

HeapSort

Ciência da Computação
Laboratório de Ordenação e Pesquisa
Prof. M.Sc. Elias Gonçalves

HeapSort

- Utiliza a estrutura de dados Heap para ordenar.
- Heap é um vetor que simula uma árvore binária completa (exceto o último nível).
- Cada elemento pai terá dois elementos filhos.
- Quando o pai é maior ou igual aos filhos - Heap máximo.
- Quando o pai é sempre menor que os filhos - Heap mínimo.
- Coloca na raiz o maior número e troca com o último elemento do vetor a cada passo.
- Seu tempo de execução assintótico é $O(n \log n)$;

Definindo o pai e os filhos

- Seja o elemento do índice i identificado como pai;
- O elemento do índice $((2*i)+1)$ será o filho da esquerda;
- O elemento do índice $((2*i)+2)$ será o filho da direita.

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

Construir o Heap

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

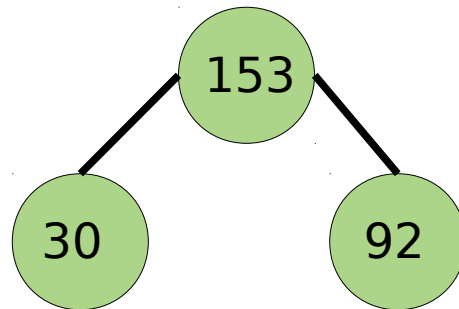
→ Seja **i** o pai ($i = 0$, então **153** é o primeiro pai - raiz);

→ Sabendo que o índice 0 é o pai ao aplicar **$((2*i)+1)$** o primeiro filho será:

$2*0+1 = 0+1 = 1$, então **30** é o primeiro filho (esq.);

→ Sabendo que o índice 0 é o pai ao aplicar **$((2*i)+2)$** o segundo filho será:

$2*0+2 = 0+2 = 2$, então **92** é o segundo filho (dir.);



Construir o Heap

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

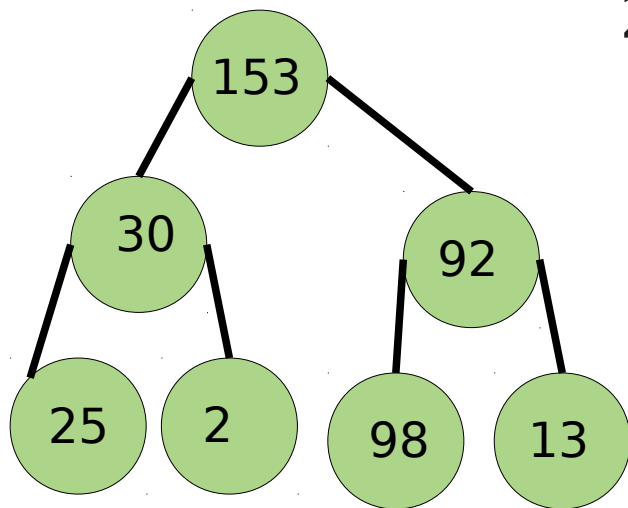
→ Para os cada novo pai repete-se o passo anterior até o vetor todo for visualizado como uma árvore binária.

→ Pai: **i = 1**, então **30** é o pai dessa família;

→ Índice 1 é o pai. Então ao aplicar **$((2*i)+1)$** tem-se:

$2*1+1 = 2+1 = 3$, então **25** é o filho (esq.);

$2*1+2 = 2+2 = 4$, então **2** é o filho (dir.);



→ Pai: **i = 2**, então **92** é o pai dessa família;

→ Filho: $2*2+1 = 5$, então **98** é o filho esq.

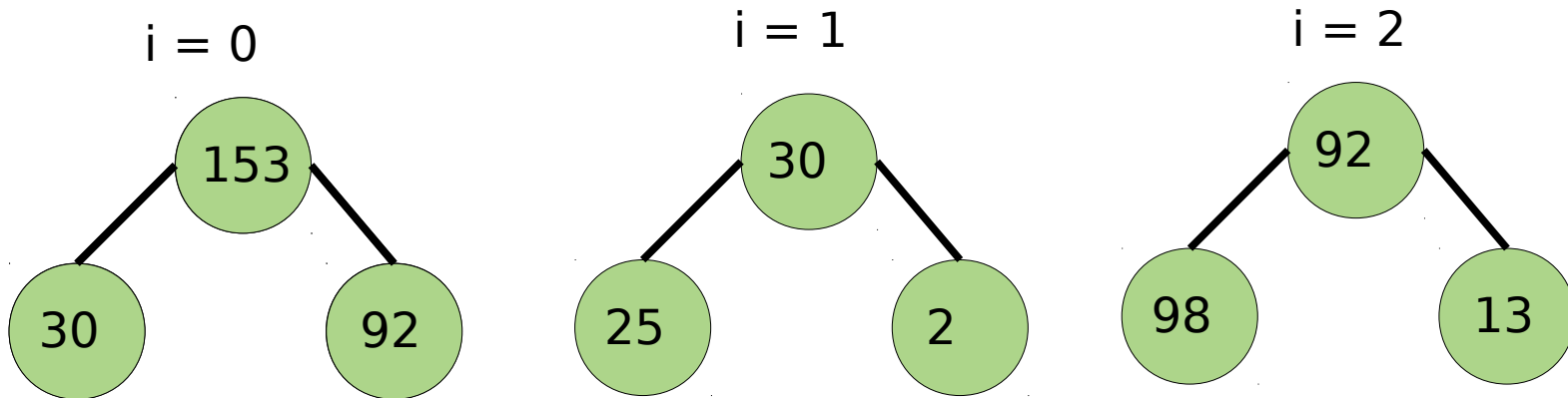
→ Filho: $2*2+2 = 6$, então **13** é o filho dir.

Construir o Heap (Código)

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

```
// Cria as sub-árvores tendo i como raiz
void criarHeap( int v[], int n, int i ) {

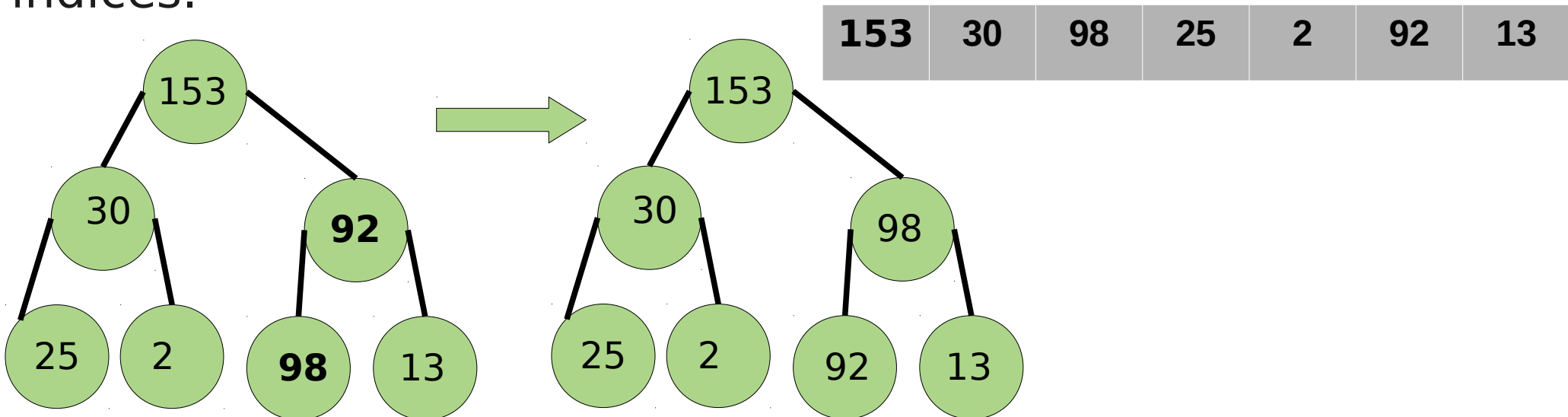
    // Para o heap máximo o pai sempre tem que ser o maior
    int pai = i;
    int esq = 2*i + 1;
    int dir = 2*i + 2;
```



Transformar o Heap em Heap máximo

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



Transformar em Heap máximo (Código)

153	30	92	25	2	98	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

```
// Se o filho da esquerda for maior que a raiz (pai)
if ( esq < n && v[esq] > v[pai] )
    pai = esq;

// Se o filho da direita for maior que a raiz (pai)
if ( dir < n && v[dir] > v[pai] )
    pai = dir;

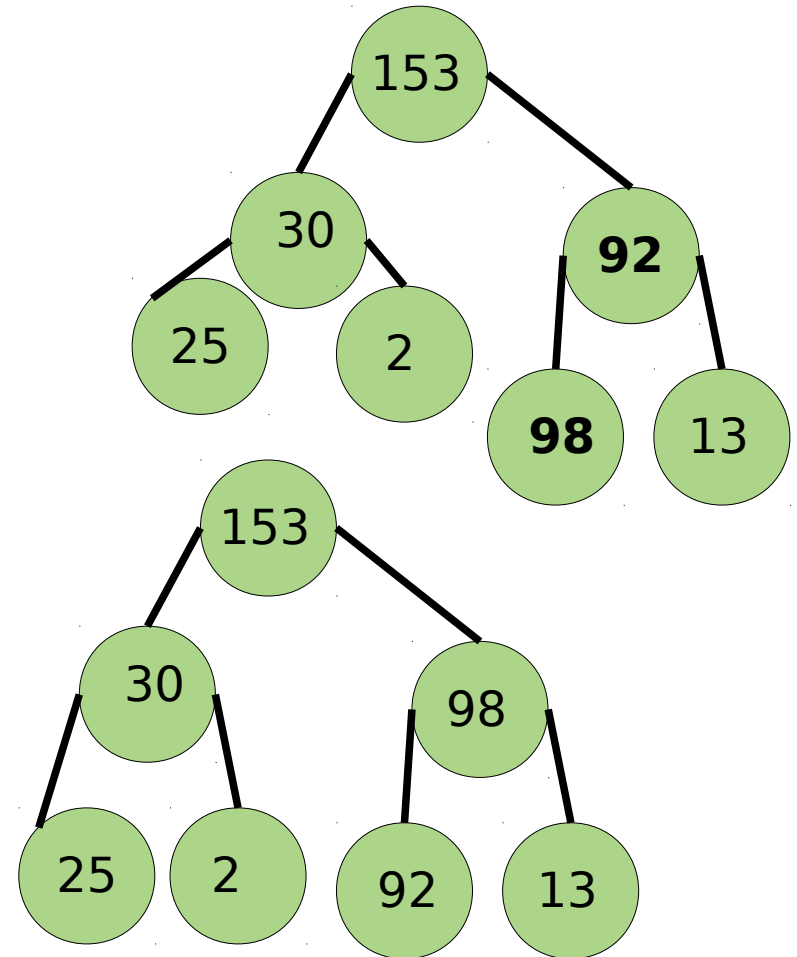
// Se o pai (maior) não for a raiz
if ( pai != i ) {

    // Troca
    trocar( &v[i], &v[pai] );

    // Chamada recursiva
    criarHeap( v, n, pai );

}
```

153	30	98	25	2	92	13
-----	----	----	----	---	----	----



Trocar a raiz com o último elemento

153	30	98	25	2	92	13	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

13	30	98	25	2	92	153
-----------	----	----	----	---	----	------------

→ Remover o último elemento do Heap.

13	30	98	25	2	92	153
-----------	----	----	----	---	----	------------

→ Aplicar o Heap máximo novamente e recomeçar o processo com n-1 elementos no vetor.

13	30	98	25	2	92	153
-----------	----	----	----	---	----	------------

```
// Se o pai (maior) não for a raiz
if ( pai != i ) {

    // Troca
    trocar( &v[i], &v[pai] );

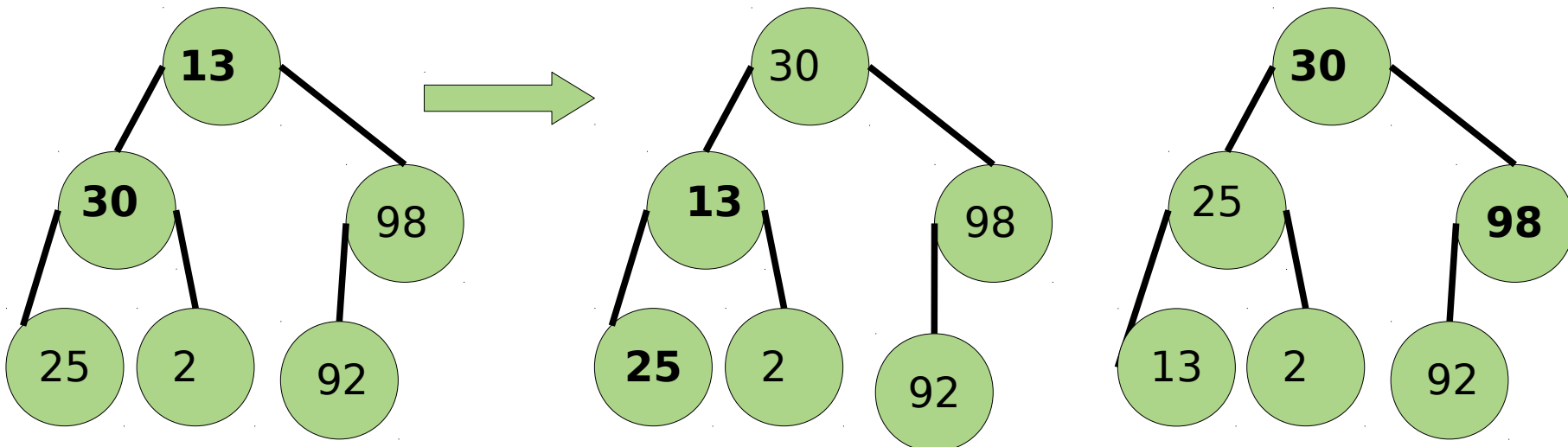
    // Chamada recursiva
    criarHeap( v, n, pai );
}
```

Criar o Heap máximo novamente

13	30	98	25	2	92		vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.

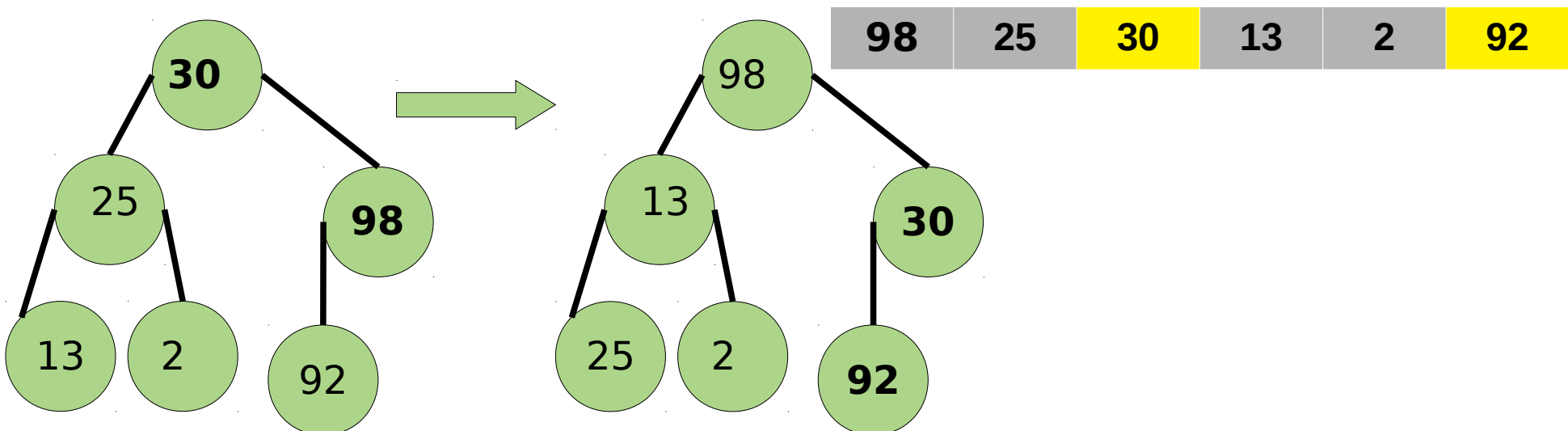
30	13	98	25	2	92	30	25	98	13	2	92
----	----	----	----	---	----	----	----	----	----	---	----



Criar o Heap máximo novamente

30	25	98	13	2	92		vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

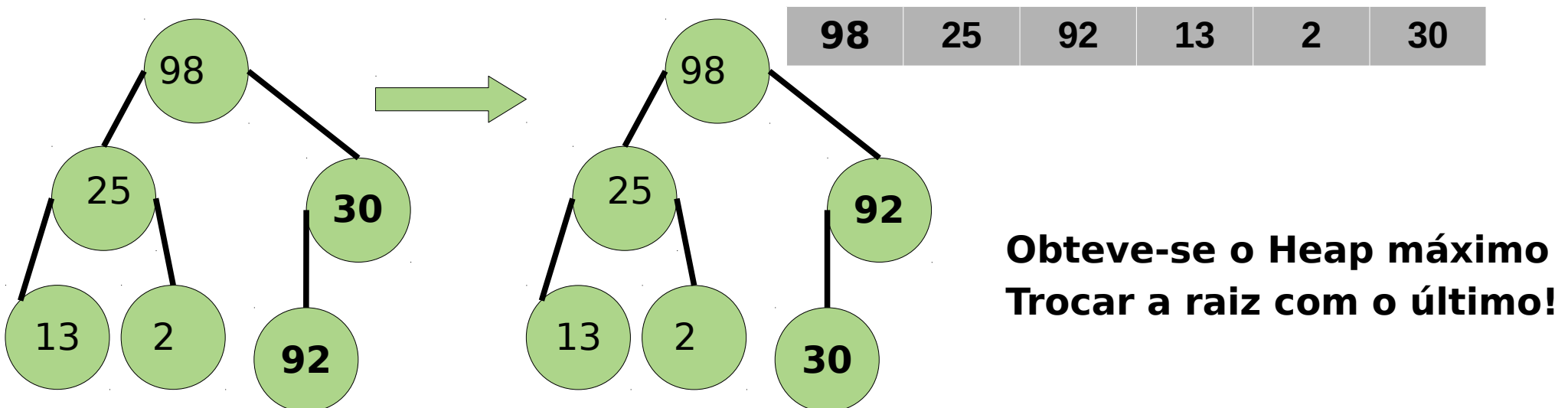
- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



Criar o Heap máximo novamente

98	25	30	13	2	92		vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



Trocar a raiz com o último elemento

98	25	92	13	2	30	153	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

30	13	92	25	2	98	153
-----------	----	----	----	---	-----------	------------

→ Remover o último elemento do Heap.

30	25	92	13	2	98	153
-----------	----	----	----	---	-----------	------------

→ Aplicar o Heap máximo novamente e recomeçar o processo com $n-1$ elementos no vetor.

30	25	92	13	2	98	153
-----------	----	----	----	---	-----------	------------

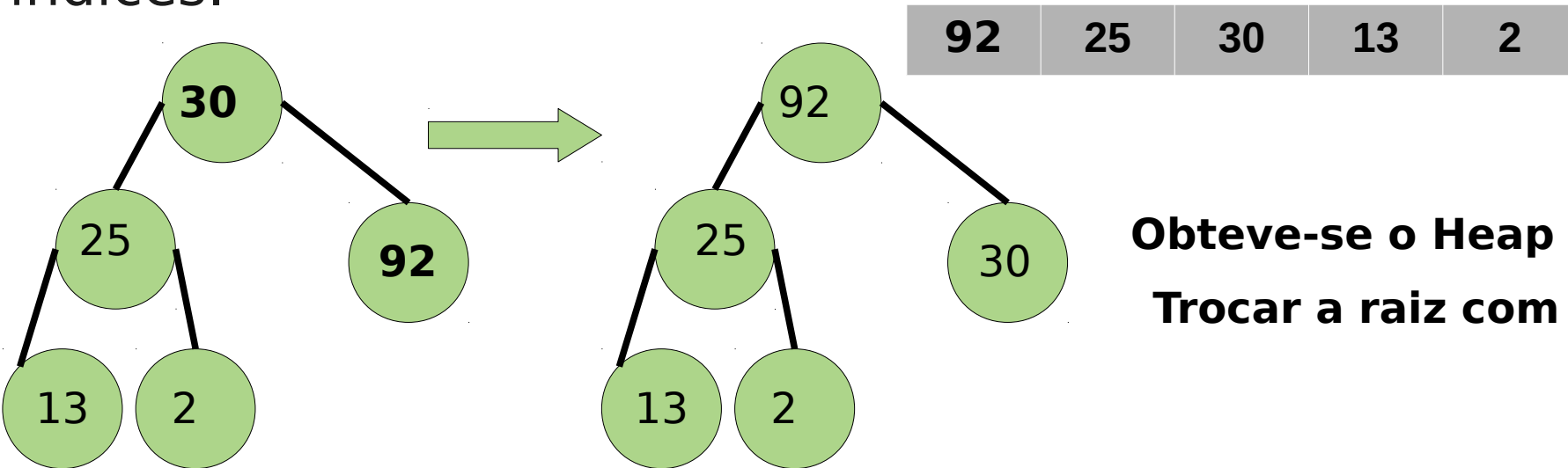
Criar o Heap máximo novamente

30	25	92	13	2			vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.

→ É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.

→ A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



Obteve-se o Heap máximo
Trocar a raiz com o último!

Trocar a raiz com o último elemento

92	25	30	13	2	98	153	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

2	25	30	13	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Remover o último elemento do Heap.

2	25	30	13	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Aplicar o Heap máximo novamente e recomeçar o processo com $n-1$ elementos no vetor.

2	25	30	13	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

Criar o Heap máximo novamente

2	25	30	13
---	----	----	----

0

1

2

3

4

5

6

vetor v

índice i

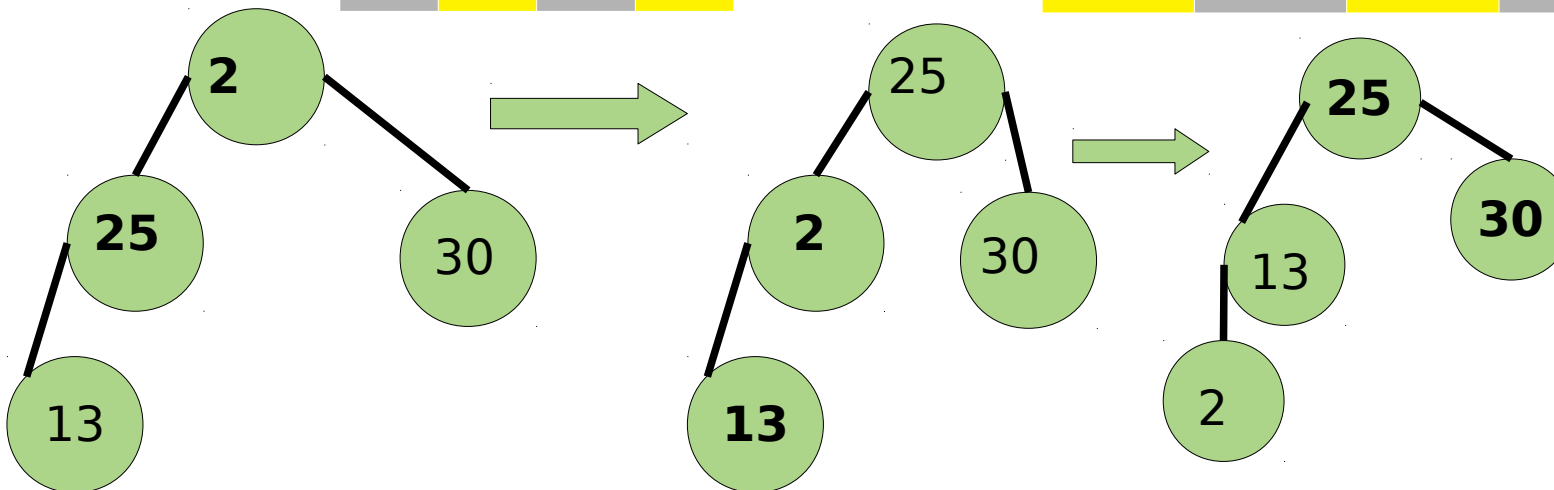
→ Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.

→ É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.

→ A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.

25	2	30	13
----	---	----	----

25	13	30	2
----	----	----	---



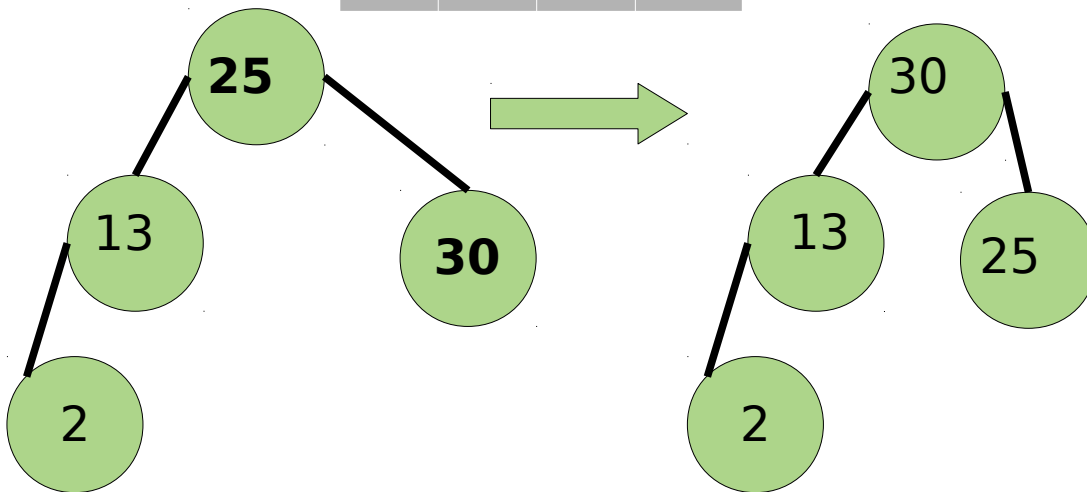
Criar o Heap máximo novamente

25	13	30	2
----	----	----	---

0 1 2 3 4 5 6 vetor v
índice i

- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.

30	13	25	2
----	----	----	---



Obteve-se o Heap máximo
Trocar a raiz com o último!

Trocar a raiz com o último elemento

30	13	25	2	92	98	153	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Remover o último elemento do Heap.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Aplicar o Heap máximo novamente e recomeçar o processo com $n-1$ elementos no vetor.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

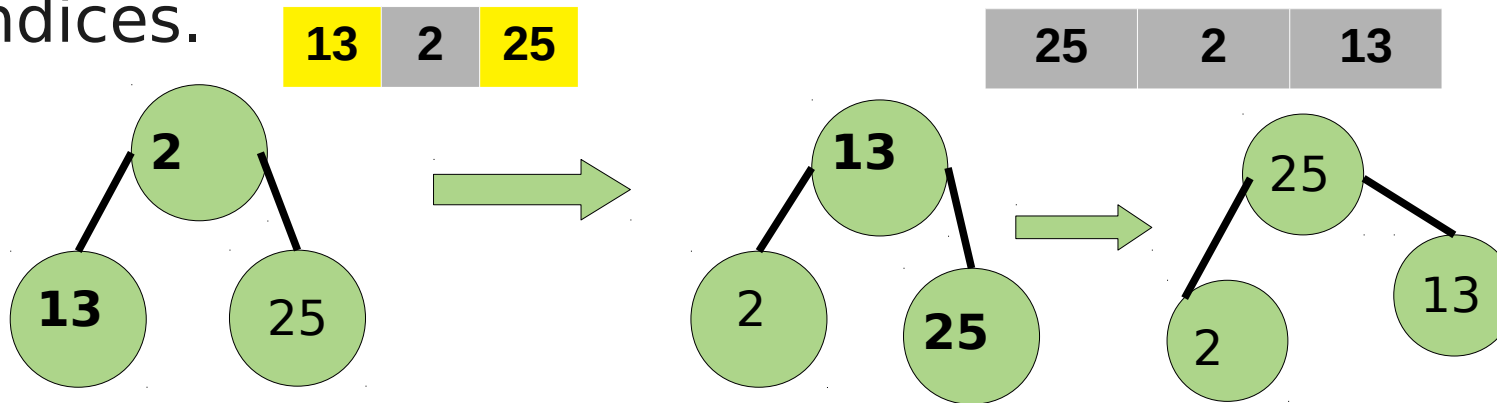
Criar o Heap máximo novamente

2	13	25						vetor v
0	1	2	3	4	5	6		índice i

→ Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.

→ É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.

→ A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



Obteve-se o Heap máximo
Trocar a raiz com o último!

Trocar a raiz com o último elemento

25	2	13	30	92	98	153	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

13	2	25	30	92	98	153
----	---	----	----	----	----	-----

→ Remover o último elemento do Heap.

13	2	25	30	92	98	153
----	---	----	----	----	----	-----

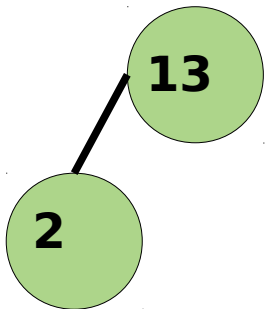
→ Aplicar o Heap máximo novamente e recomeçar o processo com n-1 elementos no vetor.

13	2	25	30	92	98	153
----	---	----	----	----	----	-----

Criar o Heap máximo novamente

13	2							vetor v
0	1	2	3	4	5	6		índice i

- Em um Heap máximo os pais sempre serão **maior ou igual** aos filhos.
- É preciso fazer a troca caso haja algum filho maior que o pai.
- A troca é feita entre os elementos do vetor, através de seus índices.



13	2
----	---

Já é Heap máximo
Troca a raiz com o último!

Trocar a raiz com o último elemento

13	2	25	30	92	98	153	vetor v
0	1	2	3	4	5	6	índice i

→ Trocar o elemento do primeiro índice com o elemento do último índice.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Remover o último elemento do Heap.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

→ Com 1 elemento o algoritmo termina, pois está ordenado.

2	13	25	30	92	98	153
---	----	----	----	----	----	-----

Funções heapSort e trocar (Códigos)

```
void heapSort( int v[], int n ) {  
  
    // Construir o heap  
    for ( int i = n/2-1; i >= 0; i-- )  
        criarHeap( v, n, i );  
  
    // Extrair elementos do heap  
    for ( int i = n-1; i > 0; i-- ) {  
  
        // Trocar a raiz com o último elemento  
        trocar( &v[0], &v[i] );  
  
        // Criar Heap máximo  
        criarHeap( v, i, 0 );  
    }  
}
```

```
// Troca dois elementos  
void trocar( int *x, int *y ){  
    int aux;  
    aux = *x;  
    *x = *y;  
    *y = aux;  
}
```

Função criarHeap (Código)

```
// Cria as sub-árvores tendo i como raiz
void criarHeap( int v[], int n, int i ) {

    // Para o heap máximo o pai sempre tem que ser o maior
    int pai = i;
    int esq = 2*i + 1;
    int dir = 2*i + 2;

    // Se o filho da esquerda for maior que a raiz (pai)
    if ( esq < n && v[esq] > v[pai] )
        pai = esq;

    // Se o filho da direita for maior que a raiz (pai)
    if ( dir < n && v[dir] > v[pai] )
        pai = dir;

    // Se o pai (maior) não for a raiz
    if ( pai != i ) {

        // Troca
        trocar( &v[i], &v[pai] );

        // Chamada recursiva
        criarHeap( v, n, pai );

    }
}
```