

## **Sistemas Operacionais**

- Alocação de Memória
- Fragmentação





Apresentações Adaptadas do Material do Prof. Marcelo Paravisi



Como ocorre com os demais recursos de hardware, a memória disponível no sistema deve ser gerenciada pelo SO, para evitar conflitos entre aplicações e garantir justiça no seu uso.

O sistema operacional aloca e libera áreas de memória para os processos (ou para o próprio núcleo), conforme a necessidade.



Alocar memória significa reservar áreas de memória RAM que podem ser usadas por um processo, por um descritor de socket, arquivo no núcleo, por um cache de blocos de disco, etc.

No final de seu uso, cada área de memória alocada é liberada pela entidade que a solicitou e colocada à disposição do sistema para novas alocações.



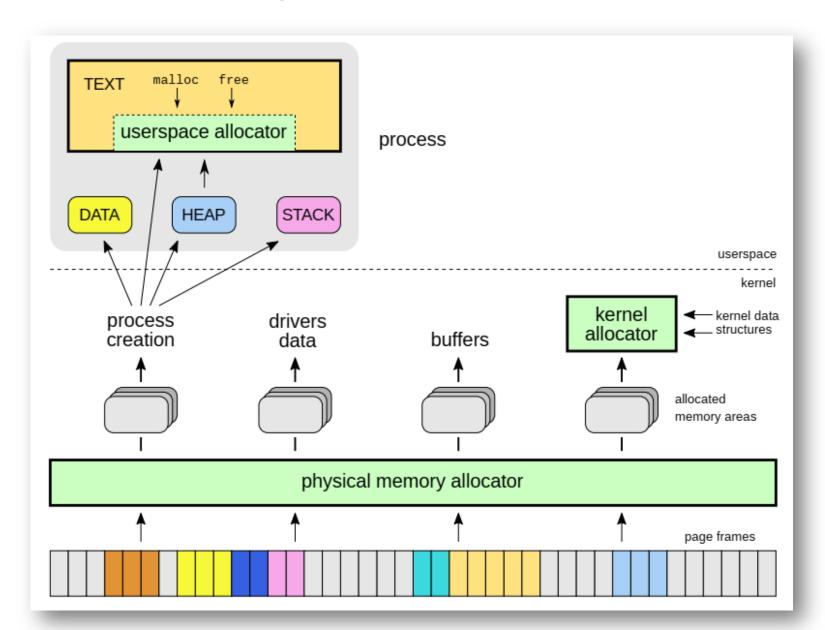
O mecanismo responsável pela alocação e liberação de áreas de memória é chamado um *alocador de memória*.

**Alocador de memória física** : organiza a memória física do computador (DMA, BIOS, etc)

**Alocador de espaço de núcleo:** obtém áreas de memória do alocador físico e as utiliza para alocar essas estruturas para o núcleo (processos, *sockets* de rede, *pipes*).

Alocador de espaço de usuário: um processo pode solicitar blocos de memória para armazenar estruturas de dados dinâmicas (bibliotecas providas pelo sistema operacional)







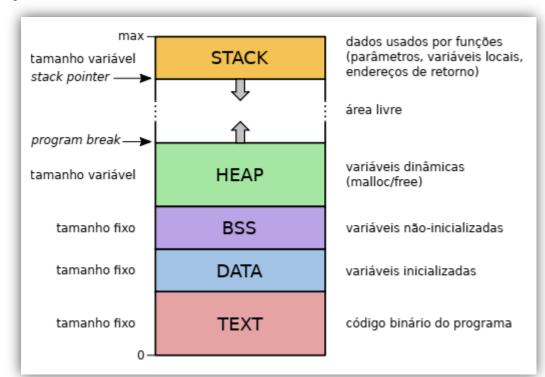
**TEXT:** contém o código binário a ser executado pelo processo.

**DATA:** esta seção contém as variáveis estáticas inicializadas.

BSS: Block Started by Symbol, esta seção contém as variáveis estáticas não-inicializadas.

**HEAP:** esta seção é usada para armazenar variáveis alocadas dinamicamente.

**STACK:** esta seção é usada para manter a pilha de execução do processo.



No linux pode ser usado o pmap <pid>



#### **Problema:**

Como gerenciar uma grande área de memória RAM e atender um fluxo de requisições de **alocação e liberação** de partes dessa área para o sistema operacional ou para as aplicações de forma eficiente?

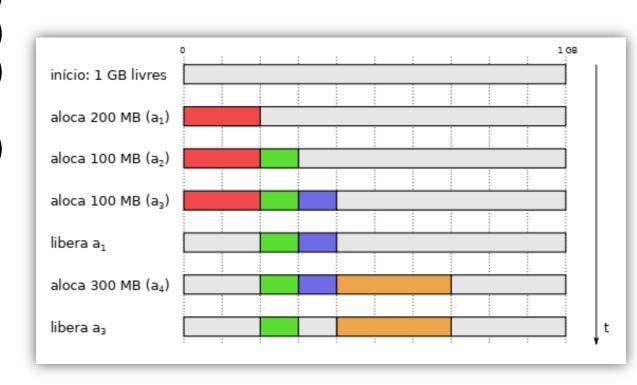
Essas requisições ocorrem o tempo todo, em função das tarefas em execução no sistema, e devem ser atendidas rapidamente.





# Considere um sistema hipotético com 1 GB de memória RAM livre em uma área única:

- 1. Aloca 200 MB (*a*1)
- 2. Aloca 100 MB (*a*2)
- 3. Aloca 100 MB (*a*3)
- 4. Libera *a*1
- 5. Aloca 300 MB (*a*4)
- 6. Libera *a*3





### Fragmentação

Fragmentação são áreas livres de memória disponíveis entre as áreas alocadas (buracos) de difícil utilização posterior.

Isso ocorre devido as áreas de memória serem alocadas e liberadas continuamente.

A fragmentação pode ser classificada em;

- Fragmentação Externa: fragmenta a memória livre
- Fragmentação Interna: sobra de alocação de reserva.
  (Devido a área alocada pode ser arredondada best-fit )

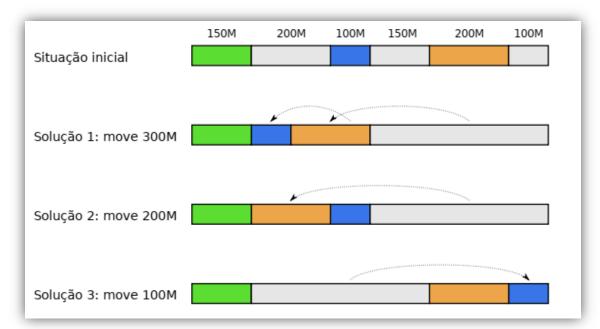


#### **DES Fragmentação**

As áreas de memória usadas pelos processos devem ser movidas na memória de forma a concatenar as áreas livres

Ao mover um processo na memória, suas informações de endereçamento virtual (registrador base/limite, tabela de segmentos ou de páginas) devem ser devidamente ajustadas para refletir a nova posição do processo na

memória RAM.





## Estratégias de Alocação

#### First-fit (primeiro encaixe):

• Consiste em escolher a primeira área livre que satisfaça o pedido de alocação. (Rapidez)

#### **Best-fit** (melhor encaixe):

• Consiste em escolher a menor área que possa receber a alocação (minimiza o desperdício. Algumas áreas livres podem ficar inúteis. *Pode ocorrer a Fragmentação Interna*)

#### Worst-fit (pior encaixe):

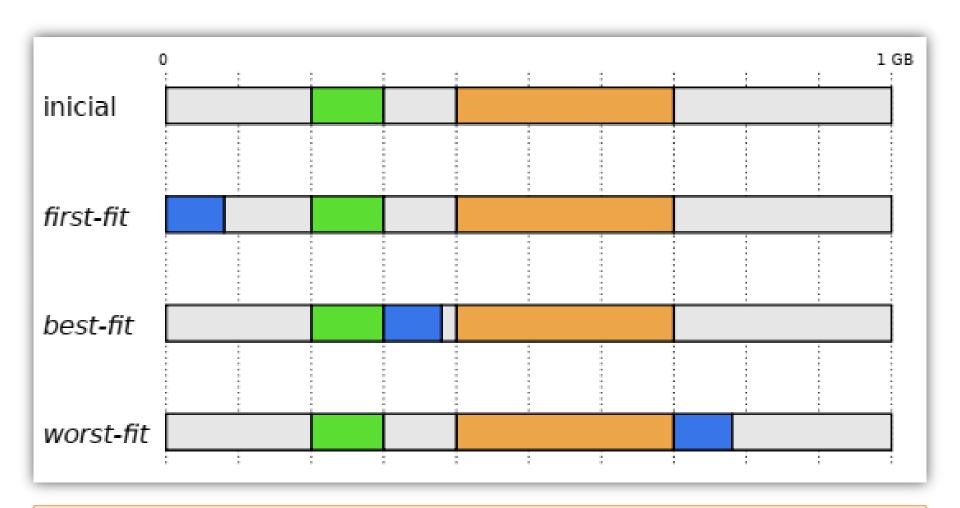
• Consiste em escolher sempre a maior área livre possível, de forma que a "sobra" seja grande o suficiente para ser usada em outras alocações.

#### Next-fit (próximo encaixe):

 Percorre a lista de áreas a partir da última área alocada ou liberada (distribui de forma mais homogênea).



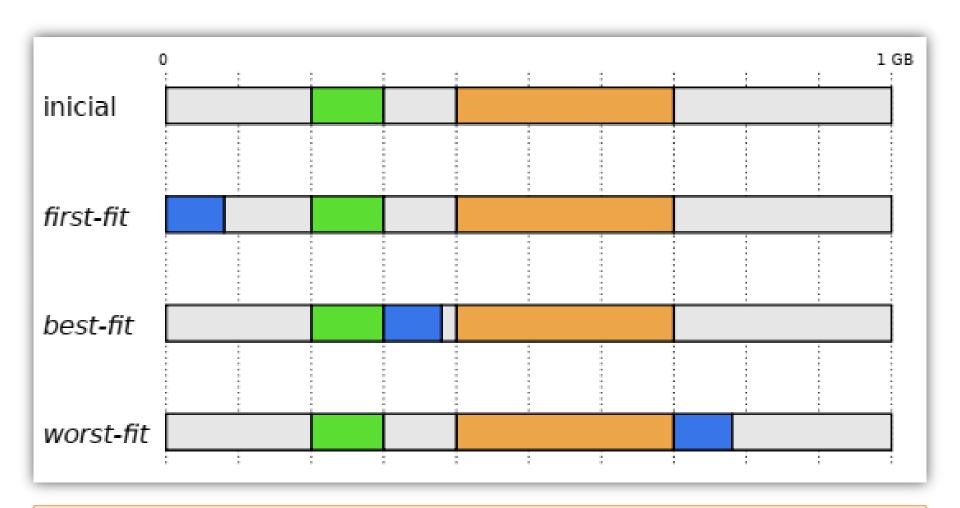
## Estratégias de Alocação



Estratégias na alocação de um bloco de 80 MB em uma memória de 1 GB parcialmente alocada.



## Estratégias de Alocação



Estratégias na alocação de um bloco de 80 MB em uma memória de 1 GB parcialmente alocada.



### Outras Estratégias de Alocação

#### O alocador Buddy

- Em sua versão mais simples, a estratégia Buddy
  sempre aloca blocos de memória de tamanho 2<sup>n</sup>
  - **Exemplo:** Para uma requisição de 85 KBytes será alocado um bloco com 128 KBytes (2<sup>7</sup> Kbytes e assim por diante).
  - Caso não encontre um bloco com 128 KBytes, procura um bloco livre com 256 KBytes, o divide em dois blocos de 128 KBytes (os buddies) e usa um deles para a alocação.
  - Quando liberar, verifica se o par (buddy) do bloco também está livre; se estiver, funde os dois em um bloco maior, sucessivamente.



### Outras Estratégias de Alocação

#### O alocador Slab

- Foco na alocação de "objetos de núcleo": estruturas de dados que são usadas para representar descritores de processos, de arquivos abertos, sockets de rede, pipes, etc (poucos dados).
- Utiliza uma estratégia baseada no caching de objetos.
  - Divide em subconjuntos (por tipo) slabs
  - Quando um novo objeto de núcleo é requisitado, localiza um slab parcial; caso não hajam slabs parciais, entrega um objeto livre de um slab vazio.
  - Caso não existam slabs vazios, o alocador pede mais páginas de RAM e marca como livres.
  - Quando um objeto é liberado, ele é marcado como livre;
  - Caso o sistema precise liberar memória para outros usos, o alocador pode descartar os slabs vazios (todos livres),



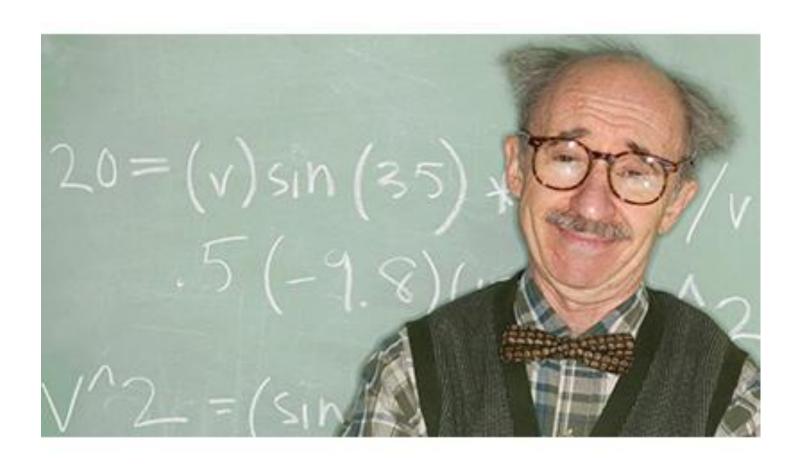
## Outras Estratégias de Alocação

#### Alocação no espaço de usuário

- Normalmente fica a cargo de bibliotecas de sistema (como a biblioteca C padrão (LibC), que oferecem funções básicas de alocação de memória como malloc, realloc e free).
- Existem várias implementações de alocadores de uso geral para o espaço de usuário. As implementações mais simples seguem o esquema best-fit.



# Exercícios





• Explique o que é fragmentação externa e o que é fragmentação interna.



Considere um alocador de memória do tipo first-fit.

Considere as estratégias de alocação dada uma área contínua de memória RAM com 1 GByte (1.024 MBytes).

- (a) Aloca A1 200 MB
- (b) Aloca A2 100 MB
- (c) Aloca A3 150 MB
- (d) Libera A2
- (e) Libera A1
- (f) Aloca A4 100 MB
- (g) Aloca A5 40 MB
- (h) Aloca A6 300 MB



Considere um alocador de memória do tipo Best-fit.

Considere as estratégias de alocação dada uma área contínua de memória RAM com 1 GByte (1.024 MBytes).

- (a) Aloca A1 200 MB
- (b) Aloca A2 100 MB
- (c) Aloca A3 150 MB
- (d) Libera A2
- (e) Libera A1
- (f) Aloca A4 100 MB
- (g) Aloca A5 40 MB
- (h) Aloca A6 300 MB



Considere um alocador de memória do tipo Worst-fit.

Considere as estratégias de alocação dada uma área contínua de memória RAM com 1 GByte (1.024 MBytes).

- (a) Aloca A1 200 MB
- (b) Aloca A2 100 MB
- (c) Aloca A3 150 MB
- (d) Libera A2
- (e) Libera A1
- (f) Aloca A4 100 MB
- (g) Aloca A5 40 MB
- (h) Aloca A6 300 MB



Considere um alocador de memória do tipo Next-fit.

Considere as estratégias de alocação dada uma área contínua de memória RAM com 1 GByte (1.024 MBytes).

- (a) Aloca A1 200 MB
- (b) Aloca A2 100 MB
- (c) Aloca A3 150 MB
- (d) Libera A2
- (e) Libera A1
- (f) Aloca A4 100 MB
- (g) Aloca A5 40 MB
- (h) Aloca A6 300 MB