

Programação 2



Objetivos

Objetivo 01

Compreender a estrutura de dados.

Objetivo 02

Demonstrar um pseudocodigo.

Objetivo 03

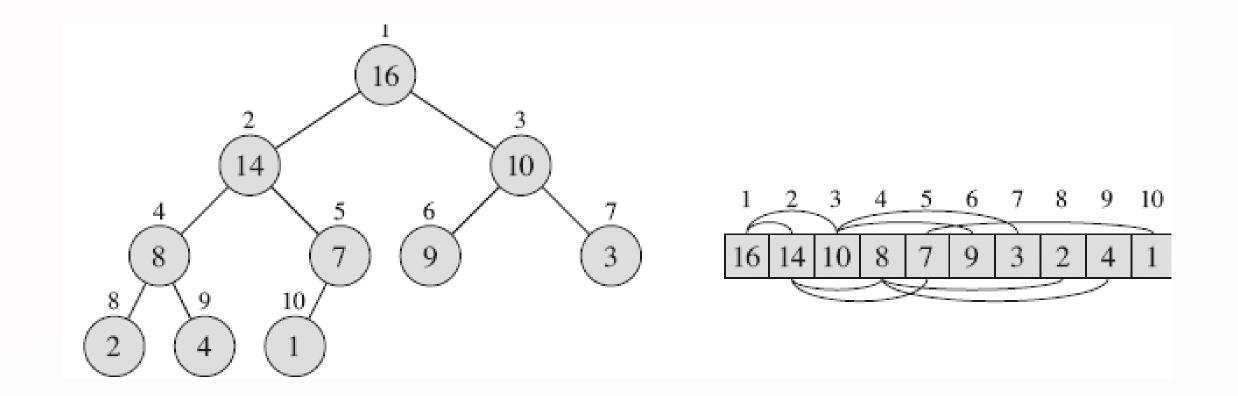
Aplicação do Heap

Objetivo 04

Prós e contras, complexidades em médios e piores casos, é indicado em quais casos?

Compreender a estrutura de dados

- O que é HEAP?
- Como funciona?



Demonstração do pseudocódigo

```
//A função garante que o pai seja maior ou igual a seus filhos.
função alcacao_correta (vetor, n, i):
 maior = i
 valores_esquerda = 2 * i + 1
 valores_direita = 2 * i + 2
//se valores_esquerda é menor que o vetor e valores_esquerda é maior que "maior"
if valores_esquerda < n e vetor[valores_esquerda] > vetor[valores_esquerda]:
  maior = valores_esquerda
//se valores_direita é menor que o vetor e valores_direita é maior que "maior"
if valores_direita < n e vetor[valores_direita] > vetor[valores_direita]:
  maior = valores_direita
// se maior != i, o indice é trocado
if maior != i:
  trocar(vetor[i], vetor[largest])
  alcacao_correta(vetor, n, maior)
```

Demonstração do pseudocódigo

```
//a função chama os valores do vetor e começa no indice (n/2) - 1 é
decrementando até o índice 0,
// para alcançar o ultimo pai da arvore binaria
função construir_heap (vetor, n):
 for (int i = (n/2) - 1; i >= 0; i--);
  alcacao_correta(vetor, n, i)
// move o maior elemento do vetor para a posição final
função mover_elemento(vetor, n):
 construir_heap(vetor, n)
//move o maior elemento do vetor auxiliar para o índice atual do vetor original.
 for (int i = n - 1; i >= 0; i--):
  trocar(vetor[0], vetor[i])
  alcacao_correta(vetor, i, 0)
```

Uma aplicação do Heap

```
//A função garante que o pai seja maior ou igual a seus filhos.
void alcacao_correta(int *vetor, int n, int i) {
    int maior = i; //é inicializado com o valor de i
    //O índice do filho esquerdo do nó é o dobro do índice do pai, mais 1.
    //filho esquerdo é o primeiro filho do pai.
    int valores_esquerda = 2 * i + 1;
    //filho direiro é o segundo filho do pai.
    int valores_direita = 2 * i + 2;
    //se valores_esquerda é menor que o vetor e valores_esquerda é maior que "maior"
    if (valores_esquerda < n && vetor[valores_esquerda] > vetor[maior]) {
       //atualiza o valor valores_esquerda
       maior = valores_esquerda;
    //se valores_direita é menor que o vetor e valores_direita é maior que "maior"
   if (valores_direita < n && vetor[valores_direita] > vetor[maior]) {
       //atualiza o valor valores_direita
       maior = valores_direita;
    // se maior != i, o indice é trocado
   if (maior != i) {
       int temp = vetor[i];
       vetor[i] = vetor[maior];
       vetor[maior] = temp;
    //chama alcacao_correta, com o indice maior como argumento
       alcacao_correta(vetor, n, maior);
```

```
//a função chama os valores do vetor e começa no indice (n/2) - 1 é decrementando até o índice 0
// para alcançar o ultimo pai da arvore binaria

void construir_heap(int *vetor, int n) {
    for (int i = (n/2) - 1; i >= 0; i--) {
        alcacao_correta(vetor, n, i);
    }
}
```

```
void mover_elemento(int *vetor, int n) {
   //aux tem o mesmo tamanho do vetor original.
   int *aux = malloc(n * sizeof(int));
   //até o vetor ficar vazio
   for (int i = 0; i < n; i++) {
       aux[i] = vetor[i];
   //chama a função construir_heap para construir um heap no vetor auxiliar.
   construir_heap(aux, n);
   //move o maior elemento do vetor auxiliar para o índice atual do vetor original.
   for (int i = n - 1; i >= 0; i--) {
       vetor[i] = aux[0];
       aux[0] = aux[i];
   //chama a função alcacao_correta() para garantir que o heap ainda esteja correto.
       alcacao_correta(aux, i, i: 0);
   free(aux);
```

Uma aplicação do Heap

```
C:\Users\jjami\CLionProjects\ava3\cmake-build-debug\ava3.exe
1 2 5 6 7 8 9 10 11 21 22 22 23 27 31 33 42 44 53 54 56 56 65 76 78 79 88 91 99 456 651 777

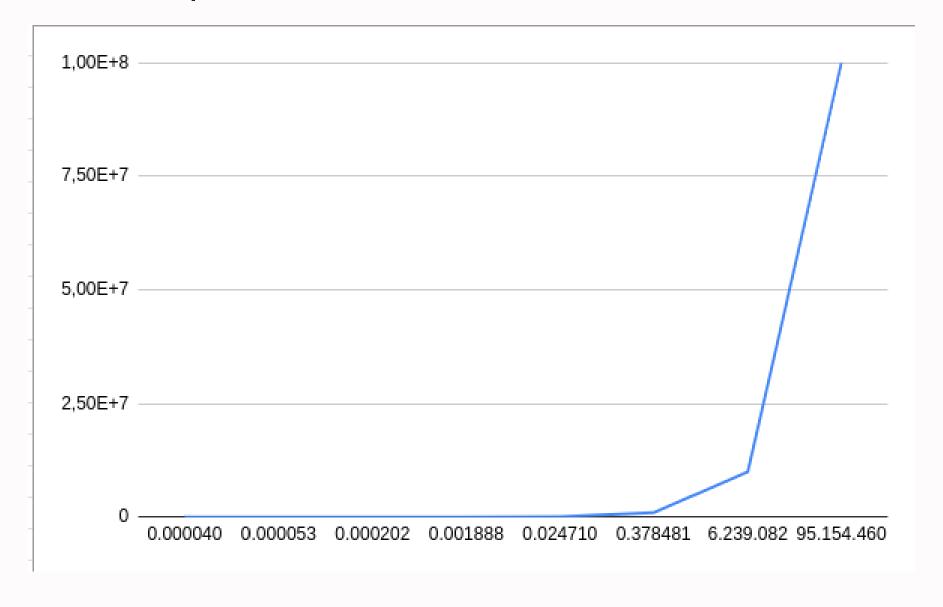
Process finished with exit code 0
```

Prós e contras

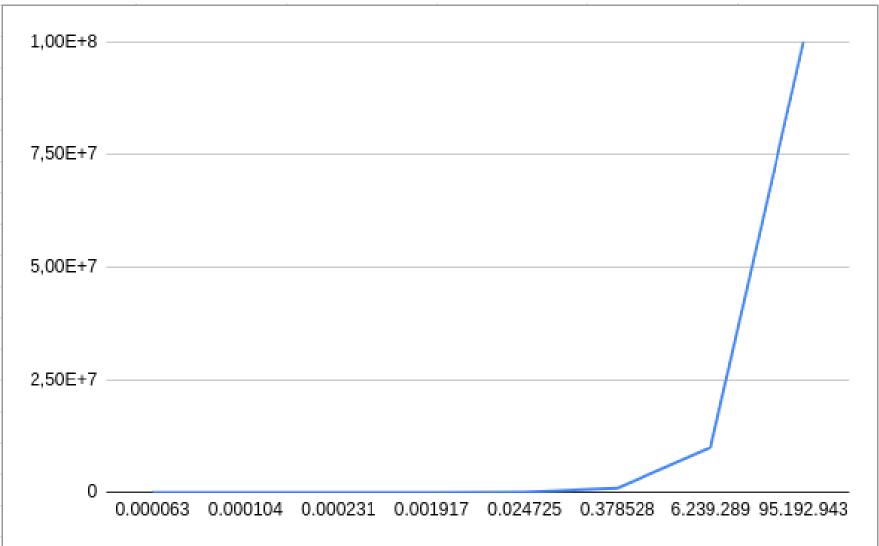
- Prós:
- 1. **Eficiência na inserção e remoção**: As operações de inserção e remoção em um heap têm complexidade de tempo muito boa. Em um heap binário, por exemplo, a inserção e a remoção de elementos têm complexidade O(log n).
- 2. Seleção eficiente do elemento mínimo/máximo: Heap é ideal para encontrar rapidamente o elemento mínimo ou máximo em um conjunto de elementos.
- Contras:
- **1. Espaço adicional:** A estrutura de dados do heap requer exige adicional para armazenar os elementos, pois cada nó da heap precisa armazenar uma chave e um ou dois ponteiros para seus filhos.
- 2. Desempenho: O desempenho dos heaps pode ser afetado por fatores como o tamanho da heap e a implementação específica do heap.

Complexidades em médios e piores casos :

• Tempo de CPU



• Tempo relógio físico



Complexidade O(n log n)

Complexidades em médios e piores casos :

| amostras | Tempo gasto de CPU | Tempo gasto |
|-----------|--------------------|-------------|
| 10 | 0.00040 | 0.00063 |
| 100 | 0.000053 | 0.000104 |
| 1000 | 0.000202 | 0.000231 |
| 10000 | 0.001888 | 0.001917 |
| 100000 | 0.024710 | 0.024725 |
| 1000000 | 0.378481 | 0.378528 |
| 10000000 | 6.239.082 | 6.239.289 |
| 100000000 | 95.154.460 | 95.192.943 |

É indicado em quais casos?

- Ordenação: Heap serve para ordenar uma coleção de dados. O heap é um dos algoritmos de ordenação mais eficientes.
- Prioridade: Os heaps podem ser usados para implementar operações de prioridade, como encontrar o menor ou o maior elemento em uma coleção de dados.
- Alocação de memória: Os heaps podem ser usados para implementar um algoritmo de alocação de memória que aloca memória de forma eficiente.
- Realização de pesquisas: Os heaps podem ser usados para implementar um algoritmo de pesquisa que pesquisa uma coleção de dados de forma eficiente.

Obrigado!