OS2015®-

#### ① 仮想記憶(1)

基礎OS 2015年度(1組)

問1 メモリアクセス時間

あるプロセッサが主記憶装置及びキャッシュメモリにアクセスするとき、それぞれのアクセス時間は50ナノ秒及び10ナノ秒である。アクセスするデータがキャッシュメモリに存在する確率が90%の場合、このプロセッサの平均メモリアクセス時間[ナノ秒]を求めよ、[88807+88年で823] 第2種 平成12年度春期改)

答 14

EAT = Ap + B(1-p)

p:キャッシュヒット率 A:ヒット時のアクセス時間 B:ヒットしない時のアクセス時間

OS2015(17)-

EAT= $10 \times 0.9 + 50 \times (1 - 0.9)$ =9 + 5 = 14

OS2015(12)-

### 問2 仮想記憶

以下の説明のうち、仮想記憶にあてはまるものはどれか(基本情報 平成17年度秋期 問30改)

A. あらかじめプログラムを幾つかの単位に分けて補助記憶に格納しておき、 プログラムの指定に基づいて主記憶に読み込む.

B. プログラムを一時的に停止させ、使用中の主記憶の内容を補助記憶に退避する。再開時には、退避した内容を主記憶に再ロードし、元の状態に戻す。

② 主記憶とプログラムを固定長の単位に分割し、効率よく記憶管理する。これによって、割り当てられた主記憶よりも大きなプログラムの実行を可能にする。
D. 主記憶上のページ表により、主記憶上にページがロードされていることを管理し、物理アドレスを仮想アドレスに変換して実行する。

A. はオーバレイ, B. はスワッピング, Dは, ページングの機能. 仮想記憶は, D. を拡張し, 主記憶よりも大きなプログラムを実行可能とする.

次スライド参照

## 主記憶より大きいプログラムの実行

- 実行には、常に全てのプログラムは必要ではない
- オーバレイ:アプリケーションプログラムにおいて実現
  - プログラムを幾つかのセグメントに分割
  - APの制御により、必要なセグメントのみを主記憶にロート・
- スワッピング:OSにより実現(タイムシェアリングシステムのOS)
- 待機中のプログラム全体を2次記憶にスワップアウト - 空いた主記憶に処理するプログラムをスワップイン
- ・ 仮想記憶:OSにより実現
  - ページングの機能を拡張<sup>(注)</sup>
  - OSの機能により、必要なページだけを主記憶に置く
- 注: 有効/無効ビットを追加(ベージが主記憶上にあるかどうかを管理). 論理記憶を固定長のベージに分割し、ベージ表のベージ番号と枠番号の 対応関係により、論理アドレス(仮想アドレス)を物理アドレスに変換する点は 同じ。

OS2015®-

# 問3 仮想記憶の動作

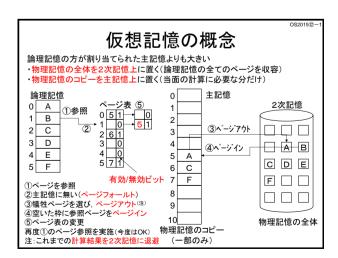
仮想記憶のシステムにおいて、参照した論理記憶のページが主記憶上に存在しない場合、以下の処理がどのような順序になるかを解答せよ.

- A. ページフォールトの発生
- B. ページイン
- C. ページ表の更新
- D. 犠牲ページの選択 E. ページアウト

次スライドを参照

答 A-D-E-B-C

主記憶上の枠を空けるために、犠牲ページを選ぶ、ページアウトは、そのページを2次記憶に書き出す、(ページの情報は、ロードされた後の計算により、内容が変更されているので、それを退避する.) ページイン処理は、退避した内容を復元する。最後に、ページ表を更新し、再度ページの内容を参照すると、今度はページが存在するためOKとなる.



. . . . .

#### 問4 仮想記憶の説明(1)

以下の(1)に最適な用語を選択せよ.

仮想記憶では、ページが主記憶にあるか無いかを示す有効/無効ビットが [(1)]に設定されている。プロセスが、主記憶上にないページをアクセスしようとすると、[(2)]と呼ばれる割り込みが発生する。この割込みは、プログラムの実行が直接の原因であるので、[(3)]割込みである。その結果 OSが起動される。

OSは、ページの置き換え処理が終わるまで、このプロセスを[(4)]状態にする。また、このプロセスが後で再開した際、実行状態を復元できるように[(5)]を行う。さらに、実行が可能なプロセス(即ち、[(6)]状態のプロセス)があれば、そのプロセスを[(7)]状態にする。このような実行の切替え処理を「(8)]切換えと呼ぶ。

A. ページフォールト

B. レジスタ退避

C. ソフトウェア

① ページ表

E. コンテクスト

#### 問5 仮想記憶の説明(2)

以下の(4)に最適な用語を選択せよ。[商4と同じ問題文]

仮想記憶では、ページが主記憶にあるか無いかを示す有効/無効ビットが [(1)]に設定されている、プロセスが、主記憶上にないページをアクセスし ようとすると、[(2)]と呼ばれる割り込みが発生する。この割込みは、プロ プロの実行が直接の原因であるので、[(3)]割込みである。その結果 OSが起動される。

OSは、ページの置き換え処理が終わるまで、このプロセスを[(4)]状態にする。また、このプロセスが後で再開した際、実行状態を復元できるように[(5)]を行う。さらに、実行が可能なプロセス(即ち、[(6)]状態のプロセス)があれば、そのプロセスを[(7)]状態にする。このような実行の切替え処理を「(8)]切換えと呼ぶ。

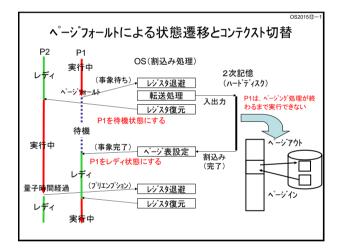
A. 新規

B. 実行中

○ 待機

D. レディ

E. 終了



### 参考 仮想記憶の説明

以下の(1)~(8)に最適な用語を選択せよ.

仮想記憶では、ページが主記憶にあるか無いかを示す有効/無効ビットが [(1)]に設定されている。プロセスが、主記憶上にないページをアクセスしようとすると、[(2)]と呼ばれる割り込みが発生する。この割込みは、プログラムの実行が直接の原因であるので、[(3)]割込みである。その結果 OSが起動される

OSは、ページの置き換え処理が終わるまで、このプロセスを[(4)]状態にする。また、このプロセスが後で再開した際、実行状態を復元できるように[(5)]を行う. さらに、実行が可能なプロセス(即ち、[(6)]状態のプロセス)があれば、そのプロセスを[(7)]状態にする。このような実行の切替え処理を[(8)]切換えと呼ぶ。

【選択肢】

ソフトウェア, ハードウェア, ファームウェア, プロセス, プロダクトページ表, ページ, ページフォールト, ページイン, ページアウト新規, 実行中, 待機, レディ, 終了

コンテクスト切替え, レジスタ退避, 割り込み処理, I/O処理

OS2015®-

## 参考 仮想記憶の説明

仮想記憶では、ページが主記憶にあるか無いかを示す有効/無効ビットがページ表に設定されている、プロセスが、主記憶上にないページをアクセスしようとすると、ページフォールトと呼ばれる割り込みが発生する。この割込みは、プログラムの実行が直接の原因であるので、ソフトウェア割込みである。その結果OSが起動される。

OSは、ページの置き換え処理が終わるまで、このプロセスを<mark>待機</mark>状態にする。また、このプロセスが後で再開した際、実行状態を復元できるようにレジスタ<mark>退避を行う、さら</mark>に、実行が可能なプロセス(即ち、レディ状態のプロセス)があれば、そのプロセスを実行中状態にする。このような実行の切替え処理をコンテクスト切換えと呼ぶ。

上記赤字の用語の意味を理解して、正しく選択できるようになること

基礎OS®−1

OS2015(17)-

### スライド(問6の添付ファイル)

表1(問6, 問7):値は10進数

• • •
1
0
1
1

表2(問8~10):値は2進数

<b>我∠</b> (同6~10).		
	1000001	1
		0
	11101	1
	10000000	1

