# EDCO4B ESTRUTURAS DE DADOS 2

Aula 07 - Heap Sort

Prof. Rafael G. Mantovani



### Licença

Este trabalho está licenciado com uma Licença CC BY-NC-ND 4.0:



Atribuição-NãoComercial-SemDerivações 4.0 Internacional (CC BY-NC-ND 4.0)

#### maiores informações:

https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.pt\_BR

### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- 5 Exercícios
- 6 Referências

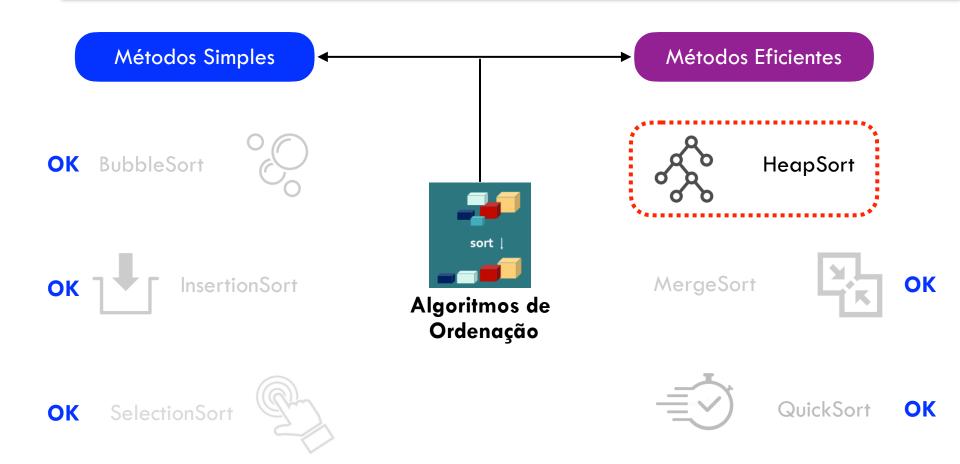
### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- 5 Exercícios
- 6 Referências







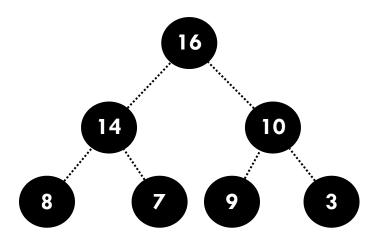


### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- **5** Exercícios
- 6 Referências

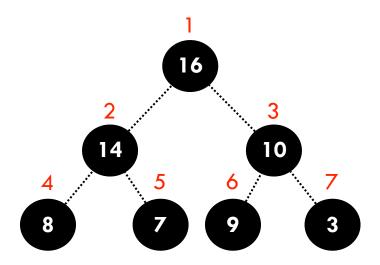
 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa

 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa



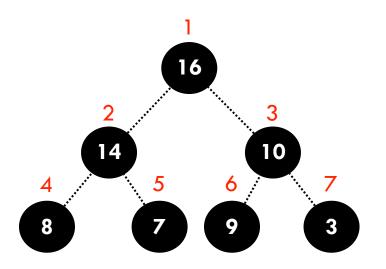
a) heap como árvore binária

 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa



a) heap como árvore binária

 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa

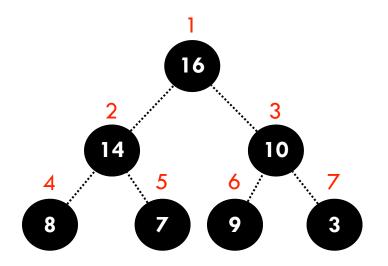


1	2	3	4	5	6	7

a) heap como árvore binária

b) heap como array

 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa

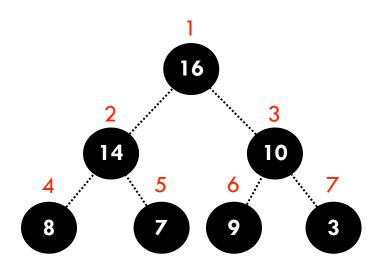


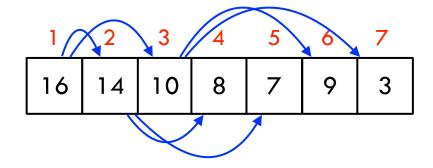
1	2	3	4	5	6	7
16	14	10	8	7	9	3

a) heap como árvore binária

b) heap como array

 Heap: estrutura de dados em array que pode ser vista como uma árvore binária quase completa





a) heap como árvore binária

b) heap como array

```
* Pai(i) = floor(i/2)

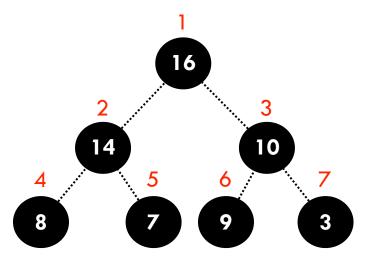
* Esquerda(i) = 2*i

* Direita(i) = 2*i + 1
```

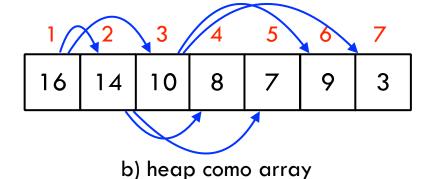
```
* Pai(i) = floor(i/2)

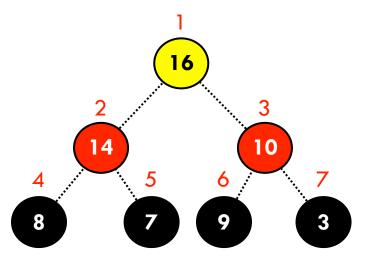
* Esquerda(i) = 2*i

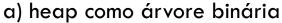
* Direita(i) = 2*i + 1
```

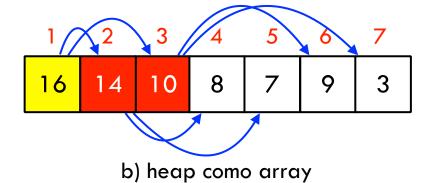


a) heap como árvore binária





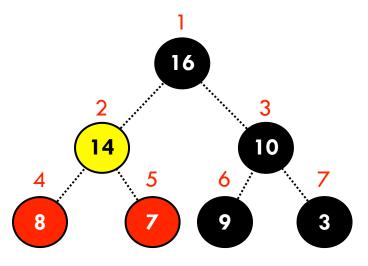




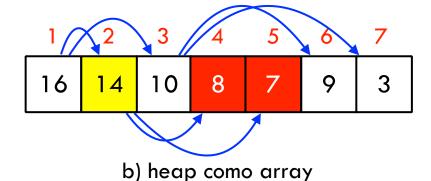
```
* Pai(2) = floor(2/2) = 1

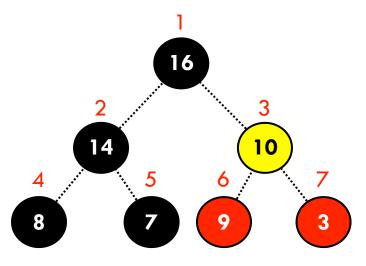
* Esquerda(2) = 2*2 = 4

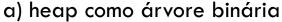
* Direita(2) = 2*2 + 1 = 5
```

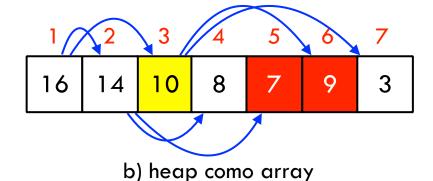


a) heap como árvore binária

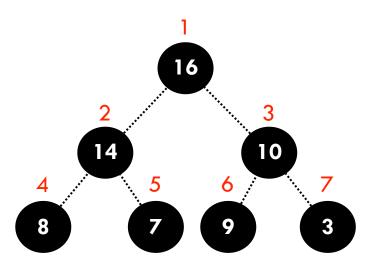






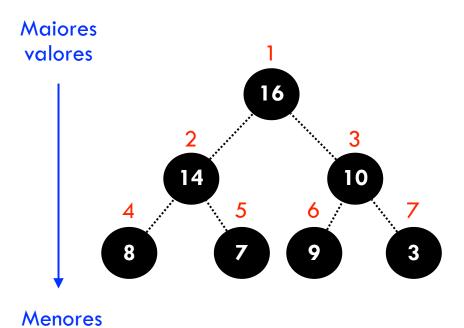


- Heap de máximo:
  - $\square$  A[parent(i)] >= A[i]



#### Heap de máximo:

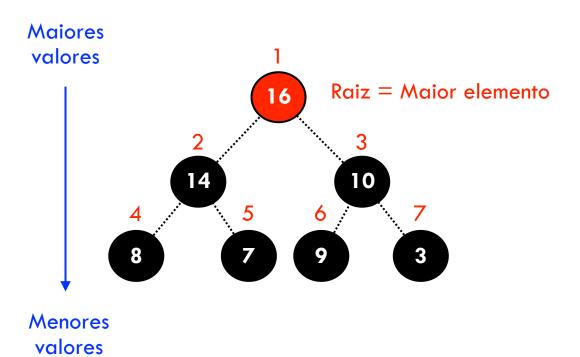
$$\Box$$
 A[Pai(i)] >= A[i]



valores

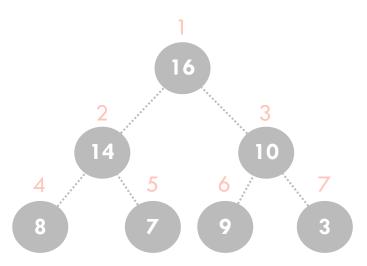
#### Heap de máximo:

$$\Box$$
 A[Pai(i)] >= A[i]



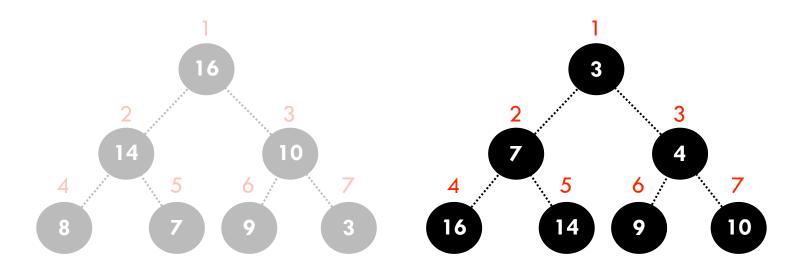
#### Heap de máximo:

A[Pai(i)] >= A[i]



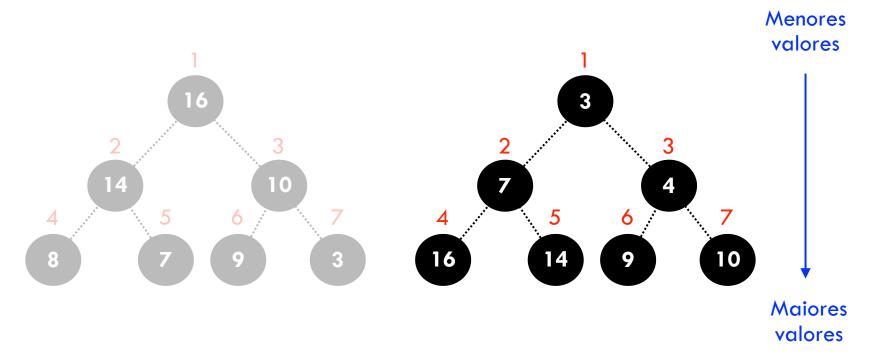
#### Heap de mínimo:

A[Pai(i)] <= A[i]</pre>



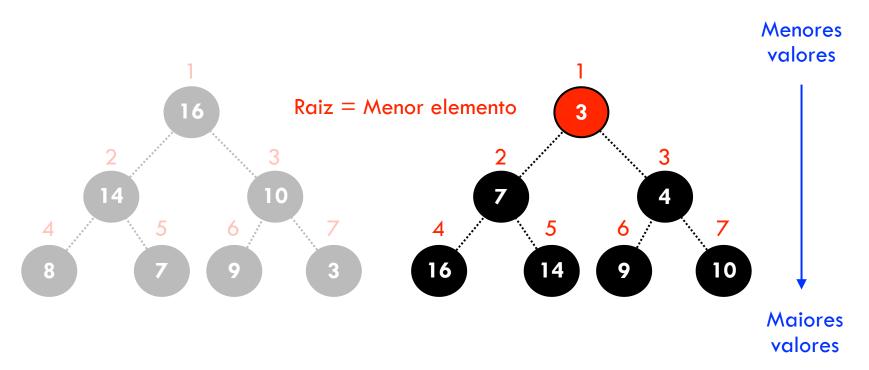
### Heap de mínimo:

A[Pai(i)] <= A[i]</pre>



### Heap de mínimo:

A[Pai(i)] <= A[i]</pre>



### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- **5** Exercícios
- 6 Referências

#### Funcionamento

- \* Passos
  - 1. Transformar o heap (vetor) em um max-heap
  - 2. Mover a raiz (maior valor) para o final do vetor (última posição)
  - 3. Reconstrói o heap do vetor restante

#### Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N)
* pior caso: O(N log N)
* caso médio: O(N log N)
```

#### Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N)
* pior caso: O(N log N)
* caso médio: O(N log N)
```

Obs: Na prática, o HeapSort é mais lendo que o QuickSort, exceto no pior caso.

#### Pseudocódigo

- 1. HEAPSORT: ordena o vetor usando heap auxiliar
- 2. BUILD-MAX-HEAP: cria um heap de máximo a partir dos valores aleatórios de um vetor
- 3. MAX-HEAPIFY: mantem a propriedade de heap de máximo de um conjunto de valores

Pseudocódigo (mantém heap)

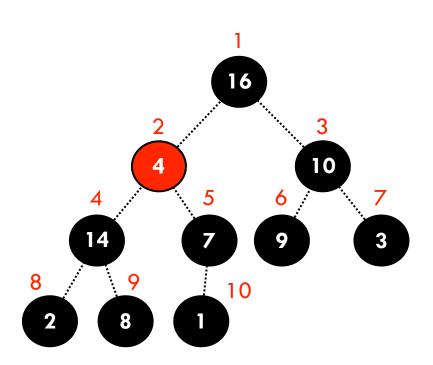
#### 1. MAX-HEAPIFY (V, i)

- Entradas:
  - V: vetor de elementos
  - i: índice da posição para se criar max-heap
- Além disso, em V podemos obter:
  - V.tamanho-heap: tamanho a ser considerado para criar heap
  - V.tamanho: tamanho do vetor

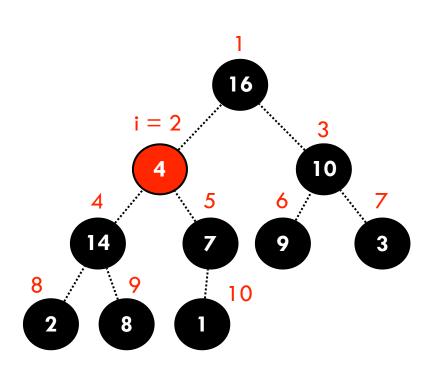
Pseudocódigo (cria heap)

```
1. MAX-HEAPIFY (V, i)
      L = Esquerda(i)
2.
3.
      R = Direita(i)
4.
      se L \le V.tamanho-heap E V[L] > V[i]
5.
            maior = L
6.
    senão maior = R
      se R \le V.tamanho-heap E V[R] > V[maior]
7.
8.
            maior = R
9.
      se major != i
10.
            troca(V[i], V[maior])
            MAX-HEAPIFY (V, maior)
11.
```

### MAX-HEAPIFY



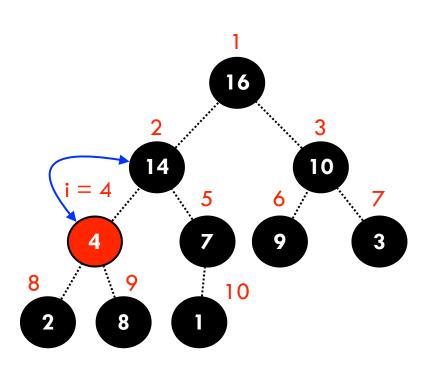
#### MAX-HEAPIFY



\* Configuração inicial (i = 2) V[2] viola a propriedade de heap máximo: V[2] < V[4] e V[2] < V[5]

\* Solução: SWAP(V[2], V[4])

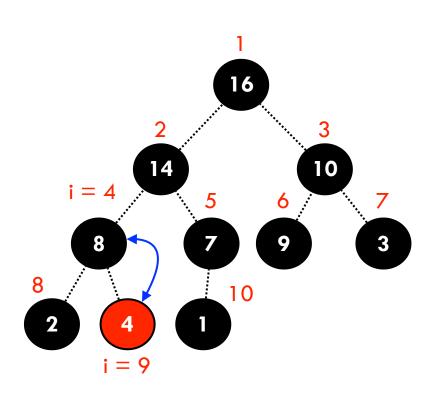
#### MAX-HEAPIFY



\* Configuração atual (i = 4) v[4] viola a propriedade de heap máximo: V[4] < V[9]

Solução: SWAP(V[4], V[9])

#### MAX-HEAPIFY



Tudo certo agora:)

## Heap Sort

Pseudocódigo (cria max-heap)

#### 2. BUILD-MAX-HEAP (V)

- Entradas:
  - V: vetor de elementos
- Usa MAX-HEAPIFY em uma abordagem bottom up convertendo o array
   V em um max-heap
  - □ iterar de N/2 ... até 1

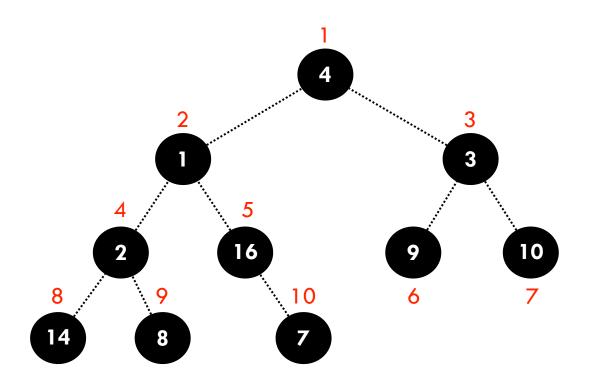
## Heap Sort

Pseudocódigo (cria heap)

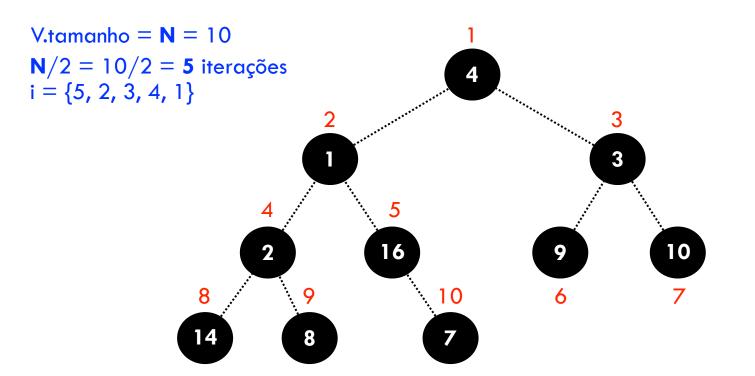
```
    BUILD-MAX-HEAP (V)
    V.tamanho-heap = V.tamanho
    Para i = floor(V.tamanho/2) até 1
    MAX-HEAPIFY(A, i)
```

					5					
<b>V</b> =	4	1	3	2	16	9	10	14	8	7

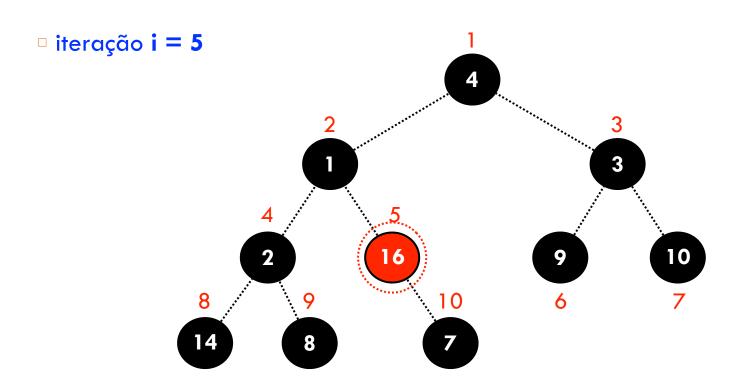
		2								
<b>V</b> =	4	1	3	2	16	9	10	14	8	7



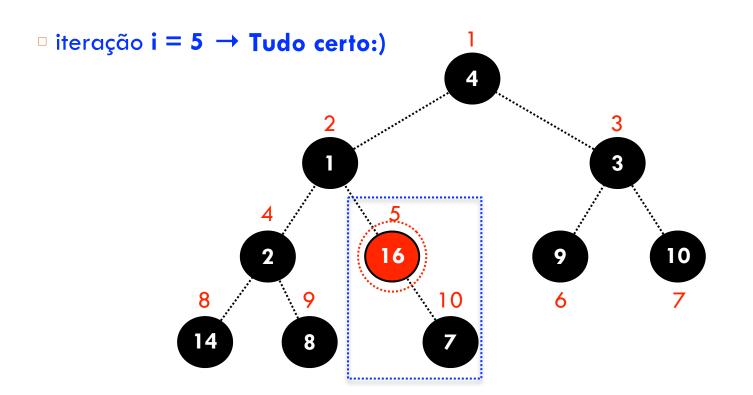
					5					
V =	4	1	3	2	16	9	10	14	8	7



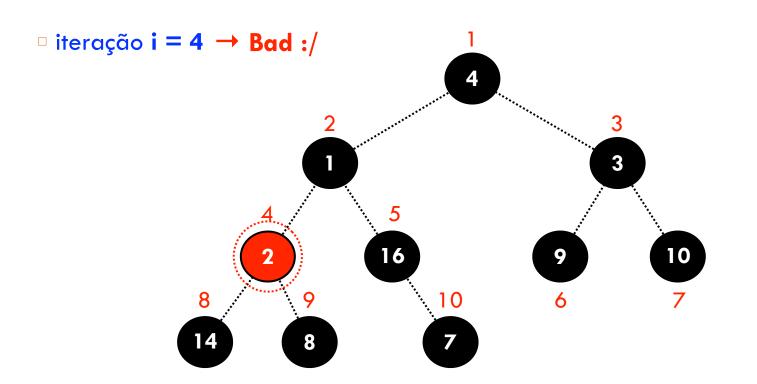
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
V =	4	1	თ	2	16	9	10	14	8	7

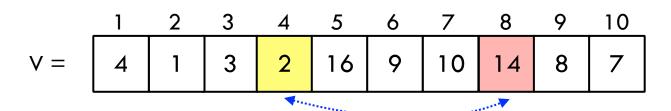


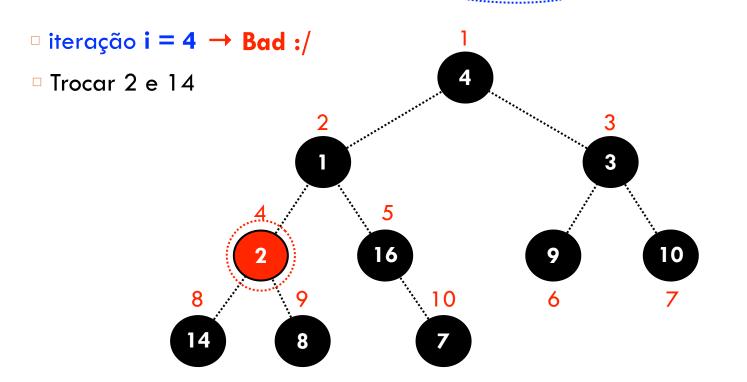
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
V =	4	1	თ	2	16	9	10	14	8	7

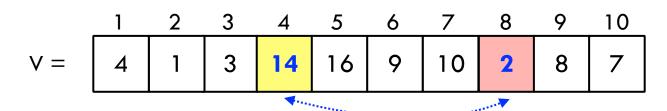


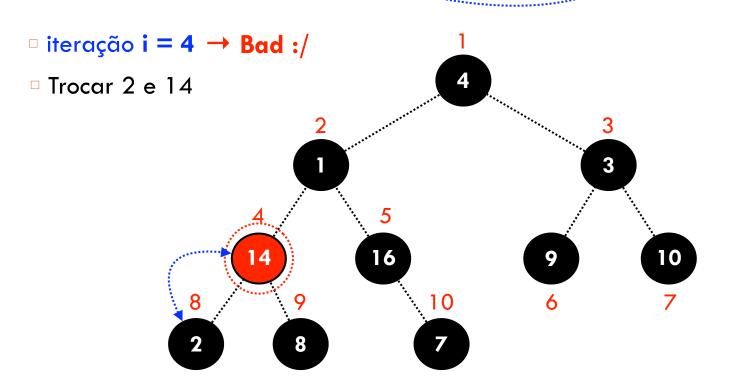
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
<b>V</b> =	4	1	თ	2	16	9	10	14	8	7



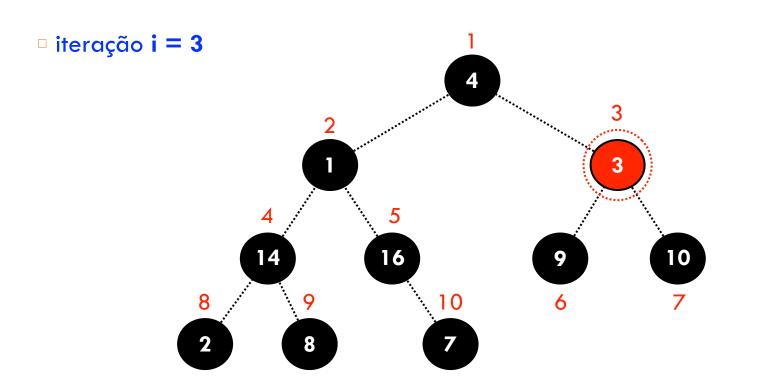




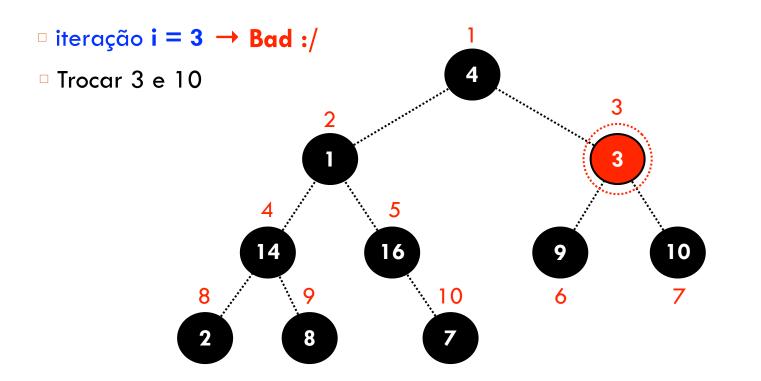


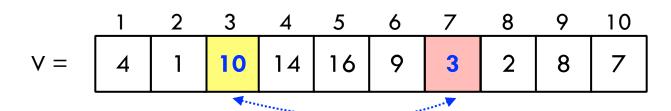


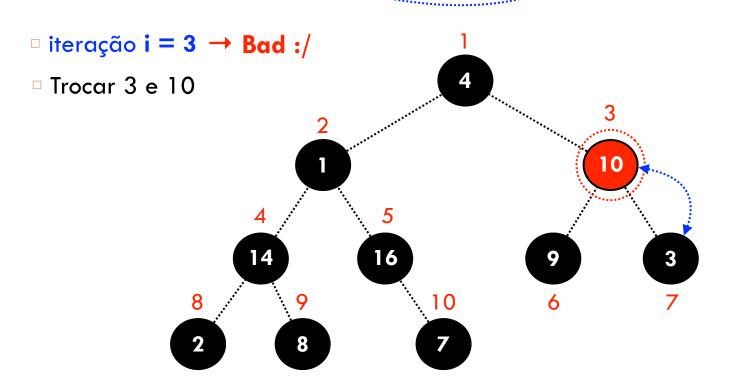
							7			
<b>V</b> =	4	1	თ	14	16	9	10	2	8	7



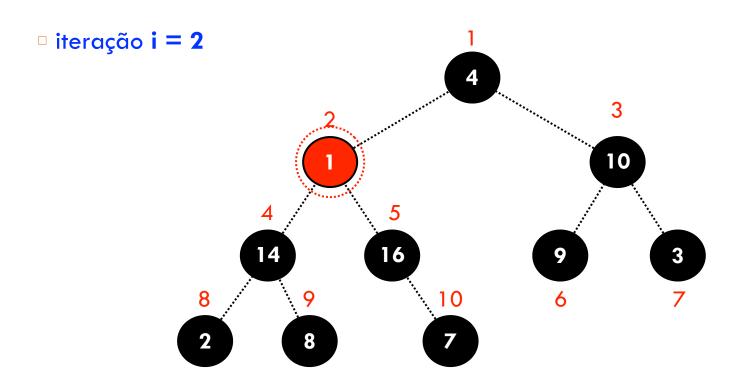
										10
<b>V</b> =	4	1	3	14	16	9	10	2	8	7

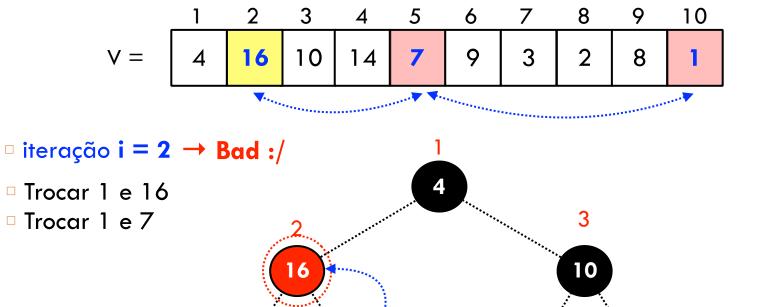




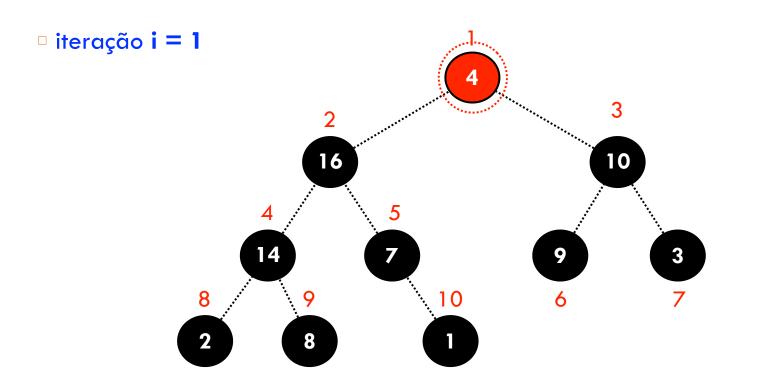


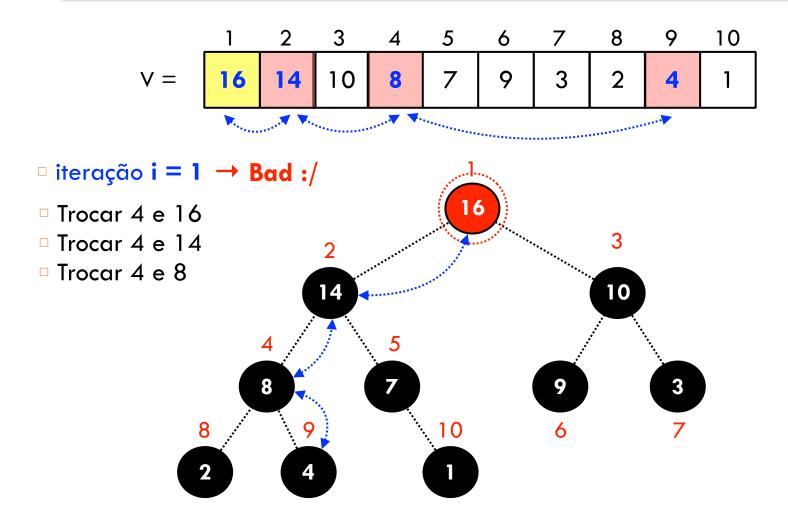
						6				
<b>V</b> =	4	1	10	14	16	9	3	2	8	7





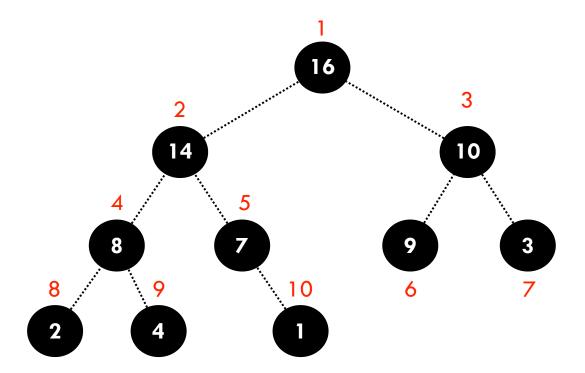
		2								
V =	4	16	10	14	7	9	3	2	8	1





						6				
V =	16	14	10	8	7	9	3	2	4	1

#### □ Final!

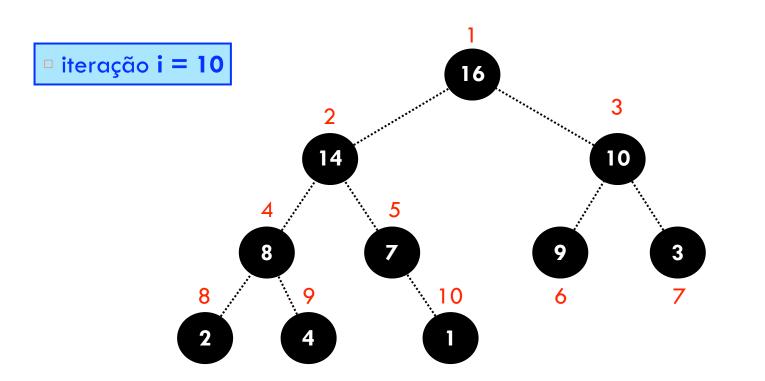


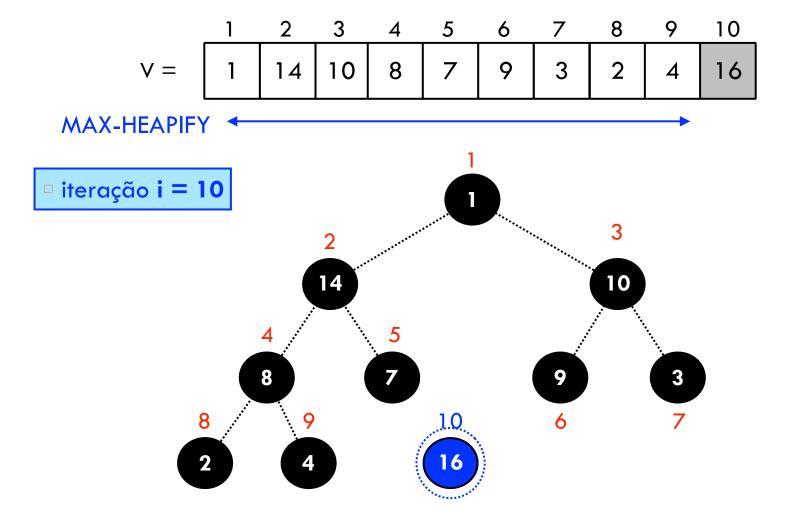
## Heap Sort

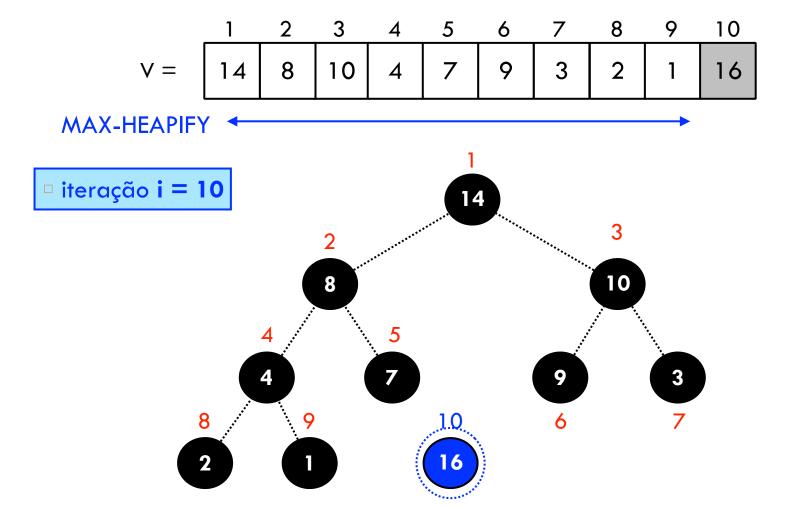
Pseudocódigo (função principal)

```
    HEAPSORT (V)
    BUILD-MAX-HEAP(A)
    Para i = V.tamanho até 2
    Troca(V[1], V[i])
    V.tamanho-heap = V.tamanho-heap -1
    MAX-HEAPIFY(A, 1)
```

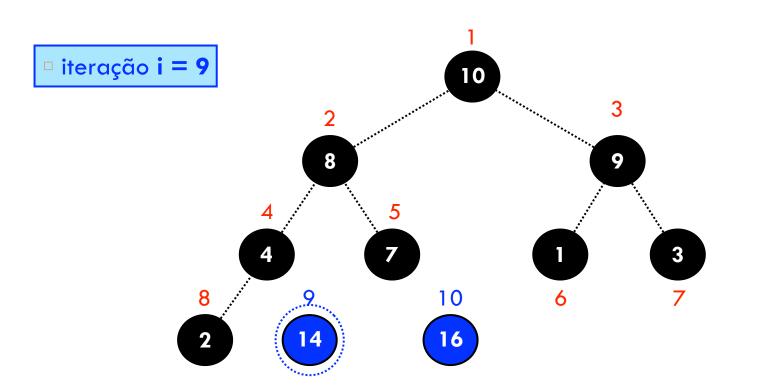
						6				
<b>V</b> =	16	14	10	8	7	9	3	2	4	1



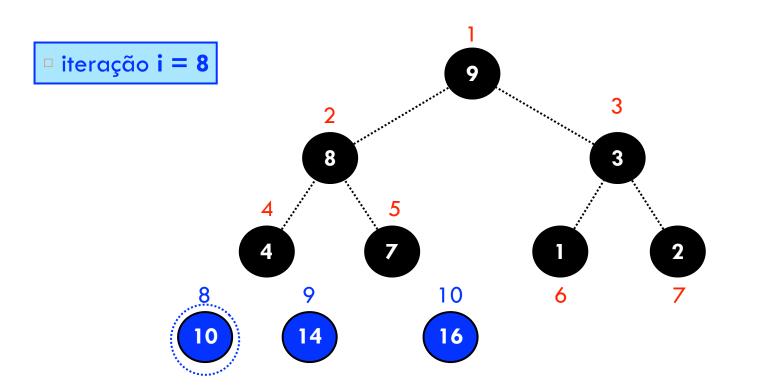


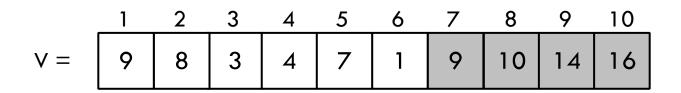


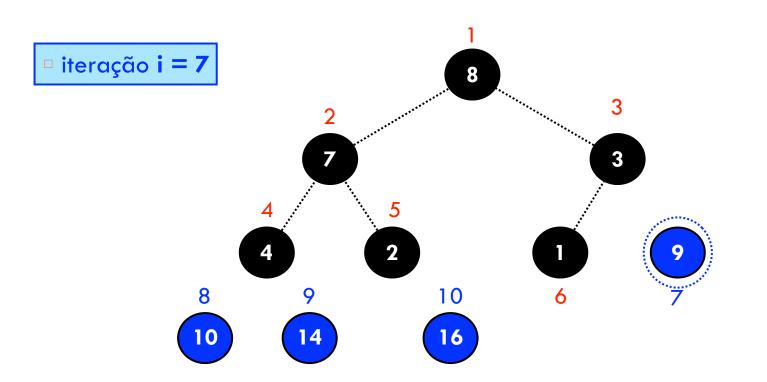
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
<b>V</b> =	10	8	9	4	7	1	3	2	14	16

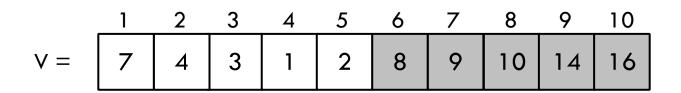


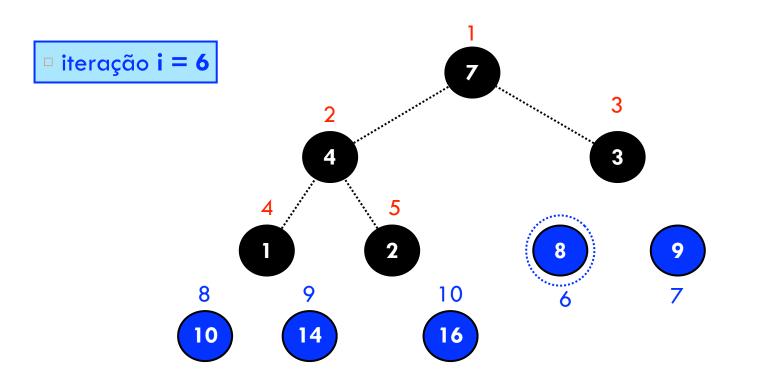
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
V =	9	8	က	4	7	1	2	10	14	16

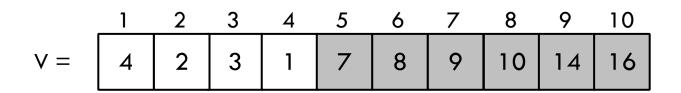


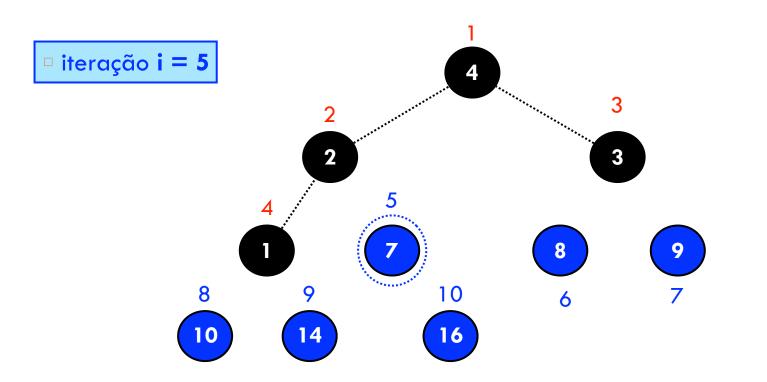




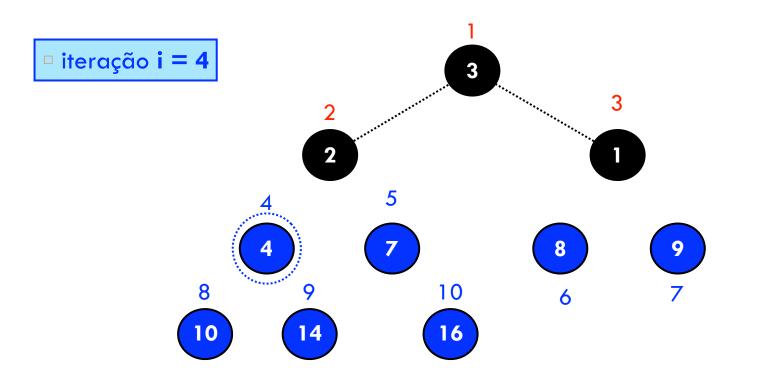


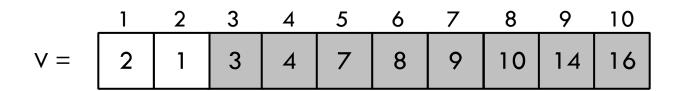


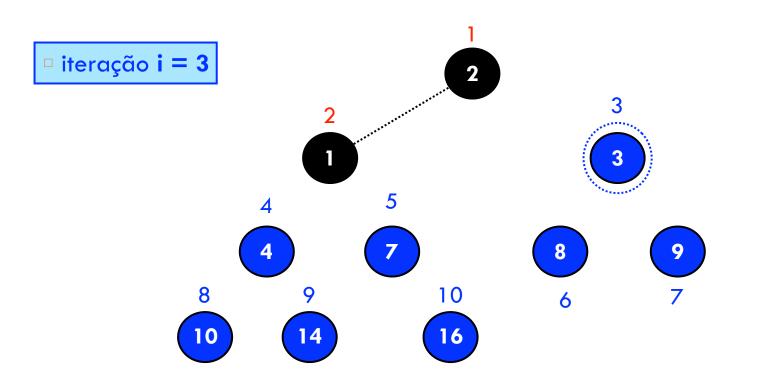


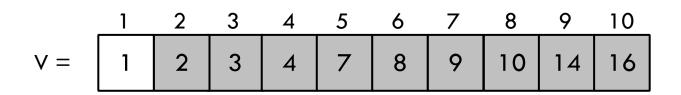


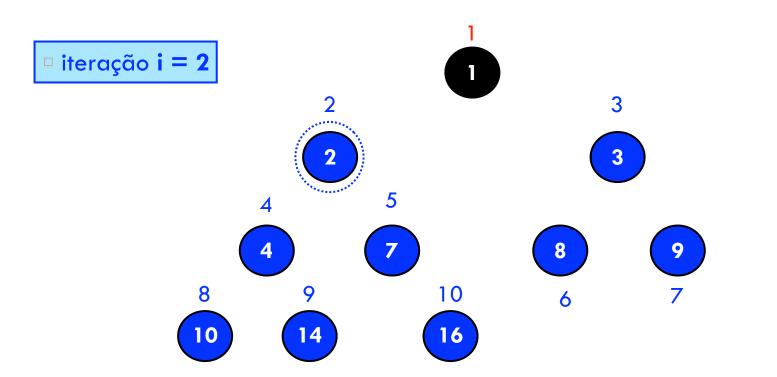


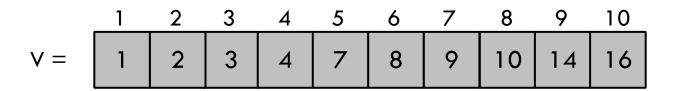


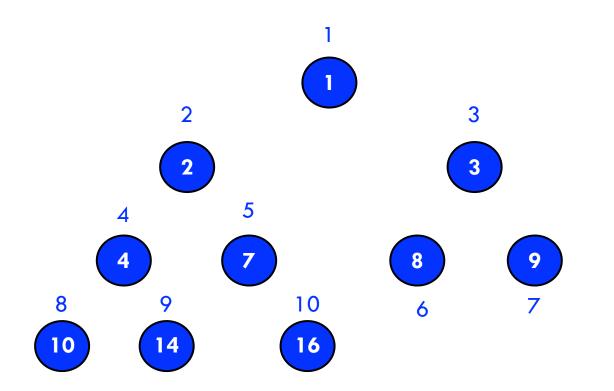












#### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- **3** Heap Sort
- 4 Exemplo
- 5 Exercícios
- 6 Referências

# Exemplo

23 4 67 -8 90 54 21

vetor não ordenado

#### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- 5 Exercícios
- 6 Referências

## Exercícios



HANDS ON :)))

#### Exercícios

1) Reuna-se com seu grupo e execute o teste de mesa (simulação) do algoritmo para as sequências de números apresentadas

Link planilha grupos/sequências de teste:

https://docs.google.com/spreadsheets/d/ 1X9IGtcZeAt7j0IIR1W3JPupI2wCtPQgybH0KZm8j-iE/edit? usp=sharing

#### Exercícios

2) Implemente o heapSort em C considerando as seguintes funções

```
/* função principal */
void heapSort(int *v, int N);

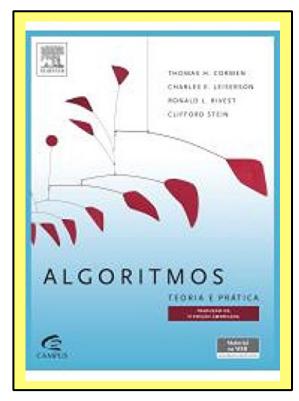
/* constrói heap de máximo a partir do vetor */
void buildMaxHeap(int *v, int N);

/* reconstrói o heap, desconsiderando o elemento já ordenado */
void maxHeapify(int *v, int i, int heapsize);
```

#### Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Heaps
- 3 Heap Sort
- 4 Exemplo
- **5** Exercícios
- 6 Referências

## Referências sugeridas



[Cormen et al, 2018]



[Drozdek, 2017]

# Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Folk & Zoellick, 1992]

# Perguntas?

Prof. Rafael G. Mantovani

rafaelmantovani@utfpr.edu.br