None
```

UAP のアクセス形態ごとに、この状況でキャッシュブロック数しきい値にどのような値を指定するとよいか説明します。

damfile1 には、以降ほとんどアクセスしない場合

"Using Rate:80%" と出力されているので、damfile0 および damfile2 に割り当てることができるキャッシュブロック領域は 20% しかありません。damfile1 には以降ほとんどアクセスしないので、damfile1 のキャッシュブロックチェーンにつながれている 7900 個分のキャッシュブロック用領域は、確保されたままの状態になります。そこで、damfile1 のしきい値に小さな値を指定することによって、確保されたままの状態のキャッシュブロック用領域を小さくし、damfile0 および damfile2 に割り当てることができるキャッシュブロック領域を大きくできます。

また、damfile1 のキャッシュブロックチェーンにキャッシュブロックが多数つながれているため、キャッシュブロック用領域が不足するとクリーンアップ処理が実行されます。ここでは "Next CleanUP FILE-No:1" と出力されていることから、damfile1 のキャッシュブロックチェーンがクリーンアップ対象となります。7900 個のキャッシュブロック解放処理が実行されると、急激に性能が劣化します。この現象を抑止するためにも、damfile1 にしきい値を指定することが重要になります。

damfile1 に頻繁にアクセスする場合

damfile1 に頻繁にアクセスすると、damfile1 のキャッシュブロックチェーンの検索処理が頻繁に実行されます。この場合、しきい値を指定することで、キャッシュブロックチェーンを短くでき、その結果、チェーン検索時間が短縮されます。ただし、しきい値が小さ過ぎる場合、キャッシュ効率が悪化するため、かえって性能が劣化します。しきい値設定値を変更しながら最適な値を決定してください。

すべての DAM ファイルに平均的にアクセスする場合

すべての DAM ファイルに平均的にアクセスするため、各 DAM ファイルに割り当てられるキャッシュブロック用領域は平均化していることが望まれます。各 DAM ファイルのしきい値に同等の値を設定すると、各 DAM ファイルが使用するキャッシュブロック用領域は平均化されます。

(d) 注意事項

この機能を使用するときの注意事項を次に示します。

- キャッシュブロック数しきい値を指定しない場合は、DAM サービス専用共用メモリが満杯になるまでキャッシュブロックが確保されます。しかし、しきい値を指定すると途中でキャッシュブロック確保処理は抑止されます。そのため、使用されない共用メモリ領域が発生します。
- 各 DAM ファイルのキャッシュブロックチェーンにつながるキャッシュブロック数は、しきい値に設定した値を超えることがあります。
- DAM サービス定義の damchmt 定義コマンドに指定範囲外のしきい値を指定した場合、不正な指定のある個所が KFCA00219-E メッセージに出力されます。また、省略値の採用が KFCA01644-I メッセージに出力されます。この場合、該当する DAM ファイルで管理するしきい値は設定されないで、共用メモリ資源のある限りキャッシュブロックが確保されます。

(13) キャッシュブロック再利用時の検索順序指定機能

DAM サービス定義の dam_cache_reuse_from オペランドを指定すると、DAM ファイルをアクセスするトランザクションで新しくキャッシュブロックが必要となった場合に、キャッシュブロックチェーンのどのキャッシュブロックから優先的に再利用対象として検索するか指定できます。

last を指定すると最も古くキャッシュブロックチェーンにつながれたキャッシュブロックから再利用します。

first を指定すると最も新しくキャッシュブロックチェーンにつながれたキャッシュブロックから再利用します。

デフォルトは last です。

(14) キャッシュブロック再利用境界値指定機能

DAM サービス定義の damcache 定義コマンドには、キャッシュブロック再利用境界値を指定できます。指定すると、キャッシュブロック確保処理で新しくキャッシュブロック

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

を確保するときに、キャッシュブロック再利用境界値にキャッシュブロック数が達していない間は、アクセスする DAM ファイルのキャッシュブロックではなく、ほかの DAM ファイルのキャッシュブロックが優先して再利用されます。

なお、キャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えている場合は、アクセスする DAM ファイルのキャッシュブロックが再利用されます。したがって、キャッシュブロック再利用境界値に 0 を指定すると、通常の処理と同じように、アクセスする DAM ファイルのキャッシュブロックから再利用されます。

DAM サービス定義の `dam_default_cache_num` オペランドには、`damcache` 定義コマンドを指定しない論理ファイルのキャッシュブロック再利用境界値を指定できます。

この機能は、ある DAM ファイルの多数ブロックを集中してアクセスしたあと、別の DAM ファイルを頻繁にアクセスする場合、つまり少数の DAM ファイルがキャッシュブロックを占有してしまい、ほかの頻繁にアクセスする DAM ファイルに割り当てられるキャッシュブロックが少なくなってしまう場合に有効です。

これに対して、複数の DAM ファイルをランダムにアクセスする場合、つまり各 DAM ファイルにキャッシュブロックが均等に使用されている場合には、キャッシュブロック再利用境界値に小さな値を指定するとキャッシュブロックの解放処理が頻繁に実行され、メモリ確保およびファイルからのデータ読み込み処理が従来よりも増加することによって、性能が劣化することがあります。

(a) 性能向上が見込まれる例

説明のため、使用する DAM ファイルは 2 ファイルとし、同一ブロック長であるとし、また、システム全体で確保可能な最大キャッシュブロック数を 100 個とし、DAM ファイル A を 98 ブロック参照したあと、DAM ファイル B のアクセスが実行されるとします。

DAM ファイル B のアクセスは、次に示すとおり回数が増えるたびに 1 ブロックずつ参照するブロックが増加し、50 ブロックまで参照するとします。

1 回目：ブロック 1 および 2 を参照

2 回目：ブロック 1, 2, および 3 を参照

3 回目：ブロック 1, 2, 3, および 4 を参照

:

49 回目：ブロック 1, 2, 3, ... および 50 を参照

この条件のとき、`damcache` 定義コマンドを指定しない場合と、指定する場合の処理の違いを次に示します。

`damcache` 定義コマンドを指定しない場合

1. DAM ファイル B を最初にアクセスするとき、共用メモリからキャッシュブロック

用領域を確保します。このとき、DAM ファイル A で 98 個のキャッシュブロックが確保されているため、二つだけ確保できます。そのキャッシュブロックに、ブロック 1 および 2 のデータを読み込み、DAM ファイル B のキャッシュブロックチェーンにつながります。

2. ブロック 1, 2, および 3 を参照するとき、ブロック 1 および 2 はキャッシュヒットするため、ファイル I/O が実行されません。しかし、ブロック 3 は初めてのアクセスであるため、キャッシュブロックを確保し、データを読み込もうとしますが、1. の段階で共用メモリ中の空き領域がなくなっているため、DAM ファイル B のキャッシュブロックの再利用処理が実行されます。再利用処理では、ブロック 1 のデータが設定されているキャッシュブロックをキャッシュブロックチェーンから切り離し、ブロック 3 のデータを読み込み、キャッシュブロックチェーンの先頭につながります。
3. ブロック 1, 2, 3, および 4 を参照するとき、2. と同様にキャッシュブロックの再利用処理が実行され、ブロック 2 のキャッシュブロックを解放し、ブロック 1 を読み込み、キャッシュブロックチェーンの先頭につながります。さらに、ブロック 2 のデータを読み込むため、ブロック 3 のキャッシュブロックを再利用し、ブロック 2 を読み込みます。この処理をブロック 3 および 4 のときにも繰り返します。
4. 3. を繰り返すと、DAM ファイル B のキャッシュブロックの再利用処理、つまり、チェーンからの解放、およびデータ読み込みのためのファイル I/O が頻繁に実行されます。チェーンからの解放処理、およびファイル I/O の回数は、約 1275 回ずつ実行されます。

damcache 定義コマンドを指定する場合

DAM ファイル A のキャッシュブロック再利用境界値を 50 とし、DAM ファイル B のキャッシュブロック再利用境界値を 90 とします。

1. damcache 定義コマンドを指定しない場合の 1. と同様に、余っているキャッシュブロックを二つ確保し、ブロック 1 および 2 のデータを読み込み、キャッシュブロックチェーンにつながります。
2. ブロック 1, 2, および 3 を参照するとき、ブロック 1 および 2 はキャッシュヒットするため、ファイル I/O が実行されません。また、ブロック 3 のデータを読み込むためのキャッシュブロックは、DAM ファイル B のキャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えていないため、ほかの DAM ファイルの内、キャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えている DAM ファイル（この場合は DAM ファイル A）のキャッシュブロックを解放し確保します。確保したキャッシュブロックにブロック 3 のデータを読み込みキャッシュブロックチェーンにつなげます。これによって、DAM ファイル B のキャッシュブロックチェーンには、三つのキャッシュブロックがつながることになります。
3. ブロック 1, 2, 3, および 4 を参照するとき、ブロック 1, 2, および 3 はキャッシュヒットするため、ファイル I/O は実行されません。また、ブロック 4 のデータ読み込み時には、DAM ファイル A の未使用キャッシュブロックを再利用するため、ファイル I/O が 1 回だけ実行されます。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

4. 3. を DAM ファイル A のキャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えるまで繰り返します。キャッシュブロックチェーンからの解放処理、およびファイル I/O の回数は、約 50 回ずつとなり性能が向上します。

(b) 性能が劣化する例

DAM ファイルのブロック長などの条件は上記と同じとします。ただし、各ファイルのアクセス形態を次に示すとおりとします。

1 回目：DAM ファイル A の 1 ~ 50 ブロックを参照

2 回目：DAM ファイル B の 1 ~ 50 ブロックを参照

3 回目：DAM ファイル A の 51 ~ 100 ブロックを参照

4 回目：DAM ファイル B の 1 ~ 50 ブロックを参照

:

以降、DAM ファイル A のブロックを 50 ブロックずつずらしながら、DAM ファイル A と B を交互に参照します。

キャッシュブロックの最大が 100 個であるため、2 回目で DAM ファイル A と B ともに、50 個のキャッシュブロックがつながります。3 回目以降の処理で、damcache 定義コマンドを指定しない場合と、指定する場合の処理の違いを次に示します。

damcache 定義コマンドを指定しない場合

3 回目では、ブロック 1 ~ 50 のキャッシュブロックを解放し、ブロック 51 ~ 100 のデータに置き換えたあとチェーンにつなげます。

4 回目では、すべてのブロックがキャッシュヒットするため、キャッシュブロックの解放処理、およびファイル I/O は実行されません。

以降、DAM ファイル A では、3 回目のときと同様にすべてのキャッシュブロックの解放とファイル I/O が実行されますが、DAM ファイル B については、キャッシュブロックの解放、およびファイル I/O は実行されません。DAM ファイル A の参照ブロックが 1000 ブロックまでとすると、キャッシュブロックの解放処理回数は 950 回、ファイル I/O の回数は DAM ファイル A と B 合わせて 1050 回です。

damcache 定義コマンドを指定する場合

DAM ファイル A のキャッシュブロック再利用境界値を 100、DAM ファイル B のキャッシュブロック再利用境界値を 50 とします。

3 回目では、DAM ファイル A のブロック 51 ~ 100 を参照するとき、50 個分のキャッシュブロックを確保する必要があります。このとき、DAM ファイル A のキャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えていないため、ほかの DAM ファイルのキャッシュブロックを再利用します。このとき、DAM ファイル B のキャッシュブロック数はキャッシュブロック再利用境界値を超えていなくても、共用メモリ内の空き領域がないため、強制的に再利用します。そのため、DAM ファ

イル B のブロック 1 ~ 50 のデータが設定されているキャッシュブロックが解放され、DAM ファイル A のブロック 51 ~ 100 までのデータに置き換えられ、DAM ファイル A のキャッシュブロックチェーンの先頭につながれます。このため、3 回目終了した時点では、DAM ファイル A のキャッシュブロックチェーンには、ブロック 1 ~ 100 までのキャッシュブロックがつながれ、DAM ファイル B のキャッシュブロックはなくなります。

4 回目では、DAM ファイル B のブロック 1 ~ 50 を参照するとき、50 個分のキャッシュブロックを確保する必要があります。3 回目と同様に DAM ファイル A のキャッシュブロックを強制的に再利用し、DAM ファイル A のブロック 1 ~ 50 のデータが設定されているキャッシュブロックを解放し、DAM ファイル B のブロック 1 ~ 50 のデータを設定したあと、DAM ファイル B のキャッシュブロックチェーンにつながります。

以降、3 回目および 4 回目と同様の処理を繰り返し、DAM ファイル A の参照ブロックが 1000 ブロックまでとすると、キャッシュブロックの解放処理回数は 1900 回、ファイル I/O の回数は DAM ファイル A と B 合わせて 2000 回となり、damcache 定義コマンドを指定しない場合と比較して性能が劣化します。

(c) 注意事項

この機能を使用するときの注意事項を次に示します。

アクセスする DAM ファイルのキャッシュブロック数がキャッシュブロック再利用境界値を超えていない場合、ほかの DAM ファイルのキャッシュブロックを優先して再利用します。このとき、ほかの DAM ファイルの全キャッシュブロックがアクセス中の場合、アクセスする DAM ファイルのキャッシュブロックに対して再利用処理を実行します。そのため、キャッシュブロック再利用境界値を超えていなくても、再利用されることがあります。

damadd コマンドに `-l` オプションを指定しないで実行すると、その DAM ファイルのキャッシュブロック再利用境界値は、DAM サービス定義の `dam_default_cache_num` オペランドの指定値に依存しないで 0 となります。

DAM サービス定義の各キャッシュブロック再利用境界値に指定範囲外の値を指定した場合、次に示すとおり動作します。

- `dam_default_cache_num` オペランドに指定範囲外の値を指定するとき
KFCA00216-E メッセージを出力して、指定の不正な個所を表示します。さらに、KFCA01644-I メッセージを出力して省略値の採用を表示します。この場合、damcache 定義コマンドでキャッシュブロック再利用境界値を指定していない DAM ファイルのキャッシュブロック再利用境界値として 0 を使用します。
- damcache 定義コマンドに指定範囲外の値を指定するとき
KFCA02529-E メッセージを出力して、指定の不正な個所を表示します。さらに、KFCA01644-I メッセージを出力して省略値の採用を表示します。この場合、該当する DAM ファイルのキャッシュブロック再利用境界値として、

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

dam_default_cache_num オペランドで指定した値を使用します。

dam_default_cache_num オペランドの指定がない場合、または指定範囲外の値を指定した場合は、0 を使用します。

(15) 回復対象外 DAM ファイルのキャッシュレスアクセス

「4.4.1(11) キャッシュブロックの処理」で説明したように、DAM サービスは、一度読み込んだ DAM ファイルのブロックデータを DAM サービス専用共用メモリにため、ファイル I/O の実行回数を削減しています。

回復対象外の DAM ファイルに限り、直接ファイル I/O を実行してディスク上のブロックデータを UAP へ返せます。この方式をキャッシュレスアクセスといいます。回復対象外の DAM ファイルをキャッシュレスアクセスにする場合は、DAM サービス定義の damfile 定義コマンドの -f オプションで指定します。

キャッシュレスアクセスを指定すると、参照、更新ごとにファイル I/O が実行されるため、性能が劣化するおそれがあります。

キャッシュレスアクセス指定の DAM ファイルを使用する場合、最適な DAM サービス専用共用メモリサイズを算出し、DAM サービス定義の dam_cache_size_fix オペランドに指定すると、不要なメモリを削減できます。詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」の DAM サービス定義の dam_cache_size_fix オペランドの説明を参照してください。

4.4.2 TAM ファイル (TP1/FS/Table Access)

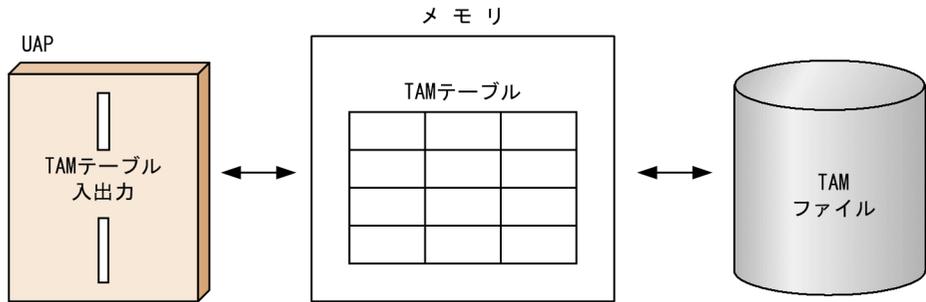
TAM ファイルサービスを使うと、OpenTP1 ファイルシステム上の OpenTP1 ファイル (直接編成ファイル) のデータに、メモリ上のテーブルからアクセスできます。そのため、データへのアクセス処理を高速にできます。また、トランザクションと同期して、OpenTP1 ファイルの状態を管理できます。OpenTP1 で TAM ファイルを使う場合には、TP1/FS/Table Access が必要です。

TAM ファイルは、ユーザデータを格納するファイルです。DAM ファイルがディスクのデータに直接アクセスするのに対して、TAM ファイルはデータを単純構造テーブルとしてメモリにロードして、メモリ上のテーブルにアクセスします。TAM サービスが提供するこの単純構造テーブルを TAM テーブルといい、TAM テーブルを格納するファイルの実体を TAM ファイルといいます。

TAM ファイルを使うときは、TAM サービス定義を作成し、TAM テーブルと TAM ファイルを対応づけます。TAM テーブルと TAM ファイルは 1 対 1 に対応します。さらに、TAM サービス定義で TAM テーブルに任意の名称を指定します。この TAM テーブル名を使用して、TAM テーブルを運用します。

TAM テーブルと TAM ファイルの関係を次の図に示します。

図 4-18 TAM テーブルと TAM ファイルの関係



(1) TAM テーブルの特長

TAM テーブルは、レコードのアドレスを管理する方式の違いで、ツリー形式とハッシュ形式に分けられます。TAM テーブルはレコードごとに、検索用のキー値で管理しています。ツリー形式とは、レコードごとに割り当てられたキー値の大きさを基にアドレスを管理する形式です。ハッシュ形式とは、レコードごとに割り当てられたキー値を TAM サービス内部のハッシュ関数を用いて変換し、変換後の値を基にアドレスを管理する形式です。この変換後の値をハッシュ値といいます。

ハッシュ形式はメモリ効率が悪くなりますが、ツリー形式よりも高速にアクセスできます。メモリ量に余裕がある場合には、ハッシュ形式、余裕がない場合にはツリー形式で TAM テーブルを作成してください。ツリー形式とハッシュ形式については、「4.4.2(2) TAM テーブルの形式」を参照してください。

TAM テーブルおよび TAM ファイルの概要を次の表に示します。

表 4-11 TAM テーブルおよび TAM ファイルの特長

説明する内容	特長
ファイル構成とレコード形式	TAM ファイルは、直接編成ファイルです。事前に OpenTP1 ファイルとして割り当てたファイルを使います。 レコード形式は固定長の非ブロック形式です。
アクセス形態	キー値を使ったテーブルアクセス法で、ブロックを参照または更新します。TAM ファイルには、次に示す 3 種類があります。 <ul style="list-style-type: none"> • 参照するだけの参照型ファイル • レコードを追加・削除できない更新型ファイル • レコードを追加・削除できる更新型ファイル 連続した複数のレコードを一括して入出力することもできます。
トランザクションとの関係	トランザクション処理中に仮更新したレコードの内容は、トランザクションがコミットした時点で、メモリ上で実更新されます。トランザクションがロールバックした場合は、仮更新した内容は廃棄されます。 メモリ上で実更新されたレコードは、TAM ファイルに反映されません。TAM サービスは、メモリ上で実更新されたレコードだけを、一定の間隔で TAM ファイルへ書き込みます。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

説明する内容	特長
ファイルのバックアップとリストア	TAM ファイルのバックアップとリストアには、次のコマンドを使います。 <ul style="list-style-type: none"> • tambkup コマンド • tamrstr コマンド バックアップファイルとバックアップ取得時点以降の回復用ジャーナルを基に TAM ファイルの内容を最新の状態に回復できます。TAM ファイルを回復する機能を TAM FRC (<u>T</u> able <u>A</u> ccess <u>M</u> ethod <u>F</u> ile <u>R</u> egovery) といいます。
オンライン中のテーブルの追加	オンライン中に TAM テーブルを追加する場合は、追加する物理ファイルを作成してから、tamadd コマンドを使います。tamadd コマンドでファイルを追加したあとで、tamrles コマンドを実行すると、オンラインで使えるようになります。
オンライン中のファイルの削除	オンラインで使っているファイルを切り離す場合は tamrm コマンドを、切り離れた TAM ファイルの物理ファイルを削除する場合は tamdel コマンドを使います。オンライン中にファイルを削除する場合は、tamrm コマンドで論理ファイルを切り離してから、物理ファイルを tamdel コマンドで削除します。

メモリが十分にある場合には、TAM ファイルを使用すれば性能面で優れたシステムを構築できます。利用できるメモリ量が限られている場合には、DAM ファイルを使用してください。

DAM ファイルに入出力する関数で、TAM テーブルにアクセスできます。このため、利用できるメモリを増やした場合は、それまで使用していた UAP を変更しないで、ユーザデータを DAM ファイルから TAM ファイルに移せます。ユーザデータの一部を TAM ファイルに移し、一部を DAM ファイルに残すような場合にも有効です。

(2) TAM テーブルの形式

TAM サービスは、TAM テーブルのレコードとキー値の対応関係を基に、レコードのアドレスを管理します。通常、キー値はレコードの中にも含まれています。レコードにキー値を含めたくない場合は、tamcre コマンドで、レコードからキー値を削除できます。

ツリー形式では、中間の値を持つキー値をツリーのルートとして、それよりも大きな値を持つか小さな値を持つかによって、レコードをツリー構造で管理しています。ツリー形式は、ツリー構造に管理されたキー値の大小を順々に比較していくことでアドレスを求めため、検索に時間が掛かります。

ハッシュ形式では、キー値をハッシュ値に変換し、ハッシュ値とレコードアドレスを対応づけることによって、レコードを管理しています。TAM テーブルの全レコードのうち、ハッシュ値とレコードアドレスを対応づけた領域をハッシュ域といいます。同じハッシュ値を持つレコードは、リスト構造で管理されます。リストで管理されたキー値を順々に比較していくことで、同じハッシュ値を持つレコードのアドレスを求めます。

ツリー形式とハッシュ形式で、アクセス時のキー値の指定方法が異なります。

TAM テーブルアクセス時のキー値の指定方法を次の表に示します。

表 4-12 TAM テーブルアクセス時のキー値の指定方法

検索種別	ツリー形式	ハッシュ形式
キー値 =n	指定されたキー値を持つレコードを検索します。指定されたキー値を持つレコードがない場合、エラーリターンします。	
キー値 <n キー値 >n キー値 n キー値 n	指定されたキー値に最も近いキー値を持つ最初のレコードを検索します。	エラーリターンします。
先頭検索	エラーリターンします。	キー値を無視して、TAM ファイルの先頭レコードを検索します。
NEXT 検索	エラーリターンします。	指定されたキー値を持つレコードの、次のレコードを検索します。

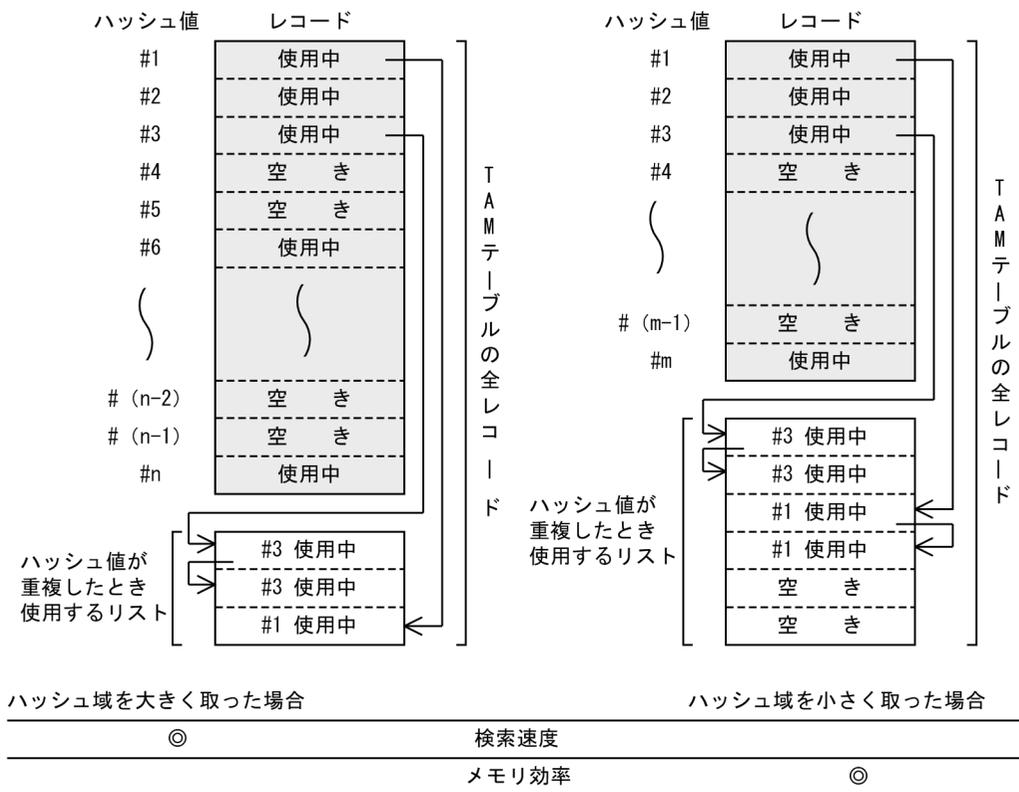
注

ハッシュ形式の場合、ユーザは先頭検索と NEXT 検索を組み合わせて、TAM テーブル上の全レコードを検索できます。ただし、レコードからキー値を削除した場合には、NEXT 検索時に指定するキー値がユーザにわからないため、全レコードの検索ができません。

ハッシュ形式の場合、全レコードのうちどれだけハッシュ域として使用するかを、TAM ファイル作成時、tamcre コマンドの引数で指定します。ハッシュ域を大きく取った場合、ハッシュ値の重複が発生する確率が小さくなり、リストの検索が不要になる割合が増すため、検索が速くなります。ただし、リストの領域が小さくなり、リストが満杯になったとき、それ以上ハッシュ値の重複が発生すると、ハッシュ域に空きがあってもレコードを追加できないので、メモリ効率が悪くなります。ハッシュ域を小さく取った場合、ハッシュ値の重複が起きる確率が高まります。このため、リストを検索する割合が増して、検索が遅くなります。その代わりに、メモリ効率は良くなります。

ハッシュ域を大きく取った場合と、小さく取った場合を次の図に示します。

図 4-19 ハッシュ域を大きく取った場合と小さく取った場合



(凡例) :ハッシュ域
◎ :より優れている

(3) TAM ファイルの作成方法

OpenTP1 ファイルシステムを作成したあと、tamcre コマンドで TAM ファイルを初期作成します。TAM ファイルの作成と同時に初期データを TAM ファイルに格納する場合には、まずファイルに初期データを格納しておきます。TAM ファイルの初期作成時に tamcre コマンドの引数でファイルを指定すれば、OpenTP1 が初期データをファイルから TAM ファイルに複写します。TAM ファイルの初期データを格納するこのファイルを、TAM データファイルといいます。

(4) TAM テーブルのアクセス形態

TAM テーブルは、UAP から TAM テーブルのレコードにどのようにアクセスするかによって、参照型、追加・削除できない更新型、追加・削除できる更新型に分類できます。UAP からのレコードに対するアクセスを制限するために設定する、TAM テーブルの属性をアクセス形態といいます。アクセス形態を設定することで、TAM ファイルを目的に応じて使い分けることができ、TAM テーブルのレコードを管理できます。

参照型は、レコードを参照することだけができる TAM テーブルです。オンライン中にレコードを追加したり、削除したり、更新したりすることはできません。

追加・削除できない更新型は、レコードを更新できますが、オンライン中にレコードを追加したり、レコードを削除したりすることはできません。追加・削除できる更新型は、オンライン中にレコードを追加したり、削除したり、更新したりできます。

OpenTP1 の開始と同時にオンラインに組み込む TAM テーブルのアクセス形態は、TAM サービス定義で指定します。また、OpenTP1 稼働中にオンラインに追加する TAM テーブルのアクセス形態は、tamadd コマンドの -a オプションで指定します。

(5) TAM テーブルのロードとアンロード

TAM サービスは、ユーザが指定したタイミングで、TAM ファイルに格納されている TAM テーブルをメモリにロードします。TAM テーブルをメモリにロードするタイミングを、ローディング契機といいます。OpenTP1 の開始と同時にオンラインに組み込む TAM テーブルは、ローディング契機を TAM サービス定義で指定します。また、OpenTP1 の稼働中にオンラインに追加する TAM テーブルの場合には、ローディング契機を tamadd コマンドの -o オプションで指定します。

tamload コマンドでローディングした TAM テーブルは、tamunload コマンドでアンロードします。OpenTP1 の開始と同時、またはオンラインへの追加と同時にローディングした TAM ファイルは、OpenTP1 の終了時点で自動的にアンロードします。また、UAP から dc_tam_open 関数を使ってローディングした TAM ファイルは、dc_tam_close 関数を使った時点で自動的にアンロードします。

TAM テーブルのローディング契機とアンロードの方法を次の表に示します。

表 4-13 TAM テーブルのローディング契機とアンロードの方法

TAM テーブルをオンラインに登録する時期	ローディング契機（三つのローディング契機のうち一つを選択）	アンロードの方法 ¹
OpenTP1 の開始と同時 ²	OpenTP1 の開始に伴って TAM サービスが開始したとき	TAM 終了時に自動
	tamload コマンドを入力したとき	コマンド入力
	dc_tam_open 関数を使って TAM テーブルをオープンしたとき	クローズ時に自動
OpenTP1 稼働中 ³	オンラインに登録されたとき	TAM 終了時に自動
	tamload コマンドを入力したとき	コマンド入力
	dc_tam_open 関数で TAM テーブルをオープンしたとき	クローズ時に自動

注 1

TAM 終了時はローディング契機にかかわらずアンロードします。

注 2

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

TAM サービス定義でローディング契機を指定します。

注 3

TAM テーブルを追加する TAM テーブル管理コマンドの引数でローディング契機を指定します。

(6) TAM テーブルの排他制御

TAM テーブルの排他には、テーブル単位で排他をかけるテーブル排他と、レコード単位で排他をかけるレコード排他があります。

TAM テーブルやレコードがすでにほかの UAP から排他をかけられていた場合に、排他が解放されるのを待つかどうかを、`dc_tam_open` 関数、`dc_tam_read` 関数、`dc_tam_write` 関数、`dc_tam_delete` 関数の引数で指定します。排他の解除を待つ時間は、ロックサービス定義で指定します。この排他待ち限界経過時間が経過しても排他が解放されない場合には、エラーリターンします。

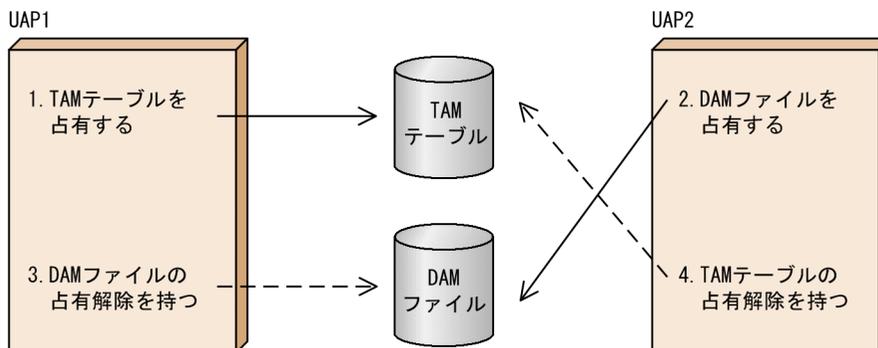
TAM テーブルは、グローバルトランザクション単位に排他をかけます。

(7) TAM テーブルと DAM ファイルのデッドロックの対処方法

TAM テーブルと DAM ファイルの両方にアクセスする UAP を複数作成した場合に、UAP 間でデッドロックが起こることがあります。デッドロックが起こった場合には、ユーザーサービス定義で指定した、デッドロックを解消するための優先順位に従ってデッドロックを解消します。

TAM テーブルと DAM ファイルの両方にアクセスした場合のデッドロックの例を、次の図に示します。

図 4-20 TAM テーブルと DAM ファイルの両方にアクセスした場合のデッドロックの例



- (凡例) \longrightarrow : 排他を要求して、資源を占有したことを示します。
 \dashrightarrow : 排他を要求して、ほかのUAPが資源を解放するのを待っていることを示します。
1.~4. : 排他を要求した順番を示します。

(8) TAM ファイルのオンラインバックアップ

TAM ファイルのバックアップを、OpenTP1 の業務中に取得できます。これをオンラインバックアップといいます。TAM ファイルのバックアップを取得するコマンド (tambkup コマンド) に `-o` オプション指定して実行すると、オンライン中に TAM ファイルをバックアップできます。

オンラインバックアップしたファイルで TAM ファイルを回復すると、回復に使うアンロードジャーナルファイルの量が少なくて済みます。そのため、`-o` オプションを指定しないでバックアップしたファイルを使って TAM ファイルを回復する場合と比べて、TAM ファイルの回復処理に掛かる時間が少なくて済みます。

`-o` オプションを指定しない場合は、オフライン状態でバックアップすることになります。この場合、次の手順でバックアップしてください。

1. `tamhold` コマンドを実行して、論理ファイルを論理閉塞します。
2. `tamrm` コマンドを実行して、論理閉塞した論理ファイルをオンラインから切り離します。
3. `-o` オプションを指定しない `tambkup` コマンドを実行して、TAM ファイルをバックアップします。

(9) 標準入出力を使った TAM ファイルのバックアップとリストア

TAM ファイルのバックアップ先に標準出力を、リストアの入力ファイルに標準入力を使うことができます。標準入出力を使うことで、コマンドのリダイレクトができるようになります。

標準入出力を使う場合には、`tambkup` コマンドおよび `tamrstr` コマンドに `-s` オプションを指定して実行します。

4.4.3 IST サービス (TP1/Shared Table Access)

複数の OpenTP1 システムが、ノードをわたってテーブルを共用できる機能を IST サービスといいます。IST サービスで使えるテーブルを IST テーブルといいます。IST サービスを使うと、テーブルの実体がどのノードにあるかを意識しないで、UAP からデータを参照、更新できます。また、各ノードの業務状態を管理するために、メールとして IST テーブルを使うこともできます。ただし、複数のノードにわたってデータを配布させる場合、次に示す条件の業務には IST サービスはお勧めできません。

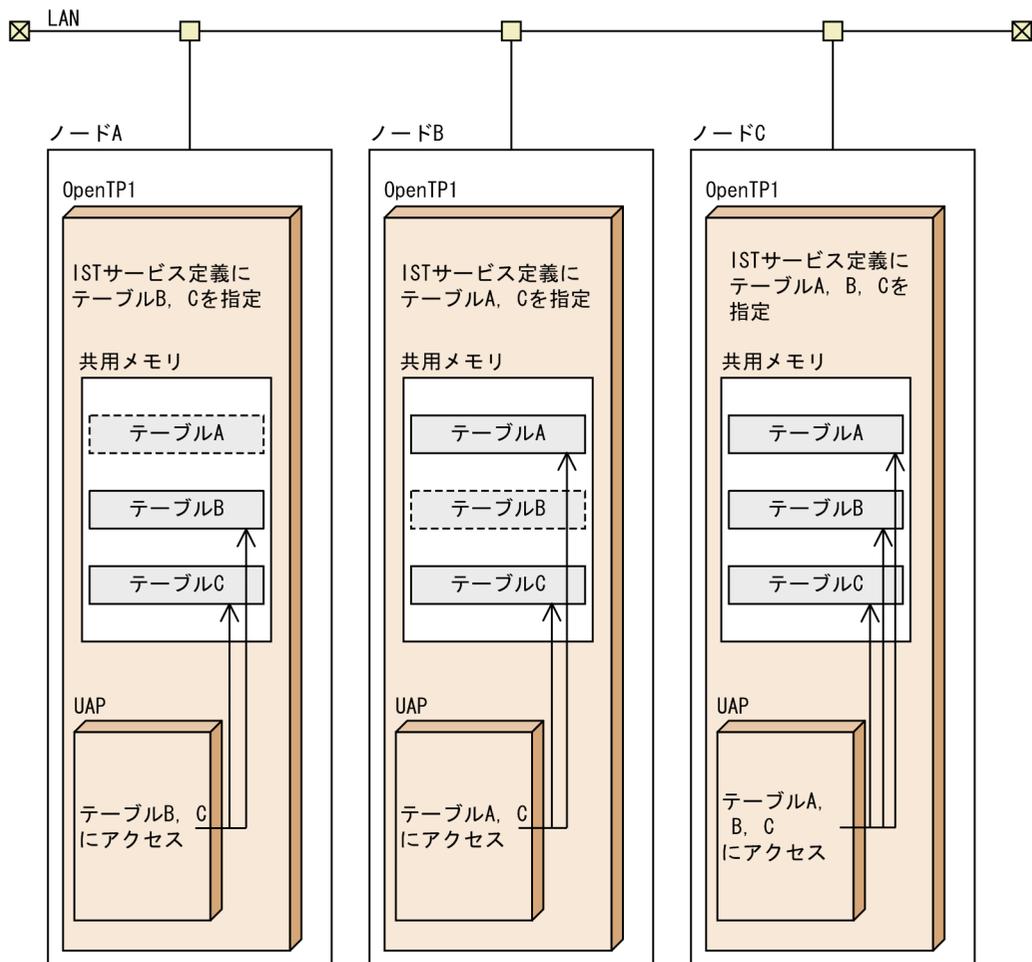
- データを即時に配布する必要がある業務
- 大量のデータを扱う必要がある業務
- 頻繁にデータを更新する業務

IST テーブルを使う場合、各ノードのシステムに TP1/Shared Table Access が組み込まれていることが前提となります。

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

IST サービスの構成を次の図に示します。

図 4-21 IST サービスの構成



(凡例)

- : アクセスできるISTテーブル
- - - - : アクセスできないISTテーブル

IST サービスを使用するには、ノード間の IST テーブル定義の指定を合わせてください。図 4-21 の場合、ノード A、ノード B、およびノード C で IST テーブル定義に指定したテーブル名が合っていないため、予期しないテーブル情報を受信したとして、ノード A およびノード B で、OpenTP1 が終了するまで定期的に KFCA25533-W メッセージを出力し続けます。

(1) IST テーブルへのアクセス環境

IST テーブルは、各ノードの共用メモリ上にあるテーブルです。テーブルの実体にあた

るファイルはありません。そのため、UAP から IST テーブルへアクセスできるのは、オンライン中だけです。オフライン環境では IST テーブルにはアクセスできません。

(2) IST テーブルの構造

UAP から IST テーブルのデータを参照、更新するときは、レコード単位でアクセスします。IST テーブルは、複数のレコードから構成されます。UAP の処理では、一つのレコードへアクセスすることも、複数のレコードを一括して指定してアクセスすることもできます。

(3) IST テーブルへのアクセス

UAP から IST テーブルへアクセスする手順については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

IST テーブルへのアクセスは、トランザクションの関数でコミット、ロールバックできません。

IST テーブルでは、UAP から呼び出した関数ごとに排他制御しています。データの入力から更新まで、IST テーブルを占有する制御はしていません。そのため、一つのテーブルに複数の UAP からアクセスした場合でも、デッドロックが起こることはありません。

(4) IST サービスの運用例

IST サービスの効果的な運用例を次の図に示します。

図 4-22 IST サービスの効果的な運用例

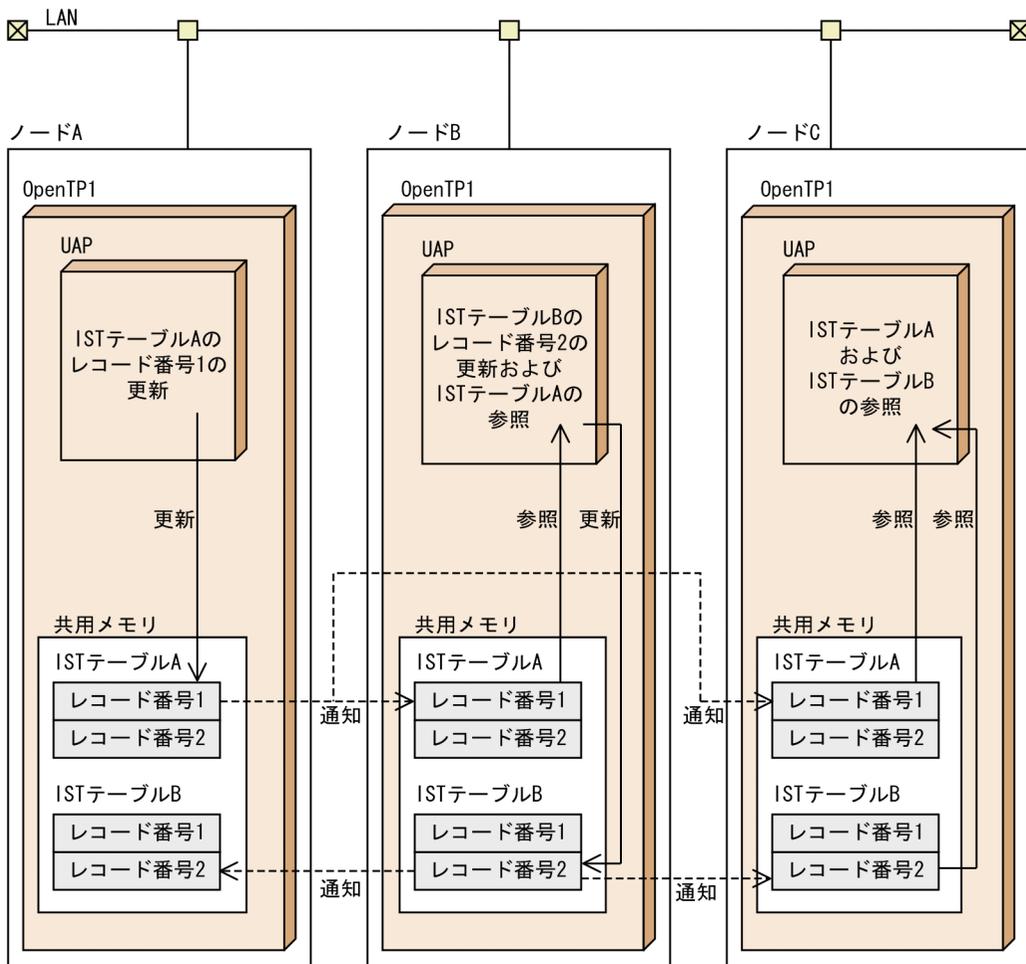


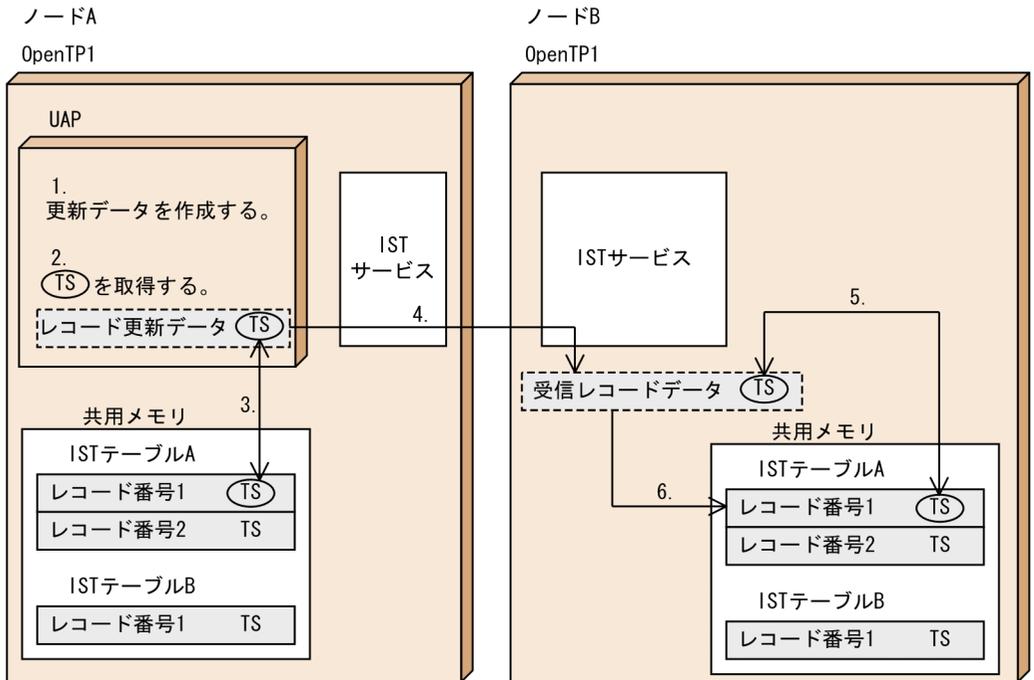
図 4-22 では、IST テーブル A はノード A だけが更新し、IST テーブル B はノード B だけが更新します。それぞれのノードで更新したデータは、IST サービスが各ノードに通知および反映するので、更新された IST テーブルは、どのノードでも参照できます。このように、IST テーブルを更新するノードを一つに限定した運用が効果的です。

例えば、IST テーブル A には、ノード A のステータス情報を書き込み、IST テーブル B には、ノード B のステータス情報を書き込みます。ノード C が更新できる IST テーブル C を作成し、IST テーブル C にノード C のステータス情報を書き込めば、各ノードで、全ノードのステータス情報を参照できます。ただし、自ノードで更新した IST テーブルの他ノードへの通知が完了するまでに必要な通信時間があります。この通信時間内は最新の情報が未反映のため、古い情報を参照することがあります。

(5) IST サービスの利用時の注意事項

複数のノードで IST サービスを使う場合には、各ノードの時刻を合わせておく必要があります。ノード間で時刻が一致していないと、あるノードで更新したデータに対して、別のノードからの更新が反映されないことがあります。IST サービスで複数のノードの IST レコード（IST テーブル中のレコード）を更新する処理の流れを次の図に示します。

図 4-23 IST レコードの更新処理



(凡例)

TS : タイムスタンプ

1. ノード A の IST テーブル A の IST レコード（レコード番号 1）を更新するレコード更新データを作成します。
2. 現在の時刻（マシン時刻：マイクロ秒精度）を取得し、レコード更新データにタイムスタンプとして付与します。
3. ノード A の共用メモリ上の該当する IST レコードに設定されているタイムスタンプとレコード更新データに付与したタイムスタンプとを比較します。レコード更新データの方が新しい場合は、共用メモリ上の IST レコードを更新します。レコード更新データの方が古い場合は、共用メモリ上の IST レコードを更新しません。なお、IST レコードを更新しない場合も、`dc_ist_write` 関数は正常にリターンします。
4. 共用メモリ上の IST レコードを更新した場合、ノード A で IST レコードを更新したことをノード B の IST サービスへ通知します。このとき、IST レコードと IST レ

コードに付与したタイムスタンプも通知します。

5. 更新された IST レコードを受信したノード B の IST サービスは、ノード内の該当する IST レコードに設定されているタイムスタンプと受信した IST レコードのタイムスタンプとを比較します。
6. 5. の結果、受信した IST レコードのタイムスタンプの方が新しいと判断した場合だけ、ノード B の該当する IST レコードを、受信した IST レコードの情報に更新します。

上記のように、IST サービスでは、IST レコードを更新するか、またはそのままとするかを、タイムスタンプを基に判断しています。次のような場合は、最新の更新データが IST レコードに反映されないことがあります。

ノード A のマシン時刻がノード B のマシン時刻よりも進んでいる場合

ノード A で IST レコードを更新したあとに、ノード B から同一の IST レコードの更新を通知されても、ノード A の IST レコードに設定されたタイムスタンプの方が新しいと判断します。そのため、ノード B で更新された IST レコードの情報がノード A の IST レコードに反映されません。

また、ノード A で更新した IST レコードをノード B へ通知したときに、通知した IST レコードのタイムスタンプの方が新しいと判断されるため、ノード B の該当する IST レコードは、実際には最新の情報であっても、通知した IST レコードの情報に更新されてしまいます。

ノード A のマシン時刻がノード B のマシン時刻よりも遅れている場合

- ノード B が IST レコードを更新して、その IST レコードの情報がすでにノード A に通知されているとき

ノード B で IST レコードを更新したあとに、ノード A で同一の IST レコードを更新しても、更新処理をしないで `dc_ist_write` 関数が正常リターンします。

- ノード B が IST レコードを更新したが、その IST レコードの情報がまだノード A に通知されていないとき

ノード B で IST レコードを更新したあとに、ノード A で同一の IST レコードを更新すると、ノード A の更新情報で、いったん IST レコードを更新しますが、そのあとにノード B から通知された IST レコードのタイムスタンプの方が新しいと判断するため、ノード B から通知された IST レコードの情報を、ノード A の IST レコードに反映してしまいます。

4.4.4 ISAM ファイル (ISAM , ISAM/B)

索引順編成ファイルを管理する、ISAM ファイルサービスについて説明します。機能については、マニュアル「索引順編成ファイル管理 ISAM」を参照してください。

(1) ISAM ファイルの概要

索引順編成ファイルは、キーを管理するインデクス部と、データを格納するデータファ

イル部から構成されます。キーを使用して、順処理（シーケンシャルアクセス）や乱処理（ランダムアクセス）ができます。

ISAM ファイルの操作には、ライブラリ関数を UAP から呼び出す方法と、ユティリティコマンドを実行して管理する方法があります。

(2) ISAM サービスの種類

OpenTP1 の UAP から処理できる ISAM を次に示します。

(a) ISAM

ISAM ファイルを、通常のファイルとして使います。OpenTP1 のトランザクション処理とは同期しません。

(b) ISAM/B

ISAM ファイルを OpenTP1 トランザクション処理と同期して使う機能です。ISAM/B を使用すると、トランザクション処理のコミット、またはロールバックで、ファイルの整合性が保てるようになります。

- ISAM/B の前提となる製品

ISAM ファイルを ISAM/B として使用する場合は、ISAM に加えて、ISAM トランザクション機能 (ISAM/B) が前提となります。

- ファイルを作成する領域

ISAM/B で使用する ISAM ファイルは、OpenTP1 ファイルシステムとして割り当てた領域に作成します。

- OpenTP1 のファイルサービス (TP1/FS/xxx) との違い

ISAM/B では、ロックサービスを使用しません。そのため、デッドロックが起こっても、OpenTP1 のロックサービス機能 (優先順位による縮退やデッドロック情報の出力) は使用できません。

4.4.5 データベースにアクセスする場合

OpenTP1 の UAP で使うユーザファイルに、DBMS を使用した場合について説明します。

(1) OpenTP1 のトランザクション処理との関係

DBMS を使用する場合、X/Open で規定した DTP モデルの XA インタフェースをサポートした DBMS かどうかで、OpenTP1 のトランザクションと連携できるかどうか決まります。

(a) XA インタフェースをサポートした DBMS の場合

XA インタフェースをサポートした DBMS の場合は、OpenTP1 のトランザクションと同期を取って更新できます。同期を取る場合は、OpenTP1 の同期点を制御する関数

4. OpenTP1 ファイルシステムとファイル

(dc_trn_begin 関数, dc_trn_unchained_commit 関数, tx_begin(), tx_commit() など) を使います。DBMS が提供するトランザクションを制御する機能などは使えません。OpenTP1 のトランザクション処理で制御できる DBMS は、XA インタフェースをサポートした製品 (例 Oracle7 など) に限ります。

XA インタフェースをサポートしている複数のデータベースへアクセスする UAP では、整合性を保ちながら複数のデータベースを更新できます。次に示す OpenTP1 のリソースマネージャは、XA インタフェースをサポートしています。

- TP1/FS/Direct Access (DAM ファイルサービス)
- TP1/FS/Table Access (TAM ファイルサービス)
- ISAM, ISAM/B (ISAM ファイルサービス)
- TP1/Message Control (メッセージ送受信機能)
- TP1/Message Queue (メッセージキューイング機能)

XA インタフェースに準拠した DBMS と、OpenTP1 のリソースマネージャの両方にアクセスする UAP でも、OpenTP1 のトランザクションとして処理できます。障害が原因で UAP が異常終了した場合や、OpenTP1 を再開始 (リラン) した場合でも、DBMS と OpenTP1 のリソースマネージャの両方のトランザクションを、OpenTP1 で決着します。

- (b) XA インタフェースをサポートしていない、または XA インタフェースで OpenTP1 と連携していない DBMS の場合

XA インタフェースをサポートしていない DBMS の場合、DBMS へのアクセスはできませんが、OpenTP1 のトランザクションとは同期を取れません。

XA インタフェースで OpenTP1 と連携していないため、DBMS へのアクセス中に、障害が原因で UAP が異常終了した場合や、OpenTP1 を再開始 (リラン) した場合には、OpenTP1 から DBMS へトランザクションの決着を指示しません。そのため、DBMS 独自の機能でトランザクションを回復する必要があります。

(2) XA インタフェースでデータベースへアクセスする場合の準備

XA インタフェースをサポートした DBMS を、OpenTP1 と XA インタフェースで連携して使う場合に準備する項目を次に示します。この準備は、OpenTP1 提供以外のリソースマネージャを使う場合に必要です。

- (a) OpenTP1 への登録

OpenTP1 提供以外のリソースマネージャの各種名称を登録します。OpenTP1 へは、次に示すどちらかの方法で登録します。

1. dcsetup コマンドで OpenTP1 をセットアップ後、trnlnkrm コマンドを実行する。
2. 拡張 RM 登録定義を作成する。

拡張 RM 登録定義を作成しておく、dcsetup コマンドで OpenTP1 をセットアップした

あとに `trnlncrm` コマンドを実行しなくても良くなります。 `trnlncrm` コマンドの使い方については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。拡張 RM 登録定義の指定方法については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

(b) UAP のリンケージ

UAP の実行形式ファイルを作成するときに、トランザクション制御用オブジェクトファイル、および DBMS のライブラリとオブジェクトモジュールをリンケージする必要があります。

トランザクション制御用オブジェクトファイルは、`trnmkobj` コマンドを実行して作成します。 `trnmkobj` コマンドの使い方については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(c) システム定義

DBMS を使用する場合、トランザクションサービス定義に `trnstring` 形式の定義を、必要に応じて、ユーザサービス定義、またはユーザサービスデフォルト定義に、`trnrmid` 形式の定義をする必要があります。指定する内容には、DBMS 固有の項目もあります。このような項目は、使用する DBMS のマニュアルを参照してください。

`trnstring`、`trnrmid` 形式の定義を指定すると、一つのリソースマネージャを複数の制御単位に分け、接続するユーザ名称などを変更してリソースマネージャに接続することもできます（リソースマネージャ接続先選択機能）。リソースマネージャ接続先選択機能については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

`trnstring`、`trnrmid` 形式の定義については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

(d) 環境変数

DBMS を使用する場合、特定の環境変数が必要になる場合があります。その場合、トランザクションサービス定義、ユーザサービス定義、またはユーザサービスデフォルト定義に、`putenv` 形式の定義をする必要があります。

`putenv` 形式の定義については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

(e) OpenTP1 内部スレッドスタック領域の拡張

DBMS を使用する場合、トランザクションサービス定義で、`thread_stack_size` オペランドに OpenTP1 内部で使用するスレッドスタック領域のサイズを設定する必要があります。

定義の詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

5

環境設定手順と運用の概要

この章では、OpenTP1 システムを開始するまでの手順と運用方法の概要、および障害対策について説明します。

5.1 OpenTP1 システムの環境設定手順

5.2 OpenTP1 システムの運用

5.3 障害対策の概要

5.1 OpenTP1 システムの環境設定手順

OpenTP1 の環境設定は、OS の管理者であるスーパーユーザの作業から始まります。その後、スーパーユーザが登録した OpenTP1 管理者が、OpenTP1 の環境設定を引き継ぎます。

ここでは、OpenTP1 開始直前までの環境設定手順を示します。

次に示す OpenTP1 の機能を使う場合には、OpenTP1 の環境設定手順に加えて、該当する OpenTP1 の機能を実現するための専用の手順が必要になります。

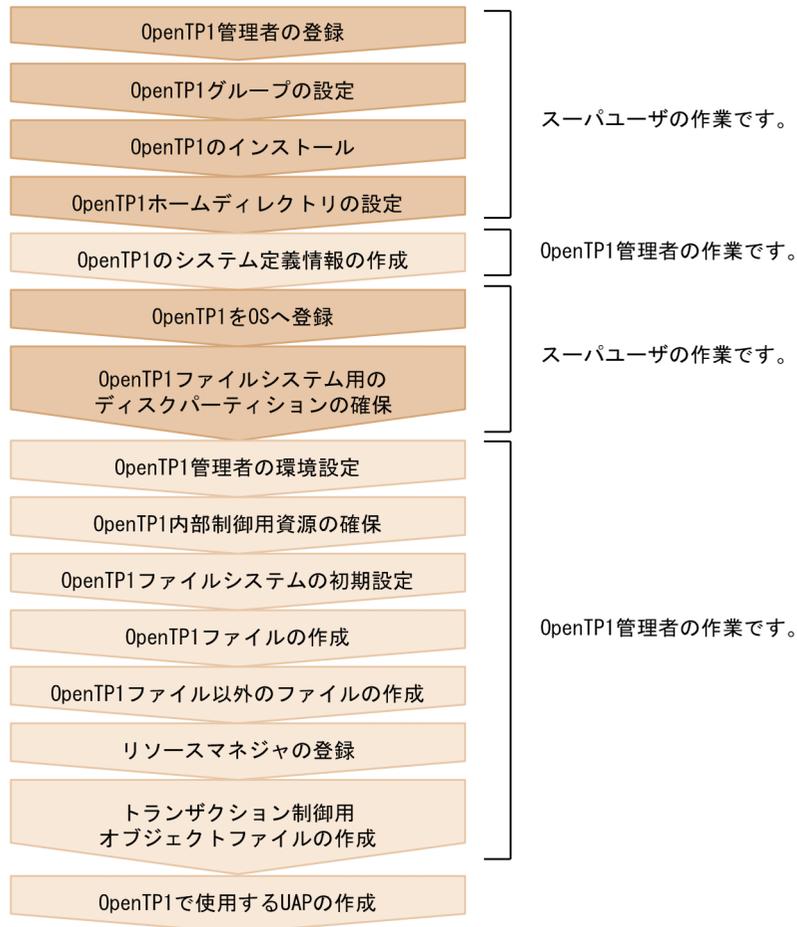
- メッセージ送受信機能を使う場合
- メッセージ制御機能を使う場合
- メッセージキューイング機能を使う場合
- 通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合

5.1.1 環境設定手順の概要

(1) OpenTP1 の環境設定手順

OpenTP1 の環境設定手順を次の図に示します。

図 5-1 OpenTP1 の環境設定手順



JP1/Base, JP1/AJS, および JP1/AJS2・Scenario Operation と連携して、スケールアウトのシナリオテンプレートを利用すると、OpenTP1 の環境設定手順の一部を自動化できます。シナリオテンプレートを利用した環境設定については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」のスケールアウトのシナリオテンプレートについての説明を参照してください。

(2) メッセージ送受信機能を使う場合の環境設定手順

メッセージ送受信機能を使う場合の環境設定手順を次の図に示します。

5. 環境設定手順と運用の概要

図 5-2 メッセージ送受信機能を使う場合の環境設定手順



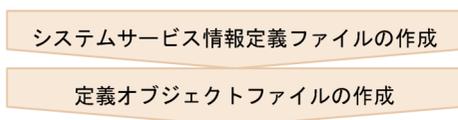
(3) メッセージ制御機能を使う場合の環境設定手順

TP1/Messaging を使用する場合の環境設定手順については、マニュアル「TP1/Messaging 使用の手引」を参照してください。

(4) メッセージキューイング機能を使う場合の環境設定手順

メッセージキューイング機能を使う場合の環境設定手順を次の図に示します。

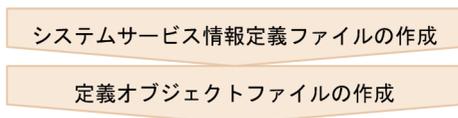
図 5-3 メッセージキューイング機能を使う場合の環境設定手順



(5) 通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合の環境設定手順

通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合の環境設定手順を次の図に示します。

図 5-4 通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合の環境設定手順



5.1.2 環境設定の作業

OpenTP1 の環境設定で実行する作業について説明します。ここに示す作業の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(1) スーパユーザの環境設定作業

(a) OpenTP1 管理者の登録

OpenTP1 管理者のユーザ ID を設定します。ユーザ ID には必ずパスワードを設定しておいてください。なお、OpenTP1 システムはラージユーザ ID には対応していないため、ラージユーザ ID で登録しないでください。

(b) OpenTP1 グループの設定

OpenTP1 管理者のグループ ID に、OpenTP1 専用の管理者グループを設定します。

(c) OpenTP1 のインストール

構築する OpenTP1 システムに必要な製品を、インストールします。

(d) OpenTP1 ホームディレクトリの設定

OpenTP1 をインストールするディレクトリを設定します。このディレクトリの所有者は OpenTP1 管理者を、所有者グループには OpenTP1 専用の管理者グループを設定します。

(e) OpenTP1 を OS へ登録

OpenTP1 のコマンド (dcsetup コマンド) で、OpenTP1 を OS に登録します。

(f) OpenTP1 ファイルシステム用のディスクパーティションの確保

OpenTP1 ファイルシステムとして使用する領域を作成します。キャラクタ型スペシャルファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成するときに、ディスクパーティションを確保します。通常ファイル上に OpenTP1 ファイルシステムを作成する場合は必要ありません。

(2) OpenTP1 管理者の環境設定作業

(a) OpenTP1 のシステム定義情報の作成

OpenTP1 のシステムサービス定義の定義ファイルを作成します。作成したシステム定義は、ddefinechk コマンドでチェックできます。

(b) OpenTP1 管理者の環境設定

OpenTP1 の運用コマンド実行に必要な環境変数を、OpenTP1 管理者のログイン環境に設定します。環境変数 DCDIR のディレクトリ名は、50 バイト以内で設定してください。

(c) OpenTP1 の内部制御用資源の確保

OpenTP1 で使う資源を確保します。資源を確保するときは dcmakeup コマンドを実行します。dcmakeup コマンドで確保する資源の量は、システムサービス定義の内容から自動的に解析されます。

5. 環境設定手順と運用の概要

(d) OpenTP1 ファイルシステムの初期設定

OpenTP1 ファイルシステムとして使用する領域を、OpenTP1 のコマンド (filmkfs コマンド) で初期化します。OpenTP1 ファイルシステム領域名は、49 文字以内で指定してください。

(e) OpenTP1 ファイルの作成

OpenTP1 のコマンド (filmkfs コマンド) で初期化済みの領域を、使用する OpenTP1 ファイル固有のコマンド (jnlinit, stsinit など) で初期化します。その後、必要な初期データを作成します。

(f) OpenTP1 ファイル以外のファイルの作成

UAP の実行形式ファイルや OpenTP1 の各種定義ファイルなど、通常ファイル上で使用するファイルを作成します。

(g) リソースマネージャの登録

OpenTP1 で提供している製品以外のリソースマネージャを使う場合には、trnlnkrm コマンドで該当する RM を登録します。拡張 RM 登録定義を作成してある場合は、trnlnkrm コマンドを実行する必要はありません。

(h) トランザクション制御用オブジェクトファイルの作成

trnmkobj コマンドで、トランザクション処理をする UAP に必要な、トランザクション制御用オブジェクトファイルを作成します。

(i) OpenTP1 で使用する UAP の作成

OpenTP1 で使用する UAP を作成します。メッセージ送受信機能を使う場合には TP1/Message Control の、メッセージキューイング機能を使う場合には TP1/Message Queue の環境設定が完了してから、UAP を作成してください。

(3) メッセージ送受信機能を使う場合の環境設定手順

メッセージ送受信機能 (TP1/Message Control) を使う場合には、次に示す作業をします。

- MCF メイン関数の作成とディレクトリへの組み込み
- MCF サービス名の登録
- システムサービス情報定義ファイルの作成
- 定義オブジェクトファイルの作成

(4) メッセージキューイング機能を使う場合の環境設定手順

メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) を使う場合には、次に示す作業をします。

- システムサービス情報定義ファイルの作成
- 定義オブジェクトファイルの作成

(5) 通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合の環境設定手順

TP1/NET/OSI-TP-Extended を使った OSI TP 通信をする場合には、次に示す作業をします。

- システムサービス情報定義ファイルの作成
- 定義オブジェクトファイルの作成

5.2 OpenTP1 システムの運用

OpenTP1 には、日常的にしなければならない運用と、システム変更のための運用、そのほかの運用があります。システム運用の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。OpenTP1 の日常的な運用を表 5-1 に、システム変更のための運用を表 5-2 に、そのほかの運用を表 5-3 に示します。

表 5-1 OpenTP1 の日常的な運用

運用項目	運用の目的	運用方法
OpenTP1 の開始	業務を開始するため。 前回の終了状態を引き継ぐ再開と、引き継がない正常開始があります。	dcstart コマンドで開始するか、OS 起動時に自動的に開始するかのどちらかを、システム環境定義で指定します。
OpenTP1 の正常終了	業務を正常に終了するため。	dcstop コマンドで終了させます。
OpenTP1 の強制正常終了	オンラインシステムを正常に終了するため。 UAP がオンライン中に異常終了していた場合でも、オンラインシステムを正常終了します。	dcstop -n コマンドで終了させます。
OpenTP1 の計画停止 A	MCF の管理する端末に障害が発生した場合などオンラインシステムを一時的に中断させるため。 出力キューにメッセージを残したまま終了します。	dcstop -a コマンドで終了させます。
OpenTP1 の計画停止 B	オンラインシステムを直ちに停止させるため。 実行中のサービスの完了後、直ちに OpenTP1 を終了します。	dcstop -b コマンドで終了させます。
OpenTP1 の MCF 構成変更準備停止	システムの構成を変更した上で、前回の終了状態を引き継ぐ MCF 構成変更再開をするため。 実行中のサービスの完了後、直ちに OpenTP1 を終了します。	dcstop -b -q コマンドで終了させます。
OpenTP1 の強制停止	オンラインシステムを緊急に停止させるため。 実行中のサービスの完了を待たないで、直ちに OpenTP1 を終了します。	dcstop -f コマンドで終了させます。
UAP の開始	UAP 単位で業務を開始するため。	OpenTP1 開始時に自動的に開始する UAP はユーザーサービス構成定義で指定します。
UAP の終了	UAP 単位で業務を終了するため。 正常終了と強制停止があります。	dcsvstop コマンドで終了させるか、OpenTP1 終了時に自動的に終了させます。

運用項目	運用の目的	運用方法
ジャーナルのアンロード	ジャーナル維持機能を利用するため。 DAM ファイル, TAM ファイルの障害発生に備えるため。	システムジャーナルファイルをファイルにコピーします。
DAM, TAM のバックアップ	DAM ファイル, TAM ファイルの障害発生に備えるため。	DAM ファイル, TAM ファイルをファイルにコピーします。
メッセージログのファイルへの出力	OpenTP1 や UAP から出力されたメッセージログを利用するため。	メッセージログファイルに蓄積されたメッセージログを標準出力に出力します。

表 5-2 OpenTP1 のシステム変更のための運用

運用項目	運用の目的	運用方法	OpenTP1	
			停止中	稼働中
定義の変更	OpenTP1 システムの構成や実行環境を変更するため。	定義ファイルの内容を変更します。 <ul style="list-style-type: none"> • スーパーユーザが定義を変更する場合 定義内容を変更して, OpenTP1 を正常終了したあとで, dcsetup -d コマンドで OpenTP1 を OS から削除します。その後 dcsetup コマンドを実行して, OpenTP1 を OS に再登録します。 • OpenTP1 管理者が定義を変更する場合 定義内容を変更して, OpenTP1 を正常終了したあとで, dcreset コマンドを実行します。dcreset コマンドは OpenTP1 稼働中には実行できないので注意してください。 		×
OpenTP1 稼働中の UAP の変更	UAP を OpenTP1 稼働中に変更するため。(OpenTP1 の終了後, 再開したときにも変更したまま)	UAP を終了させたあと, UAP を入れ替えます。必要なら UAP を正常終了させたあとでユーザサービス定義も入れ替えます。入れ替え後に UAP を開始します。 正常終了させないで定義を入れ替えた場合, その UAP の動作は保証できません。	-	
OpenTP1 稼働中の UAP の変更 (異なるディレクトリ下の UAP に変更)	UAP を OpenTP1 稼働中に一時的に変更するため。 (OpenTP1 の終了後再開したときには, 定義されたディレクトリ下の UAP が有効です)	UAP を終了させたあと, 運用コマンドでサーチパスを変更します。サーチパスの変更後, UAP を開始します。	-	

5. 環境設定手順と運用の概要

運用項目	運用の目的	運用方法	OpenTP1	
			停止中	稼働中
ファイルの変更	ファイルの容量を変更するため。 (ファイルの容量は OpenTP1 停止中に変更します。ただし、ステータスファイルは、OpenTP1 稼働中に容量を変更できません)	物理ファイルを確保してファイルの定義を変更し容量を変えるか、新たなファイルを作成して定義します。 ステータスファイルは、運用コマンドで容量を変えられます。		
オンライン中にネットワークの構成を変更	OpenTP1 システムを構成するネットワークのノードを、オンライン中に追加したり削除したりするため。	次の二つの方法があります。 システム共通定義の内容で変更 1. システム共通定義の all_node オペランドの内容を変更します。 2. namndchg コマンドを実行します。 現在の all_node オペランドの内容を標準出力に出力するときは、namndchg コマンドに -l オプションを付けて実行します。 ドメイン定義ファイルの内容で変更 1. all_node および all_node_ex のドメイン定義ファイルを作成します。 2. namchgfl コマンドを実行します。	×	
OpenTP1 稼働中の MCF 通信サービスのメイン関数、UOC、ライブラリの変更	OpenTP1 を停止しないで MCF 通信サービスの運用を変更するため。	運用コマンドで、MCF 通信サービスを部分停止させ、該当するメイン関数、UOC、およびライブラリを入れ替えます。	×	

(凡例)

- : 可能な作業
- × : 不可能な作業
- : 一部可能な作業
- : 該当しません

表 5-3 そのほかの OpenTP1 の運用

運用項目	運用の目的	運用方法
状態監視	OpenTP1 の状態を監視するため。	各種の状態監視の運用コマンドで OpenTP1 の状態に関する情報を標準出力に出力します。

運用項目	運用の目的	運用方法
マルチ OpenTP1	OpenTP1 と UAP をテストするため。 同じノードに二つの OpenTP1 を起動して本番用とテスト用に分けて使用します。	二つの OpenTP1 を区別するため、それぞれの OpenTP1 に名称（OpenTP1 識別子）を設定します。

5.3 障害対策の概要

システムの一部に障害が発生しても、OpenTP1 では、部分回復処理をしてシステムが全面停止しないようにしています。また、重大な障害が原因で全面停止した場合でも、全面回復処理をして、システムの状態やユーザの資源を回復できます。ここでは、障害時の回復方法について説明します。障害対策については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

5.3.1 OpenTP1 システム障害の対策

OpenTP1 システムに障害が発生した場合、前回のオンラインの状態を引き継いで、履歴情報を基に OpenTP1 システムを障害発生直前の状態に回復できます。この開始モードを再開（リラン）といいます。OpenTP1 は、再開（リラン）に備えて、ジャーナルファイルに履歴情報を取得しています。

(1) 全面回復による再開（リラン）の手順

OpenTP1 は、全面回復によって再開（リラン）します。再開（リラン）は、システム回復処理、サービス回復処理、トランザクション回復処理の順で実行されます。

1. システム回復処理

ステータスファイルにはシステム制御情報として、システムサービスや UAP の構成情報、システムファイルの情報などが格納されています。まず、システム制御情報を基に、トランザクションの同期点処理と関係のない、システムの状態を回復します。OpenTP1 は、システム制御情報を基に、回復に使用するチェックポイントダンプファイルやシステムジャーナルファイルを決定します。

2. サービス回復処理

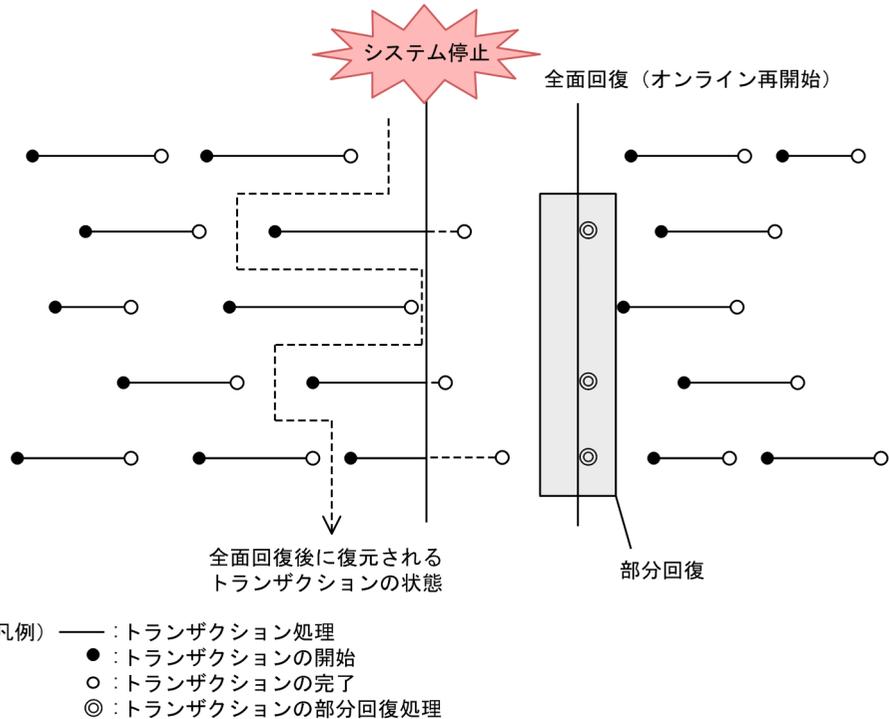
システム制御情報を基に、システムの状態が回復すると、システムサービスの回復を開始します。システムサービスは、チェックポイントダンプファイルとシステムジャーナルファイルに格納したデータを基に回復します。回復は最新世代のチェックポイントダンプと、最新世代のチェックポイントダンプ取得以降に取得したすべての回復用のジャーナルが必要です。最新世代のチェックポイントダンプが使用できないときには、一世代前のチェックポイントダンプを使用して回復を試みます。この場合、一世代前のチェックポイントダンプ取得以降に取得したすべてのジャーナルが必要です。なお、有効保証世代は二世までです。有効保証世代のチェックポイントダンプ以降に取得したジャーナルが保証されます。ここまでの処理で、OpenTP1 はオンライン業務を再開できる状態になります。

3. トランザクション回復処理

新たなオンライン処理と並行して、システム障害で OpenTP1 が停止したときに実行中だった、UAP のトランザクション処理を回復してロールバックまたはコミットします。トランザクションをロールバックするか、コミットするかはトランザクション処理がどこまで進んでいたかで決まります。トランザクション処理が同期点の 1 相目

以前にあった場合には、OpenTP1 がグローバルトランザクションをロールバックします。2 相目以降にあった場合には、OpenTP1 がルートトランザクションブランチでの決定に従ってグローバルトランザクションをロールバック、またはコミットします。システム停止時にトランザクション処理がどこまで進んでいたのかは、OpenTP1 がシステムジャーナルファイルの同期点ジャーナルを基に判断します。全面回復によって復元されるトランザクションの状態を、次の図に示します。

図 5-5 全面回復処理によって復元されるトランザクション

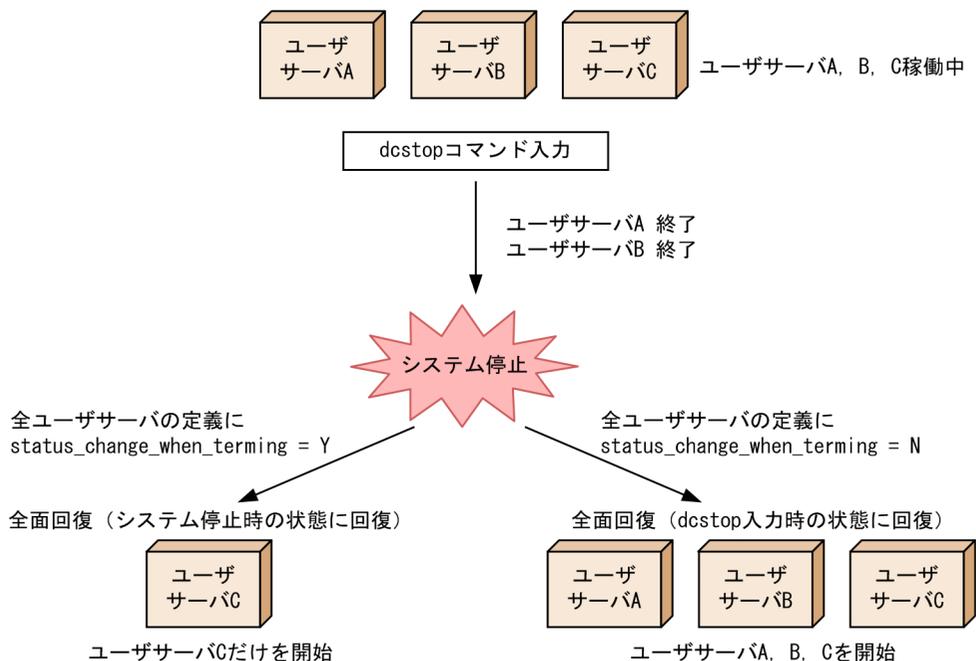


(2) OpenTP1 システム終了中にシステム停止した場合の全面回復処理時のユーザサーバの状態

dcstop コマンドを入力して OpenTP1 システムを終了しているときにシステム停止した場合、終了処理中にユーザサーバのステータス変化を反映しないで dcstop コマンド入力時の状態に戻すか、ステータス変化を反映して障害発生時の状態に戻すかを、ユーザサービス定義およびユーザサービスデフォルト定義で選択できます。ユーザサービス定義の `status_change_when_termining` オペランドに Y を指定したユーザサーバは、最終的なステータスの変化を反映して、システム停止時の状態に戻ります。このオペランドに N を指定したときは、最終的なステータスの変化を反映しないで、dcstop コマンド入力時の状態に戻ります。

OpenTP1 システム終了中にシステム停止した場合の全面回復処理時のユーザサーバの状態を次の図に示します。

図 5-6 システム終了中にシステム停止した場合の全面回復処理時のユーザーサーバの状態



5.3.2 アプリケーションプログラム障害の対策

UAP に障害が起こった場合、OpenTP1 は UAP 単位の回復処理（部分回復）をして、システム全体に影響がないようにします。UAP に障害が起こった場合の処置について説明します。

(1) システム定義が間違っている場合の処置

システム定義に適切でない値が設定されている場合は、OpenTP1 はエラーメッセージを出力して該当する UAP を停止させます。この場合は、システム定義を修正して UAP を再び開始させてください。

メモリ容量が不足したことが原因で UAP を開始できない場合は、必要ない UAP のプロセスを停止させるか、または不要なファイルを削除してから OpenTP1 を再開始させてください。

(2) プログラムがループした場合の処置

UAP が終了できなかつたり、サービス要求の結果が戻ってこなかつたりした場合に備えて、OpenTP1 は次に示す時間を監視しています。

- トランザクション経過時間の監視
トランザクションの開始から終了までの経過時間を監視します。トランザクション経過時間を超えると、OpenTP1 は該当する UAP プロセスを強制的に終了させて、トラ

ンザクションをロールバックさせます。経過時間を監視するのはトランザクションの処理にだけ有効です。経過時間に 0 を指定した場合は、時間監視をしません。

- RPC 応答時間監視

サーバ UAP にサービスを要求してから応答が返るまでの時間を監視します。指定した経過時間を越えた場合、サービスを要求した関数はエラーリターンします。トランザクションの処理の場合は、同期点処理でロールバックします。応答待ち時間に 0 を指定したときは、応答が返るまで待ち続けます。

- CPU 時間の監視

トランザクション処理を開始してから同期点を取得するまでに、トランザクションブランチが使う CPU 時間を監視します。指定した時間を過ぎてもトランザクションが完了しない場合は、該当するトランザクションブランチを終了させて、トランザクションをロールバックさせます。

(3) UAP のリンケージの不良で異常終了する場合の処置

OS が HP-UX の場合、リンケージ時のバインドモードには必ず "immediate" を指定してください。UAP を "immediate" 以外のバインドモードで作成した場合、UAP が異常終了する場合があります。作成した UAP のバインドモードが "immediate" かどうかは、OS の `chatr` コマンドで確認してください。

(4) 異常終了した UAP の部分回復処理の場合の処置

UAP が異常終了した場合、OpenTP1 は UAP の部分回復処理をします。UAP の部分回復には、次のものがあります。

(a) UAP プロセスの再起動および閉塞処理

- SPP が異常終了した場合

サービスグループを閉塞するか、またはプロセスを再起動するかをユーザサービス定義に指定します。ただし、ユーザサービス定義の連続異常終了限界経過時間に指定した時間内に 3 回異常終了すると、OpenTP1 は SPP を強制的に閉塞します。閉塞された SPP にサービスを要求しても、エラーリターンします。

- MHP が異常終了した場合

アプリケーションまたはサービスを閉塞するか、またはプロセスを再起動するかをアプリケーション属性定義に指定します。MHP が閉塞された場合、その MHP に対してメッセージ送信されると、ERREVT2 の MCF イベントが通知されます。

- SUP が異常終了した場合

異常終了したときにプロセスを再起動するかどうかは、ユーザサービス定義の `auto_restart` オペランドの指定に従います。

(b) トランザクションの部分回復処理

異常終了した UAP がトランザクション処理中の場合は、トランザクション部分回復をします。

UAP で障害が起こった場合、トランザクション内の UAP プロセスが異常終了したこと

5. 環境設定手順と運用の概要

を OpenTP1 が検知して、トランザクション回復サービスは該当するトランザクションを回復して、決着させます。このとき、トランザクションのプロセスの回復処理を並行させて、効率を上げることができます。並行させて回復するプロセスの数は、トランザクションサービス定義に指定しておきます。

回復依頼をスケジュールしているときにシステムが使用する領域が不足してトランザクションを回復できない場合があります。これを防ぐため、OpenTP1 は一定間隔で回復していないトランザクションを検索して、再び回復する処理をします。

(5) UAP のデッドロックが起こった場合の処置

複数の UAP から同じ資源にアクセスすると、デッドロックが起こる場合があります。OpenTP1 がデッドロックを検知すると、UAP のデッドロックプライオリティを比較して、優先度が低い方の UAP の関数をエラーリターンさせます。

デッドロック時の OpenTP1 の処置については、「3.9.1(5) デッドロックの対処方法」を参照してください。

5.3.3 ファイル障害の対策

次に示す OpenTP1 ファイルに障害が起こったときの対処について説明します。

- システムで使うファイル
- キューを格納するファイル
- ユーザデータを格納するファイル

ファイル障害の対策の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の障害対策を参照してください。

(1) システムで使うファイルの障害の対策

システムファイルに障害が起こった場合の処置について説明します。

(a) ステータスファイルの障害

オンライン中に障害が起こった場合、使用可能な予備ファイルがあるときは、予備ファイルを現用に切り替えて、OpenTP1 は処理を続けます。予備ファイルがないときは、ステータスサービスが停止して、OpenTP1 は停止します。ただし、ステータスファイルの片系運転可を指定しているときは、予備ファイルがなくても正常な系だけで処理を続けます。停止した場合は、OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処したあとで、OpenTP1 を再開してください。

OpenTP1 の開始時に障害が起こった場合は、ステータスサービス定義の `sts_initial_error_switch` オペランドの指定によって、OpenTP1 の開始処理を続けるかまたは停止するかが決まります。

(b) システムジャーナルファイルの障害

スワップ先にできるファイルグループがある場合は、OpenTP1 は待機のファイルグループを現用に切り替えます。そして、障害が起こったファイルグループを予約状態にして、OpenTP1 は処理を続けます。

システムジャーナルファイルにスワップ先にできるファイルグループがない場合は、OpenTP1 は停止します。停止した場合は、OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処してから、OpenTP1 を再開してください。

(c) チェックポイントダンプファイルの障害

上書きできるほかのファイルグループがある場合は、OpenTP1 はそのファイルグループを現用に切り替えます。そして、障害が起こったファイルグループを予約状態にして、OpenTP1 は処理を続けます。

上書きできるほかのファイルグループがない場合は、OpenTP1 は停止します。ただし、チェックポイントダンプファイルを二重化して片系運転可を指定しているときは、予備ファイルがなくても正常なファイルグループだけで処理を続けます。停止した場合は、OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処してから、OpenTP1 を再開してください。

(d) アーカイブジャーナルファイルの障害

スワップ先にできるファイルグループがある場合は、OpenTP1 はそのファイルグループを現用に切り替えます。そして、障害が起こったファイルグループを予約状態にして、OpenTP1 は処理を続けます。

スワップ先にできるファイルグループがない場合は、OpenTP1 は停止します。停止した場合は、OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処してから、OpenTP1 を再開してください。

(e) トランザクションリカバリジャーナルファイルまたはサーバリカバリジャーナルファイルの障害

TRF、または SRF で障害が起こると、そのことを知らせるエラーメッセージが出力されます。OpenTP1 管理者は、出力されたエラーメッセージを参照して、リカバリジャーナルファイルを回復するコマンド (jnlmkrf コマンド) を実行してください。

jnlmkrf コマンドを実行してもファイルを回復できない場合は、OpenTP1 管理者はコマンド (damfrc, tamfrc コマンドなど) でリソースマネージャを回復したあとで、OpenTP1 を強制的に正常開始してください。

(f) メッセージログファイルの障害

メッセージログファイルは二つのファイルを使っています (dclog1, dclog2)。どちらか一つのファイルに障害が起こった場合、OpenTP1 は障害のファイルを切り離して正常なファイルだけでメッセージログを取得します。両方のファイルに障害が起こった場合は、メッセージログをファイルに出力しないで OpenTP1 は処理を続けます。

5. 環境設定手順と運用の概要

(g) ノードリストファイルの障害

オンライン中に障害が起こった場合、OpenTP1 はノードリストファイルへの書き込みをしないで、処理を継続します。したがって、次回オンライン時にノード情報を引き継げません。OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処してからノードリストファイルを作成し直し、OpenTP1 を再開してください。

(2) キューを格納するファイルの障害の対策

キューを格納するファイルに障害が起こった場合の処置について説明します。

(a) メッセージキューファイルの障害

メッセージキューファイルをオープンできない場合は、そのことを知らせるエラーメッセージが出力されます。エラーメッセージが出力された場合は、OpenTP1 管理者は出力されたエラーメッセージを参照して、その指示に従って対処してください。

(b) MQA キューファイルの障害

TP1/Message Queue のキューファイルに障害が起こった場合の処置については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」の障害対策を参照してください。

(3) ユーザデータを格納するファイルの障害の対策

ユーザファイルに障害が起こった場合の処置について説明します。

(a) DAM ファイルの障害

DAM サービスは、DAM ファイルにアクセスした UAP にエラーを返します。その後 DAM ファイルは障害閉塞されます。DAM ファイルを回復する必要がある場合は、OpenTP1 管理者は DAM ファイルを OpenTP1 から切り離して、エラーの原因に対処してください。

(b) TAM ファイルの障害

TAM サービスは、TAM テーブルにアクセスした UAP にエラーを報告します。その後 TAM テーブルは障害閉塞されます。TAM ファイルを回復する必要がある場合は、OpenTP1 管理者は TAM テーブルを OpenTP1 から切り離して、エラーの原因に対処してください。

(c) ISAM ファイルの障害

ISAM ファイルに障害が起こった場合の処置については、マニュアル「索引順編成ファイル管理 ISAM」の障害対策を参照してください。

(d) データベースマネジメントシステムの障害

DBMS に障害が起こった場合の処置については、該当する DBMS のマニュアルの障害対策を参照してください。

5.3.4 ネットワーク障害の対策

(1) 通信制御装置，端末，回線の障害

コネクションに障害が起こった場合，エラーメッセージが出力されます。OpenTP1 管理者は，エラーメッセージの内容を参照してエラーの原因に対処してください。対処後，コマンドを実行してコネクションを再び確立してください。

障害時の処置は，通信プロトコル対応製品で異なります。障害が起こったときの処置については，マニュアル「OpenTP1 プロトコル」の該当するプロトコル編を参照してください。

(2) LAN の障害

LAN に障害が起こると，ノードをわたる RPC の関数はクライアント UAP にエラーリターンします。各システムの管理者は，OS，およびハードウェアの障害時の処置に従って対処したあとに，システムを再実行してください。

(3) マルチノード機能の構成での通信障害

グローバルアーカイブジャーナルサービスと被アーカイブジャーナルノードのジャーナルサービスとの間で通信障害が起こった場合は，エラーメッセージが出力されます。OpenTP1 管理者は，エラーメッセージの内容を参照してエラーの原因に対処してください。

上記の通信障害が起こった場合，アーカイブは実行されません。障害が対処されない状態のときにアンロードする必要がある場合は，被アーカイブジャーナルノードで個別にアンロードしてください。

(4) ノードリストファイル障害

ノード自動追加機能使用時に，ノードリストファイル障害が発生した場合，KFCA33615-E メッセージまたは，KFCA33622-E メッセージを出力後，ノードリストファイルへのアクセスを停止し，オンライン処理を続行します。

ノードリストファイルへのアクセスを停止後，OpenTP1 再起動時に障害が回復し，正常にノードリストファイルを引き継げた場合，障害中に共用メモリ上で更新されたノード情報は，ノードリストファイルへ反映されていないため，前回終了時のノード情報を正しく引き継げないことがあります。

このような場合，OpenTP1 では，オンライン後にノードリストの整合性確保によって，最新のノードリスト情報でノードリストを再構築します。

注

OpenTP1 管理者はエラーの原因に対処してから，OpenTP1 を再開してください。

5.3.5 OpenTP1 の内部監視

OpenTP1 は、システムの障害を検知するため、次の表に示す項目を監視しています。

表 5-4 OpenTP1 監視項目一覧

監視項目	監視内容	関連するシステム定義
システム初期化時間	dcstart コマンドを入力してからシステム初期化処理が終わるまでの待ち時間を監視します。指定時間を過ぎててもシステム初期化処理が終わらない場合には、user_command などの不良と見なしてシステム開始処理を中止します。	システム環境定義
RPC 応答時間	RPC のサービス要求に対して、応答が返るまでの待ち時間を監視します。指定時間を過ぎてても応答がない場合、サーバ UAP のループなどによる送受信タイムアウトとして要求元にエラーリターンします。	システム共通定義
連鎖 RPC 間隔	サーバ UAP がサービス要求元にリターンしてから、次の RPC がトランザクション決着指示が来るまでの時間を監視します。指定時間を過ぎてても RPC や決着指示が来ない場合、サービス要求元の不良と見なして、サーバ UAP のプロセスを異常終了させます。	ユーザサービス定義 ユーザサービス デフォルト定義
デッドロック	排他要求が待ち状態になってから解除されるまでの待ち時間を監視します。指定時間を過ぎてても待ち状態が解除されない場合、デッドロックと見なして、要求元にエラーリターンします。	ロックサービス定義
トランザクションブランチ 限界経過時間	トランザクションブランチの処理時間を監視します。指定時間を過ぎてても処理が終わらない場合、サーバ UAP の不良と見なして、このトランザクションブランチのプロセスを異常終了させて、ロールバックします。	ユーザサービス定義 ユーザサービス デフォルト定義 トランザクションサービス定義
CPU 時間	トランザクション処理を開始してから同期点処理をするまでにトランザクションブランチが使用できる CPU 時間を監視します。指定した時間を過ぎててもトランザクションが完了しない場合は、該当するトランザクションブランチのプロセスを異常終了させてロールバックします。	ユーザサービス定義 ユーザサービスデフォルト定義 トランザクションサービス定義
UAP 連続異常終了限界経過時間	UAP の連続異常終了の時間を監視します。ユーザサービス定義での閉塞指定にかかわらず UAP が指定時間内に 3 回続けて異常終了した場合、該当するサービスグループまたはサービスを閉塞します。	ユーザサービス定義 ユーザサービスデフォルト定義

監視項目	監視内容	関連するシステム定義
サービス要求滞留値	スケジュールキュー内に滞留しているサービス要求数を監視します。(この指定値×起動プロセス数)を超えると、非常駐プロセスを起動してサービス进行处理します。	ユーザサービス定義 ユーザサービスデフォルト定義
入出力キュー使用率	入出力キューのキューグループごとに、物理ファイルの使用率を監視します。指定した使用率を超えた場合、警告メッセージを出力します。	メッセージキューサービス定義
通信関数発行回数	UAPの暴走監視のためトランザクション内で発行する通信関数の発行回数を監視します。指定値を超えて通信関数を発行した場合、UAPを異常終了させてロールバックします。	MCF マネジヤ定義
未処理送信メッセージ滞留時間	正常終了処理が長時間終了しないのを防止するため、出力キュー中の未処理送信メッセージの滞留時間を監視します。指定値を超えても未処理送信メッセージが残っている場合、ERREVTa を通知したあとで未処理送信メッセージを破棄して、正常終了処理を続行します。	MCF 通信構成定義

5.3.6 障害の原因解析

ここでは、OpenTP1 システムで障害の原因を解析するための機能について説明します。

なお、次に示す機能は、TP1/Extension 1 をインストールしていることが前提です。

TP1/Extension 1 をインストールしていない場合の動作は保証できません。

- 性能検証用トレース
- XAR 性能検証用トレース
- JNL 性能検証用トレース
- LCK 性能検証用トレース
- MCF 性能検証用トレース
- TRN イベントトレース
- NAM イベントトレース
- プロセスサービスのイベントトレース
- FIL イベントトレース

(1) MCF トレース

MCFのプロセスごとに、発生したイベントや送受信データの情報を取得しています。これをMCFトレースといいます。MCFトレース情報は、共用メモリ中のトレース領域(トレースバッファ)に取得されます。MCF通信構成定義でMCFトレースのディスク出力機能を使うことを指定しておくと、トレース領域に空きがなくなった場合に、ディスク上のMCFトレースファイルに出力されます。MCFトレースのディスク出力機能を

5. 環境設定手順と運用の概要

使用しない場合で、一時的に MCF トレース情報が必要になったときは、MCF トレース取得開始コマンド (mcfstrtr)、および MCF トレース取得終了コマンド (mcfstptr) を使用すると、MCF トレース情報を MCF トレースファイルに出力できます。コマンドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

MCF トレースは、障害発生までのプロセス内での制御関数と各イベントの制御の流れを解析するために利用します。

(2) UAP トレース

OpenTP1 の UAP (SUP, SPP, MHP) が異常終了すると、UAP から呼び出した API のトレース情報が出力されます。この機能を UAP トレースといい、取得した情報を UAP トレース情報といいます。OpenTP1 では、UAP プロセス単位に UAP トレース情報を取得しています。

UAP トレース情報は、\$DCDIR/spool/save/ ディレクトリの下に、ファイル名 "サーバ名 n.uat" (n は UAP プロセスの退避コアファイルに付けられる通番を示します) で取得されます。このファイルを、UAP トレース編集出力ファイルといいます。

任意の退避コアファイルを基に UAP トレース情報を出力する場合は、UAP が異常終了したときに生成した退避コアファイルを uatdump コマンドに指定して実行します。uatdump コマンドの出力先をリダイレクトすると、任意のファイルに UAP トレース情報を取得できます。

UAP トレース情報を格納する件数の最大数は、ユーザーサービス定義の uap_trace_max オペランドに指定します。ここに指定した値を超えた場合は、ラップアラウンドして取得します。

UAP トレース情報は、異常終了した UAP のプロセス単位に取得されます。RPC でノードをわたるトランザクション処理が異常終了した場合は、UAP トレース情報はノードで実行した UAP プロセスごとに取得されます。

UAP トレースについては、マニュアル「OpenTP1 テスタ・UAP トレース使用の手引」の UAP トレースの説明を参照してください。

(3) RPC トレース

RPC のサービス要求情報をファイルにトレースとして取得できます。これを RPC トレースといいます。RPC トレースは、RPC 管理コマンドでダンプ出力できます。RPC トレースは、次の目的に利用できます。

どのクライアント UAP とどのサーバ UAP が、RPC でプロセス間通信をしたか調査します。

特定のサーバ UAP で、どの順番にサービスを処理したか調査します。

RPC に障害が発生した場合に、障害発生までのサービス要求の流れを解析します。

RPC トレースファイルを編集出力する場合は、`rpcdump` コマンドを実行します。

RPC トレースファイルは、システムサービスごとに取得できます。該当するシステムサービスの定義に、RPC トレースファイルを取得する指定をします。これらの RPC トレースファイルは、マージして時系列に出力できます。この場合は、`rpcmrg` コマンドを実行します。

(4) 性能検証用トレース

OpenTP1 で動作する各種サービスの主なイベントで OpenTP1 識別子などのトレース情報を取得しています。これを性能検証用トレースといいます。

性能検証用トレースには次の特長があります。

ノードおよびプロセスにわたる場合でもトレースを追うことができます。

API 単位ではなく内部のイベント単位でトレースを取得するので、どの処理が性能のボトルネックであるか検証できます。

性能検証用トレースに関するシステム定義は、次の表に示すとおりです。

表 5-5 性能検証用トレースに関するシステム定義

定義名	形式	オペランド	定義内容
システム共通定義	set	prf_trace	性能検証用トレース情報を取得するかどうかを指定
	set	trn_prf_trace_level	トレースの取得レベル
性能検証用トレース定義	set	prf_file_size	トレースファイルのサイズ

それぞれの定義の詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

なお、性能検証用トレースは `prfget` コマンドによってバイナリ形式で取り出したあと、`prfed` コマンド、または `dcalzprf` コマンドによってキャラクタ形式で出力できます。

また、ユーザ固有のトレース情報を `dc_prf_utrace_put` 関数によってトレースファイルに取得したり、直前に取得したトレースのプロセス内取得通番を `dc_prf_get_trace_num` 関数によって取得したりできます。

! 注意事項

- 通常の OpenTP1 再開始, およびホットスタンバイでは, トレース情報は引き継ぎません。
- 性能検証用トレース取得機能では, オンラインの性能に影響がないように, トレース取得での排他を行いません。そのため, マルチプロセッサ環境でトレース取得の競合が発生した場合, トレース情報が抜けたり, 不正なトレース情報が取得されたりすることがあります。不正なトレース情報は, prfed コマンドでトレース情報を編集すると, エラーレコードとして表示されます。

(5) XAR 性能検証用トレース

XA リソースサービスを使用したトランザクション連携の各種イベント (アプリケーションサーバからのトランザクション要求, OpenTP1 のトランザクション処理) のトレース情報を取得しています。これを XAR 性能検証用トレースといいます。

XAR 性能検証用トレースは, \$DCDIR/spool/dcxarinf ディレクトリの下に, "_xr_001", "_xr_002", "_xr_003"... というファイル名で取得されます。これらのファイルを XAR 性能検証用トレース情報ファイルといいます。XAR 性能検証用トレース情報ファイルの出力先およびファイル名は変更できませんが, 取得サイズおよび取得ファイル数は変更できます。詳細については, マニュアル「OpenTP1 システム定義」の XAR 性能検証用トレース定義の説明を参照してください。

XAR 性能検証用トレースを取得するには, 次の手順で定義を設定します。

1. システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定します。
2. XA リソースサービス定義の xar_prf_trace_level オペランドで XAR 性能検証用トレースの取得レベルを指定します。

次の表に xar_prf_trace_level オペランドの指定値と XAR 性能検証用トレースの取得情報の関係を示します。

表 5-6 xar_prf_trace_level オペランドの指定値と XAR 性能検証用トレースの取得情報の関係

xar_prf_trace_level オペランドの指定値	XAR 性能検証用トレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング	
00000001	アプリケーションサーバからのトランザクション要求	0x4a00	128	トランザクションブランチの開始要求	呼び出し直後
		0x4a01	128		リターン直前

xar_prf_trace_level オペランドの指定値	XAR 性能検証用トレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング	
		0x4a02	128	トランザクションブランチ内からの RPC 実行要求	呼び出し直後
		0x4a03	128		リターン直前
		0x4a04	128	トランザクションブランチの終了要求	呼び出し直後
		0x4a05	128		リターン直前
		0x4a06	128	トランザクションブランチのコミット準備要求	呼び出し直後
		0x4a07	128		リターン直前
		0x4a08	128	トランザクションブランチのコミット要求	呼び出し直後
		0x4a09	128		リターン直前
		0x4a0a	128	トランザクションブランチのロールバック要求	呼び出し直後
		0x4a0b	128		リターン直前
		0x4a0c	64	Prepared 状態, Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチ通知要求	呼び出し直後
		0x4a0d	64		リターン直前
		0x4a0e	128	Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチ破棄要求	呼び出し直後
		0x4a0f	128		リターン直前
00000002	OpenTP1 のトランザクション処理	0x4b00	64	トランザクションブランチ開始	直前
		0x4b01	64		直後
		0x4b02	64	トランザクションブランチ内からの RPC 実行	直前
		0x4b03	64		直後
		0x4b04	64	トランザクションブランチの終了	直前
		0x4b05	64		直後
		0x4b06	64	トランザクションブランチのコミット準備	直前
		0x4b07	64		直後

5. 環境設定手順と運用の概要

xar_prf_trace_level オペランドの指定値	XAR 性能検証用トレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング	
		0x4b08	64	トランザクションブランチのコミット	直前
		0x4b09	64		直後
		0x4b0a	64	トランザクションブランチのロールバック	直前
		0x4b0b	64		直後
		0x4b0c	64	Prepared, Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチの通知	直前
		0x4b0d	64		直後
		0x4b0e	64	Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチの破棄	直前
		0x4b0f	64		直後

xar_prf_trace_level オペランドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」の XA リソースサービス定義の説明を参照してください。

XAR 性能検証用トレース情報ファイルの取得、編集出力には、prfget コマンド、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法、および編集出力方法を次に示します。

XAR 性能検証用トレース情報ファイルの取得方法

最新のラン ID で取得されていないトレース情報だけ取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -f _xr | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -f _xr | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

すべてのトレース情報を取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _xr | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _xr | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

XAR 性能検証用トレース情報ファイルの編集出力方法

XAR 性能検証用トレース情報ファイルからトレース情報を編集出力する場合、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを実行してください。オプションは必要に応じて指定してください。

XAR 性能検証用トレース情報の出力形式は、性能検証用トレースと同じです。出力形式の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを参照してください。

(6) JNL 性能検証用トレース

ジャーナルサービスで実行されるジャーナルバッファリング、およびジャーナル出力の各種イベントトレース情報を取得しています。これを JNL 性能検証用トレースといいます。

JNL 性能検証用トレースは、\$DCDIR/spool/dcjinlf/prfinf ディレクトリの下に、"_jl_001", "_jl_002", "_jl_003"...というファイル名で取得されます。これらのファイルを JNL 性能検証用トレース情報ファイルといいます。JNL 性能検証用トレース情報ファイルの出力先およびファイル名は、変更できません。

JNL 性能検証用トレースを取得するには、次の手順で定義を設定します。

1. システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定します。
2. システム共通定義の jnl_prf_event_trace_level オペランドで JNL 性能検証用トレースの取得レベルを指定します。

次の表に jnl_prf_event_trace_level オペランドの指定値と取得するトレース情報の関係を示します。各イベントの取得タイミングについては、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の性能検証用トレース情報の取得の説明を参照してください。

表 5-7 jnl_prf_event_trace_level オペランドの指定値と取得するトレース情報の関係

jnl_prf_event_trace_level オペランドの 指定値	トレース情報のイベント ID	
	0xc202, 0xc203, 0xc401, 0xc402	0xc001 ~ 0xc201, 0xc204 ~ 0xc400
00000000	x	x
00000001		x
00000002		
その他		

(凡例)

- : トレース情報を取得します。
- x: トレース情報を取得しません。

JNL 性能検証用トレース情報ファイルの取得、編集出力には、prfget コマンド、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法を次に示します。

JNL 性能検証用トレース情報ファイルの取得方法

最新のラン ID で取得されていないトレース情報だけ取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -f _jl | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -f _jl | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

すべてのトレース情報を取得する場合

5. 環境設定手順と運用の概要

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _jl | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _jl | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

(7) LCK 性能検証用トレース

トランザクション処理に伴う各種排他制御のトレース情報を取得しています。これを LCK 性能検証用トレースとといいます。

LCK 性能検証用トレースは、\$DCDIR/spool/dclckinf/prf ディレクトリの下に、"_lk_001", "_lk_002", "_lk_003"...というファイル名で取得されます。これらのファイルを LCK 性能検証用トレース情報ファイルとといいます。LCK 性能検証用トレース情報ファイルの出力先およびファイル名は変更できませんが、取得サイズおよび取得ファイル数は変更できます。詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」の LCK 性能検証用トレース定義の説明を参照してください。

LCK 性能検証用トレースを取得するには、次の手順で定義を設定します。

1. システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定します。
2. ロックサービス定義の lck_prf_trace_level オペランドで LCK 性能検証用トレースの取得レベルを指定します。

次の表に lck_prf_trace_level オペランドの指定値と LCK 性能検証用トレースの取得情報の関係を示します。

表 5-8 lck_prf_trace_level オペランドの指定値と LCK 性能検証用トレースの取得情報の関係

lck_prf_trace_level オペランドの指定値	LCK 性能検証用トレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング	
00000000	排他制御についてのトレースを取得しない	-	-	-	
00000001	排他制御についてのトレースを取得する	0x6400	128	資源の排他	呼び出し直後
		0x6401	128		リターン直前
		0x6410	128	排他待ち合せ	開始直前
		0x6411	128		終了直後
		0x6420	128	全資源の排他の解除	呼び出し直後
		0x6421	128		リターン直前

lck_prf_trace_level オペランドの指定値	LCK 性能検証用トレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング	
		0x6430	128	資源名称を指定した排他的解除	呼び出し直後
		0x6431	128		リターン直前

lck_prf_trace_level オペランドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」のロックサービス定義の説明を参照してください。

LCK 性能検証用トレース情報ファイルの取得、編集出力には、prfget コマンド、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法、および編集出力方法を次に示します。

LCK 性能検証用トレース情報ファイルの取得方法

最新のラン ID で取得されていないトレース情報だけ取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -f _lk | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -f _lk | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

すべてのトレース情報を取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _lk | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _lk | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

LCK 性能検証用トレース情報ファイルの編集出力方法

LCK 性能検証用トレース情報ファイルからトレース情報を編集出力する場合、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを実行してください。オプションは必要に応じて指定してください。

LCK 性能検証用トレース情報の出力形式は、性能検証用トレースと同じです。出力形式の詳細については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の prfed コマンド、または dcalzprf コマンドを参照してください。

(8) MCF 性能検証用トレース

TP1/Message Control を使用したメッセージ送受信での主なイベントで、MCF 識別子などのトレース情報を取得しています。これを MCF 性能検証用トレースといいます。

MCF 性能検証用トレースには次の特長があります。

スレッド ID や論理端末名称、API 名称など、MCF 固有の詳細情報を出力できます。

出力した詳細情報をキーとして MCF 性能検証用トレースを分析することで、一連の

5. 環境設定手順と運用の概要

メッセージ送受信処理や UAP の性能検証ができます。

MCF 性能検証用トレースに関するシステム定義は、次の表に示すとおりです。

表 5-9 MCF 性能検証用トレースに関するシステム定義

定義名	形式	オペランド	定義内容
ユーザサービス定義	set	mcf_prf_trace	ユーザサーバごとに、MCF 性能検証用トレース情報を取得するかどうかを指定
MCF 性能検証用トレース定義	set	prf_file_size	MCF 性能検証用トレース情報のトレースファイルサイズ
	set	prf_file_count	MCF 性能検証用トレース情報のトレースファイル世代数
システムサービス情報定義	set	mcf_prf_trace	MCF 通信サービスごとに MCF 性能検証用トレース情報を取得するかどうかを指定
システムサービス共通情報定義	set	mcf_prf_trace_level	MCF 性能検証用トレース情報の取得レベル

それぞれの定義の詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

なお、MCF 性能検証用トレースは prfget コマンドによってバイナリ形式で取り出したあと、prfed コマンド、または dcalzprf コマンドによってキャラクタ形式で出力できません。

! 注意事項

- MCF 性能検証用トレースは標準で取得しません。取得する場合は、システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定または省略し、かつシステムサービス共通情報定義の mcf_prf_trace_level オペランドに 00000001 を指定する必要があります。
- メッセージ送受信時（イベント ID：0xa000, 0xa001）に MCF 性能検証用トレースを取得できるのは、次のどれかのプロトコル製品を使用した通信だけです。
 - ・ TP1/NET/TCP/IP
 - ・ TP1/NET/XMAP3
 - ・ TP1/NET/OSAS-NIFメッセージ送受信（イベント ID：0xa000, 0xa001）以外のイベントについては、通信プロトコル種別に関係なく、MCF 性能検証用トレースを取得できません。

(9) XAR イベントトレース

XA リソースサービスを使用したアプリケーションサーバからのトランザクション要求種別を、イベントトレース情報として取得します。この機能を XAR イベントトレースといい、取得した情報を XAR イベントトレース情報といいます。

アプリケーションサーバからのトランザクション要求種別、要求コードおよび要求コー

ドの意味を次の表に示します。

表 5-10 トランザクション要求種別と要求コードの一覧

要求種別	要求コード	要求コードの意味
Start()	xar_start	トランザクションブランチの開始処理
Call()	xar_call	トランザクションブランチ内からの RPC の実行
End()	xar_end	トランザクションブランチの終了処理
Prepare()	xar_prepare	トランザクションブランチのコミット準備処理 (2 相コミットの 1 相目)
Commit()	xar_commit	トランザクションブランチのコミット処理 (2 相コミットの 2 相目)
Rollback()	xar_rollback	トランザクションブランチのロールバック処理
Recover()	xar_recover	Prepared 状態, Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチを通知
Forget()	xar_forget	Heuristically Completed 状態のトランザクションブランチを破棄

注

トランザクション要求種別は、OpenTP1 の内部関数です。

XAR イベントトレース情報は、\$DCDIR/spool/dexarinf/trace/ ディレクトリの下に、ファイル名 "xarevtr1" および "xarevtr2" で取得されます。これらのファイルを、XAR イベントトレース情報ファイルといいます。XAR イベントトレース情報ファイルの出力先およびファイル名は、変更できません。

XA リソースサービス開始時に、XAR イベントトレース情報ファイルがすでに存在する場合は、バックアップファイルが作成され、新規に出力ファイルが作成されます。例えば、xarevtr1 という XAR イベントトレース情報ファイルが存在した場合、XA リソースサービス開始時に、xarevtr1 を xarevtr1.bk1 というファイルにリネームします。xarevtr1 という名前のファイルは、リネームされて存在しなくなるため、新規に xarevtr1 という XAR イベントトレース情報ファイルが作成されます。

バックアップファイルは 3 世代まで保存されます。バックアップファイルが作成されるのは、XA リソースサービス開始時に、XAR イベントトレース情報ファイルがすでに存在する場合だけです。オンライン中に、1 ファイルへの書き込みレコード数が、XAR イベントトレース情報ファイルの最大出力レコード数 (XA リソースサービス定義の xar_eventtrace_record オペランドで指定) を超えた場合には、バックアップファイルは作成されません。オンライン中に、1 ファイルへの書き込みレコード数が、XAR イベントトレース情報ファイルの最大出力レコード数を超えると、出力先ファイルを切り替え、XAR イベントトレース情報ファイルを順次上書きしていきます。オンライン中は XAR イベントトレース情報ファイルを削除しないでください。

XAR イベントトレース情報の出力レベルは、XA リソースサービス定義の

5. 環境設定手順と運用の概要

xar_eventtrace_level オペランドで指定できます。デフォルトは、エラーが発生した場合だけ XAR イベントトレースを取得する出力レベルに指定されています。すべての XAR イベントトレース情報を取得することもできますが、その場合オンライン性能に影響を与えるため、デバッグ時以外は、デフォルトの出力レベルで運用することをお勧めします。

出力ファイルに取得された XAR イベントトレース情報は、xarevtr コマンドによって編集、表示できます。

XAR イベントトレース情報の出力レベルおよび出力レコード数の指定方法についてはマニュアル「OpenTP1 システム定義」を、編集・表示方法についてはマニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(10) TRN イベントトレース

トランザクションプランチで発行される XA 関数や、トランザクションサービス（トランザクション管理サービス、トランザクション回復サービス、リソースマネージャ監視サービス）の各種イベントのトレース情報を取得しています。これを TRN イベントトレースといいます。

TRN イベントトレースは、\$DCDIR/spool/dctrninf/trace/prf/ ディレクトリの下に、"_tr_001", "_tr_002", "_tr_003"...というファイル名で取得されます。これらのファイルを、TRN イベントトレース情報ファイルといいます。TRN イベントトレース情報ファイルの出力先およびファイル名は、変更できません。

TRN イベントトレース情報ファイルは、取得サイズおよび取得ファイル数を変更できません。詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」の TRN イベントトレース定義を参照してください。

TRN イベントトレースを取得するには、次の手順で定義を設定します。

1. システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定します。
2. トランザクションサービス定義の trn_prf_event_trace_level オペランドで TRN イベントトレースの取得レベルを指定します。
3. トランザクションサービス定義の trn_prf_event_trace_condition オペランドで、TRN イベントトレースの取得種別を指定します。

次の表に trn_prf_event_trace_condition オペランドの指定値と TRN イベントトレースの取得情報の関係を示します。

表 5-11 trn_prf_event_trace_condition オペランドの指定値と TRN イベントトレースの取得情報の関係

trn_prf_event_trace_condition オペランドの指定値	TRN イベントトレースの取得情報	イベント ID	トレースデータ長 (単位: バイト)	取得タイミング
xafunc	XA 関数に関するトレース	0x4500	320 (xa_open 関数, xa_close 関数の場合は 192)	トランザクション処理中
trnservice	トランザクションサービスの動作状況に関するトレース	0x4501	192	トランザクションサービスの起動, 停止または回復処理時

注

2 相コミットのトランザクションの場合, 1 トランザクションブランチ当たりを取得するトレース量は「12 × リソースマネジャ数」となります。ただし, トレース量は, ユーザサーバにリンケージされている XA インタフェースオブジェクトファイルや, トランザクションの最適化などの条件によって異なります。

このオペランドの詳細については, マニュアル「OpenTP1 システム定義」のシステムサービス定義を参照してください。

TRN イベントトレース情報ファイルの取得, 編集出力には, prfget, prfed, または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法, および編集出力方法を次に示します。

TRN イベントトレース情報ファイルの取得方法

最新のラン ID で取得されていないトレース情報だけ取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -f _tr | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -f _tr | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

すべてのトレース情報を取得する場合

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _tr | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _tr | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

TRN イベントトレース情報ファイルの編集出力方法

TRN イベントトレース情報を出力する場合, prfed コマンドに -d オプションを指定してください。dcalzprf コマンドには -d オプションの指定は必要ありません。そのほかのオプションは, 必要に応じて指定してください。

TRN イベントトレース情報の出力形式は, 性能検証用トレースと同じです。出力形式の詳細については, マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の prfed コマンドを参照してください。

trn_prf_event_trace_condition オペランドに xafunc を指定した場合の prfed コマン

5. 環境設定手順と運用の概要

ドの TRN イベントトレース情報の出力例を次に示します。

```
PRF: Rec Node: trn1 Run-ID: 0x4046b806 Process: 26264      Trace:
10
Event: 0x4500 Time: 2004/01/01 12:34:56 678.123.000 Server-name:
Sup
Rc:    0      Client: **** - ***** Server: **** Root: trn1 -
*****
Svc-Grp: ***** Svc:
*****
Trn: 78d0trn100000001trn1trn100000001
      xa_commit (IN) OpenTP1_TAM
      axid:010000000000000c00000010
          3738643074726e330000000174726e3374726e330000000100000000
      Internal code1:0x2007      Internal code2:    0
      Internal code3:0
```

(11) NAM イベントトレース

ネームサービスで実行される通信処理，キャッシュへのサービス情報の登録，削除などの各種イベントのトレース情報を取得しています。これを NAM イベントトレースといいます。

NAM イベントトレースは，\$DCDIR/spool/dcnaminf/ ディレクトリの下に，"_nm_001"，"_nm_002"，"_nm_003"...というファイル名で取得されます。これらのファイルを，NAM イベントトレース情報ファイルといいます。NAM イベントトレース情報ファイルの出力先およびファイル名は，変更できません。

NAM イベントトレースを取得するには，次の手順で定義を設定します。

1. システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定します。
2. システム共通定義の nam_prf_trace_level オペランドで NAM イベントトレースの取得レベルを指定します。

次の表に nam_prf_trace_level オペランドの指定値と取得するトレース情報の関係を示します。各イベントの取得タイミングについては，マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の性能検証用トレース情報の取得の説明を参照してください。

表 5-12 nam_prf_trace_level オペランドの指定値と取得するトレース情報の関係

nam_prf_trace_level オペランドの指定値	トレース情報のイベント ID		
	0xf000 ~ 0xf035	0xf100 ~ 0xf114	0xf200 ~ 0xf220
00000000	×	×	×
00000001	×		×
00000002		×	×
00000003			×
00000004	×	×	
00000005	×		

nam_prf_trace_level オペランドの指定 値	トレース情報のイベント ID		
	0xf000 ~ 0xf035	0xf100 ~ 0xf114	0xf200 ~ 0xf220
00000006		×	
00000007			
その他			×

(凡例)

：トレース情報を取得します。

×：トレース情報を取得しません。

NAM イベントトレース情報ファイルの取得，編集出力には，prfget，prfed コマンド，または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法を次に示します。

NAM イベントトレース情報ファイルの取得方法

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _nm | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _nm | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

(12) プロセスサービスのイベントトレース

プロセスの生成，消滅，起動，完了などのプロセスイベント情報を取得します。これをプロセスサービスのイベントトレースといいます。

プロセスサービスのイベントトレースは，\$DCDIR/spool/dcprcinf/ ディレクトリの下に，"_pr_001"，"_pr_002"，"_pr_003"...というファイル名で取得されます。これらのファイルを，プロセスサービスイベントトレース情報ファイルといいます。プロセスサービスイベントトレース情報ファイルの出力先およびファイル名は，変更できません。

プロセスサービスのイベントトレースを取得するには，プロセスサービス定義の pre_prf_trace オペランドに Y を指定します。

各イベントの取得タイミングについては，マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の性能検証用トレース情報の取得の説明を参照してください。

プロセスサービスイベントトレース情報ファイルの取得，編集出力には，prfget，prfed，または dcalzprf コマンドを使用します。取得方法を次に示します。

プロセスサービスイベントトレース情報ファイルの取得方法

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _pr | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _pr | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

(13) FIL イベントトレース

OpenTP1 制御下のプロセスから内部的に発行される OpenTP1 ファイルへのアクセス要

5. 環境設定手順と運用の概要

求に対して、処理完了までに、システム共通定義の `fil_prf_trace_delay_time` オペランドの指定値以上の処理時間が掛かった場合、イベント情報を取得します。これを FIL イベントトレースといいます。

FIL イベントトレースを分析することで、OpenTP1 ファイルアクセスに関する処理の遅延状況を確認できます。

FIL イベントトレースは、`$DCDIR/spool/dfilinf/` ディレクトリの下に、"`_fl_001`", "`_fl_002`", "`_fl_003`" というファイル名で取得されます。これらのファイルを FIL イベントトレース情報ファイルといいます。FIL イベントトレース情報ファイルの出力先およびファイル名は、変更できません。

FIL イベントトレース情報ファイルの取得、編集出力には、`prfget` コマンド、`prfed` コマンド、または `dcalzprf` コマンドを使用します。取得方法を次に示します。

FIL イベントトレース情報ファイルの取得方法

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _fl | $DCDIR/bin/prfed -d
```

または

```
$DCDIR/bin/prfget -a -f _fl | $DCDIR/bin/dcalzprf
```

(14) コマンドログ

OpenTP1 の運用コマンドを実行した場合に、コマンド実行時刻や終了時刻などの情報を `$DCDIR/spool/cmdlog` の `cmdlog1`、および `cmdlog2` に出力します。

`cmdlog1`、および `cmdlog2` は、`vi` エディタなどで参照できます。コマンドログにはコマンドの開始、終了時刻が出力されるので、コマンドの実行に必要な時間（レスポンスタイム）の測定などができます。

6

複数の OpenTP1 を使用する 場合の機能

この章では、OpenTP1 を大規模システムに適用するための機能（系切り替え機能，マルチノード機能），マルチ OpenTP1，およびマルチホームドホスト形態を使うときの対応について説明します。

6.1 系切り替え機能

6.2 マルチノード機能（TP1/Multi）

6.3 マルチ OpenTP1

6.4 マルチホームドホストの形態での注意事項

6.1 系切り替え機能

OpenTP1 システムの稼働率を上げるため、OpenTP1 システムを二重化できます。

OpenTP1 を二重化するためには、HA モニタが必要です。HA モニタについては、マニュアル「高信頼化システム監視機能 HA モニタ」を参照してください。

6.1.1 系切り替え機能の概要

OpenTP1 (TP1/Server Base)、CPU、およびカーネルなどから構成されるサーバシステム(系)を二つ準備して、一つの系に障害が発生したときに、準備しておいた系に業務処理を速やかに切り替える機能を系切り替え機能とといいます。この切り替えには、オペレータの操作を必要としません。

系切り替え後には、障害が発生した系の OpenTP1 を再開させて、次の切り替えに備えることができます。

オンライン中に業務処理をしている系を実行系、待機している系を待機系とといいます。オンライン中は、系切り替えが発生するたびに、実行系と待機系が入れ替わります。

OpenTP1 でメッセージ制御機能(MCF)またはメッセージキューイング機能(TP1/Message Queue)を組み込んでいる OpenTP1 システムでも、系切り替え構成にできません。

(1) 系切り替えの種類

系切り替えには、次の 2 種類があります。

- 自動系切り替え
実行系に障害が発生した場合に、自動的に待機系に処理を切り替えます。
- 計画系切り替え
実行系で HA モニタのコマンドを実行して、意図的に待機系に切り替えます。

注

系切り替え機能には、上記以外に連動系切り替えという形態があります。連動系切り替えとは、系にある複数の製品をグループ化して、一括して切り替えるようにした系切り替えです。連動系切り替えを使うと、グループ化した製品を常に同じ実行系で稼働させることができます。連動系切り替えでは、系が切り替わるタイミングが自動系切り替えおよび計画系切り替えの場合と異なる場合があります。連動系切り替えを使った場合の系切り替えについては、マニュアル「高信頼化システム監視機能 HA モニタ」を参照してください。

(2) 系を識別する指定

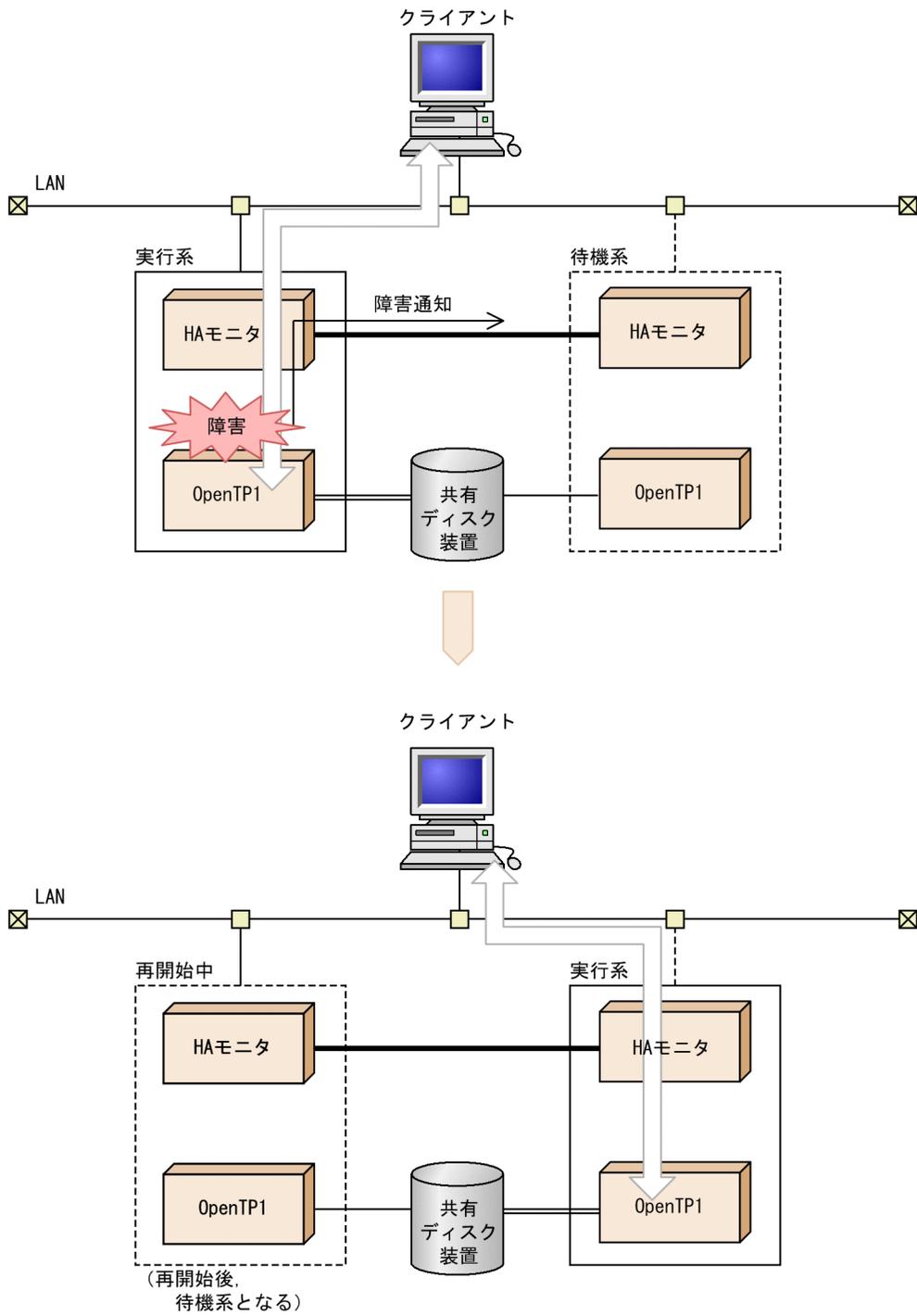
HA モニタの環境設定では、二つの系を区別するため、オンライン開始時にどちらの系を最初に実行系とするかを決めておきます。最初に業務を開始する系を現用系、現用系の

障害に備えて待機する系を予備系といいます。現用系と予備系はオンライン開始時の属性を示す用語です。この定義は、系切り替えが起こっても変わりません。

系切り替えの機能の概要を次の図に示します。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

図 6-1 系切り替え機能の概要



6.1.2 系切り替え機能を使う OpenTP1 のシステム構成

系切り替え機能を使う場合、現用系と予備系の OpenTP1 システム (TP1/Server Base) に必要なソフトウェアを次に示します。

- HA モニタ, TP1/High Availability
系切り替え機能を使う場合に、必ず前提となる製品です。
- TP1/NET/High Availability
系切り替え機能とメッセージ制御機能 (MCF) を使う場合に前提となる製品です。

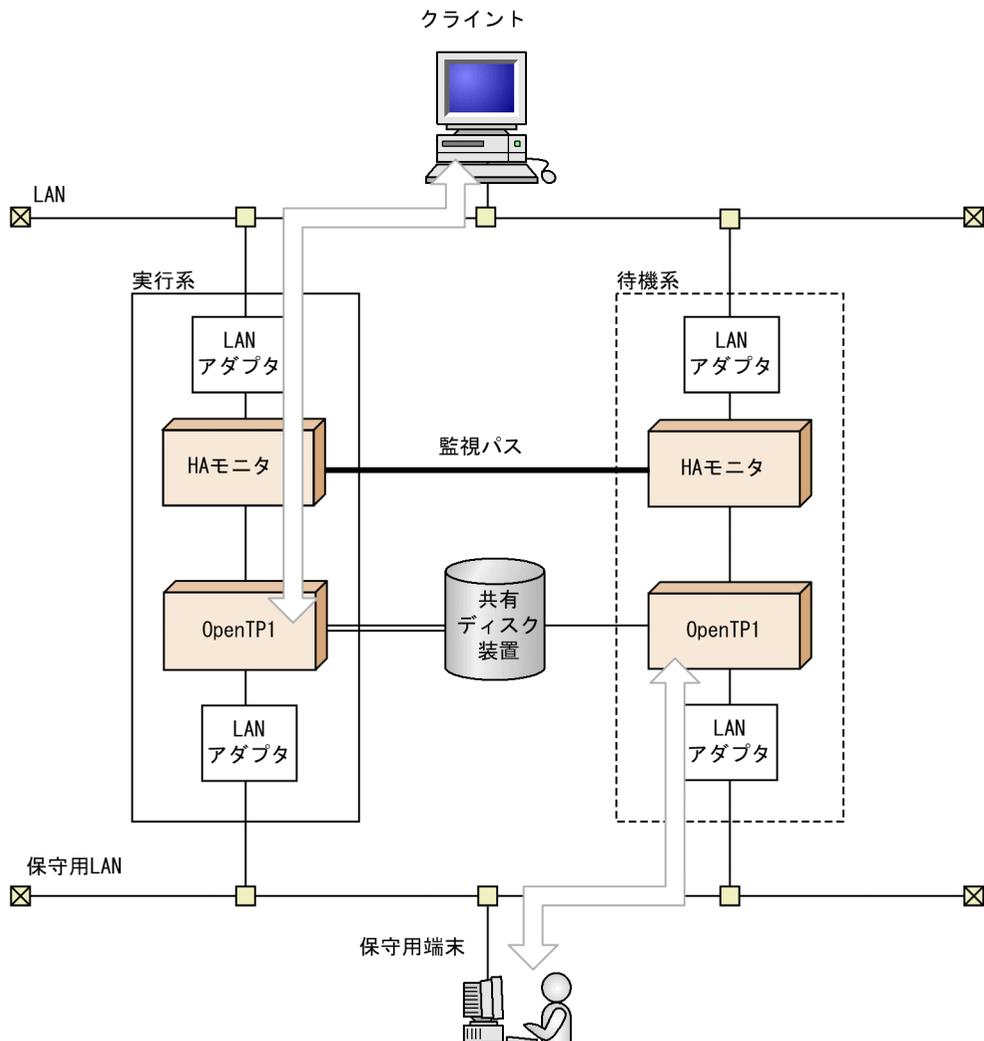
現用系と予備系で共通して使うハードウェアを次に示します。

- 共有ディスク装置
系切り替え後に、実行系の OpenTP1 から待機系の OpenTP1 へ情報を引き継ぐために使う、ディスク (キャラクタ型スペシャルファイル) です。OpenTP1 ファイルなど、系と系の間で引き継ぐ必要がある情報を格納します。
共有できる装置はディスク装置などです。
- LAN
OpenTP1 のネームサービスで使うための LAN です。OpenTP1 の通信で使います。
この LAN 以外にも、複数の系を保守するための LAN (保守用 LAN) が必要です。保守用 LAN は、OpenTP1 の通信には使いません。主に、待機系へのリモートアクセスに使います。
- 監視パス
互いの系の状態をやり取りするためのインターフェースです。HA モニタで使います。
監視パスには監視リンクと監視専用 LAN があります。現用系と予備系がそれぞれ一つずつのときは監視リンクを、現用系と予備系の合計が三つ以上のときは監視専用 LAN を使います。

系切り替え機能を使う場合の構成を次の図に示します。次の図に示す以外にも、互いの系を監視するためのハードウェアとソフトウェアが必要になります。必要となる資源については、マニュアル「高信頼化システム監視機能 HA モニタ」を参照してください。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

図 6-2 系切り替え機能を使う場合の構成



6.1.3 系切り替えの手順

(1) 系切り替えをするための準備

(a) 共有ディスク装置の割り当て

OpenTP1 ファイルとして使用するキャラクタ型スペシャルファイルを共有指定します。共有するファイルは、互いの OpenTP1 システムから同じパス名で参照できるように設定します。

共有できるのは、キャラクタ型スペシャルファイルに作成したファイルだけです。通常ファイルの内容（例 \$DCDIR/spool/ 下のファイル、\$DCDIR/tmp/ 下のファイルなど）

は引き継ぎません。

(b) IP アドレスの設定

共有する IP アドレスを、システム共通定義の `my_host` オペランドに設定します。互いの OpenTP1 システムには、同じ IP アドレスを設定します。

(c) HA モニタの環境設定

HA モニタの定義を設定します。HA モニタの環境設定については、マニュアル「高信頼化システム監視機能 HA モニタ」を参照してください。

(2) HA モニタに定義する内容

HA モニタのサーバに関する定義（`server` 定義文）で、OpenTP1 の動作環境を指定します。`server` 定義文の `name` オペランドには、OpenTP1 ホームディレクトリの完全パス名を指定します。そのほかの環境設定については、マニュアル「高信頼化システム監視機能 HA モニタ」を参照してください。

(3) OpenTP1 に定義する内容

現用系と予備系では、次の内容をすべて一致させてください。

- OpenTP1 のシステム定義
- ユーザサーバ (UAP) の実行形式ファイル
- トランザクションサービス制御用実行形式ファイル (`trnlncrm` コマンドで再作成した場合)
- OpenTP1 システムを構成する製品のバージョン
- OpenTP1 管理者の環境 (ユーザ ID, グループ ID, 環境変数)
- OpenTP1 ホームディレクトリの完全パス名
- OpenTP1 ファイル (キャラクタ型スペシャルファイル) の設定

注

`trnlncrm` コマンドを実行して OpenTP1 に登録するリソースマネージャの登録順序も一致させる必要があります。

現用系と予備系の定義で一致していない項目があっても、チェックはしていません。一致させていない場合の動作は保証しません。

(a) システム定義の指定

系切り替え機能を使用する場合は、次に示すシステム定義を指定してください。

- システム構成定義には、系切り替え機能を使用する指定 (`ha_conf = Y`) をしてください。指定しないと系切り替えはしません。
- 系切り替え時に、実行系の代替として待機系を起動する場合と、実行系の後処理だけ行わせるために待機系を起動する場合とで、システム環境定義のシステム開始方法

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

(mode_conf の指定) は次のとおり指定内容が異なります。

実行系の代替として待機系を起動する場合

AUTO, または MANUAL1 を指定してください。AUTO と MANUAL1 では、OS 起動後の開始方法が異なるので、運用形態を基に選択してください。

MANUAL2 を指定すると、実行系 / 待機系のどちらかが異常終了したあとに、自動開始しません。再び系切り替えするためには、異常終了した OpenTP1 を運用コマンドで開始させておく必要があります。

実行系の後処理だけ行わせるために待機系を起動する場合

未決着トランザクションの決着や DB の整合性の確保などの、実行系の後処理だけを行わせるために待機系を起動する場合は、MANUAL2 を指定してください。この場合、待機系に縮退運転ができれば問題ないと判断できることが前提となります。系切り替え後に、待機系に実行系の後処理だけを行わせる方法については、「6.1.4(1) OpenTP1 の開始と終了」を参照してください。

- 系が切り替わったあとの待機系の再開始 (リラン) 時間を短縮するため、OpenTP1 が起動する前に、ユーザサーバを起動することを指定できます。この場合、システム環境定義の user_server_ha オペランドに Y を指定してください。

(4) 系切り替え機能を使用するときの注意

(a) 使用する LAN

系切り替え機能を使用する場合、OpenTP1 を運用している LAN, および回線は、実行系ではオンライン状態にして、待機系ではオフライン状態にしておく必要があります。また、実行系で障害を検知して系切り替えをした場合には、障害が起こった系の LAN, および回線は自動的にオフライン状態となります。したがって、系切り替えに使用する LAN は、障害が起こって待機系になった系の保守や運用には使用できません。

障害が起こって待機系になった系の保守や運用には、コンソールを使用するか、系切り替えに使用しない LAN (保守用 LAN) を別に準備してください。

(b) 使用するファイルシステム

系切り替え機能を使う場合は、OpenTP1 ファイルシステムを使ってください。通常の UNIX ファイルシステムを使った場合、OpenTP1 を起動できない場合があります。

(c) ミラーディスク機能を使用する場合

共有ディスク装置にミラーディスク機能を使用できるかどうかは、OS およびハードウェアによって決まります。OS およびハードウェアのミラーディスク機能、クラスタ機能などの仕様に基づいて使用してください。

ミラーディスク機能で二つのディスク装置に書き込んでいる最中に系切り替えが発生した場合、二つのディスク装置の間に書き込みの遅れなどによる状態の不一致が発生することがあります。系切り替え先のディスク装置に正しく書き込まれていないと、系切り替えをしても OpenTP1 は正しく動作できません。

次の OpenTP1 ファイルは、OpenTP1 を動作させるために重要なファイルです。

- ステータスファイル
- システムジャーナルファイル
- チェックポイントダンプファイル

これらの OpenTP1 ファイルをミラーディスク機能で使用する場合は、OS およびハードウェアで、共有ディスク装置にミラーディスク機能を利用できること、また、系切り替え機能を使用した場合でもディスク装置の内容が正しいことを確認した上で使用してください。

ミラーディスク装置を使えない OpenTP1 ファイルは、次に示す方法でファイルの信頼性を上げてください。

- ステータスファイル
二重化してください。
- システムジャーナルファイル
二重化してください。
- チェックポイントダンプファイル
二重化するか、複数世代保証機能を使用してください。

6.1.4 系切り替え機能を使う場合の運用方法

系切り替え機能を使う場合の運用方法について説明します。

(1) OpenTP1 の開始と終了

(a) OpenTP1 の開始

系切り替え機能を使用する OpenTP1 は、両方の系をそれぞれ OpenTP1 の開始コマンド (dstart コマンド) で開始します。自動起動モードの場合は、コマンドを実行しなくても開始します。

- 自動起動か手動起動かの決定
定義内容と、前回の終了形態の組み合わせで決まります。
- 実行系か待機系かの決定
HA モニタの環境設定 (server 定義文) で、現用系を指定 (initial オペランドに online を指定、または initial オペランドを省略) した方が、オンライン開始時に実行系になります。予備系を指定 (initial オペランドに standby を指定) した方が、オンライン開始時に待機系になります。
- 正常開始か再開始かの決定
系切り替え機能を使用しない場合と同様に決まります。

系切り替え後に、待機系に実行系の後処理だけを行わせる方法

系切り替え後に、待機系に実行系の後処理だけを行わせるには、dstart -U で待機系を開始します。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

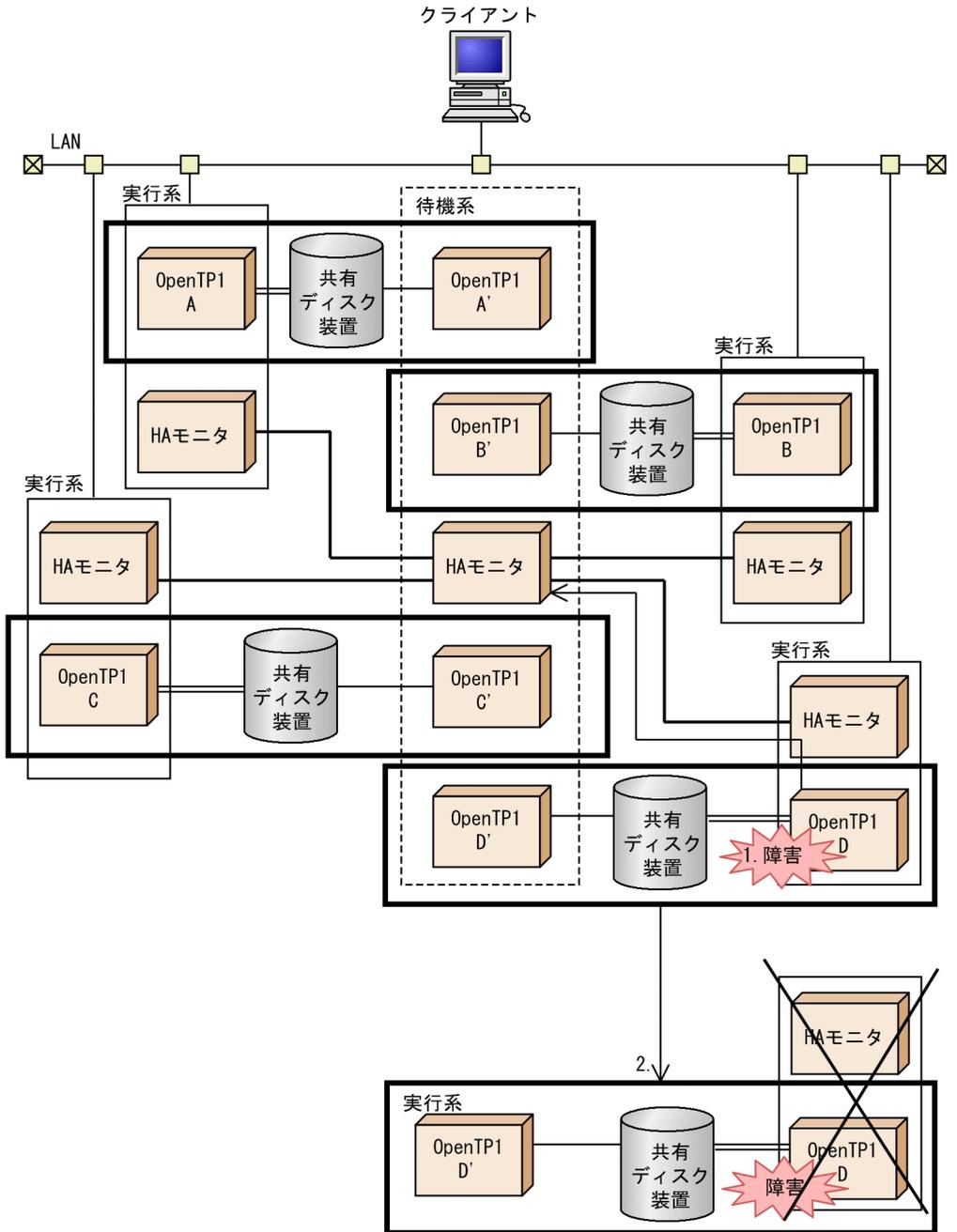
dcstart -U で待機系を開始すると、系切り替えが発生したときにユーザサーバが起動されません。これによって、実行系で障害が発生したときに、実行系の未決着トランザクションの決着や、DB の整合性の確保などの後処理を行うだけのものとして、待機系を使用できます。つまり、待機系のマシンに実行系と同等のリソースを必要としなくて済みます。

待機系の開始には dcstart コマンドを実行する必要があります。したがって、待機系を後処理用として使用する場合、手動起動の状態である必要があります。

次に、一つのノードを複数の OpenTP1 の待機系にした場合で、系切り替え後に、待機系に実行系の後処理だけを行わせるときの運用について説明します。

なお、一つのノードを複数の OpenTP1 の待機系にする場合は、それぞれの実行系に対応する待機系の OpenTP1 をそれぞれセットアップする必要があります。

図 6-3 系切り替え後に待機系に実行系の後処理だけを行わせるときの運用



(凡例)

: 対応する実行系と待機系。

説明

1. 実行系の OpenTP1 D に、障害が起こる。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

2. 待機系の OpenTP1 D' が起動する。

OpenTP1 D' は未決着トランザクションの決着や DB の整合性の確保を行います。オンライン処理は、OpenTP1 A、OpenTP1 B および OpenTP1 C が行うため、25% ダウンの縮退運転となります。

注

次の場合は、待機系は実行系の後処理だけ行うためには開始されません。

- システム環境定義のシステム開始方法 (mode_conf の指定) に AUTO を指定した場合で、OpenTP1 が異常終了したとき、または前回の終了モードが異常終了以外で OS が起動したとき。
- システム環境定義のシステム開始方法 (mode_conf の指定) に MANUAL1 を指定した場合で OpenTP1 が異常終了したとき。

系切り替え後に、待機系に実行系の後処理だけを行わせる運用をしていたとしても、上記の指定内容と前回終了状態の条件を満たしていた場合、dcstart コマンドが自動的に実行され、OpenTP1 が自動起動されます。これによって、待機系は実行系の代替用として待機状態になります。

待機系を再び後処理用の OpenTP1 として待機させたいときには、いったん OpenTP1 を停止したあと、再度 dcstart -U で開始してください。

(b) OpenTP1 の終了

系切り替え機能を使用している OpenTP1 システムの終了方法を以降の表に示します。

表 6-1 実行系の OpenTP1 に対する終了コマンド

実行する終了コマンド		コマンドの実行結果
dctest コマンドを実行	オプション指定なし	正常終了します。待機系の OpenTP1 も終了します。
	-n オプションを指定	強制正常終了します。待機系の OpenTP1 も終了します。
	-a オプションを指定	計画停止 A で終了します。待機系の OpenTP1 も終了します。
	-b オプションを指定	計画停止 B で終了します。待機系の OpenTP1 も終了します。
	-f オプションを指定	強制停止します。待機系の OpenTP1 も終了します。
HA モニタの計画系切り替えコマンド (monswap コマンド) を実行	実行サーバが終了してから、系切り替えをします。	
HA モニタの待機サーバの停止コマンド (monsbystp コマンド) を実行	実行できません。	

表 6-2 待機系の OpenTP1 に対する終了コマンド

実行する終了コマンド		コマンドの実行結果
dcstop コマンドを実行	オプション指定なし	実行できません。
	-n オプションを指定	
	-a オプションを指定	
	-b オプションを指定	
	-f オプションを指定	強制停止します。
HA モニタの計画系切り替えコマンド (monswap コマンド) を実行		実行できません。
HA モニタの待機サーバの停止コマンド (monsbystp コマンド) を実行		待機系の OpenTP1 は終了します。OpenTP1 は再起動しません。

(2) コマンド実行の制限

(a) オフライン環境で実行するコマンドの注意

オフライン環境で実行するコマンドは、系切り替え形態を構成する両方の OpenTP1 システムを停止してから実行します。

dcstart コマンドは、もう一方の系が停止しているかどうかに関係なく、その系の OpenTP1 システムが停止していれば実行できます。ただし、待機系の OpenTP1 では、dcstart -n コマンドを実行しても -n オプションは無視されます。

(b) オンライン環境で実行するコマンドの注意

オンライン環境で実行するコマンドは、実行系の OpenTP1 でだけ実行できます。待機系の OpenTP1 には、オンライン環境で実行するコマンドは実行できません。ただし、OpenTP1 の強制停止コマンド (dcstop -f) に限り、待機系の OpenTP1 でも実行できます。また、実行系のアンロードの負担を軽くするため、待機系のシステムジャーナルファイルをアンロードすることもできます。ただし、アンロードするコマンド (jnlunlfg コマンド) の実行には各種の留意点があります。待機系のアンロードについては、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」の jnlunlfg コマンドの説明を参照してください。

(c) 共有ディスク装置へのアクセス

待機系の OpenTP1 に、共有ディスク装置上の共有ファイル进行操作するコマンドを実行しても、ファイル書き込みはできません。そのため、共有ファイルは破壊されません。ただし、予備系を開始させないで現用系だけで運用している場合は、予備系の OpenTP1 からファイル書き込みができるので、コマンドを実行するとファイルが破壊されることがあります。コマンドで OpenTP1 ファイル (キャラクタ型スペシャルファイル) を操作するときは、共有する両方の系の OpenTP1 を停止させてからにしてください。

6.2 マルチノード機能 (TP1/Multi)

マルチノード機能とは、OpenTP1 をクラスタ / 並列システムに適用した場合に、OpenTP1 の運用を支援して、効率良くシステムを管理するための機能です。

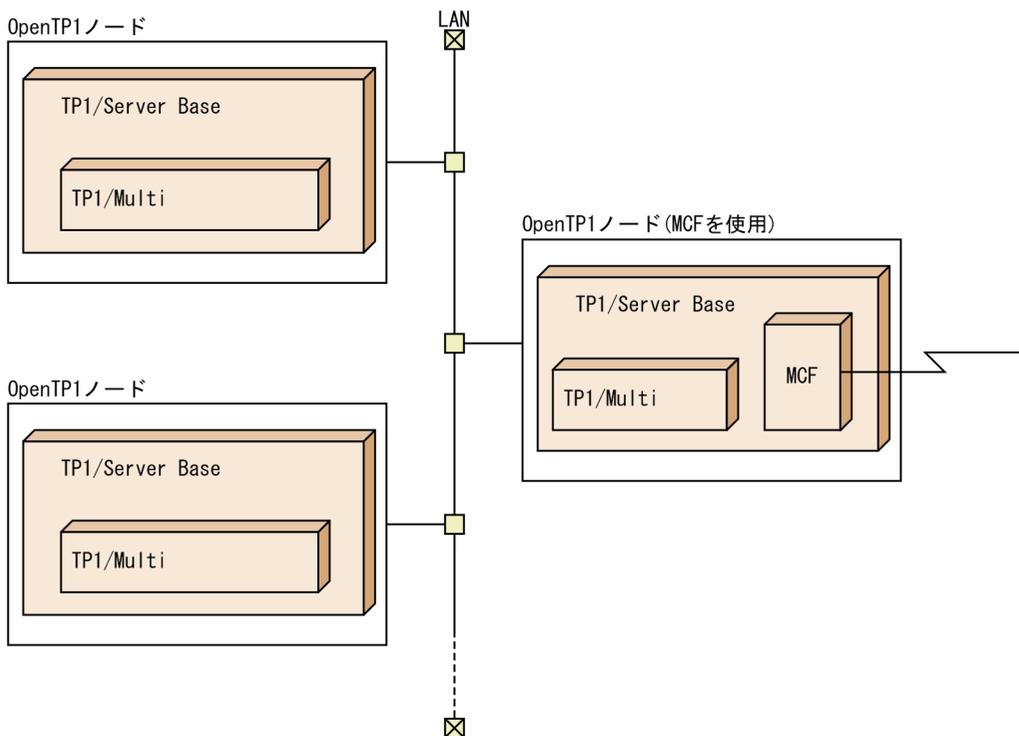
6.2.1 マルチノード機能の概要

クラスタ / 並列システムとは、LAN で接続した複数のサーバマシンを並行に処理させて、大規模システムを構築する形態です。このクラスタ / 並列システム形態で、一つのノードからすべての OpenTP1 システムを運用できるようにする機能をマルチノード機能といいます。マルチノード機能を使うと、ノードごとに OpenTP1 システムを管理する必要がなくなります。

マルチノード機能を使う場合には、すべての OpenTP1 システムに TP1/Multi が必要です。

マルチノード機能を使った OpenTP1 のソフトウェア構成を次の図に示します。

図 6-4 マルチノード機能を使った OpenTP1 のソフトウェア構成



(1) マルチノード機能を使用する前提条件

マルチノード機能を使用する場合は、次のことが前提となります。

- マルチノード機能で管理する OpenTP1 のノードすべてに、TP1/Multi が組み込まれていること
- マルチノード機能で管理する OpenTP1 のノードすべてに、OpenTP1 のノードのシステム共通定義に multi_node_option=Y と指定してあり、かつマルチノード構成定義とマルチノード物理定義が作成してあること

(2) マルチノード機能と OpenTP1 の機能の関係

クラスタ / 並列システム形態で OpenTP1 を使用した場合の機能を、次に示します。

(a) 単一の OpenTP1 の場合

通常の OpenTP1 の機能で運用できます。UAP も、各 OpenTP1 のノードで設定した環境で起動します。複数の UAP プロセスを並行して起動すること（マルチサーバ機能）も、複数のノード間でユーザサーバのサービスグループ単位で処理を振り分けること（ノード間負荷バランス機能）もできます。

(b) 系切り替え機能を使用した OpenTP1 の場合

系切り替え構成の OpenTP1 の場合、系切り替えの組み合わせの単位を一つのノード（現用系と待機系が同じノード）と見なして処理します。系切り替えが起こっても、ノードが切り替わったことを意識しません。

系切り替え機能を使う場合は、保守用 LAN（系切り替えとは関係ない、OpenTP1 の通信に使わない LAN）が必要です。また、マルチノード物理定義のホスト名には、保守用 LAN のホスト名を指定してください。

メッセージキューイング機能（TP1/Message Queue）を使った OpenTP1 システムでも、マルチノード機能を使えます。

(3) クラスタ / 並列システムを構成する要素

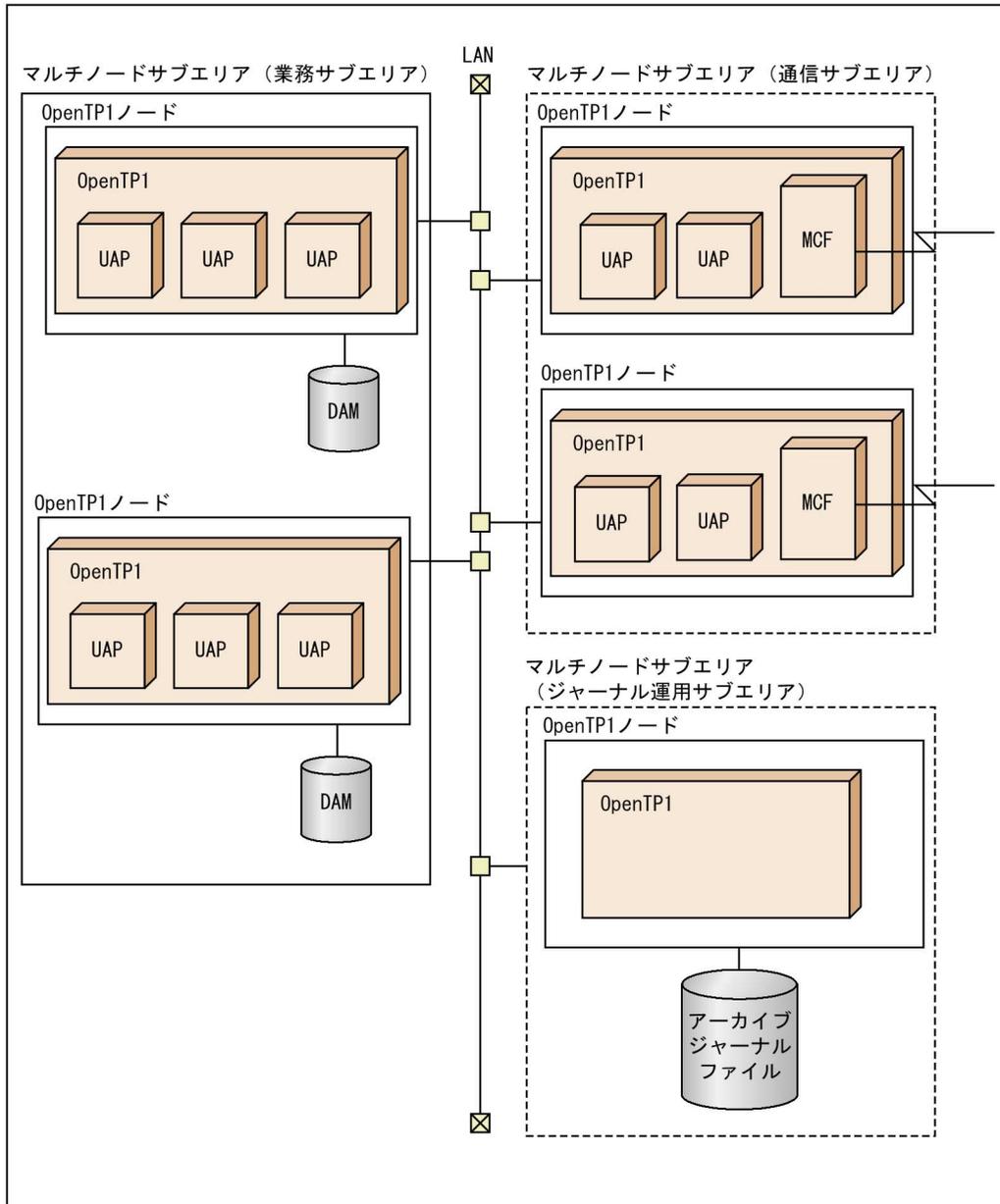
クラスタ / 並列システムの OpenTP1 では、各ノードを管理するため、複数システムで構成される領域を、次のように管理しています。

クラスタ / 並列システムに OpenTP1 を使用した形態を次の図に示します。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

図 6-5 クラスタ / 並列システムに OpenTP1 を使用した形態

マルチノードエリア



(a) マルチノードエリア

クラスタ / 並列システムを構成している OpenTP1 のまとまりを、マルチノードエリアといいます。クラスタ / 並列システム内で一元的に管理したい範囲の OpenTP1 ノードを、すべてマルチノードエリアとします。

一つのクラスタ / 並列システム内には、マルチノードエリアは一つだけです。

(b) マルチノードサブエリア

マルチノードエリアを論理的に分割したまとまりをマルチノードサブエリアといいます。マルチノードエリアに属する OpenTP1 のノードを、共通する業務ごとにサブエリアに分割します。マルチノードサブエリアとして分割する例を次に示します。

- 業務サブエリア
ユーザファイル (DAM ファイル, TAM ファイルなど) を管理する OpenTP1 ノードのまとまりです。
- 広域網との通信サブエリア
TP1/Message Control を使用して広域網と通信する OpenTP1 ノードのまとまりです。
- ジャーナル運用サブエリア
アーカイブジャーナルファイルを取得する OpenTP1 ノードのまとまりです。グローバルアーカイブジャーナル機能を使う場合に必要です。

グローバルアーカイブジャーナル機能については、「6.2.3 グローバルアーカイブジャーナル機能」を参照してください。

(c) OpenTP1 ノード

マルチノードエリア、またはマルチノードサブエリアを構成する個々の OpenTP1 システムを OpenTP1 ノードといいます。それぞれの OpenTP1 ノードは、OpenTP1 のシステム共通定義で指定したノード識別子で区別されます。

(d) システム定義の指定

マルチノード構成定義で、それぞれのエリアに属する OpenTP1 ノードを指定します。OpenTP1 ノードのノード識別子として指定する値は、システム共通定義に指定したノード識別子です。

6.2.2 マルチノード機能でできる操作

クラスタ / 並列システム形態にマルチノード機能を使うと、次のような操作ができます。コマンドについてはマニュアル「OpenTP1 運用と操作」を、関数についてはマニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

(1) クラスタ / 並列システム内にある OpenTP1 の開始と終了を管理

一つの OpenTP1 ノードから、コマンドを入力して、複数の OpenTP1 システムをマルチノードサブエリア単位に開始させたり終了させたりできます。マルチノードサブエリアを開始させる場合は dcmstart コマンドを、終了させる場合は dcmstop コマンドを実行します。

(2) OpenTP1 ノードの状態を取得

一つの OpenTP1 ノードから、マルチノードエリアにある OpenTP1 ノードの状態を知ることができます。OpenTP1 ノードの状態を知りたい場合は、`dcndls` コマンドを実行します。

OpenTP1 ノードの状態は UAP から関数 (`dc_adm_get_nd_status_ x x x x` 関数) を使って知ることができます。

(3) OpenTP1 ノードにあるユーザサーバの状態を取得

一つの OpenTP1 ノードから、OpenTP1 ノードにあるユーザサーバの状態を知ることができます。OpenTP1 ノードの状態を知りたい場合は、UAP から関数 (`dc_adm_get_sv_status_ x x x x` 関数) を呼び出します。

(4) マルチノードエリアの構成情報の取得

一つの OpenTP1 ノードから、マルチノードエリアを構成するすべての OpenTP1 ノードのノード識別子、または指定したマルチノードサブエリアに属する OpenTP1 ノードのノード識別子を知ることができます。OpenTP1 ノードのノード識別子を知りたい場合は、UAP から関数 (`dc_adm_get_nodeconf_ x x x x` 関数, `dc_adm_get_node_id` 関数) を呼び出します。

6.2.3 グローバルアーカイブジャーナル機能

クラスタ / 並列システム形態で OpenTP1 を使う場合でも、システムジャーナルファイルを OpenTP1 ノードごとにアンロードする必要があります。この負担を軽減するために、マルチノード機能のオプションとして、専用の OpenTP1 ノードに各 OpenTP1 ノードのシステムジャーナルをアーカイブできます。この機能をグローバルアーカイブジャーナル機能といいます。グローバルアーカイブジャーナル機能でアーカイブしたジャーナルをアンロードすると、ノードごとにジャーナルをアンロードする必要がなくなるため、OpenTP1 ノードの運用の負担を軽減できます。

グローバルアーカイブジャーナルでは、アーカイブするジャーナルの種類を選択できません。選択するジャーナルの種類は、システムジャーナル定義の `jnl_arc_rec_kind` オペランドに選択するジャーナルレコード種別を指定します。ジャーナルの種類については、「4.2.2 システムジャーナルファイル」を参照してください。

グローバルアーカイブジャーナル機能でアーカイブしたジャーナルファイルをアーカイブジャーナルファイルといいます。アーカイブジャーナルファイルについては、「4.2.6 アーカイブジャーナルファイル」を参照してください。

グローバルアーカイブジャーナル機能を使用した場合でも、各 OpenTP1 ノードの回復時はシステムジャーナルファイルを使用します。そのため、回復の性能に影響はありません。

ファイルの運用方法や障害時の対策については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

(1) グローバルアーカイブジャーナル機能を使用するノードの種類

マルチノードエリアの任意の OpenTP1 ノードを、アーカイブジャーナルファイル専用のノードとします。このノードをアーカイブジャーナルノードといいます。このノードのアーカイブジャーナルファイルへ、各 OpenTP1 ノードからシステムジャーナルファイルをアーカイブします。アーカイブジャーナルノードへシステムジャーナルファイルをアーカイブする OpenTP1 ノードを被アーカイブジャーナルノードといいます。

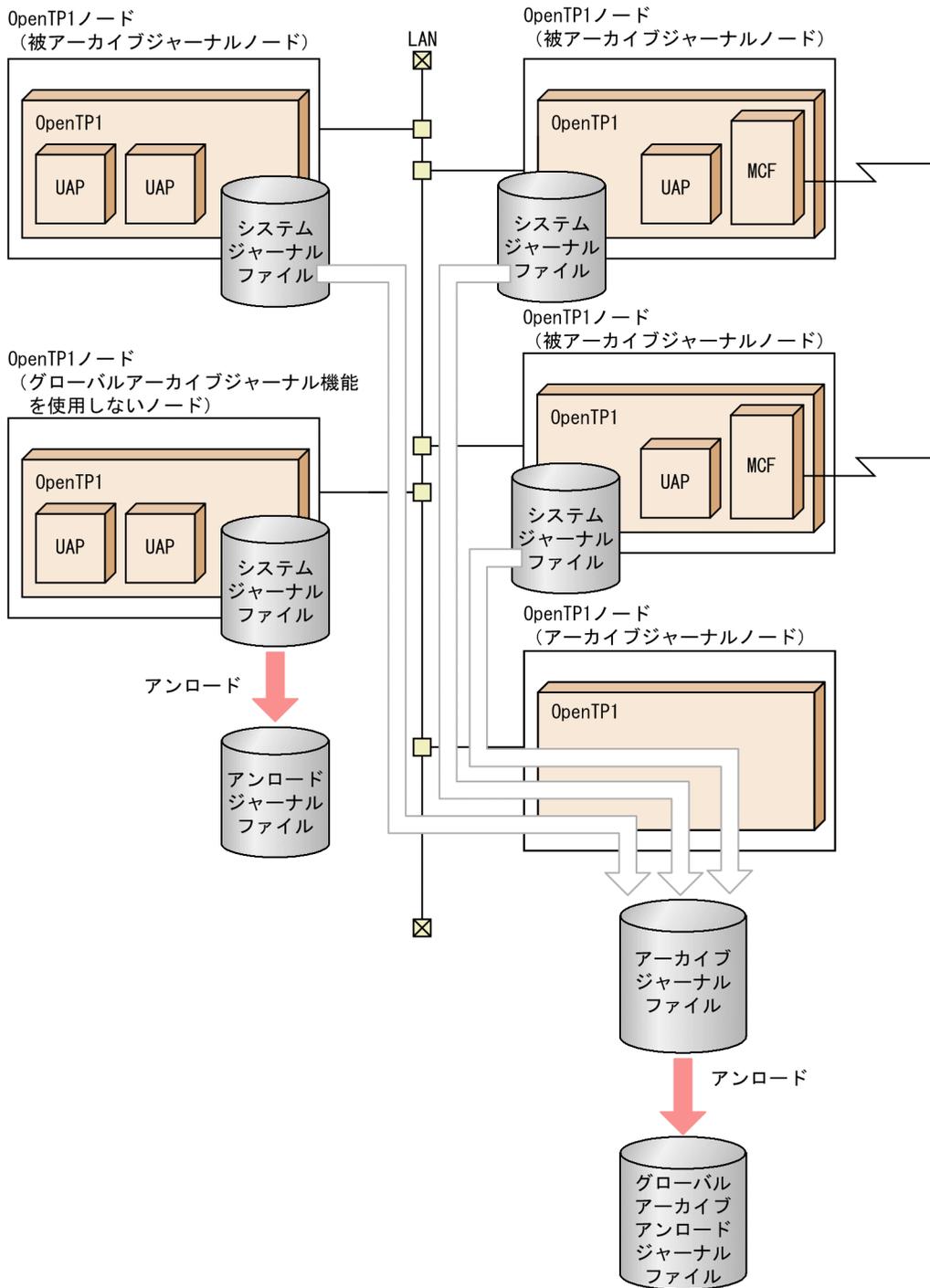
アーカイブジャーナルノードと、ほかの OpenTP1 ノード（被アーカイブジャーナルノード、またはグローバルアーカイブジャーナル機能を使用しないノード）と異なる点を次に示します。

- ユーザサーバを起動できません。
- マルチノードエリアの OpenTP1 ノードをノードごとに開始する場合、最初に起動します。

グローバルアーカイブジャーナルサービスの概要を次の図に示します。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

図 6-6 グローバルアーカイブジャーナルサービスの概要



(2) リソースグループ

アーカイブジャーナルノードには、1 から 16 種類までのアーカイブジャーナルファイルを作成できます。それぞれのファイルは使用目的で分けられるので、マルチノードのあるエリアを A アーカイブジャーナルとして取得、あるエリアを B アーカイブジャーナルとして取得、などの運用ができます。

使う目的別に分けたアーカイブジャーナルファイルのまとまりをリソースグループといいます。グローバルアーカイブジャーナルサービスは、リソースグループ名を使ってアーカイブジャーナルファイルを管理します。

一つのリソースグループに属せる被アーカイブジャーナルノードは、20 ノードまでです。

リソースグループは、アーカイブジャーナルサービス定義のファイル名を示します。アーカイブジャーナルノードでリソースグループを幾つ使用するかは、グローバルアーカイブジャーナルサービス定義で指定します。

(3) グローバルアーカイブジャーナル機能を使用する OpenTP1 ノードに指定する内容

グローバルアーカイブジャーナル機能を使用するノードには、次に示すシステム定義を指定しておきます。このことで、グローバルアーカイブジャーナルサービスと各ノードのジャーナルサービスを関連づけられます。

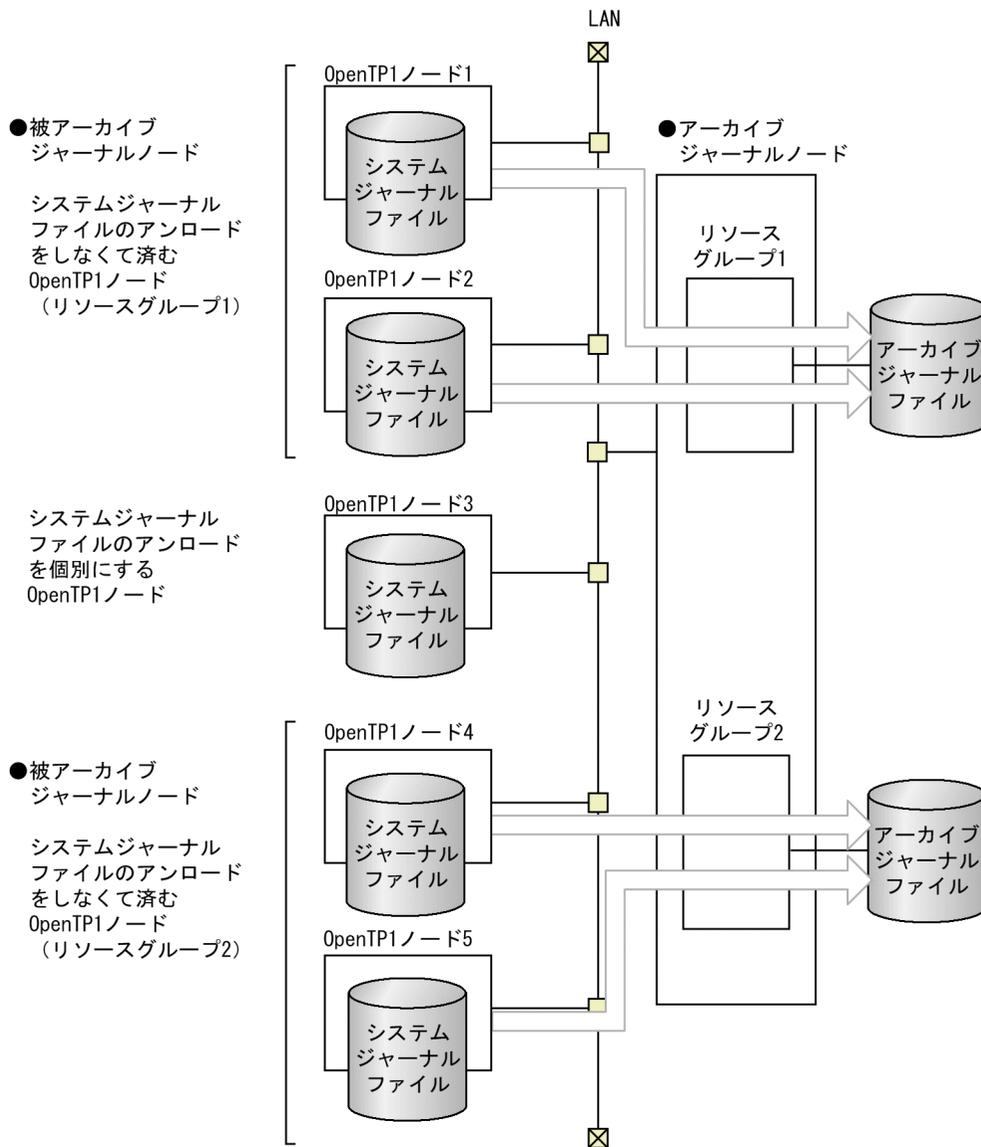
- アーカイブジャーナルノードに指定する定義
グローバルアーカイブジャーナルサービス定義とアーカイブジャーナルサービス定義を作成しておきます。
- 被アーカイブジャーナルノードに指定する定義
システムジャーナルサービス定義の `jn1_arc_name` オペランドに、アーカイブジャーナルノードのノード識別子と、アーカイブジャーナルファイルのリソースグループ名を指定しておきます。

システムジャーナルファイルをアーカイブしない OpenTP1 ノードでは、個別にジャーナルをアンロードしてください。

グローバルアーカイブジャーナルサービスとリソースグループの関係を次の図に示します。

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

図 6-7 グローバルアーカイブジャーナルサービスとリソースグループの関係



(4) アーカイブジャーナルファイルのアンロード

アンロード待ちのファイルグループは、OpenTP1 のコマンドで、通常ファイルに複写（アンロード）する必要があります。アーカイブジャーナルファイルをアンロードしたファイルを、グローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルといいます。

すべてのファイルグループがアンロードされていない状態でスワップ先がなくなった場合、グローバルアーカイブジャーナルサービスは異常終了します。

(a) グローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルのジャーナル維持機能

アンロードした通常ファイルは、システムジャーナルファイルの場合と同様に、DAM ファイルの回復や稼働統計情報ファイルの編集ができます。また、ユーザジャーナルをオフラインのプログラムへ引き継げます。

グローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルには、複数の OpenTP1 ノードのシステムジャーナル情報が入っています。このジャーナルをマージした稼働統計情報の編集、および複数の OpenTP1 ノードのジャーナルを時系列にソートするなど、各種のジャーナル編集ができます。

(5) システムジャーナルファイルの状態

被アーカイブジャーナルノードの OpenTP1 ノードでは、次に示すシステムジャーナルファイルの状態が追加となります。

• アーカイブ済み / 未アーカイブ

アーカイブジャーナルファイルに転送、または出力されたファイルグループかどうかの状態

該当する被アーカイブジャーナルノードでアンロードが済んでいなくても、アーカイブ済みで上書きできる状態のファイルグループであれば、次のスワップ先にできるファイルグループとなります。

6.3 マルチ OpenTP1

一つのノードに二つの OpenTP1 システムを置く形態をマルチ OpenTP1 といいます。一つのノードで実際の業務用とテスト用の二つの OpenTP1 を稼働したりするときに使います。

個々の OpenTP1 は、独立して運用できます。マルチ OpenTP1 の場合、ノードアドレスを複数の OpenTP1 で共有することも、それぞれ異なるアドレスを使うこともできます。

6.3.1 マルチ OpenTP1 の形態

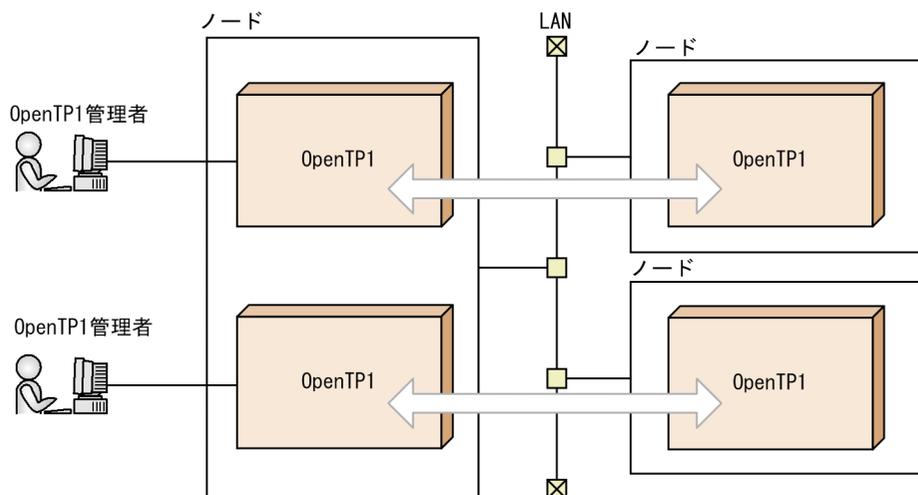
マルチ OpenTP1 では、複数の TP1/Server Base をそれぞれ異なる OpenTP1 ホームディレクトリにインストールします。

OpenTP1 管理者は、それぞれの OpenTP1 に必要です。この場合、OpenTP1 管理者を同じ利用者としても、異なる利用者としてもかまいません。

マルチ OpenTP1 の形態の場合、それぞれの OpenTP1 は OpenTP1 識別子で区別されません。さらに、ネームサービスとプロセスサービスのポート番号は、OpenTP1 ごとに異なる番号を指定してください。OpenTP1 識別子とポート番号は、システム共通定義で指定します。マルチ OpenTP1 の環境設定については、マニュアル「OpenTP1 運用と操作」を参照してください。

マルチ OpenTP1 を次の図に示します。

図 6-8 マルチ OpenTP1



(1) マルチ OpenTP1 のコマンドを振り分けるサンプル

マルチ OpenTP1 のノードに rsh などを使ってほかのノードからコマンドを実行する場合、どちらの OpenTP1 でコマンドが実行されるかわかりません。そのため、ノード名を指定してコマンドを実行する必要があります。ノード名を指定してコマンドを実行するコマンド（シェルフファイル）として、TP1/Server Base のサンプルに delvcmd コマンドが組み込んであります。

delvcmd コマンドの使い方については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」にある OpenTP1 のサンプルの説明を参照してください。

6.4 マルチホームドホストの形態での注意事項

二つ以上の物理ネットワークに接続している TCP/IP を使っているホストを、マルチホームドホストといいます。このようなホストで稼働する OpenTP1 と通信するときは、そのホストにつながっている任意の LAN のアドレス (IP アドレス) を基にして通信します。通常の通信では、OpenTP1 で IP アドレス (ホスト名) を意識する必要はありません。

ただし、一つのホストで OpenTP1 を複数稼働させていて、そのうち一つを系切り替え機能で使っている場合、系の切り替えが起こることで、該当するホストの OpenTP1 と通信できない場合があります。このようなことが起こらないように、どの IP アドレス (ホスト名) がどの OpenTP1 に対応しているかを定義する必要があります。

(1) 系切り替えをするマルチホームドホスト形態に必要な定義

一つのホストにある複数の OpenTP1 のうち、どちらかを系切り替え形態で使う場合は、システム共通定義の `my_host` オペランドにホスト名を指定した上で、`debindht` 定義コマンドに次に示す項目を指定します。

- 使うホスト名 (`/etc/hosts` ファイル、または DNS など IP アドレスとマッピングできるホスト名)
- 使うネットワーク名 (`/etc/networks` ファイル、または NIS などネットワーク番号とマッピングできるネットワーク名)

(2) OpenTP1 と IP アドレス (ホスト名) を対応づける必要がある形態の例

OpenTP1 と IP アドレス (ホスト名) を対応づける必要がある形態とは、系切り替えで IP アドレスを引き継ぐ方法です。

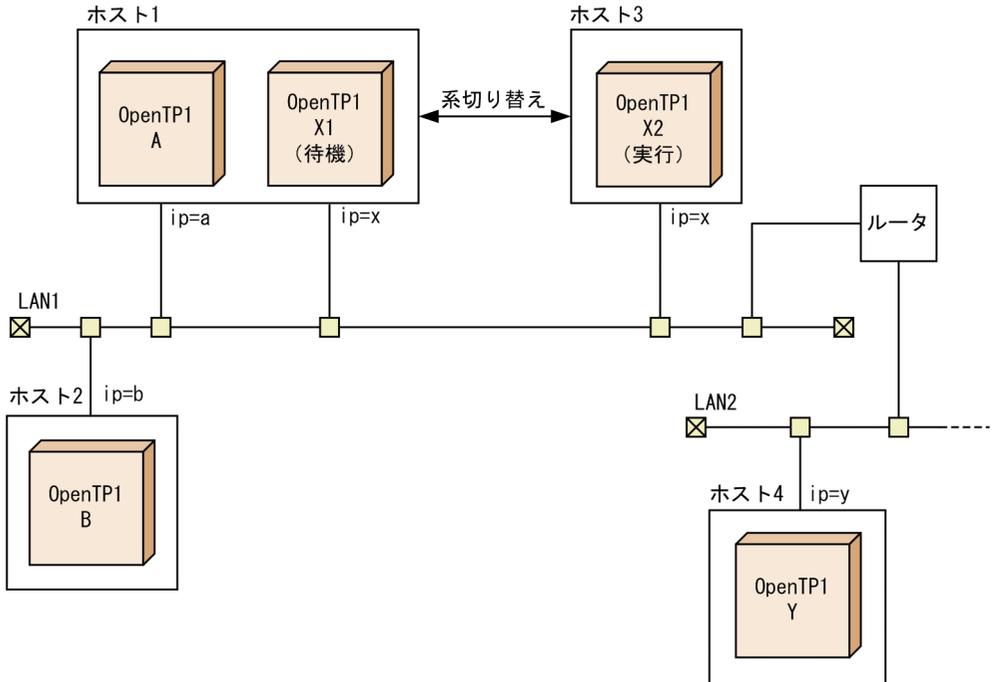
この方法は、RPC でサービスのアドレス情報を取得したあとで系切り替えが起こった場合でも、そのアドレスをそのまま使用してサービスが使えます。

一つのホストで複数の OpenTP1 が稼働することがある系切り替え構成を使うときは、`debindht` 定義コマンドで、常に同じアドレスを使うことを定義してください。

(a) 1 : 1 の系切り替え構成の場合の例

OpenTP1 と IP アドレス (ホスト名) を対応づける必要がある形態例 (1 : 1 の系切り替え構成の場合) を次の図に示します。

図 6-9 OpenTP1 と IP アドレス（ホスト名）を対応づける必要がある形態例（系切り替え構成が一つの場合）



RPC でサービスを要求された OpenTP1 は、サービスのアドレス情報を取得するために使った IP アドレスを保持します。

上の図に示す構成で、OpenTP1-B から OpenTP1-A へサービスを要求するときには、IP アドレス「a」または「x」のどちらかを使います。

IP アドレス x を使ってサービスのアドレス情報を取得したあとで系切り替えが起こった場合、IP アドレス x は OpenTP1-X2 に引き継がれます。このとき、OpenTP1-B から OpenTP1-A へのサービス要求では、アドレス情報を取得したときの IP アドレス x を使って通信しようとして、IP アドレス x は、系切り替えによってホスト 3 に移っているため、OpenTP1-B は目的の OpenTP1-A と通信できなくなってしまいます。

このようなことを防ぐため、システム共通定義の `dcbindht` 定義コマンドで、OpenTP1-A は常に IP アドレス a を使うことを定義しておきます。

同様に、OpenTP1-X と通信する OpenTP1-Y が IP アドレス a を使わないように、`dcbindht` 定義コマンドで、OpenTP1-X は常に IP アドレス x を使うように定義しておきます。

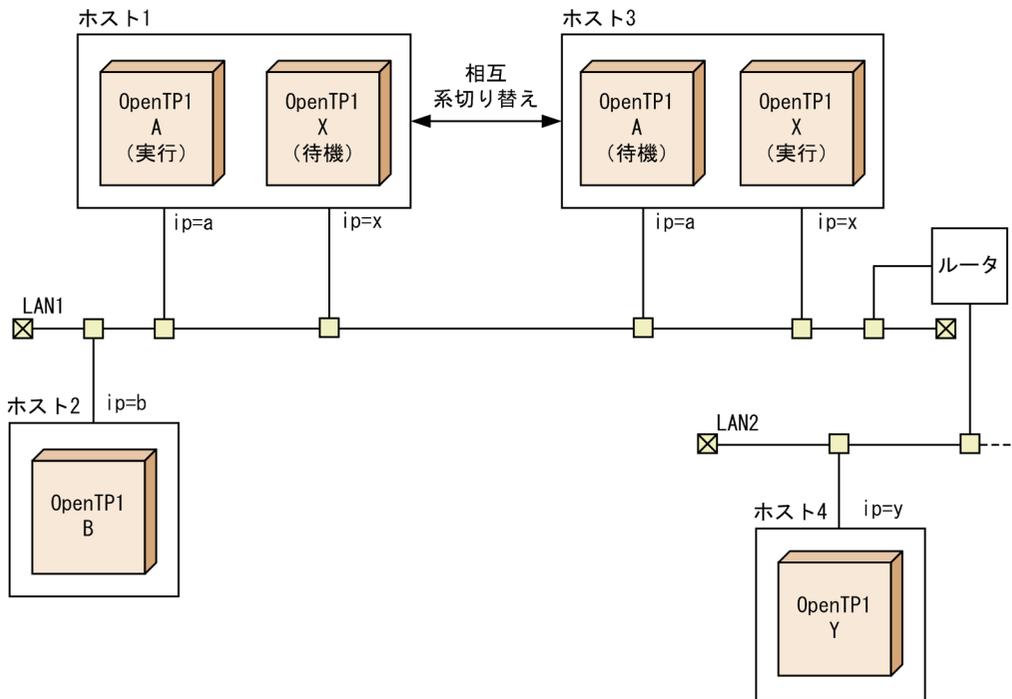
(b) 相互系切り替え構成の場合の例

OpenTP1 と IP アドレス（ホスト名）を対応づける必要がある形態例（相互系切り替え

6. 複数の OpenTP1 を使用する場合の機能

構成の場合) を次の図に示します。

図 6-10 OpenTP1 と IP アドレス (ホスト名) を対応づける必要がある形態例 (相互系切り替え構成の場合)



上の図に示す構成では、ホスト 1 とホスト 3 にある OpenTP1 は、相互に実行系と待機系を配置しています。

この場合、OpenTP1-A には、系切り替えによって通信できたりできなかったりする ip=b の IP アドレスに影響されないように、dcbindht 定義コマンドの -h オプションに ip=a の IP アドレスを指定しておきます。同様に、OpenTP1-X にも、dcbindht 定義コマンドの -h オプションに ip=x の IP アドレスを指定しておきます。

7

OpenTP1 で使用するシステムの資源

OpenTP1 を使用したオンライントランザクション処理システムを設計したり，運用管理したりするためには，システムのプロセス構造，およびメモリ構造を知っておく必要があります。この章では，OpenTP1 で使用するシステムの資源について説明します。

7.1 OpenTP1 のプロセス構造

7.2 OpenTP1 のメモリ構造

7.3 OpenTP1 が使用する TCP/IP 資源

7.1 OpenTP1 のプロセス構造

システムサービスプロセスを次の表に示します。

表 7-1 システムサービスプロセス

実行形式ファイル名	稼働数	サービス	関連するシステム定義	入出力するファイル
prcd	1 ¹	プロセスサービス (スーパーユーザプロセス)	プロセスサービス定義	なし
namd	1	ネームサービス	ネームサービス定義	なし
namaudtd	0 または 1 ²	ネームサービス	ネームサービス定義	なし
sedd	1	スケジューラ	スケジュールサービス定義	なし
scdmltd	0	スケジューラ	スケジュールサービス定義	なし
trnd	1	トランザクション管理サービス	トランザクションサービス定義	なし
trnrvd	1	トランザクション回復サービス (並行回復プロセス数)	トランザクションサービス定義	なし
trnrmd	1	リソースマネージャ監視サービス	トランザクションサービス定義	なし
jnld	1	ジャーナル管理サービス	ジャーナルサービス定義	なし
jnlswd	0 または 1 ³	ジャーナルファイル管理サービス	システムジャーナルサービス定義	なし
jnliod	0 ~ 16 ^{3, 4}	ジャーナルファイル入出力サービス	なし	システムジャーナルファイル
	1 ~ 256 ^{5, 6}	アーカイブジャーナルファイル入出力サービス	なし	アーカイブジャーナルファイル
jnlutld	0 または 1 ⁷	ジャーナルユーティリティサービス	システムジャーナルサービス定義	システムジャーナルファイル
jnlstd	0 または 1	グローバルアーカイブジャーナルサービス	システムサービス構成定義	なし
jard	1 ⁶	グローバルジャーナル管理サービス	グローバルアーカイブジャーナルサービス定義	なし

実行形式ファイル名	稼働数	サービス	関連するシステム定義	入出力するファイル
jarswd	1 ~ 16 6	アーカイブジャーナルファイル管理サービス	アーカイブジャーナルサービス定義	なし
jarrvd	1 ~ 320 6, 8	ジャーナルデータアーカイブサービス	なし	なし
itvd	1	インタバルタイムサービス	インタバルサービス定義	なし
stsd	1	ステータスサービス	ステータスサービス定義	ステータスファイル
cpdd	0 3	チェックポイントダンプサービス	ジャーナルサービス定義 チェックポイントダンプサービス定義	チェックポイントダンプファイル
tjld	0または1 3	トランザクションジャーナルサービス	なし	トランザクションリカバリジャーナルファイル
qued	0または1	キューサービス	メッセージキューサービス定義	メッセージキューファイル
damd	0または1	DAM サービス	DAM サービス定義	DAM ファイル
tamd	0または1	TAM サービス	TAM サービス定義	TAM ファイル
tamiod	0または1	TAM ファイル入出力サービス	TAM サービス定義	TAM ファイル
ismbd	0または1	ISAM サービス	ISAM サービス定義	ISAM ファイル
istd	0または1	IST サービス	IST サービス定義	なし
logd	1	ログサービス	ログサービス定義	メッセージログファイル
prfiop ⁹	0, 8, または 9 ¹⁰	性能検証用トレース取得サービス	システム共通定義	トレースファイル
cltcond	0	CUP 実行サービス	クライアントサービス定義	なし
cltd	0または1	クライアント拡張サービス	クライアントサービス定義	なし
clttrnd	0	トランザクショナルRPC 実行プロセス	クライアントサービス定義	なし
xatd	0または1	XATMI 通信サービス	なし	なし

7. OpenTP1 で使用するシステムの資源

実行形式ファイル名	稼働数	サービス	関連するシステム定義	入出力するファイル
xatcd	0 または 1	XATMI サービス	XATMI 通信サービス定義	なし
rmmd	0 または 1	RMM サービス	RMM サービス定義	なし
admrvre	0 または 1	部分回復	プロセスサービス定義	なし
mcfmgrd	0 または 1	MCF マネジャ	MCF マネジャ定義	トレースファイル
mqad	0 または 1	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) MQA サービス	MQA サービス定義	MQA キューファイル MQ 管理情報ファイル
mapsmgrd	0 または 1	マッピングサービス	マッピングサービス定義 マッピングサービス属性定義	なし
mcfcmdsv	0 または 1	MCF オンラインコマンドサービス	なし	なし
ユーザ指定 ¹¹	0	MCF 通信サービス	MCF 通信構成定義 MCF アプリケーション定義	なし
mqaiod	0 または 1 以上	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) キューファイル入出力サービス	MQA サービス定義	MQA キューファイル
mqcdtcp	0 または 1	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) MQC サービス	MQA サービス定義 MQC サービス定義	トレースファイル
mqacmd	0 または 1	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) オンラインコマンドサービス	MQA サービス定義	MQA キューファイル
mqamnd	0 または 1	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) 満了メッセージ監視サービス	MQA サービス定義	なし
mqtdtcp	0 または 1 以上	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) MQT 通信サービス	MQT 通信構成定義 MQT サービス定義	MQA キューファイル チャンネル管理情報格納ファイル トレースファイル ユーザ定義ファイル MQ 管理情報ファイル

実行形式ファイル名	稼働数	サービス	関連するシステム定義	入出力するファイル
mqtmgnd	0 または 1	メッセージキューイング (TP1/Message Queue) MQT 通信マネージャサービス	MQA サービス定義	チャンネル管理情報格納ファイル
rapclman	1	リモート API 機能	rap クライアントマネージャサービス定義	なし
raplisnr	1 ~ 1024	リモート API 機能	rap リスナーサービス定義	トレースファイル
rapsevr	1 ~ 1024	リモート API 機能	rap リスナーサービス定義	トレースファイル
rtsspp	0	リアルタイム統計情報サービス	リアルタイム取得項目定義	RTS ログファイル
rtssup	0	リアルタイム統計情報サービス	リアルタイム取得項目定義	RTS ログファイル
utod	1	オンラインテスト	テストサービス定義	トレースファイル

注

「稼働数」は、一つのノード内で OpenTP1 が一つ稼働する場合の、一つのノード当たりのシステムサービスプロセス数です。

注 1

通常、稼働時のプロセス数は一つですが、このプロセスは OpenTP1 プロセスの起動処理を行っているため、主に次に示すようなタイミングで一時的に複数のプロセスが存在しているように見えることがあります。

- ・ dstart コマンドによる OpenTP1 開始時
- ・ desvstart コマンドによるユーザサーバ起動時
- ・ 非常駐サーバのプロセス起動時

注 2

次のどちらかの場合、稼働数が 1 になります。

- ・ ネームサービス定義の name_audit_conf オペランドに 1 または 2 を指定している
- ・ システム共通定義の name_service_mode オペランドに manager または agent を指定している

注 3

システム共通定義の jnl_fileless_option オペランドに Y を指定している場合、稼働数が 0 になります。

注 4

この値は、次に示す計算式で算出されます。

$$a \times b$$

a : ジャーナルを二重化しているときは 2, 二重化していないときは 1。

b : システムジャーナルファイルの並列アクセス機能での最大分散数。

注 5

この値は、次に示す計算式で算出されます。

7. OpenTP1 で使用するシステムの資源

$a \times b \times c$

a: ジャーナルを二重化しているときは 2, 二重化していないときは 1。

b: アーカイブジャーナルファイルの並列アクセス機能での最大分散数。

c: グローバルアーカイブジャーナルサービス定義で指定したリソース数。

注 6

グローバルアーカイブジャーナルサービスがあるノードで稼働するプロセスです。

注 7

システムジャーナルサービス定義の `jnl_auto_unload` オペランドに Y を指定している場合、稼働数が 1 になります。

注 8

アーカイブジャーナルノードに転送中の被アーカイブジャーナルノードの数と同じです。

注 9

トレース取得用のプロセスです。このプロセスは、`prcd` の延長で作成されますが、このプロセスで取得した情報は、OpenTP1 のコマンド (`prcls` コマンド) では表示できません。内容を表示する場合は、OS のコマンド (`ps` コマンドなど) を実行してください。

注 10

システムの稼働数は、次のとおりです。

- ・システム共通定義の `prf_trace` オペランドに N を指定した場合
稼働数は 0 になります。
- ・システム共通定義の `prf_trace` オペランドに Y を指定した場合
MCF を使用しないとき、稼働数は 8 になります。
MCF を使用するとき、稼働数は 9 になります。

なお、これらの稼働数はプロセスサービス定義の `pre_process_count` に加算する必要はありません。

注 11

TP1/Messaging を使用した場合、"`mcfutepd`" および "`mcfupsvd`" で固定となります。

7.2 OpenTP1 のメモリ構造

OpenTP1 で使うメモリには、ローカルメモリと共用メモリがあります。

7.2.1 ローカルメモリ

ローカルメモリとは、一つのプロセスだけからアクセスできる仮想記憶領域です。この領域には、OpenTP1 のプロセス固有情報やバッファが取られます。大部分は UAP が RPC でサービス要求したとき動的に確保されますが、一部はライブラリオブジェクトのデータセクションに含まれます。

7.2.2 共用メモリ

共用メモリとは、複数のプロセスで共有して参照・更新するメモリです。主に、OpenTP1 の制御テーブルと共用バッファが取られます。OpenTP1 の共用メモリは、OS の共用メモリ機能を利用して、プロセス間通信のオーバーヘッドを削減するために使われます。

(1) OpenTP1 が使う共用メモリ

OpenTP1 が使う共用メモリの量は、システム環境定義の `static_shmpool_size` オペランドに静的共用メモリの総量を、`dynamic_shmpool_size` オペランドに動的共用メモリの総量を指定します。OpenTP1 はこの二つを合わせた量の共用メモリを使います。通常は、OpenTP1 の稼働中に常に使うデータは静的共用メモリに、サービス処理の実行時にオンデマンドで占有するデータを動的共用メモリに設定します。

共用メモリのバッファ領域をユーザサーバ間で共用する指定をすると、共用メモリの量を節約できます。バッファテーブルの共用については、「3.4.4 バッファ領域の共用による共用メモリの節約」を参照してください。

(2) 共用メモリの使用状況の表示

OpenTP1 の稼働中に使用している共用メモリの状態を知りたい場合は、`dcshmls` コマンドを実行します。`dcshmls` コマンドを実行すると、現在使用している共用メモリの合計値や共用メモリの使用率などを表示できます。オプションの指定によって、静的共用メモリと動的共用メモリに分けて表示できます。

(3) DAM サービス、TAM サービス、IST サービスで使用する共用メモリ

動的共用メモリの一部は、DAM ファイルの更新に使用します。動的共用メモリを効率良く利用するため、同時に起動する DAM ファイルを更新するトランザクションブランチの数を、DAM サービス定義で指定します。トランザクションブランチの数を指定することで、DAM ファイル更新用の動的共用メモリを、OpenTP1 の開始時に確保します。定義した数を超えるトランザクションブランチが同時に、DAM ファイルを更新しようとし

7. OpenTP1 で使用するシステムの資源

た場合には、トランザクション実行時に新たな動的共用メモリを一時的に確保します。一時的に確保した動的共用メモリは、トランザクション終了後に解放します。

DAM サービスを使う場合、システム環境定義で指定した共用メモリとは別に、DAM ブロックを退避するためのバッファ領域用に共用メモリを確保します。DAM サービス用の共用メモリ領域は、DAM サービス定義で指定します。

TAM サービスを使用する場合、システム環境定義で指定した共用メモリとは別に、TAM テーブル用に共用メモリを確保します。TAM サービス用の共用メモリ領域は、TAM サービス定義で指定します。

IST サービスを使う場合、システム環境定義で指定した共用メモリとは別に、IST テーブル用の共用メモリを確保します。IST テーブルに使う共用メモリ領域は、IST サービス定義で指定します。

(4) MCF サービスで使用する共用メモリ

MCF サービスは、静的共用メモリおよび動的共用メモリを使用します。

静的共用メモリについては、次に示す二つの指定を両方とも行ってください。

- MCF マネージャ共通定義の `-p` オプションに静的共用メモリの使用量を指定してください。
- システム環境定義の `static_shmpool_size` オペランドに、次の値を含めて指定してください。

MCF マネージャ共通定義のコマンドの `-p` オプションの指定値
+ すべてのMCF通信サービスのMCFトレースバッファサイズ
+ すべてのアプリケーション起動サービスのMCFトレースバッファサイズ

注

MCF トレースバッファサイズの計算式を次に示します。

`mcftrrc` 定義コマンドの `-t` オプションの `size` オペランドの指定値 $\times 2$

MCF 静的共用メモリが不足した場合、静的共用メモリ（システム環境定義の `static_shmpool_size` オペランドの指定値）の未使用領域から、MCF マネージャ共通定義（`mcfmcomn`）の `-p` オプションで指定したサイズの $1/2$ のサイズ分を自動的に追加確保します。メモリの自動確保は最大 254 回まで行います。それでもメモリが不足した場合は、ログメッセージとして KFCA10230-E を出力し、障害情報を出力します。ただし、メモリの自動確保回数が 254 回以内であっても、メモリの自動確保時に静的共用メモリ不足を検出した場合は、ログメッセージとして KFCA10240-E を出力して、障害情報を出力します。

メモリ追加確保時に、ログメッセージとして KFCA10242-I を出力するかどうかは、MCF マネージャ共通定義（`mcfmcomn`）の `-i` オプションで指定します。静的共用メモリ不足の発生を検知したい場合は、`-i` オプションに `msg` を指定し、メッセージを出力するように指定してください。

(5) リアルタイム統計情報サービスで使用する共用メモリ

リアルタイム統計情報サービスは、システム環境定義に定義した共用メモリのほかに、取得した統計情報を格納するための RTS サービス用の共用メモリを使用します。

RTS サービス用の共用メモリのサイズは、リアルタイム統計情報サービス定義の `rts_service_max` オペランド、および `rts_item_max` オペランドの指定値によって決定されます。

7.3 OpenTP1 が使用する TCP/IP 資源

OpenTP1 の RPC (`dc_rpc_call` 関数, `dc_rpc_call_to` 関数, および TCP/IP を使用する XATMI インタフェースなど) を使用して大規模なシステムを構築する場合, TCP/IP のポート数の不足や通信エラーが発生することがあります。

使用ポート数の制限方法やネットワーク環境のチューニング方法などについて説明しません。

7.3.1 OpenTP1 で使用しているポート番号

TCP/IP でプロセス間通信をする場合, プロセス間でコネクションを確立してからデータを送受信します。ここでは, OpenTP1 で使用しているポート番号について説明します。

(1) 送信用ポート番号

送信用ポート番号は, OS の自動割り当てポート (短命ポート) の範囲で OS に割り当てられて決定します。送信用ポート番号は固定できません。

(2) 受信用ポート番号

受信用ポート番号は, OS の自動割り当てポート (短命ポート) の範囲で OS に割り当てられて決定しますが, OpenTP1 の一部のシステムサービスでは, 受信用ポート番号を指定することができます。

OpenTP1 で使用している受信用ポート番号について次に示します。

OS が自動割り当てする範囲の受信用ポート番号

この値は OS で決まっています。値の確認方法や変更方法については, 使用している OS のマニュアルを参照してください。

システム共通定義で `rpc_port_base` オペランドを指定している場合は, OS が自動割り当てする受信用ポート番号の範囲内で, 「`rpc_port_base` オペランドの指定値」から「`rpc_port_base` オペランドの指定値 + プロセスサービス定義の `prc_process_count` オペランドの指定値 + 128」までの範囲の番号を優先的に使用します。ただし, これらの範囲から任意に選択された受信用ポート番号が使用中だった場合, このオペランドの指定は無視されます。

OpenTP1 が制御するウェルノウンポート化されていないプロセスの受信用ポート番号は, OS が任意に割り当てた番号になります。

個別に指定する受信用ポート番号

例えば, 次に示すオペランドの指定値です。

- システム共通定義の `name_port` オペランドおよび `prc_port` オペランド
- スケジュールサービス定義の `scd_port` オペランド
- rap リスナーサービス定義の `rap_listen_port` オペランド

システム共通定義の「rpc_port_base オペランドの指定値」から「rpc_port_base オペランドの指定値 + プロセスサービス定義の pre_process_count オペランドの指定値 + 128」までの受信用ポート番号

受信用ポート番号を指定できるシステム定義のオペランドを、次の表に示します。

表 7-2 受信用ポート番号を指定できるシステム定義のオペランド

使用する機能	定義名	オペランド名 / 定義コマンド名	指定できる範囲	デフォルト値	対象システムサービス
-	システム共通定義	name_port	5001 ~ 65535	10000	ネームサービス
	スケジューラサービス定義	scd_port		自動割り当てポートの範囲	スケジューラサービス
マルチスケジューラ機能	スケジューラサービス定義	scdmulti 定義コマンドの -p オプション	5001 ~ 65535	自動割り当てポートの範囲	マルチスケジューラ
クライアント拡張機能	クライアントサービス定義	clt_port	5001 ~ 65535	自動割り当てポートの範囲	クライアント拡張サービス
		clttrn_port			トランザクショナル RPC 実行プロセス
		cltcon_port			トランザクショナル RPC 実行プロセス
リモート API 機能	rap リスナーサービス定義	rap_listen_port	5001 ~ 65535	自動割り当てポートの範囲	rap リスナーサービス
	rap クライアントマネージャサービス定義	rap_client_manager_port			rap クライアントマネージャサービス
マルチノード連携制御機能 (TP1/Multi)	システム共通定義	pre_port	5001 ~ 49999	自動割り当てポートの範囲	マルチノード連携制御機能のサービス

(凡例)

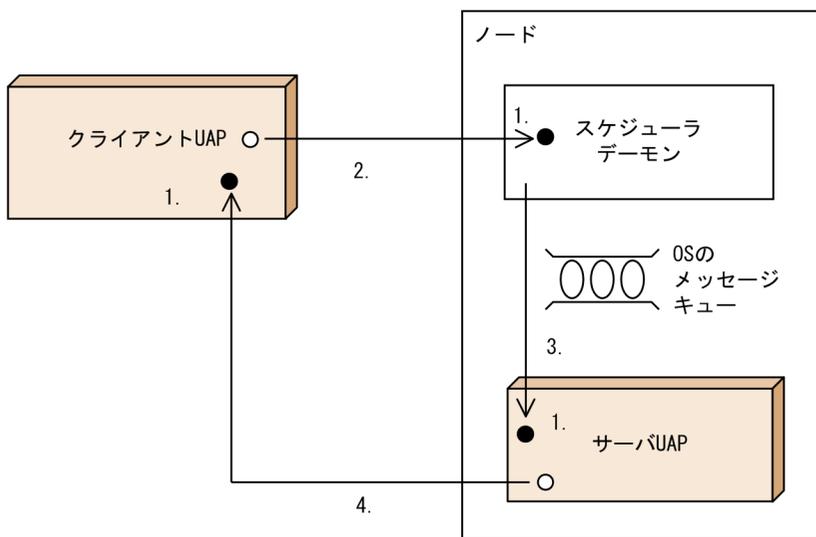
- : 該当しません。

各オペランドの詳細については、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

7.3.2 RPC によるポートの使用方法

RPC によるポートの使用方法について次の図に示します。

図 7-1 RPC によるポートの使用方法



(凡例)

- : 受信用listenポート
- : 送信用ポート

1. OpenTP1 の各プロセス（システムプロセスおよびユーザプロセス）は、プロセス初期化処理で受信用ポートを一つ確保します。
2. RPC の発行時、クライアント UAP プロセスで送信用ポートを確保し、スケジューラデーモンの受信用ポートとコネクションを確立し、RPC を送信します。すでにコネクションが確立されている場合は、それを使用します。送信用ポートには、あて先プロセス（各ノードのスケジューラデーモン）ごとに異なる番号が割り当てられます。
3. OS のメッセージキューの機能で、サーバ UAP に連絡します。
4. RPC への応答時に、サーバ UAP プロセスは送信用ポートを確保し、クライアント UAP の受信用ポートとコネクションを確立し、応答を送信します。すでにコネクションが確立されている場合はそれを使用します。送信用ポートはあて先プロセス（クライアント UAP プロセス）ごとに異なる番号が割り当てられます。
その後のコミット処理での送信では、すでにクライアント UAP とサーバ UAP との間にすでにコネクションが確立されているため、それを使用します。

7.3.3 ポート数の計算式

OpenTP1 で使用するポート数の計算式について次の表に示します。

表 7-3 OpenTP1 で使用するポート数の計算式

種類	計算式
TCP/IP 通信受付 (受信用ポート)	OpenTP1 システムプロセス数 + ユーザプロセス数

種類	計算式
システムプロセス間通信用 (送信用ポート)	他ノードと通信するシステムプロセス数 × 他ノード数
RPC 送信用 (送信用ポート)	該当する UAP プロセスが RPC を送信するノード数 (UAP プロセス当たり)
RPC 応答用 (送信用ポート)	該当する UAP プロセスが RPC を発行するクライアントプロセス数 (UAP プロセス当たり)

注

次に示すプロセス数の和です。

namd の数

+ istd の数 (TP1/Shared Table Access を使用する場合)

+ trnrmd の数

+ trnrvd の数 × (トランザクションサービス定義の `trn_recovery_process_count` オペランドの指定値)

7.3.4 ポート数の制限方法

OpenTP1 を使用して大規模なシステムを構築する場合、TCP/IP が管理するポートが不足する可能性があります。このような場合に、OpenTP1 で使用するポートを制限する方法について説明します。

OpenTP1 は、コネクション確立時のオーバーヘッドを削減するために、確立したコネクションを切断しないで保持し、同じプロセス間通信に再利用します。保持するコネクション数が上限になった場合、コネクションを確立したプロセス間の合意によって、コネクションを切断します。これを一時クローズ処理といいます。

ユーザは、システム共通定義、ユーザサービス定義、およびユーザサービスデフォルト定義で次に示すオペランドを指定できます。

```
set ipc_sockctl_highwater = a,b
set ipc_sockctl_watchtime = ソケット再利用可能監視時間
```

a : ソケットの一時クローズ処理開始数パーセンテージ

b : ソケットの一時クローズ処理非対象数パーセンテージ

ソケットの一時クローズ処理開始数パーセンテージの指定

OpenTP1 は、プロセス内のソケット用に使用しているファイル記述子の数が、次の値を超えた時点で、一時クローズ処理を開始します。

```
max_socket_descriptorsオペランドの指定値
× (ipc_sockctl_highwaterオペランドの指定値a / 100)
```

7. OpenTP1 で使用するシステムの資源

ソケットの一時クローズ処理非対象数パーセンテージの指定

一時クローズ処理の対象外とするコネクション数のパーセンテージを指定できます。

一時クローズ処理の対象外となるコネクション数は、次の値です。

```
max_socket_descriptors オペランドの指定値  
× (ipc_socketctl_highwater オペランドの指定値b / 100)
```

ソケット再利用可能監視時間の指定

ipc_socketctl_watchtime オペランドには、プロセス内のソケット用に使用しているファイル記述子の数が、max_socket_descriptors オペランドの指定値になった時点から、一時クローズ処理によってソケットが再利用できるようになるまでの監視時間（秒）を指定します。

同じプロセスとの間の通信が多く発生しない運用や、通信する相手プロセスが非常に多いシステムでは、保持しているコネクション数がある程度増えてきたところで、一時クローズ処理によって、適度にコネクションを解放して、1 プロセスで使用するソケット数を調整し、再利用できます。

また、OpenTP1 のプロセスから送信する場合は、コネクションを確立するときに送信用ポートを確保しますが、送信用ポートの個数は、一つのコンピュータで上限があるため、システム全体の合計が上限を超えないように、UAP プロセスが保持するコネクション数を調整する必要があります。

これらのオペランドの指定値が適切でないと、1 プロセス内で使用できるソケット数が上限に達してしまい、一時クローズ処理によるソケットの再利用が新たなコネクション確立要求に追いつかなかったり、システム全体で使用するポート数が TCP/IP の上限を超えてしまい、プロセスが異常終了することがあります。

7.3.5 一時クローズ処理とユーザ業務との関係

一時クローズ処理要求の送信は、1 コネクションに対して 1 回だけです。

一時クローズ処理要求の送信と応答の受信は、非同期に処理されるため、一時クローズ処理要求に対する応答がない状態が続いても、新しい RPC を受け付けたり、RPC に対する応答を送信することができるので、一時クローズ処理がユーザ業務に影響を与えることはありません。

7.3.6 一時クローズ処理要求の監視

一時クローズ処理要求監視機能を使用すると、一時クローズ処理要求が到着したかどうかを定期的に検査できます。この機能によって、OpenTP1 の SPP や MHP がサービス要求受信待ち状態でも、一時クローズ処理要求を受信できます。

一時クローズ処理では、コネクションを確立したプロセス間で、一時クローズ処理要求の送信、および一時クローズ処理要求の受信 / 応答の送信のやり取りがあって初めてコ

ネクションを切断します。

つまり、コネクションの一方のプロセスで使用中のソケット数が最大数 に達して、一時クローズ処理要求を送信したとしても、もう一方のプロセスがこれを受信して応答を送信するまでは、コネクションを切断できません。OpenTP1 の SPP や MHP は、サービス要求の受信を待つ際に `msgrcv` システムコールを使用しています。そのため、いったん `msgrcv` システムコールで待ち状態に入ってしまうと、相手プロセスから一時クローズ処理要求が送信されたとしても、これを受信できず、コネクションを切断できません。

一時クローズ処理要求監視機能は、使用中のソケット数が最大数に達したプロセスが一時クローズ処理要求を送信した場合、相手プロセスが `msgrcv` システムコールでサービス要求受信待ちの状態でも、相手プロセスが一時クローズ処理要求の受信 / 応答の送信をできるようにするものです。ソケット用ファイル記述子の最大数は、`max_socket_descriptors` オペランドで設定します。

ユーザは、ユーザサービス定義、およびユーザサービスデフォルト定義で次に示すオペランドを指定できます。

```
set polling_control_data = ソケットの再利用指示 (一時クローズ処理要求) の到着を検査するかどうか
set thread_yield_interval = ソケットの再利用指示 (一時クローズ処理要求) を受信する契機を与えるインタバル時間
```

7.3.7 一時クローズ処理の実行状態の確認

一時クローズ処理の実行状態の情報を取得すると、一時クローズ処理が、ソケットを適度に再利用しながら実行されているかどうかを確認できます。この情報を基に、システムの規模、環境に合わせて、`max_socket_descriptors` オペランド、および、`ipc_socketl_highwater` オペランドに最適な値を指定することで、オーバヘッドを削減できます。

一時クローズ処理の実行状態の情報を取得するには、`rpcstat` コマンドを使用します。このコマンドを実行すると、データ送受信処理を実行したあとに、一時クローズ処理の実行状態の情報を取得できます。一時クローズ処理の実行状態の情報は、データ送受信処理が実行されることには取得できません。データ送信、またはデータ受信処理が 10 回実行された場合、1 回の割合で取得できます。

`rpcstat` コマンドで取得できる情報を次の表に示します。

表 7-4 一時クローズ処理の実行状態の確認コマンドで取得できる情報

取得項目	説明
<code>max_socket_descriptors</code> オペランドの設定値	ソケット用ファイル記述子の最大数。
<code>ipc_socketl_highwater=a,b</code> の a の値	ソケットの一時クローズ処理開始数パーセンテージ。

7. OpenTP1 で使用するシステムの資源

取得項目	説明
ipc_socketl_highwater=a,b の b の値	ソケットの一時クローズ処理非対象数パーセンテージ。
プロセス間通信で使用中のソケット数	プロセス間通信で使用している、受け付け用、接続中、および接続済み状態のソケットの総数。
一時クローズ処理要求中のソケット数	該当プロセスが使用しているソケット数が一時クローズ処理開始数パーセンテージに達し、コネクションを確立しているプロセスとの一時クローズ処理の合意を待っている状態のソケットの総数。
一時クローズ処理済みのソケット数	該当プロセス、または、コネクション確立プロセスが使用しているソケット数が一時クローズ処理開始数パーセンテージに達し、コネクションを確立しているプロセスとの合意によって一時クローズが完了したソケットの総数。
一時クローズ処理送信拒否のソケット数	コネクションを確立しているプロセスと一時クローズ処理の合意が行えないソケットの総数。
受信用ポート番号	該当プロセスが使用している受信用ポート番号。

7.3.8 ソケット数増加による資源の増減

OpenTP1 は、max_socket_descriptors オペランドの指定値に対応して、内部管理テーブルを確保します。max_socket_descriptors オペランドの指定値を増やすと OpenTP1 が確保する malloc エリアが増加します。

また、一時クローズ処理を開始すると、一時クローズ処理中のソケットを管理するためにも、malloc エリアが確保されます。ただし、一時クローズ処理要求に対する応答を受信してソケットがクローズされたあと、他コネクションに再利用される時点で解放されます。

7.3.9 ネットワーク環境のチューニング方法

大規模システムを構築する場合に、ネットワーク環境によって発生しやすい障害を防止する方法について説明します。

OpenTP1 の RPC は、TCP/IP のタイマ監視値を OS が実装しているタイマ値よりも小さい値で動作するように制御します。WAN を経由した遠隔地との通信など、伝送効率の悪いネットワークを使用した場合、通信障害が発生することがあります。

このような場合、ユーザは、システム共通定義、ユーザサービス定義、およびユーザサービスデフォルト定義で次に示すオペランドを指定することで、問題を解消できます。

```
set ipc_conn_interval = コネクション確立監視時間
set ipc_send_interval = データ送信監視間隔
set ipc_send_count = データ送信監視回数
set ipc_header_rcv_time = 通信制御データの受信監視時間
set ipc_backlog_count = コネクション確立要求を格納するキューの長さ
```

コネクション確立監視時間の指定

送信先プロセスとのコネクションが未確立の場合、OpenTP1 は、TCP/IP の `connect()` システムコールを呼び出します。このとき、ソケットをノンブロッキングモードで使用しているため、すぐにコネクションが確立できない場合、`select()` システムコールを使用して TCP/IP からのコネクション確立完了のイベントを受信するまで監視します。

`ipc_conn_interval` オペランドを指定することによって、`select()` システムコールを使用して TCP/IP からのコネクション確立完了のイベントを受信するまでの監視時間を指定できます。

データ送信監視間隔およびデータ送信監視回数の指定

コネクション確立後、OpenTP1 は、`write()` システムコールを使用して TCP/IP 通信バッファに送信データを書き込みます。

WAN を経由する通信などでネットワークの伝送品質が悪くパケットの消失が繰り返し発生する場合や、TCP/IP 通信バッファ以上のデータを送信する場合は、TCP/IP 通信バッファに送信データを書き込めないで `write()` システムコールのリトライが発生する可能性があります。

`ipc_send_interval` オペランドを指定することによって、`write()` システムコールのデータ送信監視間隔を指定できます。

`ipc_send_count` オペランドを指定することによって、`write()` システムコールのデータ送信監視回数を指定できます。

通信制御データの受信監視時間の指定

データ受信の開始後に、ネットワークの障害などによって OpenTP1 の通信制御データを正しく受信できない状態になると、他プロセスからのコネクション設定要求や新しいデータ受信処理を開始できない状態が続いてしまいます。

`ipc_header_recv_time` オペランドを指定することによって、通信制御データを受信するまでの時間を監視できます。

コネクション確立要求を格納するキュー（リッスンキュー）の長さの指定

OpenTP1 は、コネクション接続要求を受信するソケットに対し、`listen()` システムコールを発行します。`listen()` システムコールに指定するリッスンキューの長さには、OpenTP1 をコンパイルした環境の OS が定義している `SOMAXCONN` を指定しています。`SOMAXCONN` の値については、「リリースノート」を参照してください。一度に大量のコネクション接続要求を受信すると、リッスンキューが不足し、コネクション接続元のコネクション接続要求はエラーリターンする可能性があります。システム共通定義の `ipc_backlog_count` オペランドを指定すると、リッスンキューの長さを変更できます。リッスンキューに指定できる最大値、および `SOMAXCONN` の値は動作環境の OS によって異なります。そのため、`ipc_backlog_count` オペランドに動作環境の `SOMAXCONN` 以上の値を指定する場合、動作環境の OS のマニュアルを参照してこれらの値を確認し、指定する値を決定してください。

7.3.10 DNS , NIS 使用時の注意事項

OpenTP1 は、定義されたホスト名から IP アドレスを変換したり、RPC 通信先を求めたりするために、DNS や NIS を使用することがあります。これらの機能を使用するかどうかは OpenTP1 を使用する OS 環境の設定によって決定します。

DNS , NIS が障害になると、トランザクション処理時間が長くなったり、OpenTP1 が開始できなくなったり、または UAP が開始できなくなったりする障害が発生する可能性があります。

障害発生を防ぐために、次の観点からシステム設計をしてください。

高信頼性に対する観点

DNS サーバ、NIS サーバ障害時について設計する必要があります。

交代先の設計や、自サーバ内での解決方法を設計して信頼性を高めてください。

性能面に対する観点

DNS , NIS を使用する場合、ホスト名からアドレスを求めるときに通信が発生することがあります。

そのオーバーヘッドを考慮してシステムを設計してください。

付録

付録 A TP1/Message Control で使える通信プロトコル対応製品

付録 B OpenTP1 の関数とコマンドの一覧

付録 C バージョンアップ時の変更点

付録 D リモートプロシジャコールの処理の概要

付録 E 用語解説

付録 A TP1/Message Control で使える通信プロトコル対応製品

OpenTP1 で使える通信プロトコルに対応した製品について説明します。これらの製品を使う場合は、TP1/Message Control と TP1/NET/Library が前提となります。

付録 A.1 通信プロトコル対応の製品

OpenTP1 の通信プロトコル対応の製品は次のとおりです。

(1) OSI 基本参照モデルのネットワーク対応の製品

- TP1/NET/OSI-TP
OSI TP プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/OSAS-NIF
NIF/OSI プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/User Agent
OSI メッセージ通信システムの UA (User Agent) プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。

(2) TCP/IP プロトコルのネットワーク対応の製品

- TP1/NET/TCP/IP
TCP/IP プロトコルで接続されたシステム間で、メッセージの通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/C/S560
C/S560 プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。

(3) GUI 対応の製品

- TP1/NET/XMAP3
XMAP3 を使ったクライアントと通信する場合に使う製品です。クライアントでは、画面・帳票サポートシステム XMAP3 を使えます。

(4) 従来型ネットワーク対応の製品

- TP1/NET/HSC
ベーシック手順の HSC 手順に準拠した通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/HDLC
HDLC 手順に準拠した通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/X25
デジタル伝送のパケット通信基準 (X.25) に準拠した通信をする場合に使う製品です。
- TP1/NET/X25-Extended
デジタル伝送のパケット通信基準 (X.25 VC) に準拠した通信をする場合に使う製品

です。ANSER センタとの接続で使う製品です。

- TP1/NET/NCSB

銀行間提携システムの伝送制御手順に準拠した通信をする場合に使う製品です。

(5) HNA ネットワーク対応の製品

- TP1/NET/HNA-NIF

NIF/HNA プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。

(6) SNA ネットワーク対応の製品

- TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP1

SNA の SLU-TypeP プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。

一次局とする場合に使う製品です。

- TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2

SNA の SLU-TypeP プロトコルに準拠した通信をする場合に使う製品です。

二次局とする場合に使う製品です。

(7) User Datagram Protocol プロトコル対応の製品

- TP1/NET/User Datagram Protocol

User Datagram Protocol プロトコルで接続されたシステム間で、メッセージの通信をする場合に使う製品です。

付録 A.2 通信プロトコル対応製品と接続できるシステム

OpenTP1 の通信プロトコル対応製品と接続できるシステムの関係性を次の表に示します。

表 A-1 OpenTP1 の通信プロトコル対応製品の詳細

プロトコル製品	使うプロトコル	通信相手の DC (前提プログラム)	通信に使う回線
TP1/NET/OSI-TP	OSI TP プロトコル	VOS3 TMS-4V/SP (OSAS/TP/4VSP) VOS3 XDM/DCCM3 (OSAS/TP/DCCM3) OSI TP プロトコルを備えたシステム	専用線 (V.24/X.21), パケット交換網 (X.25 (80/84) VC), OSI LAN (CD105/CD10T) など
TP1/NET/OSAS-NIF	NIF/OSI プロトコル	VOS3 TMS-4V/SP (OSAS/NF/4VSP) VOS3 XDM/DCCM3 (OSAS/UA2/DCCM3)	専用線 (V.24/X.21), パケット交換網 (X.25 (80/84) VC), OSI LAN (CD105/CD10T) など
TP1/NET/User Agent	OSAS/UA プロトコル	VOS3 TMS-4V/SP (OSAS/UA/4VSP) VOS3 XDM/DCCM3 (OSAS/UA/DCCM3) など	専用線 (V.24/X.21), パケット交換網 (X.25 (80/84) VC), OSI LAN (CD105/CD10T) など

プロトコル製品	使うプロトコル	通信相手の DC (前提プログラム)	通信に使う回線
TP1/NET/TCP/IP	TCP/IP プロトコル	TCP/IP プロトコルを備えたシステム	LAN (CD105/CD10T), LAN (FDDI) など
TP1/NET/C/S560	C/S560 プロトコル	CommuniNet	LAN (CD105/CD10T), LAN (FDDI) など
TP1/NET/XMAP3	TCP/IP プロトコル	XMAP3	LAN (CD105/CD10T), LAN (FDDI) など
TP1/NET/HSC	HSC1, HSC2 手順	HSC1, HSC2 を備えたシステム	HSC1: 専用線 HSC2: 電話網
TP1/NET/HDLC	HDLC 手順	HDLC 手順を備えたシステム	NRM 従: 専用線, ABM: 専用線, ARM: 専用線など
TP1/NET/X25	X.25 (PVC, VC) 通信	X.25 (PVC, VC) 手順を備えたシステム	パケット交換網 (X.25 (80/84) PVC, VC) など
TP1/NET/X25-Extended	X.25 (VC) 通信	X.25 (VC) 手順を備えた ANSER センタシステム	パケット交換網 (X.25 (80/84) VC) など
TP1/NET/NCSB	銀行間提携システムで使う手順	NCSB 手順を備えたシステム	NCSB: 専用線
TP1/NET/HNA-NIF	HNA/NIF プロトコル (二次局)	HNA/NIF プロトコルを備えたシステム	専用線 (HDLC-NRM 二次), パケット交換網 (X.25 (80/84) VC), パケット交換網 (X.25 (80/84) PVC) など
TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP1	SNA プロトコル (一次局)	SNA (SLU-TypeP) プロトコルを備えたシステム	専用回線 (HDLC-NRM 一次), パケット交換網 (X.25 (80/84) PVC, VC) など
TP1/NET/Secondary Logical Unit - TypeP2	SNA プロトコル (二次局)	SNA (SLU-TypeP) プロトコルを備えたシステム	専用線 (HDLC-NRM 二次), パケット交換網 (X.25 (80/84) VC), パケット交換網 (X.25 (80/84) PVC) など
TP1/NET/User Datagram Protocol	User Datagram Protocol プロトコル	User Datagram Protocol プロトコルを備えたシステム	LAN (CD105/CD10T), LAN (FDDI) など

付録 B OpenTP1 の関数とコマンドの一覧

OpenTP1 で使えるライブラリ関数一覧を、次の表に示します。メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) のライブラリ関数については、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

表 B-1 OpenTP1 のライブラリ関数の一覧

機能	ライブラリ関数名		
	C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム	
リモートプロシジャコール	アプリケーションプログラムの開始	dc_rpc_open	CBLDCRPC('OPEN')
	SPP のサービス開始	dc_rpc_mainloop	CBLDCRSV('MAINLOOP')
	遠隔サービスの要求	dc_rpc_call	CBLDCRPC('CALL')
	通信先を指定した遠隔サービスの呼び出し ¹	dc_rpc_call_to	-
	処理結果の非同期受信	dc_rpc_poll_any_replies	CBLDCRPC('POLLANYR')
	エラーが発生した非同期 RPC 要求の記述子の取得	dc_rpc_get_error_descriptor	CBLDCRPC('GETERDES')
	処理結果の受信の拒否	dc_rpc_discard_further_replies	CBLDCRPC('DISCARDF')
	非同期応答型 RPC の特定応答電文廃棄	dc_rpc_discard_specific_reply	CBLDCRPC('DISCARDS')
	サービス関数のリトライ	dc_rpc_service_retry	CBLDCRPC('SVRETRY')
	サービス要求のスケジュールプライオリティの設定	dc_rpc_set_service_prio	CBLDCRPC('SETSVPRI')
	サービス要求のスケジュールプライオリティの参照	dc_rpc_get_service_prio	CBLDCRPC('GETSVPRI')
	サービスの応答待ち時間の参照	dc_rpc_get_watch_time	CBLDCRPC('GETWATCH')
	サービスの応答待ち時間の更新	dc_rpc_set_watch_time	CBLDCRPC('SETWATCH')
	クライアント UAP のノードアドレスの取得	dc_rpc_get_callers_address	CBLDCRPC('GETCLADR')
	ゲートウェイのノードアドレスの取得	dc_rpc_get_gateway_address	CBLDCRPC('GETGWADR')
	CUP へ的一方通知	dc_rpc_cltsend	CBLDCRPC('CLTSEND')

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
	アプリケーションプログラムの終了	dc_rpc_close	CBLDRCRPC('CLOSE')
リモート API 機能	rap リスナーとのコネクション確立	dc_rap_connect	CBLDRCRAP('CONNECT') CBLDRCRAP('CONNECTX')
	rap リスナーとのコネクション解放	dc_rap_disconnect	CBLDRCRAP('DISCNCT')
トランザクション制御	トランザクションの開始	dc_trn_begin	CBLDCTRN('BEGIN')
	連鎖モードのコミット	dc_trn_chained_commit	CBLDCTRN('C-COMMIT')
	連鎖モードのロールバック	dc_trn_chained_rollback	CBLDCTRN('C-ROLL')
	非連鎖モードのコミット	dc_trn_unchained_commit	CBLDCTRN('U-COMMIT')
	非連鎖モードのロールバック	dc_trn_unchained_rollback	CBLDCTRN('U-ROLL')
	現在のトランザクションに関する情報の報告	dc_trn_info	CBLDCTRN('INFO')
	リソースマネージャ接続先選択	dc_trn_rm_select	CBLDCTRN('RMSELECT')
システム運用の管理	運用コマンドの実行	dc_adm_call_command	CBLDCADM('COMMAND')
	ユーザサーバの開始処理完了の報告	dc_adm_complete	CBLDCADM('COMPLETE')
	ユーザサーバの状態の報告	dc_adm_status	CBLDCADM('STATUS')
監査ログの出力	監査ログの出力	dc_log_audit_print	CBLDCADT('PRINT')
メッセージログの出力	メッセージログの出力	dc_logprint	CBLDCLOG('PRINT')
ユーザジャーナルの取得	ユーザジャーナルの取得	dc_jnl_ujput	CBLDCJNL('UJPUT')
ジャーナルデータの編集 ²	jnlrput 出力ファイルのクローズ	-	CBLDCJUP('CLOSERPT')
	jnlrput 出力ファイルのオープン	-	CBLDCJUP('OPENRPT')
	jnlrput 出力ファイルからジャーナルデータの入力	-	CBLDCJUP('RDGETRPT')

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
メッセージ送受信	MCF 環境のオープン	dc_mcf_open	CBLDPCMCF('OPEN')
	MHP のサービス開始	dc_mcf_mainloop	CBLDPCMCF('MAINLOOP')
	メッセージの受信	dc_mcf_receive	CBLDPCMCF('RECEIVE')
	応答メッセージの送信	dc_mcf_reply	CBLDPCMCF('REPLY')
	メッセージの送信	dc_mcf_send	CBLDPCMCF('SEND')
	メッセージの再送	dc_mcf_resend	CBLDPCMCF('RESEND')
	同期型のメッセージ受信	dc_mcf_recvsync	CBLDPCMCF('RECVSYNC')
	同期型のメッセージ送信	dc_mcf_sendsync	CBLDPCMCF('SENDSYNC')
	同期型のメッセージ送受信	dc_mcf_sendrecv	CBLDPCMCF('SENDRECV')
	一時記憶データの受け取り	dc_mcf_tempget	CBLDPCMCF('TEMPGET')
	一時記憶データの更新	dc_mcf_tempput	CBLDPCMCF('TEMPPUT')
	継続問い合わせ応答の終了	dc_mcf_contend	CBLDPCMCF('CONTEND')
	アプリケーションプログラムの起動	dc_mcf_execap	CBLDPCMCF('EXECAP')
	アプリケーション情報通知	dc_mcf_ap_info	CBLDPCMCF('APINFO')
	UOC へのアプリケーション情報通知	dc_mcf_ap_info_uoc	-
	ユーザタイム監視の設定	dc_mcf_timer_set	CBLDPCMCF('TIMERSET')
	ユーザタイム監視の取り消し	dc_mcf_timer_cancel	CBLDPCMCF('TIMERCAN')
	MHP のコミット	dc_mcf_commit	CBLDPCMCF('COMMIT')
	MHP のロールバック	dc_mcf_rollback	CBLDPCMCF('ROLLBACK')
	MCF 環境のクローズ	dc_mcf_close	CBLDPCMCF('CLOSE')
	MCF 通信サービスの状態取得	dc_mcf_tlscom	CBLDPCMCF('TLSCOM')
	コネクションの状態取得	dc_mcf_tlscn	CBLDPCMCF('TLSCN')
	コネクションの確立	dc_mcf_tactcn	CBLDPCMCF('TACTCN')
コネクションの解放	dc_mcf_tdctcn	CBLDPCMCF('TDCTCN')	
サーバ型コネクションの確立要求の受付状態取得	dc_mcf_tslsln	CBLDPCMCF('TSLSLN')	
サーバ型コネクションの確立要求の受付開始	dc_mcf_tonln	CBLDPCMCF('TONLN')	

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
	サーバ型コネクションの確立要求の受付終了	dc_mcf_tofln	CBLDCMCF('TOFLN')
	アプリケーションに関するタイマ起動要求の削除	dc_mcf_adltap	CBLDCMCF('ADLTAP')
	論理端末の状態取得	dc_mcf_tlsle	CBLDCMCF('TLSLE')
	論理端末の閉塞	dc_mcf_tdctle	CBLDCMCF('TDCTLE')
	論理端末の閉塞解除	dc_mcf_tactle	CBLDCMCF('TACTLE')
	論理端末の出力キュー削除	dc_mcf_tdlqle	CBLDCMCF('TDLQLE')
	DAM ファイルサービス	論理ファイルのオープン	dc_dam_open
論理ファイルからブロックの入力		dc_dam_read	CBLDCDAM('DCDAMSVC','READ')
論理ファイルのブロックの更新		dc_dam_rewrite	CBLDCDAM('DCDAMSVC','REWRITE')
論理ファイルへブロックの出力		dc_dam_write	CBLDCDAM('DCDAMSVC','WRITE')
論理ファイルのクローズ		dc_dam_close	CBLDCDAM('DCDAMSVC','CLOSE')
論理ファイルの閉塞		dc_dam_hold	CBLDCDAM('DCDAMSVC','HOLD')
論理ファイルの閉塞の解除		dc_dam_release	CBLDCDAM('DCDAMSVC','RELEASE')
論理ファイルの状態の参照		dc_dam_status	CBLDCDAM('DCDAMSVC','STATUS')
回復対象外 DAM ファイル使用の開始		dc_dam_start	CBLDCDAM('DCDAMSVC','START')
回復対象外 DAM ファイル使用の終了		dc_dam_end	CBLDCDAM('DCDAMSVC','END')
物理ファイルの割り当て		dc_dam_create	CBLDCDAMB('DCDAMINT','CREATE')
物理ファイルのオープン		dc_dam_iopen	CBLDCDAMB('DCDAMINT','OPEN')
物理ファイルからブロックの入力		dc_dam_get	CBLDCDAMB('DCDAMINT','GET')
物理ファイルへブロックの出力		dc_dam_put	CBLDCDAMB('DCDAMINT','PUT')
物理ファイルのブロックの検索	dc_dam_bseek	CBLDCDAMB('DCDAMINT','BSEEK')	

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
	物理ファイルからブロックの直接入力	dc_dam_dget	CBLDCDMB('DCDAMINT', 'DGET')
	物理ファイルへブロックの直接出力	dc_dam_dput	CBLDCDMB('DCDAMINT', 'DPUT')
	物理ファイルのクローズ	dc_dam_iclose	CBLDCDMB('DCDAMINT', 'CLOSE')
TAM ファイルサービス	TAM テーブルのオープン ¹	dc_tam_open	-
	TAM テーブルからレコードの入力	dc_tam_read	CBLDCTAM('FxxR')('FxxU')
	TAM テーブルのレコード入力を前提の更新	dc_tam_rewrite	CBLDCTAM('MFY')('MFYS')('STR')
	TAM テーブルのレコードの更新 / 追加	dc_tam_write	CBLDCTAM('MFY')('MFYS')('STR')
	TAM テーブルのレコードの削除	dc_tam_delete	CBLDCTAM('ERS')('ERSR')
	TAM テーブルのレコードの入力取り消し ¹	dc_tam_read_cancel	-
	TAM テーブルの状態の取得	dc_tam_get_inf	CBLDCTAM('GST')
	TAM テーブルの情報の取得	dc_tam_status	CBLDCTAM('INFO')
	TAM テーブルのクローズ ¹	dc_tam_close	-
IST サービス	IST テーブルのオープン	dc_ist_open	CBLDCIST('DCISTSVC', 'OPEN')
	IST テーブルからレコードの入力	dc_ist_read	CBLDCIST('DCISTSVC', 'READ')
	IST テーブルへレコードの出力	dc_ist_write	CBLDCIST('DCISTSVC', 'WRITE')
	IST テーブルのクローズ	dc_ist_close	CBLDCIST('DCISTSVC', 'CLOSE')
資源の排他制御	資源の排他	dc_lck_get	CBLDCLCK('GET')
	全資源の排他の解除	dc_lck_release_all	CBLDCLCK('RELALL')
	資源名称を指定した排他の解除	dc_lck_release_byname	CBLDCLCK('RELNAME')

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
XATMI インタフェース	リクエスト / レスポンス型サービスの呼び出しと応答の受信	tpcall()	TPCALL
	リクエスト / レスポンス型サービスの呼び出し	tpacall()	TPACALL
	リクエスト / レスポンス型サービスからの非同期応答の受信	tpgetreply()	TPGETRPLY
	リクエスト / レスポンス型サービスのキャンセル	tpcancel()	TPCANCEL
	会話型サービスとのコネクションの確立	tpconnect()	TPCONNECT
	会話型サービスとのコネクションの切断	tpdiscon()	TPDISCON
	会話型サービスからのメッセージの受信	tprecv()	TPRECV
	会話型サービスへのメッセージの送信	tpsend()	TPSEND
	型付きバッファの割り当て	tpalloc()	. 3
	型付きバッファの解放	tpfree()	. 3
	型付きバッファのサイズの変更	tprealloc()	. 3
	型付きバッファの情報の取得	tpypes()	. 3
	サービス名の広告	tpadvertise()	TPADVERTISE
	サービス名の広告の取り消し	tpunadvertise()	TPUNADVERTISE
	サービス関数のテンプレート	tpservice()	TPSVCSTART
サービス関数からのリターン	tpreturn()	TPRETURN	
TX インタフェース	トランザクションの開始	tx_begin()	TXBEGIN
	トランザクションのコミット	tx_commit()	TXCOMMIT
	現在のトランザクションに関する情報の返却	tx_info()	TXINFORM
	リソースマネージャ集合のオープン	tx_open()	TXOPEN

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
	トランザクションのロールバック	tx_rollback()	TXROLLBACK
	リソースマネージャ集合のクローズ	tx_close()	TXCLOSE
	commit_return 特性の設定	tx_set_commit_return()	TXSETCOMMITRET
	transaction_control 特性の設定	tx_set_transaction_control()	TXSETTRANCTL
	transaction_timeout 特性の設定	tx_set_transaction_timeout()	TXSETTIMEOUT
マルチノード機能 ¹	OpenTP1 ノードのステータス取得の開始	dc_adm_get_nd_status_begin	-
	OpenTP1 ノードのステータスの取得	dc_adm_get_nd_status_next	-
	指定した OpenTP1 ノードのステータスの取得	dc_adm_get_nd_status	-
	OpenTP1 ノードのステータス取得の終了	dc_adm_get_nd_status_done	-
	ノード識別子の取得の開始	dc_adm_get_nodeconf_begin	-
	ノード識別子の取得	dc_adm_get_nodeconf_next	-
	ノード識別子の取得の終了	dc_adm_get_nodeconf_done	-
	指定したノード識別子の取得	dc_adm_get_nodeconf_id	-
	ユーザサーバのステータス取得の開始	dc_adm_get_sv_status_begin	-
	ユーザサーバのステータスの取得	dc_adm_get_sv_status_next	-
	指定したユーザサーバのステータスの取得	dc_adm_get_sv_status	-
	ユーザサーバのステータス取得の終了	dc_adm_get_sv_status_done	-
オンラインテストの管理	ユーザサーバのテスト状態の報告	dc_uto_test_status	CBLDCUTO('T-STATUS')
性能検証用トレース	ユーザ固有の性能検証用トレースの取得	dc_prf_utrace_put	CBLDCPRF('PRFPUT')

機能		ライブラリ関数名	
		C 言語ライブラリ	COBOL-UAP 作成用プログラム
	性能検証用トレース取得 通番の通知	dc_prf_get_trace _num	CBLDCPRF (' PRFGETN ')
リアルタイム統計情報 サービス	任意区間でのリアルタイム統計情報の取得	dc_rts_utrace_pu t	CBLDCRTS (' RTSPUT ')

(凡例)

- : 該当しません。

注 1

COBOL-UAP 作成用プログラムは使えません。

注 2

ジャーナルデータの編集では、C 言語の API は使えません。

注 3

XATMI インタフェースでは、該当する COBOL の API はありません。

OpenTP1 のコマンド一覧を、次の表に示します。メッセージキューイング機能 (TP1/Message Queue) のコマンドについては、マニュアル「TP1/Message Queue 使用の手引」を参照してください。

表 B-2 OpenTP1 のコマンド一覧

機能	コマンド名	実行権限	
システム管理	OpenTP1 の OS への登録と削除	dcsetup	スーパーユーザ
	プロセスサービスの再起動および定義の反映	dcreset	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 の内部制御用資源の確保と解放	dcmakeup	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 の開始	dcstart	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 の終了	dcstop	OpenTP1 管理者
	システム統計情報の取得開始、終了	dcstats	OpenTP1 管理者
	マルチノードエリア、サブエリアの開始	dcmstart	OpenTP1 管理者
	マルチノードエリア、サブエリアの終了	dcmstop	OpenTP1 管理者
	シナリオテンプレートからの OpenTP1 コマンドの実行	dcjcmdex	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
	システム定義のオペランドの指定	dcjchconf	OpenTP1 管理者
	ドメイン定義ファイルの更新	dcjnamch	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 ノードの状態表示	dcndls	一般ユーザ
	共用メモリの状態表示	dcshmls	一般ユーザ
	一時クローズ処理の実行状態の表示	rpcstat	一般ユーザ
	OpenTP1 の標準出力、標準エラー出力のリダイレクト	prctee	OpenTP1 管理者
	prctee プロセスの停止と再開始	prctctrl	スーパーユーザ
	保守資料の取得	dcrasget	OpenTP1 管理者
	システム統計情報の標準出力へのリアルタイム編集出力	dcreport	OpenTP1 管理者
	トラブルシュート情報の削除	dccspool	OpenTP1 管理者
	システム定義のチェック	dcdefchk	OpenTP1 管理者
	製品情報の表示	dcplist	OpenTP1 管理者
サーバ管理	サーバの開始	dcsvstart	OpenTP1 管理者
	サーバの終了	dcsvstop	OpenTP1 管理者
	サーバの状態表示	prcls	一般ユーザ
	ユーザサーバ、およびユーザサーバから起動されるコマンドのサーチパスの表示	prcpathls	一般ユーザ
	ユーザサーバ、およびユーザサーバから起動されるコマンドのサーチパスの変更	prcpath	OpenTP1 管理者
	UAP 共用ライブラリのサーチパスの表示	prcdlpathls	一般ユーザ
	UAP 共用ライブラリのサーチパスの変更	prcdlpath	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 のプロセスの強制停止	prckill	OpenTP1 管理者
スケジュール管理	スケジュールの状態表示	scdls	一般ユーザ
	スケジュールの閉塞	scdhold	OpenTP1 管理者

機能	コマンド名	実行権限	
スケジュールの再開始	scdrls	OpenTP1 管理者	
プロセス数の変更	scdchprc	OpenTP1 管理者	
プロセスの停止および再起動	scdrsprc	OpenTP1 管理者	
トランザクション管理	トランザクションの状態表示	trnls	一般ユーザ
トランザクションの強制コミット	trncmt	OpenTP1 管理者	
トランザクションの強制ロールバック	trnrbk	OpenTP1 管理者	
トランザクションの強制終了	trnfgt	OpenTP1 管理者	
トランザクション統計情報の取得開始, 終了	trnstics	OpenTP1 管理者	
未決着トランザクション情報ファイルの削除	trndlinf	OpenTP1 管理者	
OSI TP 通信の未決着トランザクション情報の表示	tptrnls	一般ユーザ	
XA リソース管理	XAR イベントトレース情報の表示	xarevtr	一般ユーザ
XAR ファイルの状態表示	xarfills	一般ユーザ	
XAR トランザクション状態の変更	xarforce	OpenTP1 管理者	
XA リソースサービスの閉塞	xarhold	OpenTP1 管理者	
XAR ファイルの作成	xarinit	OpenTP1 管理者	
XAR トランザクション情報の表示	xarls	一般ユーザ	
XA リソースサービスの閉塞解除	xarrles	OpenTP1 管理者	
XAR ファイルの削除	xarrm	OpenTP1 管理者	
排他管理	排他情報の表示	lckls	一般ユーザ
排他制御用テーブルのプール情報の表示	lckpool	一般ユーザ	
デッドロック情報ファイルとタイムアウト情報ファイルの削除	lckrminf	OpenTP1 管理者	
ネーム管理	OpenTP1 起動確認, キャッシュ削除	namalivechk	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
	ドメイン代表スケジューラサービスの登録, 削除	namdomainset up	スーパーユーザ
	ドメイン構成の変更 (システム共通定義使用)	namndchg	OpenTP1 管理者
	ドメイン構成の変更 (ドメイン定義ファイル使用)	namchgfl	OpenTP1 管理者
	起動通知情報の強制的無効化	namunavl	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 のサーバ情報の表示	namsvinf	OpenTP1 管理者
	RPC 抑止リストの操作	namblad	OpenTP1 管理者
	ノード情報の削除	namndrm	OpenTP1 管理者
	マネージャノードの変更	nammstr	OpenTP1 管理者
	ノードリストファイルの作成	namnlcre	OpenTP1 管理者
	ノードリストファイルの内容表示	namnldsp	一般ユーザ
	ノードリストファイルの削除	namnldel	OpenTP1 管理者
	ノードのオプション情報の変更	namndopt	OpenTP1 管理者
メッセージログ管理	メッセージログファイルの内容表示	logcat	一般ユーザ
	メッセージログのリアルタイム出力機能の切り替え	logcon	OpenTP1 管理者
監査ログ管理	監査ログ機能の環境設定	dcauditsetup	スーパーユーザ
OpenTP1 ファイル管理	OpenTP1 ファイルシステムの初期設定	filmkfs	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 ファイルシステムの状態表示	filstatfs	一般ユーザ
	OpenTP1 ファイルシステムの内容表示	fills	一般ユーザ
	OpenTP1 ファイルシステムのバックアップ	filbkup	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 ファイルシステムのリストア	filrstr	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 ファイルグループの変更	filchgrp	OpenTP1 管理者
	OpenTP1 ファイルのアクセス許可モードの変更	filchmod	OpenTP1 管理者

機能	コマンド名	実行権限	
	OpenTP1 ファイル所有者の変更	filchown	OpenTP1 管理者
ステータスファイル管理	ステータスファイルの作成, 初期設定	stsinit	OpenTP1 管理者
	ステータスファイルの状態表示	stsls	一般ユーザ
	ステータスファイルの内容表示	stsfills	一般ユーザ
	ステータスファイルのオープン	stsoopen	OpenTP1 管理者
	ステータスファイルのクローズ	stsclose	OpenTP1 管理者
	ステータスファイルの削除	stsrn	OpenTP1 管理者
	ステータスファイルのスワップ	stsswap	OpenTP1 管理者
ジャーナル関係のファイル管理	ジャーナル関係のファイルの初期設定	jnlinit	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイル情報の表示	jnlls	一般ユーザ
	再開始中読み込み済ジャーナル関係のファイル情報の表示	jnlrinf	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルのオープン	jnlopenfg	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルのクローズ	jnlclsfg	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係の物理ファイルの割り当て	jnladdpf	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係の物理ファイルの削除	jnldelpf	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルのスワップ	jnlswpfg	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルの削除	jnlrm	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルのステータス変更	jnlchgfg	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルのアンロード	jnlunlfg	OpenTP1 管理者
	自動アンロード機能の制御	jnlaturl	OpenTP1 管理者
	ジャーナル関係のファイルの回復	jnlmkrf	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
	ファイル回復用ジャーナルの集積	jnlcolc	OpenTP1 管理者
	アンロードジャーナルファイルの複写	jnlcopy	OpenTP1 管理者
	アーカイブ状態の表示	jnlarls	一般ユーザ
	アンロードジャーナルファイル, またはグローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルの編集出力	jnledit	OpenTP1 管理者
	アンロードジャーナルファイル, またはグローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルのレコード出力	jnlrput	OpenTP1 管理者
	アンロードジャーナルファイル, およびグローバルアーカイブアンロードジャーナルファイルの時系列ソート, およびマージ	jnlstts	OpenTP1 管理者
	稼働統計情報の出力	jnlmst	OpenTP1 管理者
	MCF 稼働統計情報の出力	jnlmst	OpenTP1 管理者
	リソースグループの接続の強制解除	jnlardis	OpenTP1 管理者
DAM ファイル管理	物理ファイルの初期設定	damload	OpenTP1 管理者
	論理ファイルの状態表示	damlis	一般ユーザ
	論理ファイルの追加	damadd	OpenTP1 管理者
	論理ファイルの切り離し	damrm	OpenTP1 管理者
	論理ファイルの論理閉塞	damhold	OpenTP1 管理者
	論理ファイルの閉塞解除	damrles	OpenTP1 管理者
	物理ファイルの削除	damdel	OpenTP1 管理者
	物理ファイルのバックアップ	dambkup	OpenTP1 管理者
	物理ファイルのリストア	damrstr	OpenTP1 管理者
	論理ファイルの回復	damfrc	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
	キャッシュブロック数しきい値の設定	damchdef	OpenTP1 管理者
	キャッシュブロック数の取得	damchinf	一般ユーザ
TAM ファイル管理	TAM ファイルの初期作成	tamcre	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルの状態表示	tamls	一般ユーザ
	TAM テーブルの追加	tamadd	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルの切り離し	tamrm	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルの論理閉塞	tamhold	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルの閉塞解除	tamrles	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルのロード	tamload	OpenTP1 管理者
	TAM テーブルのアンロード	tamunload	OpenTP1 管理者
	TAM ファイルの削除	tamdel	OpenTP1 管理者
	TAM ファイルのバックアップ	tambkup	OpenTP1 管理者
	TAM ファイルのリストア	tamrstr	OpenTP1 管理者
	TAM ファイルの回復	tamfrc	OpenTP1 管理者
	TAM 排他資源名称の変換	tamlckls	一般ユーザ
	ハッシュ形式の TAM ファイルおよび TAM テーブルのシノニム情報の表示	tamhsls	OpenTP1 管理者
	メッセージキューファイル管理	キューグループの状態表示	que1s
メッセージキュー用物理ファイルの割り当て		queinit	OpenTP1 管理者
メッセージキュー用物理ファイルの削除		querm	OpenTP1 管理者
リソースマネージャ管理	リソースマネージャの情報の表示	trnlstrm	一般ユーザ
	リソースマネージャの登録	trnlnkrm	OpenTP1 管理者
	トランザクション制御用オブジェクトファイルの作成	trnmkobj	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
トレース管理	UAP トレースの編集出力	uatdump	一般ユーザ
	RPC トレースのマージ	rpcmrg	一般ユーザ
	RPC トレースの出力	rpcdump	一般ユーザ
	共用メモリダンプの出力	usmdump	OpenTP1 管理者
リモート API 管理	リモート API 機能の実行環境の設定	rapsetup	OpenTP1 管理者
	リモート API 機能に使用する定義の自動生成	rapdfgen	OpenTP1 管理者
	rap リスナーおよび rap サーバの状態表示	rapls	OpenTP1 管理者
性能検証用トレース管理	トレース情報ファイルの編集出力	prfed	OpenTP1 管理者
	トレース情報ファイルの取り出し	prfget	OpenTP1 管理者
リアルタイム統計情報サービス管理	RTS ログファイルの編集出力	rtsedit	一般ユーザ
	リアルタイム統計情報の標準出力への出力	rtsls	一般ユーザ
	リアルタイム統計情報サービスの実行環境の設定	rtsssetup	OpenTP1 管理者
	リアルタイム統計情報の設定変更	rtssstats	OpenTP1 管理者
OpenTP1 解析支援	性能検証用トレース解析	dcalzprf	OpenTP1 管理者
コネクション管理	コネクションの状態表示	mcftlscn	一般ユーザ
	コネクションの確立	mcftactcn	OpenTP1 管理者
	コネクションの解放	mcftdctcn	OpenTP1 管理者
	コネクションの切り替え	mcftchcn	OpenTP1 管理者
	ネットワークの状態表示	mcftlsln	一般ユーザ
	サーバ型コネクションの確立要求の受付開始	mcftonln	OpenTP1 管理者
	サーバ型コネクションの確立要求の受付終了	mcftofln	OpenTP1 管理者
	メッセージ多重処理状況の表示	mcftlstrd	OpenTP1 管理者
アプリケーション管理	アプリケーションの状態表示	mcfalsap	一般ユーザ

機能	コマンド名	実行権限	
アプリケーションの閉塞	mcfadctap	OpenTP1 管理者	
アプリケーションの閉塞解除	mcfaactap	OpenTP1 管理者	
アプリケーション異常終了回数の初期化	mcfaclcap	OpenTP1 管理者	
アプリケーションに関するタイマ起動要求の表示	mcfalstap	一般ユーザ	
アプリケーションに関するタイマ起動要求の削除	mcfadltap	OpenTP1 管理者	
アプリケーション運用支援	アプリケーションプログラムの起動	mcfuevt	一般ユーザ
論理端末管理	論理端末の状態表示	mcftlsle	一般ユーザ
	論理端末の閉塞	mcftdctle	OpenTP1 管理者
	論理端末の閉塞解除	mcftactle	OpenTP1 管理者
	論理端末のメッセージキューの先頭スキップ	mcftspgle	OpenTP1 管理者
	論理端末の出力キュー処理の保留	mcfthldoq	OpenTP1 管理者
	論理端末の出力キュー処理の保留解除	mcftrlsoq	OpenTP1 管理者
	論理端末の出力キュー削除	mcftdlqle	OpenTP1 管理者
	論理端末に関するメッセージジャーナルの取得開始	mcftactmj	OpenTP1 管理者
	論理端末に関するメッセージジャーナルの取得終了	mcftdctmj	OpenTP1 管理者
	論理端末に対する継続問い合わせ応答処理の強制終了	mcftendct	OpenTP1 管理者
	端末代行の開始	mcftstalt	OpenTP1 管理者
	端末代行の終了	mcftedalt	OpenTP1 管理者
サービスグループ管理	サービスグループの状態表示	mcftlssg	一般ユーザ
	サービスグループの閉塞	mcftdctsg	OpenTP1 管理者
	サービスグループの閉塞解除	mcftactsg	OpenTP1 管理者

	機能	コマンド名	実行権限
	サービスグループの入力キュー処理の保留	mcftthldiq	OpenTP1 管理者
	サービスグループの入力キュー処理の保留解除	mcftrlsiq	OpenTP1 管理者
	サービスグループの入力キュー削除	mcftdlqsg	OpenTP1 管理者
サービス管理	サービスの状態表示	mcftlssv	一般ユーザ
	サービスの閉塞	mcftdctsv	OpenTP1 管理者
	サービスの閉塞解除	mcftactsv	OpenTP1 管理者
セッション管理	セッションの開始	mcftactss	OpenTP1 管理者
	セッションの終了	mcftdctss	OpenTP1 管理者
バッファ管理	バッファグループの使用状況表示	mcftlsbuf	一般ユーザ
マップ管理	マップファイルのパス名変更	dcmaphg	OpenTP1 管理者
	マップファイルのロード済み資源の表示	dcmapl	OpenTP1 管理者
キュー管理	入出力キューの内容複写	mcftdmpqu	一般ユーザ
MCF トレース取得管理	MCF トレースファイルの強制スワップ	mcftswptr	OpenTP1 管理者
	MCF トレース取得の開始	mcftstrtr	OpenTP1 管理者
	MCF トレース取得の終了	mcftstp	OpenTP1 管理者
MCF 稼働統計情報管理	MCF 稼働統計情報の編集	mcfreport	OpenTP1 管理者
	MCF 稼働統計情報の出力	mcfstats	OpenTP1 管理者
MCF 通信サービス管理	MCF 通信サービスの部分停止	mcftstop	OpenTP1 管理者
	MCF 通信サービスの部分開始	mcftstart	OpenTP1 管理者
	MCF 通信サービスの状態参照と開始待ち合わせ	mcftlscm	OpenTP1 管理者
ユーザタイム管理	ユーザタイム監視の状態表示	mcftlsum	一般ユーザ

注

プロトコルによって固有のコマンドがあります。プロトコル固有のコマンドについては、マ

マニュアル「OpenTP1 プロトコル」の該当するプロトコル編を参照してください。

注

dcstop コマンドを UAP から実行する場合は、バックグラウンドで実行してください。

付録 C バージョンアップ時の変更点

各バージョンでの変更点を次に示す分類ごとに示します。

- 関数，定義およびコマンドの追加と削除
- 動作の変更
- 関数，定義およびコマンドのデフォルト値の変更

付録 C.1 07-06 での変更点

TP1/Server Base 07-06 での関数，定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-1 TP1/Server Base 07-06 での関数，定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容	
追加	関数	なし	
	定義	システム共通定義	<ul style="list-style-type: none"> • name_service_mode オペランド • name_manager_node オペランド • name_remove_down_node オペランド • name_node_add_policy オペランド
		ネームサービス定義	<ul style="list-style-type: none"> • name_start_watch_time オペランド • name_start_retry_count オペランド • name_start_retry_interval オペランド • name_start_error オペランド • name_sync_ready_time オペランド • namnlfil 定義コマンド
		スケジュールサービス定義	<ul style="list-style-type: none"> • scdbufgrp 定義コマンドの -e, -s, -p オプション
		ユーザサービスデフォルト定義	<ul style="list-style-type: none"> • scdbufgrp 定義コマンドの -s, -p オプション
		ユーザサービス定義	<ul style="list-style-type: none"> • scdbufgrp 定義コマンドの -s, -p オプション
		コマンド	dcalzprf コマンド
		nammstr コマンド	
		namndopt コマンド	
		namndrm コマンド	
	namnlcre コマンド		
	namnldel コマンド		
	namnldsp コマンド		
	namsvinf コマンドの -x オプション		

種類	分類	内容
削除	定義	MCF アプリケーション定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfaalcap 定義コマンドの type オペランド
		MCF マネージャ定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmcomn 定義コマンドの -r, -c オプション

TP1/Server Base 07-06 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-2 TP1/Server Base 07-06 での動作の変更

分類	内容
定義	スケジューラサービス定義の scdbufgrp 定義コマンドの -n オプションに指定できる最大値 (61440) を、31457280 に変更
	次のオペランドに 0 を指定できるように変更 <ul style="list-style-type: none"> • システム共通定義 ipc_rcvbuf_size ipc_sndbuf_size • ユーザサービスデフォルト定義 ipc_rcvbuf_size ipc_sndbuf_size • ユーザサービス定義 ipc_rcvbuf_size ipc_sndbuf_size
コマンド	ユーザサーバごとに、共有化したバッファの使用サイズを制限できるようにし、sedls コマンドの出力形式を変更
メッセージ	なし
その他	性能検証用トレースの情報を CSV 形式で出力し、編集できるように変更
	メッセージキューサービス定義の定義ファイル数 (メッセージキューサーバ数) を 0 ~ 1 に変更
	ネームサービス定義の max_socket_descriptors オペランドの算出式を変更
	被アーカイブジャーナルノードの不正ジャーナル情報ファイルの最大ファイル数 (jnl_dual=N : 1,jnl_dual=Y : 2) を 1 に変更

TP1/Server Base 07-06 でのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.2 07-05 での変更点

TP1/Server Base 07-05 での関数、定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-3 TP1/Server Base 07-05 での関数、定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容
追加	関数	dc_trn_rm_select

種類	分類	内容
		CBLDCTRN(RMSELECT)
	定義	システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> • prc_coredump_filter オペランド
		rap リスナーサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • scs_prf_trace_level • rap_extend_function
		ユーザーサービスデフォルト定義 <ul style="list-style-type: none"> • prc_coredump_filter オペランド • rap_extend_function オペランド • scd_refresh_process オペランド • trnrmid 定義コマンドの -k オプション
		ユーザーサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • prc_coredump_filter オペランド • rap_extend_function オペランド • scd_refresh_process オペランド • trnrmid 定義コマンドの -k オプション
	コマンド	なし
削除	なし	

TP1/Message Control 07-05, TP1/NET/Library 07-05 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-4 TP1/Message Control 07-05, TP1/NET/Library 07-05 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容
追加	関数	COMMIT - MHP のコミット
	定義	MCF マネージャ定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmuap 定義コマンドの -c オプション commitdml オペランド noansreply オペランド • mcfmuap 定義コマンドの -r オプション reschedulecnt オペランド rescheduleint オペランド reschedulelog オペランド
		MCF アプリケーション定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfaalcap 定義コマンドの -d オプション reschedulecnt オペランド rescheduleint オペランド reschedulelog オペランド
	コマンド	mcftlsbuf コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -m オプション • -r オプション

種類	分類	内容
		mcftlsle コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -m オプション • -r オプション
削除	なし	

TP1/Server Base 07-05 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-5 TP1/Server Base 07-05 での動作の変更

分類	内容
定義	システムジャーナルサービス定義の jnl_max_datasize オペランドの指定値 (MCF サービスを使用する場合) の算出式を変更 ネットワークコミュニケーション定義の mcfmcomn 定義コマンドの -p オプションの指定値の上限 (2000000) を 1945599 に変更
コマンド	なし
メッセージ	なし
その他	MCF マネジャプロセスで使用する共用メモリの算出式を変更 ジャーナル取得条件の種別に CJ (無効出力通番) を追加 次のイベント ID のトレースデータ長を変更 <ul style="list-style-type: none"> • 0x1000 ~ 0x1001 • 0x1003 • 0x1005 • 0x1007 ~ 0x1009 • 0x2000 ~ 0x2001 • 0x2003 ~ 0x2005 • 0x4000 • 0x4002 • 0x4004 • 0x4006 • 0x4008 • 0x400a • 0x400c • 0x400e • 0x4010 • 0x4012 • 0x4014 • 0x4016 • 0x5001 ~ 0x5008 • 0x6400 ~ 0x6401 • 0x6420 ~ 0x6421 • 0x6430 ~ 0x6431 • 0xd000 • 0xd002 • 0xf008 • 0xf100 ~ 0xf101

分類	内容
	XATMI インタフェース用の COPY ファイルの定義を変更

TP1/Message Control 07-05 , TP1/NET/Library 07-05 での動作の変更点を次に示します。

表 C-6 TP1/Message Control 07-05 , TP1/NET/Library 07-05 での動作の変更

分類	内容
定義	なし
コマンド	なし
メッセージ	KFCA10365-I • 出力情報に最大未送信メッセージ数の情報を追加
	KFCA10366-I • 出力情報に最大バッファ使用数の情報を追加
	KFCA10505-I , KFCA10509-I • 出力情報に <code>-m</code> オプションと <code>-r</code> オプションを追加

TP1/Server Base 07-05 でのデフォルト値の変更はありません。

TP1/Message Control 07-05 , TP1/NET/Library 07-05 でのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.3 07-04 での変更点

TP1/Server Base 07-04 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-7 TP1/Server Base 07-04 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	チェックポイントダンプサービス定義 • <code>jnl_cdskip_limit</code> オペランド • <code>jnl_cdskip_msg</code> オペランド
		プロセスサービス定義 • <code>pre_take_over_dlpath</code> オペランド
	コマンド	<code>trncmt</code> コマンド • <code>-q</code> オプション
		<code>trnrbk</code> コマンド • <code>-q</code> オプション
		<code>trnfgt</code> コマンド • <code>-q</code> オプション

種類	分類	内容
		prcdlpath コマンド
		prcdlpathls コマンド
削除	なし	

注

ご使用の OS が Windows の場合はサポートしていません。

TP1/Server Base 07-04 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-8 TP1/Server Base 07-04 での動作の変更

分類	内容
定義	なし
コマンド	なし
メッセージ	KFCA00974-I, KFCA00976-I, KFCA00977-I <ul style="list-style-type: none"> 出力情報に -q オプションを追加

TP1/Server Base 07-04 でのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.4 07-03 での変更点

TP1/Server Base 07-03 での関数、定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-9 TP1/Server Base 07-03 での関数、定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> fil_prf_trace_delay_time オペランド fil_prf_trace_option オペランド jnl_prf_event_trace_level オペランド uap_trace_file_put オペランド
		ロックサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> lck_prf_trace_level オペランド
		ネームサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> name_cache_validity_time オペランド
		rap リスナーサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> ipc_socketl_highwater ipc_socketl_watchtime
		JNL 性能検証用トレース定義
		LCK 性能検証用トレース定義

種類	分類	内容	
		リアルタイム取得項目定義 <ul style="list-style-type: none"> • rts_mcf_ap_scd_stay オペランド • rts_mcf_ap_usr_srvc オペランド • rts_mcf_in_msg_scd_wait オペランド • rts_mcf_out_msg_norm_scd_wait オペランド • rts_mcf_out_msg_prio_scd_wait オペランド • rts_mcf_out_msg_resp_scd_wait オペランド • rts_mcf_out_msg_sync_scd_wait オペランド • rts_mcf_que_scd_wait_num オペランド 	
		ユーザサービスデフォルト定義 <ul style="list-style-type: none"> • uap_trace_file_put オペランド 	
		ユーザサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • uap_trace_file_put オペランド 	
	コマンド	filstatfs コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -S オプション 	
		pretctrl コマンド	
		prfed コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -v オプション 	
		prfget コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -f オプションの指定値に _mc , _fl , _jl , _lk を追加 	
		uatdump コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -f オプション 	
	削除	なし	

TP1/Message Control 07-03 , TP1/NET/Library 07-04 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-10 TP1/Message Control 07-03 , TP1/NET/Library 07-04 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除

種類	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	なし
	コマンド	mcfalstap コマンド
		mcftlsutm コマンド
削除	なし	

TP1/Server Base 07-03 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-11 TP1/Server Base 07-03 での動作の変更

分類	内容
定義	システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> • all_node オペランドにサービス情報優先度指定機能を指定できるように変更 • name_domain_file_use オペランドで使用有無を決定するドメイン定義ファイルに、優先選択ノードの定義ファイルを追加
	性能検証用トレース取得サービスの稼働数、および関連する定義を変更
コマンド	OpenTP1 の標準出力、標準エラー出力をリダイレクトする prctee プロセスを停止・再開できるような変更
	次のコマンドの出力形式を変更 <ul style="list-style-type: none"> • namsvinf
	OpenTP1 ファイルシステムのユーザ領域情報として使用中領域と未使用領域（空き領域）の一覧を表示できるよう変更
	トレース情報ファイルの編集結果を csv 形式で出力できるように変更
メッセージ	KFCA26954-W, KFCA26956-W, KFCA26965-E, KFCA27790-W <ul style="list-style-type: none"> • 出力情報に、送信元 IP アドレスと送信元ポート番号の情報を追加
その他	次に示すイベントトレース情報を取得するよう変更 <ul style="list-style-type: none"> • FIL イベントトレース • JNL 性能検証用トレース • LCK 性能検証用トレース
	プロセスをアバートしなくても UAP トレースを取得できるように変更
	静的共用メモリの算出式を変更
	共用メモリプールのサイズの算出式を変更
	監視イベントに次のイベントを追加 <ul style="list-style-type: none"> • OpenTP1 サービス開始 • OpenTP1 サービス停止
	UNIX のメッセージ送受信回数で使用する資源の見積もり式で、次の資源の被アーカイブノードの見積もり式を変更 <ul style="list-style-type: none"> • メッセージ ID • OpenTP1 のすべてのメッセージのうちの最大待ち合わせメッセージ数

TP1/Message Control 07-03, TP1/NET/Library 07-04 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-12 TP1/Message Control 07-03, TP1/NET/Library 07-04 での動作の変更

分類	内容
定義	mcfcalc 定義コマンドの -m オプションに 0 を指定、または指定を省略した場合の解釈値を、無制限から 65535 に変更
	次の定義コマンドで、-j オプションの指定値の上限を 131072 から 4000000 に変更 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmcomn • mcfmuap • mcftcomn

分類	内容
その他	MCF ダンプファイルの出力上限数を 99 から 3 に変更
	アプリケーションに関するタイマ起動要求の状態を表示できるように変更
	ユーザタイマ監視の状態を表示できるように変更

TP1/Server Base 07-03 でのデフォルト値の変更点を次の表に示します。

表 C-13 TP1/Server Base 07-03 でのデフォルト値の変更

分類	内容
定義	トランザクションサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> thread_stack_size オペランドについて、AIX 版の uCosminexus TP1/Server Base(64) を使用している場合のデフォルト値を 65536 に変更
	TAM サービス定義 <ul style="list-style-type: none"> tam_pool_attri オペランドのデフォルト値を次のとおり変更 <ul style="list-style-type: none"> HP-UX または Solaris の場合：fixed AIX, Linux または Windows の場合：free

TP1/Message Control 07-03, TP1/NET/Library 07-04 での関数, 定義およびコマンドのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.5 07-02 での変更点

TP1/Server Base 07-02 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-14 TP1/Server Base 07-02 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	dc_log_audit_print
		CBLDCADT('PRINT')
	定義	システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> nam_prf_trace_level オペランド jnl_fileless_option オペランド
		XA リソースサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> xar_prf_trace_level オペランド
		システムジャーナルサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> jnl_max_file_dispersion オペランド jnl_min_file_dispersion オペランド jnladdpf 定義コマンドの -e オプション

種別	分類	内容
		<p>ログサービス定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • log_audit_out オペランド • log_audit_path オペランド • log_audit_size オペランド • log_audit_count オペランド • log_audit_message オペランド
		<p>rap リスナーサービス定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • rap_term_disconnect_time オペランド • rap_stay_watch_time オペランド • rap_stay_warning_interval オペランド • log_audit_out_suppress オペランド • log_audit_message オペランド • watch_time オペランド
		<p>rap クライアントマネージャサービス定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • log_audit_out_suppress オペランド • log_audit_message オペランド
		<p>性能検証用トレース定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • prf_trace_backup オペランド
		<p>XAR 性能検証用トレース定義</p>
		<p>リアルタイム統計情報サービス定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • rts_log_file_backup オペランド
		<p>リアルタイム取得項目定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • rts_scd_svc_scd_wait オペランド • rts_scd_svc_using_buf オペランド • rts_scd_parallel オペランド
		<p>ユーザーサービスデフォルト定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • log_audit_out_suppress オペランド • log_audit_message オペランド • scdsvddef 定義コマンド
		<p>ユーザーサービス定義</p> <ul style="list-style-type: none"> • log_audit_out_suppress オペランド • log_audit_message オペランド • service オペランドの指定値に「UAP 共用ライブラリ名」を追加 • scdsvddef 定義コマンド
	コマンド	<p>dcauditsetup コマンド</p>
		<p>dcsetup コマンド</p> <ul style="list-style-type: none"> • -j オプション
		<p>dcstart コマンド</p> <ul style="list-style-type: none"> • -b オプション
		<p>dcstop コマンド</p> <ul style="list-style-type: none"> • -q オプション
		<p>prfget コマンド</p> <ul style="list-style-type: none"> • -f オプションの指定値に _nm , _xr , _pr を追加

種別	分類	内容
		scdls コマンド ・ -ae オプション ・ -e オプション ・ -t オプション
削除	定義	ユーザサービスデフォルト定義 ・ thdlock_sleep_time オペランド
		ユーザサービス定義 ・ thdlock_sleep_time オペランド

TP1/Message Control 07-02 , TP1/NET/Library 07-03 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-15 TP1/Message Control 07-02 , TP1/NET/Library 07-03 での関数 , 定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	dc_mcf_adltap
		dc_mcf_tactcn
		dc_mcf_tactle
		dc_mcf_tdctcn
		dc_mcf_tdctle
		dc_mcf_tdlqle
		dc_mcf_tlscn
		dc_mcf_tlscm
		dc_mcf_tlsle
		dc_mcf_tlsln
		dc_mcf_tofln
		dc_mcf_tonln
		CBLDCMCF('ADLTAP')
		CBLDCMCF('TACTCN')
		CBLDCMCF('TACTLE')
		CBLDCMCF('TDCTCN')
		CBLDCMCF('TDCTLE')
		CBLDCMCF('TDLQLE')
		CBLDCMCF('TLSCOM')
		CBLDCMCF('TLSCN')
CBLDCMCF('TLSLE')		
CBLDCMCF('TLSLN')		

種別	分類	内容
		CBLDCMCF("TOFLN ")
		CBLDCMCF("TONLN ")
	定義	MCF マネージャ共通定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmcomn 定義コマンドの -i オプション
	コマンド	mcftlssg コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -m オプション mcftlscom コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -w オプション • -t オプション
削除	なし	

TP1/Server Base 07-02 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-16 TP1/Server Base 07-02 での動作の変更

分類	内容
定義	システム共通定義，およびシステムサービス共通情報定義 <ul style="list-style-type: none"> • thdlock_sleep_time オペランドの最小値 (15) を 1 に変更 プロセスサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • prc_prf_trace オペランドが Y (デフォルト) の場合に取得されるイベントを追加 トランザクションサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • trn_tran_process_count オペランドの指定値の範囲 (1 ~ 8192) に，MCF サービスを使用する場合の指定範囲 (32 ビットの場合 1 ~ 7484，64 ビットの場合 1 ~ 6893) を追加
コマンド	dedefchk コマンド <ul style="list-style-type: none"> • log_syslog_elist オペランド，および log_syslog_elist_rint オペランドの論理チェック (LOG-0011) を変更 • DCSYSLOGCTYPE の論理チェック (LOG-0011) を追加 • 監査ログ関連オペランドの論理チェック (LOG-0013 および LOG-0014) を追加 dcrasget コマンド <ul style="list-style-type: none"> • Linux の場合，-c オプション指定時に取得するファイルの拡張子を .Z から .gz に変更

分類	内容
	<p>ジャーナルファイルレスモードで次に示すコマンドを実行したとき、KFCA01141-E メッセージを出力するように変更</p> <ul style="list-style-type: none"> • jnlis • jnlunlfg • jnlchgfg • jnlopnfg • jnlclsfg • jnlswpfg • jnlrinf • jnlarls • jnlatunl • jnladdpf • jnldelpf
	<p>usmdump コマンド</p> <ul style="list-style-type: none"> • Linux の場合、共用メモリダンプファイルの拡張子を .Z から .gz に変更
その他	<p>damrstr コマンドに指定したバックアップファイルのサイズをチェックして、不正なバックアップファイルを検知した場合は、KFCA02512-E メッセージを出力するように変更</p> <p>tamrstr コマンドに指定したリストア元ファイルのサイズをチェックして、不正なリストア元ファイルを検知した場合は、KFCA26209-E メッセージを出力するように変更</p> <p>Linux (IPF) の場合、syslog メッセージの出力に失敗した場合にリトライできるように変更</p> <p>Linux の場合、共用メモリダンプファイルの拡張子を .Z から .gz に変更</p> <p>次に示すイベントトレース情報を取得するように変更</p> <ul style="list-style-type: none"> • XAR 性能検証用トレース • NAM イベントトレース • プロセスサービスのイベントトレース <p>rap クライアントからの要求が、rap サーバ割り当て待ちで rap リスナーサービス定義の rap_stay_warning_interval オペランドの指定値を超えて滞留した場合に、KFCA27764-W メッセージを出力するように変更</p> <p>リアルタイム統計情報サービスの開始時に、RTS ログファイルのバックアップファイルを作成するように変更</p>

TP1/Message Control 07-02, TP1/NET/Library 07-03 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-17 TP1/Message Control 07-02, TP1/NET/Library 07-03 での動作の変更

分類	内容
その他	<p>OpenTP1 終了時、一定時間が経過しても入力キューにメッセージが残っている場合、サービスグループごとに KFCA16532-I メッセージを出力し、残っているメッセージの処理が完了したときに KFCA16533-I メッセージを出力するように変更</p>

分類	内容
	OpenTP1 終了時、一定時間が経過しても出力キューにメッセージが残っている場合、論理端末ごとに KFCA16534-I メッセージを出力し、残っているメッセージの処理が完了したときに KFCA16535-I メッセージを出力するように変更
	OpenTP1 終了時、一定時間が経過してもプロトコル制御の終了準備を待ち合わせている場合、MCF 通信サービスごとに KFCA16536-I メッセージを出力し、プロトコル制御の終了準備処理が完了したときに KFCA16537-I メッセージを出力するように変更
	MHP サービス関数動的ローディング機能を使用できるように変更
	キューを監視している場合、および相手システムからの応答メッセージ受信を待ち合わせている場合に、監視処理中および処理完了時にログメッセージを出力することで、処理状況を把握できるように変更
	次の操作を、ライブラリ関数でできるよう変更 <ul style="list-style-type: none"> • コネクションの状態表示、確立、および解放 • サーバ型コネクションの確立要求の状態表示、および受付開始・終了 • アプリケーションに関するタイマ起動要求の削除 • 論理端末の状態表示、閉塞、閉塞解除、および出力キューの削除 • MCF 通信サービスの状態取得
	最大未処理受信メッセージ数を表示できるように変更

TP1/Server Base 07-02 でのデフォルト値の変更点を次の表に示します。

表 C-18 TP1/Server Base 07-02 でのデフォルト値の変更

分類	内容
定義	システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> • client_uid_check オペランドのデフォルト値 (Y) を AIX, Linux または Solaris の場合は N に変更 (HP-UX または Windows の場合は Y)

TP1/Message Control 07-02, TP1/NET/Library 07-03 での関数、定義およびコマンドのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.6 07-01 での変更点

TP1/Server Base 07-01 での関数、定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-19 TP1/Server Base 07-01 での関数、定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	ネームサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • name_nodeid_check_message オペランド

種別	分類	内容
		XA リソースサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • xar_msdtc_use オペランド
	コマンド	dcplist コマンド
		dedefchk コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -l オプション • -c オプション • -w オプション • -e オプション
		xarinit コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -s オプション
		xarls コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -r オプション
削除	なし	

TP1/Message Control 07-01, TP1/NET/Library 07-01 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-20 TP1/Message Control 07-01, TP1/NET/Library 07-01 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	ユーザサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcf_prf_trace オペランド
		MCF マネージャ定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmsvg 定義コマンド
		MCF アプリケーション定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfaalcap 定義コマンドの -N オプションの modelname オペランド
		MCF 性能検証用トレース定義 <ul style="list-style-type: none"> • prf_file_size オペランド • prf_file_count オペランド
		システムサービス情報定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcf_prf_trace オペランド
		システムサービス共通情報定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcf_prf_trace_level オペランド • DCMCFQUEBAK オペランド
	コマンド	mcftlsln コマンド
		mcftofln コマンド
		mcftonln コマンド
削除	なし	

TP1/Server Base 07-01 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-21 TP1/Server Base 07-01 での動作の変更

分類	内容
定義	リアルタイム取得項目定義 <ul style="list-style-type: none"> • rts_jnl_read オペランドで取得する情報（「回数」）を、「回数、最大時間、最小時間、平均時間」に変更 • rts_jnl_write オペランドで取得する情報（「回数」）を、「回数、最大時間、最小時間、平均時間」に変更
コマンド	xarevtr コマンド <ul style="list-style-type: none"> • .NET Framework からの接続に対して「アプリケーションサーバ名称」を表示 • 「アプリケーションサーバXID情報」の表示（GTRIDの先頭28バイト以内）をGTRIDの先頭64バイト以内に拡大 • 「アプリケーションサーバXID情報」の表示（BQUALの先頭28バイト以内）をBQUALの先頭64バイト以内に拡大 xarforce コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -t オプションに指定する「OpenTP1 トランザクション ID」の最大文字数（56文字）を80文字に拡大 • -u オプションに指定する「クライアントトランザクション ID」の最大文字数（256文字）を280文字に拡大 xarls コマンド <ul style="list-style-type: none"> • 表示する「OpenTP1 トランザクション ID」の最大文字数（56文字）を80文字に拡大 • 表示する「クライアントトランザクション ID」の最大文字数（256文字）を280文字に拡大 rtsedit コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -m オプションの出力結果にRTSログファイルのバージョン情報を追加 xarfills コマンド <ul style="list-style-type: none"> • 出力結果に「格納可能RI長」を追加 xarls コマンド <ul style="list-style-type: none"> • -c オプションの出力結果に「DID情報」、「ノードID情報」および「MSDTC連携で使用する回復情報」を追加
その他	rap リスナーおよびRTSSPP（リアルタイム統計情報サービスの拡張機能）に対して、次に示すコマンドが有効にならないように変更 scdchprc, scdhold, scdrles, scdrsprc XA リソースサービスを使用したRPCコールにデータ圧縮機能を追加

TP1/Message Control 07-01, TP1/NET/Library 07-01 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-22 TP1/Message Control 07-01, TP1/NET/Library 07-01 での動作の変更

分類	内容
その他	次の指定をしたときに、MCF 性能検証用トレース情報を取得するように変更 <ul style="list-style-type: none"> システム共通定義の prf_trace オペランドに Y を指定、または指定を省略 システムサービス共通情報定義の mcf_prf_trace_level オペランドに 00000001 を指定
	MCF 通信プロセス識別子を表示できるように変更
	サーバ型コネクションの確立要求の受付開始・終了を、手動でできるように変更

TP1/Server Base 07-01, TP1/Message Control 07-01, および TP1/NET/Library 07-01 での関数、定義およびコマンドのデフォルト値の変更はありません。

付録 C.7 07-00 での変更点

TP1/Server Base 07-00 での関数、定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-23 TP1/Server Base 07-00 での関数、定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	dc_rts_utrace_put
		CBLDCRTS('RTSPUT ')
定義	システム環境定義	システム環境定義 <ul style="list-style-type: none"> user_command_online_tp1mgr_id オペランド ¹
		システム共通定義 <ul style="list-style-type: none"> dcstart_wakeup_retry_count オペランド ² ipc_listen_sockbufset オペランド
		ユーザサービスデフォルト定義 <ul style="list-style-type: none"> ipc_listen_sockbufset オペランド
		ユーザサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> ipc_listen_sockbufset オペランド
		ネームサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> name_audit_conf オペランドの指定可能値に 2 を追加 name_audit_watch_time オペランド name_rpc_control_list オペランド
		トランザクションサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> trn_completion_limit_time オペランド trn_rcv_open_close_scope オペランド trnstring 定義コマンドの -s オプション
		rap リスナーサービス定義 <ul style="list-style-type: none"> rap_message_id_change_level オペランド
		リアルタイム統計情報サービス定義

種別	分類	内容
		リアルタイム取得項目定義
	コマンド	dedefchk コマンド
		dcsvodef コマンド • -t オプション
		namblad コマンド
		ntbtail コマンド ³
		rtsedit コマンド
		rtsls コマンド
		rtsssetup コマンド
		rtssstats コマンド
		tp1console コマンド ³
削除	なし	

注 1

ご使用の OS が Linux または Windows の場合はサポートしていません。

注 2

ご使用の OS が Windows の場合はサポートしていません。

注 3

ご使用の OS が Windows 07-00-03 以降の場合だけサポートしています。機能の詳細については、マニュアル「OpenTP1 使用の手引 Windows(R) 編」を参照してください。

TP1/Message Control 07-00, TP1/NET/Library 07-00 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除を次の表に示します。

表 C-24 TP1/Message Control 07-00, TP1/NET/Library 07-00 での関数, 定義およびコマンドの追加と削除

種別	分類	内容
追加	関数	なし
	定義	MCF マネージャ定義 • mcfmuap 定義コマンドの -c オプションの order オペランド
		環境変数 DCMCFCMDLOG
	コマンド	なし
削除	関数	なし
	定義	システムサービス構成定義 • mrs_conf オペランド

種別	分類	内容
		MCF マネージャ定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfmcomn 定義コマンドの -r オプション • mcfmcomn 定義コマンドの -t オプションの delayed オペランド • mcfmcomn 定義コマンドの -c オプション • mcfmrclnt 定義コマンド • mcfmrerun 定義コマンド
		MCF アプリケーション定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfaalcap 定義コマンドの -g オプションの type オペランド
		リモート MCF マネージャ定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfrcmn 定義コマンド • mcfrrserv 定義コマンド
		システムサービス情報定義 <ul style="list-style-type: none"> • critical オペランド
	コマンド	なし

TP1/Server Base 07-00 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-25 TP1/Server Base 07-00 での動作の変更

分類	内容
定義	システム環境定義 <ul style="list-style-type: none"> • server_count オペランドの最大値 (2048) を 4096 に拡大 ¹
コマンド	jnlcolc コマンド, jnlcopy コマンド, jnledit コマンド, jnlrput コマンドおよび jnlsort コマンド <ul style="list-style-type: none"> • 指定できるアンロードファイルの数 (64 個) を 256 個に拡大 jnledit コマンド <ul style="list-style-type: none"> • 出力結果に「MCF レコード作成日時」および「トランザクションブランチ開始日時」を追加 prctee コマンド <ul style="list-style-type: none"> • メッセージの出力先 (/tmp) を \$DCDIR/spool に変更 • エラーメッセージ出力先 (/tmp/betran.log) を \$DCDIR/spool/prctee.log に変更 xarevtr コマンド <ul style="list-style-type: none"> • 出力結果に, Cosminexus V6.5 以降からの接続に対して「アプリケーションサーバ名称」を表示
メッセージ	KFCA00107-E <ul style="list-style-type: none"> • 詳細情報を, モジュール名称から OpenTP1 ファイルシステム名に変更 KFCA00854-E <ul style="list-style-type: none"> • 「格納できなかったメッセージサイズ」の情報を追加
その他	指定可能なホスト名長 (63 文字) を 255 文字に拡大 JP1/AJS2 - Scenario Operation 用サンプルシナリオテンプレートのコマンド優先度 (「なし」) を「3」に変更 UNIX ドメイン通信ファイルのアクセスモードの設定 (755) を 777 に変更 ²

分類	内容
	日本語 UTF-8 メッセージ (LANG ja_JP.UTF-8) に対応 ²

注 1

ご使用の OS が Linux の場合はサポートしていません。

注 2

ご使用の OS が Linux の場合だけサポートしています。

TP1/Message Control 07-00 , TP1/NET/Library 07-00 での動作の変更点を次の表に示します。

表 C-26 TP1/Message Control 07-00 , TP1/NET/Library 07-00 での動作の変更

分類	内容
定義	MCF 通信構成定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcfteenv 定義コマンドの -a オプションの構文要素 (1 ~ 8 文字の識別子) を 1 ~ 8 文字の英数字 に変更
コマンド	次に示すコマンドに、コマンドログ取得機能を追加 mcfactap , mcfactcap , mcfadctap , mcfadltap , mcfstats , mcfacten , mcfactle , mcfactmj , mcfactsg , mcfactsv , mcftehen , mcfdeten , mcfdetle , mcfdetmj , mcfdetsg , mcfdetstsv , mcfddlqle , mcfddlqsg , mcfddmpqu , mcfthldiq , mcfthldoq , mcftrlsiq , mcftrlsoq , mcfstpqle , mcfstart , mcfstop , mcfuevt

TP1/Server Base 07-00 での関数、定義およびコマンドのデフォルト値の変更はありません。

TP1/Message Control 07-00 , TP1/NET/Library 07-00 でのデフォルト値の変更点を次の表に示します。

表 C-27 TP1/Message Control 07-00 , TP1/NET/Library 07-00 でのデフォルト値の変更

分類	内容
定義	MCF 通信構成定義 <ul style="list-style-type: none"> • mcftrrc 定義コマンドの disk オペランドのデフォルト値 (no) を yes に変更

付録 D リモートプロシジャコールの処理の概要

ここでは、使用する機能や状況別に、リモートプロシジャコールの処理の概要について説明します。ここで説明する処理の概要は、すべてキュー受信型のリモートプロシジャコールについての説明です。

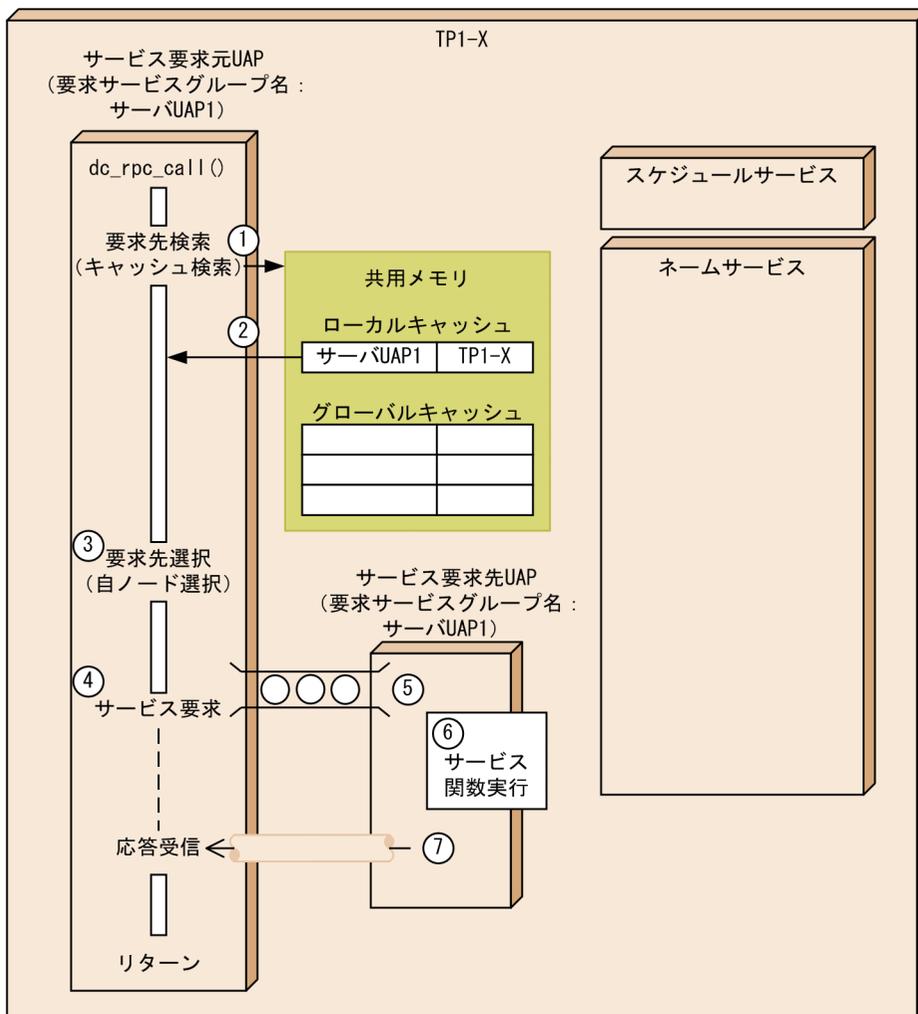
なお、説明中のローカルキャッシュとは、ネームサービスが自 OpenTP1 で起動しているサーバのサービス情報を管理する領域を指します。また、グローバルキャッシュとは、ネームサービスが他ノードで起動しているサーバのサービス情報を管理する領域を指します。

アプリケーションプログラムの作成方法については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」、説明中の関数の文法については、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成リファレンス C 言語編」、またはマニュアル「OpenTP1 プログラム作成リファレンス COBOL 言語編」を参照してください。

付録 D.1 自ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要

自ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要について、次の図に示します。

図 D-1 自ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要



- (凡例)
- : サービス情報検索の遷移
 - : プロセス間通信処理
 - 〇〇〇 : メッセージキュー
 - 〰 : コネクション

図で示した TP1-X の処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。

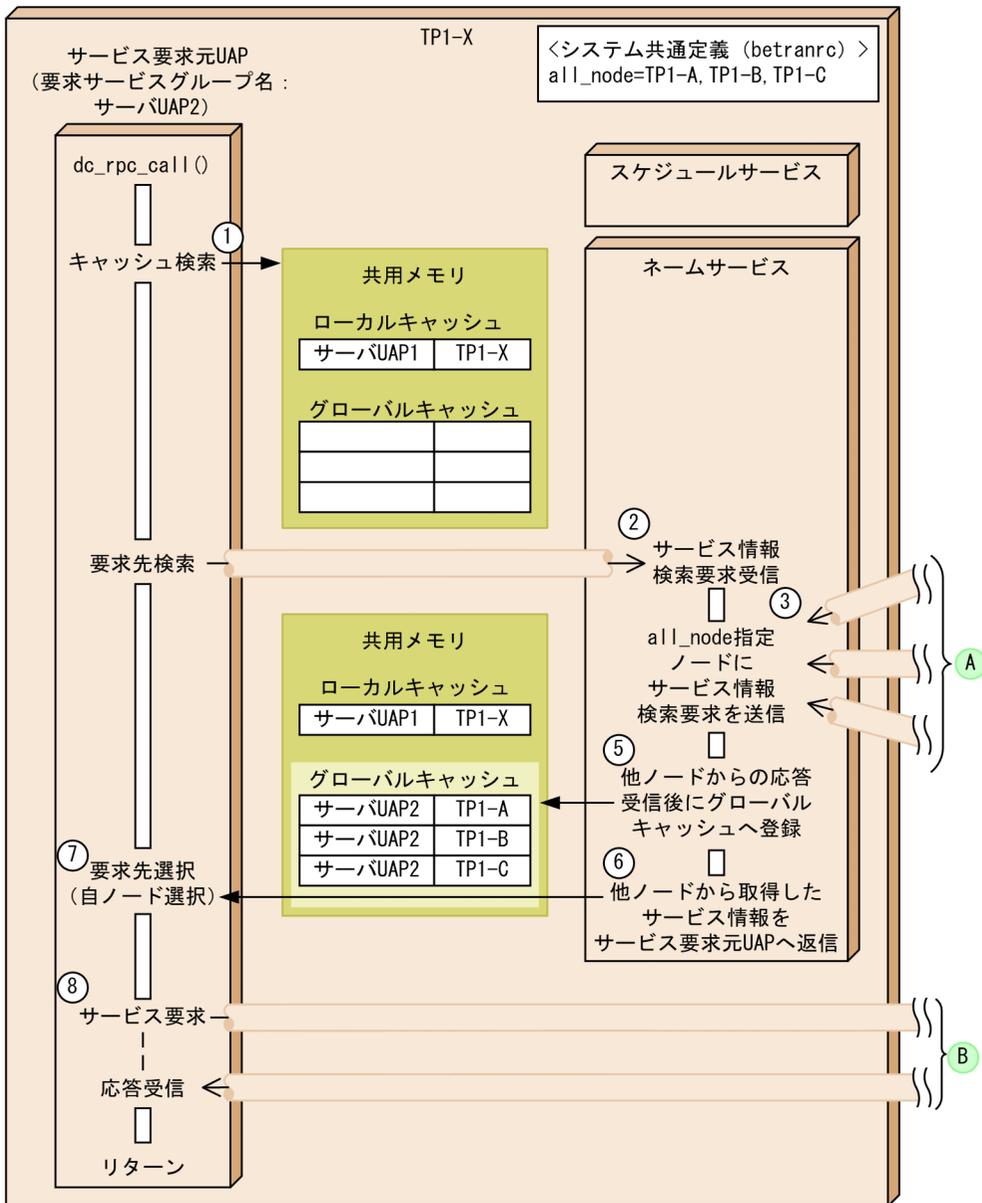
1. `dc_rpc_call` 関数の引数で指定されたサービスグループ名を検索キーに、該当するサービス情報がローカルキャッシュとグローバルキャッシュに登録されているかを確認します。

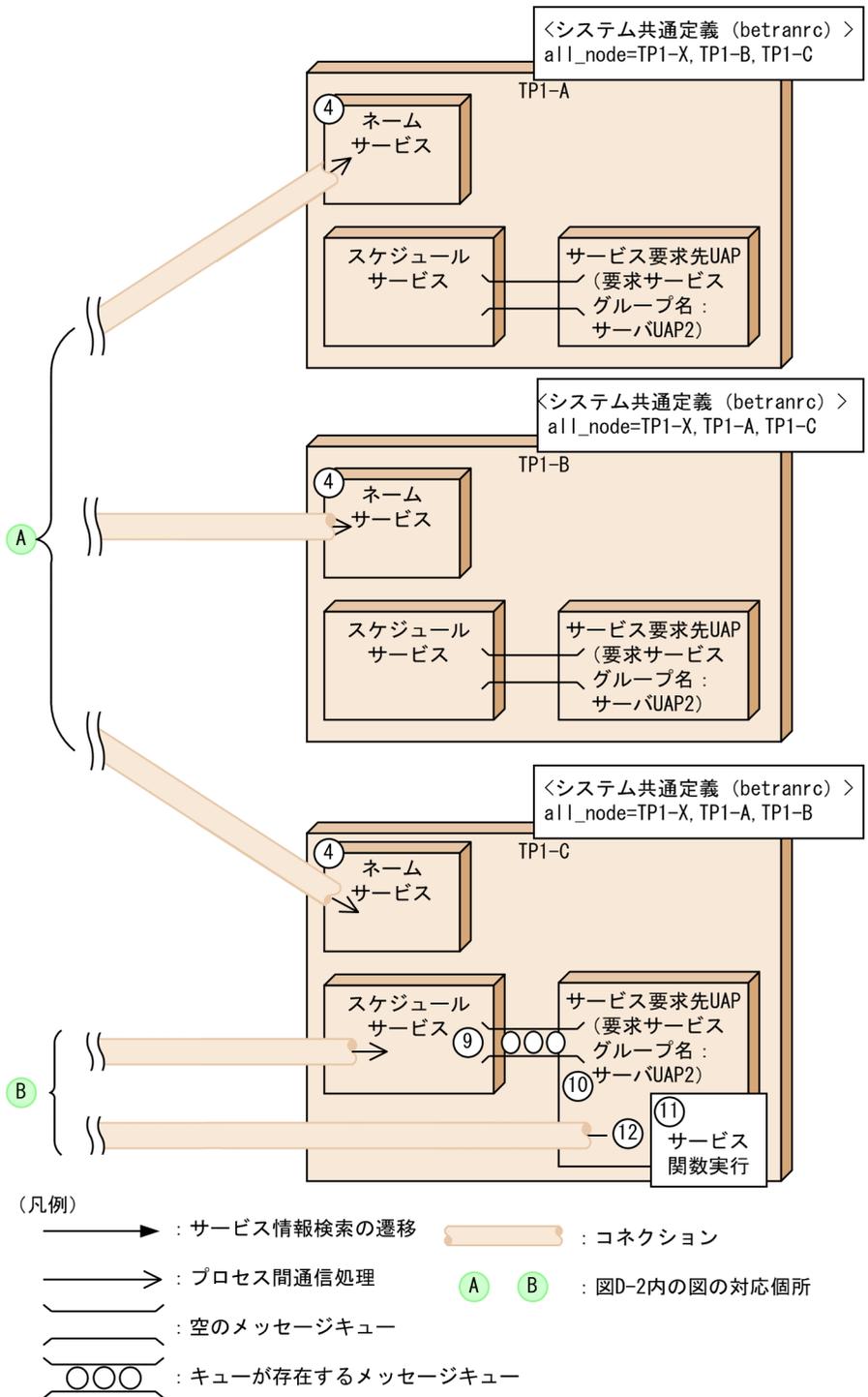
2. 該当するサービス情報がローカルキャッシュにだけ登録されていたため、ローカルキャッシュに登録されているサービス情報だけをサービス要求元 UAP へ返します。
3. 自ノードで起動している UAP のサービス情報しか取得できなかったため、TP1-X は自ノードで起動しているサービス要求先 UAP (サーバ UAP1) を選択します。
4. 自 OpenTP1 内の UAP へのサービス要求の場合、スケジュールサービスを経由しないで、サービス要求先 UAP (サーバ UAP1) のメッセージキューに対して、直接サービス要求を登録します。
5. サービス要求が登録されたサービス要求先 UAP (サーバ UAP1) では、メッセージキューからサービス要求を取り出します。
6. サービス関数を実行します。
7. サービス関数の実行後、サービス要求を行ったサービス要求元 UAP に対して、サービス要求先 UAP (サーバ UAP1) から、直接応答メッセージを送信します。

付録 D.2 他ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要

他ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要について、次の図に示します。

図 D-2 他ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要





図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応していま

す。なお、1. ~ 3. および 5. ~ 8. は TP1-X の処理、4. は TP1-A, TP1-B, TP1-C の処理、9. ~ 12. は TP1-C の処理についての説明です。

1. dc_rpc_call 関数の引数に指定されたサービスグループ名を検索キーに、該当するサービス情報がローカルキャッシュとグローバルキャッシュに登録されているかを確認します。
2. 該当するサービス情報が存在しなければ、ネームサービスにサービス情報の検索要求を送信します。
該当するサービス情報がローカルキャッシュ、グローバルキャッシュに存在しても、次の条件を満たす場合は、グローバルキャッシュに存在するサービス情報をいったん削除したあと、ネームサービスへサービス情報の検索要求を送信します。
 - 該当するサービス情報がグローバルキャッシュに存在し、該当するサービス情報の有効時間¹が経過した場合。
 - サービス要求先 UAP が自ノードで起動したあと、該当するサービスに対して初めて行ったサービス情報の検索要求だった場合。
3. サービス情報の検索要求を受信した TP1-X のネームサービスは、システム共通定義の all_node オペランドに指定されたノード (TP1-A, TP1-B, TP1-C) に対してサービス情報の検索要求を送信します。
ただし、all_node オペランドを指定していない場合は、サービス情報の検索要求は送信しません。また、all_node オペランドに指定されたサービス要求先が RPC 抑止リスト²に登録されていた場合、該当するノードに対してサービス情報の検索要求は送信しません。
4. サービス情報の検索要求を受信した TP1-A, TP1-B, TP1-C のネームサービスでは、ローカルキャッシュに該当するサービスグループが存在するか検索し、その結果を TP1-X のネームサービスに送信します。
5. 他ノードに対するサービス要求の応答が返ってきたため、TP1-X のネームサービスは、受信したサービス情報をグローバルキャッシュに登録します。
6. TP1-X のネームサービスは、検索して取得したサービス情報を、サービス要求元 UAP に返します。
7. 複数の同一サービスグループ名称の UAP が起動されていた場合は、TP1 の内部処理によって、その中から一つのサービス要求先 UAP (サーバ UAP2) を選択します。
この説明では、TP1-C をあて先に選択すると仮定します。
8. 7. で選択した TP1-C のスケジュールサービスに対して、サービス実行要求を送信します。
9. サービス要求を受信したスケジュールサービスでは、該当するサービスグループのサービス要求先 UAP (サーバ UAP2) のメッセージキューに対し、サービス要求を登録します。
10. サービス要求が登録されたサービス要求先 UAP (サーバ UAP2) では、メッセージキューからサービス要求を取り出します。
11. サービス関数を実行します。
12. サービス関数の実行後、サービス要求元 UAP に対して、サービス要求先 UAP (サー

バ UAP2) から、直接応答メッセージを送信します。

注 1

サービス情報を取得した時間からネームサービス定義の `name_cache_validity_time` オペランドで指定した値までの時間を指します。

`name_cache_validity_time` オペランドについては、マニュアル「OpenTP1 システム定義」を参照してください。

注 2

未起動ノードの情報を保持しているリストを指します。

他ノードのネームサーバに対する通信に失敗した場合、RPC 抑止リストに登録されます。RPC 抑止リストにノードが登録されると、該当するノードのサービス情報はグローバルキャッシュからすべて削除されます。ノード監視機能を使用し、停止状態だったノードが稼働状態になったと判断した場合、該当するノードの情報を RPC 抑止リストから削除します。

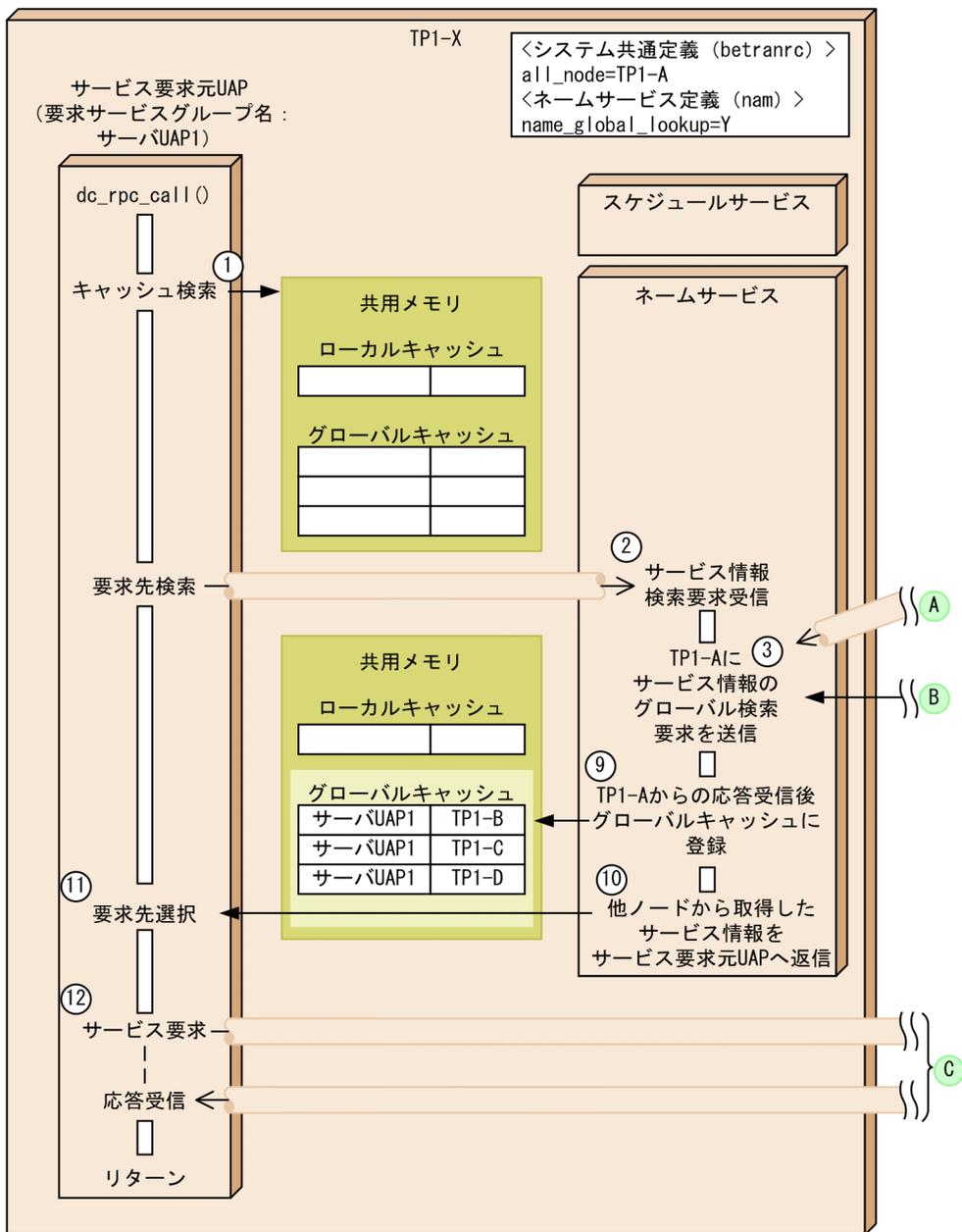
詳細については、「3.2.3(3) RPC 抑止リストに登録されたノードの監視機能」を参照してください。

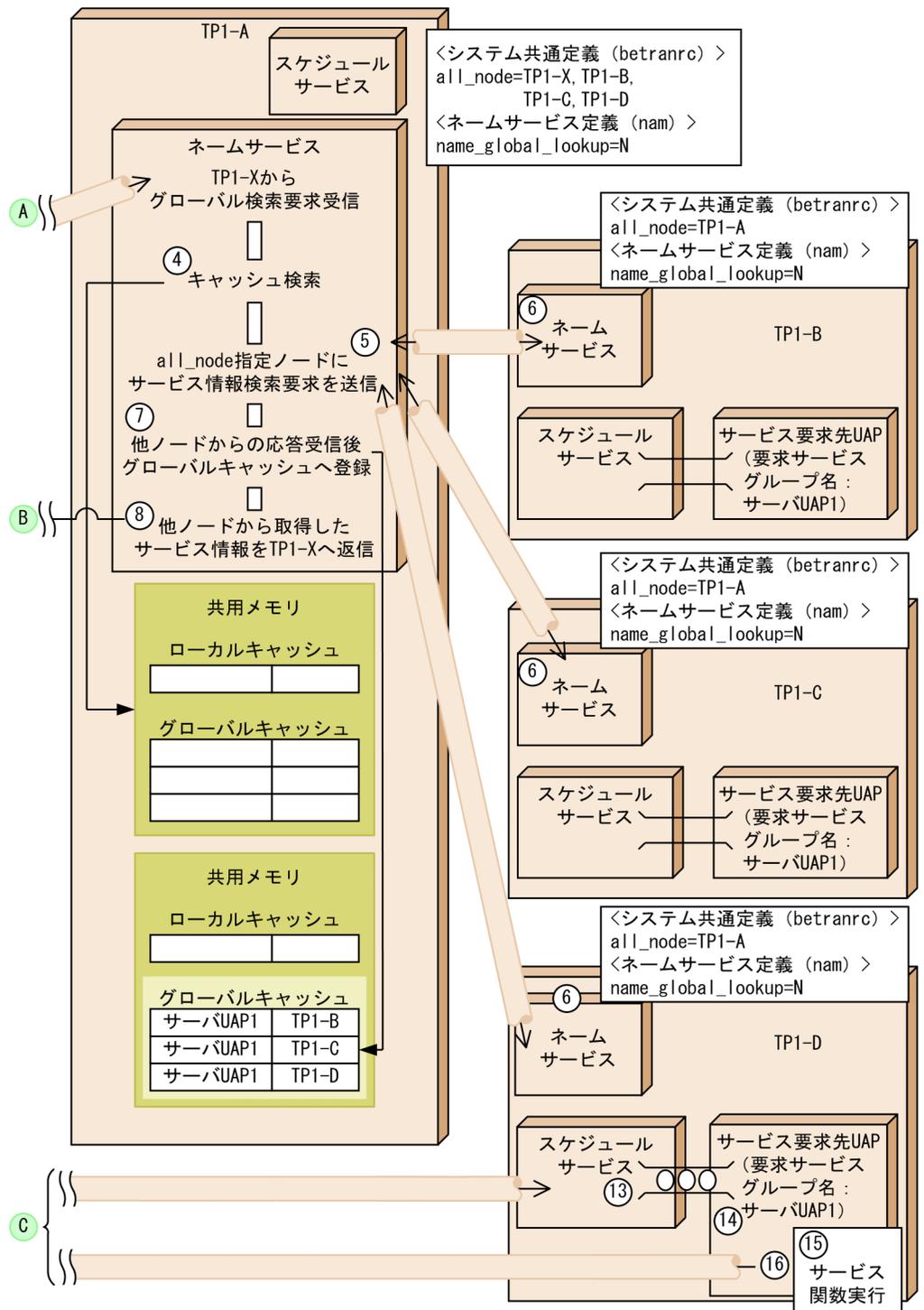
付録 D.3 グローバル検索処理の概要

グローバル検索とは、自 OpenTP1 が `all_node` オペランドに指定したノードと該当するノードの `all_node` オペランドに指定されたノードまで、サービス検索する検索方法です。グローバル検索機能については、「3.2.2(1) グローバル検索機能」を参照してください。

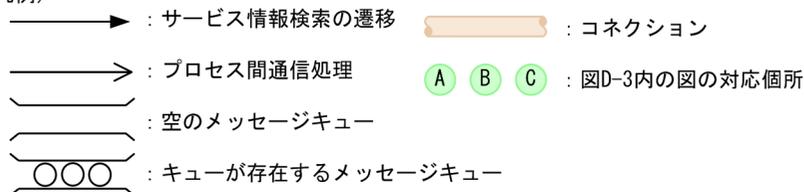
ここでは、グローバル検索処理の概要について、次の図に示します。詳細なサービス情報の検索条件については、「付録 D.2 他ノードへのリモートプロシジャコールの処理の概要」を参照してください。

図 D-3 グローバル検索処理の概要





(凡例)



図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。なお、1. ~ 3. および 9. ~ 12. は TP1-X の処理、4. , 5. , 7. , 8. は TP1-A の処理、6. は TP1-B, TP1-C, TP1-D の処理、13. ~ 16. は TP1-D の処理についての説明です。

1. `dc_rpc_call` 関数の引数に指定されたサービスグループ名を検索キーに、該当するサービス情報がローカルキャッシュとグローバルキャッシュに登録されているかを確認します。
2. 該当するサービス情報が存在しなければ、ネームサービスにサービス情報の検索要求を送信します。
3. TP1-X は、システム共通定義の `all_node` オペランドに指定されたノード (TP1-A) に対してサービス情報のグローバル検索要求を送信します。
4. グローバル検索要求を受信した TP1-A のネームサービスは、ローカルキャッシュとグローバルキャッシュに該当するサービスグループが存在するか検索します。
5. 該当するサービス情報がキャッシュに存在しなければ、TP1-A はシステム共通定義の `all_node` オペランドに指定されたノード (TP1-B, TP1-C, TP1-D) に対してサービス情報の検索要求を送信します。
6. サービス情報の検索要求を受信した TP1-B, TP1-C, TP1-D のネームサービスは、ローカルキャッシュに該当するサービスグループが存在するか検索し、その結果を TP1-A のネームサービスに送信します。
7. 他ノードに対するサービス要求の応答が返ってきたため、TP1-A のネームサービスは、受信したサービス情報をグローバルキャッシュに登録します。
8. TP1-A のネームサービスは、検索して取得したサービス情報を、サービス要求元ノードである TP1-X のネームサービスに送信します。
9. TP1-A に対するグローバルサービス検索要求の応答が返ってきたため、TP1-X のネームサービスは、受信したサービス情報をグローバルキャッシュに登録します。
10. TP1-X のネームサービスは、検索して取得したサービス情報を、サービス要求元 UAP に返します。
11. 複数の同一サービスグループ名称の UAP が起動されていた場合は、その中から一つのサービス要求先 UAP (サーバ UAP1) を選択します。この説明では、TP1-D をあて先に選択すると仮定します。
12. 11. で選択した TP1-D のスケジュールサービスに対して、サービス実行要求を送信します。
13. サービス要求を受信したスケジュールサービスでは、該当するサービスグループのサービス要求先 UAP (サーバ UAP1) のメッセージキューに対し、サービス要求を

登録します。

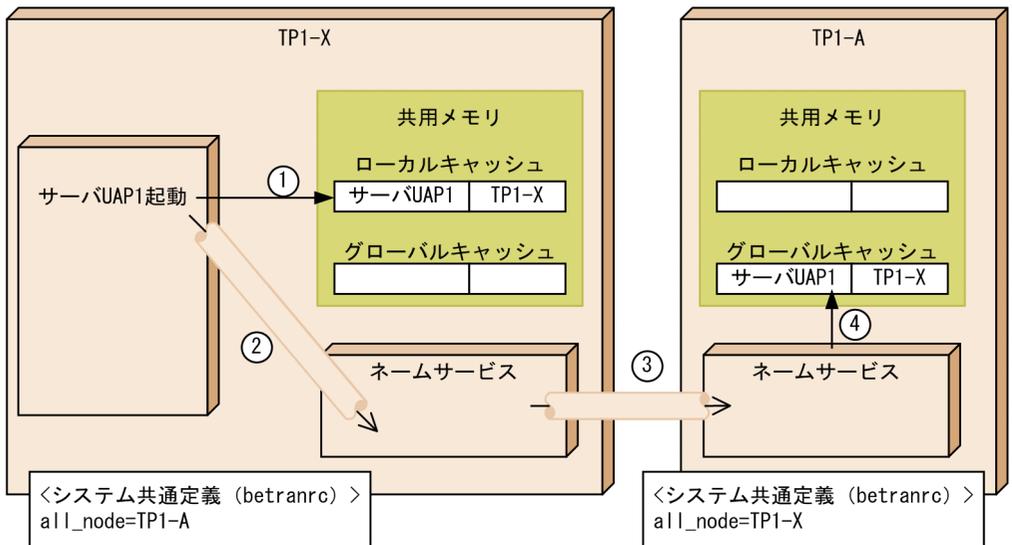
14. サービス要求が登録されたサービス要求先 UAP (サーバ UAP1) では、メッセージキューからサービス要求を取り出します。
15. サービス関数を実行します。
16. サービス関数の実行後、サービス要求元 UAP に対して、サービス要求先 UAP (サーバ UAP1) から、直接応答メッセージを送信します。

付録 D.4 サービス情報の登録・削除処理の概要

ここでは、サービス情報の登録・削除処理の概要について説明します。

サービス情報の登録処理の概要について、次の図に示します。

図 D-4 サービス情報の登録処理の概要



(凡例)

- : サービス情報検索の遷移
- : プロセス間通信処理
- : コネクション

図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。なお、1. ~ 3. は TP1-X の処理、4. は TP1-A の処理についての説明です。

1. サーバ UAP1 を起動すると、自 OpenTP1 (TP1-X) のローカルキャッシュに起動したサーバ UAP1 のサービス情報を登録します。
2. TP1-X のネームサービスに対してサービス情報の登録要求を送信します。
3. サービス情報の登録要求を受信したネームサービスは、システム共通定義の all_node オペランドに指定した、TP1-A のネームサービスにサービス情報の登録要求を送信し

ます。

- サービス情報の登録要求を受信した TP1-A のネームサービスは、送信元がシステム共通定義の all_node オペランドに指定されているか確認します。

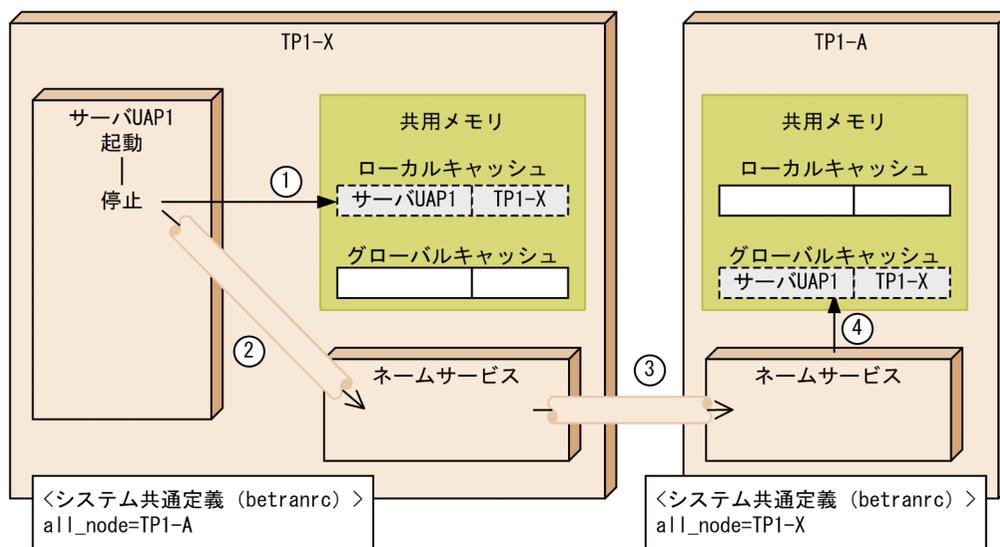
送信元が all_node オペランドに指定されている場合、サービス情報の登録要求をされたサーバ UAP1 のサービス情報をグローバルキャッシュに登録します。

送信元を all_node オペランドに指定していない場合は、サービス情報は登録しません。

この図では、送信元である TP1-X が all_node オペランドに指定されているので、サーバ UAP1 のサービス情報を TP1-A のグローバルキャッシュに登録しています。

次に、サービス情報の削除処理の概要について、次の図に示します。

図 D-5 サービス情報の削除処理の概要



(凡例)

→ : サービス情報検索の遷移

→ : プロセス間通信処理

→ : コネクション

図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。なお、1. ~ 3. は TP1-X の処理、4. は TP1-A の処理についての説明です。

- サーバ UAP1 を停止すると、自 OpenTP1 (TP1-X) のローカルキャッシュに登録されている停止したサーバ UAP1 のサービス情報を削除します。
- TP1-X のネームサービスに対してサービス情報の削除要求を送信します。
- サービス情報の削除要求を受信したネームサービスは、システム共通定義の all_node オペランドに指定した、TP1-A のネームサービスにサービス情報の削除要求を送信し

ます。

4. サービス情報の削除要求を受信した TP1-A のネームサービスは、送信元がシステム共通定義の all_node オペランドに指定されているか確認します。

送信元が all_node オペランドに指定されている場合、サービス情報の削除要求をされたサーバ UAP のサービス情報をグローバルキャッシュから削除します。

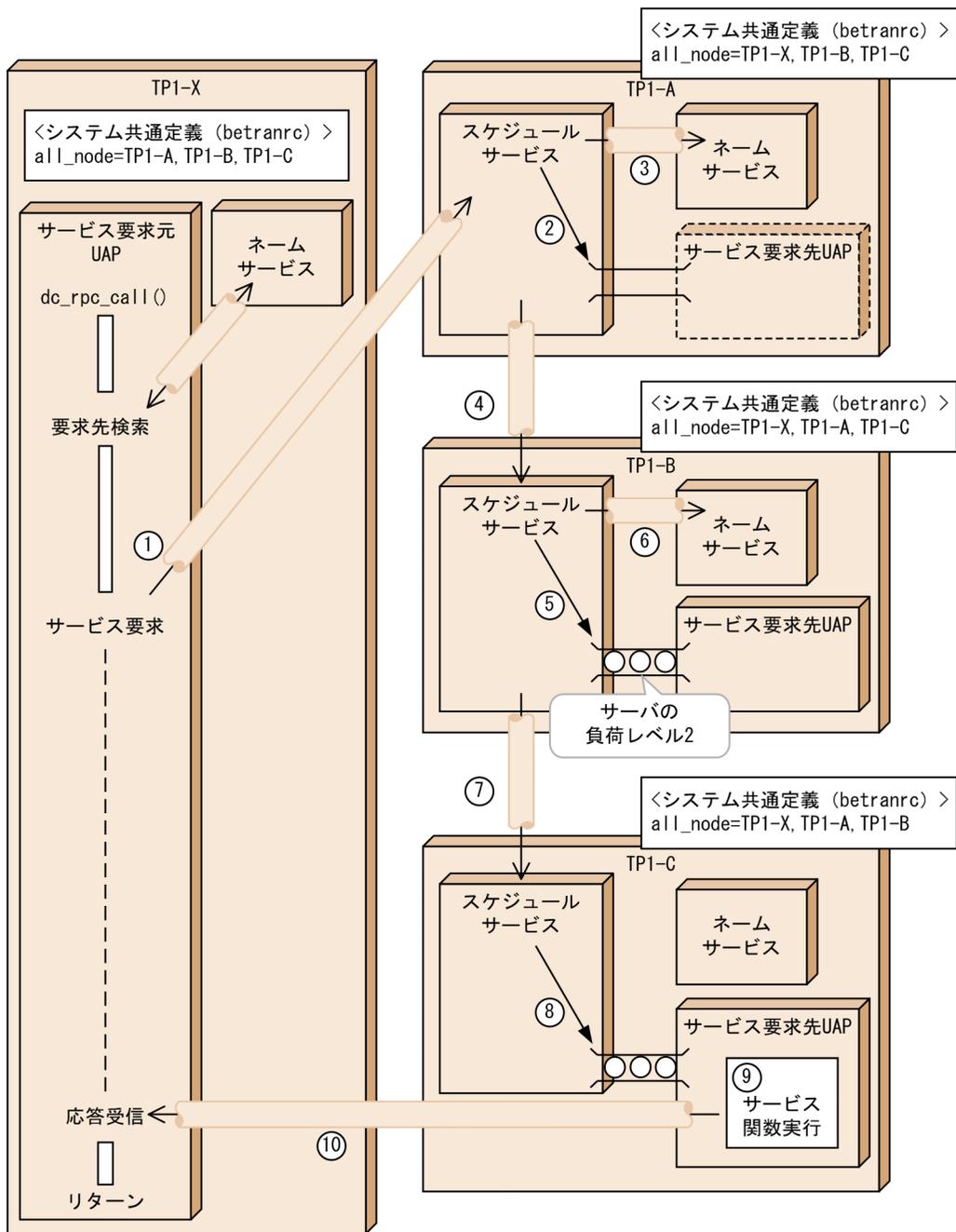
送信元を all_node オペランドに指定していない場合は、サービス情報は削除しません。

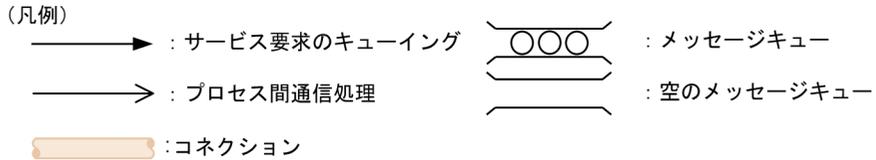
この図では、送信元である TP1-X が all_node オペランドに指定されているので、サーバ UAP1 のサービス情報が TP1-A のグローバルキャッシュから削除されています。

付録 D.5 他ノードへの転送処理の概要

他ノードへの転送処理の概要について、次の図に示します。

図 D-6 他ノードへの転送処理の概要





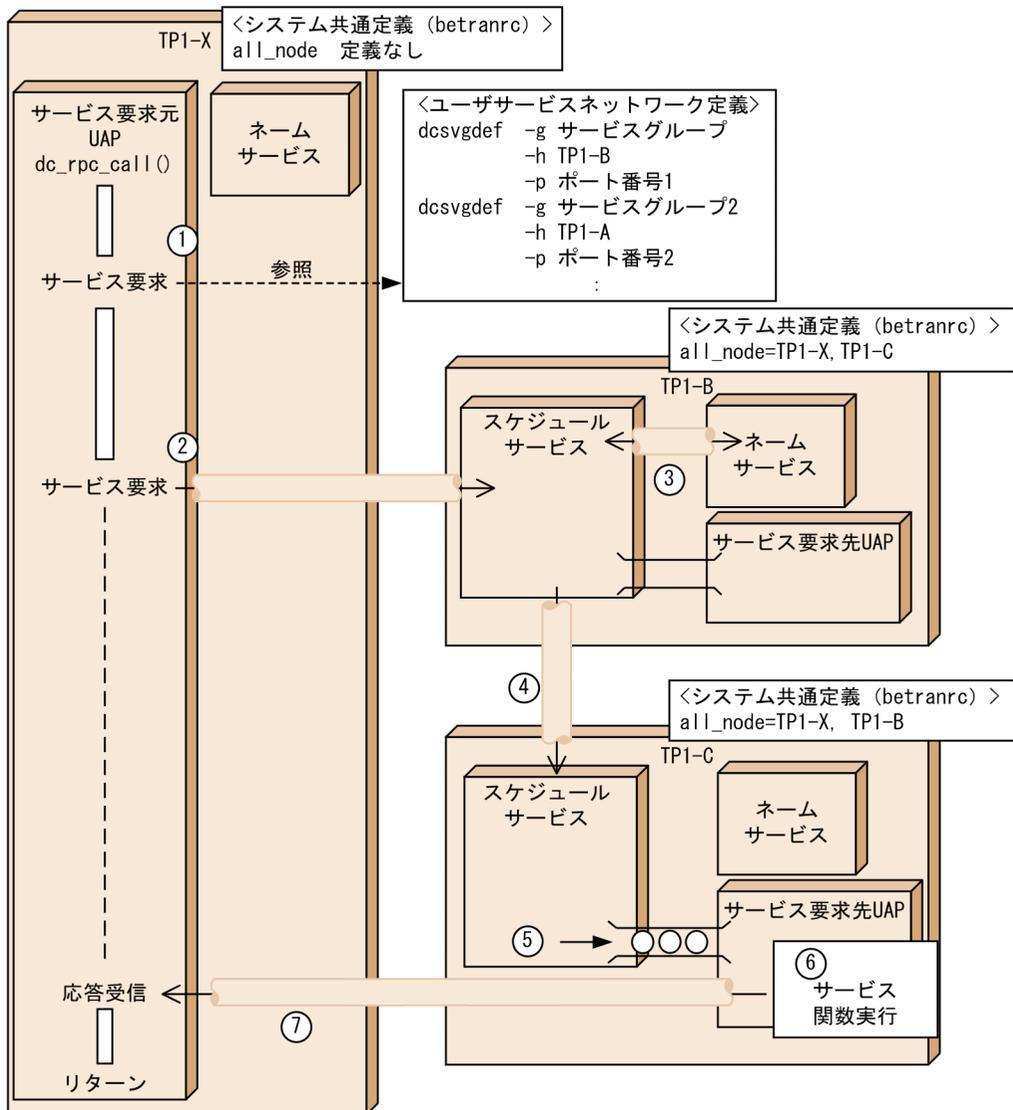
図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。なお、1. は TP1-X の処理、2. ~ 10. は TP1-A、TP1-B、TP1-C の処理についての説明です。

1. TP1-X はネームサービスを検索した結果、TP1-A ノードのスケジュールサービスにサービス要求をします。
2. TP1-A のスケジュールサービスがサービス要求しようとした時点で、TP1-A のサーバが閉塞しているため、キューイングしません。
3. スケジュールサービスは、ネームサービスに対して転送先を検索します。サービス要求元の RPC 要求が `dc_rpc_call_to` 関数でスケジューラダイレクト機能を使用している場合は、転送しないでサービス要求元にエラーを返します。
4. TP1-B のスケジュールサービスに転送します。
5. サーバの負荷レベルが 2 で高負荷のためキューイングしません。
6. スケジュールサービスは、ネームサービスに対して転送先を検索します。
7. TP1-C のスケジュールサービスに転送します。
8. サーバが閉塞中、または高負荷ではないので、サービス要求をメッセージキューに登録します。
9. サービス関数を実行します。
10. サービス関数の実行後、サービス要求を行ったサービス要求元 UAP に対して、サービス要求先 UAP (サーバ UAP1) から、直接応答メッセージを送信します。

付録 D.6 dcsvgdef 定義コマンドを使用したリモートプロシジャコールの処理の概要

ユーザサービスネットワーク定義の `dcsvgdef` 定義コマンドを使用したリモートプロシジャコールの処理の概要について、次の図に示します。

図 D-7 dcsvgdef 定義コマンドを使用したリモートプロシジャコールの処理の概要



(凡例)

- : プロセス間の通信処理
- : サービス要求のキューイング
- : コネクション
- : 空のメッセージキュー
- : メッセージキュー

図で示した処理の流れについて、次に説明します。番号は、図中の番号と対応しています。なお、1. ~ 2. は TP1-X の処理、3. ~ 4. は TP1-B、5. ~ 7. は TP1-C の処理についての説明です。

1. TP1-X は名前サービスを検索しないで、ユーザサービスネットワーク定義からサー

ビス要求の送信先 TP1-B を求めます。

2. TP1-B のスケジュールサービスに送信します。
3. TP1-B で起動しているスケジュールサービスがネームサービスを検索し、TP1-B および TP1-C に UAP が存在するという結果が通知されます。
4. ランダムに決めた結果、TP1-C に転送します。
5. TP1-C のスケジュールサービスは、サービス要求をメッセージキューにキューイングします。
6. サービス関数を実行します。
7. サービス関数の実行後、サービス要求を行ったサービス要求元 UAP に対して、サービス要求先 UAP (サーバ UAP1) から、直接応答メッセージを送信します。

付録 E 用語解説

(英字)

CUP (Client User Program)

OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client) で使用する、クライアント専用の UAP のことです。エラーログ機能と UAP トレース機能を使用できます。

DAM ファイル (Direct Access Method)

OpenTP1 専用の直接編成ファイルを DAM ファイルといいます。相対ブロック番号をキーとした直接アクセス法で参照、または更新できます。参照だけの場合は順アクセスもできます。

DTP モデル (Distributed Transaction Processing)

オープンシステムの標準化を目的とした団体である X/Open が規定する、分散処理システムモデルのことです。DTP モデルは、トランザクション処理を管理、実行するトランザクションマネージャ、各種資源を管理するリソースマネージャ (RM)、および業務処理をする UAP (AP) から構成されません。

IST テーブル

IST サービスで使う、データを格納するテーブルのことです。IST サービスを使うときには、IST テーブルの名称を関数に設定してアクセスします。IST テーブルは各システムの TP1/Shared Table Access が管理しているので、テーブルの実体がどのノードにあるかを UAP で意識しなくても、IST テーブルへアクセスできます。

MCF メイン関数

OpenTP1 のリソースマネージャである TP1/Message Control を使用する場合は、ユーザがメイン関数を作成します。TP1/Message Control のメイン関数を MCF メイン関数といいます。MCF メイン関数では、main () と dc_mcf_svstart 関数を呼び出します。システムで UOC を使用する場合は、MCF メイン関数に UOC の関数アドレスを設定しておきます。

MCF メイン関数は、通信プロトコル対応向けとアプリケーション起動サービス向けで、別に作成します。

MHP (Message Handling Program)

OpenTP1 の UAP のうち、TP1/Message Control を使用したメッセージ送受信の業務で使用する UAP のことです。MHP は、ほかのシステムから送信されたメッセージを受信するサービス関数と、サービス関数をまとめるメイン関数から構成されます。

MQA キューファイル

メッセージキューイング機能を使った通信をする場合に使う、メッセージキューを格納するファイルのことです。OpenTP1 の場合、キューファイルは OpenTP1 ファイルシステム上に作成します。

MQA サービス、MQT サービス

メッセージキューイング機能を使った通信をする場合に必要、OpenTP1 のシステムサービスです。MQA サービスとは、メッセージキューや UAP プロセスを管理するシステムサービスです。

MQT サービスとは、システム間の通信 (TCP/IP プロトコル) とのインタフェースを管理するシステムサービスです。

MQI (Message Queue Interface)

メッセージキューイング機能を使った通信をする場合に、UAP で使う命令文 (API) のことです。MQI は、WebSphere MQ で標準化しています。

MQ システム

メッセージキューイング機能のキューマネージャがあるシステム (ノード) のことです。

OpenTP1 インストールディレクトリ

OpenTP1 をインストールするディレクトリのことです。OpenTP1 インストールディレクトリのパスは、使用する OS によって異なります。OS ごとの OpenTP1 インストールディレクトリのパスは次のとおりです。

AIX, HP-UX または Solaris の場合 : /BeTRAN

Linux の場合 : /opt/OpenTP1

Windows の場合 : C:\¥OpenTP1

C:\¥ は使用している環境によって異なります。

OpenTP1 管理者

OpenTP1 を管理する、UNIX OS の利用者のことです。OpenTP1 管理者をどの利用者名称とするかは、スーパーユーザが決めます。OpenTP1 管理者は、OpenTP1 を使う上で重要な権限を持つユーザです。システムの機密保護上、利用者名称にはパスワードを必ず設定して、限られた人だけが OpenTP1 管理者の利用者名称を使えるようにしてください。

OpenTP1 ノード

マルチノードエリア、またはマルチノードサブエリアを構成する個々の OpenTP1 システムを OpenTP1 ノードといいます。それぞれの OpenTP1 ノードは、OpenTP1 のシステム共通定義で指定したノード識別子で区別されます。系切り替え構成は、一つの OpenTP1 ノードと見なします。

OpenTP1 ファイルシステム /OpenTP1 ファイル

OpenTP1 専用のファイルシステムを OpenTP1 ファイルシステム、OpenTP1 ファイルシステムの個々のファイルを OpenTP1 ファイルといいます。OpenTP1 ファイルシステムとして使用する領域をキャラクタ型スペシャルファイル上に作成して、OpenTP1 のコマンドで初期化します。その後、使用する目的別のコマンドで OpenTP1 ファイルを初期化してから使用します。

OpenTP1 ホームディレクトリ

OpenTP1 で使う各種ファイル、またはディレクトリを格納しているディレクトリのことです。

OpenTP1 では、OpenTP1 ホームディレクトリを DCDIR という環境変数で管理しています。

OpenTP1 が組み込んであるマシンでは、任意のディレクトリから環境変数 \$DCDIR と指定して移動すると、OpenTP1 ホームディレクトリに移れます。

OpenTP1 の各マニュアルでは、OpenTP1 ホームディレクトリを \$DCDIR/ と表記しています。

OSI TP (Open Systems Interconnection transaction processing)

OSI 参照モデルに準拠した、分散トランザクション処理に必要な通信手順を規定したプロトコルの

ことです。OpenTP1 が OSI TP を使う通信には、次に示す 2 とおりがあります。

- クライアント / サーバ形態の通信で通信プロトコルに使う場合
サービス要求と応答で通信する形態です。通信には、XATMI インタフェースの API を使います。この形態の通信をする場合には、TP1/Server Base に加えて、TP1/NET/Library と TP1/NET/OSI-TP-Extended が必要です。
- メッセージ送受信形態の通信で通信プロトコルに使う場合
メッセージの送信と受信で通信する形態です。通信には、MCF の API (例 dc_mcf_send 関数) を使います。この形態の通信をする場合には、TP1/Server Base に加えて、TP1/Message Control, TP1/NET/Library, および TP1/NET/OSI-TP が必要です。

RPC (Remote Procedure Call)

リモートプロシジャコール欄を参照してください。

RPC 抑止リスト

OpenTP1 システムが、未起動の OpenTP1 ノードの情報を保持しているリストのことです。

SPP (Service Providing Program)

OpenTP1 の UAP のうち、ファイルへのアクセスなどサーバの役割をするプログラムのことです。SPP は、クライアント UAP から要求されたサービスを実行するサービス関数と、サービス関数をまとめるメイン関数から構成されます。

STDL 言語 (Structured Transaction Definition Language)

MIA の規定に準拠した分散トランザクション処理形態の通信をする場合に、UAP で使う高級言語のことです。構造化トランザクション定義言語の略称です。STDL 言語の仕様は、MIA で規定されています。STDL 言語によってコーディングしたプログラムの単位を、STDL タスクといいます。

SUP (Service Using Program)

OpenTP1 の UAP のうち、SPP に処理要求をするだけの、クライアント専用のプログラムのことです。ほかの UAP にサービスを提供するための関数は持ちません。

TAM ファイル (Table Access Method)

OpenTP1 専用の単純構造テーブルを使用してアクセスできるファイルを TAM ファイルといいます。単純構造テーブルへは、テーブル名とキー値によってアクセスできます。アクセスすることで、レコードの検索、更新、追加、削除、および検索の取消ができます。さらに、テーブル情報を取得できます。

TCP/IP (Transmission Control Protocol/Internet Protocol)

米国国防総省高等研究計画局 (DARPA) のプロジェクトである ARPANET が開発したプロトコルのことです。TCP/IP プロトコルは、主に LAN で使われます。OpenTP1 が TCP/IP を使う通信には、次に示す 2 とおりがあります。

- クライアント / サーバ形態の通信で通信プロトコルに使う場合
サービス要求と応答で通信する形態です。通信には、OpenTP1 独自の RPC (例 dc_rpc_call 関数), XATMI インタフェースの API, および TxRPC インタフェースの通信を使います。この形態の通信をする場合には、TP1/Server Base が必要です。
- メッセージ送受信形態の通信で通信プロトコルに使う場合
メッセージの送信と受信で通信する形態です。通信には、MCF の API (例 dc_mcf_send 関数)

を使います。この形態の通信をする場合には、TP1/Server Base に加えて、TP1/Message Control、TP1/NET/Library、および TP1/NET/TCP/IP が必要です。

TP モニタ (Transaction Processing)

トランザクション処理の監視、および制御をするソフトウェアのことです。オンラインシステムを構築するための基盤となる機能を提供しています。主な機能として、端末やほかのコンピュータとデータをやり取りするための通信機能、トランザクションを効率的に処理するためのスケジュール機能、トラブルが起こってもデータとトランザクションの消失や不整合を防ぐ回復機能があります。

UAP (User Application Program)

ユーザの業務をプログラムとして作成したものです。アプリケーションプログラムともいいます。

UOC (User Own Coding)

メッセージ送受信の UAP をより多様な業務に対応させるためにユーザがコーディングするプログラムです。起動するアプリケーション名を決定したり、UAP が送信したメッセージを他システムに送信する前に編集できます。

WebSphere MQ

米国 IBM 社が開発した、メッセージ蓄積型の通信を実現する製品群のことです。OpenTP1 では、TP1/Message Queue を使うとメッセージ蓄積型の通信ができるようになります。

(ア行)

アーカイブジャーナルファイル

クラスタ / 並列システム形態で OpenTP1 を使用する場合に、グローバルアーカイブジャーナル機能で使用する、各 OpenTP1 ノードから集められたジャーナルを格納するファイルです。

アソシエーション

通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合に、システム間で確立する論理的な通信路のことです。このマニュアルでは、通信プロトコルに OSI TP を使ったクライアント / サーバ形態の通信をする場合に限り、論理的な通信路の呼称をアソシエーションと表記します。

アプリケーション

OpenTP1 の業務処理の総称です。アプリケーションとして作成するプログラムをアプリケーションプログラム (またはユーザアプリケーションプログラム UAP) といいます。UAP を OpenTP1 に登録して、サーバとして業務を実行するプロセスをユーザサーバといいます。

一方送信メッセージ

TP1/Message Control を使ったメッセージ送受信の業務で、応答を返さないメッセージを一方送信メッセージといいます。一方送信メッセージには、送信優先度を付けることができます。

エージェントノード

ノード自動追加機能を使用した OpenTP1 システムを構築するノードのうち、マネージャノードによって、ノードの停止および開始を監視されるノードのことをいいます。

応答メッセージ

問い合わせ応答メッセージ欄を参照してください。

(カ行)

稼働統計情報

ユーザサーバ、および OpenTP1 のシステムサービスの稼働情報を稼働統計情報といいます。稼働統計情報を編集して出力することで、OpenTP1 の稼働状況を知ることができます。

監査ログ

システム構築者、運用者、および使用者が OpenTP1 のプログラムに対して実行した操作、およびその操作に伴うプログラムの動作の履歴が出力されるファイルです。監査ログには「いつ」、「だれが」、「何をしたか」などが記録されます。そのため、システムの使用状況、不正アクセスなどを監査する資料として使用できます。

キューグループ ID

TP1/Message Control を使ったメッセージ送受信で使用する、メッセージキューファイルの識別子のことです。OpenTP1 のコマンドでキューグループの状態を表示する場合に使用します。

キューマネージャ

メッセージキューイング機能を管理するソフトウェア製品のことで、メッセージキューイング機能を使って通信するシステムには、キューマネージャが必要になります。OpenTP1 の場合は、TP1/Message Queue がキューマネージャの役割をします。

クライアント / サーバ

プログラムとプログラムで通信する場合の関係を示す用語です。業務処理を依頼する方をクライアント、要求を受けて業務を実行する方をサーバといいます。クライアント / サーバとは、プログラム間の相対的な関係を示します。

クライアント UAP / サーバ UAP

複数の UAP プロセス間でクライアント / サーバ型の通信をするときに、業務処理を依頼するためにサービスを要求する UAP をクライアント UAP、要求を受けて業務を実行する UAP をサーバ UAP といいます。クライアント UAP となるのは、SUP、SPP、および MHP です。サーバ UAP となるのは SPP です。

クラスタ / 並列システム

複数のサーバを LAN で接続して、一つのサーバの処理能力ではできないような業務を、サーバ同士で連携して実現するシステム形態のことです。クラスタ / 並列システムで OpenTP1 を使用する場合は、運用支援のため、TP1/Multi を使用します。

グローバルアーカイブジャーナルサービス

クラスタ / 並列システム形態で OpenTP1 を使用する場合に、各 OpenTP1 ノードからジャーナルを集める機能のことです。グローバルアーカイブジャーナルサービスを使用することで、OpenTP1 ノードごとにジャーナルをアンロードする手間が省けます。

グローバルキャッシュ

ネームサービスが他ノードで起動しているサーバのサービス情報を管理する領域を示します。

グローバルトランザクション

トランザクション処理を行う UAP プロセスをトランザクションブランチといいます。RPC を使用した場合、複数の UAP プロセスで構成されたトランザクション処理ができます。このように複数の UAP プロセスで構成されたトランザクションブランチの集合をグローバルトランザクションといいます。

トランザクションを開始したトランザクションブランチをルートトランザクションブランチといいます。

コネクション

TP1/Message Control を使ったメッセージ送受信の業務で、ほかのシステムと OpenTP1 システムとの間に確立する論理的な通信路をコネクション（通信プロトコルによってはアソシエーション）といいます。このマニュアルではメッセージ送受信の説明に限り、呼称をコネクションで統一しています。

コミット

トランザクションの同期点を取得できたことをコミットといいます。コミットできた場合、該当するトランザクション処理が有効となります。

（サ行）

サービス

クライアント / サーバシステムでは、クライアントから要求された手続きを総称してサービスといいます。UAP のコーディング時には、C 言語の場合は関数として、COBOL 言語の場合はサブルーチンとして、サービスを作成します。作成したサービスのことを、C 言語の場合はサービス関数、COBOL 言語の場合はサービスプログラムといいます。

サービス関数動的ローディング機能

UAP 共用ライブラリ化したサービス関数を、動的にローディングする（読み込む）機能です。UAP 共用ライブラリ化とは、UAP のソースファイルを翻訳（コンパイル）して作成した UAP オブジェクトファイルを結合（リンケージ）して、共用ライブラリとしてまとめることです。

サービス関数動的ローディング機能を使うと、サービス関数を追加または削除する場合に、スタブの変更、および UAP の実行形式ファイルの再生成をしなくても、ユーザサービス定義の service オペランドの変更だけでサービス関数を追加または削除できます。UAP 起動時にサービス関数をローディングするため、UAP の実行形式ファイル作成時には、スタブおよびサービス関数は不要です。

サービスグループ

OpenTP1 のサーバ UAP は、クライアントからの手続き要求を処理するサービスの集合です。このことから、サーバ UAP のことをサービスグループといいます。OpenTP1 のリモートプロシジャコールの関数 `dc_rpc_call ()` では、サービスを要求するときにサービスグループ名とサービス名を引数に設定します。

サービス情報優先度指定機能

ネームサービスがサービス要求元のクライアント UAP にサービス情報を返すときに、特定のノード

のサービス情報を優先的に返す機能です。サービス情報を優先的に返すノードを、優先選択ノードといいます。
この機能を使用すると、通常は優先選択ノードのサーバ UAP を使用し、障害が発生した場合だけ優先選択ノード以外のノードのサーバ UAP を使用できるため、サーバ UAP を実行系と待機系に分けて扱うことができます。

システムサービス

OpenTP1 の UAP をユーザサーバということに対して、OpenTP1 の個々の機能を指してシステムサービスといいます。

シナリオ

シナリオテンプレートを業務に関連づけて運用手順として実行できるようにしたものです。JP1/AJS2・Scenario Operation が、シナリオテンプレートをシナリオとして JP1/AJS に登録し、JP1/AJS が実行します。

シナリオジョブ

シナリオジョブテンプレートを業務に関連づけて運用手順として実行できるようにしたものです。JP1/AJS2・Scenario Operation が使用します。シナリオ中に定義されているコマンド、シェルスクリプト、Windows 実行ファイルなどを実行させるためのオブジェクトです。

シナリオジョブテンプレート

JP1/AJS2・Scenario Operation が使用するシナリオテンプレートの部品です。シナリオテンプレート中に定義されているコマンド、シェルスクリプト、Windows 実行ファイルなどを定義しています。OpenTP1 では、シナリオテンプレートを利用する運用で使用します。

シナリオテンプレート

運用手順を、テンプレート（ひな形）として部品化したものです。JP1/AJS2・Scenario Operation が使用します。OpenTP1 では、シナリオテンプレートを利用する運用で使用します。

シナリオ変数

JP1/AJS2・Scenario Operation で、運用環境によって変化する情報を、シナリオに応じてあらかじめ設定しておく変数です。OpenTP1 のディレクトリ情報などを設定します。

シナリオライブラリ

JP1/AJS2・Scenario Operation で、シナリオテンプレートを管理するフォルダです。

ジャーナル

システムを回復したり各種の稼働状況を検知したりするために、OpenTP1 が取得する履歴情報をジャーナルといいます。OpenTP1 では、次に示すジャーナルを取得します。

- システムの全面回復、部分回復に使用するジャーナル情報
- システムのトレース情報
- ユーザが任意に取得するジャーナル情報

出力キュー

TP1/Message Control を使ったメッセージ送受信の業務で、ほかのシステムへ送信するメッセージの待ち行列を格納するキューを出力キューといいます。

スーパーユーザ (superuser)

UNIX OS の最高権限を持つユーザのことです。UNIX ファイルシステムのすべてのファイルに対してアクセス権を持ちます。スーパーユーザの利用者名称は root で固定されています。

スケジューリング機能

ユーザサーバを負荷の量に応じて起動させたり停止させたりする、OpenTP1 の機能です。スケジューリングとプロセスを管理することで、負荷を分散したり、使用するプロセス数を抑えたりでき、プロセスが増え過ぎて性能が下がることを避けられます。

スタブ

クライアント / サーバ形態の通信で、サービス要求とサーバ UAP のサービスとを結び付けるライブラリの役割をするプログラムをスタブといいます。ユーザが作成した RPC インタフェース定義ファイルから、スタブを生成するコマンドでスタブを作成します。作成したスタブは C 言語のプログラムの形式です。このスタブをコンパイルして UAP の実行形式ファイルにリンケージします。スタブが必要な UAP は、RPC を使用する場合は SPP, XATMI インタフェースの通信を使用する場合は SUP と SPP です。また、MHP にもスタブが必要です。ただし、すべてのサービス関数を UAP 共有ライブラリ化してサービス関数動的ローディング機能を使う場合、スタブは不要です。UAP 共有ライブラリ化とは、UAP のソースファイルを翻訳 (コンパイル) して作成した UAP オブジェクトファイルを結合 (リンケージ) して、共有ライブラリとしてまとめることです。スタブについては、マニュアル「OpenTP1 プログラム作成の手引」を参照してください。

ステータスサービス

OpenTP1 の機能の一つで、UAP の実行状態などシステム内の各種情報を管理する機能です。

全面回復

OpenTP1 に障害が発生した場合に、すべての資源を障害発生前の状態に戻すことを全面回復といいます。

(タ行)

チェックポイントダンプ

OpenTP1 に障害が発生した場合に、全面回復に掛かる時間を短縮するために使用するファイルをチェックポイントダンプといいます。ジャーナルの情報を一定間隔で取得して、全面回復時には最新のチェックポイントダンプの情報とそれ以降のジャーナルの情報を参照して回復します。このことで、取得したジャーナルを最初から読み込まなくて済むので、回復時間を短縮できます。

デッドロック

複数の UAP が複数の資源を確保しようとして、互いの UAP が資源を解放するのを待ち続けて処理が止まってしまう状態のことをデッドロックといいます。

問い合わせ応答メッセージ

メッセージ送受信の業務で、メッセージを送信して応答を返す形態で使用するメッセージのことです。

同期点

トランザクション処理の区切りを同期点といいます。トランザクション処理が正常終了したことを

示す同期点処理をコミット，トランザクション処理がうまくいかなかったため無効にする同期点処理をロールバックといいます。

ドメイン

ネットワークを論理的に区切った単位のことです。ドメインを管理する場合は，DNS や NIS を使います。大規模なネットワークでクライアント / サーバ形態の通信をする場合には，OpenTP1 のリモートプロシジャコールにドメイン修飾をして，スケジュールの効率を上げることができます。

トランザクショナル RPC

トランザクションとして実行している UAP プロセスの処理から RPC を使うと，サービス要求先の UAP プロセスの処理もトランザクションの処理にできます。このような RPC をトランザクショナル RPC といいます。サービス要求先のプロセスの処理がトランザクションとなるには，サービス要求先のプロセスがトランザクション属性（ユーザサービス定義で `atomic_update = Y` を指定）であることが前提です。

トランザクション

ファイルからデータを読み出して，変更したデータを書き込む処理（更新処理）では，データの一意性を保持するため，途中で分けられません。このような処理の単位をトランザクションといいます。トランザクションの処理結果は，有効にするか無効にするかのどちらかに必ず決められます。

トランザクションブランチ

RPC を使用した複数の UAP プロセスにわたる処理をトランザクションとする処理（グローバルトランザクション）を構成するそれぞれの UAP プロセスをトランザクションブランチといいます。トランザクションを開始したトランザクションブランチを，ルートトランザクションブランチといいます。

トランザクションマネージャ（Transaction Manager）

トランザクション処理を管理，および実行する機能のことです。

トリガ

メッセージキューイング機能を使った通信をする場合に，メッセージキューにメッセージが到着したことを自システムの UAP へ知らせる機能のことです。トリガイイベントを受信する UAP をトリガモニタアプリケーションといいます。

(ナ行)

入力キュー

メッセージ送受信の業務で，ほかのシステムから受信したメッセージの待ち行列を格納するキューを入力キューといいます。

ノード

ホスト，または OpenTP1 ノードを意味します。

ノード間負荷バランス機能

同じサービスグループ名のユーザサーバを複数のノードに置いて，そのサービスグループ名でサービスを要求されたときにどちらのノードのユーザサーバでも処理できるようにする負荷分散の形態です。ノードのスケジュール状態に応じて，より効率的に処理できるノードへ負荷を分散できます。

ノードリスト

マネージャノードが管理するノード情報のリストのことです。共用メモリ上で管理します。ノード自動追加機能を使用するすべてのノードで共有し、システム共通定義の `all_node` オペランドに定義していた情報を、管理します。

ノードリストの整合性

マネージャノードは、エージェントノードから定期的にノード情報を取得し、エージェントノードにノードリストを配布します。これによって、ノード自動追加機能を使用するすべてのノードでノード情報を共有できます。このことをノードリストの整合性といいます。

ノードリストファイル

ノード自動追加機能でノードリストの引き継ぎをするときに作成するファイルです。OpenTP1 ファイルシステム上に作成し、OpenTP1 のオンライン中に、共用メモリ上にあるノードリストの情報を格納します。

ノーマルノード

ノード自動追加機能を使用した OpenTP1 システムを構築するノードのうち、次のノードのことをいいます。

- バージョン 07-05 以前の OpenTP1 を使用しているノード
- ノード自動追加機能を使用していないノード（システム共通定義の `name_service_mode` オペランドに `normal` を指定または省略）

(八行)

部分回復

OpenTP1 システム全体の回復を全面回復ということに対して、UAP の回復を部分回復といいます。UAP に障害が発生した場合、UAP のトランザクション処理を無効にして、資源を障害発生前の状態に戻します。

プロセス

ユーザサーバ、または OpenTP1 が、OS の作業領域を使用することで生成される作業領域の処理をプロセスといいます。OpenTP1 では、ユーザサーバのプロセスが必要以上に増えたり減ったりしないように、使用するプロセスの総数を管理しています。

ホスト

ネットワークにつながれた、OpenTP1 が稼働する一つの計算機（マシン）のことです。マルチ OpenTP1 の場合は、複数の OpenTP1 から構成される一つのホストとなります。

(マ行)

マネージャノード

ノード自動追加機能を使用する OpenTP1 システムを構築するノードのうち、OpenTP1 システムを構成するすべてのノードの情報を管理するノードのことをいいます。OpenTP1 システム内で一つだけ必要です。

マルチ OpenTP1

一つのホストに複数の OpenTP1 がある形態です。それぞれの OpenTP1 は個別に運用します。

マルチサーバ

OpenTP1 のユーザサーバプロセスを複数起動させて、複数のサービス要求を処理する機能です。マルチサーバによって、UAP の処理効率が上がります。

メッセージキュー（メッセージキューイング機能の用語）

メッセージキューイング機能を使った通信をする場合に使う、メッセージを格納するキューのことです。メッセージキューに登録したメッセージは、キューマネージャが通信相手に送信します。MQA サービス定義、および MQI の引数の設定で、必要なメッセージを受信した順序に関係なく取り出すこともできます。

メッセージキュー（メッセージ送受信の用語）

メッセージ送受信の業務で、メッセージを格納するファイルメッセージキューと、ほかのシステムへ送信するメッセージを格納する出力キューがあります。

メッセージキューイング機能

米国 IBM 社が開発した、メッセージ蓄積型の通信手順のことです。メッセージキューイング機能を使った通信では、UAP が登録したメッセージをキューマネージャが送受信するため、システム間の通信手順や通信障害時の処理を UAP で意識しなくて済みます。また、UAP は任意のタイミングでメッセージを扱えるので、電子メールのような運用ができます。UAP からキューへアクセスするときには、WebSphere MQ 標準の API (MQI Message Queue Interface) を使います。

メッセージ出力通番

メッセージ送受信の業務で、複数のメッセージを送信する場合に、ユーザが送信抜けや二重の送信を認識できるようにするために OpenTP1 が付ける通し番号のことです。

メッセージログ

OpenTP1 が出力するシステム管理情報をメッセージログといます。メッセージログは、操作画面に出力されて、同じ情報が専用のファイルに格納されます。格納したメッセージログを編集出力する場合は、OpenTP1 のコマンド (logcat コマンド) を実行します。

OpenTP1 のメッセージログを、システム内に専用で作成するアプリケーションプログラムへ通知できます。通知を受信したアプリケーションプログラムは、他社のネットワーク管理システムへ OpenTP1 の状態を知らせることができます。メッセージログを通知する場合は、OpenTP1 のログサービス定義の log_notify_out オペランドに Y を指定しておいてください。

(ヤ行)

ユーザサーバ

OpenTP1 の UAP、および OpenTP1 の UAP を実行するプロセスの総称です。UAP の実行形式ファイルが、OpenTP1 のサーバの業務をすることからユーザサーバといます。

ユーザジャーナル (User Journal)

システムジャーナルファイルに取得するユーザ任意の情報をユーザジャーナルといます。ユーザ

ジャーナルは、UAP の処理から取得できます。

(ラ行)

リアルタイム統計情報

システム全体、サーバおよびサービス単位で、リアルタイムに出力できる統計情報を、リアルタイム統計情報といいます。リアルタイム統計情報を出力することで、OpenTP1 システムの稼働状況をリアルタイムに把握でき、システムの運用管理や障害復旧を迅速に行えます。

リアルタイム統計情報サービス

OpenTP1 の機能の一つで、OpenTP1 システムの稼働状況をリアルタイムに把握するためのリアルタイム統計情報を管理する機能です。

リソースマネージャ (Resource Manager)

分散処理システムでの、資源を管理する機能の総称です。DBMS はリソースマネージャです。

リモートプロシジャコール (Remote Procedure Call)

UAP を実行するプロセス間で通信する機能を、リモートプロシジャコール (RPC) といいます。OpenTP1 の UAP は、ほかのシステムの UAP と RPC で通信します。RPC を使用するときは、通信相手がクライアント / サーバシステムのどのノードの UAP かを意識する必要はありません。

ルートトランザクションブランチ

グローバルトランザクションに属するトランザクションブランチのうち、トランザクションを開始した UAP プロセスをルートトランザクションブランチといいます。

ローカルキャッシュ

ネームサービスが自 OpenTP1 で起動しているサーバのサービス情報を管理する領域を示します。

ロールバック

トランザクション処理を無効にする同期点処理をロールバックといいます。UAP から関数を発行する場合と、OpenTP1 から UAP の処理を無効にする場合があります。

論理端末

メッセージ送受信の業務で、ほかのシステムにある通信相手の論理的な名称です。UAP からメッセージ送受信する場合には、論理端末名称を使用します。

論理メッセージ

メッセージ送受信の業務で、システム間でやり取りする業務単位でのメッセージを論理メッセージといいます。論理メッセージは、一つのセグメントから構成される場合と、複数のセグメントから構成される場合があります。

索引

数字

2 相コミット 57

A

ans 型 49, 113

C

Client .NET 68

clt 20

Connector .NET 70

cont 型 49, 114

Cosminexus TP1 Connector 70

cpd 18

CUP 438

D

dam 19

DAM サービス 19

DAM ファイル 263

dc_mcf_send 関数 114

DCCM3/Internet 179

DCCM3/SERVER/TP1 179

DCDIR 439

DTP モデル 15, 438

F

FIL イベントトレース 332

FIL イベントトレース情報ファイル 332

H

HA モニタ 14

I

ISAM 14

ISAM/B 14

ISAM サービス 20

ISAM ファイル 292

ism 20

ist 19

IST サービス 19, 287

IST サービスの運用例 289

IST サービスの構成 288

IST テーブル 287

itv 18

J

J2EE Connector Architecture 67

jnl 18, 20

JNL 性能検証用トレース 323

JNL 性能検証用トレース情報ファイル 323

JP1 37

L

lck 18

LCK 性能検証用トレース 324

LCK 性能検証用トレース情報ファイル 324

log 19

M

map 19

MCF アプリケーション定義 112

MCF イベント 118

MCF イベントコード 118

MCF イベント処理用MHP 118

MCF 稼働統計情報 213

MCF 構成変更再開始機能 136

MCF サービス 19

MCF 性能検証用トレース 325

MCF 通信サービス 19

MCF 通信プロセス 110, 127

MCF トレース 317

MCF マネジャサービス 19

MHP 45, 110

MHP の再スケジュール 151

mqa 19

MQA キューファイル 35

MQA サービス 19
MQGET 36
MQI 35
MQPUT 35
MSDTC 連携機能 65

N

nam 18
name_manager_node 103
name_service_mode 103
NAM イベントトレース 330
NAM イベントトレース情報ファイル 330
noans 型 49, 114

O

OpenTP1 インストールディレクトリ 439
OpenTP1 管理者 301, 439
OpenTP1 クライアント機能 (TP1/Client)
29
OpenTP1 識別子 356
OpenTP1 システム 7
OpenTP1 の環境設定手順 298
OpenTP1 の通信形態 26
OpenTP1 のノード管理 95
OpenTP1 のリモートプロシジャコール通信
74
OpenTP1 ファイル 222, 439
OpenTP1 ファイルシステム 222, 439
OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供す
るファイルシステムとの違い 224
OpenTP1 ファイルシステムと OS が提供す
るファイルシステムの関係 224
OpenTP1 ファイルシステムを作成するファ
イルの選択方法 226
OpenTP1 ホームディレクトリ 439
OSI TP 29

P

prc 18

Q

que 19

R

rap クライアント 187
rap サーバ 187
rap リスナー 187
Remote Procedure Call 449
Resource Manager 449
RI 65
rmm 20
RM が提供するインタフェース 16
RPC 27, 440
RPC トレース 318
RPC 抑止リストに登録されたノードの監視
機能 101
rts 20
RTSSPP 214
RTSSUP 214

S

scd 18
scd_refresh_process 157
scdbufgrp 168
SEWB+ 39
SPP 41, 440
sts 18
SUP 41, 440
superuser 445

T

tam 19
TAM サービス 19
TAM テーブル 280
TAM ファイル 280
TAM ファイルサービス 280
TCP/IP 29, 440
TCP_NODELAY 29
tim 19
tjl 20
TP1/Client/J 14, 68

TP1/Client/P 13
 TP1/Client/W 13
 TP1/Extension1 12
 TP1/FS/Direct Access 11
 TP1/FS/Table Access 11
 TP1/High Availability 12
 TP1/LiNK 14
 TP1/Message Control 11
 TP1/Message Control - Extension1 13
 TP1/Message Control/Tester 13
 TP1/Message Queue 12
 TP1/Messaging 11
 TP1/Multi 14
 TP1/NET/High Availability 12
 TP1/NET/Library 11
 TP1/NET/OSI-TP-Extended 12
 TP1/NET/XMAP3 32
 TP1/Offline Tester 13
 TP1/Online Tester 13
 TP1/Resource Manager Monitor 14
 TP1/Server Base 10
 TP1/Shared Table Access 11
 TP モニタ 441
 Transaction Manager 446
 trn 18
 TRN イベントトレース 328
 TRN イベントトレース情報ファイル 328
 TxRPC インタフェース 15, 106
 TX インタフェース 15

U

UAP 441
 UAP 共用ライブラリ 195
 UAP トレース 318
 UAP プロセス 153
 uCosminexus TP1 Connector 70
 UOC 441
 uto 20

X

XA+ インタフェース 16
 XAR イベントトレース 326

XAR イベントトレース情報ファイル 327
 XAR 性能検証用トレース 320
 XAR 性能検証用トレース情報ファイル 320
 xat 19
 XATMI インタフェース 15, 103
 XATMI 通信サービス 19, 180
 XA インタフェース 16, 73, 293
 XA リソースサービス 64
 XDM/DCCM3 179
 XID 65

あ

アーカイブジャーナルノード 351
 アーカイブジャーナルファイル 253
 アソシエーション 181
 圧縮 79
 アプリケーション 441
 アプリケーション開発支援ツール 39
 アプリケーション起動機能 117
 アプリケーション起動サービス 19
 アプリケーション起動プロセス 118
 アプリケーションプログラム 15
 アプリケーション名 48
 アプリケーション名決定ユーザOWNコー
 ディング 117
 アンロードジャーナルファイル 244

い

一時クローズ処理 373
 一時クローズ処理の実行状態の確認 375
 一時クローズ処理の実行状態の確認コマンド
 で取得できる情報 375
 一時クローズ処理要求監視機能 374
 一時クローズ処理要求の監視 374
 インタバルサービス 18

う

運用 304

え

エージェントノード 101, 441

エラーイベント 118

お

応答型 49, 113

応答メッセージ 442

か

回復用ジャーナル 241

拡張プレゼンテーション機能 32

型付きバッファ 106

型付きレコード 106

環境設定 298

監査ログによるシステムの監視 218

監視 316

き

起動通知機能 95

キャッシュブロック 270

キャッシュブロック確保処理 270

キャッシュレスアクセス 280

キュー受信型サーバ 83, 143

キューファイル 127, 128, 260

キューファイル名 127, 128

キューマネージャ 34

共有化したバッファの使用サイズの制限 168

共用メモリ 367

く

クライアント / サーバ 442

クライアント / サーバ形態の通信 26

クライアント UAP 28

クライアント UAP / サーバ UAP 442

クライアント拡張サービス 176

クライアント機能 174

クライアントサービス 20, 176

クラスタ / 並列システム 346

クリーンアップ処理 270

グローバルアーカイブアンロードジャーナル
ファイル 354

グローバルアーカイブジャーナル機能 350

グローバルアーカイブジャーナルサービス
20

グローバルキャッシュ 443

グローバル検索機能 83

グローバルトランザクション 56, 443

け

系切り替え機能 334

系切り替え後に待機系に実行系の後処理だけ
を行わせるときの運用 343

継続問い合わせ応答型 49, 114

現用 235

こ

コネクション 127, 443

コミット 56, 443

コミット処理 57

コミュニケーションリソースマネージャ 15

さ

サーバ UAP 28

サーバリカバリジャーナルファイル 253

サービス 443

サービス回復処理 308

サービスグループ 443

サービスグループ名 44, 48, 75

サービス情報検索の付加機能 83

サービス情報優先度指定機能 85, 443

サービス情報優先度指定機能を使用する場合
の注意事項 95

サービス提供プログラム 41

サービス名 44, 48, 75

サービス利用プログラム 41

再開 308

最小分散数 241, 255

最大分散数 241, 255

索引順編成ファイル 292

し

システム回復処理 308

システムサービス 18, 444

システムサービス定義 20
 システムジャーナルファイル 236
 システムジャーナルファイルの並列アクセス
 機能 239
 システム制御情報 234
 システム定義 20
 実行系の後処理だけ行わせるために待機系を
 起動する場合 340
 シナリオテンプレートを利用したシステムの
 運用 216
 ジャーナル維持機能 205
 ジャーナルサービス 18
 集積ジャーナルファイル 206
 縮退運転 126, 249
 出力キュー 31
 出力キュー (OTQ) 123
 障害対策 308
 常設コネクション 191
 常駐プロセス 153

す

スーパーユーザ 301, 445
 スケールアウト 216
 スケールイン 216
 スケジュール機能 139
 スケジュールキュー 139, 146
 スケジュールサービス 18
 スケジュールバッファグループ名 166
 スタティックコネクションスケジュールモー
 ド 191
 スタブ 42
 ステータスサービス 18, 445
 ステータスファイル 234
 ステータスファイルの片系運転 235
 ステータスファイルの状態 235

せ

性能検証用トレース 319
 セグメント 111

そ

送信優先度 134

ソケット受信型サーバ 142

た

第1相 58
 第2相 58
 ダイナミックコネクションスケジュールモー
 ド 191
 タイプトバッファ 106
 タイプトレコード 106
 タイマサービス 19
 タイムアウト情報 205
 単純型 RPC 77

ち

チェックポイント 245
 チェックポイントダンプ 245
 チェックポイントダンプサービス 18
 チェックポイントダンプ取得契機のスキップ
 回数の監視 251
 チェックポイントダンプファイル 245
 着呼 181

つ

通常ファイル 226
 通信イベント 118
 通信イベント障害時のエラーイベント通知
 120

て

ディスクキュー 123
 ディファード更新 266
 テーブル 280
 テスタサービス 20
 デッドロック 203, 445
 デッドロック情報 204

と

問い合わせ応答メッセージ 445
 同期応答型 RPC 76, 77
 同期受信 115
 同期送受信 115

同期送信 115
 同期点 56,445
 同期点ジャーナル 241
 統計用ジャーナル 242
 統合システム運用管理機能 37
 ドメイン代表スケジュールサービス 81
 ドメインネームシステム 79
 トランザクショナルRPC 28,446
 トランザクション 446
 トランザクションサービス 18
 トランザクションジャーナルサービス 20
 トランザクション制御 54
 トランザクション属性 62
 トランザクションブランチ 56,446
 トランザクションマネージャ 15,446
 トランザクションリカバリジャーナルファイル 252

な

内部通信路 118

に

入力キュー 31
 入力キュー (ITQ) 123

ね

ネームサービス 18,75,82
 ネットワーク障害 315

の

ノーウェイト型RPC 77
 ノード 446
 ノード監視機能 97
 ノード間負荷バランス拡張機能 161
 ノード間負荷バランス機能 157
 ノード管理 74
 ノード自動追加機能 101
 ノードリスト 102,447
 ノードリストの整合性 447
 ノードリストファイル 258,447
 ノーマルノード 447

ノーリプライ型RPC 77

は

パーティション 222
 排他制御 201
 排他待ち時間監視 203
 バックアップ 231
 発呼 181
 ハッシュ域 282
 ハッシュ値 281

ひ

被アーカイブジャーナルノード 351
 非応答型 49,114
 非応答型RPC 77
 引き継ぎファイル 206
 非常駐UAPプロセスのリフレッシュ機能 156
 非常駐プロセス 153
 非同期応答型RPC 77
 ヒューリスティック決定 60
 ヒューリスティック決定の流れ 61
 ヒューリスティックコミット 60
 ヒューリスティックハザード 60
 ヒューリスティックミックス 60
 ヒューリスティックロールバック 60

ふ

ファイアウォール 189
 ファイル障害 312
 複数世代保証機能 248
 部分回復 310
 プリペア処理 57
 プロセス 153,447
 プロセスサービス 18
 プロセスサービスイベントトレース情報ファイル 331
 プロセスサービスのイベントトレース 331
 ブロック長拡張機能 268
 分散トランザクション 54

へ

閉塞 235

ほ

ポート数の制限方法 373

保持メッセージ 126

ホスト 447

ま

マスタスケジューラデーモン 164

マッピングサービス 19

マネージャノード 101,447

マルチ OpenTP1 356

マルチサーバ 153

マルチサーバ負荷バランス機能 154

マルチスケジューラデーモン 164

マルチノードエリア 348

マルチノード機能 346

マルチノードサブエリア 349

マルチホームドホスト 358

み

未処理受信メッセージ滞留時間 132

未処理送信メッセージ滞留時間 131

む

無効 235

め

メッセージ格納バッファプール 166

メッセージキュー 31

メッセージキューイング機能 34

メッセージキューサービス 19

メッセージキューファイル 260

メッセージ出力通番 (出力通番) 133

メッセージ処理プログラム 45

メッセージ制御機能 110

メッセージ送受信 31

メッセージログ 207,448

メモリキュー 123

ゆ

有効保証世代 248

ユーザサーバ 18,448

ユーザサーバプロセス 153

ユーザサービス定義 112

ユーザサービスネットワーク定義ファイル
82

ユーザジャーナル 242

優先選択ノード 85

よ

予備 235

り

リアルタイム統計情報 449

リアルタイム統計情報サービス
20,214,449

リストア 231

リソースマネージャ 15,211,449

リソースマネージャモニタサービス 20

リモート API 機能 68,187

リモートプロシジャコール 27,449

リモートプロシジャコールの形態 75

リラン 308

る

ルートトランザクションブランチ 56,449

れ

連鎖 RPC 77

ろ

ローカルキャッシュ 449

ローカルメモリ 367

ローディング契機 285

ローリングアップデート 217

ロールバック 56,449

ロールバック処理 57

ログサービス 19

ロックサービス 18

索引

- 論理端末 128
- 論理端末名称 128
- 論理メッセージ 111