

分散機能 DF / UX における システムモデルの実装

9 G-5

江口栄治郎^{*1} 木村淳美^{*1} 石川博道^{*2}^{*1} 1日立西部ソフトウェア(株) ^{*2} 2(株)日立製作所

1.はじめに

近年、コンピュータシステムのダウンサイジング化、マルチベンダ化及びネットワークのオープン化に伴いマルチベンダ間の異機種分散システムが注目されている。このようなマルチベンダ間の接続性を確保するためにプロトコル及びシステム間インタフェースの標準化が重要となってくる。現在、OSI、X/Open、INTAP等の標準化団体では、より一層のオープン化を押し進めるために多くの標準規格化作業がなされている。特に分散トランザクション及びデータベース関係ではさまざまな標準規格がすでに制定されており、それに準拠した製品の開発が急がれている。この様な状況の中、OSI規格であるRDAに準拠したワークステーション上で動作する分散機能DF/UXの開発を行った。本稿では、DF/UXにおけるX/Open等の標準規格を基にした分散処理システムモデルの実装及びプロセスの制御構造について報告する。

2. 標準分散処理システムモデル

2.1 分散トランザクション処理モデル

分散トランザクション処理モデルとしてX/OpenのXTPワーキング・グループにおいてDTP(Distributed Transaction Processing)モデルの検討が行われている。図1にX/Open DTPモデルの概要を示す。DTPモデルでは、分散トランザクション処理を行うために必要な機能を3つの機能単位に分割して3boxモデルとして定義している。

(1) AP(アプリケーション・プログラム)

トランザクションのバウンダリを決めてトランザクションを構成する動作を定義する。

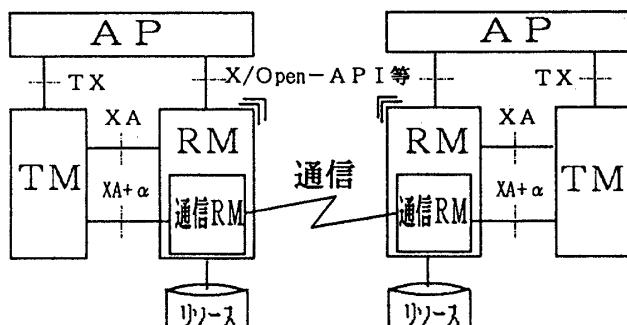


図1 X/Open DTPモデルの概要

Implementation of System Model on DF/UX

Eijirou Eguchi*, Atsumi Kimura*, Hiromichi Ishikawa**
*HITACHI Seibu Software Co., Ltd. **HITACHI, Ltd.

(2) RM(リソース・マネージャ)

共有リソース(データベース等)へのアクセスを行う。

(3) TM(トランザクション・マネージャ)

トランザクション識別子の割当て、処理のモニタ、トランザクション完了・障害回復を行う。

上記3boxモデルにおいてRMは、自システム内のローカルなリソース管理を行うRMと他システム上のリモートリソースへのアクセスを行う通信RMとに区別できる。

DF/UXは、この通信RMに相当する分散トランザクション処理におけるOSIプロトコルに準拠した通信管理機能を提供する。

2.2 システム間インターフェース

DTPモデルでは、TMとRMとのインターフェースをXAインターフェースとして規定している。XAインターフェースにおいてはRMと通信RMは同じ位置付けである。TMと通信RMのインターフェースではXAインターフェースにリモートなグローバルトランザクションを管理するために必要な機能を追加する必要がある。また、DTPモデルにおいては特にAPとRMとのインターフェースは規定していないが、X/OpenのCLI(Call Level Interface)、RPC、Peer to Peer等の標準的なインターフェースを想定している。

3. 標準システムモデルの実装

図2にDF/UXにおいて実現したDTPモデル対応のシステムモデルを示す。

DF/UXは、OSI RDAプロトコルマシン部分を含む基本処理部分(通信RM)とインターフェース

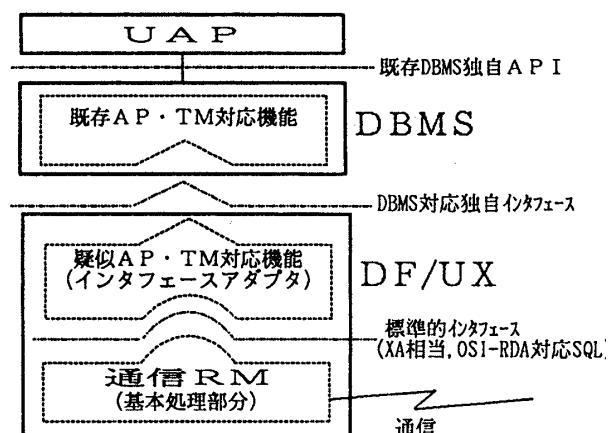


図2 DF/UXのシステムモデル

部分(インターフェースアダプタ)とを分離独立した構造である。インターフェースアダプタは、各DBMS 対応の独自インターフェースを吸収し基本部分の標準的インターフェースに変換する。このように、既存の独自インターフェースから標準インターフェースに変換するアダプタ部分を独立化し基本処理部分のインターフェースを標準的なインターフェースとして規定することにより、最少限の変更で様々なDBMSとの接続が可能である。基本処理部分のインターフェースは極力XAインターフェースとするが、当初はOSI RDA基本応用コンテキストのみ実現するため、トランザクション回復等を除いた基本的なインターフェースだけを実現することとした。OSI RDA T P応用コンテキストによる2フェーズコミットを用いたトランザクション回復機能をサポートする時にはフルサポートの必要がある。DF/UX基本処理部分は通信RMとして動作するため上位にTM機能が必要である。しかし、既存DBMSには十分なトランザクション管理機能がないため不足機能はインターフェースアダプタで仮に実現する。

4. プロセス制御構造

図3にDF/UXのシステム概要と処理プロセスの割当て等の制御構造について示す。

(1)インターフェースライブラリは処理要求を受けると共有メモリ内の共有テーブルを参照し待機中の処理プロセスを割当てる(①, ②)。待機中の処理プロセスがない場合は、マネジャプロセスに対して処理プロセスの生成・割当てを要求する(④)。マネジャプロセスは新規に処理プロセスを生成し割当てる(⑤, ⑥)。DF/UX起動時に予め生成しておく処理プロセス数と生成可能な最大の処理プロセス数をユーザが定義できるようになっており、プロセス生成に

よるオーバヘッドとシステムリソースの最適化が可能である。

(2)処理プロセスの割当ては、ユーザ(UAP)単位に行う。この時、DF/UXはユーザに対してコネクションを割当てる(③, ⑦)。以後ユーザは割当られたコネクションを指定してDF/UXに対して処理要求する。

(3)DBMSプロセスと処理プロセスとのやり取りはプロセス間通信処理用のメッセージルーチンを用いて行う。

(4)DF/UXは、リモートリソース名称を基にアクセス対象のシステムを求めて通信路(アソシエーション)を確立しリモートアクセスを行う(⑧)。

5. おわりに

本稿では、ワークステーションホスト間での分散データベースアクセスにおけるX/Openの標準規格を考慮したシステムモデルの実装について述べた。本システムモデルの実装方法により、標準的なDBMSとの接続性を確保するなどマルチベンダ指向のオープンシステムに対応することができた。

参考文献

- [1] X/Open Guide, Distributed Transaction Processing Reference Model
- [2] X/Open CAE Specification, Distributed Transaction Processing: The XA Specification
- [3] OSI 実装規約 上位層共通実装規約書 V2.0
(財)情報処理相互運用技術協会

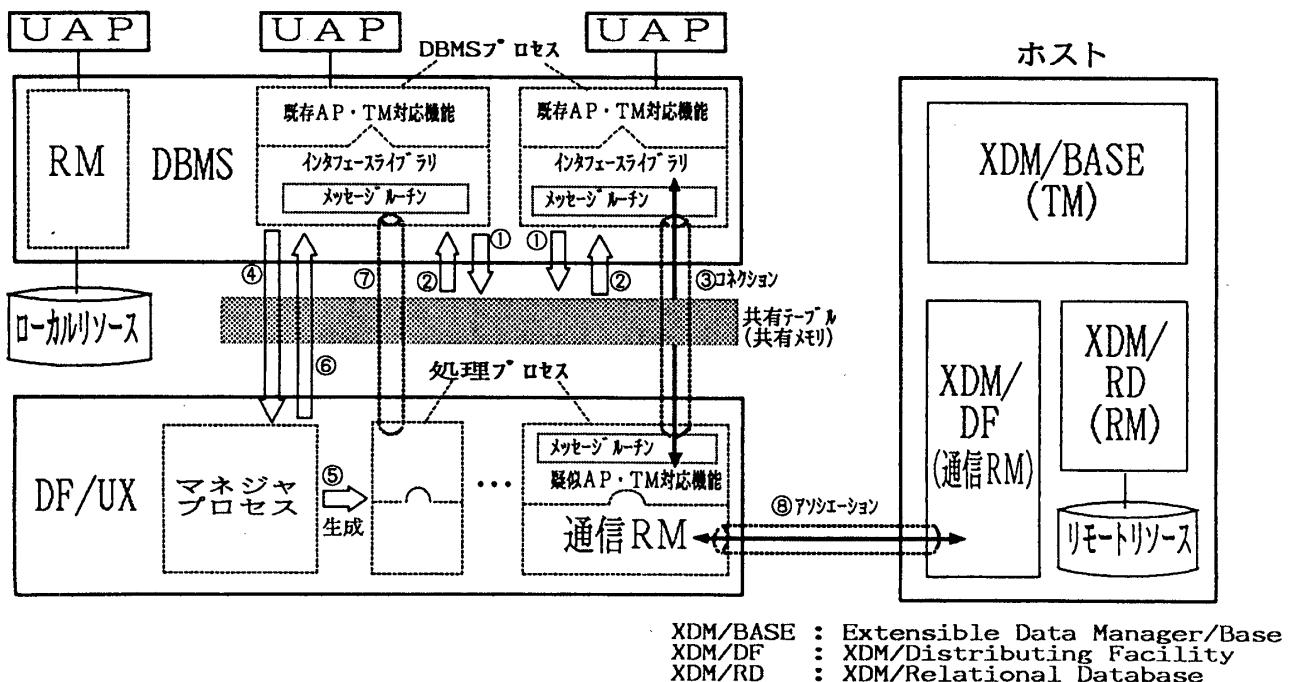


図3 DF/UXシステム概要と制御構造