# Classificação e Pesquisa de Dados

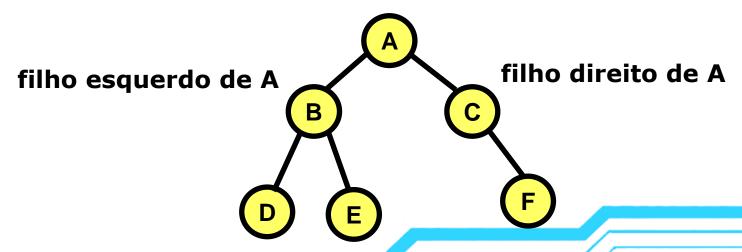
**Cristiano Santos** 

cristiano.santos@amf.edu.br

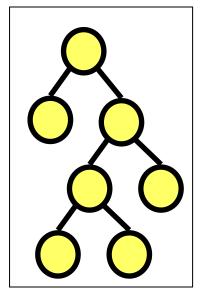
Heapsort

- Heap: Tipo específico de árvore binária
- Árvore **Binária**:
  - É uma arvore onde cada nó pode conter nenhum, 1 ou 2 filhos apenas
  - Grau 2
- Uma arvore binária é formada por nós onde cada nó contem uma referência para outros 2 nós:
  - Filho esquerdo
  - Filho direito

- Heap: Tipo específico de arvore binária
- Árvore Binária:
  - É uma arvore onde cada nó pode conter nenhum, 1 ou 2 filhos apenas
  - Grau 2
- Uma arvore binária é formada por nós onde cada nó contem uma referência para outros 2 nós:
  - Filho esquerdo
  - Filho direito

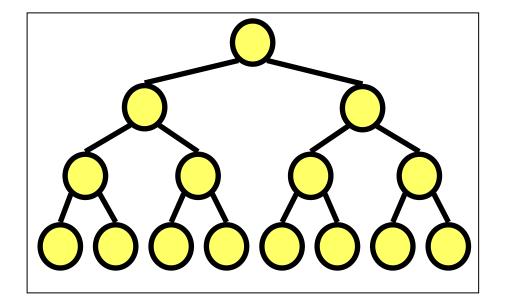


- Árvore **Estritamente** binária:
  - Ocorre quando todo o nó que não é folha tiver sub-árvores esquerda e direita não vazias
  - Todo nó tem 0 ou 2 filhos

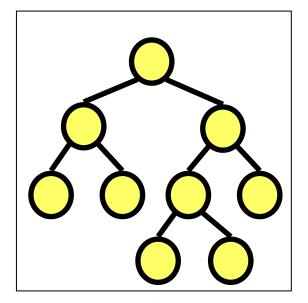


**Estritamente Binária** 

- Árvore **binária Cheia**:
  - Árvore estritamente binária onde os nós folhas se encontram no último nível



- Árvore binária Completa:
  - É uma árvore estritamente binária onde todos os nós folhas se encontram ou no último ou no penúltimo nível da árvore.



Binária Completa

#### • Heap:

• É uma "Estrutura de prioridades", na forma de árvore binária completa, que representa uma ordem parcial entre os elementos do conjunto;

#### • Heap:

- É uma "Estrutura de prioridades", na forma de árvore binária completa, que representa uma ordem parcial entre os elementos do conjunto.
- A árvore está complemente preenchida em todos os níveis exceto talvez o mais baixo;

#### • Heap:

- É uma "Estrutura de prioridades", na forma de árvore binária completa, que representa uma ordem parcial entre os elementos do conjunto;
- A árvore está complemente preenchida em todos os níveis exceto talvez o mais baixo;
- Nível mais baixo preenchido a partir da esquerda.

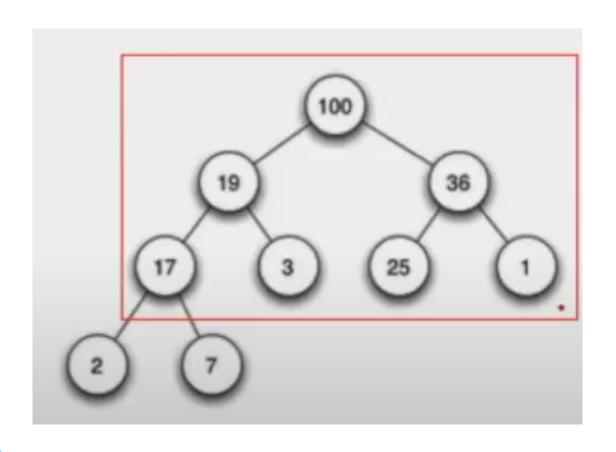
#### • Heap:

- É uma "Estrutura de prioridades", na forma de árvore binária completa, que representa uma ordem parcial entre os elementos do conjunto;
- A árvore está complemente preenchida em todos os níveis exceto talvez o mais baixo;
- Nível mais baixo preenchido a partir da esquerda.

Atenção: <u>Ao contrário da Árvore Binária de Pesquisa em que existe</u> a <u>ordem total</u> entre os elementos, <u>Heap possui uma ordem parcial</u> entre os elementos do conjunto.

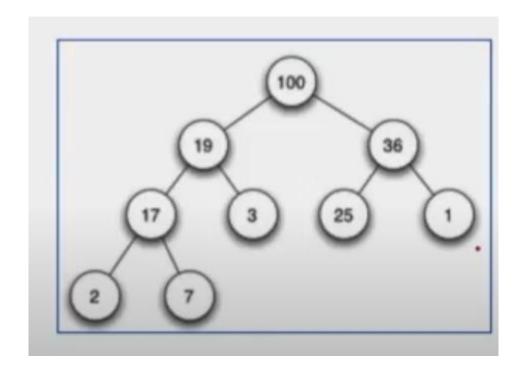
# Estrutura de uma Heap

• Ignorando o último nível, temos uma árvore binária cheia (0 ou 2 filhos e que todas as folhas se encontram no mesmo nível).



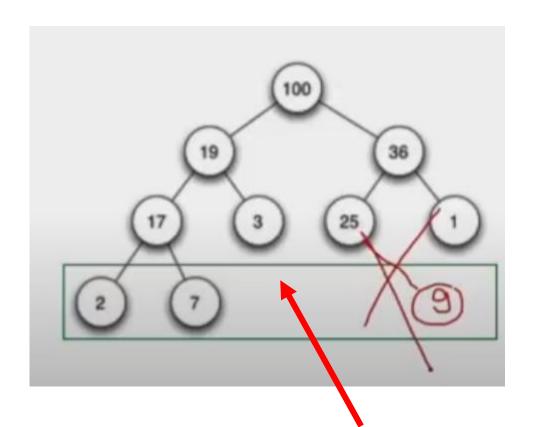
# Estrutura de uma Heap

• Contabilizando o último nível, temos uma árvore binária completa (nós tem 0 ou 2 filhos, as folhas se encontram no último ou penúltimo nível)



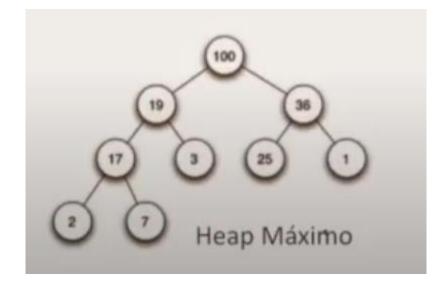
# Estrutura de uma Heap

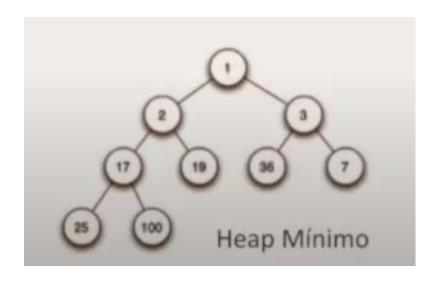
• O último nível não precisa ter todos os nós, <u>mas não deve faltar nenhum</u> nó <u>entre</u> o nó <u>mais à esquerda</u> e o nó <u>mais à direita</u>.



# Tipos de Heap

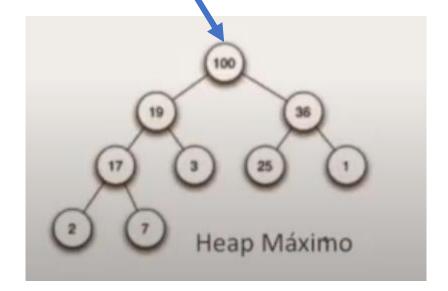
- Dois tipos de heap:
  - Máximo
  - Mínimo

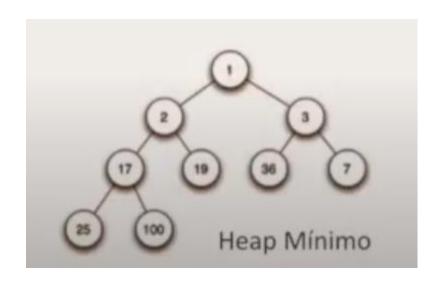




# Tipos de Heap

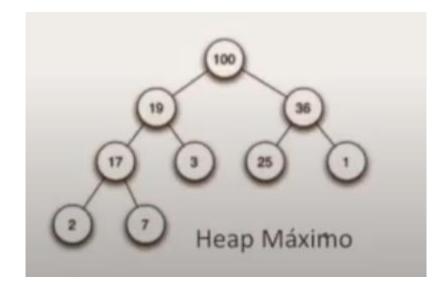
- Dois tipos de heap:
  - Máximo
  - Mínimo

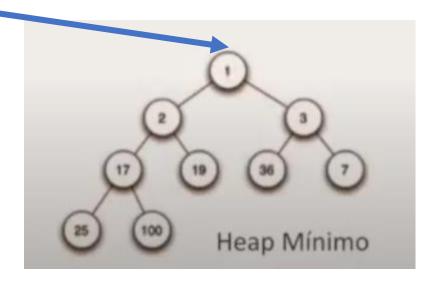




# Tipos de Heap

- Dois tipos de heap:
  - Máximo
  - Mínimo





# Heap Máximo

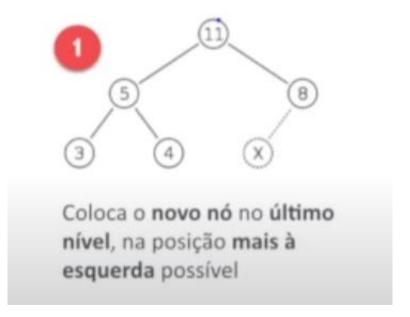
- Para todo nó, o pai é maior ou igual aos filhos:
  - A[i] >= Filho\_esq[i]
  - A[i] >= Filho\_dir[i]

- O maior elemento de um heap máximo está armazenado na raiz
- O Heap Máximo é usando em algoritmos de classificação HeapSort

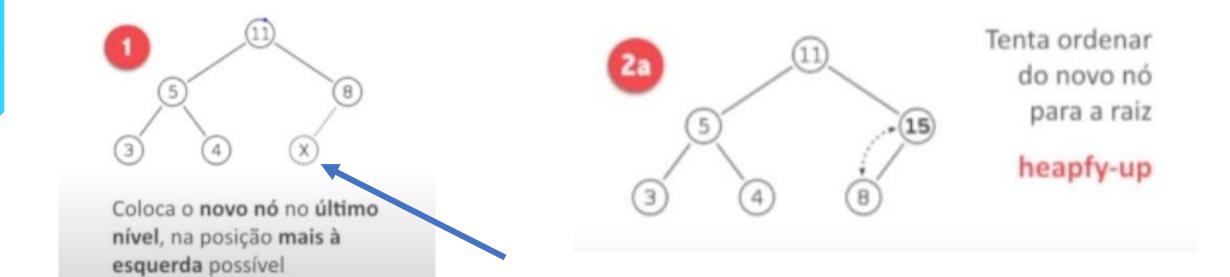
# Heap - Operações

- Inserção
- Remoção
- Busca

• Exemplo: Inserção da chave "15"

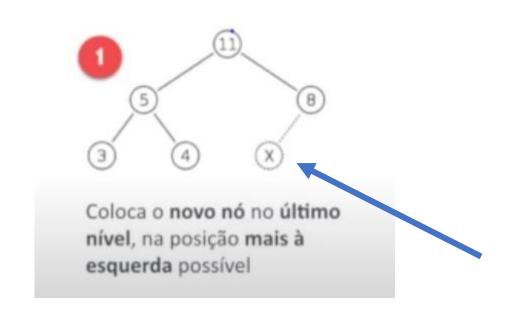


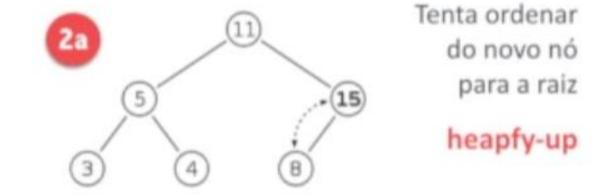
• Exemplo: Inserção da chave "15"



Satisfaz a condição de árvore binária completa, mas não a condição de Heap.

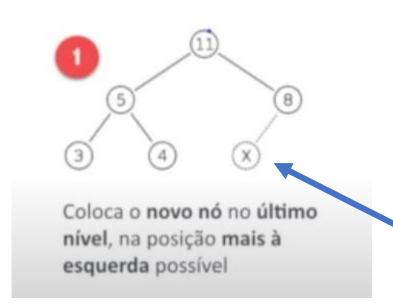
• Exemplo: Inserção da chave "15"

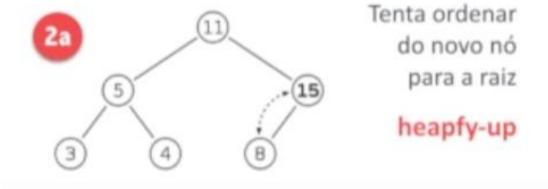


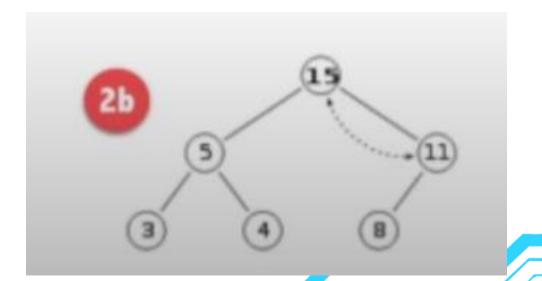


Satisfaz a condição de árvore binária completa, mas ainda não a condição de Heap.

• Exemplo: Inserção da chave "15"







# Heap - Remoção

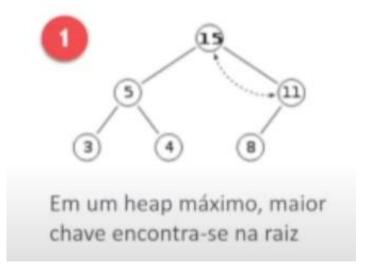
• Exemplo: da raiz (geralmente)

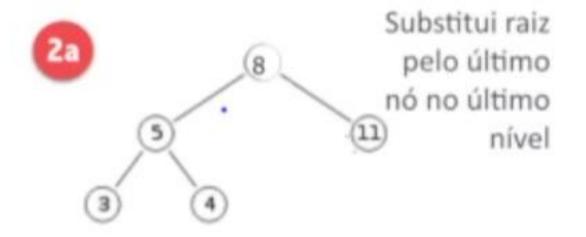


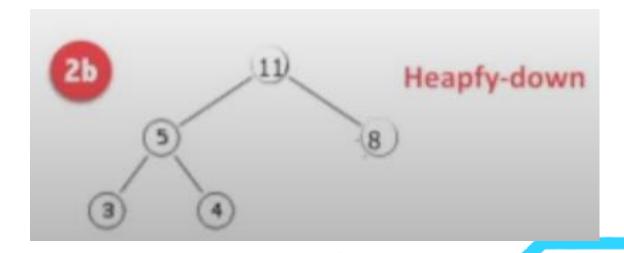
Começa pela raiz – maior elemento neste caso

## Heap - Remoção

• Exemplo: da raiz (geralmente)

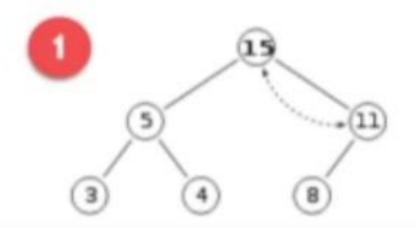






# Heap – Busca

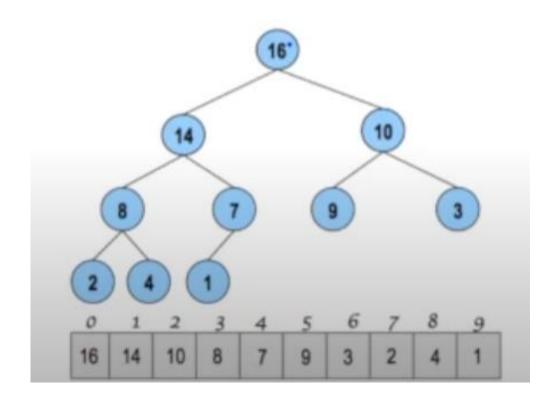
• Exemplo: da raiz (geralmente)



Em um heap máximo, maior chave encontra-se na raiz

# Heap – Representação

- Um heap pode ser presentado por um array unidimensional:
  - Raiz = 0
  - Pai(i) = (i-1)/2
  - Filho\_esq(i) = i \* 2 + 1
  - Filho\_dir(i) = i \* 2 + 2



Heapsort – O que é?

- Desenvolvido em <u>1964</u> por Robert W. Floyd (New York, USA) e J.W.J Williams;
- Método de seleção em árvore binária do tipo Heap, de forma ordenada em relação aos valores de suas chaves;

- Também conhecido como ordenação por "heap" (do inglês, monte), é um algoritmo de ordenação bastante sofisticado e que compete em desempenho com o quicksort.
- A ideia básica desse algoritmo é transformar o array de dados em uma estrutura do tipo heap.

- Consiste em duas fases:
  - Fase 1: Construção do heap (build-Heap) Heap máximo
  - Fase 2: Seleção dos elementos na ordem desejada (Heapsort)

#### Fase 1

- Dado um array, trocar as chaves de lugar de forma que a árvore representada pela array passe a ser um heap
- Para toda sub-árvore:

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

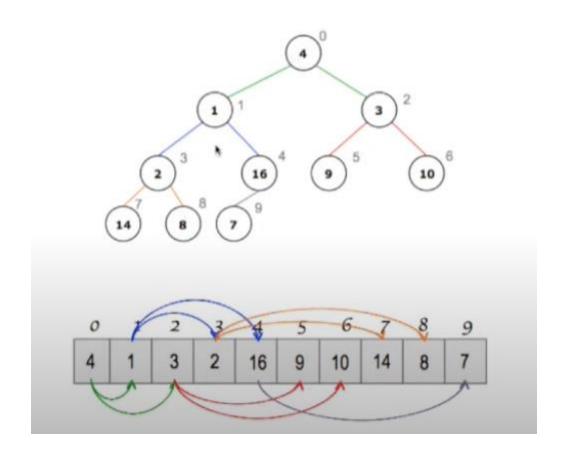
• Os testes das chaves se iniciam pela última sub-árvore prosseguindo, a partir daí, para as sub-árvores que antecedem essa, até testar a raiz da árvore.

#### Fase 1: Exemplo

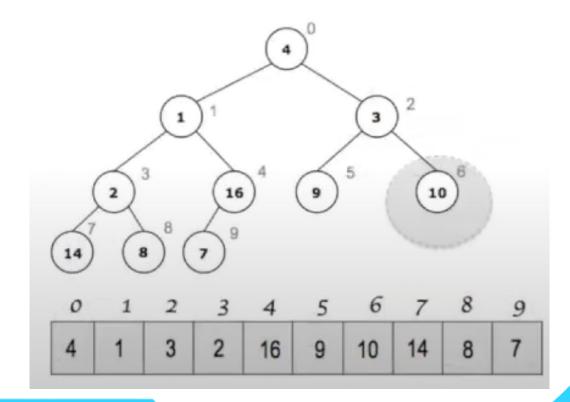
$$Raiz = 0$$

$$Pai(i) = (i-1)/2$$

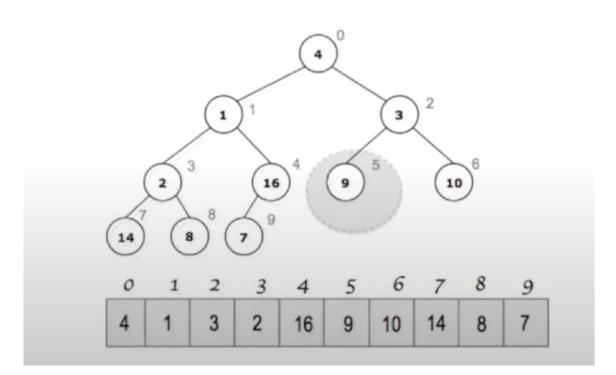
$$Filho_esq(i) = i * 2 + 1$$



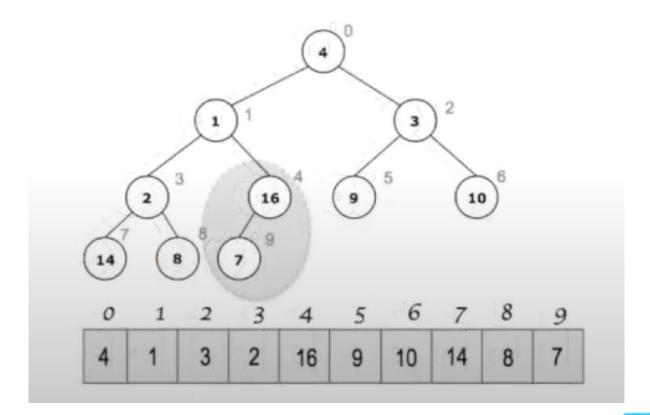
- Primeira fase consiste em transformar um árvore binária em Heap
- Nota: Heapsort trabalha com array (aqui a árvore é representativa)



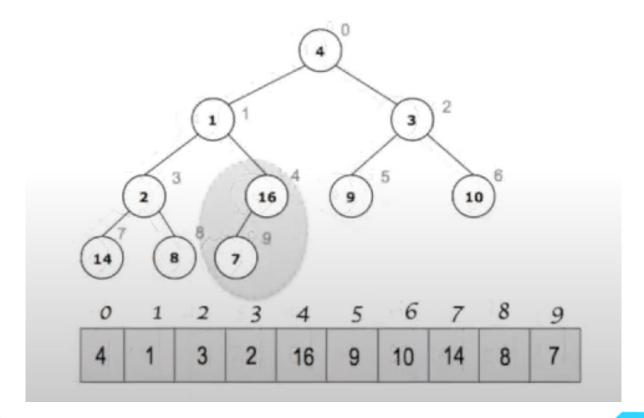
• Primeira fase consiste em transformar um árvore binária em Heap



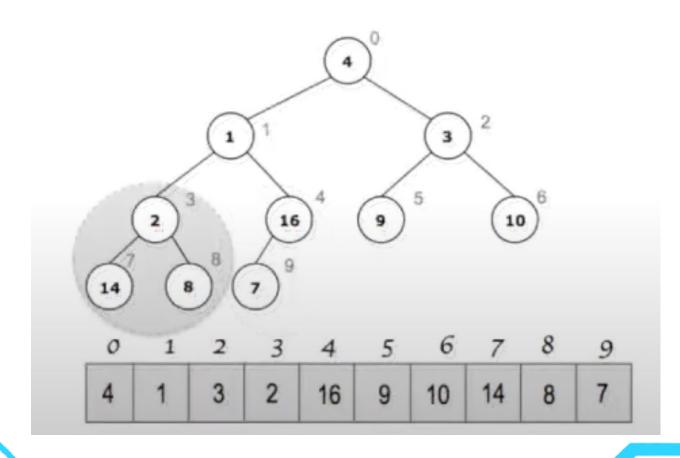
- Primeira fase consiste em transformar um árvore binária em Heap
- Começa pelo tamanho\_array/2-1



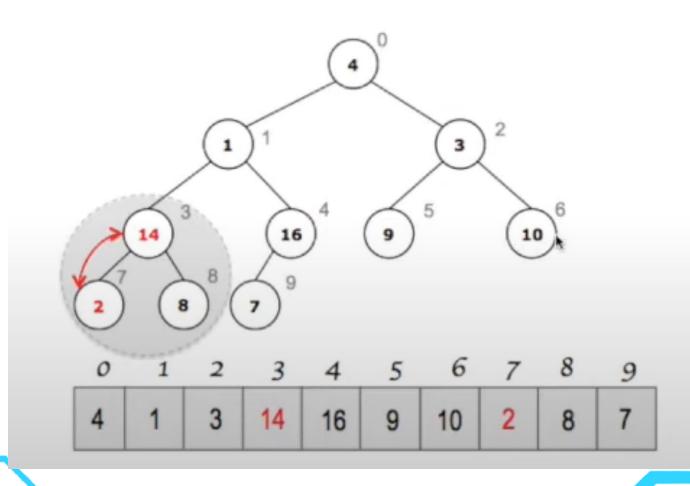
- Primeira fase consiste em transformar y Característica importante!
- Começa pelo tamanho\_array/2-1



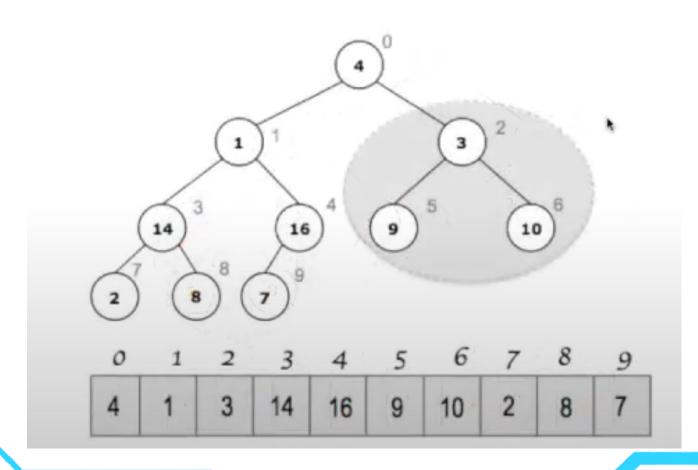
• Neste caso, essa sub-árvore não é uma Heap



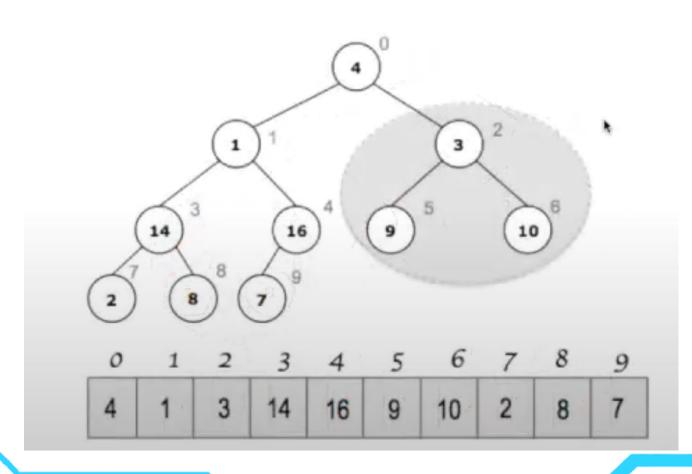
• Troca de lugar com o maior elemento entre os filhos



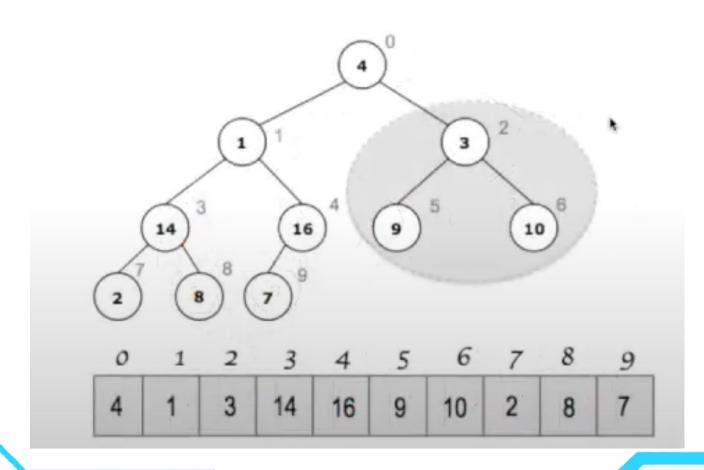
• Próximo nível, da direita para esquerda



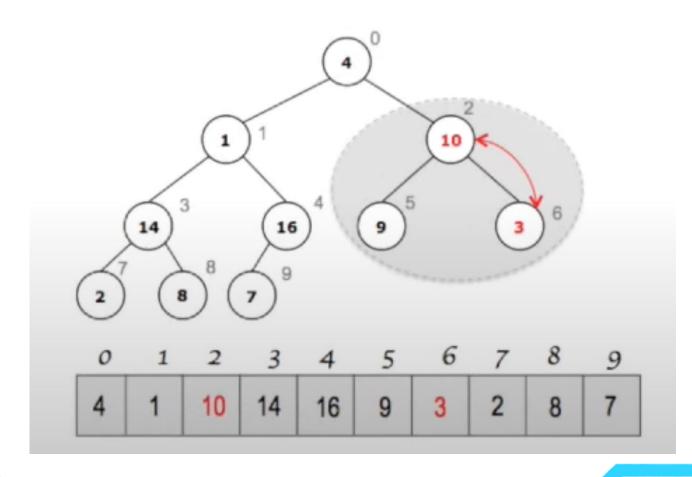
• Não é uma Heap



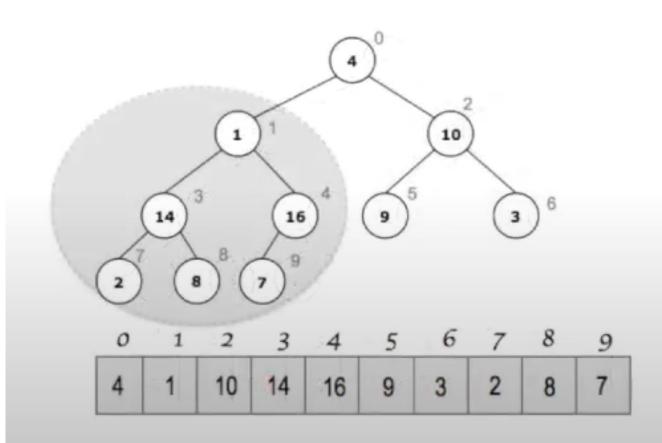
• Pegamos a maior chave entre os filhos e trocamos



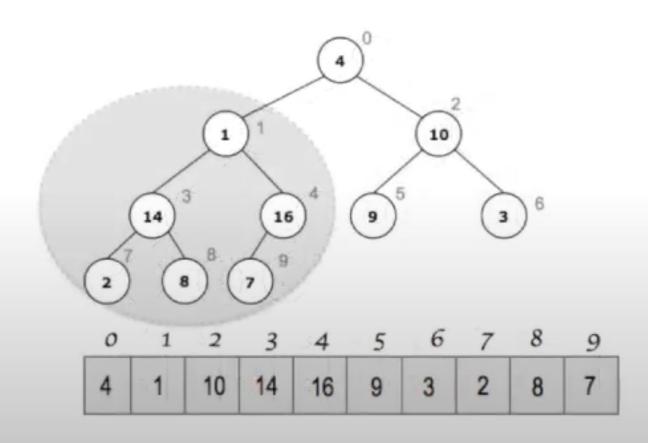
Pegamos a maior chave entre os filhos e trocamos de lugar com o pai (elemento
2)



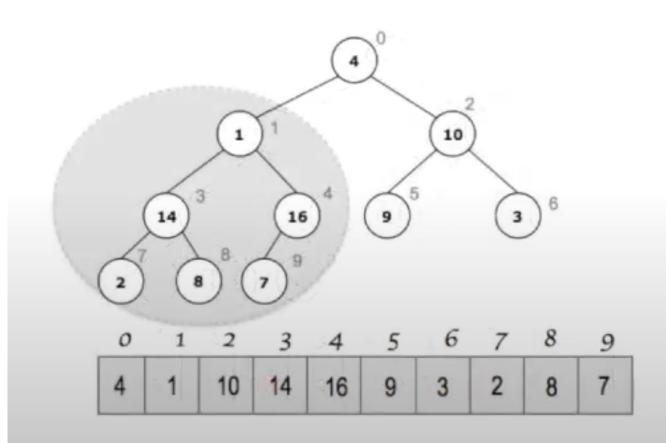
• Avalia sub-árvore da esquerda



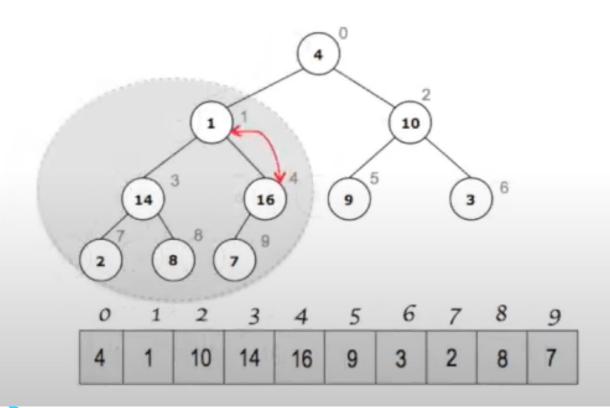
• Não é uma Heap



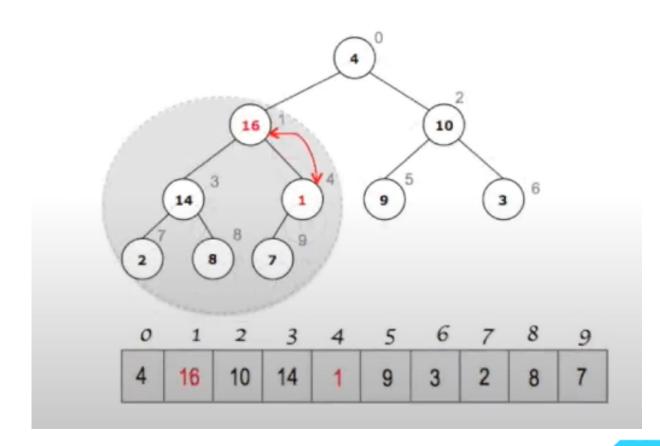
• Começamos com a raiz, entre os filhos qual o maior entre eles?



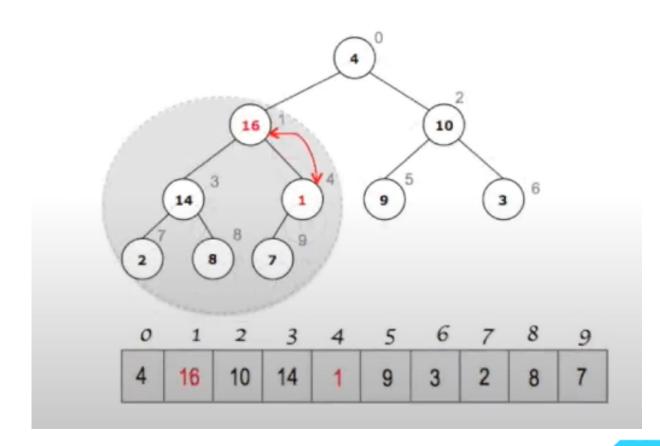
• Começamos com a raiz, entre os filhos qual o maior entre eles?



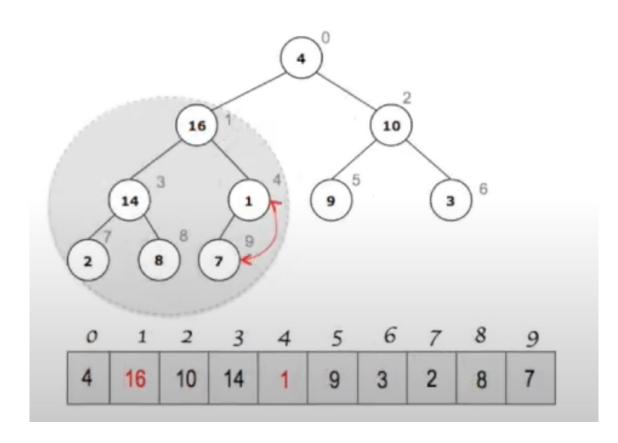
• Começamos com a raiz, entre os filhos qual o maior entre eles?



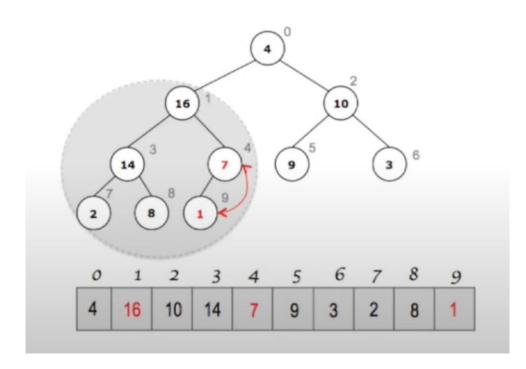
• No entanto, agora a <u>sub-árvore</u> da direita não é mais uma Heap



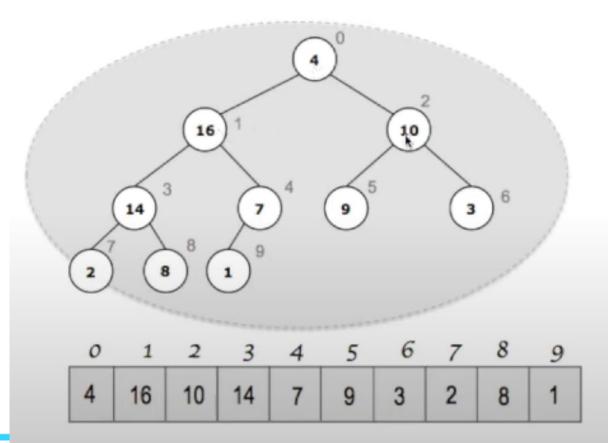
• Troca do 7 com o 1



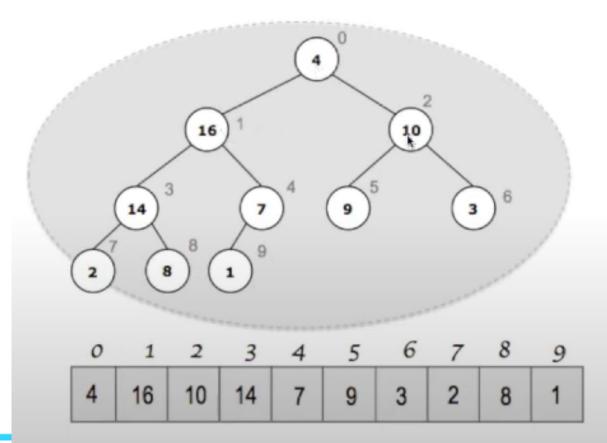
• Agora sim, toda essa sub-árvore é uma heap



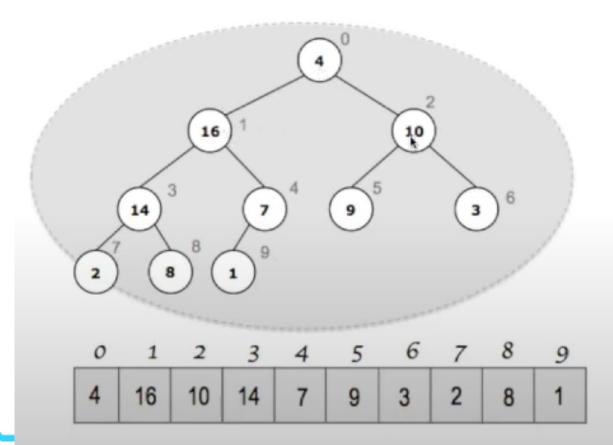
• Subimos de nível novamente



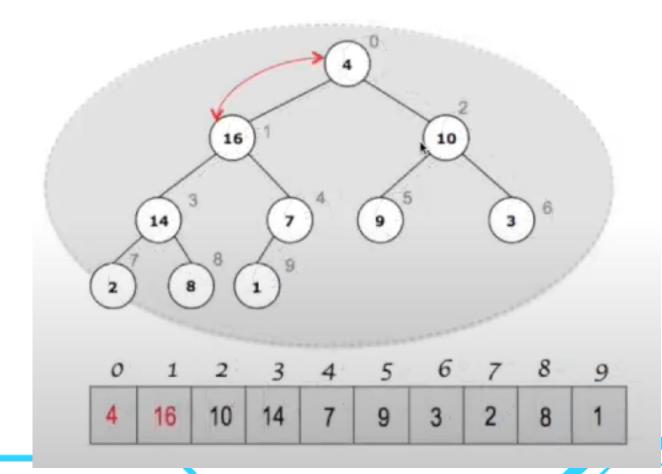
• Não é uma Heap



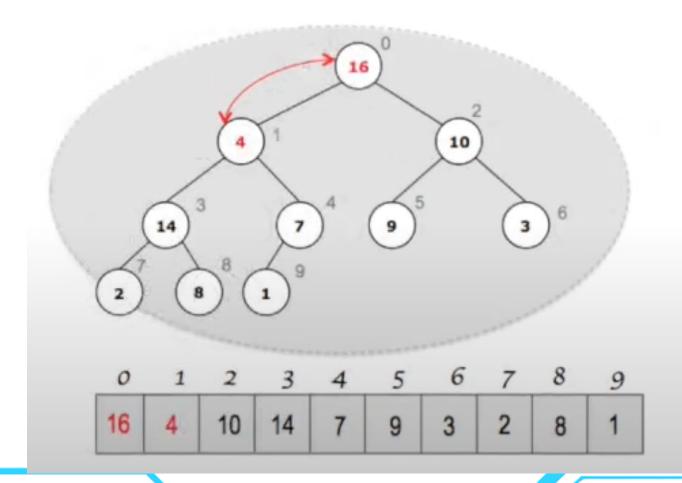
• Entre os filhos do nó raiz 4, qual o maior?



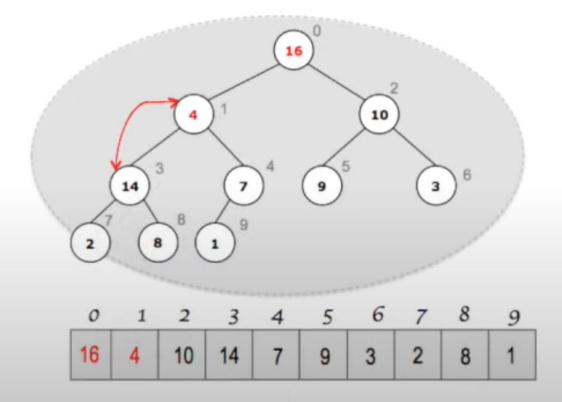
• Troca o 16 com o 4



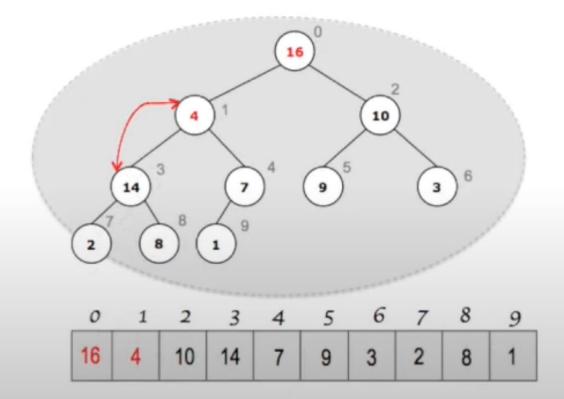
• Troca o 16 com o 4



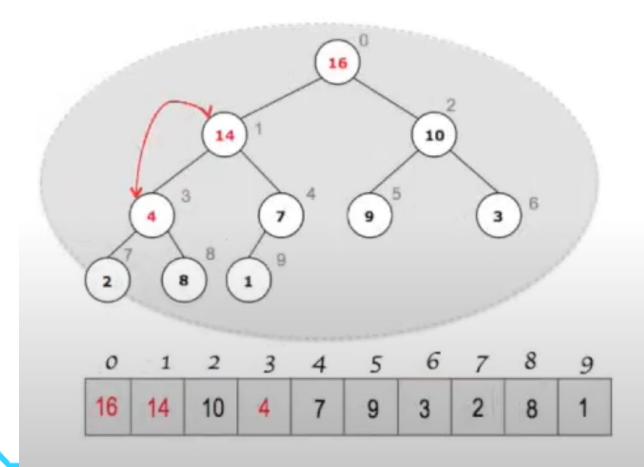
• No entanto, a sub-árvore que possui o nó raiz 4 deixou de ser uma Heap



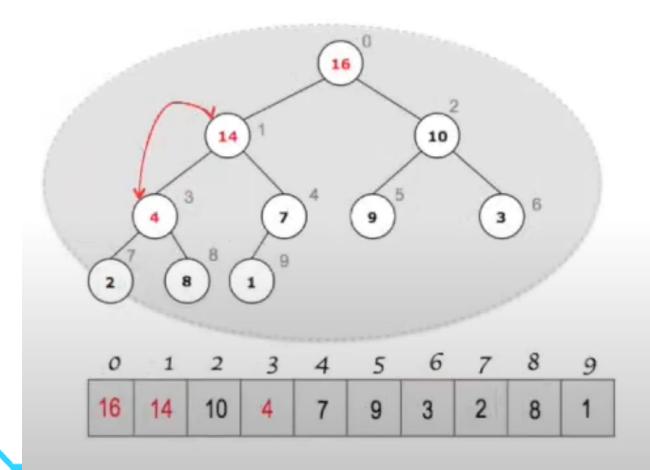
• Neste caso, troca o 4 com o filho de maior valor, ou seja, o 14



• Agora, a <u>sub-árvore com o valor 4 deixou de ser uma Heap</u>

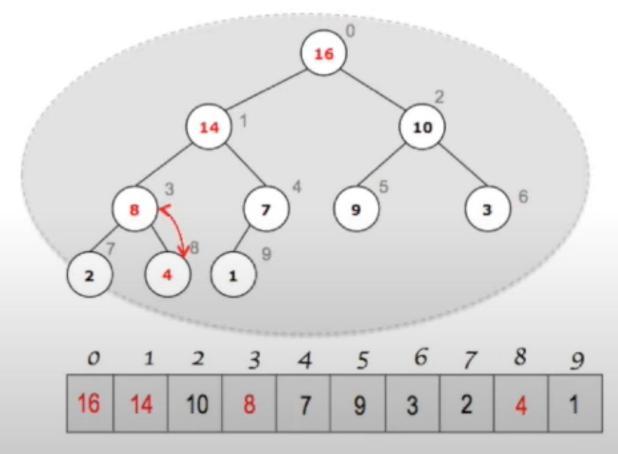


• Precisamos realizar uma troca com do quadro com o seu filho de maior valor

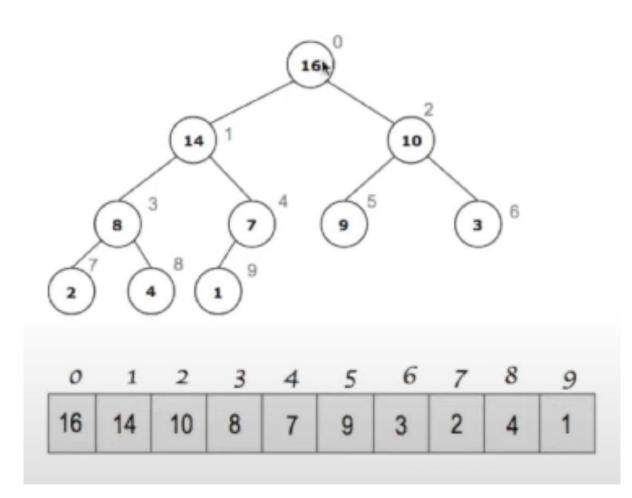


• Troca o 4 com o 8 e agora sim temos uma Heap.

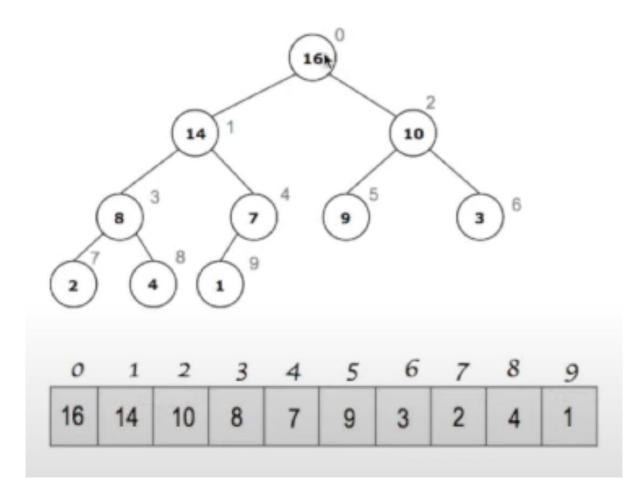
#### Toda a árvore ficou Heap!!!



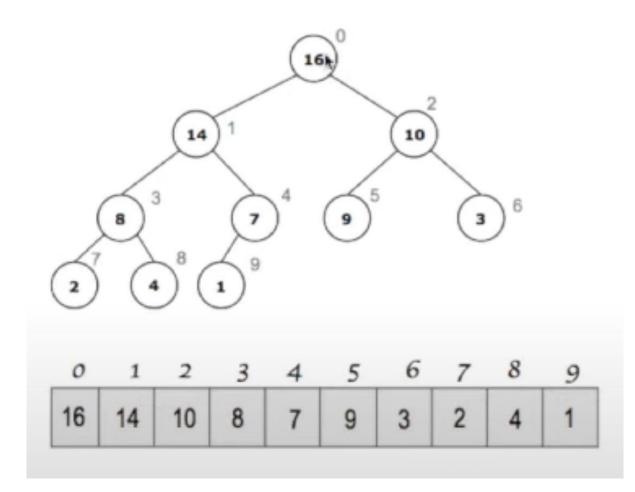
• Fase 2: Seleção dos elementos na ordem desejada

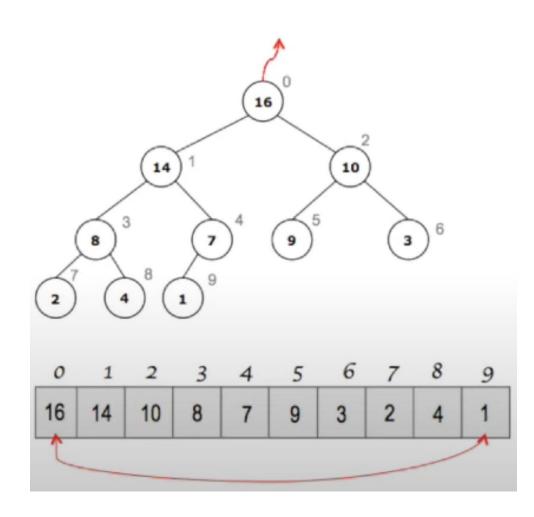


- Fase 2: Seleção dos elementos na ordem desejada
  - Se a chave que está na raiz é a maior de todas, então sua posição definitiva correta, na ordem crescente, é a última posição no vetor;

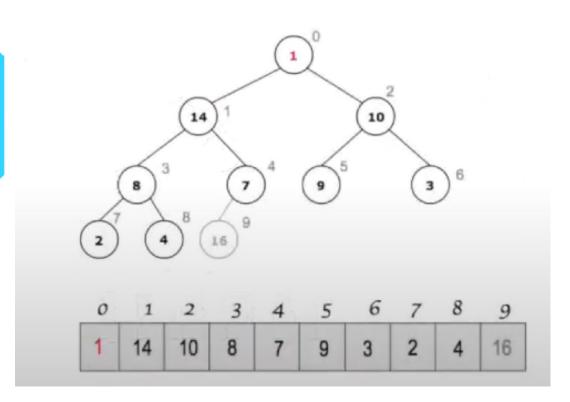


- Fase 2: Seleção dos elementos na ordem desejada
  - Se a chave que está na raiz é a maior de todas, então sua posição definitiva correta, na ordem crescente, é a última posição no vetor;
  - Então, esta maior chave é colocada na última posição do vetor, por troca, com a chave que ocupa aquela posição.

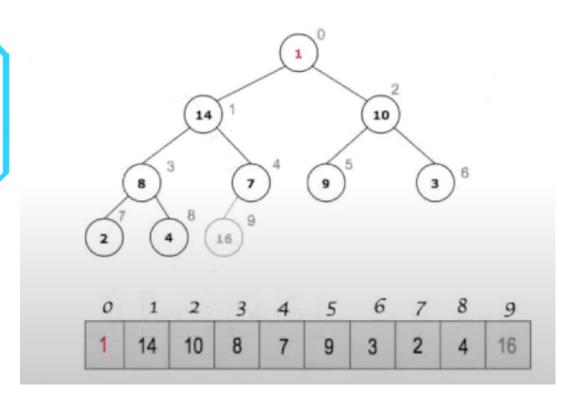




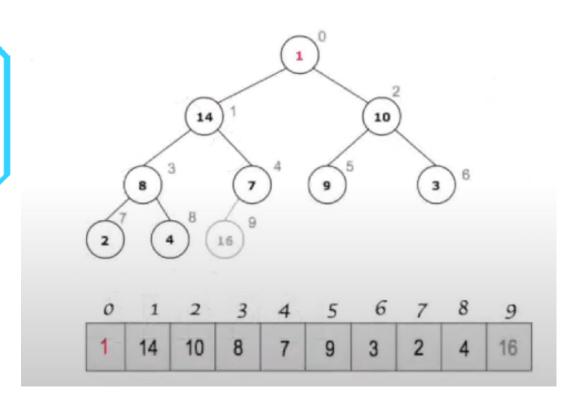
- Seleção da maior chave
  - Troca de posição com a chave na última posição da array



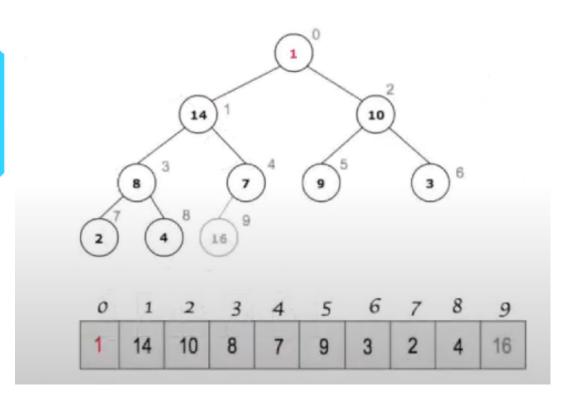
• A partir deste momento, teremos 2 setores na array.



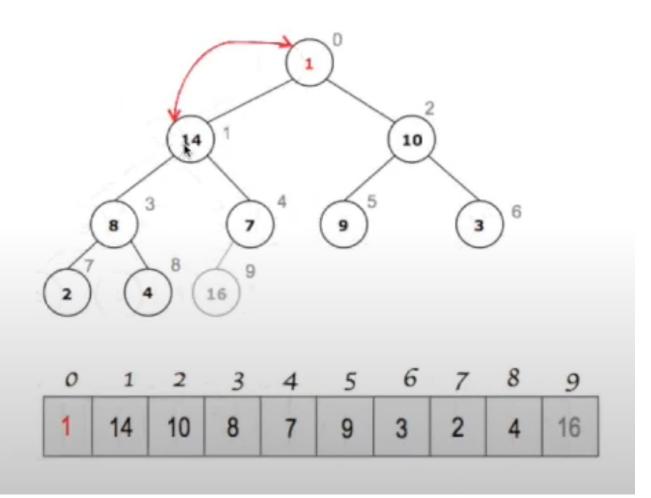
- A partir deste momento, teremos 2 setores na array.
  - A parte final será a parte ordenada
  - A parte inicial será a parte ainda não ordenada



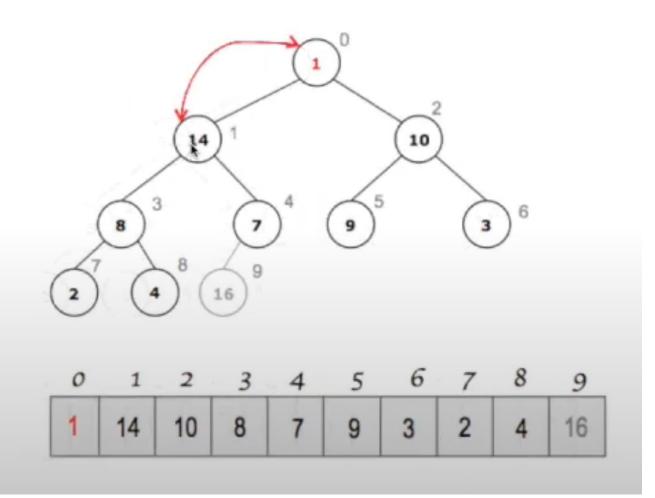
- Na árvore, isso representa:
  - A parte que esta em cima (ordenada)
  - O restante da array será utilizada para sempre ser transformada em um heap para pegar o maior valor e deslocar para o fim da array



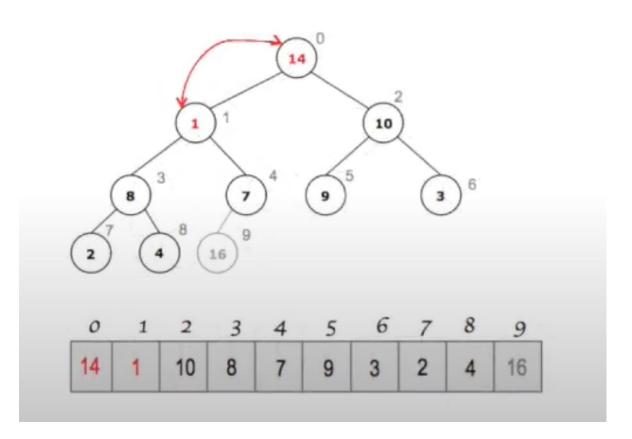
 Portanto, precisa novamente transformar em uma heap começando sempre pela raiz



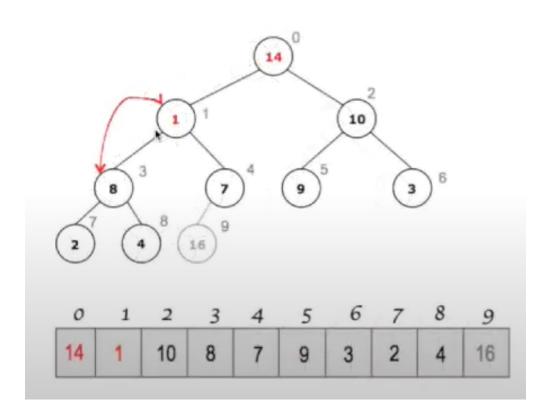
 Pega o maior filho do nó 1 que o 14 e troca de lugar



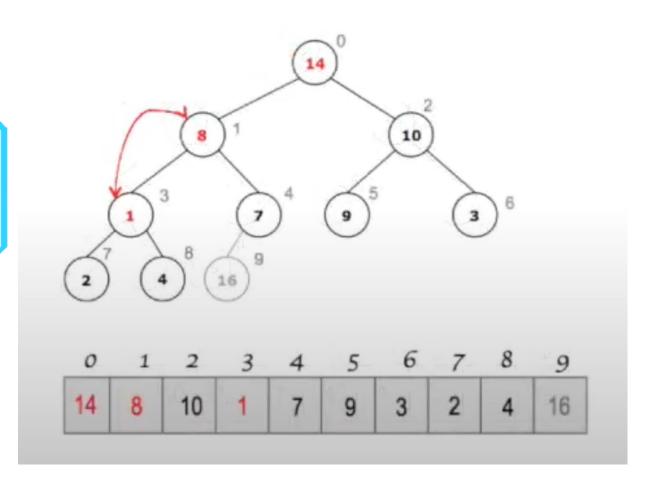
- Pega o maior filho do nó 1 que o 14 e troca de lugar
- Processo chamado de heapfy (neste caso, heapfy-down)



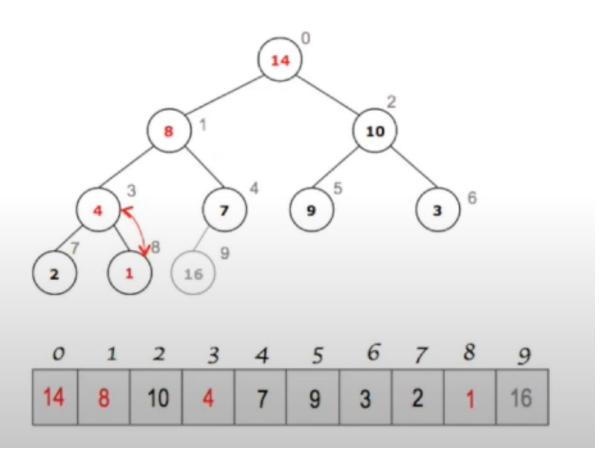
• Ao fazer isso, o restante da subárvore deixou de ser heap



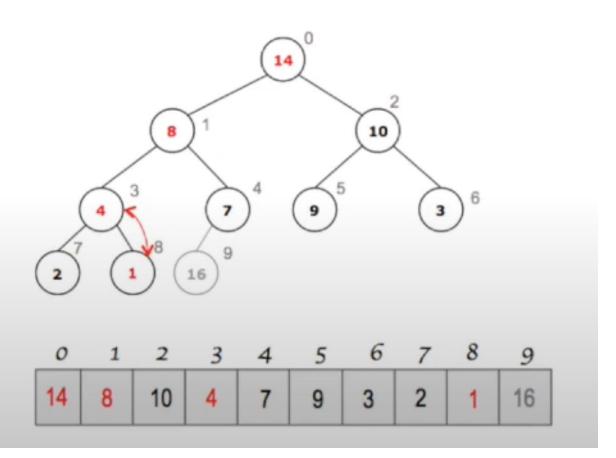
• Verifica o maior filho do 1, que é o 8 e troca de lugar.



 Agora, deve ser feito com o restante da sub-árvore de 1

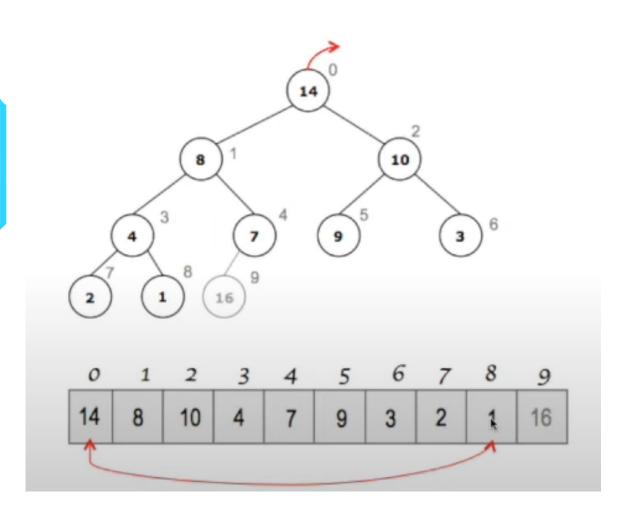


• Troca 1 com 4 e temos o seguinte resultado.

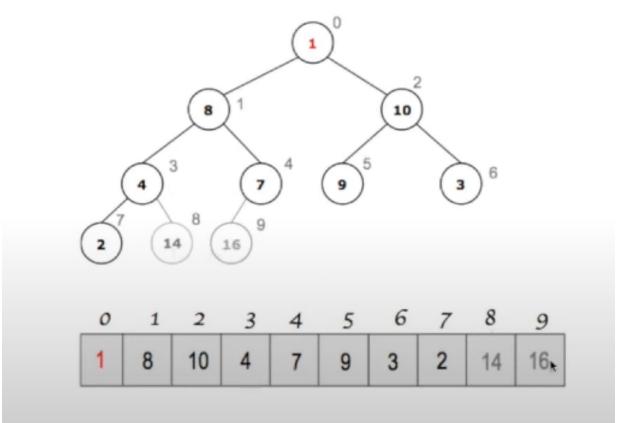


• Troca 1 com 4 e temos o seguinte resultado.

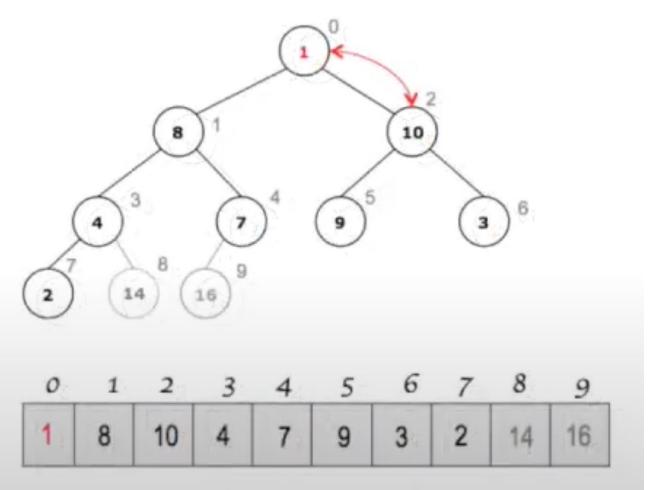
• Temos novamente uma árvore Heap!



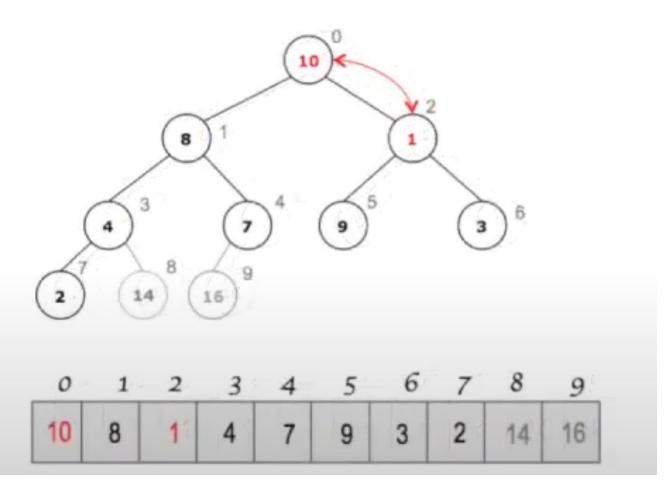
 Novamente, iremos trocar o elemento raiz a última posição do array (inserir o maior elemento no setor de elementos não ordenados)



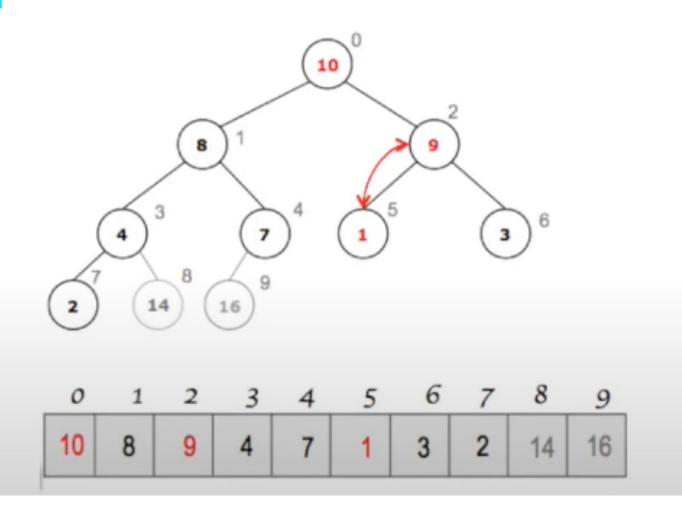
 Necessário transformar a árvore novamente em uma Heap



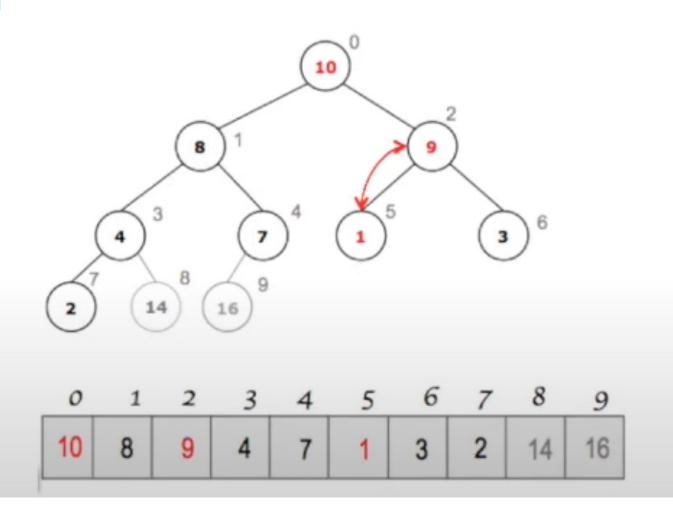
• Troca o maior o 1 com o maior filho



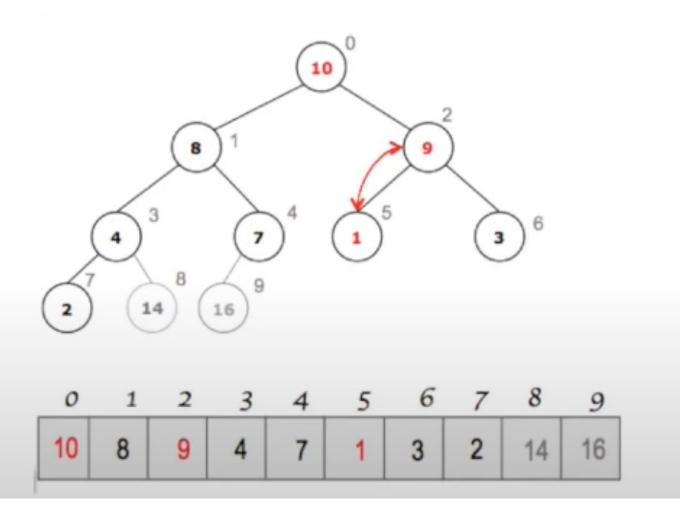
• Mesmo processo deve ser feito na sub-árvore da direita



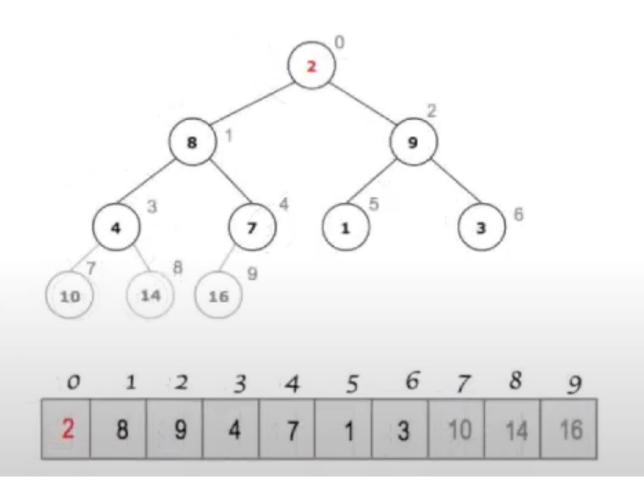
• Troca o 1 com o maior filho



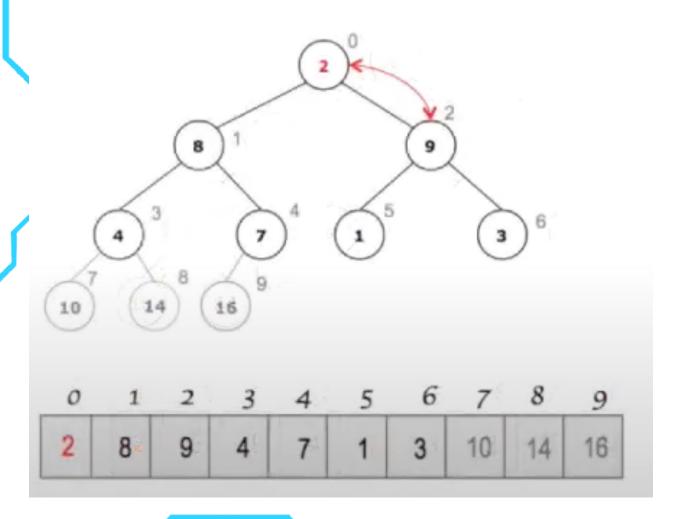
• Temos novamente um heap!



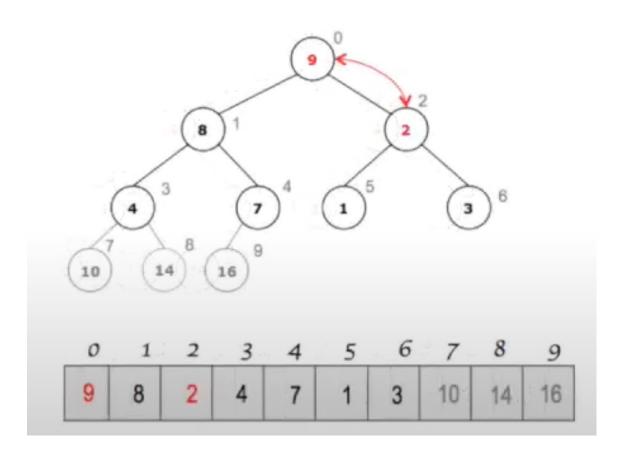
 Pegamos novamente o elemento de maior valor, ou seja, a raiz e jogamos para a última posição do setor do vetor não ordenado.



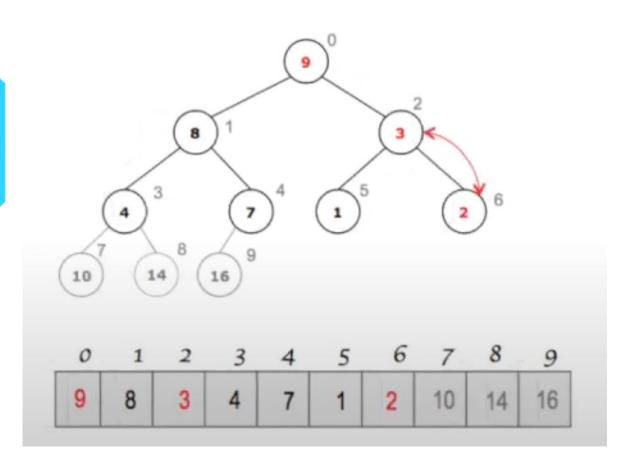
 Agora, precisamos novamente transformar a árvore em um heap



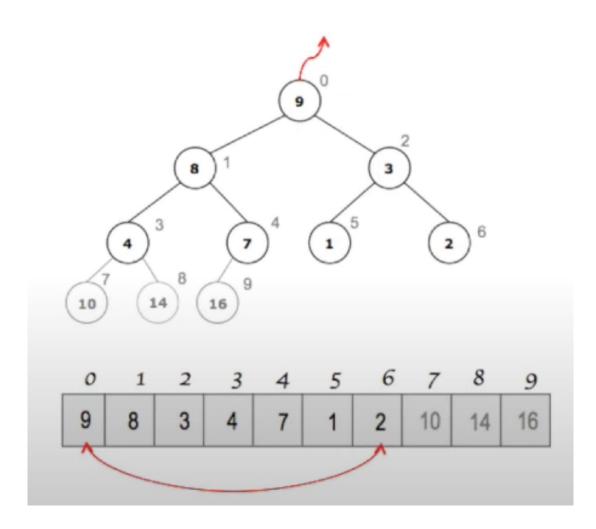
• Começamos, novamente, pela a raiz e trocamos com o maior filho.



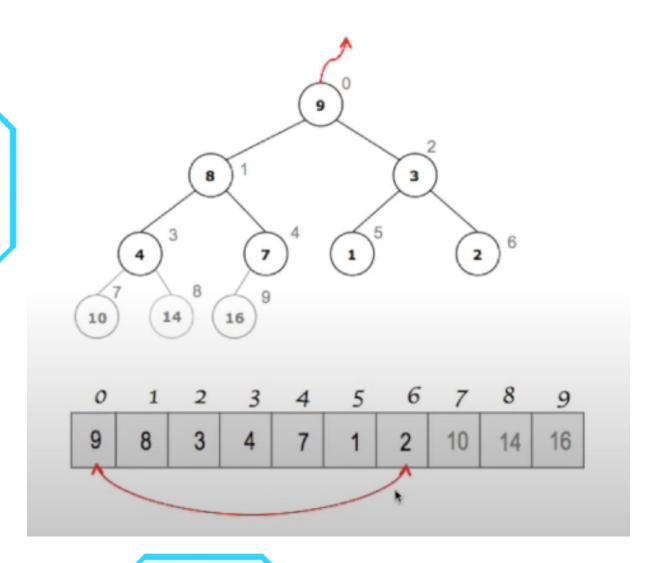
• A sub-arvore da direita não é mais uma Heap



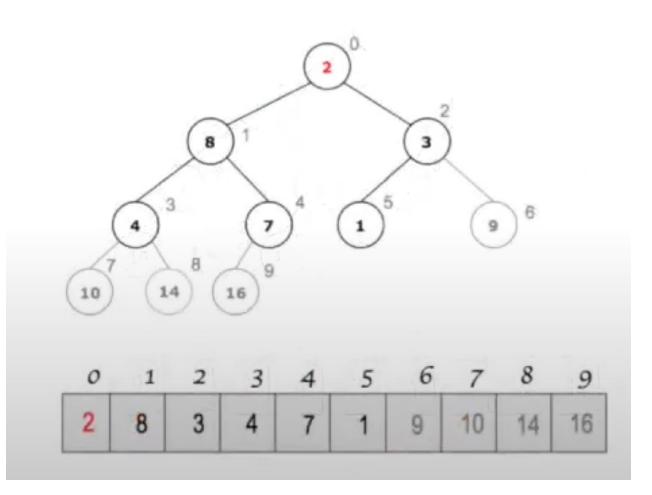
• Troca o 2 com o 3



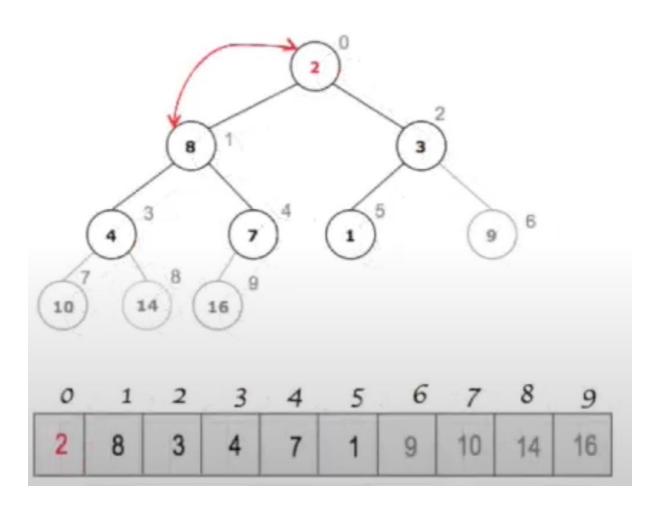
 Temos, novamente, uma Heap máxima



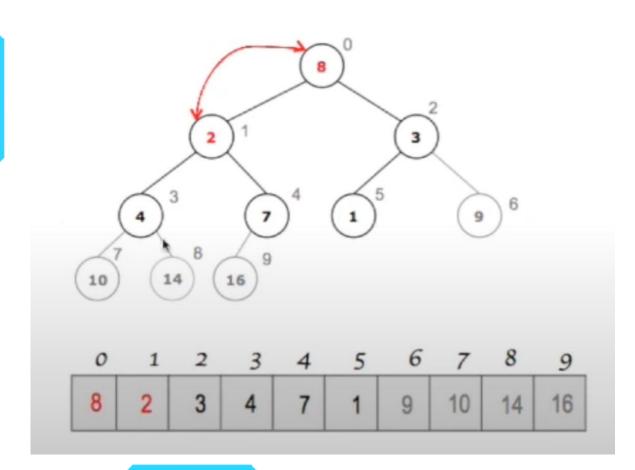
 Colocamos a raiz que o maior valor na última posição do vetor de não ordenados.



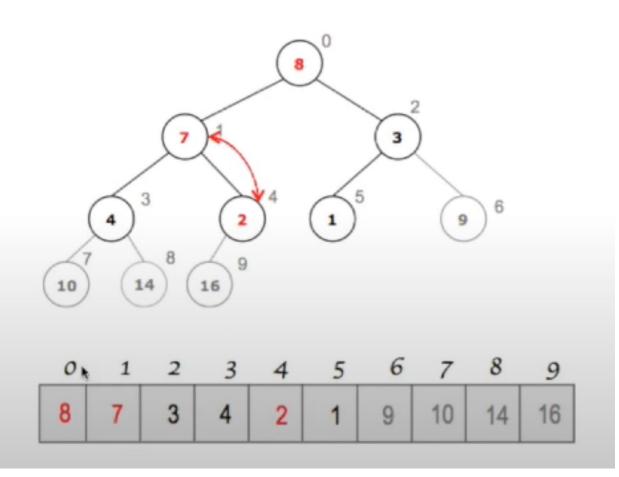
 Novamente, temos que transformar a árvore em um Heap máximo



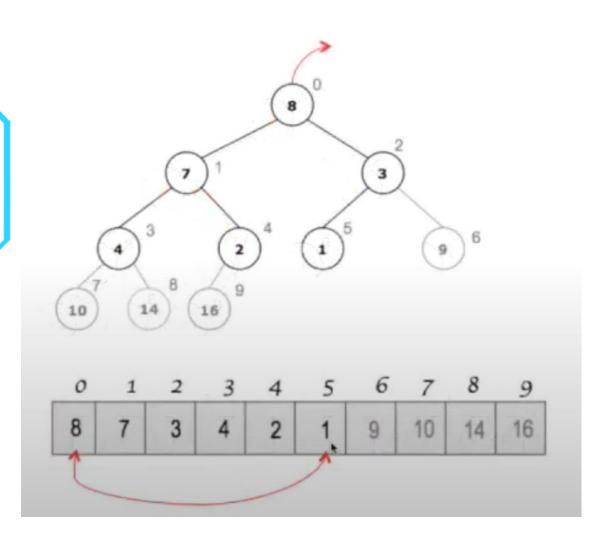
 Maior valor entre os filhos do nó raiz?



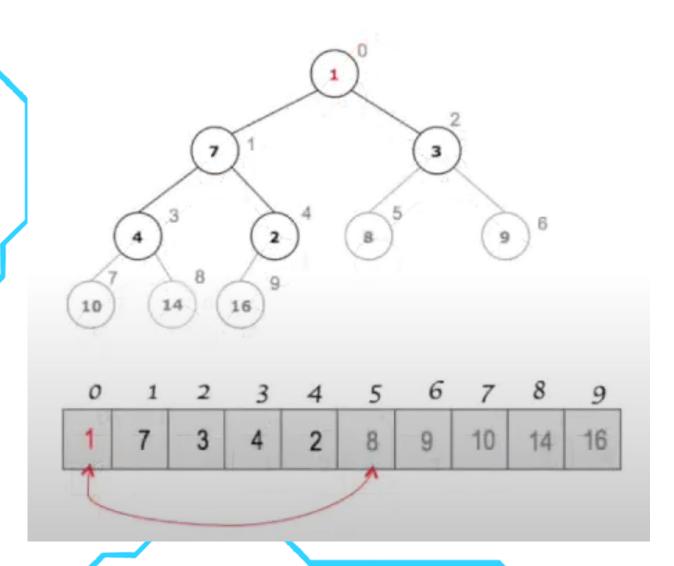
Maior valor entre os filhos do nó 2?



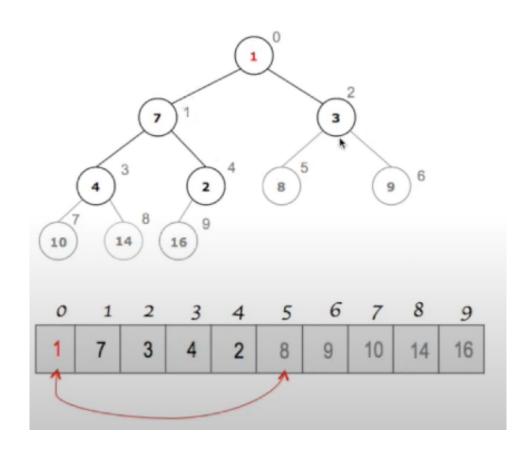
• Temos um Heap máximo



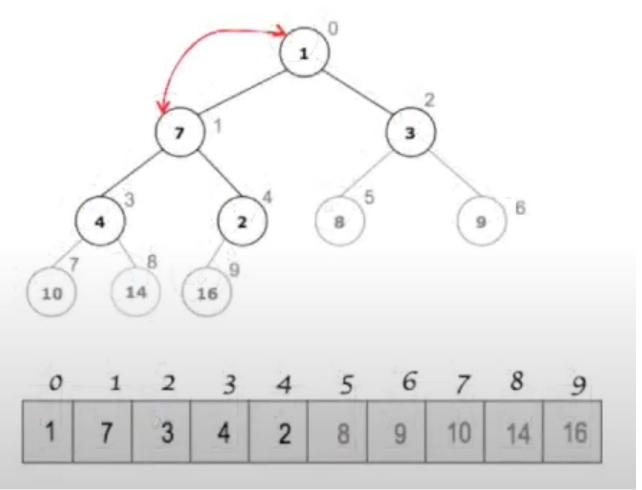
 Troca o 8 para a ultima posição do array de não ordenados



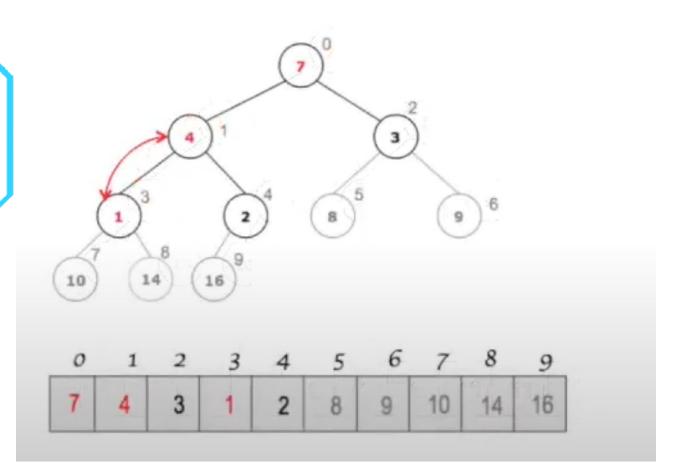
 Troca o 8 para a ultima posição do array de não ordenados



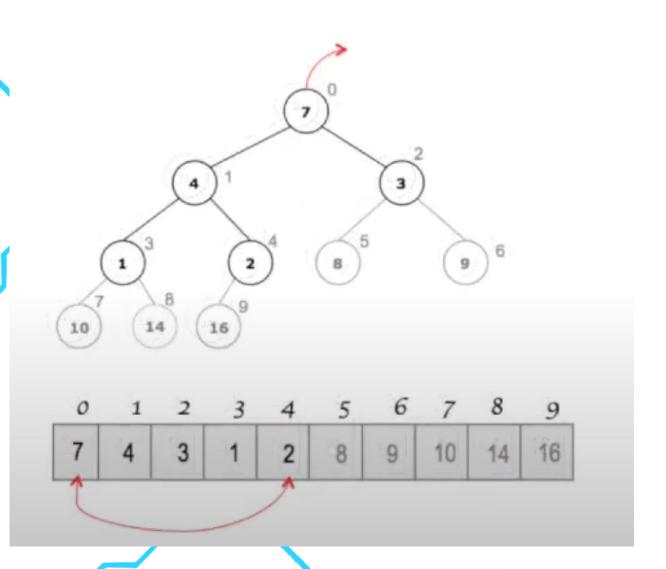
• Novamente, temos que transforma a árvore em uma heap



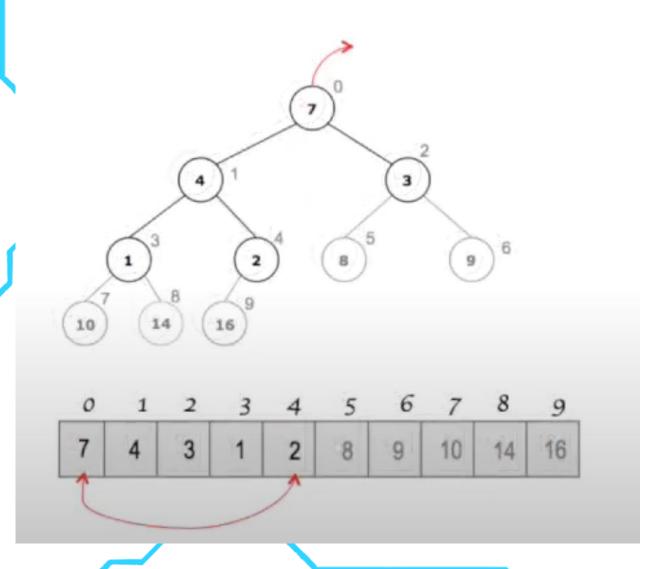
• Novamente, temos que transforma a árvore em uma heap



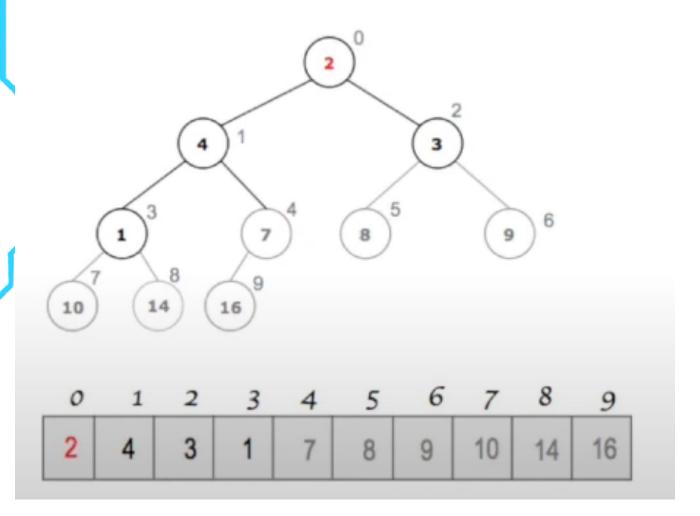
• Ajusta a sub-arvore



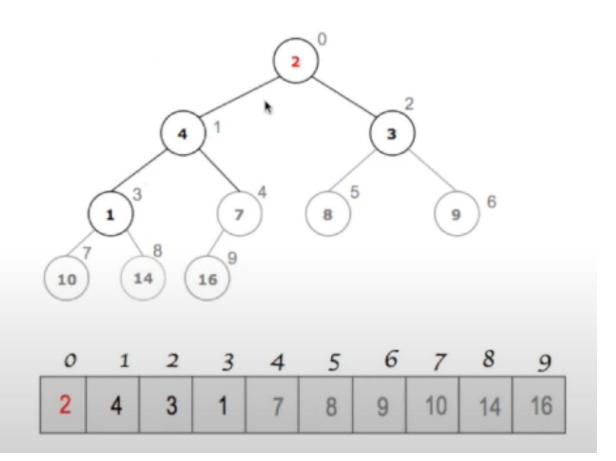
• Temos uma heap novamente!



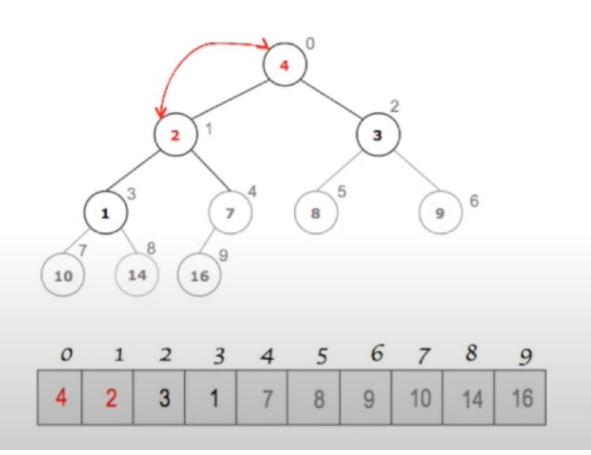
• Troca a raiz com o último elemento do array de não ordenados



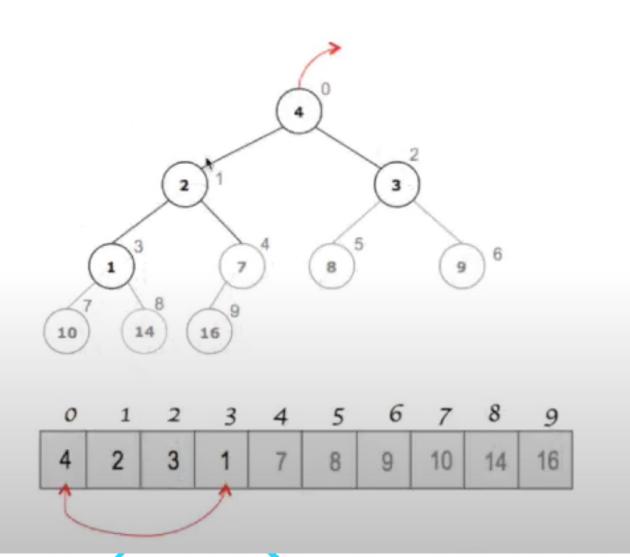
• Troca a raiz com o último elemento do array de não ordenados



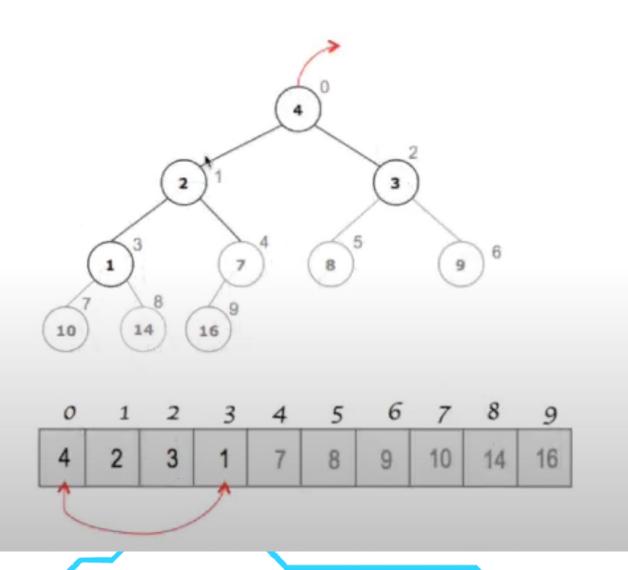
• Transformar em Heap novamente.



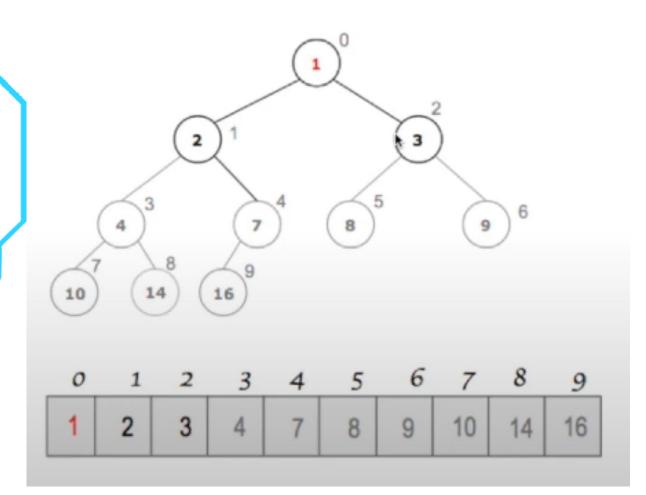
• Transformar em Heap novamente.



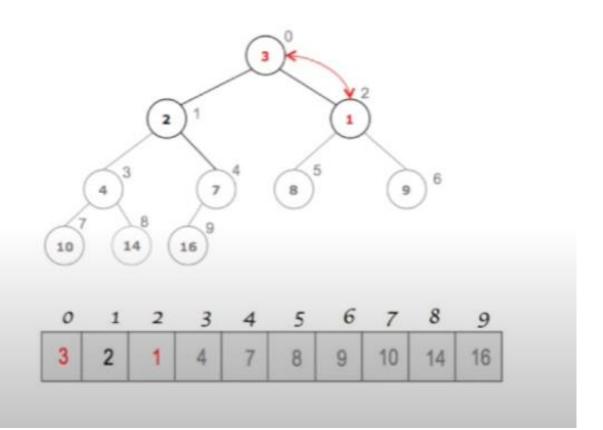
• Já temos uma heap novamente



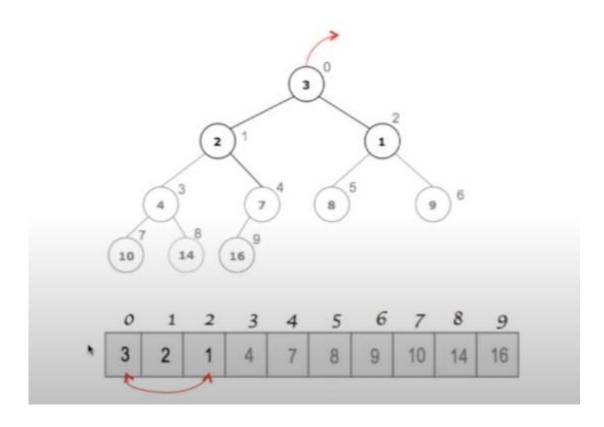
- Já temos uma heap novamente
- Trocamos a raiz pelo último elemento do vetor de não ordenados



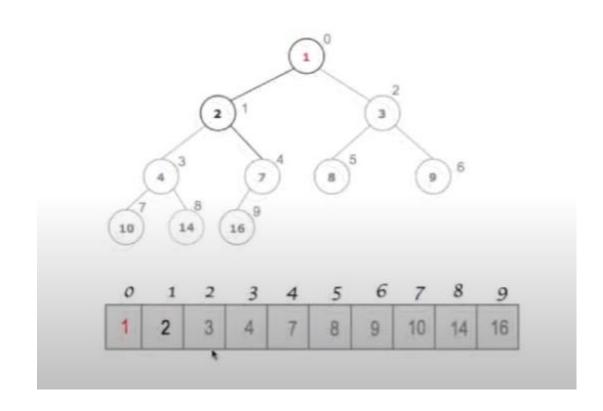
• Transformar em heap novamente!



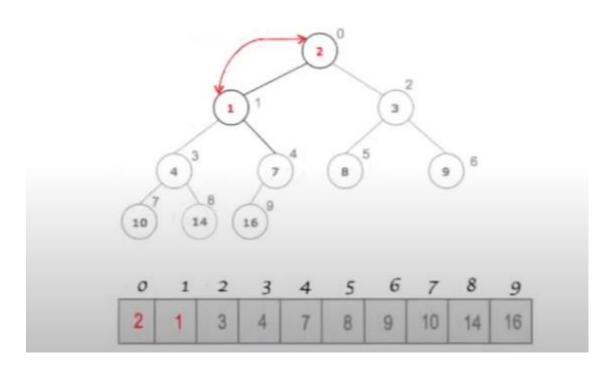
 Agora, transformar em um heap máximo novamente



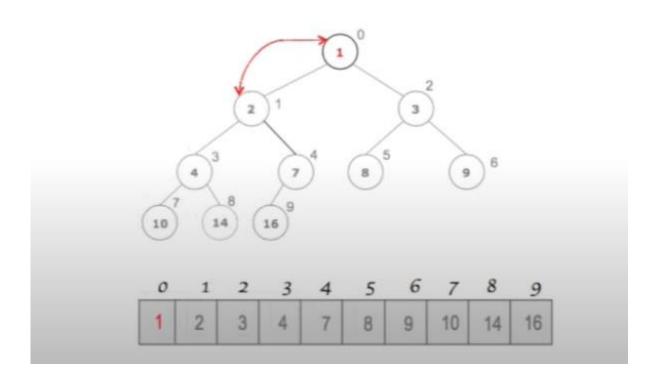
 Temos, novamente, Heap máximo, colocamos o nó raiz ao final da lista de desordenados.



• Transformar em heap, mais uma vez



• Transformamos a árvore em um heap



 Colocamos a raiz na última posição no setor dos vetor desordenados no array

Heap – Algoritmo

```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
          a[0] = a[n];
                                                    3
                                                           16
                                                                  10
          a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);// torna o array uma árvore heap
```

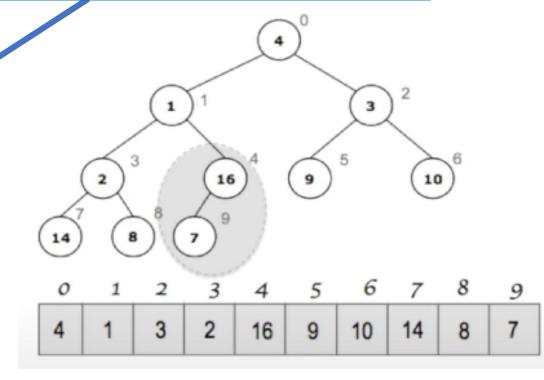
10

14

```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
          a[0] = a[n];
          a[n] = temp;
```

maxHeapfy(a, 0, n);// torna o array uma árvore heap

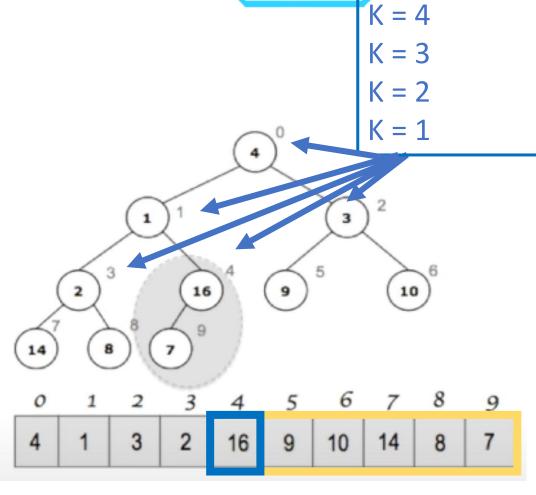
Responsável por transformar a árvore em uma árvore heap



```
a.length = 10
k = 10 / 2 - 1 => int k = 4
// percebam que os demais nós do array são filhos
```

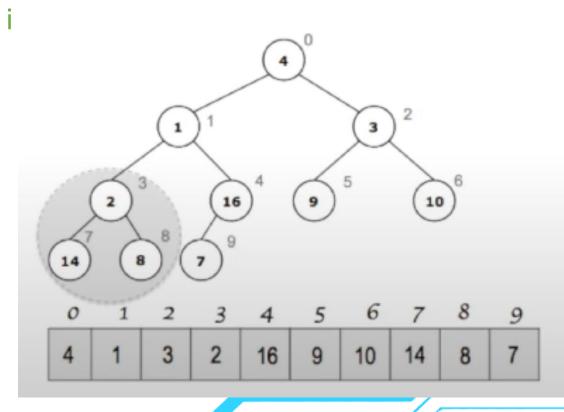
```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
         a[0] = a[n];
                                                    3
         a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);// torna o array uma árvore heap
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
          a[0] = a[n];
                                                    3
          a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);// torna o array uma árvore heap
```



```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
    int maior = i;
    int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
    int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
    if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
    if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
    if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```

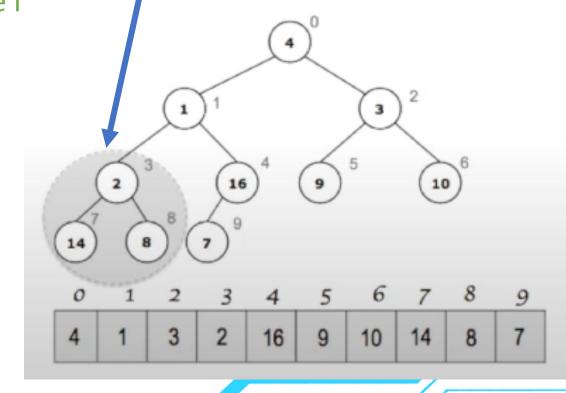
```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
    int maior = i;
    int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
    int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
    if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
    if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
    if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```



```
i = 3
maior = 3
= 2 * 3 + 1 = 7
r = 2 * 3 + 2 = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
   int maior = i;
   int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
   int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
   if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
   if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
   if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```

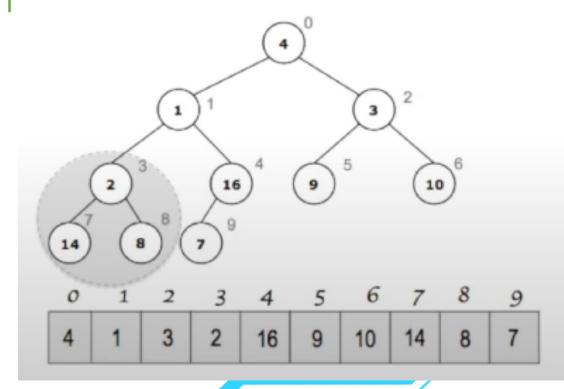


```
i = 3
maior = 3
 = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
l = 7 > n = 10
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int m)?
   int maior = i;
```

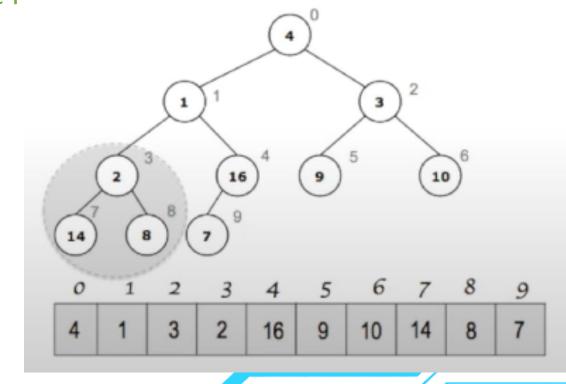
```
int l = 2*i+1; // posição do Tilho a esquerda de i
int r = 2*i+2;// posição do filho a direita de i
if(I < n \&\& a[I] > a[i]) maior = I;
if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
if(maior != i){
   int temp = a[i];
   a[i] = a[maior];
    a[maior] = temp;
    maxHeapfy(a, maior, n);
```



```
i = 3
maior = 3
I = 7
r = 8
```

```
a[7] > a[3]
14 2
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)
    int maior = i;
   int l = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
   int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
   if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
   if(r < n && a[r]>a[maior]) maior = r;
    if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```



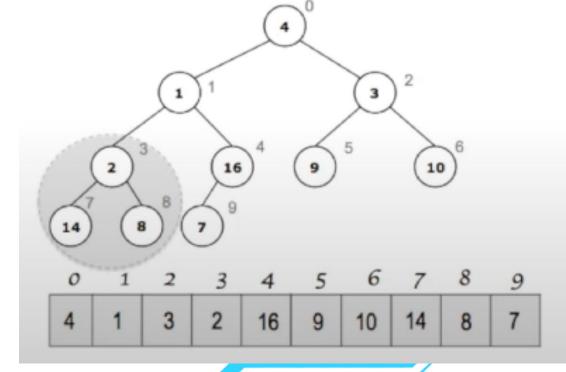
```
i = 3
maior = 3
l = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
a[7] > a[3]
14 2
```

```
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
   int maior = i;
   int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de
   int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
   if(1 < n \&\& a[1]>a[i]) maior = 1;
   if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
   if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```

maior = 7 // valor 14



```
i = 3

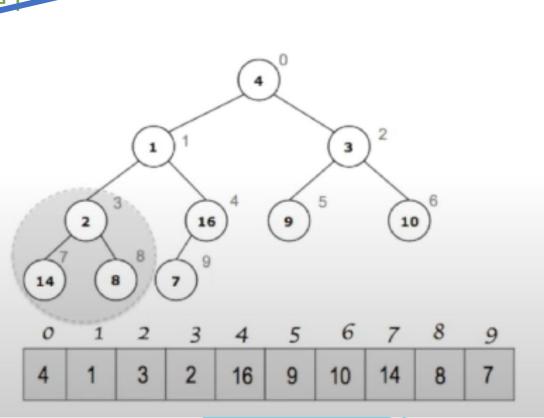
maior = 7

l = 7

r = 8
```

```
a[7] > a[3]
14 2
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
    int maior = i;
    int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de
    int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
    if(1 < n \&\& a[1]>a[i]) maior = 1;
    if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
    if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```



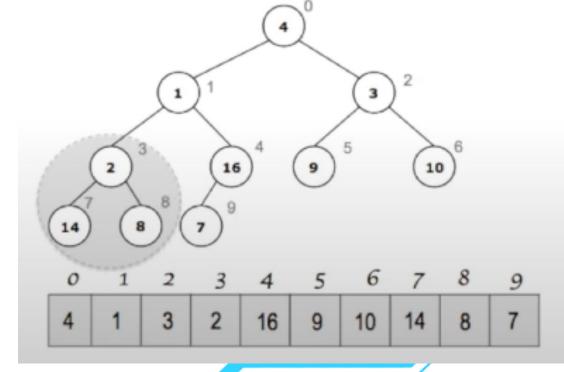
maior = 7 // valor 14

```
i = 3
maior = 7
 = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
   int maior = i;
   int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de_
   int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de
   if(1 < n \&\& a[1]>a[i]) maior = 1,
   if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
   if(maior != i){
       int temp = a[i];
       a[i] = a[maior];
       a[maior] = temp;
       maxHeapfy(a, maior, n);
```

```
a[r] > a[maior]
        14
```



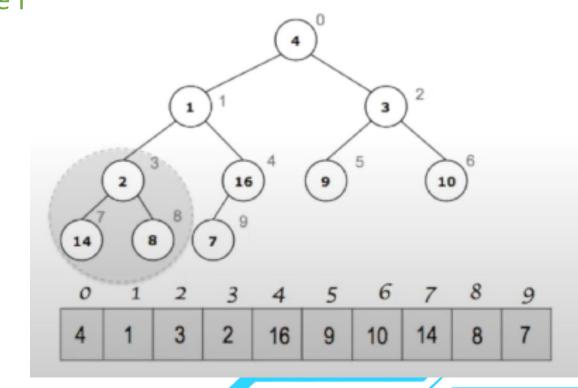
```
i = 3
maior = 7
l = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
```

```
int maior = i;
int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de
if(| < n && a[|]>a[i]) maior = |;
if(r < n \&\& a[r] > a[maior]) maior = r;
if(maior != i){
   int temp = a[i];
   a[i] = a[maior];
   a[maior] = temp;
    maxHeapfy(a, maior, n);
```

```
maior != r
// teste para verificar se o maior
continuou sendo o pai, do
contrário faz as trocas
```



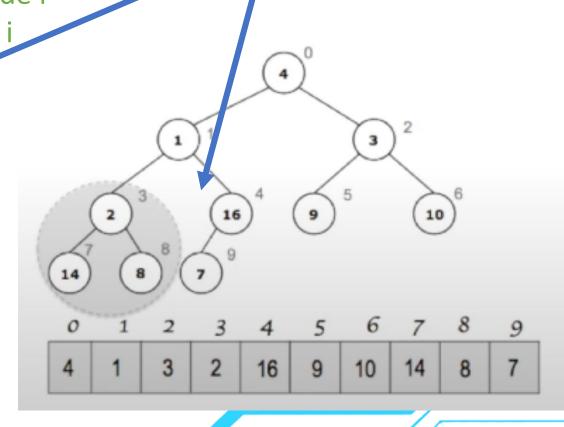
```
i = 3
maior = 7
l = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

```
public static void maxHeapfy(int a[], int i, int n)){
```

```
int maior = i;
int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
if(r < n && a[r]>a[maior]) maior =
if(maior != i){
   int temp = a[i];
   a[i] = a[maior];
   a[maior] = temp;
   maxHeapfy(a, maior, n);
```

```
maior != r
// teste para verificar se o maior
continuou sendo o pai, do
contrário faz as trocas
```



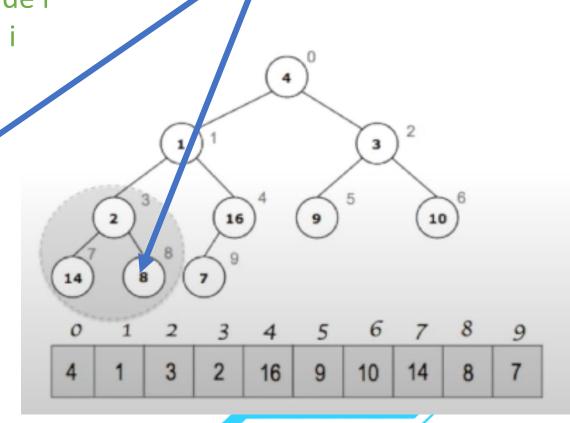
```
i = 3
maior = 7
l = 7
r = 8
```

```
// Algoritmo – livro do Comen
```

public static void **maxHeapfy**(int a[], int i, int n)) **nada é feito** 

```
Chama heapfy para verificar a sub-árvore do 7, como não há, nada é feito
```

```
int maior = i;
int I = 2*i+1; // posição do filho a esquerda de i
int r = 2*i+2; // posição do filho a direita de i
if(I < n && a[I]>a[i]) maior = I;
if(r < n \&\& a[r]>a[maior]) maior = r;
if(maior != i){
   int temp = a[i];
   a[i] = a[maior];
    a[maior] = temp;
    maxHeapfy(a, maior, n);
```

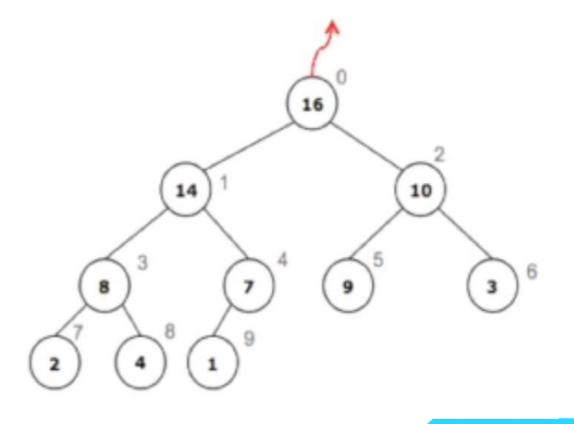


```
// Algoritmo – livro do Comen
                                              todos os elementos na posição
public static void heapSort(int a[]){
                                              correta (árvore heap)
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
          a[0] = a[n];
          a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);// torna o array uma árvore heap
```

Quando terminar esse laço temos

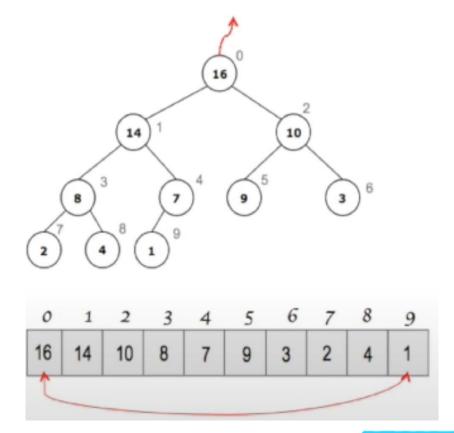
```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
          int temp = a[0];
          a[0] = a[n];
          a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);// torna o
```

Quando terminar esse laço temos todos os elementos na posição correta (árvore heap)



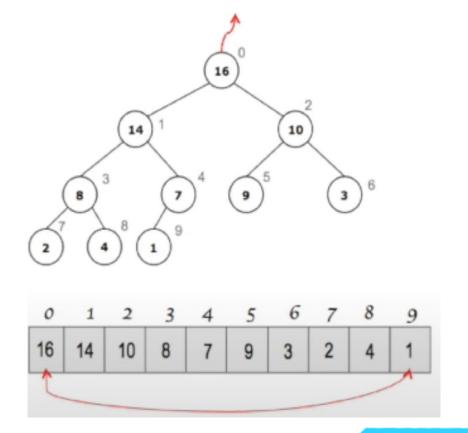
```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
         int temp = a[0];
         a[0] = a[n];
         a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);
          // torna o array uma árvore heap
```

#### **Troca os elementos**



```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
         int temp = a[0];
         a[0] = a[n];
         a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);
          // torna o array uma árvore heap
```

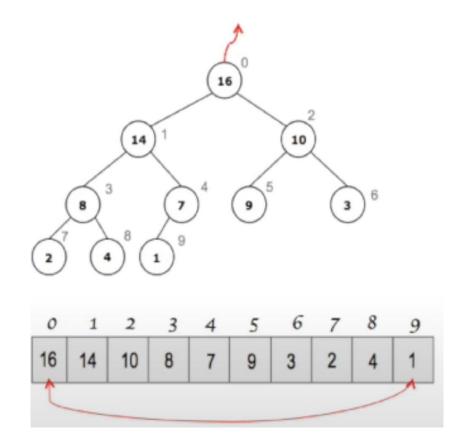
Perceba que o N – 1 = Neste caso vai virar 9



```
// Algoritmo – livro do Comen
public static void heapSort(int a[]){
   for(int k = a.length/2-1; k >= 0; k--){
      maxHeapfy(a, k, a.length);
   for(int n = a.length-1; n>=1; n--){
         int temp = a[0];
         a[0] = a[n];
         a[n] = temp;
          maxHeapfy(a, 0, n);
          // torna o array uma árvore heap
```

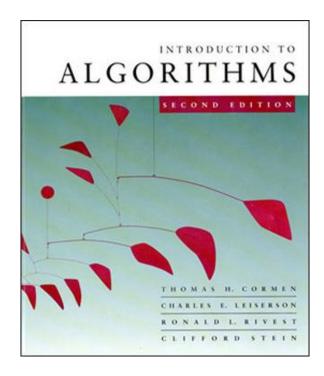
#### Neste caso vai virar 9

E chamar heap somente para a parte a ser ordenada



# Leitura importante

livro "Algorithms" de Cormen et al.



# Classificação e Pesquisa de Dados

**Cristiano Santos** 

cristiano.santos@amf.edu.br