

選択的半順序放送通信プロトコルの実装と評価

2M-4

高村 昌興、鈴木 等、中村 章人、滝沢 誠
東京電機大学

1.はじめに

通信網の発展とその標準化により、現在の計算機システムは、分散型の形態をとってきてている。グループウェア等の新しい応用では、複数の通信実体の協調動作が必要とされる。このためには、従来の一対の実体間の通信に加えて、複数の実体のグループによる通信（群通信）が新たに必要となる。従来のOSIプロトコルやTCP/IP等で提供されている一対一通信サービスを用いて、複数実体間のグループ通信を実現することは、効率面から現実的な方法ではない。本論文では、Ethernetの媒体アクセス制御(MAC)層や無線システムで提供されている放送通信サービスを利用した、選択的半順序放送通信(SPO)サービスを提供するプロトコル[1]の実装と、その評価を行う。

まず、第2章では、基盤となっている通信サービスの定義を行う。第3章では、通信サービスの定義に基づいて実現されたSPOシステムについて述べる。

2.通信サービスのモデル

2.1 群

群とは、従来の2つのサービスアクセス点(SAP)間のコネクションの概念を、 $n(\geq 2)$ 個のSAP間に拡張した概念である[図1]。

[定義] 群Cとは、 $n(\geq 2)$ 個のSAP S_1, \dots, S_n の組 $\langle S_1, \dots, S_n \rangle$ である。□

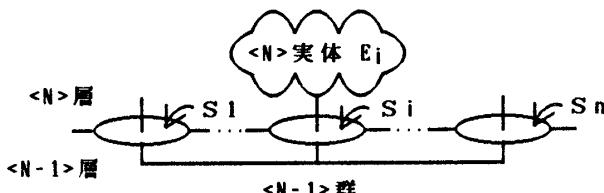


図1. <N-1>群 C = <S₁, ..., S_n>

<N-1>実体 E_iは、S_iを通じて、<N>層の実体に通信サービスを提供する($i = 1, \dots, n$)。各 E_iが、群C内の S_iからサービスを提供している間、E_iは群C内にあるという。

2.2 ログ

各応用実体は、群から提供されるサービスを利用して、データやメッセージの送受信を行う。群から提供される放送通信サービスをログの集合としてモデル化する。ログLとは、PDUの系列 $\langle p_1 \dots p_m \rangle$ ($m \geq 0$) であり、各実体の通信の履歴である。ログL内でプロトコルデータ単位(PDU) p_i が p_j に先行するな

Implementation and Evaluation of Selectively Partially Ordering Broadcast Protocol
Masaoki TAKAMURA, Hitoshi SUZUKI, Akihito NAKAMURA, and Makoto TAKIZAWA
Tokyo Denki University

らば ($i < j$)、 $p_i \rightarrow p_j$ と書く。実体 E_k は、以下の2種類のログを持つ。

- (1) 送信ログ $SL_k = E_k$ が送信した PDU の系列
 - (2) 受信ログ $RL_k = E_k$ が受信した PDU の系列
- このとき、各 PDU が宛先を持つならば、以下の2種類の副ログを持つ。
- (1) 送信副ログ $SL_{kj} = E_k$ が E_j へ送信した PDU の系列
 - (2) 受信副ログ $RL_{kj} = E_k$ が E_j より受信した PDU の系列

2.3 1チャネル(1C)サービス

本論文では、Ethernet MAC層や無線網が提供する低信頼な放送通信サービスを1チャネル(1C)サービスとして定義する。

[定義] 1Cサービスとは、RL_k内の任意のPDU p と q について、

- (1) p と q が、共にある E_i によって送信され、 SL_i 内で $p \rightarrow q$ ならば、 RL_i 内で $p \rightarrow q$ 。かつ、
- (2) 各 RL_i について、 p と q が RL_i 内に含まれ、 RL_i 内で $p \rightarrow q$ ならば、 RL_i 内でも $p \rightarrow q$ 。□

2.4 選択的放送通信(SBC)サービス

群内の放送通信を考えると、各 PDU が宛先を持っているとすると、各 PDU は宛先の実体でのみ受信されればよい。このような放送通信サービスを選択的放送通信(SBC)サービスとする。SBCサービスには、選択的半順序放送通信(SPO)、選択的全順序放送通信(STO)サービスの二種類あるが、ここではSPOサービスについてのみ述べる。今回、実装を行ったSPOプロトコルによって、以下のSPOサービスが上位層の応用実体に提供される。

[定義] SPOサービスとは、 SL_{kj} 内の $p \rightarrow q$ である任意の PDU p と q について、 p と q が、 RL_{jk} 内に含まれており、その RL_{jk} 内で $p \rightarrow q$ である放送通信サービスである。□

図2に、SPOサービスの例を示す。ここで、PDUの添え字に宛先の実体を示す。各実体が受信したPDUは、実体毎に順序は異なる。しかし、各実体において、送信先毎の順序は、選択的に同順である。

$E_1 \quad SL_1 : \langle a_{23} \ b_3 \ c_{13} \ d_{12} \ e_2 \ f_2 \ g_{123} \rangle$

$E_1 \quad RL_{11} : \langle \quad c \ d \ g \rangle$
 $E_2 \quad RL_{21} : \langle a \ d \ e \ f \ g \rangle$
 $E_3 \quad RL_{31} : \langle a \ b \ c \ g \rangle$

図2. SPOサービス

3. SPOシステム

SPOプロトコルの実装は、サンマイクロシステム社のSunOS 4.1.1上で行った。

3.1 システムの構成

図3に、本研究で実装したシステムの構成を示す。Network Interface Tap(NIT)インターフェースは、Ethernet MAC層で提供されている低信頼な放送通信サービスを抽象データ型として提供するため、デ

ータ構造とインターフェース関数の集合から構成される。また、応用プログラミング(AP)・インターフェースは、ソケット・インターフェースで提供された、高信頼なプロセス間通信の4つのチャネルで構成される。それらは、一般情報送信(SD)、制御情報送信(SC)、一般情報受信(RD)、制御情報受信(RC)といった専用のチャネルである。

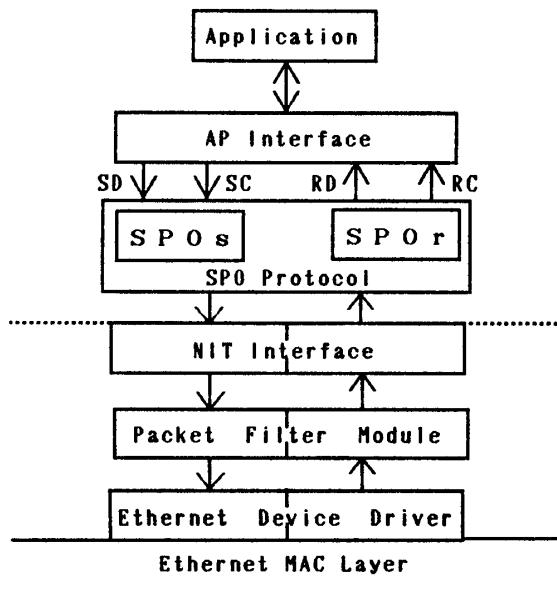


図3. システム構成

3.2 NITインターフェース

従来の通信サービスは、ハードウェア等に依存していたため、その開発は困難であった。本研究では、SunOS 4.1.1が提供しているNITデバイスを利用するためのNITインターフェースを作成し、放送通信サービスを実現した。すなわち、NITインターフェースを使用することで、SPOモジュールは、1Cサービスを利用できる。NITインターフェースでは、図3に示すストリームをカーネル内に構築し、SPOモジュールに対して、1Cサービスを抽象データ型として提供する。

3.3 SPOプロトコル

SPOプロトコルは、図3で示されるように送信側(SPO_s)と受信側(SPO_r)の、2つのモジュールによって実現される。各モジュールは、複数のSAPに対して、SPOサービスを提供する。これは、群制御プロックと呼ばれる構造体を、共有メモリより用いて、応用からのSDUとNITからのPDUをそれぞれ制御する。

(1) SPO_sモジュール (PDUの組み立て)

APIインターフェースからのサービスデータ単位(SDU)を、PDUのデータエリアに挿入し、その実体自身の受信状況とそのSDUの宛先をPDUに記して、NITインターフェースへ渡す。

(2) SPO_rモジュール (PDUの分解)

NITインターフェースからPDUを受け取り、宛先を確認する。宛先が正しければ、このPDUを受信し、データエリアからSDUを抽出する。このとき、PDUに記してある送信元の受信状況が、同じであるならば、そのSDUをAPIインターフェースへ渡す。そうでないならば、紛失が生じたと判断し、これを全実体へ知らせ、その送信元で再放送させ

る。

3.4 応用プログラミング・インターフェース

応用プログラムが、SPOサービスを利用するためのインターフェースを作成する。応用は、図4以下の手順で、複数の応用実体のグループ通信を行える。この実現は、UNIXのソケット・インターフェースを用いた。

- (1) ccpcep : 応用が利用する、群通信のための制御構造体を生成する。
- (2) ccpbind : ソケットを作成し、各SPOモジュールとコネクションを張る。
- (3) ccplisten : 群開設要求であるAOPEN(Active OPEN)要求の、受け付け数を示す。
- (4) ccpopen : AOPEN要求を送る。
- (5) ccpaccept : 受動側は、このAOPEN要求を受け取り、OPENED応答を返す。
- (6) spocast/sporecv : 情報の送受信が行われる。以下の手続きによって、群が終了される。
- (7) ccpclose : 応用が送信できない状態にする。
- (8) ccpend : 群を終了する。

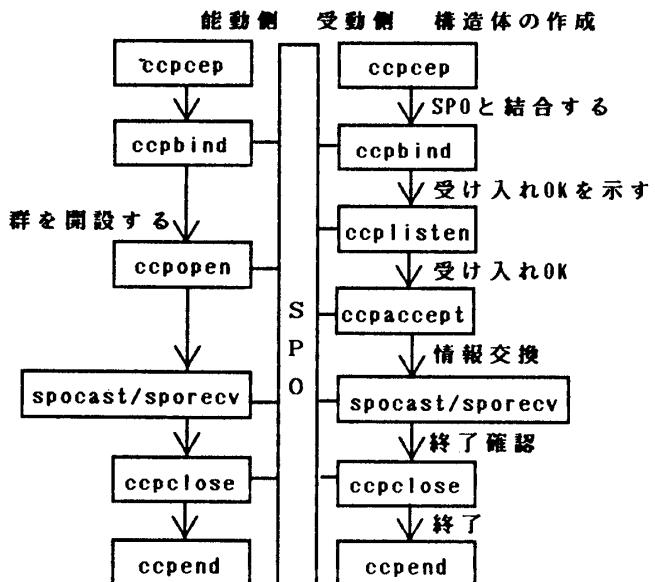


図4. APインターフェースの基本通信手順

4. まとめと今後の課題

APIインターフェースを作成することにより、応用は、SPOプロトコルを意識せずにSPOサービスを利用する事が可能となった。今後の課題としては、群内の実体数、SDUの長さ、PDUの長さ等が、固定長であるので、これらを可変長に変更することと、システムの性能向上をはかることがある。

参考文献

- [1] Nakamura, A. and Takizawa, M., "Reliable Broadcast Protocol for Selectively Partially Ordering PDUs (SPO Protocol)," Proc. of the IEEE 11th Int. Conf. on Distributed Computing Systems, 1991, pp239-246.