#### AEDs I - Listas de Prioridades - Heap

Prof. Jurair Rosa

Engenharia de Computação 3º Período

CEFET/RJ - Centro Federal de Educação Tecnológica Celso Suckow da Fonseca

Campus Petrópolis





#### Sumário

Listas de Prioridade

2 Heapsort

#### Listas de Prioridade

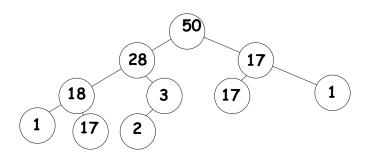
 Em algumas situações, é necessário manter um conjunto dinâmico de chaves, tal que a principal operação no conjunto é a retirada do elemento de maior prioridade (chave). A manutenção do conjunto ordenado é uma solução para o problema, mas o uso das listas de prioridade fornece uma solução mais simples. Ex: seleção de jobs.

#### Definição

Listas de prioridade são estruturas de dados para as quais se tem operações eficientes para:

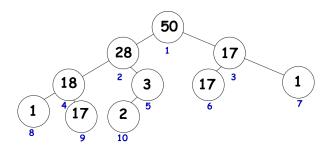
- ullet Seleção do elemento de maior prioridade O(1)
- Inserção/deleção de elementos O(log n)
- Mudanças de prioridade O(log n)

• Heaps implementam listas de prioridade. Um Heap é uma árvore binária (virtual!), onde a chave de cada nó é  $\geq$  (ou  $\leq$ ) que a dos descendentes



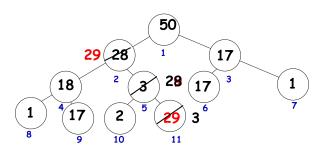
• Um Heap é um vetor que pode ser visto como uma árvore binária (virtual!). A raiz é a célula 1 e os filhos do nó i estão nas células 2i e 2i + 1, se existirem

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
50	28	17	18	3	17	1	1	17	2



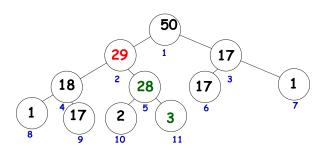
- Inserção de um novo elemento no Heap
- Solução: inserir no final e executar SOBEHEAP

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
50	28	17	18	3	17	1	1	17	2	29



- Inserção de um novo elemento no Heap
- Solução: inserir no final e executar SOBEHEAP

ſ	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
	50	29	17	18	28	17	1	1	17	2	3



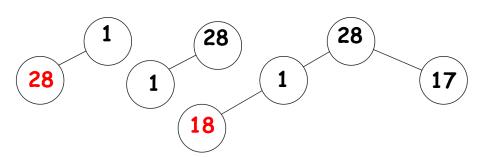
• Inserção de um novo elemento no Heap, aplicando a função SOBEHEAP

• Criação de um Heap a partir de um vetor já preenchido, usando SOBEHEAP

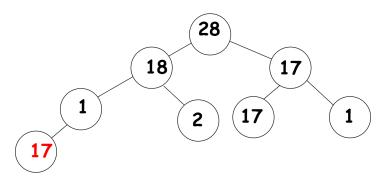
```
CriaHeap:
   Para i de 2 a n:
      SobeHeap(i);
   Fp;
Fim;
```

• Complexidade -  $O(n \log n)$ 

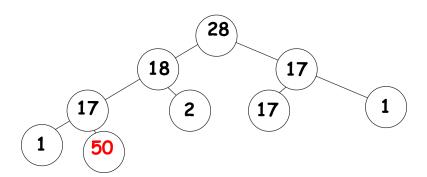
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	28	17	18	2	17	1	17	50	3



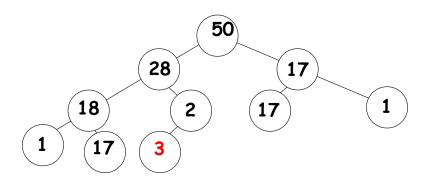
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
28	18	17	1	2	17	1	17	50	3



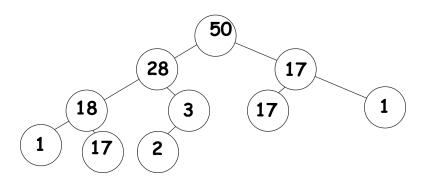
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	28	18	17	1	2	17	17	1	50	3



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
50	28	17	18	2	17	1	1	17	3



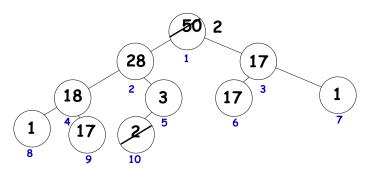
Г	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	50	28	17	18	3	17	1	1	17	2



• Criar um Heap a partir do vetor preenchido com o MIXTRING (10 letras) usando SobeHeap

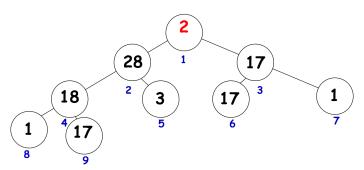
- Deleção do elemento de maior prioridade no Heap
- Solução: substituir o primeiro pelo último, eliminar no final e executar DESCEHEAP

ſ	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	<b>50</b>	28	17	18	3	17	1	1	17	2



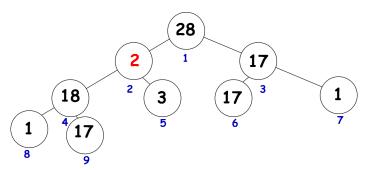
- Deleção do elemento de maior prioridade no Heap
- Solução: substituir o primeiro pelo último, eliminar no final e executar DESCEHEAP

1	2	3	4	5	6	7	8	9
2	28	17	18	3	17	1	1	17



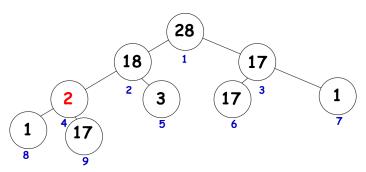
- Deleção do elemento de maior prioridade no Heap
- Solução: substituir o primeiro pelo último, eliminar no final e executar DESCEHEAP

1	2	3	4	5	6	7	8	9
28	2	17	18	3	17	1	1	17



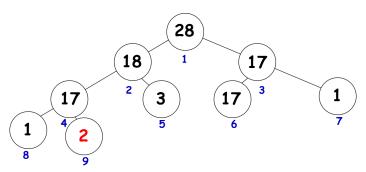
- Deleção do elemento de maior prioridade no Heap
- Solução: substituir o primeiro pelo último, eliminar no final e executar DESCEHEAP

1	2	3	4	5	6	7	8	9
28	18	17	2	3	17	1	1	17



- Deleção do elemento de maior prioridade no Heap
- Solução: substituir o primeiro pelo último, eliminar no final e executar DESCEHEAP

1	2	3	4	5	6	7	8	9
28	18	17	17	3	17	1	1	2



• Diminuição da prioridade de um elemento, aplicando a função DESCEHEAP

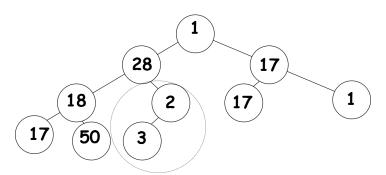
```
DesceHeap(k, m): // k = pos. do nó pai; m = tam. vetor
  t \leftarrow V[k]; // t = conteúdo do nó pai
  x \leftarrow (k \le |m/2|); // Verifica se tem filho(s)
  Enquanto (x):
    j \leftarrow 2*k; // Calcula filho da esq.
    Se (j < m) e (V[j] < V[j+1]) Então
      j \leftarrow j+1; // Filho dir. existe; é maior que esq.
    Se (t \ge V[j]) Então
      x 		 false; // Filho selecionado menor que pai
    Senão
      V[k] \leftarrow V[j]; // Filho maior que pai; Troca!
       k \leftarrow j; // Atualiza pos. do nó pai
       x \leftarrow (k \le |m/2|); // Verifica se tem filho(s)
  Fe;
  V[k] \leftarrow t:
Fim;
```

 Criação de um Heap a partir de um vetor já preenchido, usando DESCEHEAP

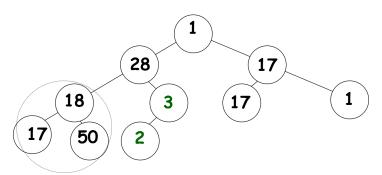
```
CriaHeap:
  Para i decrescendo de [n/2] até 1:
    DesceHeap(i, n);
  Fp;
Fim;
```

Complexidade - O(n)

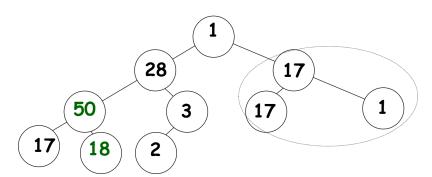
1	2	3	4	15	6	7	8	9	10
1	28	17	18	2	17	1	17	50	3



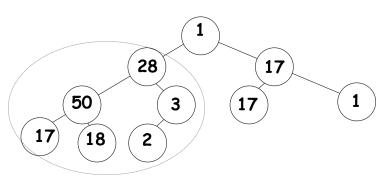
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	28	17	18	3	17	1	17	50	2



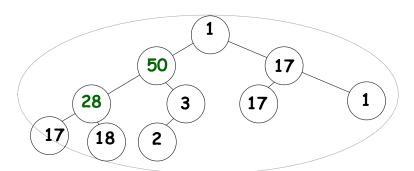
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	28	17	50	3	17	1	17	18	2



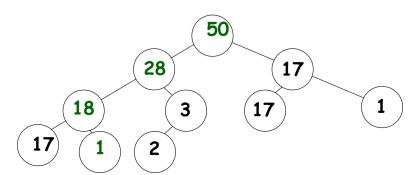
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	28	17	50	3	17	1	17	18	2



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	50	17	28	3	17	1	17	18	2



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
50	28	17	18	3	17	1	17	1	2



• Criar um Heap a partir do vetor preenchido com o MIXTRING (10 letras) usando DesceHeap

# Operações em um Heap

Inserção

Inserção no final do vetor + SOBEHEAP

Retirada do elemento de maior prioridade

Substituição pelo último elemento + DESCEHEAP

Modificação de prioridade

SOBEHEAP ou DESCEHEAP

Deleção

Substituição pelo último elemento + Modificação de prioridade

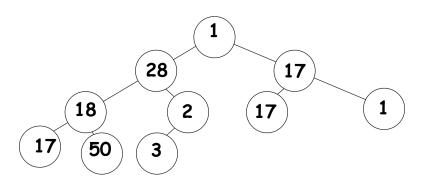
#### **HEAPSORT**

A idéia é criar um Heap e, sucessivamente, trocar o primeiro elemento com o último, diminuir o Heap e acertá-lo

```
Heapsort:
   CriaHeap();
   Para i decrescendo de n a 2:
      Troca(1, i);
      DesceHeap(1, i-1);
   Fp;
Fim;
```

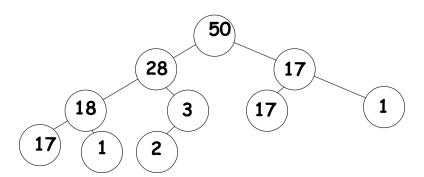
#### HEAPSORT

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	28	17	18	2	17	1	17	50	3



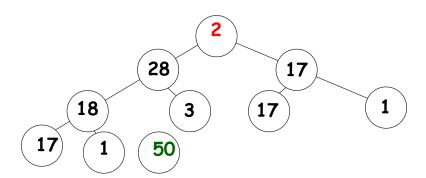
• HEAPSORT. Passo 1 - Criação do Heap

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
50	28	17	18	3	17	1	17	1	2



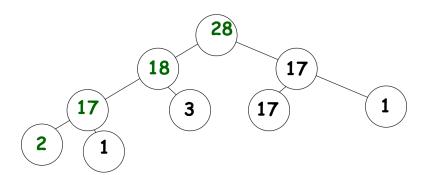
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 10 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	28	17	18	3	17	1	17	1	50



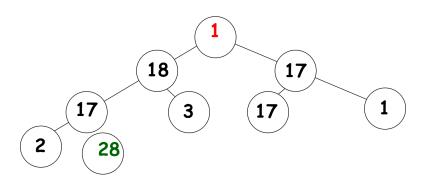
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 10 - DesceHeap (1,9)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
28	18	17	17	3	17	1	2	1	50



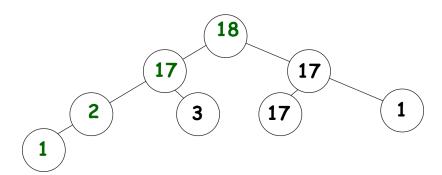
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 9 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	18	17	17	3	17	1	2	28	50



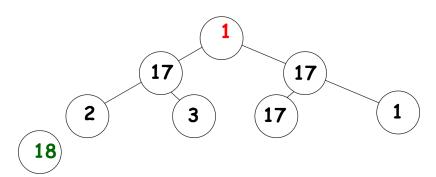
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 9 - DesceHeap (1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
18	17	17	2	3	17	1	1	28	50



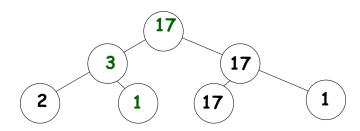
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 8 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	17	17	2	3	17	1	18	28	50



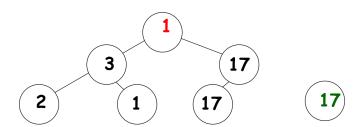
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 8 - DesceHeap (1, 7)

ſ	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	17	3	17	2	1	17	1	18	28	50



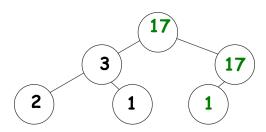
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 7 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	3	17	2	1	17	17	18	28	50



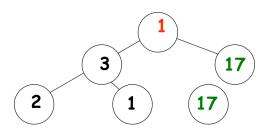
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 7 - DesceHeap (1, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
17	3	17	2	1	1	17	18	28	50



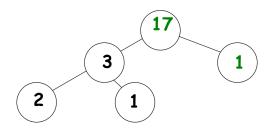
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 6 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	3	17	2	1	17	17	18	28	50



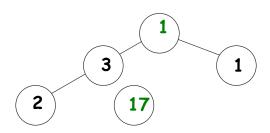
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 6 - DesceHeap (1, 5)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
17	3	1	2	1	17	17	18	28	50



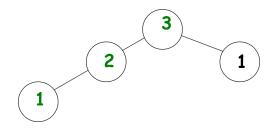
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 5 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	3	1	2	17	17	17	18	28	50



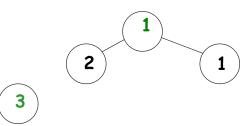
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 5 - DesceHeap (1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
3	2	1	1	17	17	17	18	28	50



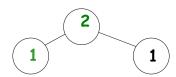
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 4 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	2	1	3	17	17	17	18	28	50



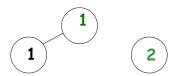
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 4 - DesceHeap (1, 3)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	1	1	3	17	17	17	18	28	50



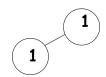
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 3 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	2	3	17	17	17	18	28	50



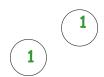
• HEAPSORT. Passo 2 - i = 3 - DesceHeap (1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	2	3	17	17	17	18	28	50



• HEAPSORT. Passo 2 - i = 2 - Troca

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	2	3	17	17	17	18	28	50



• HEAPSORT. Passo 2 - i = 2 - DesceHeap (1, 1)

Γ	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	1	1	2	3	17	17	17	18	28	50



#### Análise do HEAPSORT

#### Complexidade

- Pior caso: O(n log n) vetor ordenado decrescente
- Melhor caso: O(n) chaves iguais

#### Memória adicional

Nenhuma

#### Usos especiais

Algoritmo de uso geral

• Ordenar o MIXTRING (10 letras) usando Heapsort

#### Leitura complementar

Jayme, capítulo 6 (todo) Cormen, capítulo 6 (todo)

