



# Sistemas Operacionais





# Gerenciamento de Memória

- \* Recurso importante;
- \* Tendência atual do software
  - Lei de Parkinson: "Os programas se expandem para preencher a memória disponível para eles" (adaptação);
- \* Hierarquia de memória:
  - Cache;
  - Principal;
  - Disco;





# Hierarquia de Memória

## \* Cache

- Pequena quantidade
  - \* k bytes
- Alto custo por byte
- Muito rápida
- Volátil

## \* Memória Principal

- Quantidade intermediária
  - \* M bytes
- Custo médio por byte
- Velocidade média
- Volátil

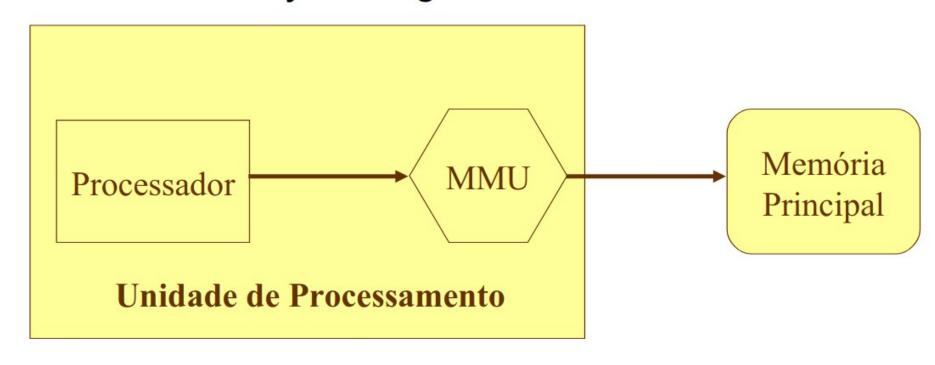
## \* Disco

- Grande quantidade
  - \* G bytes
- Baixo custo por byte
- Lenta
- Não volátil





## \* MMU – Memory Management Unit







# Gerenciamento de Memória

- \* MMU (do inglês Memory Management Unit) é um dispositivo de hardware que transforma endereços virtuais em endereços físicos.
- \* Na MMU, o valor no registro de re-locação é adicionado a todo o endereço lógico gerado por um processo do utilizador na altura de ser enviado para a memória.
- \* O programa do utilizador manipula endereços lógicos; ele nunca vê endereços físicos reais.





## Gerenciamento de Memória

- Normalmente o sistema atual de MMU divide o espaço de endereçamento virtual (endereços utilizados pelo processador) em páginas, cujo o tamanho é de 2<sup>n</sup>, tipicamente poucos *kilobytes*.
- \* A MMU normalmente traduz número de páginas virtuais para número de páginas físicas utilizando uma cache associada chamada Translation Lookaside Buffer (TLB)
- Quando o TLB falha uma tradução, um mecanismos mais lento envolvendo um hardware específico de dados estruturados ou um software auxiliar é usado.

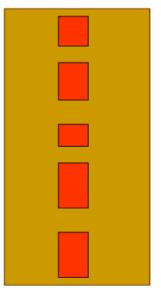




- \* Modelo de Multiprogramação:
  - Múltiplos processos sendo executados;

- Eficiência da CPU;

Processo



Memória Principal - RAM





## Troca de Processos

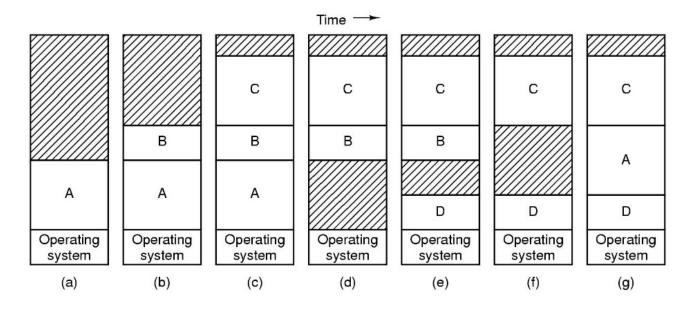
# Existem 2 maneiras gerais que podem ser usados:

- A troca de processos (swapping): forma mais simples, consiste em trazer totalmente cada processo para a memória, executá-lo durante um tempo e, então, devolvê-lo ao disco
- Memória Virtual: permite que programas possam ser executados mesmo que estejam parcialmente carregados na memória principal.





## Troca de Processos



## A Alocação de memória muda a medida que

- Os processos chegam à memória
- Os processos deixam a memória

As regiões sombreadas (na Figura) representam a memória não usada





- A manutenção desses processos requer muita memória, e esta pode não ser suficiente e quando isto ocorre, denominamos de **sobrecarga de memória**;
  - Existem duas estratégias para lhe darmos com esta sobrecarga:
    - Swapping ou paginação: Copiar o processo totalmente do disco para a memória, executá-lo e então devolvê-lo;





- Memória virtual:
  - Permite que programas possam ser executados mesmo que estejam apenas parcialmente carregados na memória;
  - As trocas de processos deixam muitos espaços vazios na memória;
  - Combinar os processos e movê-los, o máximo possível para endereços mais baixos, denomina-se compactação de memória;





- Swap: É a área de disco para a troca de processos;
- Então faz-se necessário gerenciar esta memória livre;
- Existem dois modos:
  - Mapa de bits: A memória é dividida em unidades de alocação tão pequenas ou tão grandes. Cada unidade de alocação corresponde a um bit no mapa de bits.





- ullet O principal problema é quando se decide carregar um processo de tamanho k.
  - O gerenciador de memória precisa encontrar uma sequência de k bits consecutivos de espaço disponível na memória.





- Gerenciamento em lista encadeadas:
  - Cada elemento desta lista:
  - Especifica um segmento de memória livre (L), ou alocado (P);
  - O endereço onde inicia o segmento;
  - Seu comprimento;
  - Um ponteiro para o próximo elemento da lista;





- Técnicas para tornar este gerenciamento mais rápido:
- Quatro algoritmos de busca de um segmento de memória livre ao longo da lista que seja suficientemente grande para esse processo;
- First Fit (Primeiro encaixe): Procura ao longo da lista um segmento de memória adequado ao tamanho do processo e o primeiro encontrado é utilizado;





- Next Fit (Próximo encaixe): Funciona do mesmo modo que o anterior, exceto pelo fato de sempre memorizar a posição que encontrou o segmento disponível.
- Quando for executado novamente, inicia a busca a partir daquele ponto;





- Best Fit (Melhor encaixe): Pesquisa a lista inteira e escolhe o menor segmento adequado ao processo.
- Worst Fit (Pior encaixe): Sempre escolher o segmento de memória livre maior;
  - Simulações mostram que não é um boa ideia;





# Gerenciamento de Memória Memória Virtual (MV) O que é memória virtual?

