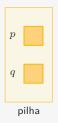
MC-202 Gerenciamento de Memória

Rafael C. S. Schouery rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

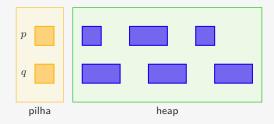
Atualizado em: 2025-08-04 14:58

Em dois grandes blocos de memória:



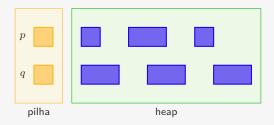
Em dois grandes blocos de memória:

• pilha: guardamos as variáveis locais



Em dois grandes blocos de memória:

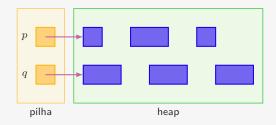
- pilha: guardamos as variáveis locais
- heap: criamos nós dinamicamente



Em dois grandes blocos de memória:

- pilha: guardamos as variáveis locais
- heap: criamos nós dinamicamente

Como acessamos nós no heap?

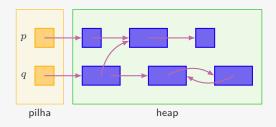


Em dois grandes blocos de memória:

- pilha: guardamos as variáveis locais
- heap: criamos nós dinamicamente

Como acessamos nós no heap?

diretamente com ponteiros na pilha

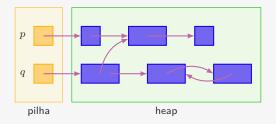


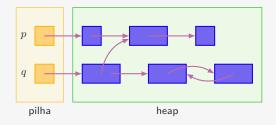
Em dois grandes blocos de memória:

- pilha: guardamos as variáveis locais
- heap: criamos nós dinamicamente

Como acessamos nós no heap?

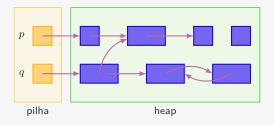
- diretamente com ponteiros na pilha
- indiretamente com ponteiros nos nós





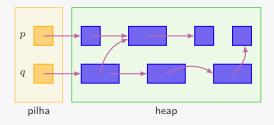
Como implementar malloc e free?

• reservando novos blocos de memória



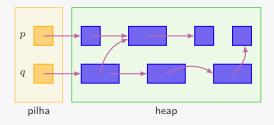
Como implementar malloc e free?

• reservando novos blocos de memória

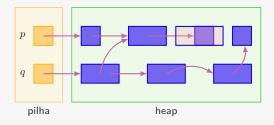


Como implementar malloc e free?

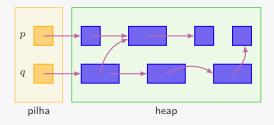
• reservando novos blocos de memória



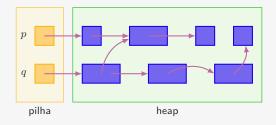
- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes



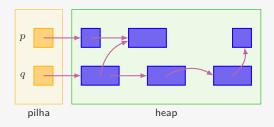
- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes



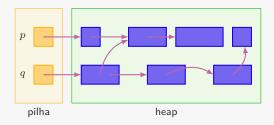
- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes



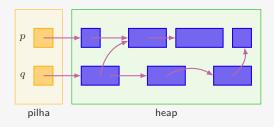
- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes
- liberando e evitando desperdiçar espaço



- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes
- liberando e evitando desperdiçar espaço



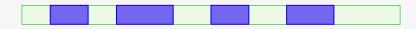
- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes
- liberando e evitando desperdiçar espaço



- reservando novos blocos de memória
- sem sobrescrever nós existentes
- liberando e evitando desperdiçar espaço
- tudo isso eficientemente

O heap $\acute{\text{e}}$ um espaço contíguo de memória:

O heap é um espaço contíguo de memória:



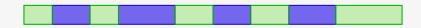
O heap é um espaço contíguo de memória:

• alguns blocos estão reservados para nós



O heap é um espaço contíguo de memória:

- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres



O heap é um espaço contíguo de memória:

- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres

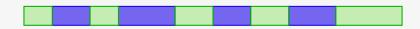


O heap é um espaço contíguo de memória:

- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres

Podemos criar uma lista de blocos livres

• mas não podemos alocar memória



O heap é um espaço contíguo de memória:

- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres

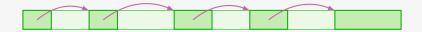
- mas não podemos alocar memória
- onde guardar os nós da lista?



O heap é um espaço contíguo de memória:

- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres

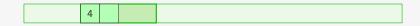
- mas não podemos alocar memória
- onde guardar os nós da lista?
- guardamos ponteiros e tamanho nos próprios blocos



O heap é um espaço contíguo de memória:

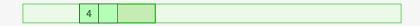
- alguns blocos estão reservados para nós
- o resto do espaço está dividido em blocos livres

- mas não podemos alocar memória
- onde guardar os nós da lista?
- guardamos ponteiros e tamanho nos próprios blocos

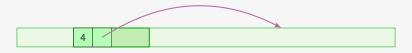


Um bloco livre contém:

• tamanho do bloco



- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo



- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo



- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo



- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado

O heap contém:



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado

O heap contém:

• o ponteiro para o primeiro bloco livre



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado

O heap contém:

• o ponteiro para o primeiro bloco livre



Um bloco livre contém:

- tamanho do bloco
- ponteiro para o próximo

Um bloco reservado contém:

- tamanho do bloco
- flag de bloco reservado

O heap contém:

• o ponteiro para o primeiro bloco livre

 ${\sf Como}\ {\sf reservar}\ {\sf um}\ {\sf novo}\ {\sf bloco}\ {\sf com}\ n\ {\sf bytes?}$

Como reservar um novo bloco com n bytes?

• procuramos um bloco com tamanho suficiente

Como reservar um novo bloco com n bytes?

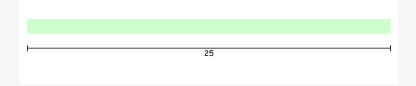
- procuramos um bloco com tamanho suficiente
- diminuímos tamanho do bloco livre

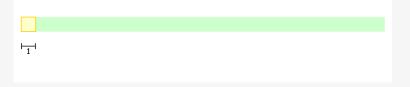
Como reservar um novo bloco com n bytes?

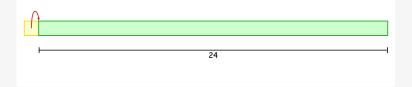
- procuramos um bloco com tamanho suficiente
- diminuímos tamanho do bloco livre
- reservamos um bloco (metadados + espaço reservado)

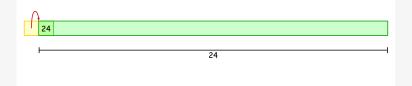
Como reservar um novo bloco com n bytes?

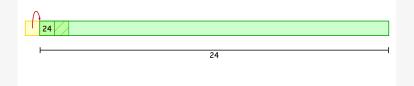
- procuramos um bloco com tamanho suficiente
- diminuímos tamanho do bloco livre
- reservamos um bloco (metadados + espaço reservado)
- devolvemos o endereço do espaço reservado

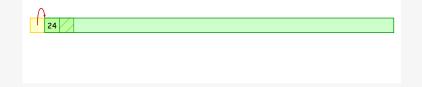


















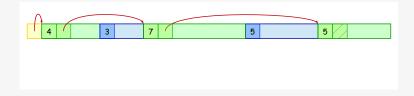


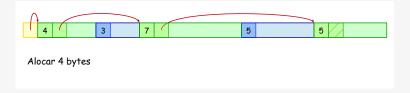


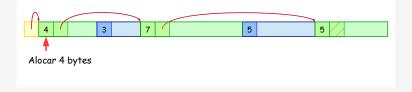


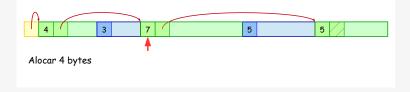


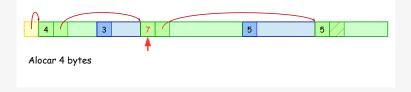


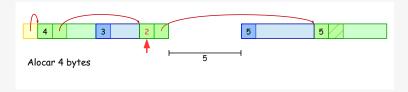




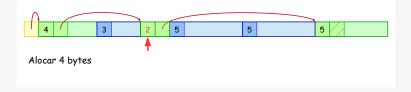


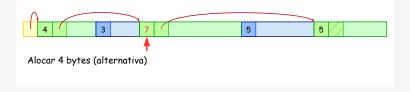


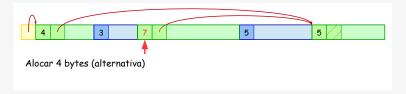






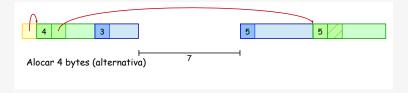






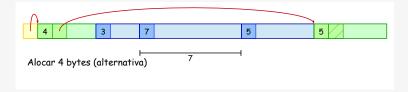
Removendo bloco da lista livre

Removemos da lista os blocos livres muito pequenos



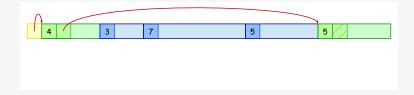
Removendo bloco da lista livre

Removemos da lista os blocos livres muito pequenos



Removendo bloco da lista livre

Removemos da lista os blocos livres muito pequenos

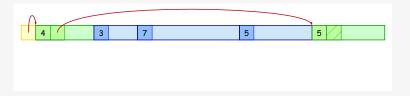


Pode ser que nenhum bloco livre é grande o suficiente

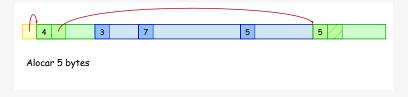
• a memória pode estar fragmentada

- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro

- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



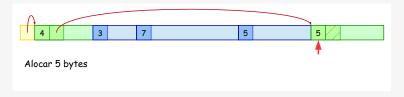
- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



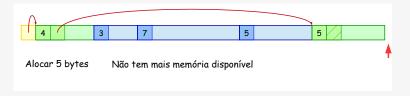
- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



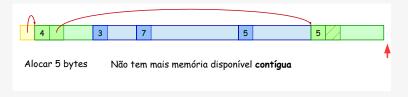
- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



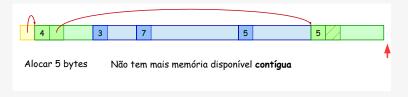
- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



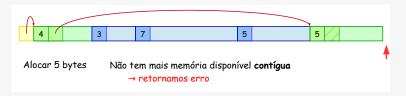
- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



- a memória pode estar fragmentada
- devolvemos NULL para indicar o erro



Como liberar um bloco com endereço p?

Como liberar um bloco com endereço p?

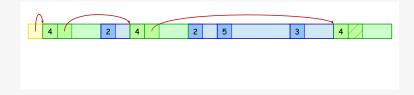
ullet procuramos o último bloco livre antes de p

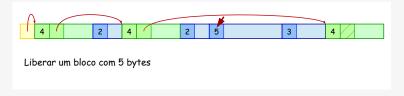
Como liberar um bloco com endereço p?

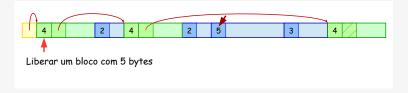
- ullet procuramos o último bloco livre antes de p
- · criamos um novo bloco livre

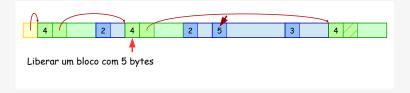
Como liberar um bloco com endereço p?

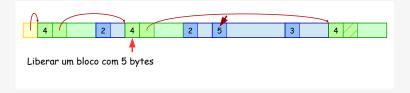
- ullet procuramos o último bloco livre antes de p
- · criamos um novo bloco livre
- inserimos após o último bloco livre

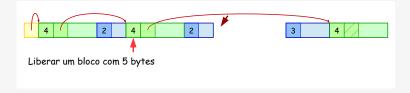


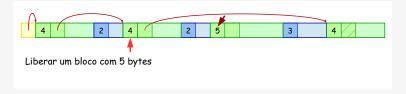


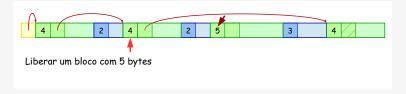


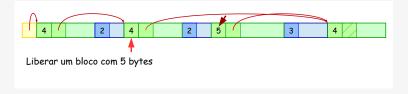


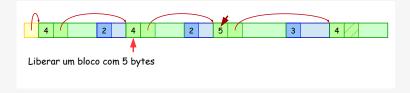










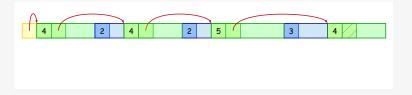


Pode ser que haja blocos livres adjacentes

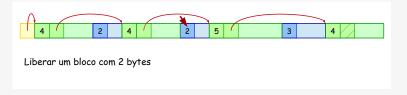
• se o último for adjacente, aumentamos o tamanho

- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista

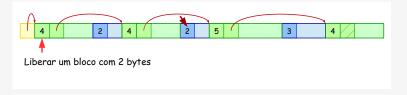
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



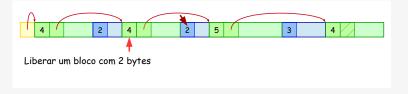
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



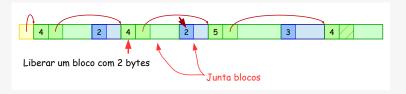
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



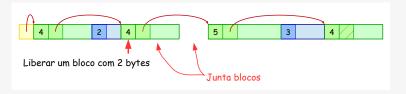
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



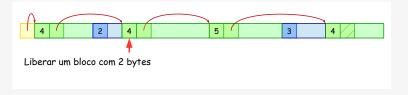
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



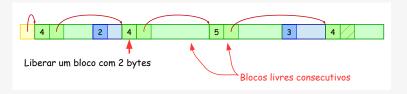
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



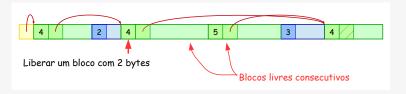
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



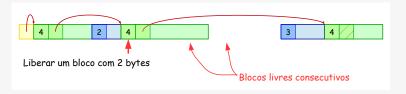
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



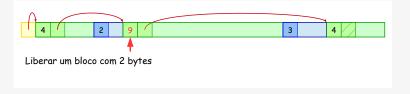
- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



- se o último for adjacente, aumentamos o tamanho
- se o próximo for adjacente, removemos da lista



Fatores importantes:

Fatores importantes:

• tempo para percorrer e modificar a lista de blocos

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

O gerenciamento de memória em C não é seguro

• usuário é responsável pelo uso correto

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

- usuário é responsável pelo uso correto
- double free pode corromper a lista

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

- usuário é responsável pelo uso correto
- double free pode corromper a lista
- buffer overflow pode modificar metadados

Fatores importantes:

- tempo para percorrer e modificar a lista de blocos
- fragmentação da memória com alocação desordenada

- usuário é responsável pelo uso correto
- double free pode corromper a lista
- buffer overflow pode modificar metadados
- são bugs extremamente difíceis de encontrar

Ao construir estruturas de dados, devemos:

• não alocar blocos excessivamente

- não alocar blocos excessivamente
- evitar estruturas com muito nós pequenos

- não alocar blocos excessivamente
- evitar estruturas com muito nós pequenos
- usar boas estimativas para tamanho usado

- não alocar blocos excessivamente
- evitar estruturas com muito nós pequenos
- usar boas estimativas para tamanho usado
- liberar cada bloco de memória alocado uma vez

- não alocar blocos excessivamente
- evitar estruturas com muito nós pequenos
- usar boas estimativas para tamanho usado
- liberar cada bloco de memória alocado uma vez
- modificar somente o espaço de memória reservado

Explícito:

Explícito:

• o programador aloca memória

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória
- exemplos são C, C++, Pascal

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória
- exemplos são C, C++, Pascal

Implícito:

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória
- exemplos são C, C++, Pascal

Implícito:

o programador cria variáveis de maneira restrita

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória
- exemplos são C, C++, Pascal

Implícito:

- o programador cria variáveis de maneira restrita
- a linguagem possui mecanismos para liberar a memória

Explícito:

- o programador aloca memória
- o programador é responsável por liberar a memória
- exemplos são C, C++, Pascal

Implícito:

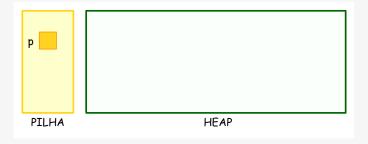
- o programador cria variáveis de maneira restrita
- a linguagem possui mecanismos para liberar a memória
- exemplos são Python, Javascript, Java, Lisp, Matlab

Como saber se um nó não será mais usado?

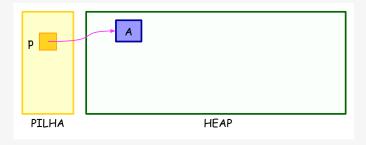
• não é possível determinar isso!

- não é possível determinar isso!
- mas podemos deduzir quais nós são acessíveis

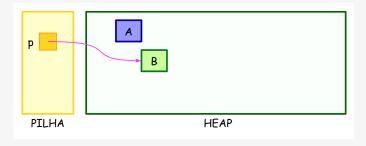
- não é possível determinar isso!
- mas podemos deduzir quais nós são acessíveis



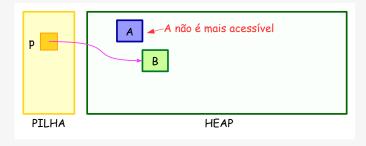
- não é possível determinar isso!
- mas podemos deduzir quais nós são acessíveis

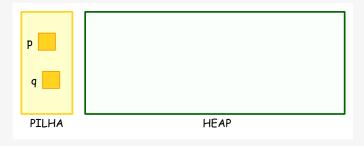


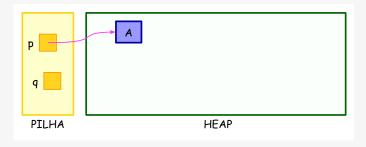
- não é possível determinar isso!
- mas podemos deduzir quais nós são acessíveis



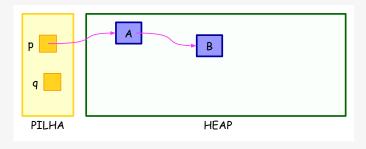
- não é possível determinar isso!
- mas podemos deduzir quais nós são acessíveis



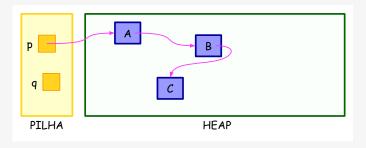




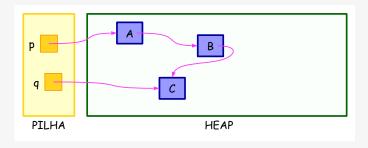
$$1. \ p \leftarrow \mathsf{cria} \ \mathsf{n\'o} \ A$$



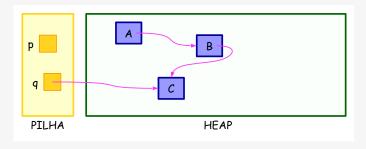
- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow \text{cria nó } B$



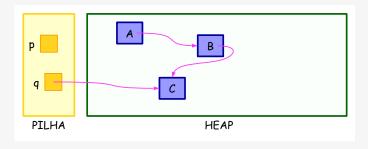
- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$



- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$



- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$
- 5. $p \leftarrow \text{NULL}$



Criando uma lista:

- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$
- 5. $p \leftarrow \texttt{NULL}$

A partir desse momento, a memória de A e B pode ser liberada.

Coleta de lixo

Coleta de lixo

• é o algoritmo executado para liberar nós inacessíveis

Coleta de lixo

- é o algoritmo executado para liberar nós inacessíveis
- a implementação depende da linguagem de programação

Coleta de lixo

- é o algoritmo executado para liberar nós inacessíveis
- a implementação depende da linguagem de programação

Há duas estratégias principais:

Coleta de lixo

- é o algoritmo executado para liberar nós inacessíveis
- a implementação depende da linguagem de programação

Há duas estratégias principais:

1. mark-and-sweep

Coleta de lixo

- é o algoritmo executado para liberar nós inacessíveis
- a implementação depende da linguagem de programação

Há duas estratégias principais:

- 1. mark-and-sweep
- 2. contagem de referência

Principais etapas:

Principais etapas:

1. Marcar nós acessíveis

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

Observações:

• pode ser executado em qualquer momento do programa

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

- pode ser executado em qualquer momento do programa
- o algoritmo também precisa de memória para executar

Principais etapas:

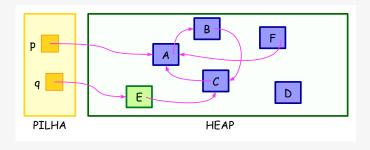
- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

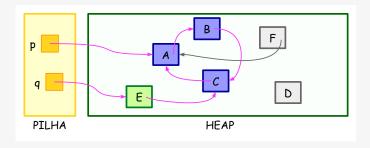
- pode ser executado em qualquer momento do programa
- o algoritmo também precisa de memória para executar
- percorremos o grafo de nós a partir das variáveis da pilha

Principais etapas:

- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós não marcados
- 3. Compactar os blocos reservados

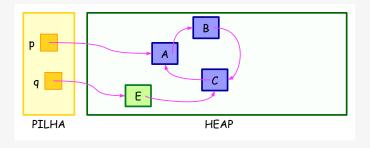
- pode ser executado em qualquer momento do programa
- o algoritmo também precisa de memória para executar
- percorremos o grafo de nós a partir das variáveis da pilha
- ao final da compactação, teremos um grande bloco livre



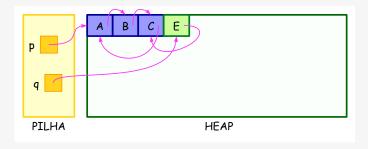


Procedimentos

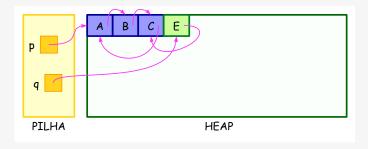
1. Marcar nós acessíveis



- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós inacessíveis



- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós inacessíveis
- 3. Compactar os blocos reservados



- 1. Marcar nós acessíveis
- 2. Liberar nós inacessíveis
- 3. Compactar os blocos reservados (copia dados e atualiza ponteiros)

Ideia: guardamos o número de referências para um nó

• Ao criarmos um nó:

- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador

- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1

- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1
- Ao copiarmos uma referência:

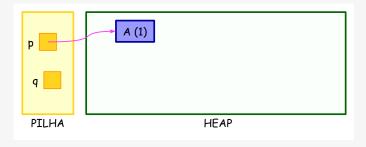
- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1
- Ao copiarmos uma referência:
 - incrementamos o contador do nó

- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1
- Ao copiarmos uma referência:
 - incrementamos o contador do nó
- Ao apagarmos uma referência:

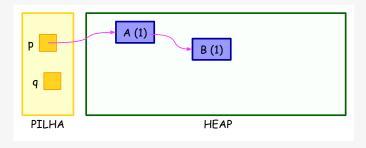
- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1
- Ao copiarmos uma referência:
 - incrementamos o contador do nó
- Ao apagarmos uma referência:
 - decrementamos o contador do nó

- Ao criarmos um nó:
 - reservamos espaço para o nó e um contador
 - inicializamos o contador com valor 1
- Ao copiarmos uma referência:
 - incrementamos o contador do nó
- Ao apagarmos uma referência:
 - decrementamos o contador do nó
 - liberamos o nós se o contador tiver valor 0

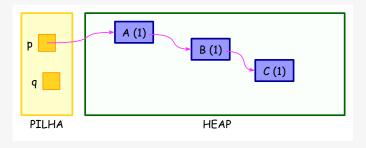




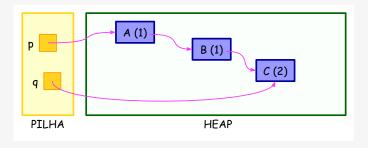
$$1. \ p \leftarrow \mathsf{cria} \ \mathsf{n\'o} \ A$$



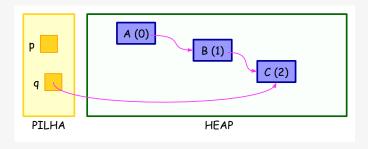
- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$



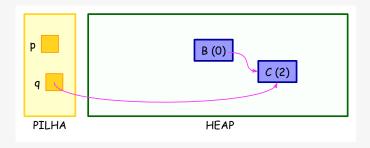
- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$



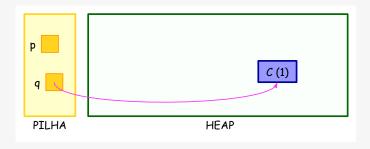
- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$



- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$
- 5. $p \leftarrow \texttt{NULL}$



- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$
- 5. $p \leftarrow \texttt{NULL}$



- 1. $p \leftarrow \text{cria nó } A$
- 2. $p.prox \leftarrow cria nó B$
- 3. $p.prox.prox \leftarrow cria nó C$
- 4. $q \leftarrow p.prox.prox$
- 5. $p \leftarrow \texttt{NULL}$

Dúvidas?