

"Estou fazendo um sistema operacional gratuito (apenas um hobby, não será grande e profissional como GNU) para 386/486 AT." (Linus Torvalds referindo-se ao Linux; 1991).

Construindo uma Heap

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida

Da aula passada

O que o max-heapify faz?

```
função max-heapify(h,i,n)
l ← esquerda(i)
r ← direita(i)
se l ≤ n e h[l] > h[i]
    maior ← l
senão
    maior ← i
se r ≤ n e h[r] > h[maior]
    maior ← r
se maior ≠ i
    trocar(h,i,maior)
    max-heapify(h,maior,n)
```

Da aula passada

O que o max-heapify faz?

função max-heapify(h,i,n)

entrada: um vetor h indexado por $h[1..n]$ e um valor $i \in [1..n]$. A árvore esquerda(i) e direita(i) são max-heaps. $h[i]$ pode ser menor que seus filhos.

saída: a subárvore com raiz em i é modificada de forma que a propriedade da max-heap seja satisfeita

$l \leftarrow$ esquerda(i)

$r \leftarrow$ direita(i)

se $l \leq n$ e $h[l] > h[i]$

$maior \leftarrow l$

senão

$maior \leftarrow i$

se $r \leq n$ e $h[r] > h[maior]$

$maior \leftarrow r$

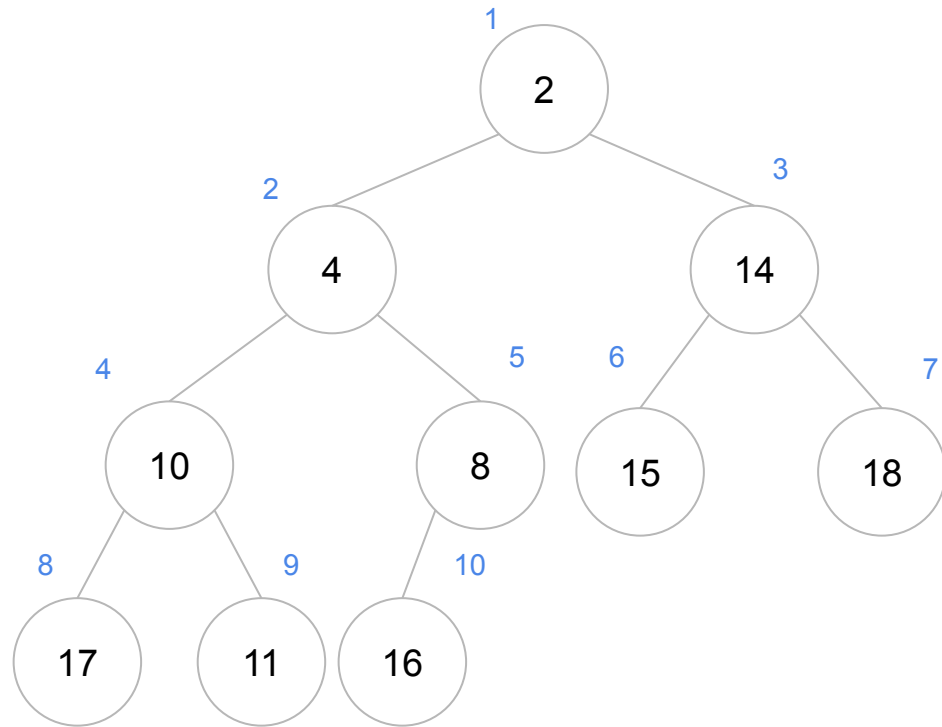
se $maior \neq i$

 trocar($h,i,maior$)

 max-heapify($h,maior,n$)

Pergunta

Como usar o max-heapify para criar uma max-heap?

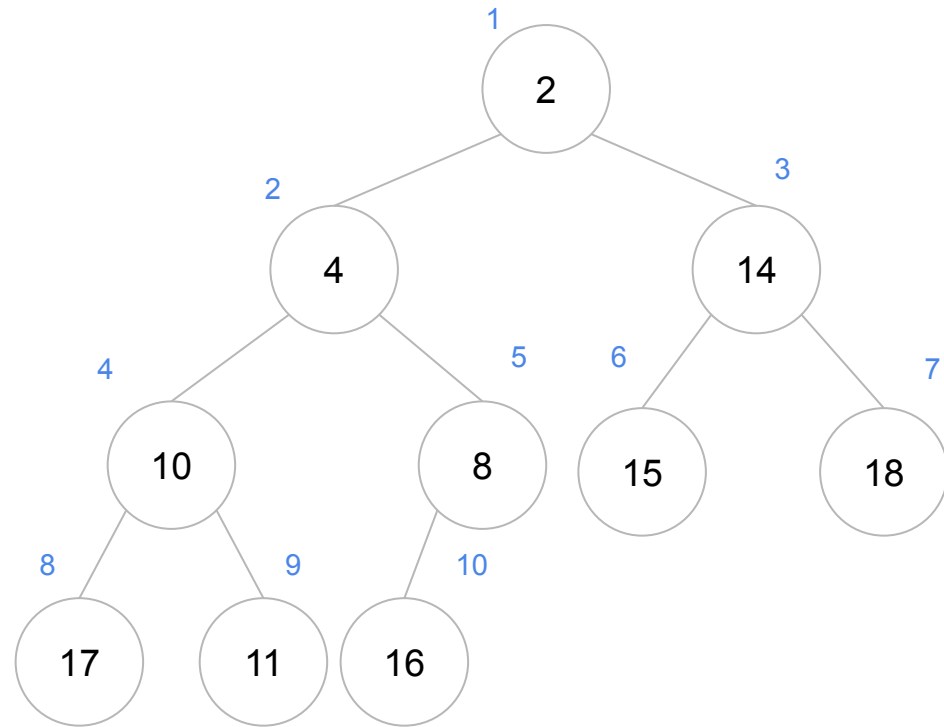


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	4	14	10	8	15	18	17	11	16

Pergunta

Como usar o max-heapify para criar uma max-heap?

As folhas de uma heap ficam em $h[\lfloor n/2 \rfloor + 1..n]$



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	4	14	10	8	15	18	17	11	16

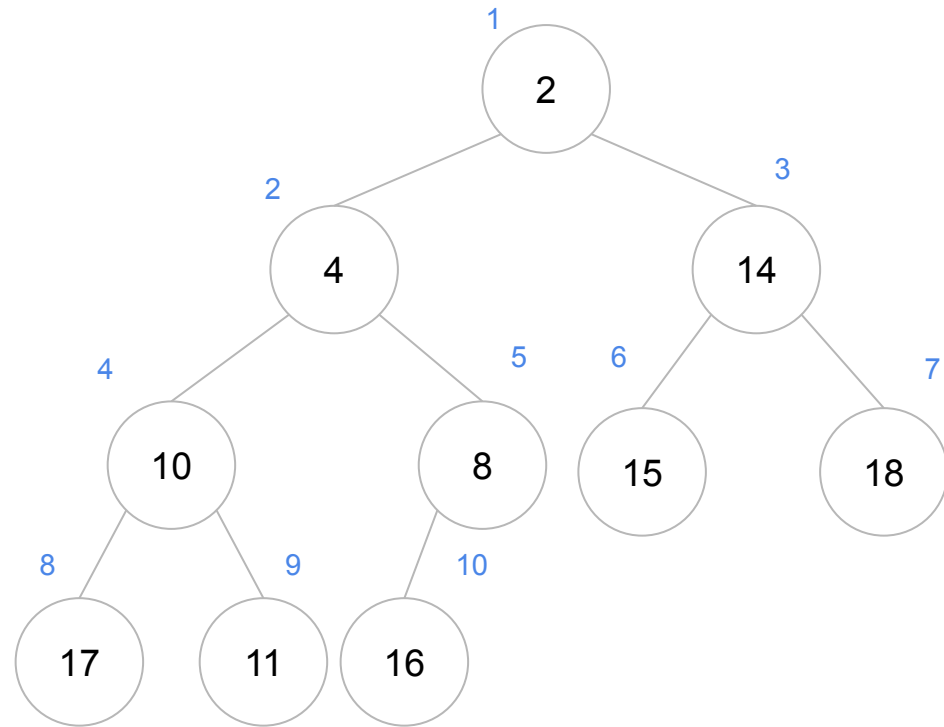
Pergunta

Como usar o max-heapify para criar uma max-heap?

As folhas de uma heap ficam em $h[\lfloor n/2 \rfloor + 1..n]$

Toda subárvore que começa em uma folha satisfaz a propriedade da max-heap

Basta adicionar novos nós na heap “de trás para frente” utilizando o max-heapify.



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	4	14	10	8	15	18	17	11	16

Max-Heap

função construir-max-heap(v,n)

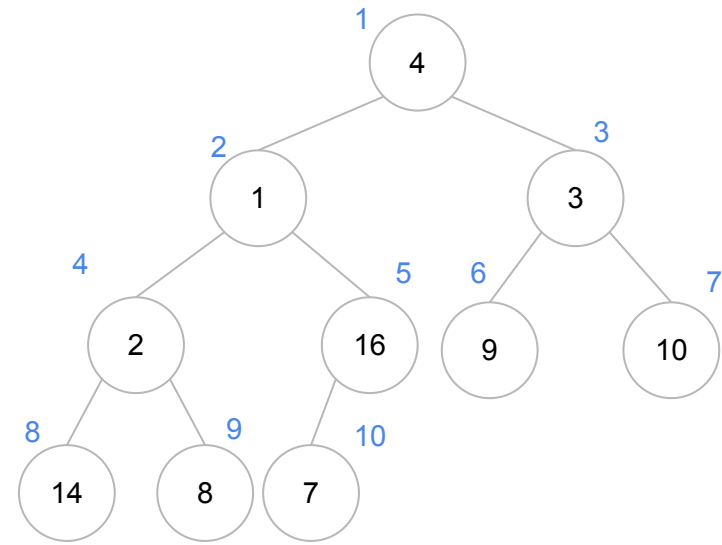
entrada: um vetor v indexado por $v[1..n]$.

saída: o vetor modificado de forma que ele seja uma max-heap

para $i = \lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1

 max-heapify(v, i, n)

Teste de Mesa

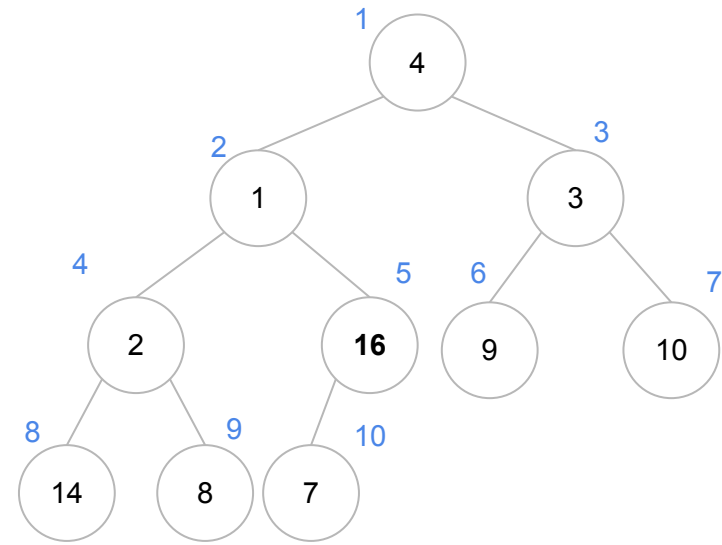


função construir-max-heap(v,n)
para $i = \lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

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

Teste de Mesa

n i
10 5

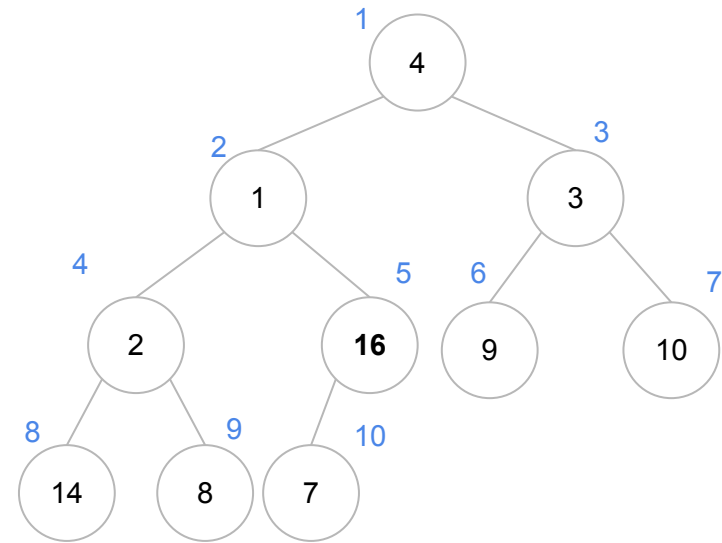


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	3	2	16	9	10	14	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n i
10 5

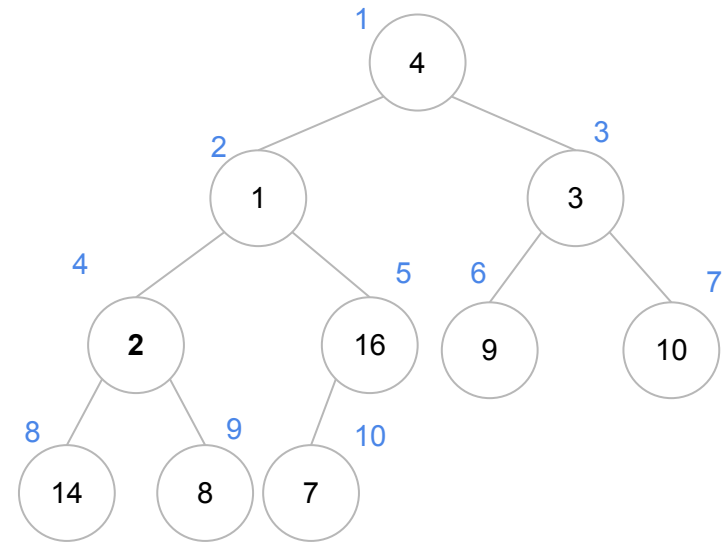


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	3	2	16	9	10	14	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4

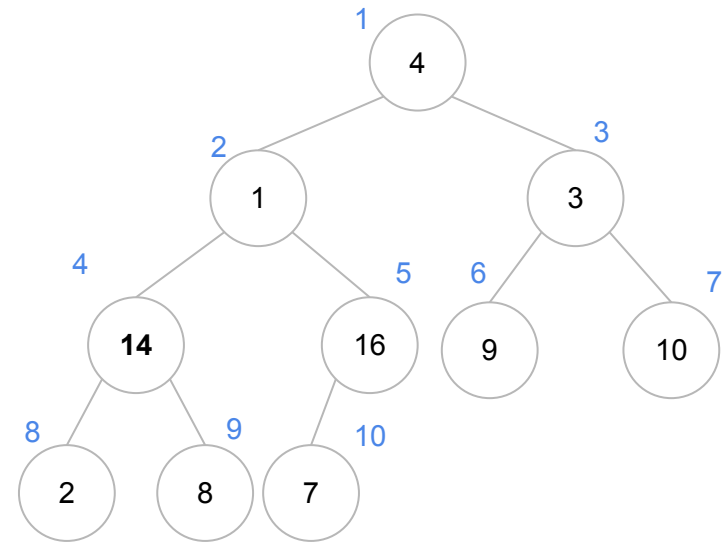


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	3	2	16	9	10	14	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4

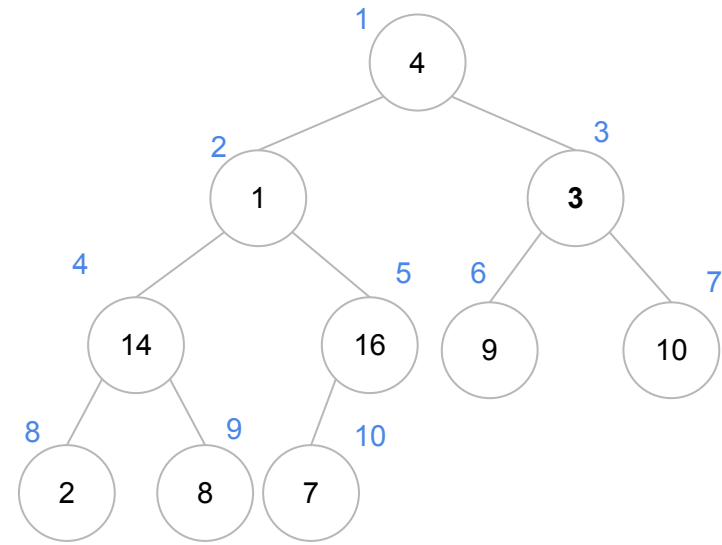


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	3	14	16	9	10	2	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = |n/2| até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3

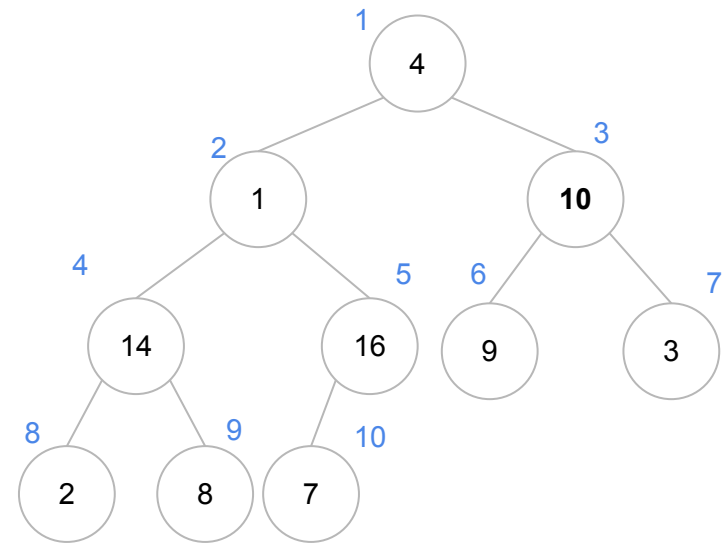


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	3	14	16	9	10	2	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3

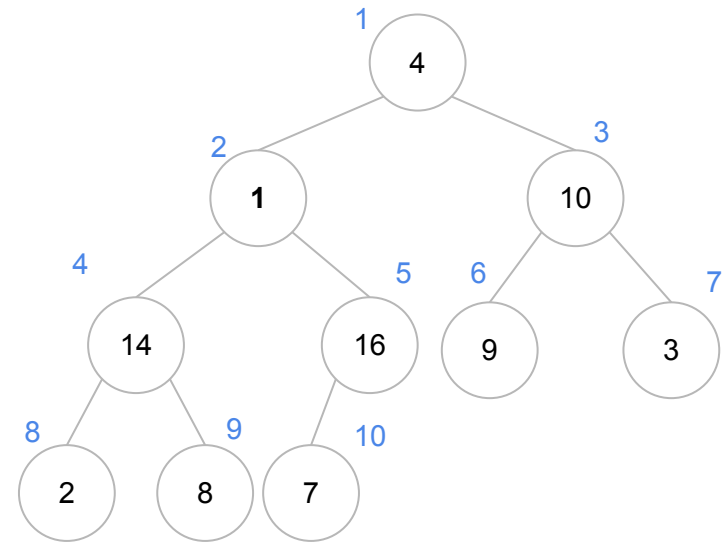


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	10	14	16	9	3	2	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = |n/2| até 1 passo -1
max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3
	2

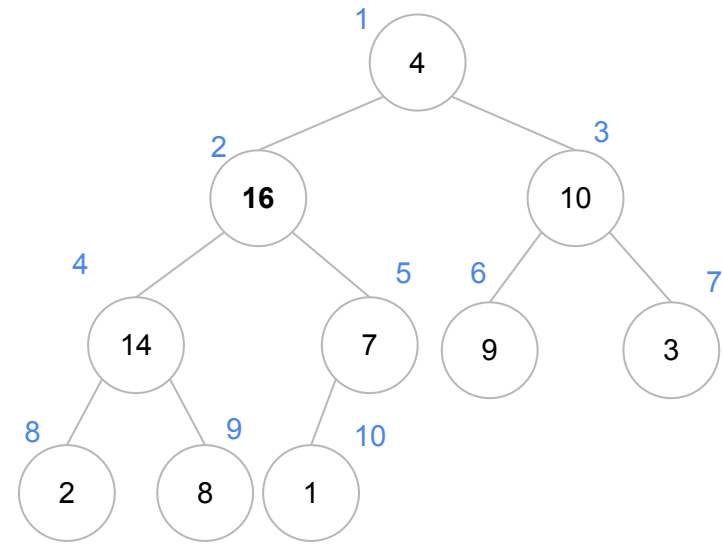


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	1	10	14	16	9	3	2	8	7

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3
	2

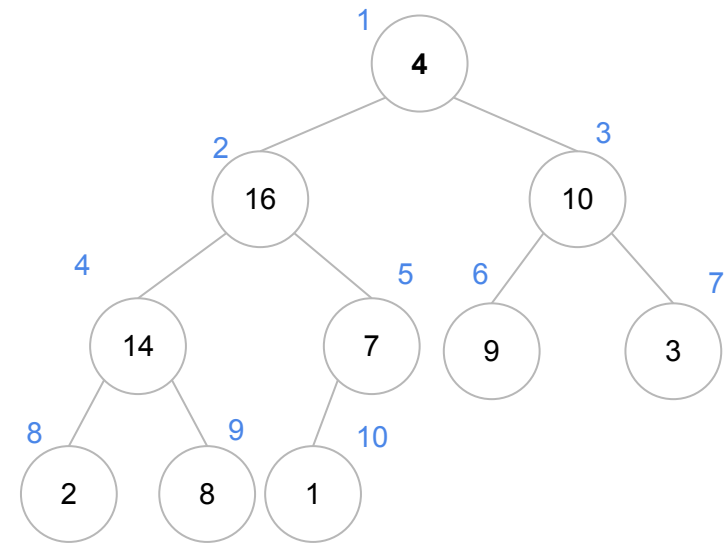


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	16	10	14	7	9	3	2	8	1

função `construir-max-heap(v,n)`
para $i = \lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
`max-heapify(v,i,n)`

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3
	2
	1

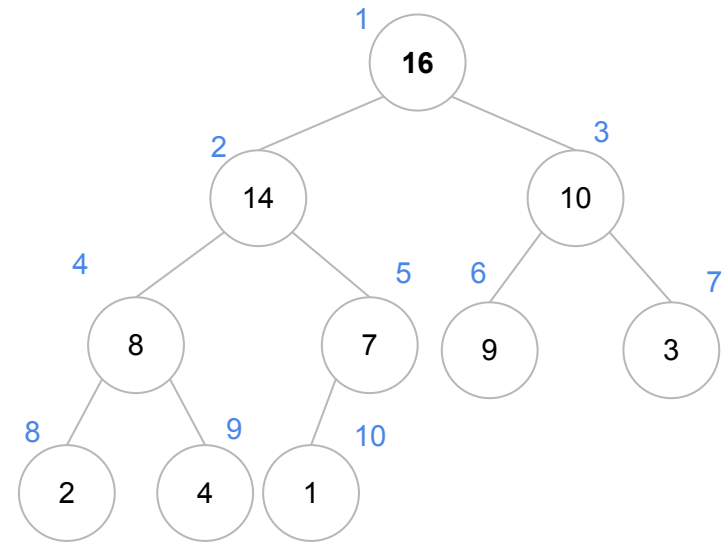


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
4	16	10	14	7	9	3	2	8	1

função construir-max-heap(v,n)
para i = $\lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1
 max-heapify(v,i,n)

Teste de Mesa

n	i
10	5
	4
	3
	2
	1



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

função construir-max-heap(v,n)
para i = |n/2| até 1 passo -1
max-heapify(v,i,n)

Análise

O loop é executado exatamente $\lfloor n/2 \rfloor$ vezes

```
função construir-max-heap(v,n)  
para i =  $\lfloor n/2 \rfloor$  até 1 passo -1  
    max-heapify(v,i,n)
```

Análise

Considerando o número de comparações entre elementos do vetor

O loop é executado exatamente $\lfloor n/2 \rfloor$ vezes

Cada execução chama max-heapify, que da aula passada, custa no pior caso

$$C_{mh}^+(n) = 2 \lfloor \log_2 n \rfloor$$

Dessa forma, o pior caso

$$C^+(n) = n \lfloor \log_2 n \rfloor$$

função construir-max-heap(v, n)

para $i = \lfloor n/2 \rfloor$ até 1 passo -1

max-heapify(v, i, n)

Análise

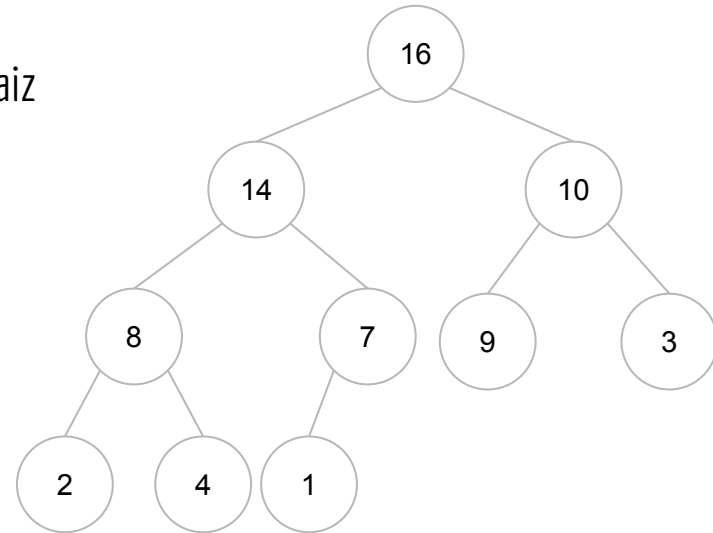
Mas esse não é o pior caso do algoritmo

Para perceber isso, basta notar que o custo de `max-heapify` depende da altura da árvore

O pior caso ocorre apenas quando a chamada envolve a raiz

Mas a quantidade de nós a partir de onde vamos chamar o algoritmo decresce exponencialmente conforme chegamos mais próximos da raiz

Logo, **apenas uma chamada de `max-heapify`** vai custar o pior caso



```
função construir-max-heap(v, n)
para i = ⌊n/2⌋ até 1 passo -1
    max-heapify(v, i, n)
```

Análise

Ao levar isso em consideração, vamos chegar a conclusão que o custo do algoritmo é

$$C^+(n) \approx n$$

O custo de se construir uma heap é **linearmente proporcional ao tamanho do vetor**

```
função construir-max-heap(v, n)
para i = [n/2] até 1 passo -1
    max-heapify(v, i, n)
```

Análise

Ao levar isso em consideração, vamos chegar a conclusão que o custo do algoritmo é

$$C^+(n) \approx n$$

A prova não é trivial e não será cobrada na disciplina

Tema para Análise de Algoritmos

Você pode encontrar a prova em Cormen et al, 2012

```
função construir-max-heap(v, n)  
para i =  $\lfloor n/2 \rfloor$  até 1 passo -1  
    max-heapify(v, i, n)
```

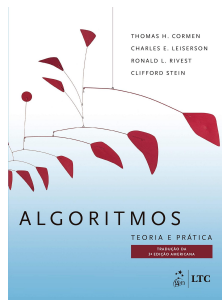


Exercícios

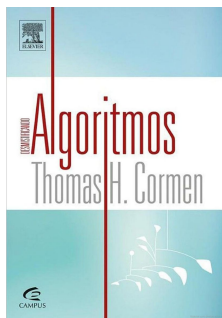
1. Implemente o *construir-max-heap* em C.

Referências

T. Cormen, C. Leiserson,
R. Rivest, C. Stein.
Algoritmos: Teoria e
Prática. 3a ed. 2012



T. Cormen.
Desmistificando
algoritmos. 2017.

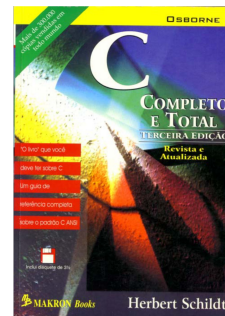


Renato Carmo. Algoritmos e
Estruturas de Dados.
www.inf.ufpr.br/renato

R. Sedgwick, K. Wayne.
Algorithms Part I. 4a ed.
2014



H. Schildt. C completo e
total. 1996



Licença

Este obra está licenciado com uma Licença [Creative Commons Atribuição 4.0 Internacional](https://creativecommons.org/licenses/by/4.0/).

