

COMTRAC-H 運転整理サブシステムの性能評価

吉澤康文(日立システム開発研究所), 名内泰蔵(日立ソフトウェア工場)

長谷川豊(鉄道技術研究所), 稲田伸一(国鉄本社)

1.はじめに

COMTRAC (Computer aided Traffic Control System)-H は、東京-博多を結ぶ東海道・山陽新幹線の運行管理システムとして昭和49年11月より実動に入った。このシステムは6つのサブシステムで構成されている。これらのサブシステムは、高信頼でリアル・タイム性が厳しく要求される進路制御システムから、1日に1度の処理を行なうバッチ処理的な性格を持つ実施計画システムまで非常に幅広い計算機の利用形態を持っている。このなかで運転整理システムは人間との会話を中心するためにマン・マシン性が重要であり、プロセス制御ほどではないが、リアルタイム性が強く要求される。

表1. サブシステムと使用マシンならびに処理形態

COMTRACシステムは表1に示すように、各サブシステムが制御用計算機である HIDIC 700 と汎用計算機である HITAC 8450 に機能分担されており、計算機の階層的結合を成しているところに特徴がある。表1の項で、2~6はオンライン稼動であり、2~4を総称してEDP系と呼んでおり、

項	サブシステム	使 用 マシン
1	実施計画システム	HITAC 8450 バッチ処理
2	車輌運用システム	HITAC 8450 (Duplex)
3	運転整理システム	オンライン稼動
4	情報伝達システム	
5	発車標システム	HIDIC 700 × 3
6	進路制御システム	3台化2重系 (Dual)

5~6をPRC (Program Route Control)系と呼んでいる。EDP系とPRC系は定期的に在線列車に関する情報の交換を行なっている他に、指令員の入力に応じて指令情報が両系間に流れれる。

EDP系は列車ダイヤに乱れが無い場合は情報伝達業務とダイヤの将来の予想を行なうプログラムが働くだけであるが、列車に乱れが生じた場合に、指令員の運転整理作業が引き起す計算機負荷の増大に対してEDP系が十分本来の機能が果せるか否かを評価する必要が生じた。EDP系で特に重要な評価アспектは次の5点である。

- (1) ダイヤの乱れ時に生じる、PRC系からのダイヤ・ファイル変更要求に対する処理性能。
- (2) グラフィック・ディスプレイを指令員と機械の会話手段として用いる運転整理作業時における応答性の評価。
- (3) 延長計算を必要とするダイヤ予測シミュレーション: プログラムのスループット。
- (4) 指令員の思考補助となるモニタ業務のレスポンス時間、ならびに各種業務のレスポンス時間。

(5) 各ジョブの優先度ならびにリージョン・使用率がレスポンス時間に与える影響。

これらの評価を行なうために、計算機専用のシミュレーション言語 HCSS (Hitachi Computer System Simulator) を用いた性能評価モデルを開発した。

2. COMTRAC-H の機能概要

表2に、COMTRAC-Hの機能概略の一覧を示す。EDP系とPRC系は常時情報交換を行ない、列車の制御、監視、および運転整理を行なっている。実施計画は、運転整理の予備機である HITAC 8450 をバッチ処理形態にて使用し、実施ダイヤの作成、計画伝達情報の作成を中心業務とし、作成した情報を磁気ディスクに格納し EDP系に渡す。実施計画は数日分のダイヤ情報を保有しているが、PRC系に対して1日に1度

翌日分ダイヤとして、DXC(データ交換機)を通して転送する。PRCはCTC(Centralized Train Control)より地点情報を読み込み列車の追跡を行なう。そして、当日分のダイヤファイルと追跡情報に基づき進路制御を行なう。さらに、列車の遅れ、運転設備、信号設備等の監視を行ない、その異常の検出時に対処する。

EDP系はPRC系に対して通常一定時間(1分)毎にホーリングを行なう。PRC系はその間に蓄えられたEDP系に対する情報をその時点でお送出する。PRC系がEDP系に送る情報のうち主なものは次のものである。

- (1) 列車位置変化情報
- (2) ダイヤ修正によるダイヤ・ファイル変更情報
- (3) 運転制御に必要な制御情報

以上の情報に基づきEDP系は列車位置の更新、列車遅延情報の伝達、ダイヤ・ファイルの更新を行なう。また、EDP系は現在運行中の列車の予想を定期的に行ない、予想される将来のダイヤをグラフィック・ディスプレイに表示し、ダイヤの修正を行なう必要があると思われる点を計算機で指摘し、警報情報として同時に画面上に表示する。もし、指揮員が修正を必要と判断すると、修正なしに他の状況をグラフィック・ディスプレイのライトペンを用いて入力し、修正された条件の下でダイヤの予測を計算機に行なわせる。

予測の結果はダイヤモニタ、ならびに変更点摘出プログラム

表2 COMTRAC-H 機能概略一覧

COMTRAC-H			
サブシステム	実施計画	EDP系システム	PRC系システム
機能	1. 基本計画作成 2. 四半期計画 3. 局達ファイル作成 4. 実施計画ファイル ならびに計画 5. 各種統計 処理	1. 運転整理 シミュレーション 2. 車両運用整理 3. 情報伝達 4. ファイル管理 5. 各種モニタ 伝達ファイルの作成 6. 列車位置の 追跡	1. 進路制御 2. 監視 3. ファイル管理 4. モニタ 5. システム運転 管理 6. 発車標制御
マシン	EDP系の予備マシン HITAC 8450 HITAC 8450, バッチ処理 オンライン稼動	HITAC 8450 オンライン稼動	HIDIC 700 3台化2重系

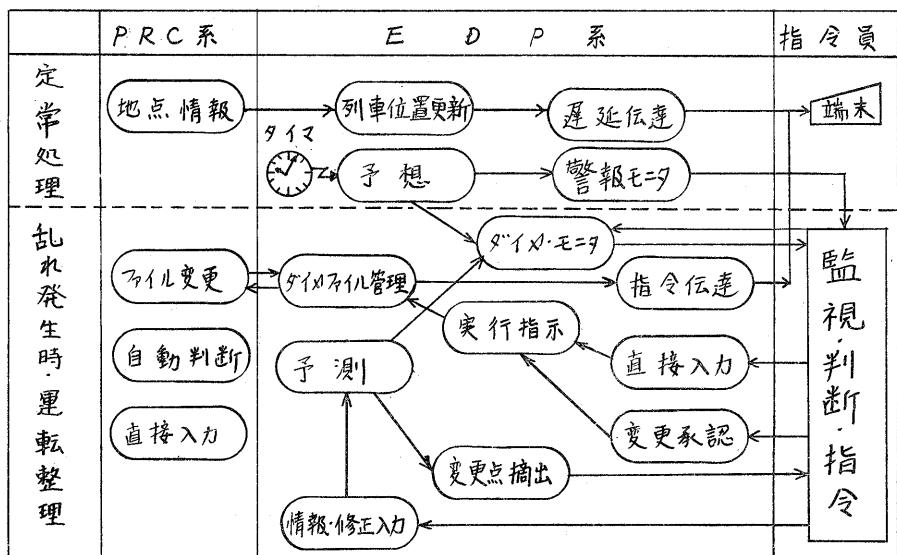


図2.1 EDP系を中心としたプロック・ダイヤグラム

ラム上でグラフィック・ディスプレイに表示され、指揮員はその結果が満足できるか否かの判断を行ない、結果が十分でなければ再度このサイクルを繰り返す。もし十分な結果が得られたなら、修正結果を実行ダイヤに反映させるために、ダイヤ・

ファイルの更新を行なうために変更承認、実行指示を行ない、ファイル変更管理を介して PRC 系の実行ダイヤルの書換を行なう。PRC 系は実行ダイヤル・ファイルの変更（自動判断と PRC 系の直接入力から発生するものも含めて）情報を EDP 系に送出するが、EDP 系ではこれによりダイヤルの変更が行われたと判断して、関係部門に指令伝達情報を流す。

ダイヤルの修正は以上のプロセスを経ずに直接入力にて行なう方法もある。以上のブロック・ダイヤルプログラムを図 2.1 に示した。運転整理系の性能評価モデルは指揮員の行為、EDP 系の諸機能、および PRC 系の一部から成る。

3. 運転整理 (EDP) システムのモデル

シミュレーション・モデルは以下の 4 つの部分から成る。以下、それらのモデルの概要を説明する。

- (a) ハードウェア・モデル
- (b) オペレーティング・システムのモデル
- (c) オンライン・業務モデル
- (d) environment 部（指揮員の操作、シミュレーション結果の取得等）

3.1 ハードウェア・モデル

EDP 系におけるハードウェア構成を図 3.1 に示す。

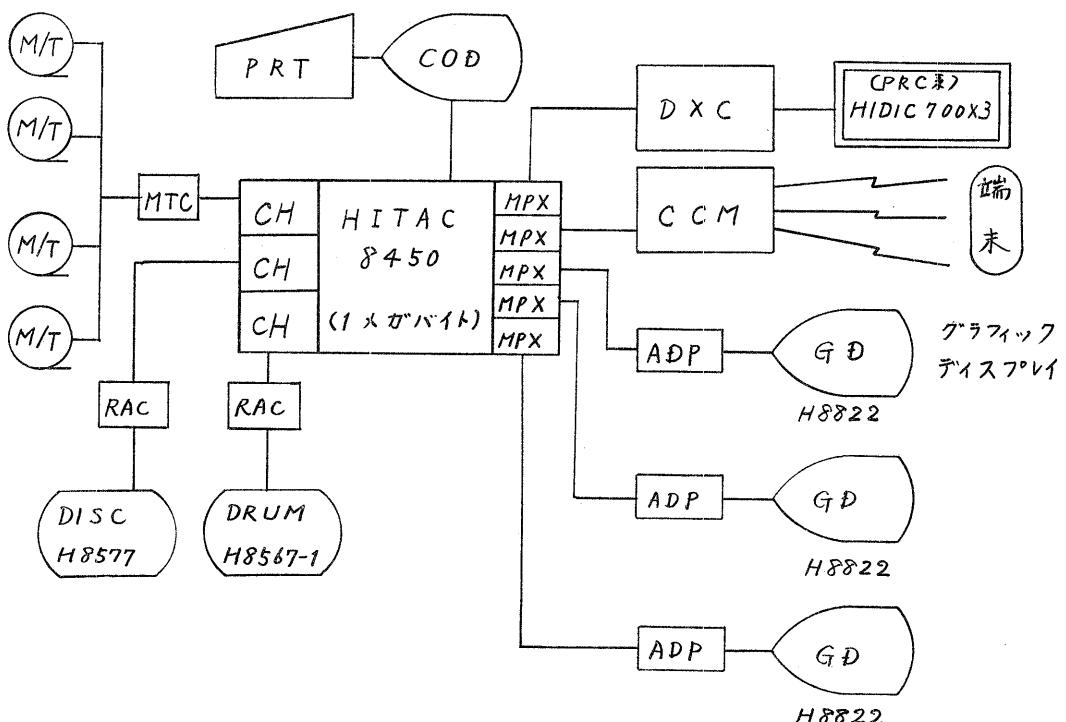


図 3.1 運転整理系・ハードウェア構成

CPU の 1 命令実行時間はモデルでは 3.6μ (10^{-6}) 秒と仮定したが、実動システムのトレース・データを解析した結果、 $2.4 \sim 2.5 \mu$ 秒であった。入出力装置の性能は、DISC：平均シーク時間 $67 m$ (10^3) 秒、回転速度 $25 m$ 秒、転送速度 $312 KB/秒$ 、DRUM：回転速度 $20.6 m$ 秒、転送速度 $281 KB/秒$ 磁気テープ：転送速度 $60 KB/秒$ GD：転送速度 $150 KB/秒$ 回線： $200 bps$ 端末： $20 文字/秒$

3.2 オペレーティング・システムのモデル

COMTRAC-H/EDP系のオペレーティング・システム(OS)は、中へ大型の計算機用に提供されたものである。本OSの特長はメモリ領域を4つのステージに分割でき、個々のステージに特権エリアと非特権エリアを設けることができる。特権エリアはオンライン・リアルタイムのジョブを実行することが可能である点にある。

COMTRAC-H/EDP系では3個のステージを利用し、OSから見ると3個のジョブが独立に動作しているように見える。しかし、3個のジョブ空間は互いに文信が必要であり、ジョブ間の文信はIPC(Inter Program Communication)マクロで行なうといふ。

OSのモデルは以下の4個の部分から成る。

(1) コントロール・プログラム

- ジョブ管理
- タスク管理
- ハードウェア管理 • タスク・スケジューラ

(2) 通信管理 (BCS: Basic Communication Support)

(3) データ管理

(4) GCS (Graphic Communication Support) --- GSP (Graphic Support Program) の文信。

ユーザ・プログラムとOSの連絡をとるスーパバイザ・マクロのモデル化したものを表3.1に示す。

3.3 COMTRAC-H/EDP系のプログラム構造

EDP系では、PRCとの文信ならびに端末との文信があるため通信管理下のジョブが必要である。また、指令文との文信をGDIを介して行なうためにGCS下のジョブが必要となる。さらに、CPUを長時間消費するダイヤ予測プログラムを実行させるために、インターフェイブの機能を必要としないジョブが必要となる。

したがって、これらを一括して処理するために、必然的にマルチ・ステージ・オペレーション

表3.1 庫転整理系で用いる主要マクロ

マクロ		機能概略
タスク管理	EXTSK	サブタスクの起動
	TTSK	サブタスクの完了を親タスクに通知
	XITSK	サブタスク終了割込みのexit
	PR	タスクを待ち状態にする
	LPOV	(プロセス管理) オーバレイ・セグメントのロード
データ管理	EXCPW	入出力実行要求
	HOLD	資源のホールド
	FREE	HOLDの逆
通信管理	CWAIT	回線からのイベント待ち
	CREAD	端末からの入力
	CWRT	端末への出力
	STIME	実時間割込みのセット
IPC関係	PCSET	IPCマクロ使用の宣言
	PCRDR	他ジョブからのデータの読み込み
	PCWRT	他ジョブへのデータ転送
	PCWT	PCWRTの完了イベントを待つ
GSPマクロ	GWRT	GDに対し图形データの出力を行なう
	GRD	GDより入力データの読み込みを行なう
	GPR	入力アテンションの入力の有無を調べ無ければ待つ
	GWT	GWRTの完了イベントを行なう

を複数個設け、マルチプロセッシングを実現させる方法)を利用することになる。

以上の理由から、EDP系は3つのパーティションを使用したマルチプログラム構成をとっている。

図3.2に、そのプログラム構成を示した。各ジョブに与えられている諸機能について以下概説を行なう。

3.3.1 CMP

(Communication Management Program)

PRC系との交信と端末オペレータとの

交信が主機能である。シングル・タスクで動作し、端末入出力完了イベント、PRC系とのデータ交信完了、GMPからの交信割込みで起動される。CMPの主機能をまとめるとき(i) PRC系との交信: 通常1分毎にポーリングを行ないPRCからの情報を受取る。PRC系に対するファイル変更要求、その他応答を要する情報交換ではそれよりも短かい即時ポーリング(10秒)を行なう。

(ii)情報伝達: 遅延情報、指令情報の送出と端末からの受領確認を行なう。出力情報はディスク上に格納されている。

(iii) GMPとの交信: GMPからの要求は本モデルでは3種類とする。(a) PRCに対するファイル変更要求、(b) PRCへの制御情報、(c) 指令伝達指示。

(iv) 業務プログラムの起動: CMPでは4種の業務プログラムが動作する。(a) 列車位 置更新、(b) 遅延情報、(c) 受領確認、(d) 指令伝達

3.3.2 GMP (Graphic Management Program)

GMPはCMP、指令員のGDからのアテンションならびにタイマによって起動される。GMPは指令員と直接交信を持つため本システムの中心的存在である。指令員により起動される業務は、一般に複数個のプログラム列で実行されるが、各プログラムは使用する計算資源の特性上、そのパーティション内ですべてを実行せざると処理能力の低下を招くため、他のパーティション内でその実行が必要となる。そこで、個々のプログラム実行の単位をジョブと呼び、1つの業務はジョブの連続から成るためジョブ・ステップと呼ぶ。そこで、GMPの主な機能は次のものがある。

(i) ジョブ・ストリームの設定: 指令員により起動のかけられた業務を達成するためのジョブ列を登録する。EDP系では同一のGDDで複数個の業務が同時に実行される。

(ii) ジョブ・ステップの管理: プログラムの完了、次のプログラムの起動の管理を行なう。

(iii) サブ・タスク管理: サブタスクの状態の管理を行なう。(GDDとタスクの対応等)

(iv) 割込み処理: GDのアテンション受付、TTSKマクロの処理、IPC割込み、タイマ等。GMPで起動する業務は、(a)予測、(b)予想(タイマ、指令員)、(c)承認、(d)実行指示、(e)直接入力、(f)警報モニタ、(g)GDモニタ、SD(Sub-display)モニタ、(h)ファイル変更、等がある。これらの業務のうち(a), (b), (e), (h)は他のパーティションによる処理を要するもので、GMPのメイン・タスクはIPCマクロにてその起動を行なう。

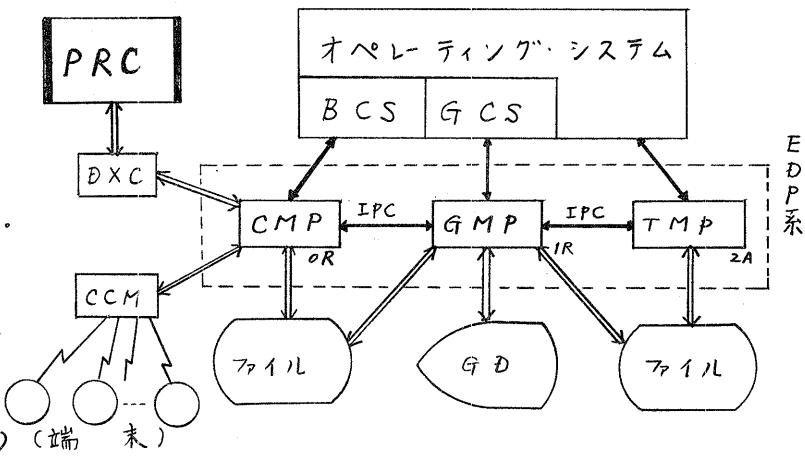


図3.2 運転整理系のプログラム構成

3.3.3 TMP (Traffic Management Program)

COMTRAC-H/EDP系のねらいはダイヤの乱れを常に予測し、事前にダイヤの乱れを最小にさせるところにある。しかし、ダイヤ予測シミュレーションは非常に多くの計算量と入出力要求があるために、優先度を高くして実行させると指令負担、PRCとの通信のレスポンスが極度に悪化する。そこで、予測に必要な実行ダイヤルの本パーティション内常駐化、予測プログラムのオーバーレイを小さくする等、メモリの割当を大きくする方針をとっている。

TMPで実行されるプログラムはすべてGMPによって起動され、TMPはシングルタスクで動作する。TMPで実行されるプログラムは、(a)予測、(b)予想、(c)ダイヤル変更(本パーティションに実行ダイヤルが存在するため)である。車両整理も本パーティションで実行されるが、シミュレーション・モデルでは取扱っていない。

また、CMP、GMP、TMPのスケジューリング・プライオリティはCMP、GMP、TMPの順である。

3.3.4 PRC系のモデル

EDP系の性能評価にはPRC系はプラット・ボックスと考えても良いが、下位計算機との通信はCOMTRACのような階層構造を持つた計算機構成では重要な評価項目もあり、以下の機能を持つモデルとした。(i)~(vi)

(i) 割込み分析(EDP-PRC間情報の分析)、(ii)在線情報の発生、(iii)ダイヤ変更の発生(PRC系の自動判断、直接入力のシミュレート機能)、(iv)EDPのポーリングに対するデータ転送、(v)EDP系からの制御情報に対するアンサバック、(vi)PRCにおけるDual運転同期方式の反映。

表4.1 シミュレーションモデル規模

モ デ ル		HCSSステップ
E D P 系	オペレティングシステム	1,117
	オコンソントローラ	CMP 357
		GMP 394
	シリアル	TMP 19
	業務プロトコル	906
	ハードウェア	570
PRC系		47
environment		141
合 計		3,551

4. シミュレーション結果と考察

以上をHCSS言語でモデル化したが、その規模を表4.1に示した。また、シミュレーションは1時間程度、HITAC8450を用いて約3時間を要した。

4.1 モデルに対する入力トラフィック量

運転整理系における性能評価は、列車の乱れ時に増大する計算機の負荷に対処できるか否かにある。本システムの特徴は、列車の乱れ時に指令負担の判断、指令行為からもたらす計算機負荷の増大にある。ダイヤの乱れが生じた場合には、当然PRC系からも多くのダイヤ変更が発生しEDP系もそれに追従する必要がある。

各指令負担は指令行為の過程で多くの判断を行なうため、状態把握のオペレーションが入る。線区の増大に伴なって複数のGDから同時にこれらのオペレーションが発生するため、計算機内部では多くのジョブ・ストリームが同時に実行されることになる。

したがって、入力されるトラフィック量は性能評価上重要なものである。ここでは、COMTRAC-I(岡山対応)の使用経験をもとに予想される量大トラフィックを本モデルの入力条件とした。表4.2に1時間あたりの入力件数を示した。

指令負担の行為は実際には1つのプロセスになっているが、本シミュレータにおいては、表4.2に示した入力を、ダイヤ起動のものを除いてホップソン入力とした。また、GDのライトペンによる入力も平均2秒の指標分布に従った入力間隔とした。

4.2 各種計算機リソースの利用率

(1) リージョン・使用率

リージョン使用率とはタスクがアクティブな状態にある割合である。表4.3にリ-

ジョン使用率と、そのタスクが使用したCPUの利用率を示した。

この表から、CMPのCPU利用率に比べリージョン使用率が高い。すなまち、出入力の量が多いことを示している。CMPは最も高い優先度で実行されるため、リージョン使用率が高く(すなまち待ち状態に存在する割合が低く)なると、PRC系との交信を行なう業務(直接入力、実行指示、承認等)がGMPからその要求を出す場合、必ずGMP-CMPの交信が必要であるので、交信レスポンスの悪化につながる。

CPU利用率の大部は TMPが占めている。これは予測のプログラムが1回の処理に、 40×10^6 ステップと予想したためである。(※実際には、トレース等の分析では 13.2×10^6 ステップ程度であり、約3倍のくりかえがあった。)

表 4.2 ピーク時1時間あたりの入力件数

業務		件数	G/D操作数/件	起動条件
直接入力	入力操作	17	20	指合員
	モニタ操作	6	6	
	実行指示	12	2	
整理案ダイヤ	修正入力	53	20	指合員
	モニタ操作	6	6	
	承認	6	4	
	実行指示	6	15	
	予測	12	10	
予想	6	—	—	タイム
PRCファイル変更	65	—	—	PRC要求
列車位置更新	60	—	—	タイム
遅延情報	72	—	—	タイム
PRC交信	60	—	—	タイム

表 4.3 タスクのリージョンCPU利用率

タスク	利用率	リージョン	CPU
CMP	71%	1.7%	
G M P	メイン	18%	0.2%
	IN	7%	
	OUT	8%	
TMP	57%	50.6%	
オペレーティングシステム			6.4%
合計			58.9%

(2) 入出力装置の利用率

チャネル;デバイスの利用率を表4.4に示した。デイスクリプログラム、ロード用ならびに端末への入出力情報の格納、およびG/D画面のジャーナル取得に使用している。本システムはワークエリアも入れて、5.3 MB(10^6 バイト)があり、主記憶装置を1 MBのため、オーバレイの頻度が高い。特に、業務プログラムの中心となるGMPではプログラム、オーバレイが非常に多くなっている。

デイスクリデバイスの利用率のうちの3分の1がオーバレイによる負荷である。

COMTRAC-H/
EDP系では、ほとんどのファイルをドラム上に格納してお
り、その参照頻度

は高いが、アクセスが早いため使用率は低い。

表 4.4 チャネルおよびデバイス利用率

チャネル	利用率	デバイス	リード回数	ライト回数	デバイス利用率	使用目的
デイスクリ	39.6%	1	10,458	0	55%	プログラムロード
		2	1,692	1,253	10%	ファイルI/O
		3	0	548	2%	ジャーナル
ドラム	11.8%	1	12,255	7,774	12%	ファイル入出力
G/D	0.3%	1	389	662	0.1%	業務起動
		2	499	783	0.2%	
DXC	極めて小	—	220	136	—	PRC交信

4.3 業務のスループット・タイムとG/Dのレスポンス・タイム

本モデルでは、PRC系からのファイル変更が入った時点ごとにG/Dから起動のかけられた業務の停止を行なっている。その理由は、EDP系における業務の大部分が、実行ダイを基本に処理を行なうためである。(実際のシステムでは、ファイル変更の処理中のG/D入力業務の停止を行なっているのである。ファイル変更が入力されても、その処理が待たされている間はG/D入力業務の実行は行なわれる。)

ここでは、指令員と本システムとの交信手段である GDI のライトペン入力のレスポンス時間（ライトペンでピックしてからその応答の出力が出るまでの時間）ならびに、業務のうち、ダイメを GDI 画面に出力するダイメ・モニタ、PRC 系から送られてきたダイメ・ファイル変更に関するスループット・タイムの頻度について、図 4.1～4.3 に示す。また、図 4.4 には TMP で実行される予測プログラムの分析結果を示す。

ライトペンのレスポンス時間の平均応答時間は 3.6 秒であり、その 90% は 3 秒以内である。10 秒以上のレスポンスを示すものがあるが、これらは、PRC 系との交信を含む業務での応答である。

ダイメ・モニタのスループット・タイムは平均 1.3 分となるところが、その 65% は 40 秒以内に完了しており。スループット・タイムの方にはライトペンによる入力時間が入り込んでるので計算機内部での処理はこの値より小さくなる。表 4.2 に示したように、モニタでは 6 回の入力があるため、平均 12 秒が指令員による入力操作である。

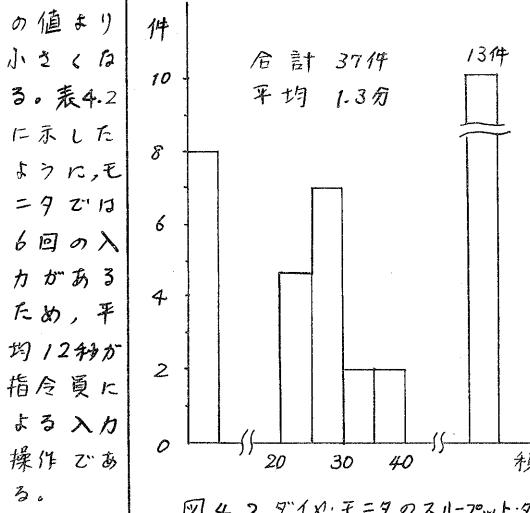


図 4.2 ダイメ・モニタのスループット・タイム

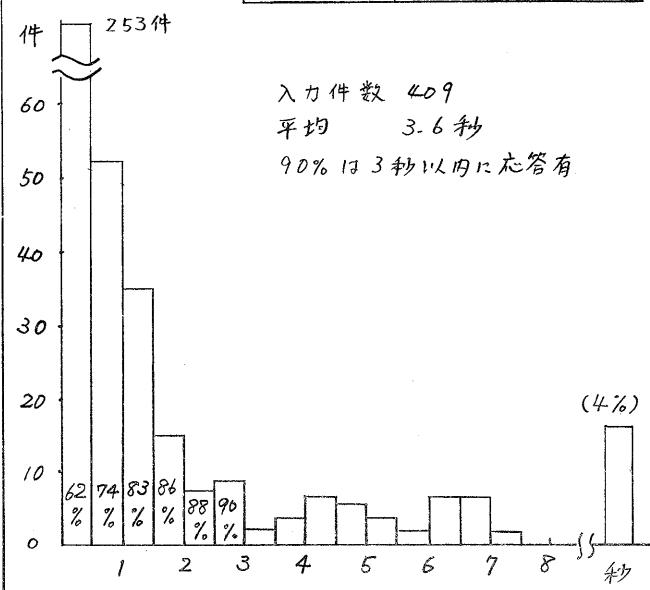


図 4.1 ライト・ペンのレスポンス時間

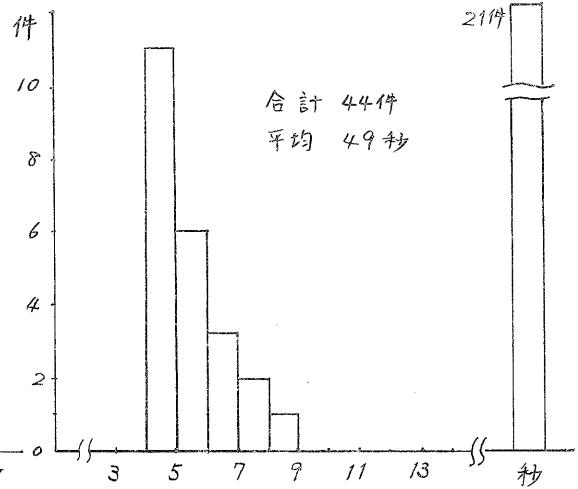


図 4.3 ファイル変更スループット・タイム

モニタの方が特に長いスループットを示しているものは、ファイル変更がその時点 EDP 系内に存在するために生じたものである。（実際のシステムには、このような待ち状態はない）

図 4.3 に示したファイル変更は TMP で

予測プログラム (88%)	遅れ 10%	出力
↓ 144 秒 ↓	↓ 17 秒 ↓	↓ 2 ↓
↓ 163 秒 ↓		

図 4.4 予測プログラムの分析

実際の処理が行なわれるが、入力は PRC系からであり、CMP, GMPを通してくるため3つのジョブ空間の交信の順序に行なわれる点に特徴がある。

ファイル変更の52%は9秒以内で完了するがそれ以上長いスルーポット・タイムを持つものは、TMPリージョンの待ち、すなわち先行するファイル変更からひいて予測プログラムの完了待ちである。

図4.4は予測プログラムの分析結果であるが、TMPを最も低い優先度で実行させたため、その遅れがどの程度となるか調べるべき必要があった。シミュレーションの結果からは、その遅れはスルーポット・タイムの10%である。

4.4 ジョブ空間を渡る情報交換

EDP系がPRC系と情報交換を行なう場合は必ずCMPを経て行なうため、GMPとCMPの情報交換のレスポンスが良くなくてはならない。本システムではCMPの優先度が高くそのリージョン使用率も高いためとの交信レスポンスの悪化が問題となる。

図4.5はGMPがCMPに交信を行なうために割込みをかけてからCMPが情報を得るまでの時間を示した。平均3.2秒と長い値である。

その原因は、CMPはPRC系、端末、GMPからの割込みにより起動されるが、そのイベントの処理をイベント発生順に行なっており、端末に対する出力が多いためGMPからの割込みが長く待たされるためである。

4.5 EDP系とPRC系の情報交換

直接入力、実行指示、承認などはGDを使用する指揮員からの入力によりPRC系との交信を伴なう。この場合、EDP系はPRC系からの応答内容に従って処理が進行するため、PRC系の応答がこれらの業務のスルーポットタイムの大きな要因となる。EDP系が応答を必要とする交信を行なう場合には、ポーリング・インターバルが10秒の即時ポーリング・モードとなるが、指揮員にはこの周期は長いものであり、ポーリング周期をPRC系の処理方式からひいて負荷と考慮し最適なもの求めが必要かであろう。

5. 結論

本論文対象としたCOMTRAC-Hシステムはオンライン・システムとして代表的な座席予約システムや銀行オンライン・システムとは異なる分野へのオンライン・システムの適用であり、人間の思考過程を含む典型的なコマンド・アンド・コントロール・システムである。したがって、指揮員に対する情報の提供、指揮情報の迅速な伝達が要求されるため計算機システムの性能評価が重要なものとなった。本研究は、COMTRAC-Hシステムの開発の初期の段階で行なったものであり、アプロケーション業務が明確になっていたなかつたため、現実のシステムとは異なる部分があるが、本システムの特徴である計算機間の交信、CMP-GMP-TMPのタスク構成がたらす特徴が明らかとなつた。

シミュレーションの結果、システムのレスポンス時間を悪化させる要因とし考えられるものは次の点にある。

- (1) 最も優先度高く実行されるCMPのリージョン使用率が高いこと、ならびにCMPのイベント処理方式がFIFO(First In First Out)方式であるため、CMP-GMPのジョブ間交信が長くなる。

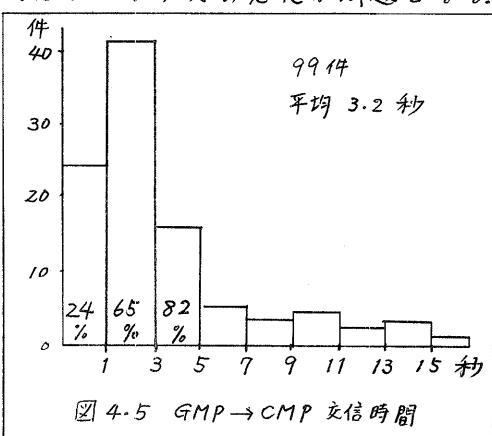


図4.5 GMP→CMP 交信時間

(2) EDP系とPRC系の間のポーリング周期が長いため、PRC系と情報交換を行なう業務のスループット・タイムが長くなる。

以上の問題を解決する改善案としては次のものがあげられる。

(a) EDP系とPRC系の交信周期の最適化を図る。もしくは、現在EDP系が交信の主導権を持つ中央起動方式を相互起動方式に変更する。すなむち、データ伝送が必要となった時点での両系がデータを交信する。

(b) CMPはPRC系からの入出力完了、端末からのイベント、GMPとの交信を優先順位を付けて処理する。

(c) ジョブ間交信を良くするために、CMPのマルチタスク化を行なう。これにより、CMPのレスポンスを良くする。

上記の改善案のうち、現システムにフィードバックしたものとして以下のものがあげられる。

(i) EDP系の応答を必要とする即時ポーリングに関しては、その周期を5秒と短縮することにより交信レスポンスの向上をはかった。

(ii) CMPのマルチタスク化は主メモリの制約から達成できなか、そのかわりCMPの割込みイベントに対するレスポンスを向上させるために擬似的なマルチタスクを行なう方式をとった。

ここにおける性能評価は、システムの初期に行なったものであるが、性能評価モデルの開発に多くの時間を必要としたため設計へのフィードバックが完全に行なえなかつた。しかし、そのなかのいくつかはフィードバックができ、これにより現システムは、使用に耐える性能を示している。

最後に、シミュレーション・モデルならびに結果について国鉄本社、東芝電工、鉄道技術研究所の方々に検討をしていただき、また、性能評価モデルの開発にあたっては日立ソフトウェア・工場、システム技術本部の方々に協力していただいた。これらの方々に心から感謝いたします。