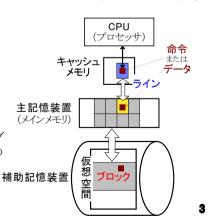
計算機方式論

第10章 記憶方式

記憶階層の利用による主記憶性能の改善

- ◆キャッシュメモリと 補助記憶とによって、 主記憶の時間と空間 の性能を改善
- 仮想空間⇒ブロック主記憶⇒ライン
- ◆ 全体から**必要な一部** だけを取り出し、プログ ラムの実行/データの アクセス



記憶階層の利用による主記憶性能の改善

- ◆キャッシュメモリと補助記憶とによって、主記憶の時間と 空間の性能を改善
- ①キャッシュメモリによる時間性能の改善 CPUと主記憶の間に小容量だが高速なキャッシュメモリを置く。 CPUが行う主記憶アクセスの一部をキャッシュメモリへのアクセス で代替する。
 - CPU側からは、"高速な主記憶がある"ように見える。
- ②補助記憶による空間性能の改善 主記憶容量を超えるプログラムを補助記憶に格納。 プログラム実行時に必要な部分を主記憶にロードして、アクセス。 プログラムの占める空間(仮想空間)の大きさを主記憶の容量以上 にできる。

2

CPU側からは、"大容量の主記憶がある"ように見える。

主記憶性能の改善の論拠

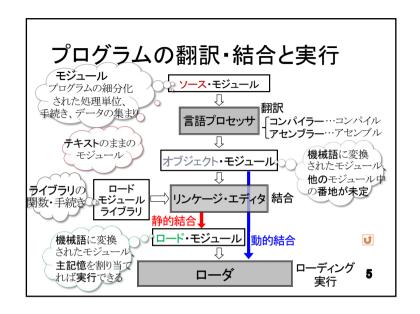
- ◆ 仮想空間⇒ ブロック
 主記憶 ⇒ ライン
 全体から必要な一部だけを取り出し、
 プログラムの実行/データのアクセスで性能の改善
- ◆ 論拠…プログラムの参照局所性 「プログラムは、実行時間のほとんど(約90%)が、 命令の僅かな部分(約10%)で消費している。」

空間的参照局所性

「プログラム実行中、一度アクセスした番地に**近接する**番地は、 近い時間にアクセスする可能性が高い」という性質

時間的参照局所性

「プログラム実行中、一度アクセスした番地は、**近い**時間に再びアクセスする可能性が高い」という性質



物理番地と論理番地

- ◆物理番地(physical address,絶対番地) 主記憶上の番地体系。 主記憶は、配線や手動スイッチ等のハードウェアで定まり、 ソフトウェアで変更できない番地体系をもつ。 物理番地の焦まりを物理空間(physical address space 実空
- 物理番地の集まりを物理空間(physical address space,実空間)とよぶ。
- ◆ 論理番地(logical address) プログラム上の仮想的番地体系。 ソフトウェア(プログラム)で便宜上用いる仮想の番地体系。 ユーザは、論理番地を使ってプログラムを組む! 論理番地の集まりを論理空間(logical address space)とよぶ。 仮想番地空間(仮想記憶,virtual memory)とも言うが、それは 論理空間>物理空間

なる論理空間のため。

番地変換

◆「プログラムで指定した番地(<mark>論理番地</mark>)を、 主記憶上の番地(物理番地)に変換する」、 言い換えれば、<mark>論理空間</mark>から物理空間への <mark>番地変換</mark>(address conversion,address mapping) は、**いつ**行なうのか?

7

- ①プログラミングの時点
- ②絶対再配置
- ③静的再配置
- ④動的再配置

番地変換-プログラミング時

①プログラミングの時点

プログラムを書くとき、直接、**物理番地で指定**論理番地=物理番地 とみることができる。
(命令の挿入等の変更が大変!!)

番地変換-絶対再配置

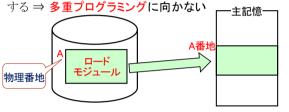
②絶対再配置(absolute relocation)

プログラムが、**結合処理された時点**で、物理空間上にロードされたと考える方式。

翻訳・結合時点で、プログラムの先頭番地等の物理番地を 決める。

プログラムは、実行開始時に、補助記憶装置から主記憶上にロードされるが、そのとき、いつも主記憶上の同じ場所を占有

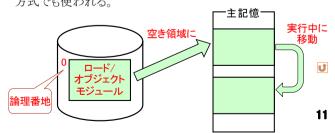
9



番地変換-動的再配置

④動的再配置(dynamic relocation)

プログラムの実行開始時で始めて主記憶のどこにロードされるかが決まり、さらに、プログラムの実行中でも、ガーベジコレクション、ロールイン/ロールアウト等で、実行中に主記憶を移動する。仮想記憶方式のページング、セグメンテーション方式でも使われる。



再配置可能(relocatable)番地

◆ ③の静的再配置または④の動的再配置は、実行開始時に主 記憶番地が確定するので、ロードモジュールの番地には、 仮の番地である論理番地を与える。 論理番地を再配置可能番地ともいう。



多重プログラミングシステム

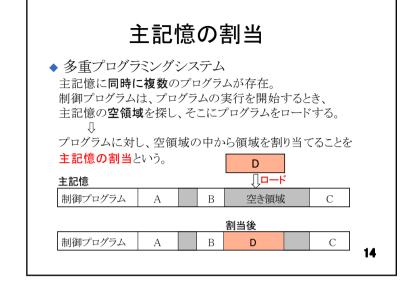
◆ CPU…1命令の実行時間が数n秒。 入出力装置… 磁気ディスクで数十m秒。

複数のプログラムの同時実行…多重プログラミング

◆ 多重 (マルチ)プログラミングシステム

複数のプログラム(正確には、ジョブ)を主記憶上にロードし、 主記憶の大きさが不十分のときは、主記憶と補助記憶の間で、 プログラムの出し入れ(ロールイン/ロールアウト)を行ない、 複数のプログラムが、CPUと入出力装置を共有して、同時に 処理されるシステム。

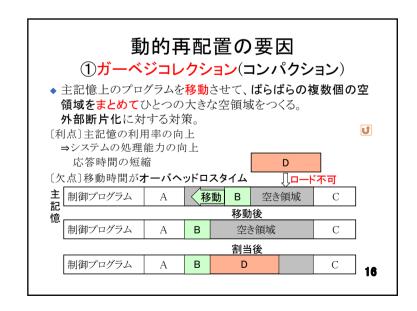
プログラムの抽象的な実行形態を「プロセス」とよぶが、プロセス(タスケ)を切り替えて、見かけ上'同時に'実行するシステムという意味で、マルチタスクシステムと言うようになった。
 13

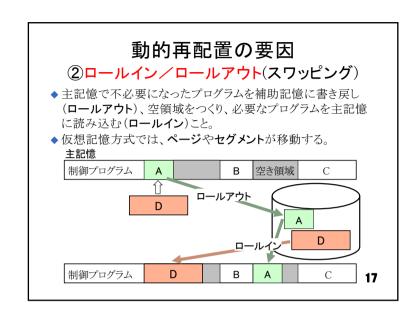


動的再配置の要因

①ガーベジコレクション

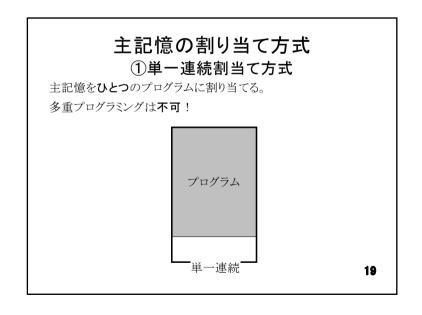
②ロールイン/ロールアウト

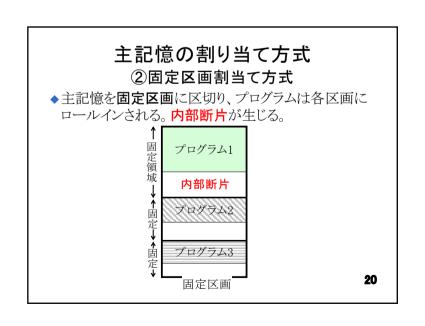


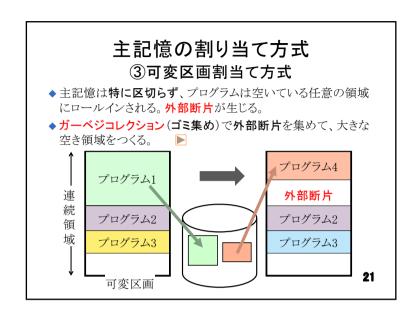


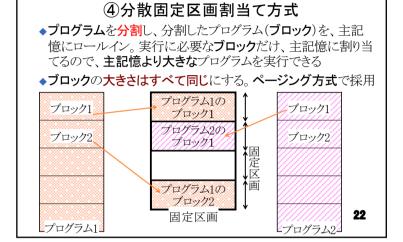
主記憶の割り当て方式

- ①単一連続割当て方式
- ②固定区画割当て方式
- ③可変区画割当て方式
- ④分散固定区画割当て方式
- ⑤分散可変区画割当て方式





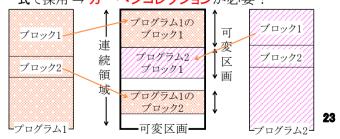




主記憶の割り当て方式

主記憶の割り当て方式 ⑤分散可変区画割当て方式

- ◆プログラムを分割し、分割したプログラム(ブロック)を、主記憶にロールイン。実行に必要なブロックだけ、主記憶に割り当てるので、主記憶より大きなプログラムを実行できる。
- ブロックの大きさは異なっていてよい。セグメンテーション方式で採用 ⇒ ガーベジコレクションが必要!



演習-記憶方式

- ◆ 論理空間から物理空間への番地変換における、 絶対再配置方式、静的再配置方式、動的再配置方式の 違いを述べよ。
- ◆物理番地と論理番地について、次の問に答えよ。
 - (1) 物理番地と論理番地について説明せよ。
 - (2) 論理番地がなぜ必要になったかを述べよ。 (ヒント:**静的再配置**方式または**動的再配置**方式)
- ◆動的再配置の要因を述べよ。
- ◆仮想記憶による主記憶性能の改善を説明せよ。 つぎに、その改善の論拠を述べよ