

4U-13

広域コンピューター・ネットワークにおける デジタル交換網利用の一形態

○日高一義 秋元幸生

日本アイ・ビー・エム株式会社 サイエンス・インスティチュート

1. はじめに

欧米の大学間コンピューター・ネットワークである B I T N E T や、 I B M 社内のコンピューター・ネットワークである V N E T は、 I B M の通信サブシステム『 R S C S (Remote Spooling Communications Subsystem) 』を基にした広域ネットワークであり、世界的な規模でその広がりをみせ、 1986 年 6 月現在、 B I T N E T - 約 1300 ノード、 V N E T - 約 2200 ノードとなっている。これら R S C S のネットワークは、物理的な接続手段としては専用線を基本としている。

一般にコンピューター・ネットワークのかかえる問題は多岐にわたるが、通信回線費の問題もネットワークの運営の点から重要である。上述の専用線も通信費の点では他の交換網と比較して常に有利とは言えない。

本稿においては、日本国内においてR S C S ・コンピューター・ネットワークを運営する際に、現行アーキテクチャには手を加えずに通信費用を削減する手段を考える。

2. RSCSネットワーク

R S C S ネットワークは図. 1 のように隣接ノード間を 9600 b p s の専用線で接続した蓄積交換方式のネットワークであり、通信プロトコルは B S C あるいは S D L C である。R S C S 自体 1 つの V M ユーザーであって、主なコミュニケーション機能として、ストア・アンド・フォワード形式のメッセージ転送である電子メール、ファイル転送の他に、C P U - C P U 間の直接転送である即時・単文通信の会話機能がある。電子メールおよびファイルの転送は、C P (IBM VM/SP のコントロール・プログラム) のスプール機能を利用して、各ノードの R S C S がノードからノードへと順次これらのファイルを引き渡しながら行なわれる。ラウティング (routing) は基本的に固定ラウティングであり、専用線のリンクを基本とする。何らかの理由で、ファイルを次のノードに引き渡せない事態が生じた時には (例えば回線断) 、その手前のノードにおいてファイルは保持され、復旧後、ファイルは自動的に送り出される。

3. 日本に於ける各種回線とRSCSリンク

データ転送の信頼性、および転送速度を考慮した時に、RSCSのリンクとして使用可能と思われるデジタル回線は、日本に於いて次の三種類である。

- 1) DDC : 特定通信回線一符号品目 (Leased line)
 - 2) DDX-C : 新データ網一回線交換 (X.21 Circuit Switching)
 - 2) DDX-P : 新データ網一パケット交換 (X.25 Packet Switching)

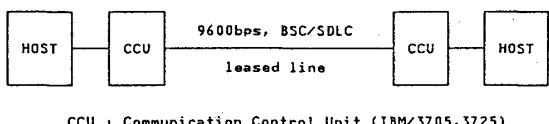


図-1 専用線によるホスト間通信

比較項目	D D C	D D X - C	D D X - P
交換／専用	専用	交換	交換
回線料金	定額	従時間制 (+定額)	従パケット 量制 (+定額)
通信プロトコル (リンク確立後)	任意	任意	X. 25
適している通信	ホスト間 接続など 多量データ・長時 間接続	高密度デ ータ・短 時間接続	低密度デ ータ・多 頻度通信

表 1 各種回線の比較

これらの回線の機能的・経済的な比較を表. 1に示す。先に書いたように R S C S は専用線の使用を基本とする。しかし、回線費用に注目した場合には、専用線は一般に高価であり、R S C S ネットワークのようなファイルの送受信を主体としたネットワークの場合、通信の頻度が少なく、また中継リンクにならないリンクにおいては、時間制課金を採用している D D X - C が有効となる場合がある。

D D X - C を使用する場合に、その経済的有効性を最大限に引き出す方法は、実際にデータが転送されている時のみリンクを確立し、転送すべきデータがない時はリンクを解放するようなオペレーション・モードである。これを以後、S H M (Short Hold Mode)と呼ぶ。D D X - C におけるS H M は、M V S システムなどにおいてリモート端末を接続する際に用いられており、回線費用を削減することに成功している。本稿では、R S C S のリンクを現行の専用線からS H M によるD D X - C に置き換えることを考察した。

4. R S C S ネットワークにおけるパーソナル・コンピューターを用いたD D X - C / S H M

(4. 1) 必要用件

R S C S ネットワークにおいてD D X - C を利用し通信回線費を削減する場合の必要用件として、次を仮定する。

- ・S H M の実現
- ・現行アーキテクチャの保存、可能な限りホスト・システムに手を加えないこと

以上を満足すべく、D D X - C 網とホスト・システムとのインターフェースに、パーソナル・コンピューター(以下P C)をフロント・エンドとして利用し、S H M を実現する。

(4. 2) 構成

図. 2にP Cを利用したD D X - C / S H M の構成を示す。

(4. 3) P CによるD D X - C の制御

P C の機能フェイズをD D X - C の制御レベルにあわせて、次の四種類に分ける。以下図. 2に基づいて議論を進める。

1) 静止フェーズ

転送すべきデータがない時は、各P C は静止フェーズに

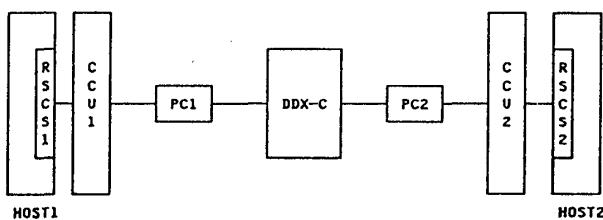


図2. P CによるD D X - C / S H M 接続

あり、自分のロケーションのR S C S からのポーリング・シーケンスに答えながらR S C S のアイドリング・フェーズを保持する。D D X - C のリンクは切斷されている。

2) 呼確立フェーズ

静止フェーズにおいて、P C 1 がR S C S 1 からの送信データを検出すると、P C 1 はD D X - C 網に対して呼設定要求を行なう。網からはP C 2 に呼が出され、以後 P C 1 - P C 2 、R S C S 1 - P C 2 、R S C S 1 - R S C S 2 の順にリンクが確立されていく。

3) データ転送フェーズ

R S C S 1 , 2 間のリンクが確立された後、P C 1 , 2 はデータ転送フェーズに入る。P C 1 - (D D X - C) - P C 2 が全体としてトランスペアレントになり、R S C S はC C U を通して専用線によって接続されている時とまったく同じセッションを行なう。

4) 呼解除フェーズ

P C 1 はR S C S 1 がデータを転送し終わった後のアイドリング・シーケンスに入ったのを検出すると、R S C S 1 と静止フェーズを確立する。この後、P C 1 は網にたいして呼解除要求を行ない、P C 1 , 2 間のD D X - C リンクを切斷する。P C 2 はこれを受け、R S C S 2 と静止フェーズに入る。

(4. 4) P C に要求される機能

上述の動作を行なうためにインターフェースP C に要求される主な機能をまとめると次のようになる。

- ・R S C S からのBSC/SDLCデータ・ストリームのモニタ
- ・静止フェーズにおけるR S C S とのアイドリング・フェーズの保持
- ・網に対する呼設定、呼解除の要求
- ・網からの呼設定、呼解除要求に対する応答
- ・回線障害の検出と復旧動作、その間のR S C S セッションの保持

5. おわりに

広域コンピューター・ネットワークにおけるデジタル交換網の利用の一例として、I B M / R S C S ネットワークにおけるD D X - C 網のS H M 接続を考察したが、将来的には、交換網の特性を利用したダイナミック・ラウティングまで考察する必要がある。

(参考文献)

- 1) X.21 ACF/NCP/VS Short Hold Mode Program Description & Operation; IBM Co., SH19-6236
- 2) 秋元, 相曾, 日高: 国際学術ネットワークの考察, 情報処理学会第31回(昭和60年後期)全国大会
- 3) 秋元, 日高, 串田, 相曾: 学術ネットワーク上のアプリケーション, 情報処理学会第32回(昭和61年前期)全国大会