Estruturas de Dados

Filas de Prioridades

- O heapsort é um algoritmo excelente, mas uma boa implementação de quicksort normalmente o supera na prática.
- Não obstante, a estrutura de dados de heap pode ser empregada como uma fila de prioridades eficiente.
- Como ocorre no caso dos heaps, existem dois tipos de filas de prioridades: máxima e mínima.

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados para manutenção de um conjunto S de elementos, cada qual com um valor associado chamado chave. Uma fila de prioridade máxima admite as operações a seguir:

- INSERT(S,x)
- MAXIMUM(S)
- EXTRACT-MAX(S) remove e retorna o elemento de S com a maior chave
- INCREASE-KEY(S,x,k) aumenta o valor da chave do elemento x para o novo valor k.

HEAP-MAXIMUM(A)
return A[1]

HEAP-EXTRACT-MAX(A)

if tamanho-do-heap[A]<1

then erro 'heap underflow'

max ← A[1]

A[1] ← A[tamanho-do-heap[A]]

tamanho-do-heap[A] ← tamanho-do-heap[A]-1

MAX-HEAPIFY(A,1)

return max

```
HEAP-INCREASE-KEY(A,i,chave)

if chave < A[i]

then erro 'nova chave é menor que chave atual'

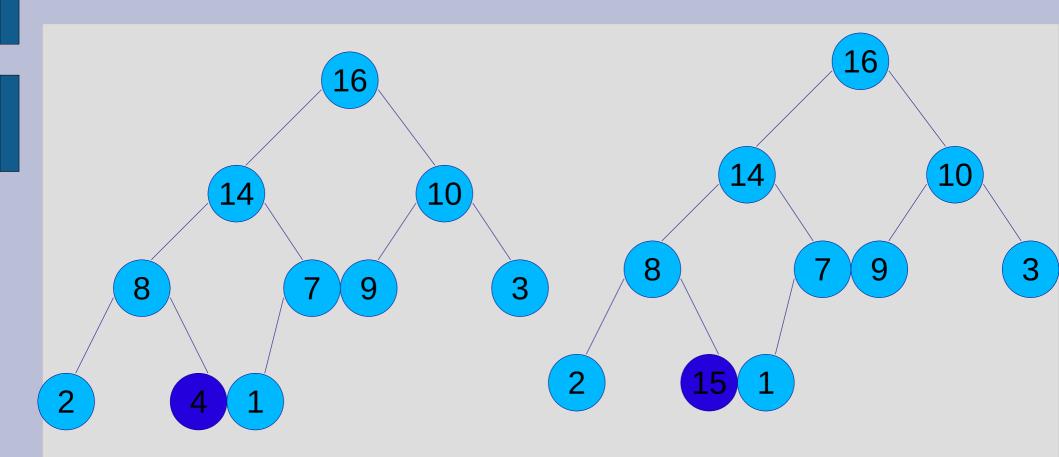
A[i] \leftarrow chave

while i>1 e A[PARENT(i)] < A[i]

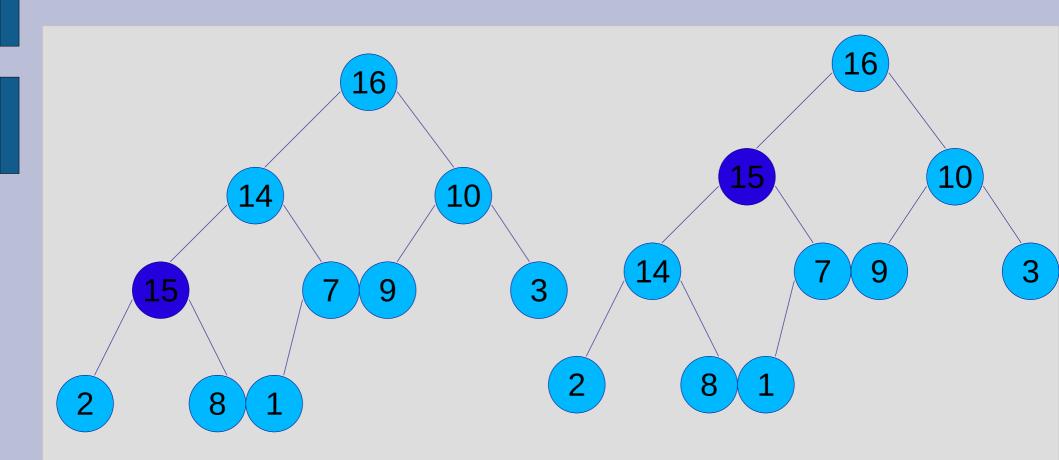
troca A[i] \leftrightarrow A[PARENT(i)]

i \leftarrow PARENT(i)
```

HEAP-INCREASE-KEY



HEAP-INCREASE-KEY



HEAP-INCREASE-KEY

O procedimento HEAP-INCREASE-KEY implementa a operação INCREASE-KEY. O elemento da fila de prioridades cuja chave deve ser aumentada é identificado por um índice i no arranjo.

Primeiro, o procedimento atualiza a chave do elemento A[i] para seu novo valor. Em seguida como o aumento da chave de A[i] pode violar a propriedade de heap máximo, o procedimento percorre um caminho desde esse nó em direção à raiz, até encontrar um lugar apropriado.

MAX-HEAP-INSERT

```
MAX-HEAP-INSERT(A,chave) tamanho-do-heap[A] \leftarrow tamanho-do-heap[A] + 1 A[tamanho-do-heap[A]] \leftarrow -\infty HEAP-INCREASE-KEY(A,tamanho-do-heap[A], chave)
```

MAX-HEAP-INSERT

O procedimento MAX-HEAP-INSERT implementa a operação INSERT. Ele toma como uma entrada a chave do novo elemento a ser inserido no heap máximo A. Primeiro, o procedimento expande o heap máximo, adicionando à árvore uma nova folha cuja chave é -∞. Em seguida, ele chama HEAP-INCREASE-KEY para definir a chave desse novo nó com seu valor correto e manter a propriedade do heap máximo.

MAX-HEAP-INSERT

O tempo de execução de MAX-HEAP-INSERT sobre um heap de n elementos é O(lg n).

Em resumo, um heap pode admitir qualquer operação de fila de prioridades em um conjunto de tamanho n no tempo O(lg n).

Slides baseados no livro **Algoritmos, Teoria e Prática**, de Cormen, T.H; Leiserson, C. E.; Rivest, R. L. e Stein, C.