

# プロセスとは

- ❖ OSは実行している一連のプログラムを**プロセス**として管理
- ❖ プロセスは**プロセッサを仮想化**する手段
- ❖ プロセッサがそのプログラムを処理している状態を表している
- ❖ **プロセスの成り立ち**
- ❖ 物理プロセッサは1個につき1つのプログラムのみ実行
- ❖ プロセッサの個数＝同時に実行できるプログラム（複数の場合は**並列処理（マルチプロセッシング）**）
- ❖ プロセッサが一つの場合、複数のプログラムは順次実行
- ❖ **シングルプログラミング**：一度にメモリに置けるプログラムは一つ。読み込み→実行を繰り返す
- ❖ **マルチプログラミング**：複数のプログラムを区別してメモリに置く。指定した順番に自動的に切り替えて実行（各プログラムの先頭位置を覚えておく）
- ❖ 問題：一つの実行ではプロセッサには暇な時間が存在する→プロセッサ外への入出力アクセスの間
- ❖ 効率よくプロセッサを使うには？
- ❖ マルチプログラミングを進化させる
- ❖ プログラムの終わりで実行の切り替えを  
→プログラムの処理が進まなくなったら切り替え  
→**マルチタスク（マルチタスキング：並行処理）**
- ❖ プロセッサが他のプログラムを扱っていて処理は進んでいないが、実行している状態であることをOSは表現する必要がある  
→**仮想化されたプロセッサ＝プロセス**



# より公平な切り替え

- ❖ 処理の止まるタイミングはまちまち
- ❖ より公平にプロセスを処理する
  - 一定時間おきに切り替える（タイムシェアリング）
- ❖ 割り込みという機能を利用したプロセスの横取り（プリエンプション）→強制力があるので安定した切り替え
- ❖ プロセス同士が協調して切り替える方法もある
  - ノンプリエンプティブマルチタスク
  - お互いにタイミングや手順を守る必要



# プロセスの構造

- ❖ **プロセッサを仮想化**→現在プロセッサが実行している状況を再現できるよう管理
- ❖ プロセッサやメモリの状態などハードウェアの状態をデータとして保持・管理  
→プロセス
- ❖ プロセスの**切り替え**→現在のプロセスの情報を退避・記録し、これから行うプロセスの前回停止時の状態を復元すること
- ❖ プロセスの管理には以下の内容がそれぞれ必要
- ❖ プロセスの識別情報
- ❖ 終わった時のプロセッサの状態  
(**コンテキスト**：レジスタの内容やステータス)
- ❖ プロセスに対する付帯情報
- ❖ プロセスに割り当てたプログラムの情報
- ❖ **プログラムのメモリ**
- ❖ プログラムの実体は全てメインメモリに置かれる
- ❖ プログラムが使用するメモリには役割がある
- ❖ プログラム自身の領域
- ❖ 使用するデータの領域
- ❖ 実行中動的に割り当てるデータ領域
- ❖ 変数の値の格納
- ❖ **プロセスの管理情報**
- ❖ 各プロセスは**プロセス記述子**（プロセス制御ブロック）という情報によって管理
- ❖ OS内の待ち行列（キュー）に保持し、順次参照して実行へ



# スケジューリング

- ❖ プロセスを切り替えるとき、どのプロセスを実行したら良いか  
→ 選択を誤ると効率が悪くなる可能性
- ❖ プロセッサの空き時間を考慮して、実行するプロセスを選ぶ  
→ スケジューリング
- ❖ 実行するプロセスを決めるプログラム → スケジューラ
- ❖ スケジューラの選択基準 → スケジューリングアルゴリズム
- ❖ 指標としては、公平性の維持、利用率の向上、スループットの向上、応答時間（ターンアラウンドタイム）の短縮を目指す
- ❖ リアルタイムシステムでは、締切を堅守も必要



# アルゴリズムの種類

- ❖ 到着順(**FCFS**)：単純な方法，先着順に処理，長い処理が全体の応答に影響
- ❖ 処理時間順(**SPT**)：短い処理時間順に整列，同時到着なら最適，処理時間が事前に必要
- ❖ 残余時間順(**SRT**)：新着時にSPTで再計算する，横取り付きのSPT，処理時間が事前に必要
- ❖ ラウンドロビン(**RR**)：クオンタムという単位時間で処理切り替え，実行キューを回転させる。キューはFCFSの並びで良い。公平性が高い
- ❖ 優先度順(**PS**)：優先度の高いものから実行，低いものが実行されない**飢餓状態**が発生する可能性がある
- ❖ 多重フィードバック(**MF**)：優先度の異なる複数のキューで制御する。処理時間不明でもSRTに近い挙動が得られる。
- ❖ 現在では，RRでMFな仕組みが主流



# スレッド

- ❖ プロセス内での並行処理を実現する仕組み→スレッド（軽量プロセス）
- ❖ プロセス＝異なる目的のタスク、スレッド＝同じ目的のタスク
- ❖ プロセス内の資源（データなど）を共有しながら、  
処理のみを多重化する  
→コンテキストは切替えるが、資源情報は切り換えない  
→入れ替える情報量が少ないので低コストで切り替えできる
- ❖ ユーザレベルスレッド（OS介入なし）と、カーネルレベルスレッド（OS介入あり）がある。OSが介入すると切り替えの安定感が増すが切り替えのオーバーヘッドも増える
- ❖ OSによって用意されている仕組みが異なるので注意