

1Q-3 JSI AIワークステーション(3) — ウィンドウシステムからみたOSの条件

江藤 博明 白鳥 敏幸 天明 崇 戸沢 義夫
日本アイ・ビー・エム株式会社 サイエンス・インスティテュート

1. はじめに

AIワークステーションではプログラム、ルール、データベース等の情報を見ながらプログラム開発をする必要があるためマルチウィンドウ機能は必須である。ここでは我々が開発したウィンドウシステムを紹介する。さらにウィンドウシステムの効率やオーバーヘッドに注目することでマルチプロセスOSの構成について考察する。

2. ウィンドウシステムの概要

図1は我々が開発したウィンドウシステムの表示例である。このウィンドウシステムは次の機能を持つことを特長としている。

- ・ビットマップウィンドウ
- ・マルチ漢字フォント
- ・グラフィックス

なおウィンドウ管理はスクリーンをメッシュ状に分割した単位で行なっている。

3. ウィンドウシステムの構成

このウィンドウシステムは社内OSの上で開発された。このOSは図2のようなプロセス構造を持っている。

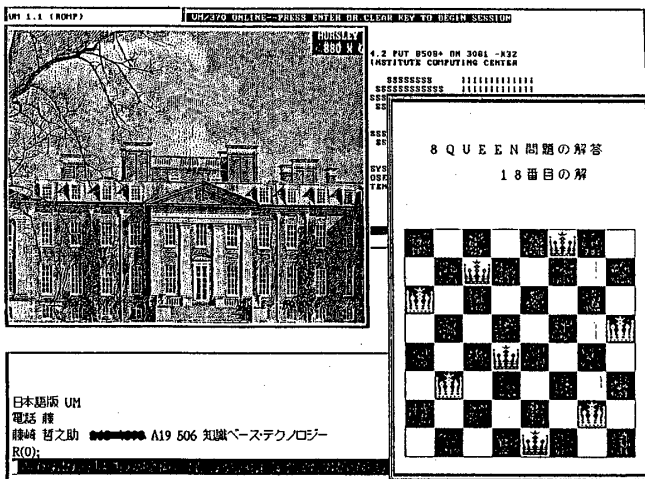


図1 画面表示例

ここで四角の箱はそれぞれプロセス空間を表しており、斜線部はプロセス間の共有部分を表している。このようにOSのカーネルはそれぞれのプロセスの共有部分として存在していることが社内OSの特長の一つである。

このOS上でウィンドウシステムを実現する場合に次の2つ方法が考えられる。

- ・ウィンドウマネジャーを一つのプロセスとする方法
- ・カーネルとして共有部分に組み込む方法

今回は共有部分にウィンドウマネジャーを組み込むことにした。その理由としてアプリケーション側からのインタフェースとして、ウィンドウ管理用の階層を提供するのではなくシステムコールレベルで提供したいこと、もう一つにはウィンドウ移動の際に生ずる下のウィンドウの再表示のために、移動ウィンドウの仮想スクリーン領域と下のウィンドウの仮想スクリーン領域は同時にアクセスできるように仮想スクリーン領域は共有部分に置きたいことが挙げられる。

さらにユーザーが作成したプログラムをカーネルに組み込むことができるというOSの機能が非常に有効であることも挙げられる。カーネルに組み込んだプログラムでは以下のことが可能である。

- ・プロセス間のデータ共有
- ・ダイナミック・メモリ・アロケーション

実際このウィンドウシステムは図3-aのような形でインプリメントされている。

参考のためにUNIXのようなOSにおけるウィンドウシステムのプロセス空間を図3-bに示す。

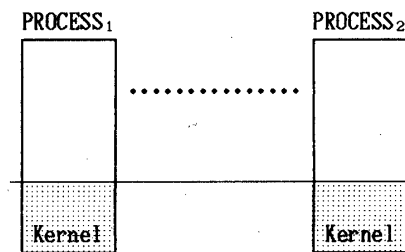



図2 プロセス構造  :shared

4. マルチプロセスOSの条件の検討

4. 1 マルチプロセスOSの条件

一般にウィンドウシステムの評価基準としてプログラムインターフェース、ユーザーインターフェース等が重要視されているが、ここではマルチプロセスOS上のウィンドウシステムとして以下の項目が重要であると考えた。

- ・ 応答性が良いこと
- ・ システムオーバヘッドが小さいこと

例えばマウスを操作してウィンドウの大きさを変える等の作業での応答性の良さはユーザーインターフェースの善し悪しを決定する一つの要素であると考えられる。またウィンドウシステムやOSカーネル等の下位レベルのプログラムはできるだけオーバヘッドが小さいことがトータルシステムとして優れていると考えられる。

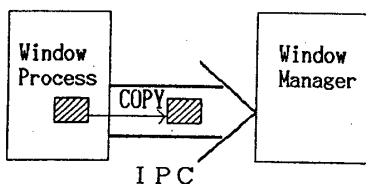
以下では、この2点について例を挙げ、OSの形態(プロセス構造)について検討する。

4. 2 マウスセンシティブなウィンドウのサポート

ポインティングを目的として使用されるマウスカーソルでは、それが指し示しているものを明確化するためにポイントされたウィンドウの配置や形状を変える等の処理が行なわれる。このようなマウスセンシティブなウィンドウを実現する場合を考えてみよう。マウスカーソルがウィンドウを横切ったときに、イベントとして割り込みが掛かるようなハードウェアがあればよいのだが、ここではそれをソフト的に処理することを考える。そのためには、カーソル、ウィンドウの形や色を制御している Window Manager が常にマウスの動きを監視する必要がある。図3-aのようなOSでは、Window Manager プロセスが待ち状態にあるような時には、Window Manager プロセスへと切り替わるまでの間、処理が遅れることになる。図3-aのように Window Manager がすべてのプロセスから共有される形態のOSにおいては、Window Manager が待ち状態になることがないため、マウスに対する応答が良いと言える。つまりこのようなOS構造をとることで、リアルタイム処理にも対応していると言える。

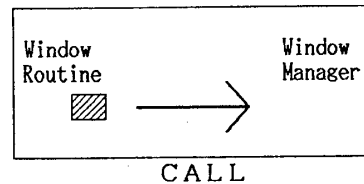
4. 3 ウィンドウへのデータ出力

ここでは、ウィンドウ上へのデータ出力における図3-aと図3-bのOSのデータの流りに関して比較検討する。図3-bでは次の様な流れとなる。



このように、ウィンドウプロセスからの書き込み処理要求およびデータは Inter Process Communication を利用して渡される。この際にIPCでは内部に抱えているバッファにデータをコピーしなければならないというオーバヘッドが存在する。なぜなら図3-bのOSではプロセス間で共有するようなデータ領域がないからである。もう一つのOSオーバヘッドとして、ウィンドウプロセスからウィンドウマネージャーへとプロセスの切り換えが必要ということが挙げられる。

一方図3-aでは、次のような同一プロセス内の CALL BY REFERENCE によりデータを渡すため中間バッファへのコピーやプロセスの切り換えの必要がない。したがってこの方式では、図3-bの方式に比べてウィンドウ処理のオーバヘッドは軽くなる。



5. 結び

ウィンドウシステムの評価基準として、応答性の良さという二つの観点を取りあげ、それについて検討した。この点において社内OSが優れているのは、

- ・ カーネルの拡張が容易
 - ・ プロセス間に共有領域が存在する
- というような特徴を持っているからであると言える。

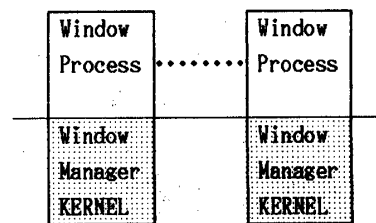


図3-a (本構成)

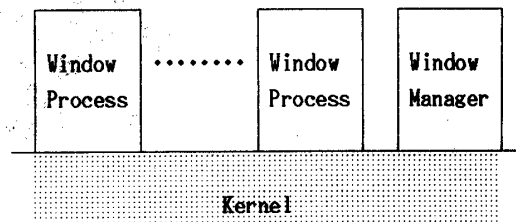


図3-b

図3 ウィンドウシステム構成の比較