

A L S を適用した O S I - T P システムの実現方式に関する一考察

2 Q-1 岩倉 伸行 玉置 政一 松田 栄之

NTTデータ通信株式会社

1.はじめに

O S I (開放型システム間相互接続)の分散トランザクション処理プロトコル (O S I-T P)^[1]の標準化が進められており、旅券発行業務などの分散処理システムに適用できるものとして注目されている。筆者らはさきに報告したように、応用層構造 (A L S)^[2]に準拠してO S I-T Pの実装を進めてきた^[3]。本稿では、試作システムにおけるA L S準拠のプロトコル実装方法についての検討結果とシステムの性能への影響について報告する。

2.プロトコル概要

O S I-T Pは、ダイアログやトランザクションプロトコルなどの論理的な通信路を利用して複数のシステム間に必要なデータの転送や実行されている処理の一貫性を保証するためのプロトコルである。またトランザクション処理では通信効率を高めるため、複数のP D U (プロトコルデータ単位)を一つのP D Uとして転送する連結機能や、他のプロトコルで作成されたP D Uのユーザデータとしてプロトコルデータを転送する埋め込み機能が規定されている。

O S I-T Pプロトコルの記述では、応用層のプロトコル処理モデルを体系化したA L Sによるモデルを採用している。このモデルでは一本のアソシエーションに関連する機能と状態を制御する単一アソシエーションオブジェクト (S A O)と、複数のアソシエーションに関連した機能を制御する複数アソシエーション制御機能 (M A C F)に分けている。さらにS A Oは、複数の応用サービス要素 (A S E)と、これらA S E間およびプレゼンテーションサービスの利用を調整する単一アソシエーション制御機能 (S A C F)により構成される。

3.プロトコル実装方法の検討

次の基本方針にもとづき、A L Sに準拠してプロトコル実装を行った。

- ①プロトコル処理モジュールの部品化
- ②O S I-T PやA C S Eなどのプロトコル実装で必要となる機能の共有化
- ③多様化する応用層プロトコルへの対応

A L Sに準拠したモジュール構成を図1(A)に示す。O S I-T Pプロトコルの実装においては、次の機能の実装方法は実装者に任せられているため、その実現方法を明確にする必要がある。

- ①A S Eの外部インターフェース
- ②プリミティブの連結と埋め込みの実現方法
- ③プリミティブの処理順序制御方式

次にこれらの機能の検討内容と実現方法を示す。また、表1にA L Sに準拠した各モジュールに実装した機能をまとめた。

3.1 A S Eの外部インターフェース

従来、図1(B)に示すようにA L Sに準拠せずプロトコル毎に処理モジュールを単独に作成していたため、モジュール間のつながりが強く、上位プロトコルが異なると、そのプロトコルに対応して改造が必要となっていた。これに対しA L Sに準拠することでA S Eモジュールは、S A C Fとのみインターフェースを持つように統一することによって、A S Eモジュールに特別な改造を加えずに種々のプロトコル構成に柔軟に対応できるようにした。

A S Eの外部インターフェースは従来のモジュール構成を利用していたものを拡張して規定した。これはP D U/プリミティブごとに、①通信路を識別するためのプレゼンテーション・サービスアクセスポイント (P S A P)とP S A P番号、②S A C Fで転送先を決定するのに必要な情報である発行元/発行先のモジュール識別子、③データの内容を識別するためのP D U/プリミティブの種類、などからなる。これによりS A C Fでは、P D U/プリミティブが次にプロトコル処理を必要とするモジュールを決定し転送するようにした。

3.2 連結と埋め込みの実現方式

連結や埋め込みの機能を実現するには、複数のA S Eによるプロトコル処理が必要である。したがって、連結/埋め込みの機能を実現するモジュールには、①各A S E間で認識して処理を行う、②S A C Fで処理を行う、ことが考えられる。今回の実装では前出の基本方針に従って、A S Eモジュールの部品化をはかり、各A S Eごとに持つ機能の共通化をはかるために、S A C Fで実現する(②を採用)こととした。

連結機能の実現方法は、A S Eで作成されたP D UをS A C Fで蓄積し、次にA S Eから連結されるべきP D Uを受信したときに連結操作を行うことにより実現した。また埋め込み機能の実現方法は、S A C Fで埋め込みの必要なP D Uをその種類と発行元モジュール識別子からS A C Fで判断し、埋め込みを実行するA S Eに転送することにより実現した。

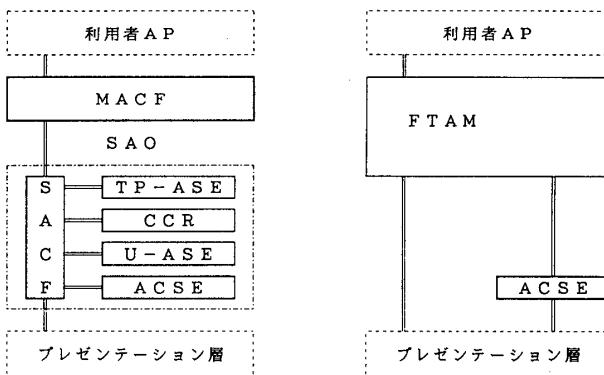


図1 モジュール構成

A Study on the Implementation of Application Layer Structure to O S I-T P System

Nobuyuki IWAKURA, Masakazu TAMAKI, Sigeayuki MATSUDA

NTT DATA COMMUNICATIONS SYSTEMS CORPORATION

表1 モジュール実装機能

モジュール名	機能の割当
MAC F モジュール	①論理的通信路(アソシエーション、ダイアログ、トランザクション)の管理
	②SAOの管理
	③TPリピートリミティフを各ASEのサービスに対応づけ
	④異常なPDU受信時の処理
SAC F モジュール	①PDU/プリミティブのモジュール間振り分け機能
	②PDUの連結機能
	③PLモジュールへの情報付加機能(PDV-LIST)
	④PDU/プリミティブの処理順序制御機能
各ASE モジュール	①PDU/プリミティブの生成/解釈機能
	②PDUのパラメータチェック

3.3 プリミティブの処理順序制御方式

MAC FがSAC Fへプリミティブを送信する順序は、SAC FからPLへ送信される順序として同一である必要がある。たとえば埋め込み機能が必要なプリミティブが連結を指示されてSAC Fへ入力されると、埋め込み機能に必要な複数のASEでプロトコル処理が実行される。この間にSAC Fに入力された他のプリミティブのプロトコル処理が完了して先に連結処理され、送信PDUのシーケンスが変わる可能性がある。このようにPDUの送信順序がSAOで入れ替わる場合を避けるため、MAC Fからのプリミティブの処理順序についての制御機能を、各ASEの処理結果を受け取るSAC Fに持たせることとした。

SAC FではPDUの処理順序を記録するキューを持ち、MAC Fあるいはプレゼンテーションモジュール(PL)からPDU/プリミティブの受信順序をキューに登録する。そしてSAC Fではキューの順序に従って埋め込みや連結を実行し、またMAC FやPLへの出力順序を入力順序と同じになるように制御することとした。

4. プロトコル処理時間の考察

4.1 前提条件

ALSの準拠によるプロトコル処理効率への影響を調べることを目的に、单一ノード間に対象を絞って本システムのモジュール別PDU/プリミティブ処理時間を測定した。OSI-TPプログラムはワークステーション上で実行した。OSI-TPの機能単位はカーネル、ハンドシェイク、全2重機能単位を選択した。アプリケーショントランザクションを選択した場合の測定結果例を表2、表3に示す。測定値はOSがモジュール間の通信に要する時間を基準値として正規化した値を示す。

表2 プロトコル処理時間例 (PDU発行側)

モジュール名 プリミティブ名	MAC F	SAC F	ASE	SAC F
TP-BEGIN-DIALOGUE-req	28.7	2.8	6.0	21.2
TP-DATA-req	21.1	2.1	2.9	20.9
TP-END-DIALOGUE-req	28.3	2.1	2.0	27.9
TP-U-ERROR-req	19.0	2.1	3.0	26.3
TP-U-ABORT-req	32.1	2.1	4.1	28.9
TP-HANDSHAKE-req	18.9	2.2	4.0	27.3
TP-HANDSHAKE-cnf	19.0	2.2	3.1	21.4

注 プリミティブの処理順序はMAC FからSAC Fへの方向

4.2 考察

表2、表3の測定結果から、次のことがわかる。

①PDUの発行側と受信側での処理時間はほぼ等しく、MAC F、SAC Fでの処理時間に比較して、ASEでの処理時間が短くなっている。これはASEで共通に利用される機能をSAC Fに実装し共有化したため、具体的にはPLとの間でPDUを送受信する時に必要なPDV-LISTの作成、解釈の機能などがある。これらの機能はASEに共通に必要であるためSAC Fに実装した。しかしASE単独の機能を高めるためには、それぞれのASEに共通機能を実装することも考える必要がある。

②MAC Fでの処理時間がASEの処理時間に比較して大きいが、これはダイアログなどの論理的通信路の確立、解放や複数の通信相手との調整に必要な処理、およびOSI-TPプロトコル利用者からのプリミティブ作成あるいは解釈に伴う処理のためである。複数のノードからダイアログの確立、解放の処理が頻繁に実行されるシステムでは、MAC Fでの処理がネックとなる可能性がある。このためMAC Fの機能の一部を他のモジュールに移すことなどが考えられるが、通信ノード数が増加した時のシステム性能や対策については今後の検討課題である。

③MAC FとASE間のSAC Fの処理は、一つのPDU/プリミティブのプロトコル処理全体に占める処理時間のうち5パーセント程度である。このことからPDU/プリミティブの転送先モジュールの決定に要する1回の処理時間は、性能に及ぼす影響は少ない。しかし埋め込み機能や連結機能を利用する場合では、異なるASEでのプロトコル処理を実行するごとにSAC Fを通過する必要があるため、埋め込み実行時にはSAC Fによる影響が大きくなる。したがって埋め込み処理の頻繁なシステムでは、ALSに準拠しないローカルなインターフェースを検討するなどにより性能改善をはかる必要がある。

5. あとがき

本稿では、ALSに準拠したプロトコル実装方法についての検討を行い、システムの性能に対する影響を考察した。

本稿の結果からALSに準拠したプロトコル実装を行った場合、SAC Fの機能が重要であるとともに、ASEとのインターフェースを効率よく実現する必要があることがわかった。今後は本検討の結果をもとに、複数ノード間での通信効率に関する詳細な検討を進める予定である。

[参考文献]

- [1] ISO/IEC 10026(2nd DP), 1988 Dec.
- [2] ISO/IEC 9545, 1989 Dec.
- [3] 岩倉、澤、玉置、"OSIトランザクション処理プロトコルの実現方式に関する一考察"、情処全大第39回。

表3 プロトコル処理時間例 (PDU受信側)

モジュール名 プリミティブ名	MAC F	SAC F	ASE	SAC F
TP-BEGIN-DIALOGUE-ind	19.1	2.5	6.0	28.7
TP-DATA-ind	7.8	2.3	2.6	22.9
TP-END-DIALOGUE-ind	30.9	2.1	8.0	20.8
TP-U-ERROR-ind	21.1	2.9	2.2	22.8
TP-U-ABORT-ind	21.5	2.9	2.6	16.5
TP-HANDSHAKE-ind	27.3	2.3	4.8	18.9
TP-HANDSHAKE-rsp	19.1	2.1	3.0	28.4

注 プリミティブの処理順序はSAC FからMAC Fへの方向