#### 第11回 システムの性能と信頼性

#### 性能の要素

- 考え方
  - ハードウェアの性能
  - ジョブが終わるまでの時間、時間あたりの処理件数(使う立場)
  - 負荷であるジョブの数と特性にも依存
- システムの容量(ハードウェアの性能)
- CPUの性能(注):クロック(GHz)、命令数/時間(MIPS)
- 主記憶容量:メモリの大きさ(MB)
- 入出力性能(装置毎):データ転送速度(MB/s)
- 2次記憶容量・ディスクの大きさ(GB)

注:実行するプログラムの特性に依存。クロックは間接的な指標。

- ジョブの性能特性(標準的なジョブ:ベンチマークジョブにより計測)
  - 実行命令数:ジョブ1個あたりの命令数(命令数/ジョブ)
  - 所要メモリ量:ジョブの実行に必要なメモリ量(MB/ジョブ)
  - 入出力回数(装置毎)・ジョブ1個当たりの入出力回数(回/ジョブ)
  - 入出カデータ量(装置毎):入出カ1回当たりのデータ量(MB/回)

#### ターンアラウント、タイム(経過時間)

ターンアラウント・タイム(Turn around Time):ジョブの開始から終了までの経過時間



#### ターンアラウンドタイム=処理時間+待ち時間

=CPU待ち時間+CPU処理時間+入出力待ち時間+入出力処理時間

CPU処理時間 =実行命令数/単位時間あたり平均命令実行数

= 平均命令実行時間×実行命令数 入出力処理時間=入出力データ量/平均データ転送速度

#### 処理時間

- 一つのジョブに対して、ターンアラウンドタイム、CPU 時間、入出力時間 及び処理待ち時間の四つの時間の関係を表す式として、適切なものはど れか。ここで、ほかのオーバヘッド時間は考慮しないものとする。(基本 情報 平成15年度秋期 問31)
- 処理待ち時間 = CPU 時間 + ターンアラウンドタイム + 入出力時間
- 処理待ち時間 = CPU 時間 ターンアラウンドタイム + 入出力時間
- 処理待ち時間 = ターンアラウンドタイム CPU時間 入出力時間
- 処理待ち時間 = 入出力時間 CPU 時間 ターンアラウンドタイム

ターンアラウンドタイム

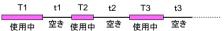
=CPU待ち時間+CPU処理時間+入出力待ち時間+入出力処理時間 (処理待ち時間) (処理時間) (入出力時間)

## 性能に関する他の用語

- 応答時間(レスポンスタイム): 入力から応答が返るまでの時間<sup>(注)</sup>
  - 端末によるコマンド入力から、コマンド実行の応答まで
  - データを投入してから計算結果の出力開始まで
- オーバーヘッド:OSの走行時間の内、ユーザに対する処理以外の時間
  - マルチプログラミングにおけるプロセスの切り替え時間
    - ラウンドロビンで量子時間を短くするとオーバヘッドが増える
  - 仮想記憶におけるページング(ページイン、ページアウト)の処理時間
    - プロセスに割当てる主記憶が不十分だとオーバヘッドが増える
- ・ (多重度、プロセスあたりの使用量に対し、主記憶の容量が不十分の場合)
- 注:
- 【レスポンスタイム】
  - ジョブ投入(コマンド入力)の終了~(最初の)処理結果の出力開始
- 【ターンアラウンドタイム】
  - ジョブ投入(コマンド入力)の開始~(最後の)処理結果の出力完了
  - (処理が何段階かに分かれていれば、それらが全て完了するまで)

#### 資源の使用率

(1)逐次使用資源:CPU、入出力装置など



①全時間に対する使用中の時間の割合

【例】使用時間:3時間

T<sub>i</sub>:使用中の時間 t<sub>i</sub>:空き時間

空き時間:2時間 3/(3+2)=0.6(60%)

【例】: 次スライド参照

②資源の性能(容量)に対する負荷(使用量)の割合

使用率=使用量グョブあたり使用量×時間あたりジョブ数資源の容量資源の容量【例】:CPUの性能1MIPS、ジョブあたり1×108ステップ、18ジョブ/時間 使用率=  $\frac{1 \times 10^8 \times 18}{1 \times 10^6 \times 3600}$  =0.5 (50%)

(2)空間使用資源:メモリなど

使用率= 使用中領域サイズ 全領域サイズ

#### 使用率

ータシステムの運転状況を集計したところ, 各月の CPU の使用 率と遊休時間の合計は表のとおりであった。この3か月間における CPU の平均使用率は何%か。(基本情報 平成16年度春期 問37)

- 月	使用率(%)	遊休時間の合計(時間)
- 4	60	120
- 5	80	20
- 6	20	80

- 遊休時間からその月の全時間を求める。
- 4月...120h=40% 全時間=120/0 4=300h。使用時間は180h
- 5月... 20h=20% • 6月...80h=80%
- 全時間=20/0.2=100h。使用時間は 80h 全時間=80/0.8=100h。使用時間は 20h
- 使用率=(180+80+20)/(300+100+100)=280/500=0.56 56%

- スループット(Throughput)
- スループット:単位時間当たりの処理件数[件/時間](ジョブ、トランザクション等)
  - 一般に、資源の利用効率が高いほど向上する
  - スループットを計算する場合、前提とするジョブ群の定義が必要
- ボトルネック資源:あるショブ群を実行したとき、使用率が100%になる資源
- (ボトルネック資源の容量とその資源の平均使用量でスループットが決まる)
  - システム内に多数のジョブがあり、処理が定常状態の場合、

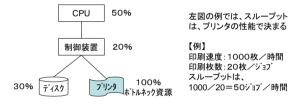
スループット= ボトルネック資源の容量 ボトルネック資源の平均使用量(ジョブあたり)

ボトルネック資源以外の資源の利用率は

利用率= <u>資源の平均使用量(ジョブあたり)×スループット</u> 資源の容量

- カードリーダなどからのジョブの入力、プリンタへの出力がボトルネックになり易い
- スプーリング:これらを磁気ディスクを経由して行うことにより、ジョブの実行 と並行し、見かけ上の性能を上げる(スループットの向上に効果が大きい)

## ボトルネック資源(使用率とスループット)

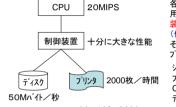


CPUの性能を2倍にする(50ショブ/時間の負荷で) CPU: 25%、プリンタ: 100%→スループットは変わらない。

プリンタの性能を2倍にする(2000枚/時間) 50ジョブ/時間の負荷のままだと、プリンタの使用率は50%に下がる。 全体の負荷を倍にする CPU: 100%、制御装置40%、ディスク: 60%、プリンタ: 100%

(スループット=2000/20=100ジョブ/時間)

#### 処理能力とスループット



各装置の容量とジョブ当たりの使 用量が与えられている場合は、 装置毎の処理能力を求め、 (使用率が100%となるジョブ数)

その最も小さい値がシステムのスルー プットとなる。 ジョブ当たり

プリンタ: 100枚 CPU: 18億ステップ ディスク:3.6Gパイト

CPUの処理能力=

プリンタの処理能力= 2000 = 20 [ジョブ/時間] 100

スループットは 20ショブ/時間

50×10<sup>6</sup>×3600 ディスクの処理能力= 3.6×10<sup>9</sup>

=50 [ジョブ/時間]

# 信頼性に関するシステムの構成

シンプレックスシステム: 処理装置は1系統のみ。故障すれば停止。コストが低い。

デュプレックスシステム:2系統の処理装置の一方がオンライン処理を行う。故障時は、 待機系(注)の方に切替えて、オンライン処理を継続。

処理装置 磁気ディスク オンライン系 切り替え装置へ 入出力装置 磁気ディスク 待機系

注: 待機系では、空き時間を利用して優先度が低いパッチ処理などを行う。 尚、待機系がパッチ処理を行わず、常に切り替えに備えている構成をホットスタンパイという。

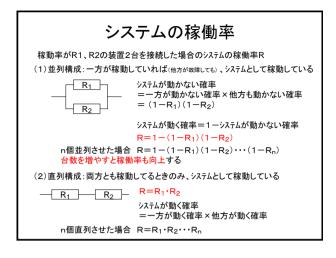
デュアルシステム: 2系統の処理装置が、結果を照合しながら同じオンライン処理を行う。 - 方が故障しても、それを切り離して処理を続行。コストが高い。

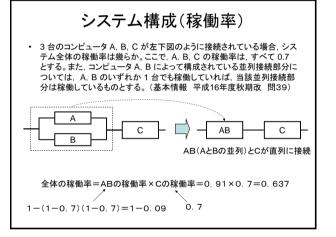


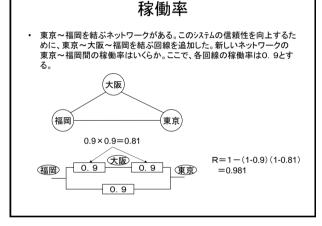
#### 信頼性の評価指標(RASIS)

- 信頼性(Reliability)
  - 故障の発生を最小限とする。平均故障間隔(MTBF)を長くする。
  - 定期保守などの運用体制。命令再試行・エラー自動訂正などの機能。
- 可用性(Availability)
  - できるだけ長時間使用可能とする。<mark>稼働率</mark>を向上させる。
  - 信頼性と保守性が向上すれば稼働率も向上する。
- 保守性(Serviceability)
  - 保守をできるだけ容易にする。平均修理時間(MTTR)を短くする。
  - 自動故障診断、診断用の装置・プログラム。遠隔保守などの技術。
- 完全性(Integrity)
- アクセス制限などのデータの保全。システムダウンからの回復の容易性。
- 機密性(Security)
  - 権限の無いアクセス(攻撃)などに対する機密保護の完璧さ。
  - 認証、データの暗号化、設置場所への立ち入り制限。









## CPUの性能・命令実行時間

- MIPS (Milion Instructions Per Second)
  - CPUが1秒間に実行できる命令数を百万(106)単位で示したもの
  - ハードウェアの性能を示す指標
- 命令ミックス
  - コンピュータの性能を測定するために使用する命令の組み合わせ
  - 平均的に使用される命令の組み合わせからなるプログラムを実行し、その結果から単位時間あたりの平均命令実行回数を求める<sup>(注)</sup>
  - 【例】 命令Aの実行時間Ta、出現比率Pa
  - 命令Bの実行時間Tb、出現比率Pb
  - 命令Cの実行時間Tc、出現比率Pc
  - 平均命令実行時間=Ta・Pa+Tb・Pb+Tc・Pc
  - 1秒間の平均命令実行回数=1/平均命令実行時間
  - 注:実際には、プロク゚ラムが使用する命令の比率によって異なる

### 命令実行時間

 50 MIPS の処理装置の平均命令実行時間は幾らか。(基本情報 平成 16年度春期 問18、平成18年度・春期 問20)

平均命令実行時間= 1/1秒間の平均命令実行回数 1/(50×10<sup>6</sup>)=0.02×10<sup>-6</sup>=20×10<sup>-9</sup>=20ナ/秒

- 表は、あるコンピュータの命令ミックスである。このコンピュータの処理性 能は約何 MIPS か。(基本情報 平成15年度春期 問19)
- 命令種別 実行時間(マイクロ秒) 出現頻度(%)

 - 整数演算命令
 1.0
 50

 - 移動命令
 5.0
 30

 - 分岐命令
 5.0
 20

平均命令実行時間=1.0×0.5+5.0×0.3+5.0×0.2=3.0マイクロ砂 1秒間の平均命令実行回数

 $=1/(3\times10^{-6})=0.33\cdots\times10^{6}=0.33\cdots$ MIPS