

Ciência da Computação

Aula 17

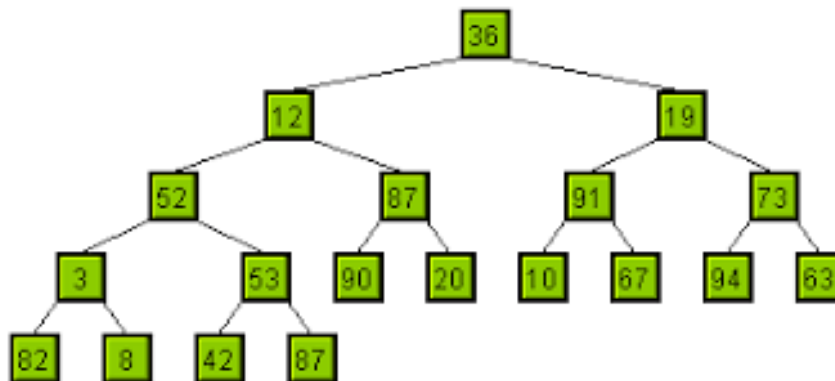
Heapsort

André Luiz Brun



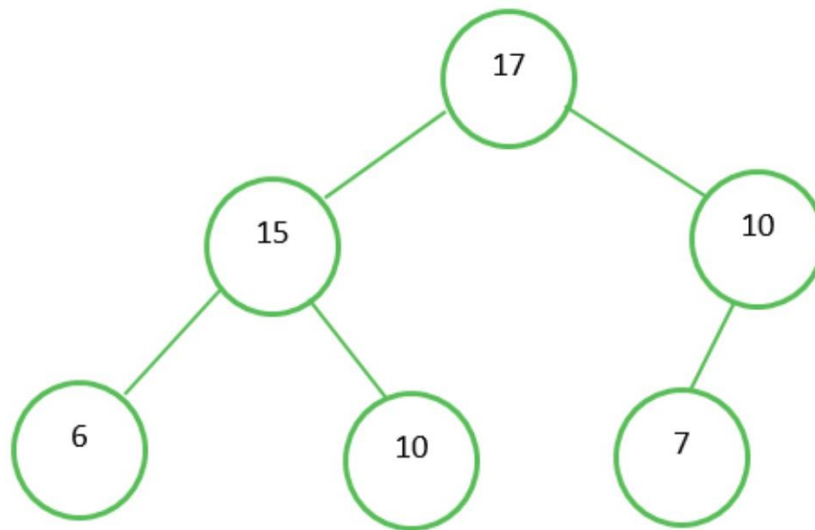
Introdução

- Estrutura de dados que pode ser visualizada como uma árvore binária quase completa (pode ser implementada usando vetores ou árvores)
- A árvore não é completa pois o último nível pode ter alguns ponteiros null (nem todas as folhas estão no mesmo nível)
- O preenchimento do último nível se dá da esquerda para a direita



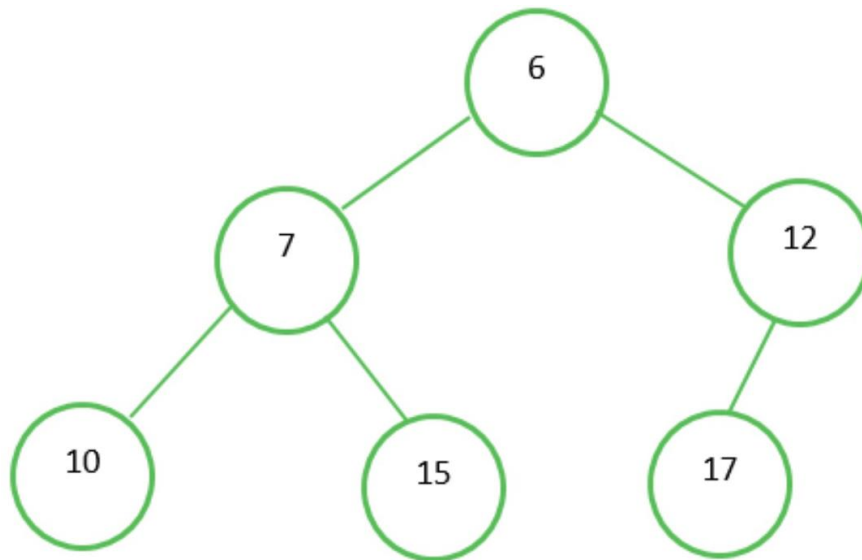
Introdução

- Se estiver trabalhar com um Max-Heap o conteúdo de cada nó será maior ou igual do conteúdo de seus dois filhos



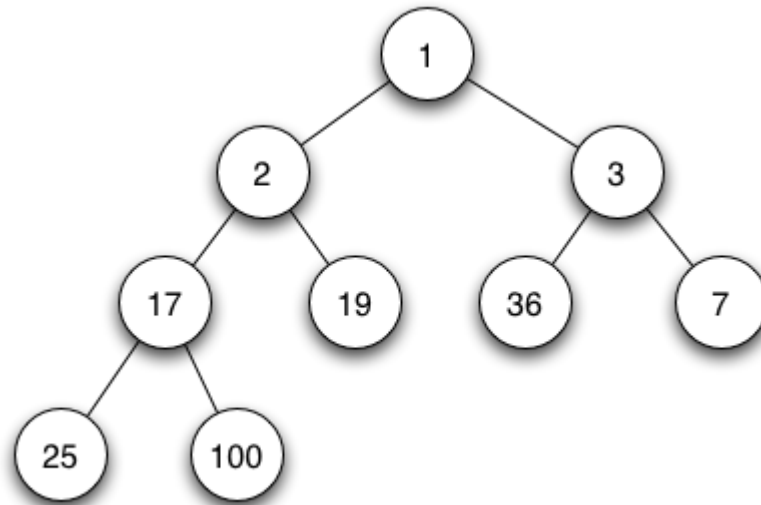
Introdução

- Se estiver trabalhar com um Min-Heap o conteúdo de cada nó será menor ou igual do conteúdo de seus dois filhos



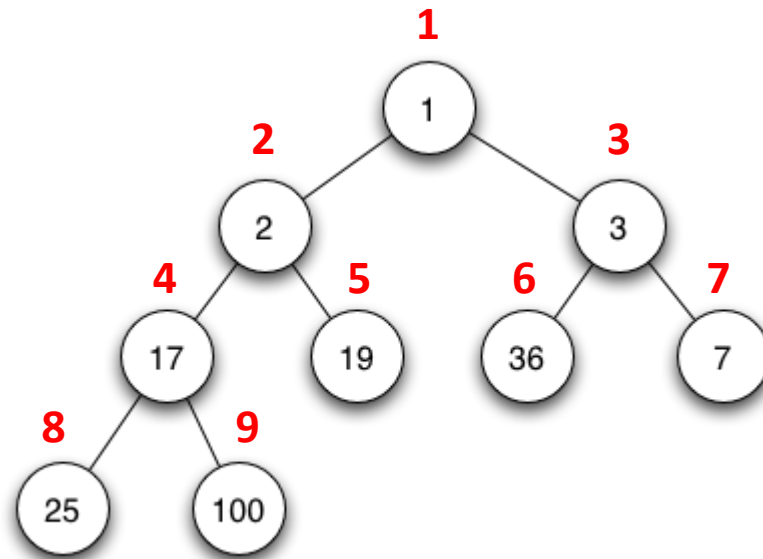
Introdução

- Cada raiz (pai), armazenado na posição i , aponta para um filho da esquerda, armazenado na posição $2i$ e para um filho da direita na posição $2i+1$



Introdução

- Cada raiz (pai), armazenado na posição i , aponta para um filho da esquerda, armazenado na posição $2i$ e para um filho da direita na posição $2i+1$



Introdução

Max-Heap

$$V[i] \geq V[2i]$$

$$V[i] \geq V[2i+1]$$

$$V[i] \leq V[\frac{i}{2}] \text{ se } i \text{ for par}$$

$$V[i] \leq V[\frac{i-1}{2}] \text{ se } i \text{ for ímpar}$$



Introdução

Min-Heap

$$V[i] \leq V[2i]$$

$$V[i] \leq V[2i+1]$$

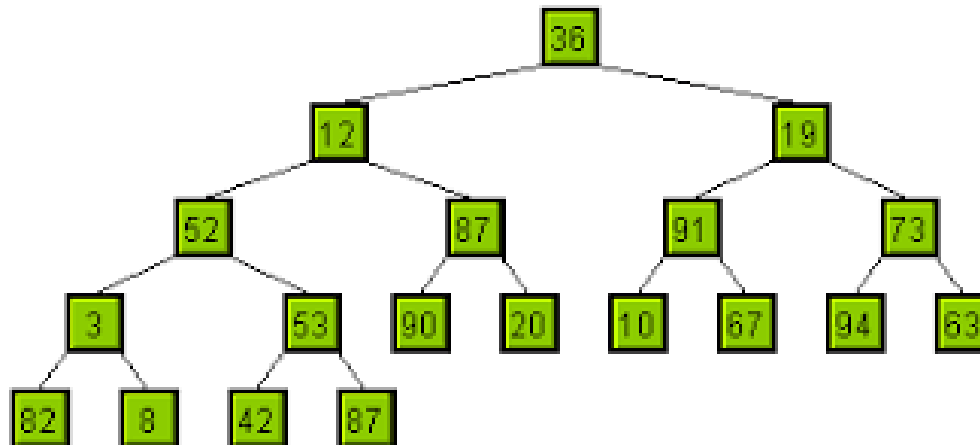
$$V[i] \geq V[\frac{i}{2}] \text{ se } i \text{ for par}$$

$$V[i] \geq V[\frac{i-1}{2}] \text{ se } i \text{ for ímpar}$$



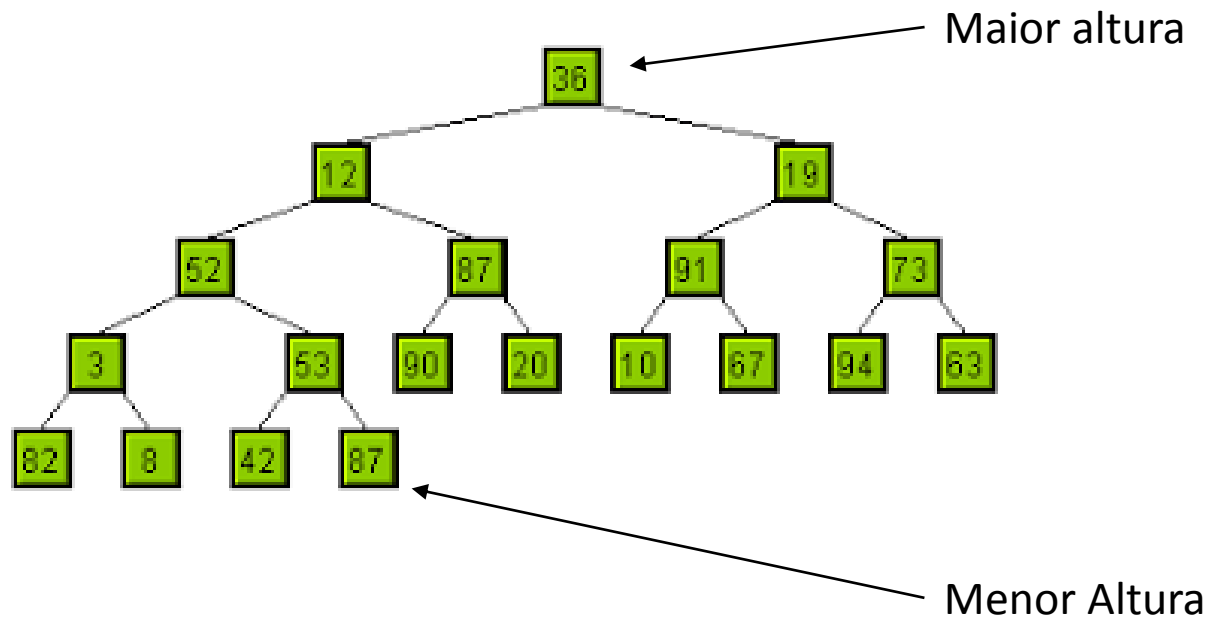
Introdução

Altura



Introdução

Altura



$$h = \log_2 n$$



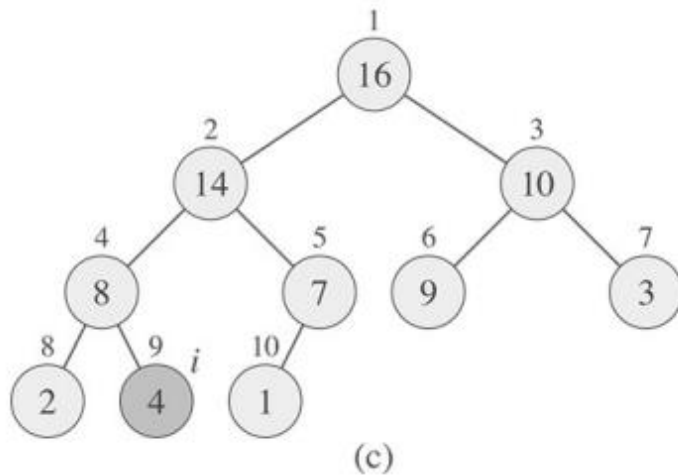
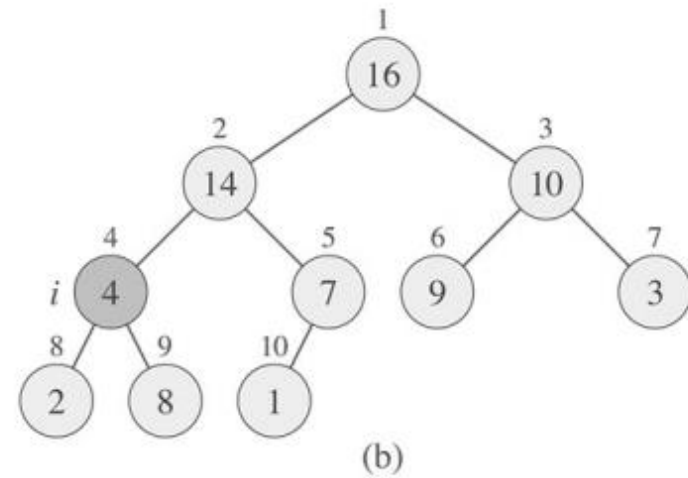
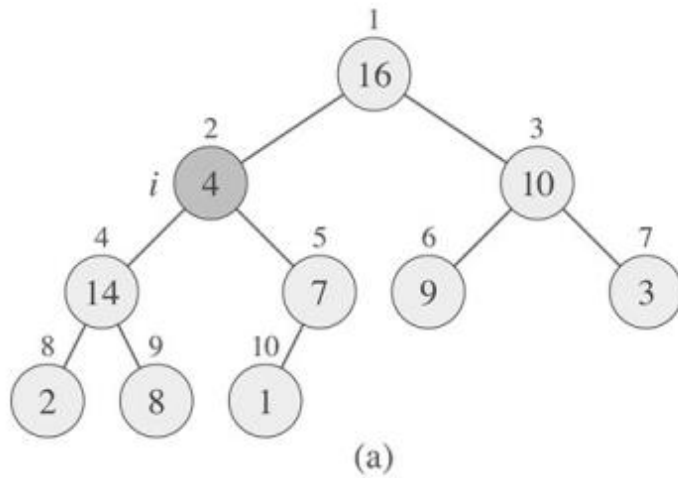
Heapsort

MAX-HEAPIFY(A, i)

```
1  $l = \text{LEFT}(i)$   
2  $r = \text{RIGHT}(i)$   
3 if  $l \leq A.\text{tamanho-do-heap}$  e  $A[l] > A[i]$   
4    $\text{maior} = l$   
5 else  $\text{maior} = i$   
6 if  $r \leq A.\text{tamanho-do-heap}$  e  $A[r] > A[\text{maior}]$   
7    $\text{maior} = r$   
8 if  $\text{maior} \neq i$   
9   trocar  $A[i]$  com  $A[\text{maior}]$   
10  MAX-HEAPIFY( $A, \text{maior}$ )
```



Heapsort



Heapsort

BUILD-MAX-HEAP(A)

- 1 $A.tamanho-do-heap = A.comprimento$
- 2 **for** $i = [comprimento[A]/2]$ **downto** 1
- 3 MAX-HEAPIFY(A, i)

A	4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
-----	---	---	---	---	----	---	----	----	---	---



Heapsort

BUILD-MAX-HEAP(A)

- 1 $A.tamanho-do-heap = A.comprimento$
- 2 **for** $i = \lfloor comprimento[A]/2 \rfloor$ **downto** 1
- 3 MAX-HEAPIFY(A, i)



Heapsort

HEAPSORT(A)

1 BUILD-MAX-HEAP(A)

2 **for** $i = \text{comprimento}[A]$ **downto** 2

3 trocar $A[1]$ com $A[i]$

4 $A \cdot \text{tamanho-do-heap} = A \cdot \text{tamanho-do-heap} - 1$

5 MAX-HEAPIFY($A, 1$)



Heapsort

HEAPSORT(A)

1 BUILD-MAX-HEAP(A)

2 **for** $i = \text{comprimento}[A]$ **downto** 2

3 trocar $A[1]$ com $A[i]$

4 $A \cdot \text{tamanho-do-heap} = A \cdot \text{tamanho-do-heap} - 1$

5 MAX-HEAPIFY($A, 1$)

A	4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
-----	---	---	---	---	----	---	----	----	---	---

