

## Windows NTにおけるTPモニタBeTRANの実装と評価<sup>1</sup>

5Q-3

佐藤 将夫

(株)日立製作所 システム開発研究所

新田 淳

### 1 始めに

TPモニタBeTRANは、UNIXマシン上でOnline Transaction Processing Systemを構築するためのミドルウェアである。TPモニタは、Online Transaction Processing Systemに必要な機能を実現するため、OSが提供するプロセス管理、プロセス間通信、ファイル管理など数多くの機能を使用する。本稿では、UNIXとWindows NTという全く異なるパラダイムに基づいて開発された2種類のOSについて提供機能の差異をまとめた上で、TPモニタBeTRANを例にOSの違いを吸収するための実装方式を説明し、Windows NT上に構築したBeTRANプロトタイプについてUNIX版BeTRANとの比較および評価報告を行なう。<sup>2</sup>

### 2 Win32 API

Windows NTは複数のサブシステムを持ち、それぞれのサブシステムが独自のAPIを提供する。Windows NTの最も重要なサブシステムはWin32であり、他のサブシステムではWindows NTの提供する機能を部分的にしか使用できない。表1に各サブシステムの提供機能を比較する。

表1 サブシステム機能比較

項目	Win32	POSIX	Win+Win32s
プロセス	あり	あり	なし
スレッド	あり	なし	なし
ソケット	WinSock	なし	WinSock
セマフォ	あり	なし	なし
Winイベント	あり	なし	あり
共有メモリ	あり	なし	あり

#### 2.1 Win32 APIの限界

Win32 APIのみでは、Windows NTが提供する全機能を使用できない。OS/2やPOSIXサブシステム特有の機能をWin32 APIで実現できないのは当然であるが、その他にも、一部、Win32 APIで提供されておらずアプリケーションの作成が困難な機能が存在する。

##### 2.1.1 Windows NTへのlogin

ftp, telnetなどのソフトは、指定されたユーザ名称でOSにloginしプロセス/スレッドにそのユーザの持つ権限(uid)を付与するAPIが必要である。Windows NTにもFTPなどのサーバが存在するが、本機能を提供するAPIは提供されていない。

##### 2.1.2 non-preemptiveスレッド

スレッドは、non-preemptiveなスレッドとpreemptiveなスレッドに分類できる。non-preemptiveなスレッドは、ユー

ザレベルのcontext switchが可能なため、ディスパッチタイミングをユーザプログラムで制御可能であり高速な動作ができる。Windows NTは、16bit Windowsサブシステムでのみnon-preemptiveスレッドを提供する。16bit Windowsサブシステムは、Win32サブシステムの特別な一形態として実現されているが、ベースのWin32サブシステムでは、non-preemptiveスレッドを使用できない。

#### 2.1.3 POSIX, OS/2サブシステムとの通信

Windows NTのWin32, POSIX, OS/2各サブシステムは、それぞれが独自のプロセス間通信機能を提供する。

Windows NTは、これらのプロセス間通信を下位レイヤで一元的にLRPCとして実装しているが、どのサブシステムも、LRPCを行なうAPIを提供していない。このため、各サブシステム間を跨る通信は、ファイルI/Oやプロセスの起動など低速な機能に頼らざるを得ない。

#### 2.1.4 ソケットを含むマルチプルウェイト

一般にサーバを構築する場合、プロセス外からの各種イベント(セマフォ、シグナル、ファイルI/O、パイプ、ソケット、..)を同一のAPIでマルチプルウェイトできることが重要である。特に、UNIX環境との通信を行なうアプリケーションではソケットと他のイベントのマルチプルウェイトが重要になるが、Windows NTのソケットライブラリWinSockは、ソケット以外のイベントとのマルチプルウェイトを提供しない(表2)。

表2 マルチプルウェイト

関数名	semaphore	signal	pipe	socket
WaitForMultipleObject <sup>3</sup>	○	○	○	×
select	×	×	×	○
select(UNIX)	×	○	○	○

### 3 BeTRANの実装と評価

Windows NT上にTPモニタBeTRANのプロトタイプを作成し、TPC-Cをベースの簡易モデルを使用した性能測定と評価を行なった。

#### 3.1 NT版BeTRANの構造

図1にWindows NT版BeTRANプロトタイプのレイヤ構造を示す。Windows NT版BeTRANプロトタイプは、Win32 APIを用いて作成され、独自のnon-preemptiveスレッドを持ち、WinSockライブラリを使用したBeTRAN RPC ServiceによりUNIX版BeTRANと通信を行う。

BeTRANは、各UNIX OS間の仕様差異を吸収し、上位に仮想的なOSを提供するKernel ServiceとThread Serviceを持つ。Windows NT版プロトタイプでは、この両Serviceの下に、UNIXからWin32 APIへの関数セマンティクスの変換を目的としたWin32 Connecterを設け、上位層に与える影響を最小限にとどめた。

<sup>1</sup> "TP-monitor ProtoType BeTRAN on Windows NT"  
Masao SATO and Jun NITTA  
Systems Development Laboratory, Hitachi, Ltd.

<sup>2</sup> 各名称は各社の登録商標または商標です

<sup>3</sup> WaitForMultipleObject関数

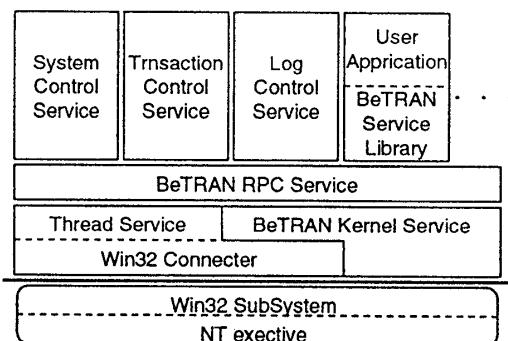


図 1 BeTRAN レイヤ構造

### 3.2 Win32 Connecter

#### 3.2.1 スレッド

上述したように Win32 API が non-preemptive スレッドを提供しないため、独自の non-preemptive スレッドライブラリを作成した。本ライブラリは、`alloca()`, `setjmp()`, `longjmp()` 関数で context switch を行ない、次の特徴を持つ。

- 100% C 言語、UNIX 環境とのソース互換<sup>4</sup>
- POSIX pthread Subset+ α

#### 3.2.2 マルチプルウェイト

non-preemptive スレッドのコントローラは、context switch の契機となるイベント全てをマルチプルウェイトする。UNIX 版 BeTRAN は、`select()` 関数を使用して socket, signal, パイプなどをマルチプルウェイトする。一方、WinSock ライブラリの `select()` 関数は、socket 以外のイベントとのマルチプルウェイトを提供しない。このため、各イベントを専用に待つ preemptive スレッドを生成し、これらのスレッドから `select()` スレッドへの連絡を行ない、UNIX と同等のマルチプルウェイトを実現した(図 2)。

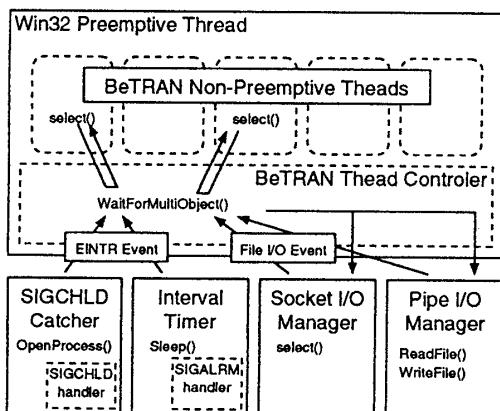


図 2 select の拡張

#### 3.2.3 メッセージキュー

Windows NT は、UNIX のメッセージキューに相当するプロセス間通信手段(複数のプロセスで共有可能でリライアブルな通信手段)を持たない。このため、メッセージキュー相当の機能を共有メモリおよびセマフォを使用して作成した。セマ

フォは、メッセージ待ち状態にある複数のプロセスに対し、メッセージの到着を知らせるために利用される。

### 3.3 性能評価

Windows/NT 版 BeTRAN プロトタイプについて簡単な性能評価を行なった。測定プログラムは、TPC-C ベンチマークに以下の変更を加え簡略化したものである。表 3 に測定に用いたプラットホームを示す。

- transaction を NEW ORDER のみに限定
- DATA 規模 1/10
- transactional file system<sup>5</sup> 上に DATA BASE 構築
- スケーリング規則適用せず

表 3 . 測定プラットホーム

OS	CPU	Memory	Disk
Windows NT	486DX2(66MHz)	96M	SCSI
HI-UX/WE2	PA-RISC(80MHz)	80M	SCSI

表 4 に測定結果を示す。NT 版プロトタイプの性能は UNIX 版の 2/5 程度であるが、これはハードウェアの性能差が原因と考えられる。ハードウェアの価格比が性能比以上あるため実用上十分な性能であると評価できる。今回の測定は TPC-C に完全準拠していらず、他 TP モニタ・測定プログラム共に性能チューンナップ前であることを考えると、NT 版 BeTRAN プロトタイプはオフコン程度の実力をを持つと推測できる。今後は、TPC-C 準拠のベンチマーク測定、同一ハードウェア、異 OS 状態での性能測定を予定している。

表 4 測定結果

	TPM
NT 版 BeTRAN プロトタイプ	80
UNIX 版 BeTRAN	200

## 4 おわりに

Windows NT 上に TP モニタ BeTRAN のプロトタイプを作成し、実務レベルの transaction 性能を持つことを確認した。Windows NT は、統一された内部アーキテクチャを持つが、サブシステム間の通信やマルチプルウェイトなどについて、サーバシステムの構築に十分といえる API を提供していない。今後、これらの機能が拡張サポートされることを望む。

## 参考文献

- [1] Helen Custer, "INSIDE WINDOWS NT", Microsoft PRESS, 1993
- [2] "Win32 Programmer's Reference", Microsoft PRESS, 1993
- [3] W.Richard Stevens, "UNIX NETWORK PROGRAMMING", PRENTICE HALL, 1990
- [4] "TPC BENCHMARK C", Transaction Processing Performance Council, 1992

<sup>4</sup>OS, コンバイラの仕様により一部アセンブラーが必要となる。

<sup>5</sup>BeTRAN/FS/DAM