



Aula 11

Gerência de Memória

- 1.1 Porquê?**
- 1.2 Tipos de memória**
- 1.3 Ligação (binding) estática e dinâmica**
- 1.4 Fragmentação**
- 1.5 Referências: Capítulo 9 (9.1 a 9.3)**



Memória? Que Memória? (1)

Veja o seguinte trecho de programa:

```
int a;  
p1() {  
    int b;  
    int *c;  
  
    a = b + 1;  
    c = malloc(sizeof(int));  
    ...  
}
```

Qual memória está sendo usada?

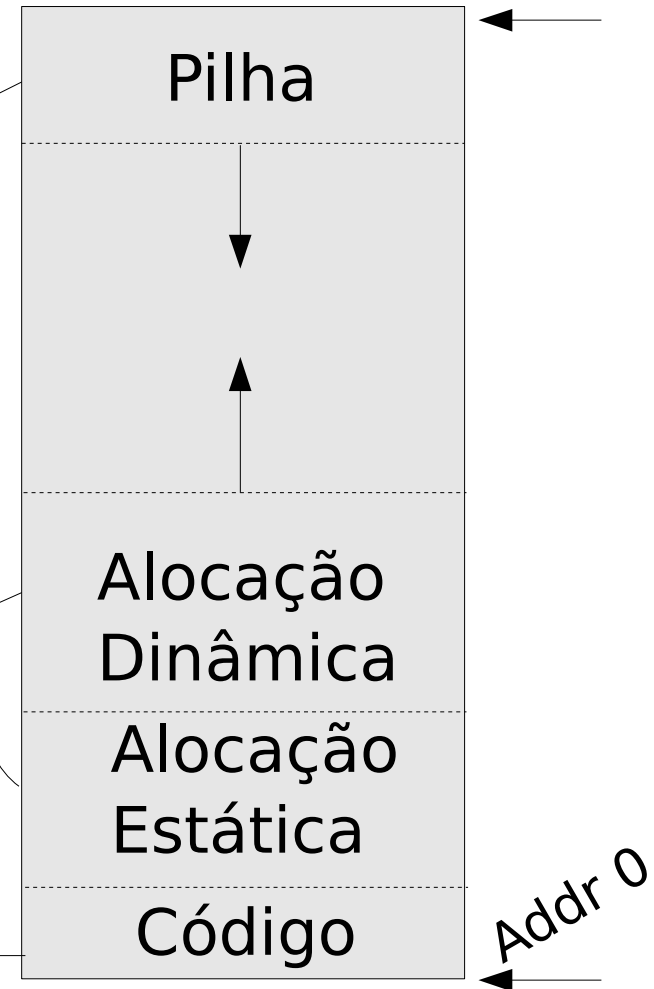


Memória? Que Memória? (2)

Veja uma alocação típica de memória:

```
int a;
p1() {
  int b;
  int *c;

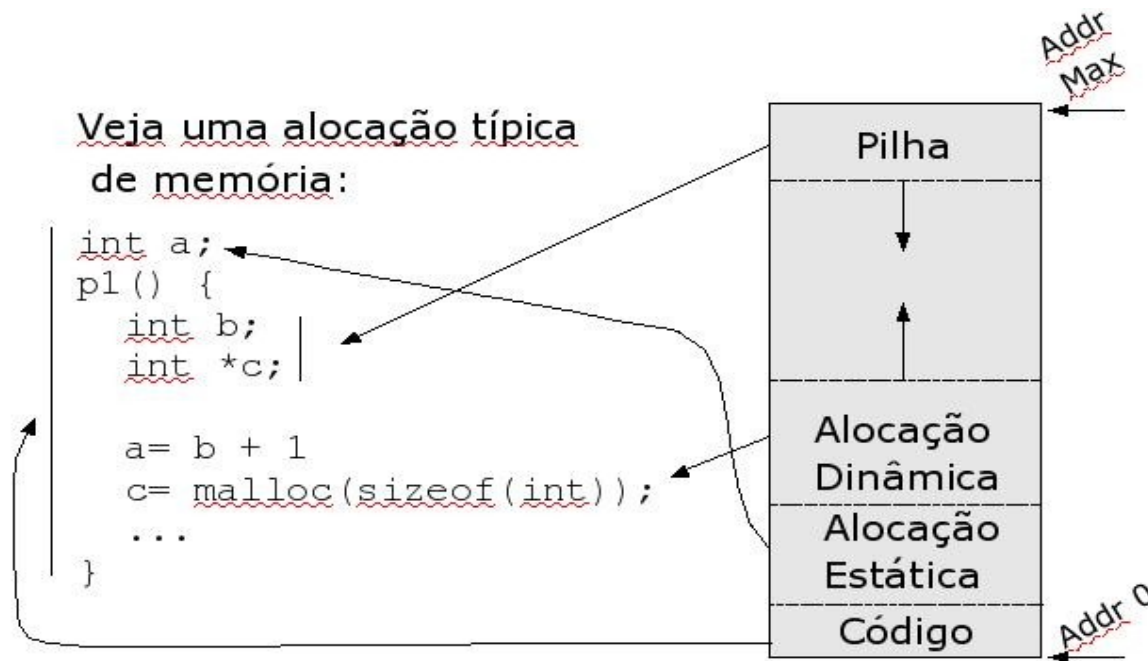
  a = b + 1;
  c = malloc(sizeof(int));
  ...
}
```





Memória? Que Memória? (3)

Fazer isto tudo funcionar de forma organizada...



... é a função da **Gerência de Memória**



Tipos de memória (1)

Pense... o que fica em memória?

- Variáveis?
- Constantes?
- Programas?

... e como são usados?



Tipos de memória (2)

São usados assim:

- Leitura e escrita: variáveis
- Leitura apenas: constantes
- Execução: o código dos programas

E como podem usados?
Quem pode acessar o quê?



Tipos de memória (3)

Proteção é necessária (processos + S.O.):

- Proteger o quê?
- Proteger contra o quê/contra quem?

Vejamos, então, *um cenário* de proteção (outros são possíveis):

- Variáveis: somente o programa lê/escreve
- Constantes: somente o S.O. escreve, somente o programa lê
- Código: somente o SO escreve, somente programas executam



Tipos de memória (4)

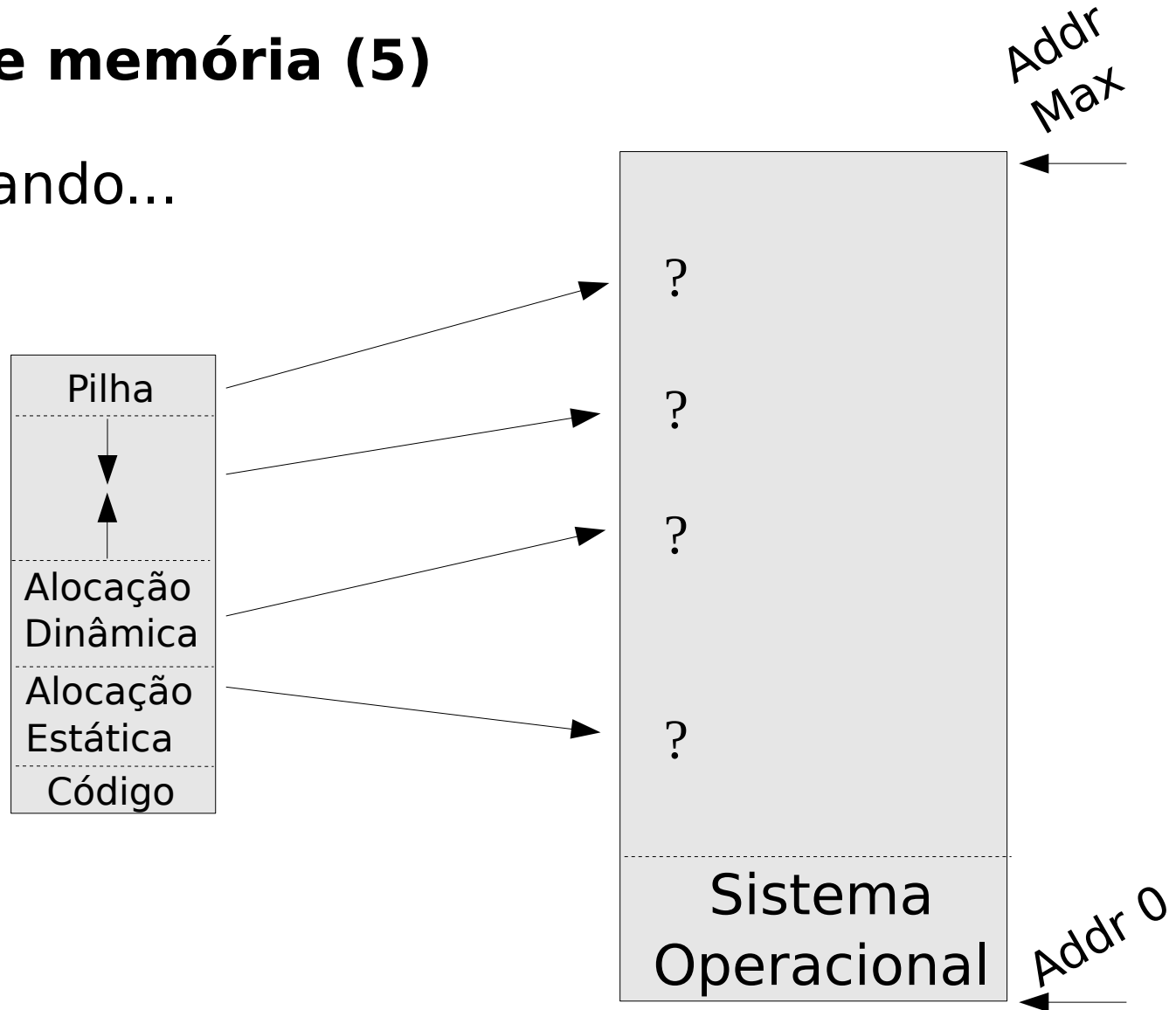
Proteção:

- A cada acesso o endereço deve ser checado para impedir acessos indevidos
- A checagem é feita por hardware, senão fica muito lento
- Primeiro processador x86 para adultos: 386 porque os anteriores não têm hardware para checar acessos à memória



Tipos de memória (5)

Relembrando...





Ligação - binding (1)

Qual endereço alocar para cada variável?

- Alocação estática
- Alocação dinâmica



Ligação - binding (2)

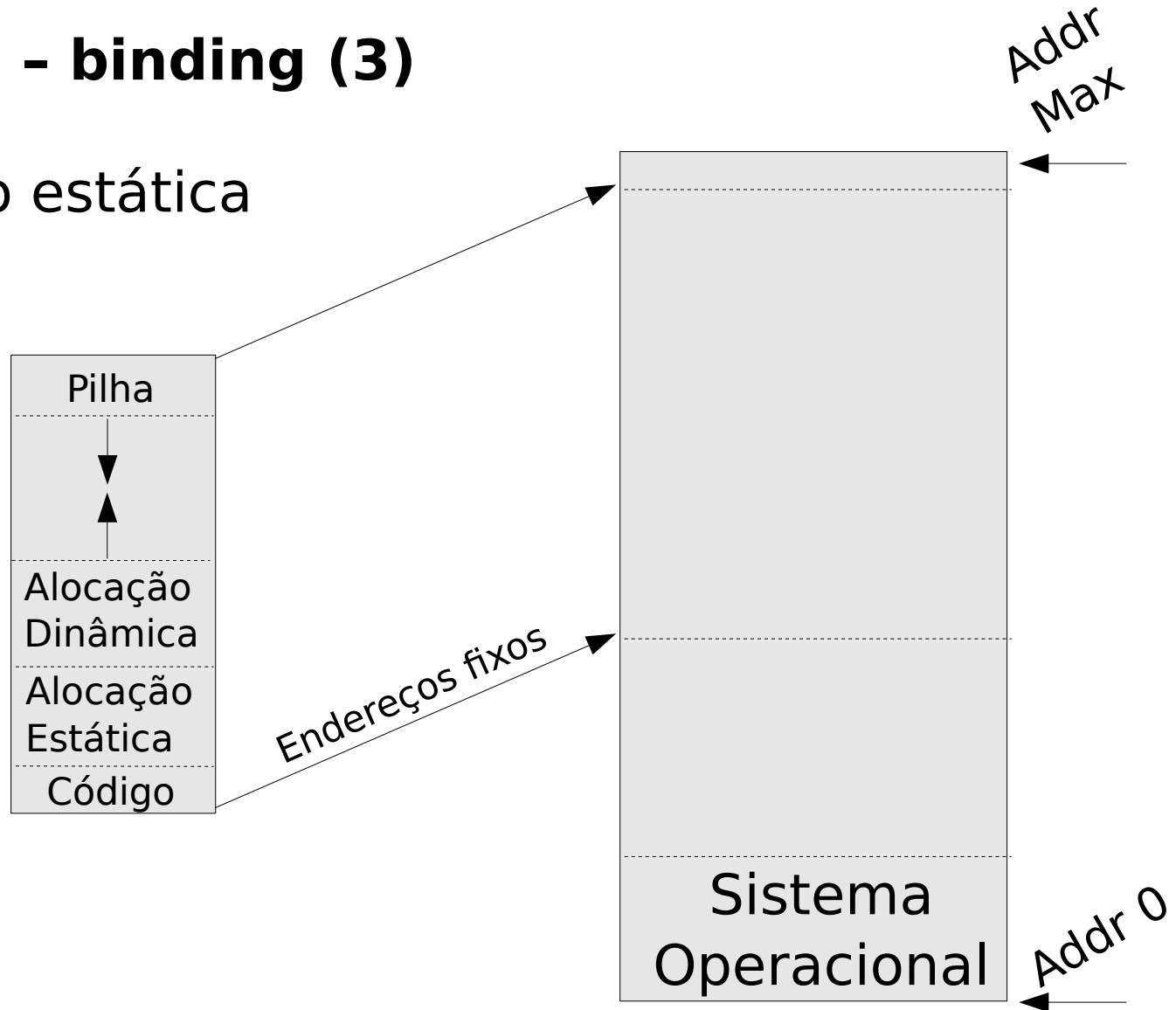
Alocação estática - Decisão tomada quando o programa é compilado

- Ex: `&a = 0x4C037F01`
- Vantagem: SIMPLES!
- Desvantagem: Rígido. O programa tem que ser executado sempre no mesmo lugar na memória



Ligação - binding (3)

Alocação estática





Ligação - binding (4)

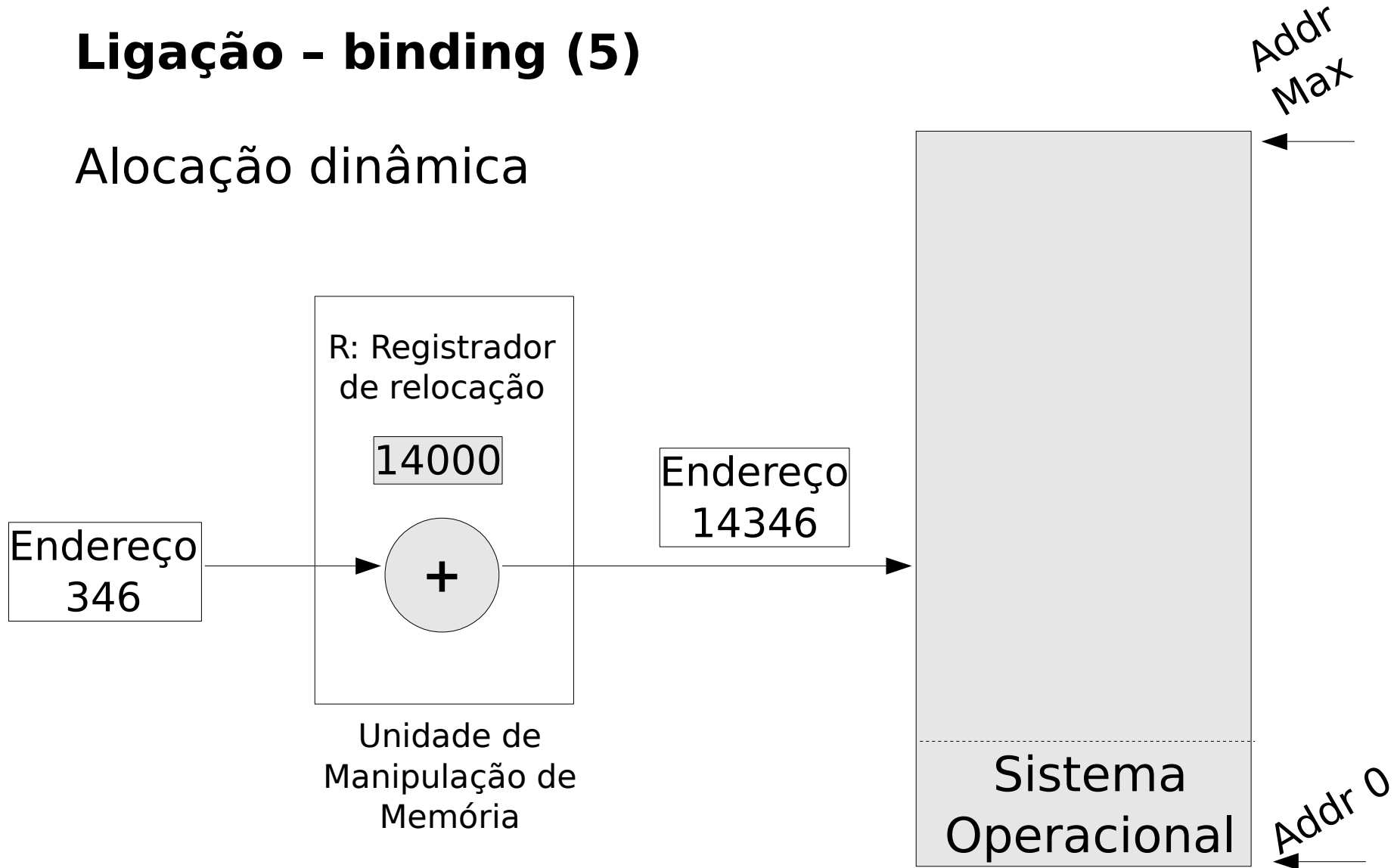
Alocação dinâmica - Decisão adiada até a hora da execução

- Endereços são relativos. Ex: $\&a = R + 0x00FC$
- Vantagem: Flexível
 - O programa pode executar em qualquer lugar da memória
 - O valor de R é definido somente na hora da execução
- Exige hardware específico



Ligação - binding (5)

Alocação dinâmica





Alocação Dinâmica (1)

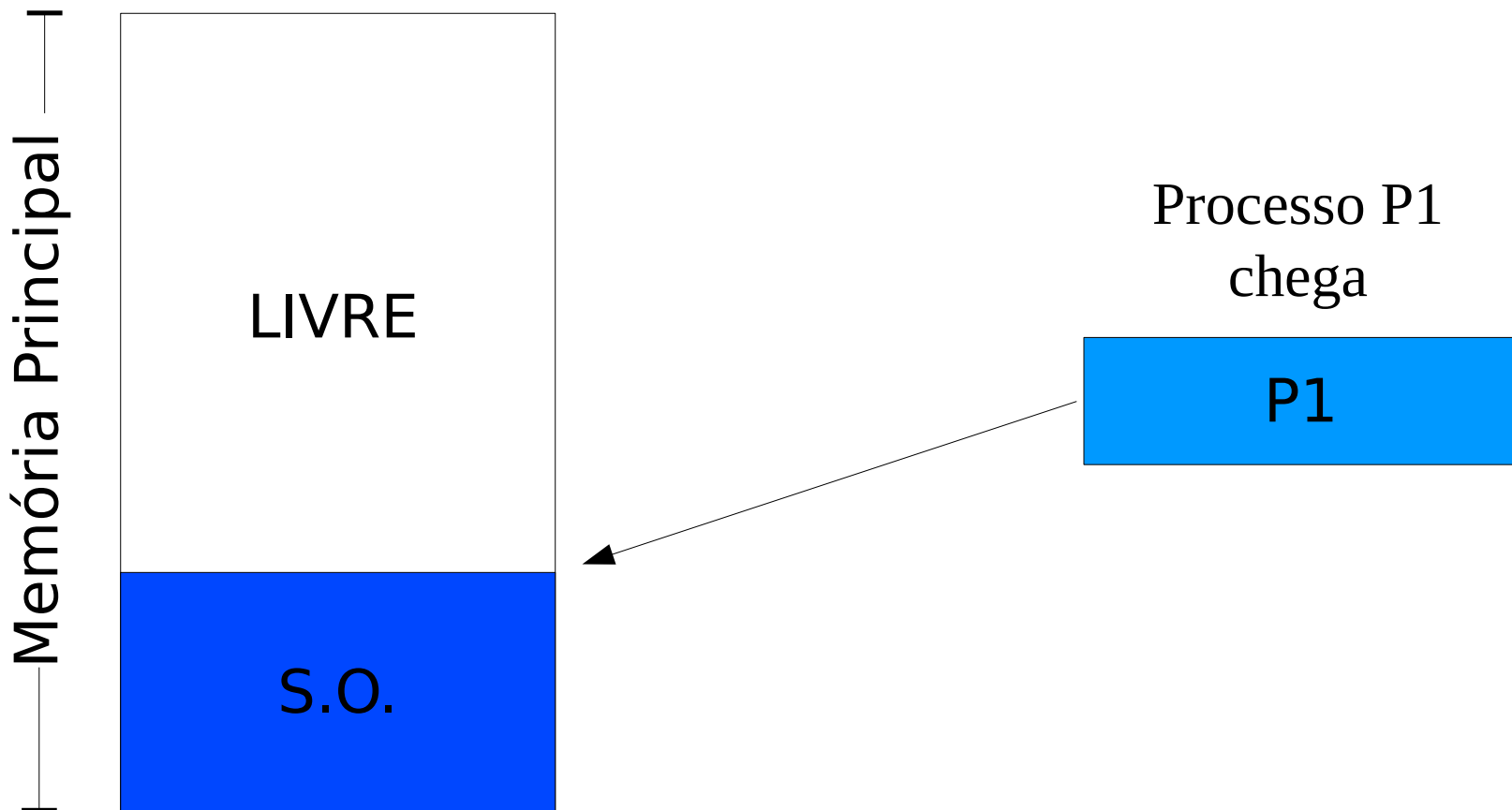
Permite **swapping** - troca:

- Carrega vários processos na memória ao mesmo tempo
- Quando chega um novo processo, e a memória principal está toda ocupada, escolhe um processo, grava-o no disco, e libera memória para o próximo
- O processo ocupa uma área contígua da memória:
 - Como fica a proteção?
 - Simplifica: basta verificar se o endereço acessado está entre R e o limite máximo do processo
- Funciona???



Alocação Dinâmica (2)

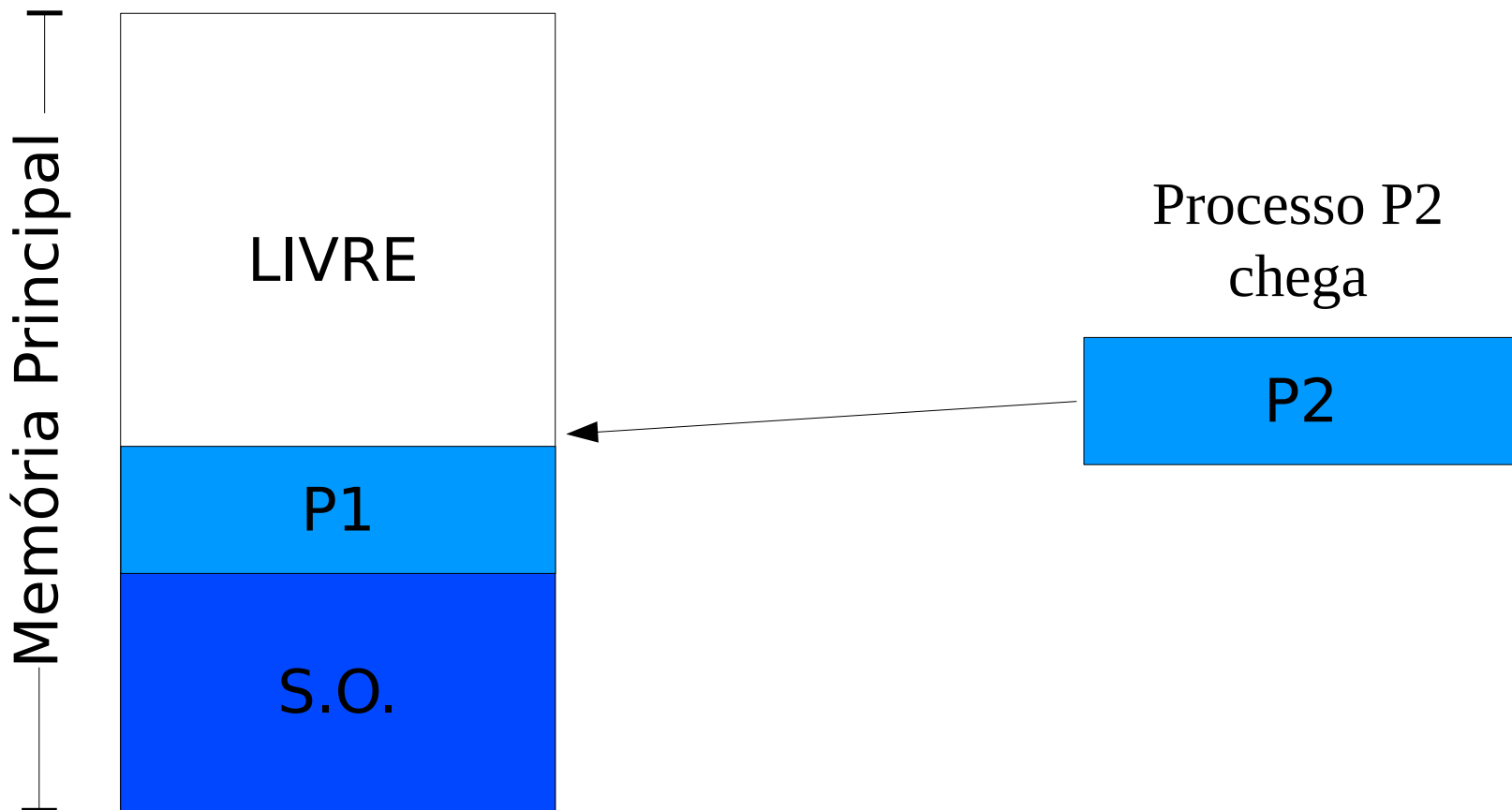
Funciona, mas sofre **fragmentação**:





Alocação Dinâmica (3)

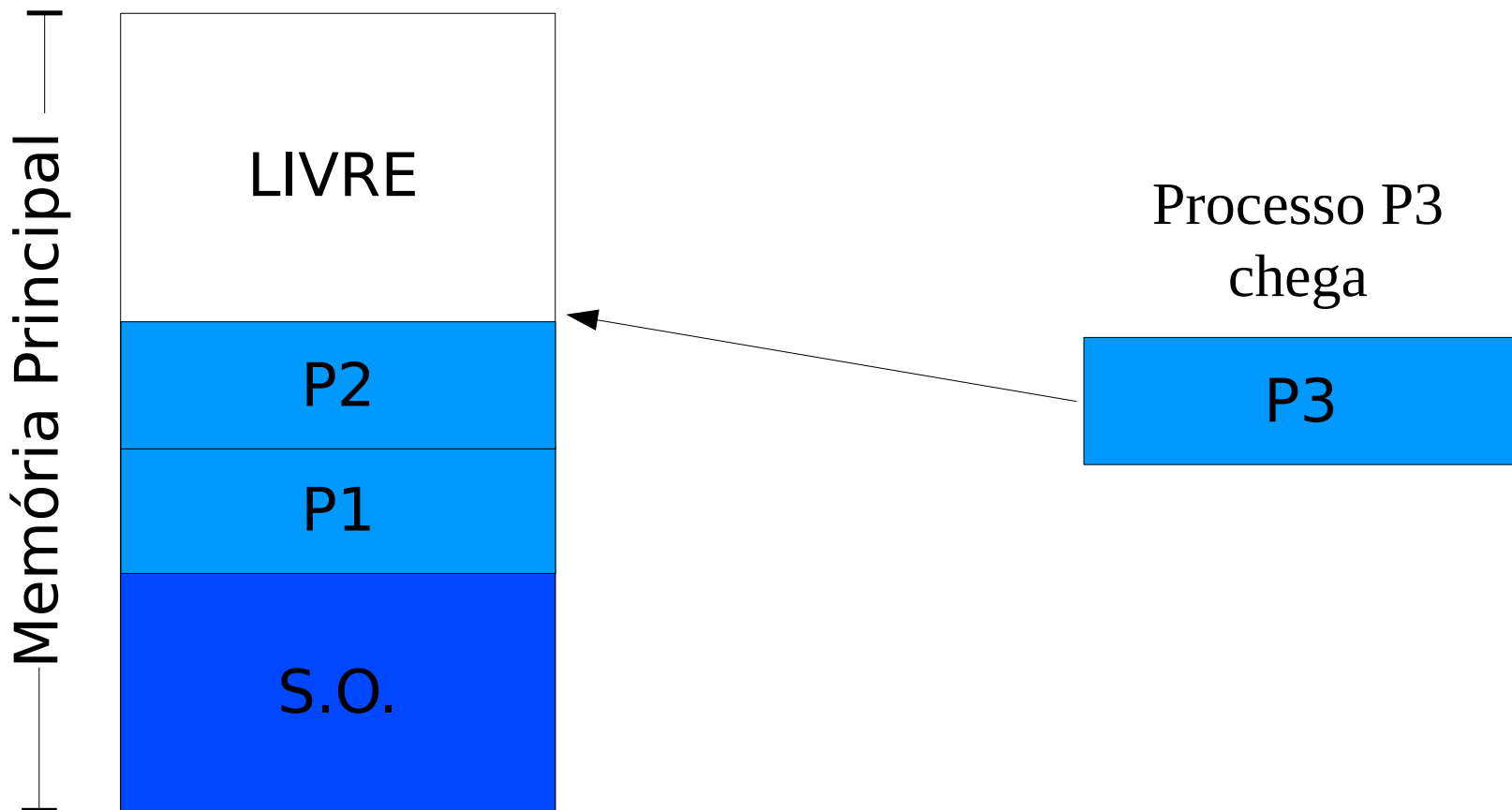
Funciona, mas sofre **fragmentação**:





Alocação Dinâmica (4)

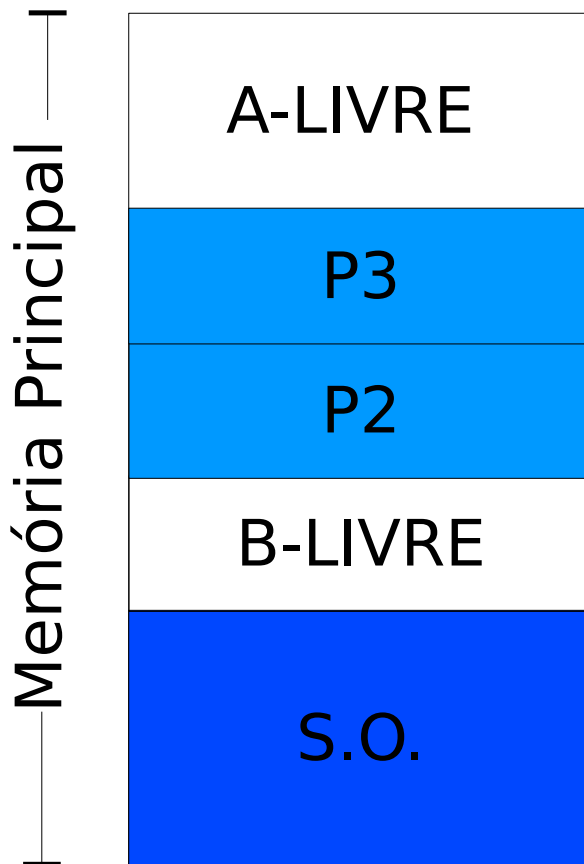
Funciona, mas sofre **fragmentação**:





Alocação Dinâmica (4)

Funciona, mas sofre **fragmentação**:

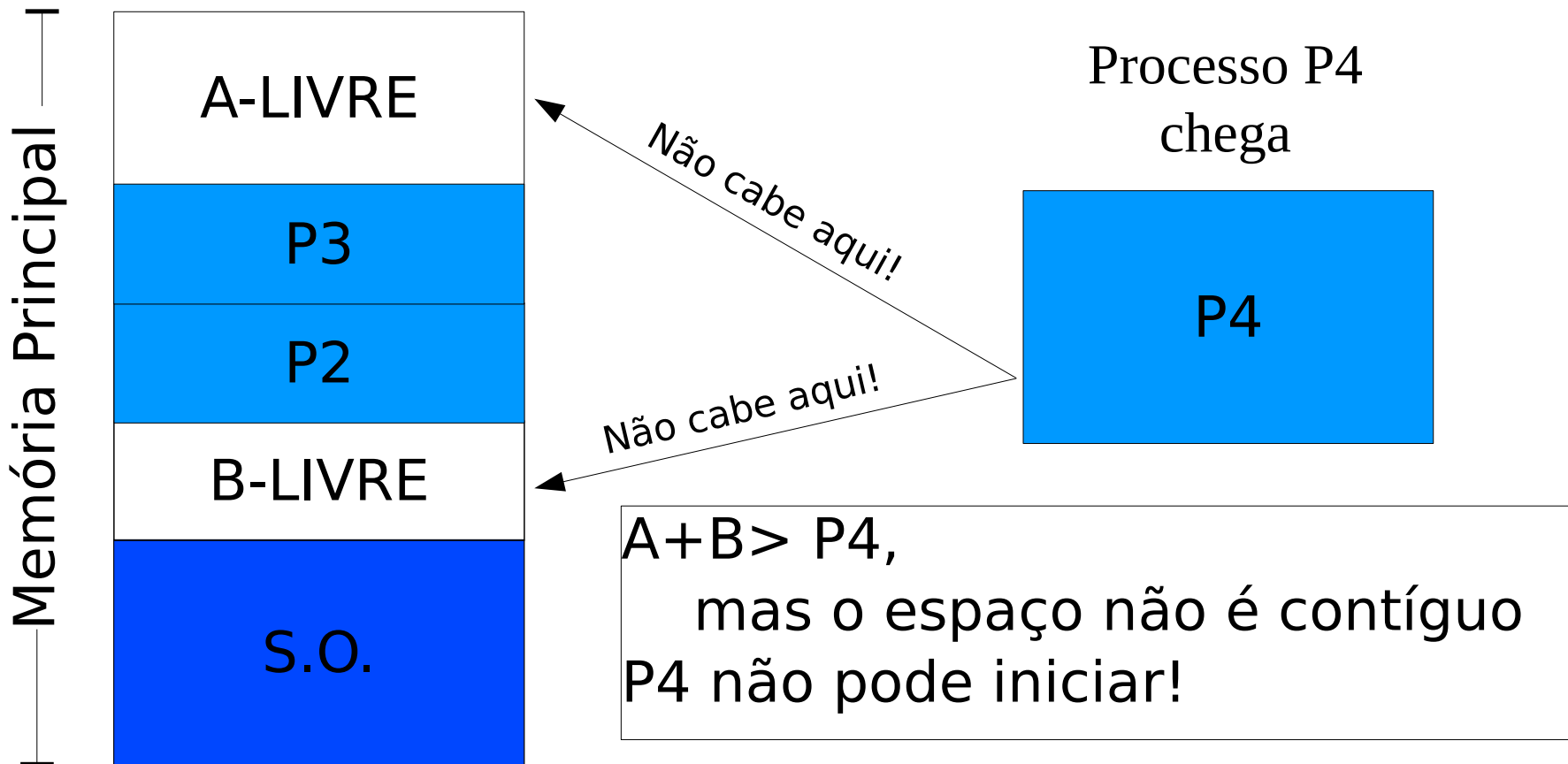


Processo P1
termina



Alocação Dinâmica (5)

Funciona, mas sofre **fragmentação**:





Fragmentação (1)

“Derruba” o desempenho:

- Memória cheia de buracos
- Grande parte da memória fica inutilizada





Fragmentação (2)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit*
- *Worst-fit*
- Compactação



Fragmentação (3)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit*
- *Worst-fit*
- Compactação

Escolha o
primeiro
buraco aonde o
processo caiba



Fragmentação (3)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit* ←
- *Worst-fit*
- Compactação

Escolha o **menor**
buraco aonde o
processo caiba

Tende a gerar
buracos pequenos



Fragmentação (3)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit*
- *Worst-fit* ←
- Compactação

Escolha o **maior**
buraco aonde o
processo caiba

Tende a gerar
buracos grandes



Fragmentação (3)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit*
- *Worst-fit*
- Compactação

Agora, pense...
Qual a melhor
dentre as três?

Não é claro. Em
geral, *first-fit* é
escolhida por ser
mais rápida.

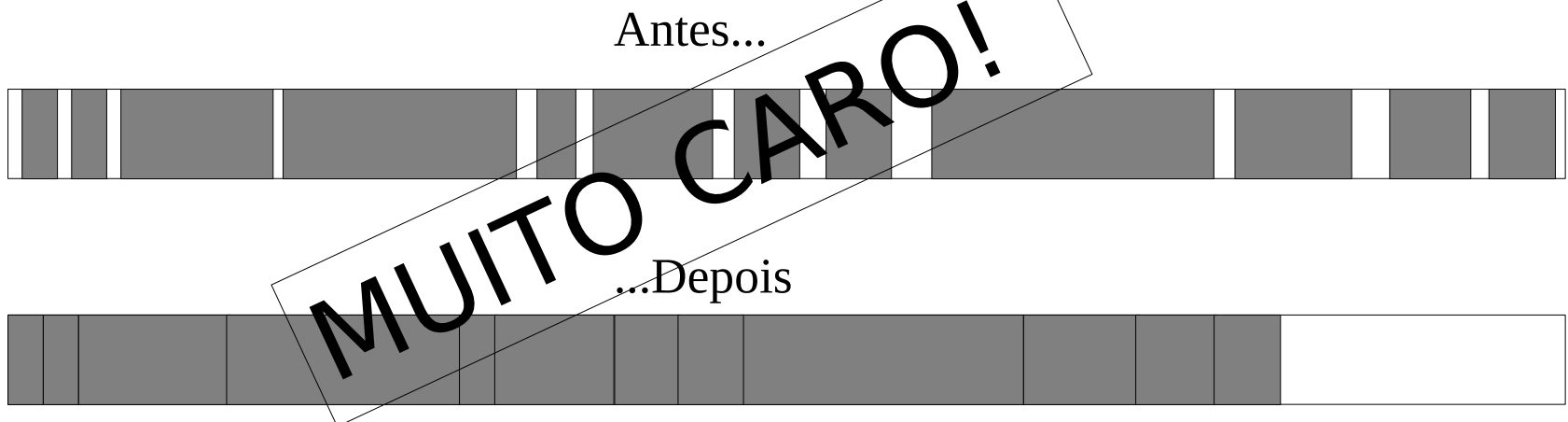


Fragmentação (3)

Estratégias para atacar o problema:

- *First-fit*
- *Best-fit*
- *Worst-fit*
- Compactação ←

Mover processos para “tapar” buracos





Fragmentação interna x externa (1)

Fragmentação externa: entre processos

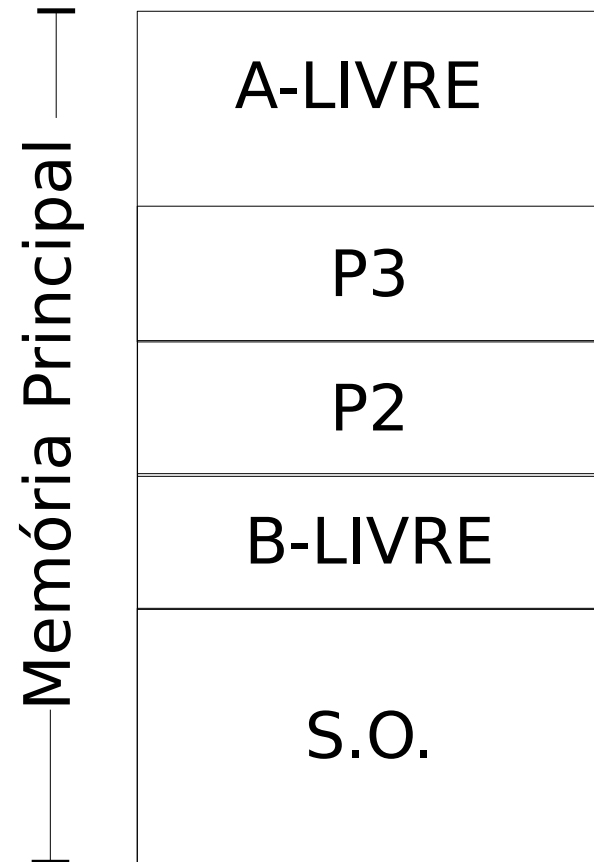
Fragmentação interna: dentro de um processo



Fragmentação interna x externa (2)

Fragmentação externa:

- Entre processos
- Ao nível do S.O.





Fragmentação interna x externa (3)

Fragmentação interna:

- Dentro de um processo
 - Se um processo pede 18462 bytes, o que fazer?
 - Alocar **exatamente** este tamanho é caro de gerenciar
 - Normalmente, aloca-se blocos de tamanho potência de 2: 4K, 8K, ...
 - Se um processo pedir 8193 bytes, alocam-se 2 blocos de 8K, e do segundo, somente 1 byte é usado

Processo
P1



Fragmentação
nesta área



Resumo - Gerência de Memória

- **Gerência de Memória:** Alocar e coordenar o uso de um recurso escasso, a memória, para uso por múltiplos programas
- **Usos da memória:** leitura/escrita, leitura, execução
- **Ligação (binding) estática e dinâmica:** registrador de relocação
- **Fragmentação:** o que é e como lidar com ela