

コンピュータ・システム シミュレーション (システム・シミュレータ)

水谷 浩二 (日本アイ・ビー・エム 株式会社)

1. はじめに

コンピュータ・システムの性能を評価する方法、あるいは、デザインに対するパフォーマンス資料の作成方法を分類すると、

- (1) ベンチマーキング (実システム測定)
- (2) シミュレーション
- (3) モニタリング (ソフトウェア、あるいは、ハードウェアによるもの)
- (4) 解析モデル (例えば、待理論を基礎としたもの)

などになる。

上記、各々の方法は、対象となるシステムの複雑性、及びそのシステムのおかれている段階、(例えば、設計中なのか、すでに本番稼働しているかなど)、目的としているシステムの性能評価の重要度、詳細要求度、期間、コストに依り、方法の選択、あるいは、組合せを行うのが一般的である。

本稿では、上記のうち、シミュレーション技法の一例として、NASA のアポロ計画に付随するシステム開発の際に用いられたコンピュータ・シミュレーションを基礎とシテ汎用化され、OS/MFT/MVT から OS/VS1, VS2, 及び DB/DC パッケージとシテの IMS/CICS のシミュレーション用プログラムとシテ開発されるに依った システム・シミュレータについて紹介する。

2. システム・シミュレータとは、

システム・シミュレータ (以下 CSS と略す) は、CSS (注) をシミュレーション言語とシテ使用シテ汎用シミュレーションプログラムといえる。

ベースとなっている CSS は、S/360, S/370 のアーキテクチャがどうである様に、インタラクション・ストラクチャーを備えたコンピュータ・システム専用のシミュレーション言語で、一般的な事象にではなく、コンピュータ・システムを対象事象とシテ開発されている。即ち、コンピュータ・システムのハードウェア構成要素各々を代表するマクロ言語で定義され、内部ロジック及び、ハードウェアの基礎的特性を言語機能とシテ備えられている。従って、使用者は、ハードウェアに相当するモデリングは必要ない。

(後述「CSS について」参照)

しかしながら、CSS によるシミュレーションを行う場合、ソフトウェア機能、(即ち、OS, DB/DC パッケージ、使用者アプリケーション・プログラム) に関しては、使用者がそのロジックに基づきモデルを作らなければならぬ。近年の OS の機能拡大

| | | | |
|----------------------|----------------------|--------------------|------------|
| アプリケーションプログラム | | アプリケーションモデリング | システムシミュレータ |
| DB/DC | | CSS コーディング (モデリング) | |
| 論理DB 物理DB アクセス | 論理DB 物理DB アクセス | CSS コーディング (モデリング) | |
| OS | | CSS 機能 | |
| ハードウェア | | | |

(注) CSS とは、

COMPUTER SYSTEM SIMULATION 言語

図1. 戻システムモデル構成とシステムシミュレータとの対比

傾向、新しいアクセスメソッド、DB/DCパッケージの機能の増加、とオンラインシステムに代表されるトータルシステムを想定したのシミュレーションを行う場合、使用者にとって、正確なモデリングは不可能に近い状況になってきた。一方、トータルシステムを想定したのシステム・シミュレーションの必要性が高まれば、高まるほど、このソフトウェア機能のモデリングに対する問題は注目をあつめ、現実のOSや、DB/DCパッケージがそうである様に、ソフトウェア・モデリングに対しても、共通システムのモジュール化、オンラインシステム・シミュレーションを想定して、使用者の立場に立つたマクロインタフェースをもつ、ハイ・レベルのシミュレーション・プログラムが要望されてきた。その結果として、プリ・プロセッサ、ポストプロセッサを備え、CP言語を知らずにモデリングのできるシステム・シミュレーターが生まれってきた。

システム・シミュレーター (SS) の実行ステップの概念図は下図の様になる。本稿では、このSSについて、IBM OS/VS1のモデルを中心にする。(注)

3. SSの構成

前述の様に、SSは、ハードウェア・モデル、システム・コントロール・プログラム (SCP)、DB/DCパッケージ、に対応するソフトウェア・モデルを提供する。

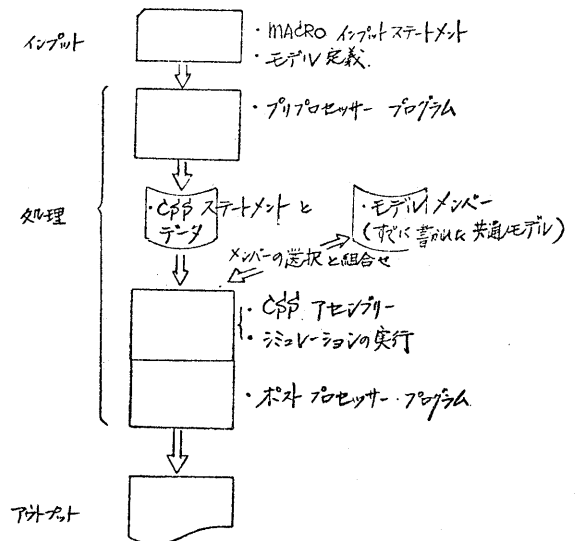
使用者は、シミュレートしようとしているシステムに従って、各機能に対応するマクロの指定、必要モデルの定義、アプリケーション・プログラムのロジックをモデリングする事になる。これらが、SSに対してはインプットとなる。

SSの構成は図-3の様に大きくモジュール化されている。

各モジュールは、さらに、機能別にセグメント化されており、SSの実行の際には、使用者の指定に従い、必要なセグメント・モジュールをOSのライブラリー・メンバーとして選択できるので、部分的な変更に対しても、効率よい実行が可能である。

以下、実際のシステム (Real World) と比較しながらSSのインプット指定について述べる。

図2 システム・シミュレーター 実行ステップ



(注) SSには現在、OS/VS1SS, OS/VS2SS, IMSSS, CICSSSがある。

| SS モデル | | ユーザー モデル (定義) | | |
|----------------|---|--|----------------------|---------|
| ハードウェア | ソフトウェア | アプリケーション | システム 負荷定義 | 環境定義 |
| CPU | システム コントロール プログラム (注) | トレス モデル | バッチ モデル | ターミナル動作 |
| チャネル & 周辺入出力装置 | DB/DC モデル (注) <ul style="list-style-type: none"> プログラム データセット データ管理 タスク管理 SVC | ユーザー モデル <ul style="list-style-type: none"> プログラム データセット データ管理定義 タスク管理定義 ジョブ定義 | ネットワーク 負荷 TPメッセージ | |
| ネットワーク, TPデバイス | | | | |

図3. SSの構成

実システムとしてのハードウェア構成 (コンフィギュレーション) は、例えば図4の様なものを想定していただきたい。

4. SSのインプット

実システムで、必要なハードウェア構成、使用されるソフトウェア (S CP コンポーネント) の選択、機能の指定をシステム ジェネレーション時に行う様に、SSの場合も、実システムに合わせ、選択、指定するのが原則である。基本的な違いは、シミュレーションが要求されている時 (例えば、オンラインピーク時) に必要なシステム構成のみを指定する事である。

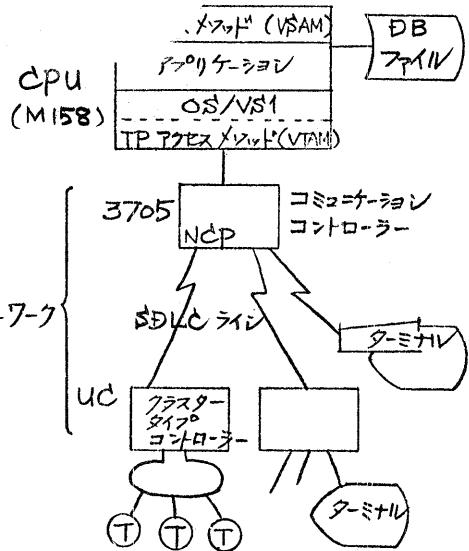


図4. コンフィギュレーション例

4.1 CPUの定義

CPUの定義は、大きく分けて、ハードウェア、ソフトウェアの定義になる。(前述の様に、ハードウェアの各装置の基本的特性は、モデルの中に組み込まれている。CPUステートメント例、

| | | |
|----------------------|-------------------|---------|
| CPU TYPE = 158 | CPU タイプ | } ストレージ |
| CORESIZE = 1024K | メインストレージ サイズ | |
| NUCLEUS = 100K | ワークリアス サイズ | |
| SYSQUE = 16K | SQA サイズ | |
| LPA = | R-ジェアブル リンクバックエリア | |
| SYSRES = (3330, 160) | ユニット・タイプ・アドレス | |

(注) OS, SCPのモデル作成の際には、実際のOSに対し、ソフトウェアのブックをかり、タイミング抽出を行い、その結果をモデルに組み込んでいる。

| | | |
|---------|----------------------------|------------------|
| CPU | SYSPAGE = (3330, 161, 162) | ページングデータセット |
| OS | = VS1 | オペレーティングシステム |
| TP | = VTAM, BTAM | TP アクセスメソッド |
| DBDC | = CICS 1.1 | パッケージの使用の場合 |
| VTAMBUF | = | VTAM バッファ サイズの指定 |

} ソフトウェア

上記以外の 3330 (DASD) や周辺入出力装置は、シミュレーションに必要となるだけ、JOB ステートメント (後述) のデータセット定義時に指定する。

4.2. ネットワークの定義

ネットワークの構成も、CPU の外側 (即ち、使用される コミュニケーション・コントローラー、ライン クラスター・コントローラー、ターミナル) の順に従って指定していけば良い。ただし、VTAM を使用したネットワークでは、論理的な接続である SET リケーションプログラム と論理ユニットの接続) について指定する必要がある。

基本的に、これらのハードウェア構成上、あるいはソフトウェア上のパフォーマンスを改善するパラメータといえる。以下、ネットワーク定義ステートメントの例を概略記述する。

3705 CONPROG = : 3705 のコントロールプログラム定義 (NCPV バル)

CHDELAY = : アクションインタラプト遅延指定

BUFSIZE = : バッファ・スペース / 1 転送 (MAX CHARACTERS)

ADAPTER = : ハードウェアアダプタタイプの指定 (TYPE 1 / TYPE 2)

CHANNEL = : 接続チャネルタイプの指定

SCANNER = : 回線走査機構の指定

LINE NUMBER = : ライン数の指定 (もし同一タイプのラインが複数個の場合も指定可能)

CHARASEC = : ラインスピード (C.P.S.)

LINTYPE = : ラインタイプの指定

PROPTIME = : 伝播遅延時間の指定

TATIMES = : ライン・タイムアラウンド時間の指定

CONNECT = : ラインが接続される相手方の指定 (どの 3705 か?)

TERMINAL TYPE = : ターミナルタイプ

APPL = : ターミナルが会話するアプリケーションの指定

RESPONSE = : リスponseに対する統計の必要性 (EACH か、GROUP か)

CLUSTER = : クラスタータイプの指定

CHANNEL = : 3705 を経由ではなくチャネルに直接接続される場合のタイプ

CONNECT = : ターミナルが接続される相手方の指定 (ライン)

MSGRATE = : m メッセージ到着 / HOUR, (到着率) の分布指定 (注)

INTERARR = : 到着間隔の指定

MSGMIX = : 全体のメッセージ発生に対する比率

(注) FUNCTION は? は次ページ注参照

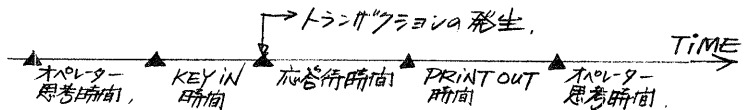
VTAM におけるネットワークでは、クラスタータイプのターミナルは、複数個の論理ユニット(複数個の END USER)を備え、各々は、独立にアプリケーションプログラムとメッセージのやりとりができる。さらに於いても、この機能を UC マクロと SESSION マクロで行う。

- UC TYPE = : UCタイプ (3601, 3651, 3791)
- FRAMENUM = : 11ステップを待たずk(SDLC) アウトプリントを行う数 (NCPに於ける MAXOUT)
- PASSCNT = : 2147ドットラインに於ける トランスミッションコマンド数 (PASSLIMIT)
- RESPONSE = : 11ステップを待たず統計の必要性, ユニットの統計 UC単位に統計をとる, 全体としての統計をとる, などの指定ができる。
- CONNECT = : UCに接続される先。
-
- SESSION TYPE = : セッションタイプ (セッションタイプは 7のアクティビティ指定あり)
- APPL = : アプリケーション名
- CONNECT = : 接続先 注
- MSGRATE = : メッセージの発生量, 発生分布, (指数, 一定, ユニ-指定など)
- INTERARR = : 到着間隔
- MSGMIX = : 全体に於けるメッセージの発生比率
- SESSQ = : 次のメッセージをこのセッションでは連続的に出すか?

4.3 ネットワーク負荷定義 / ターミナル動作定義

TPシステムにおけるインプットメッセージ及びアウトプリントメッセージの属性の定義, ターミナルに於けるオペレータの動作を定義する。メッセージの発生は、MSGIN, MSGOUT ステートメントにより、メッセージタイプ別にランダムに発生させる事ができる。ターミナル動作の指定には、ハードウェアの I/O 速度の他に、応答待ち時間、キー入力までのオペレータ必要思考時間、(例えば、伝票確認時間)、キー入力時間、などのオペレーション順序に従って、またオペレーションタイプ(データエンタリー、照会型、会話型)、を考慮して指定する。

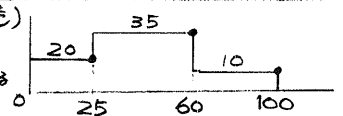
ターミナルに於ける動作例、



- MSGIN LENGTH = : 固長, あるいは可変長のインプットメッセージ数を指定する (FUNCTION ステートメント)
- SLENGTH = : セグメントの長さ指定する, (UCタイプの場合 256) (注)
- TYPE = : メッセージタイプの指定
- PERCENT = : 複数個のメッセージタイプあり, 全体のMSGINにおけるパーセントを指定する。
- BATCH = : バッチタイプのメッセージである事を指定。
- INQUIRY = : インクワイリータイプのメッセージである事を指定 (次のメッセージは必ず11ステップの後) に送られる
- THINK = : キー入力とオペレーター思考時間
- APPL = : 業務用に対応するアプリケーションを指定する
- MSGRATE = : メッセージ発生が指数分布, 一定分布, あるいはユニ-指定分布に従う指定

(注) FUNCTION ステートメント: DISCRETE (不連続分布) CONTINUOUS (連続) の2種がある。

右図例では, FUNCTION: D3, 25/20, 60/35, 100/10 となる



MSGIN INTERARR = メッセージの発生間隔が、指数分布、一定分布、ユザ-指定分布への指定 (FUNCTION)
 RESP = : 実行時にVTAMである場合、レスポンスの種類の選択可。

MSGOUT LENGTH = : 固定長、もしくは可変長のアウトプットメッセージを指定。
 SLENGTH = : セグメントの長さを指定。
 TYPE = : メッセージタイプの指定
 REPLY = : インクワイリータイプのメッセージイコポートに対応。

4.4. アプリケーションプログラム モデリング

SSにおいて、アプリケーション・プログラムをモデル化するには、トレース方法とセルフ方法の二種類があるが、本稿では、セルフ方法について記述する。(注)
 実際のアプリケーション・プログラムは、アプリケーション・ロジックと、コントロールプログラムに対する機能要求、(即ち、I/O要求など)、及び、使用データ・セットの定義から構成される。モデル化と、これらに対応させると次の様になる。

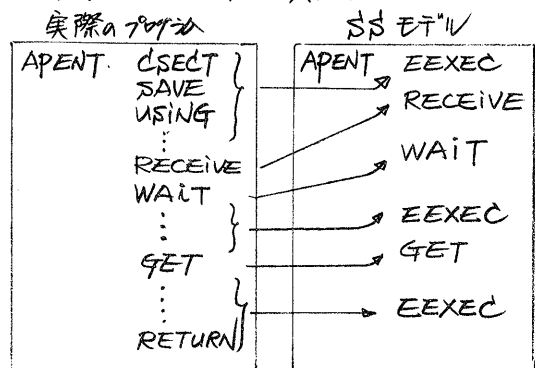
| 実行時 | SS エイブル (CSS) |
|---------------------------|-------------------------------|
| ・アプリケーション・ロジック | CSS命令 |
| ・アプリケーション・実行時間(インストラクショ数) | EEXEC命令 (EEXECI命令) |
| ・データ・マネジメント・マクロ | SS・データ・マネジメント・マクロ |
| ・タスク・マネジメント・マクロ | SS・タスク・マネジメント・マクロ (SVC) |
| ・データ・セット定義 (DCB, ACB) | SS・DD ステートメント |
| ・ロード・モジュール定義 | SS・プログラム・ステートメント |

基本的に、アプリケーション・プログラムのモデル化においては、どのような機能を行うかだけでなく、どのような処理形態で実行されるかが重要である事は言うまでもない。(即ち、アプリケーション・プログラムのステップ数とその順に入る入出力要求の順序、アクセス回数などが重要である。(下図参照))

(1). EEXEC命令 (注)

EEXEC命令には、実行時間を指定する方法と、インストラクショステップ数を指定する方法とがある。(EXECI命令)

どちらも、I/O要求や、SVCマクロの間にあるインストラクショ数、もしくは、平均実行時間を算出し指定する。



(注1), トレース方式というのは、SPAというソフトウェアモータで実際のプログラムをトレースし、テープに記録したものをインポート負荷とするもの。

(注2), EEXECとは Enableな状態の CPU 実行時間である。DISABLEな状態 (スーパーバイザーモード) での CPU 実行時間は、DEXEC命令でシミュレートする。

| | | | |
|-----------------|---------------|---|--|
| EEXEC I ある時. | INSTRUCTIONS, | PAGE/NOPAGE PFUNC/ PCONT/PNOTE PREF./PLIST | アプリケーションログ ステップ数 ある時、実行時間、ページングの 有無、ページングパターンなどの指定 |
| EEXEC ある時. | TIME, | | |

EXEC命令では、また、どのようなページ参照パターンで、実行されるかを指定し、(FUNCTION)ステートメントなど) ページングオペレーションをシミュレートする事も可能である。この機能は、ユーザーが指定する=と、SSが持つパターンと利用する事もできる。(OS/VS1の場合には、2K単位にページ番号をつけ、コントロールされる。)

(2). タスク・マネージメント・マクロ

タスク・マネージメントに関連するスーパーバイザー機能のうち、SSが提供するものは、右図の様なものである。実際のアプリケーションで使用する主要な、SVCをモデル化している。これらの機能をシミュレートする際も実システムで、これらのSVCマクロを出すときに必要とされるオペランドとして必要な情報は、SSでも必要とされる。

| | |
|-------|--|
| タスク | ATTATCH, DETATCH, CHAP ENQ, DEQ, POST, WAIT, LINK, LOAD, DELETE, XCTL, EXIT |
| ストレージ | GETMAIN, FREEMAIN |
| タイマー | STIMER, TIME, TTIMER |
| 予兆 | EXCP |

SS スーパーバイザー マクロ (VS1) 図5

(3). データ・マネージメント・マクロ

データセットのOPEN/CLOSE予兆オペレーションの実行など、実システムでおこなわれるのと同じ様な、ユーザーインターフェイスがSSの場合にも提供される。従って、データセットのDASD上の配置、プログラムの中でどの予兆マクロの種類、順序など、実際のデータセット(データ・パス)の設計や詳細な情報の指定が可能である。(SSでは、実システムに於けるエラー処理機能は備えていない。)
図6. は、VSAMに於ける、データセットの定義と、予兆マクロの例である。

```

ESDS1 ACB ACSM=VSAM, UNIT=(3330,130)
        SPACE= , STRACK=
        CISZ= , BUFND=
        RECSZ= , SIZE=
        DSTYPE=ESDS
*
OPEN OPEN ESDS1
      :
      POINT ESDS1
      GET ESDS1, SVRPL
      :
      PUT ESDS1, SVRPL
      :
SVRPL EQU SV

```

図6. VSAM ESDSの例、

4.5. JOBストリーム定義

実システムに於ける、JCLに
対応して、また、データマネジ
メントマクロ要求時に定義する。
DCB/ACB/DDに対応して、
SSに於いても、この指定を行う
事により初期設定(イニシャリゼ
ーション)が行われる。
指定すべき、ステートメントは
次の4つである。

- | | |
|---|--|
| <ul style="list-style-type: none"> • SYSDBS ステートメント • JOB ステートメント • EXEC ステートメント • DD ステートメント | <ul style="list-style-type: none"> • システムデータセットの定義 SVCLIB/LINKLIB/JOBQJE/SYSPAGE • ジョブ名, クラス, パーティション などの定義 • ジョブステップの定義 エンターポイント, ストレージサイズ • アクセスメソッド, サイズ, 西配置 などの指定, (各々のデータセットに必要) |
|---|--|

DCB と DD ステートメントの関連は、実際の ODS と同じに考えられる。

4.6. モデルコントロール (シミュレーション・コントロール) の定義

最後に、実際のシステムにはないが、JES を実行するために必要なパラメータ定義のステートメントの説明をする。JES のプリプロセッサだけでなく、ポストプロセッサに対するオプションの指定も行う。

イニシャリゼーション時間, モデル実行時間, シミュレーション結果のオプションの選択 (ポスト・プロセッサに対するアウトプットの選択)

例えば下記の様なものである。

```

MDLCTL MODTIME=300 .... 5分間実行,
        INITTIME=30 .... 30秒間 イニシャリゼーション (集積リセット)
        REALTIME=30 .... 30分間, 実行時間をすばやく終了
        PRINTIME=60 .... 1分間, ポストプロセッサにコントロールかわり統計
        PRINTRSP=GRAPH .. をとる。応答時間はグラフで OUTPUT する。
        TRACE=100 .... 最後から100回のフランチポイントを追跡する
  
```

5. ODS について

以上のバリエーションが、JES のインプットである。このインプット指定に従い、JES のプリプロセッサは、ODS ステートメントに翻訳し、ODS の実行を行う。(1) 実システムと ODS との対応。

前に述べたが、ODS はハードウェア機能 (即ち、ディスク装置のメカニズム, 転送速度, 回転速度 等の基礎的特性) を備え、その他に、インタラクションメカニズム, タイミング をもつ特殊な言語である。一般的なシミュレーション機能としては、クォーク, Queue, 乱数発生, 統計用テーブルをもつ。オペレーティングシステムとの比較の上で重要なものは、一時的属性物 (トランジェント エンティティ) として、コンピュータシステム特有な、メッセージ, タスクコマンド, ノート を備え、ユーザに提供している。

実システムとの属性としての比較は右の様になる。

| 実システムの属性 | ODS の属性 |
|------------------|----------------------|
| ハードウェア | ハードウェア定義 (Equipment) |
| ストレージ | RESOURCE |
| TCB | TASK |
| JOB コマンド | COMMAND |
| TCB Chain | TASK QUEUE |
| ECB | SVC |
| RB | DOUBLET. |
| CDE | NOTE |
| External インタフェース | ITIMER |

(2) OSプログラム構造、(OSの動きの例)

OSヒューマン・プログラムの動きをシミュレートする例を記述する。OSの例として、インタラプトハンドラーと、スケジューラが、ユーザー・プログラムをコントロールする例である。

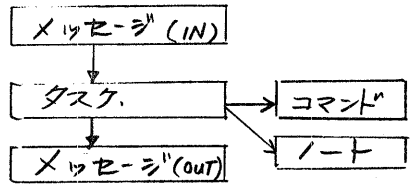
• インタラプト・ハンドラー

主に、I/Oインタラプトとタイマー・インタラプトをシミュレートする部分である。OSでは、I/Oインタラプトに対し BRAIN (Branch on Interrupt Type) という命令を提供し、インタラプトの種類を解析し、各々のユーザー・イグジットにコントロールをわたす。

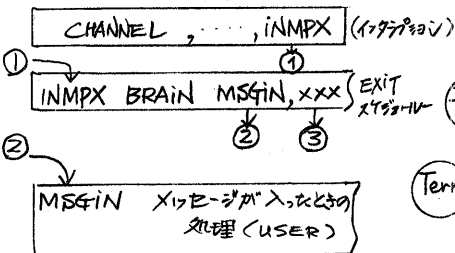
この BRAIN 命令は、ディスク、テープの I/O にのみ コミュニケーション・コントローラの I/O に対しても使用できる。タイマー・インタラプトは、ITIMER 命令で、インタラプトが生じる時刻と EXIT ルーチンを指定する事ができ、時刻に達すると指定 EXIT にコントロールを渡す。

• スケジューラ

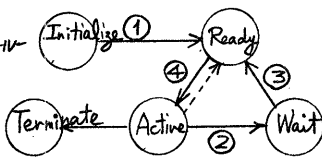
OSのタスク・ディスパッチャーに相当する部分で、インタラプトの処理終了後、あるいは、WAIT マクロが実行されたあとに、このスケジューラ・ルーチンにコントロールが渡される。スケジューラでは、Ready Taskの有無、優先順位をチェックし、その高い順にコントロールを渡す。



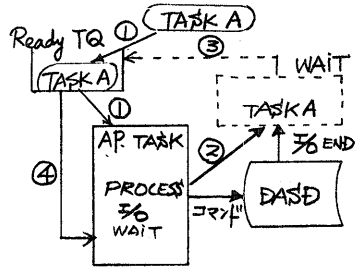
OS トランザクト・インタラプト



インタラプト・ハンドラー



OSにおけるタスク・ステータス



OSにおけるタスク・ステータス

6. OSのアウトプット

最も大切な事であるが、OSは、その大量のアウトプットを使用者の指定に従って、アウトプットする。使用者にとって、重要な事は、必要とする統計の選択と、要求する観点を指定する事である。

ホスト・プロセッサは、要求された統計を選択しアウトプットする。

(1), リソース使用率

CPU, 入出力装置, コントロールユニット, チャンネル, アプリケーションプログラム, SVCロードモジュール

| TOTAL RESPONSE TIME IN MILLISECONDS FOR 3791.INQU | | | | | |
|---|-------|----|----|----|----|
| RANGE | 10 | 20 | 30 | 40 | 50 |
| 0 | | | | | |
| 250 | | | | | |
| 500 | | | | | |
| 750 | | | | | |
| 1000 | ***** | | | | |
| 1250 | ***** | | | | |
| 1500 | ***** | | | | |
| 1750 | ***** | | | | |
| 2000 | *** | | | | |
| 2250 | ***** | | | | |
| 2500 | ***** | | | | |
| 2750 | *** | | | | |
| 3000 | ***** | | | | |
| 3250 | ***** | | | | |
| 3500 | ***** | | | | |
| 3750 | *** | | | | |
| 4000 | | | | | |
| 4250 | | | | | |
| 4500 | *** | | | | |
| 4750 | | | | | |
| 5000 | *** | | | | |

REMAINING FREQUENCIES ARE ALL ZERO

などの使用率、使用回数などを各々アウトプットする。

(2). CPU タイム分析。

ロード・モジュール毎、ユーザー・タスク毎、プログラム機能別に DISABLE/ENABLE に分け、CPU タイムを分析アウトプットする。

(3). Queue 統計。

コマンド、タスク、メッセージ、各々の Queue に対し、平均、最大のキューの状態、待時間、をアウトプットする。

(4). 応答時間

ターミナル、ライン、コントロールプログラム、等の指定（ネットワークの指定）に従って、平均、パーセンタイル、標準偏差、及び分布を、使用者の指定に基づきアウトプットする。（グラフのアウトプットも可能である……各ページ図参照）

7. おわりに。

以上のべてきた様に、JSS は、その使用者が、シミュレーションの専門代である必要がないという前提になり、汎用性のあるプリプロセッサ、ポスト・プロセッサを備え、使用可能になっている。

JSS の開発時の精度目標は、±10% の誤差範囲をめざし、またその範囲内での検証例も報告されている。しかしながら、シミュレーションを行う必要のある時点は、システム設計の初期段階が多く、JSS へのインポートと詳細設計後、あるいは、完成後とは、異なるのが通例で、検証例は、まだ数多くない。

また、実際のシステムやシステム・ライフの検証においては、その実システムをハードウェア・モータ、及び、ソフトウェア・モータで、データをとり、これをシミュレーションの中に組み込み、予測する事も多い。この場合には、かなりの作業量を生じ、JSS そのものの精度だけでなく、ユーザーのモデルの精度を、現実のプログラムに即し、上げる必要があり、やはり相当の作業量となる。この分野では、最近では、ソフトウェアによる、ネットワーク・アクティビティ、シミュレーターにより、コミューケーション・コントローラーの外から、メッセージを発生させる方法が本格化してきた。

システム性能評価本来の目的である

- ・システムボトルネックの発見、
- ・システム限界の予測（確認）
- ・チューニング要素の定量化

等々の方法は、その目的意識を明確化する事、システムの与られている環境を理解し、コストを考慮した上で、シミュレーションが、実測が、あるいは他の方法を判断する事が重要である。

なお、本稿で、紹介したシステム・シミュレータ・プログラム、および、関連マニアルは、IBM社外には、提供できないニヒ、ユーザーのシステム設計に利用する場合は、IBM社員によって使用され、その結果のみをユーザーに提供する事を、切断し申し上げて置く。本稿の内容については、コンピュータ・シミュレーションの一つの考え方と実際例として、ご理解いただくだけ幸いである。（今回の記述は、VSSS Version 2 に従って記述した。また紙面の都合上、DB/DC のメッセージに関する記述は省略した。）