

デマンドページングの 性能5 ワーキングセット・まとめ



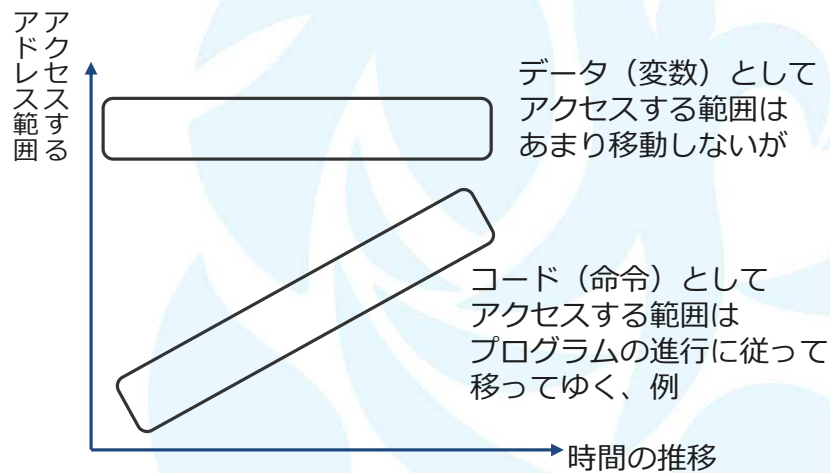
ワーキングセットの考え方

- プログラムが動いていく中で
ある時間範囲 [t-w から t まで] の中で
プログラムが参照するメモリ範囲 (ページ範囲)



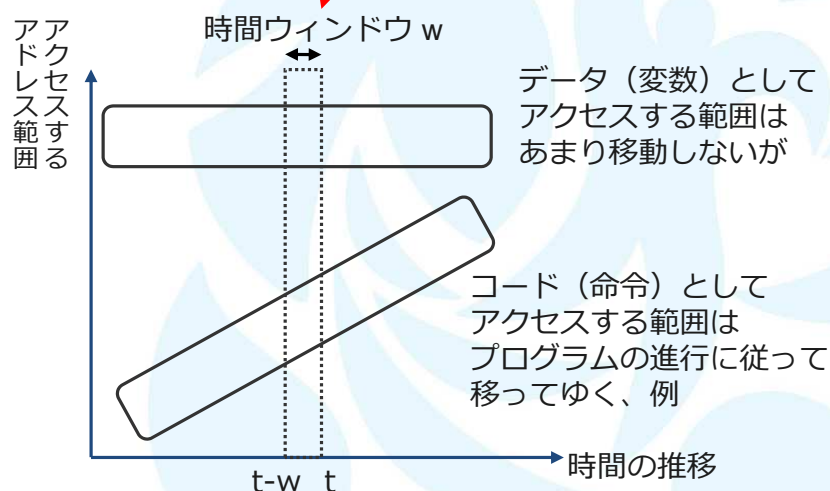
ワーキングセットの考え方

- プログラムが動いていく中で
ある時間範囲 [t-w から t まで] の中で
プログラムが参照するメモリ範囲 (ページ範囲)
- 例えば



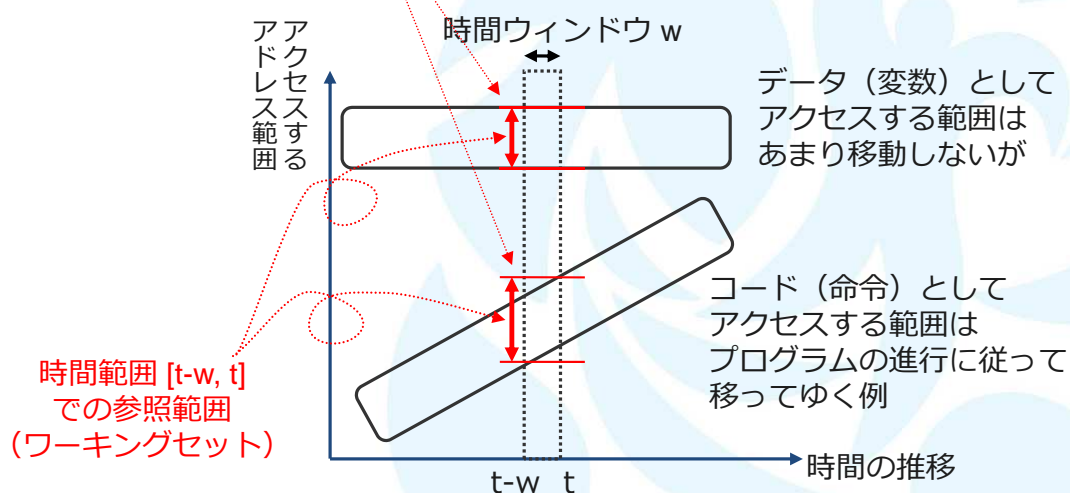
ワーキングセットの考え方

- プログラムが動いていく中で
ある時間範囲 [t-w から t まで] の中で
プログラムが参照するメモリ範囲 (ページ範囲)
- 例えば

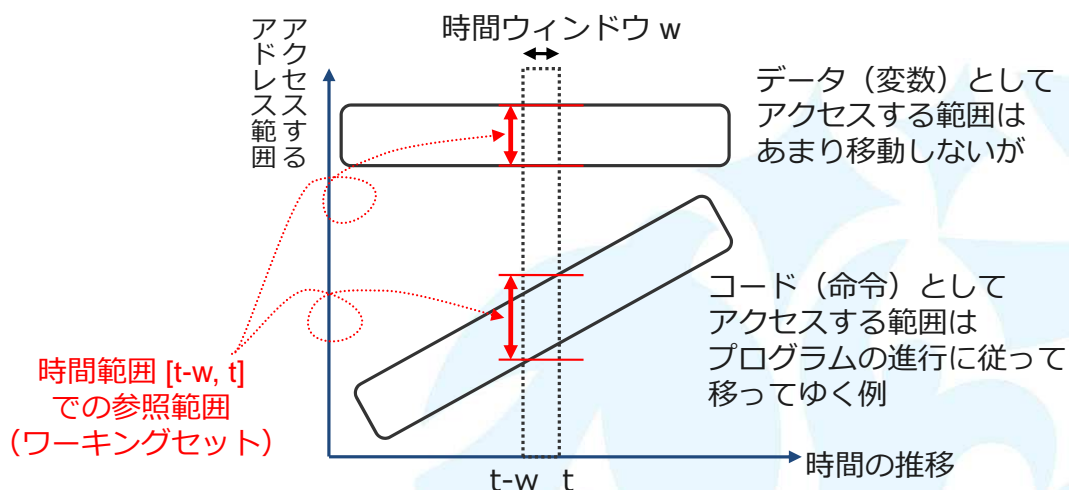


ワーキングセットの考え方

- プログラムが動いていく中で
ある時間範囲 $[t-w$ から t まで] の中で
プログラムが参照するメモリ範囲 (ページ範囲)
- 例えば



ワーキングセットの考え方



- ワーキングセットの部分が
物理メモリ中に収まっていれば
その時間帯内でページ置換えは起こらないはず
- なるべくワーキングセットが収まるのがよい

ここまでのまとめ

- デマンドページングは、ミス率が小さい時（ヒット率が大きい時）に実用的になるが

ここまでのまとめ

- デマンドページングは、ミス率が小さい時（ヒット率が大きい時）に実用的になるが
- ミス率は参照の局所性が成立つことによって小さくなる
 - 命令読出しの場合、データ参照の場合

ここまでのまとめ

- デマンドページングは、ミス率が小さい時（ヒット率が大きい時）に実用的になるが
- ミス率は参照の局所性が成立つことによって小さくなる
 - 命令読出しの場合、データ参照の場合
- 実測によって実用になることが示されている

ここまでのまとめ

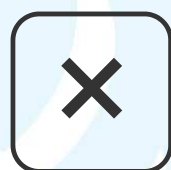
- デマンドページングは、ミス率が小さい時（ヒット率が大きい時）に実用的になるが
- ミス率は参照の局所性が成立つことによって小さくなる
 - 命令読出しの場合、データ参照の場合
- 実測によって実用になることが示されている
- 現に広く実用になってきた・なっている
 - メインフレームOS、Linux、Windowsなど

(次の話題) ページアウト

- もし物理メモリが満杯だったら
どれかを追出す (置き換えることになる)
- 追出すページの選択方法
(=置換えアルゴリズム)
⇒ 性能に影響 (ここが議論になる)
- (工夫) 欲しい時に直ぐ空きページがあるように
常に一定以上の空きページをプールする
 - 常時見張っていて、不足したら追出しをするような
常駐サーバー (ページアウトデーモン) を置く



デマンドページングの
性能がなぜ得られるのか
理解できましたか？



↓
次へ

