## 基礎OS(3) 仮想記憶(2)

2012年度(4時限目)

## スライド(問1の添付ファイル)

通常の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現 される.このため、プログラムの実行開始時には、全 ての枠は空である.従って、プログラムの最初のペー ジ参照では、【(b)ページフォールト】が起こる。また、 【(c)ページ数よりも割り当てられた枠数の方が小さい】 実行中に、ページフォールトが発生して枠に空きが無 い場合は、(①)を選んで、そのページを(②)し、空いた枠に必要なページを(③)する。 犠牲ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページ

を選ぶ(④), 将来最も長く使われないページを選ぶ (⑤), 過去, 最も長く使われていないページを選ぶ (⑥) がある.

表1 アドレス参照列

(1) 0 100 (2)(3) 1 (4) 1111

(5) 100110 (6) 110000 10010

表2 ページ表

表2 ヘーン表			
	1001	1	
		0	
	11010	1	
	10010	1	

#### 問1 仮想記憶とページ置き換え

スライド(エカセヤファイル)の説明文における【(a)

]内の用語の意味に該当するものを選べ、

通常の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現される。このため、プログラムの実 行開始時には、全ての枠は空である、従って、プログラムの最初のページ参照では、【(b) ページフォールト】が起こる、また、【(c)ページ数よりも割り当てられた枠数の方が小さい】、実行中に、ページフォールトが発生して枠に空きが無い場合は、(①)を選んで、 そのページを(②)し、空いた枠に必要なページを(③)する。 犠牲ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページを選ぶ(④)、将来最も長く使われ

ないページを選ぶ(⑤), 過去、最も長く使われていないページを選ぶ(⑥)がある。

- A. 必要と思われるページを前もって主記憶にロードする.
- B ページが必要になるまで、主記憶にロードしない。
- C. 主記憶内にプログラムの全体を入れずに実行を可能とする.
- D. プロセスの論理記憶よりも与えられた主記憶の方が小さい.
- E. プロセスの論理記憶よりも与えられた2次記憶の方が小さい.

要求ページングは仮想記憶の実現法(ページ読み込みの回数を減らす) C, Dも正しいが、要求ページングの説明ではない(仮想記憶の意味の説明)

# 問2 仮想記憶とページ置き換え

スライド(同10mh/ファイル)の説明文における【(b) ベ(2つ選択).

】内の用語の意味に該当するものを選

通常の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現される。このため、プログラムの実行開始時には、全ての枠は空である。従って、プログラムの最初のページ参照では、 【(b) ページフォールト】が起こる。また、【(c)ページ数よりも割り当てられた枠数の方が (は)、マンカールドが配とる。よん、((い)、ク数なが間が当てられて年数のカかった。)、実行中に、ページフォールトが発生して枠に空きが無い場合は、(①)を選んで、そのページを(②)し、空いた枠に必要なページを(③)する。 犠牲ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページを選ぶ(④)、将来最も長く使われないページを選ぶ(⑤)、過去、最も長く使われていないページを選ぶ(⑥)がある。

- (A) ソフトウェア割込みである.
- B. ハードウェア割込みである.
- C. ソフトウェアの処理である。
- D. ハードウェアの処理である. (E) ページが枠の中にロードされていない。
- F. 枠がページの中にロードされていない.
- G. ページが論理記憶の中に無い. H. 枠が物理記憶の中に無い.

ページフォールト 参照したページが物理記憶(枠)に無い 割込みが発生し、OSが起動される プログラムの実行が原因 (ソフトウェア割込み)

## 問3 仮想記憶とページ置き換え

スライド[ตุเดตสุววสม]の説明文における【(c) 】内の用語の意味に該当するものを選べ (2つ選択).

通常の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現される。このため、プログラムの実 そのページを(②)し、空いた枠に必要なページを(③)する. 犠牲ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページを選ぶ(④)、将来最も長く使われ

ないページを選ぶ(⑤), 過去, 最も長く使われていないページを選ぶ(⑥)がある。

- A. 物理記憶の全体はハードディスク上に置かれる。
- B 論理記憶の全体はハードディスク上に置かれる
- C. 割り当てられた論理記憶よりも物理記憶の方が大きい。
- 割り当てられた物理記憶よりも論理記憶の方が大きい
- F 枠上りも割り当てられたページの方が大きい F. ページよりも割り当てられた枠の方が大きい。

仮想記憶のポイント

ページの大きさ=枠の大きさ 論理記憶>物理記憶 物理記憶の不足をハートディスクで補う

## 問4 仮想記憶とページ置き換え

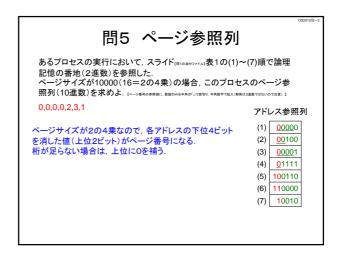
スライド[同1の第付ファイル]の説明文における①~⑥に該当する用語を選択肢より選べ. 通常の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現される。このため、プログラムの実 (は)、シスカートが発生して枠に空きが無い場合は、(①)を選んで、そのページを(②)し、空いた枠に必要なページを(③)する。 犠牲ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページを選ぶ(④)、将来最も長く使われないページを選ぶ(⑤)、過去、最も長く使われていないページを選ぶ(⑥)がある。

① D. 犠牲ページ , ② F. ページアウト , ③ B. ページイン 4 C. FIFO . ⑤ A. 最適置き換え, ⑥ E. LRU

【選択肢】

A. 最適置き換え B. ページイン C. FIFO F. ページアウト D. 犠牲ページ E. LRU

四部の仮想記憶は、【(a)要求ページング】により実現される。このため、プログラムの実行開始時には、全ての枠は空である。従って、プログラムの最初のページ参照では、【(b)ページフォールト)が起こる。また、【(c)ページ数よりも割り当てられた枠数の方が小さい】、実行中に、ページフォールトが発生して枠に空きが無い場合は、(①権性ページ)を選んで、そのページを(②ページアウト)し、空いた枠に必要なページを(③ページイン)する。 権性ページを選ぶアルゴリズムには、最も古いページを選ぶ(④FIFO)、将来最も長く使われないページを選ぶ(⑤最適置き換え)、過去、最も長く使われていないページを選ぶ(⑥LRU)がある。



問6 アドレス変換 問5において、ページ表の値(2進数)がスライド(mioaltoy-ca)表2のようになっていた。アドレス参照列(2)の論理アドレスに対応する物理アドレス(2進 数)を求めよ. [数値のみを半角数半で記入] ページ サイス P=16=2進数で10000(24) 下位4ビットが変位、上位のビットがページ番号 10010100 A=00100 P=10000 p=A div P=0 アドレス参照列 d=A mod P =0100 dはそのまま • <u>0</u> <u>0</u>100 1001 0100 (1) <u>0000</u>0 ページ番号p 変位d 変付d <u>00</u>100 (2) → 0 1001 1 p=0 (3) 00001 f=1001に置き換え 0 10 11010 1 <u>0</u>1111 (4) 100110 11 10010 1 (5) (6) 110000 有効/無効ビット (7) 10010

