

Lista de Prioridades HEAP

Prof. Kennedy Lopes

Universidade Federal do Semi-árido

3 de agosto de 2023

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- **A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- **Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- **Prioridades podem mudar;**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- Prioridades podem mudar;
- **Novas tarefas podem chegar e precisam ser acomodadas.**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- Prioridades podem mudar;
- Novas tarefas podem chegar e precisam ser acomodadas.

Nova estrutura idealizada:

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- Prioridades podem mudar;
- Novas tarefas podem chegar e precisam ser acomodadas.

Nova estrutura idealizada:

- **Os dados possuem prioridades de acesso;**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- Prioridades podem mudar;
- Novas tarefas podem chegar e precisam ser acomodadas.

Nova estrutura idealizada:

- Os dados possuem prioridades de acesso;
- **Essa prioridade modifica com o decorrer do tempo;**

Prioridades

Algumas aplicações precisam recuperar rapidamente um dado de maior prioridade.

Exemplo: Lista de tarefas

- A cada momento, deve-se executar a tarefa com maior prioridade;
- Selecionar a tarefa mais prioritária de uma lista e retirá-la da lista;
- Prioridades podem mudar;
- Novas tarefas podem chegar e precisam ser acomodadas.

Nova estrutura idealizada:

- Os dados possuem prioridades de acesso;
- Essa prioridade modifica com o decorrer do tempo;
- **Seria interessante manter o dado mais acessado em posição de destaque.**

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;
- Objetivo: Descrever uma estrutura de dados que realize as operações abaixo eficientemente:

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;
- Objetivo: Descrever uma estrutura de dados que realize as operações abaixo eficientemente:
 - Seleção do elemento de maior prioridade;

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;
- Objetivo: Descrever uma estrutura de dados que realize as operações abaixo eficientemente:
 - Seleção do elemento de maior prioridade;
 - Inserção de um elemento com prioridade específica;

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;
- Objetivo: Descrever uma estrutura de dados que realize as operações abaixo eficientemente:
 - Seleção do elemento de maior prioridade;
 - Inserção de um elemento com prioridade específica;
 - Remoção do dado de maior prioridade;

HEAP - Lista de Prioridade

Definição

- Representa uma tabela, na qual cada um de seus dados está associado a uma prioridade;
- Objetivo: Descrever uma estrutura de dados que realize as operações abaixo eficientemente:
 - Seleção do elemento de maior prioridade;
 - Inserção de um elemento com prioridade específica;
 - Remoção do dado de maior prioridade;
 - Alteração de prioridade de um dado.

■ Lista Linear (vetor) composta de elementos com chaves

s_1, s_2, \dots, s_n ;

¹ $\lfloor x \rfloor$: Maior inteiro menor ou igual a x (Piso)

- Lista Linear (vetor) composta de elementos com chaves

s_1, s_2, \dots, s_n ;

- **As chaves representam as prioridades;**

¹ $\lfloor x \rfloor$: Maior inteiro menor ou igual a x (Piso)

- Lista Linear (vetor) composta de elementos com chaves s_1, s_2, \dots, s_n ;
- As chaves representam as prioridades;
- **Não existem dois elementos com a mesma prioridades;**

¹ $\lfloor x \rfloor$: Maior inteiro menor ou igual a x (Piso)

- Lista Linear (vetor) composta de elementos com chaves s_1, s_2, \dots, s_n ;
- As chaves representam as prioridades;
- Não existem dois elementos com a mesma prioridades;
- **Heap Máximo: Chaves s_1, \dots, s_n , sendo $s_i \leq \lfloor s_{i/2} \rfloor^1$.**

¹ $\lfloor x \rfloor$: Maior inteiro menor ou igual a x (Piso)

- Lista Linear (vetor) composta de elementos com chaves s_1, s_2, \dots, s_n ;
- As chaves representam as prioridades;
- Não existem dois elementos com a mesma prioridades;
- **Heap Máximo:** Chaves s_1, \dots, s_n , sendo $s_i \leq \lfloor s_{i/2} \rfloor^1$.
- **Heap Mínimo:** Chaves s_1, \dots, s_n , sendo $s_i \geq \lfloor s_{i/2} \rfloor$.

¹ $\lfloor x \rfloor$: Maior inteiro menor ou igual a x (Piso)

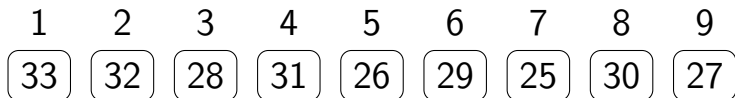
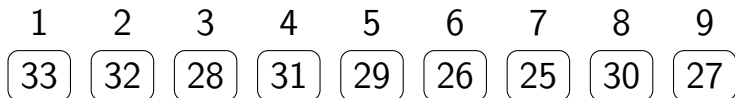
Exemplo

Construir uma HEAP com as entradas abaixo:

1	2	3	4	5	6	7	8
95	60	78	39	28	66	70	33

Exemplo

Verifique qual(is) sequências são HEAP:



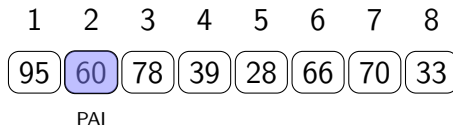
Para um determinado elemento i :

- Pai de i é $\lfloor i/2 \rfloor$;
- Filho esquerdo é $i * 2$;
- Filho direito é $i * 2 + 1$;

1	2	3	4	5	6	7	8
95	60	78	39	28	66	70	33

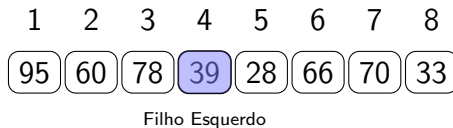
Para um determinado elemento i :

- **Pai de i é $\lfloor i/2 \rfloor$;**
- Filho esquerdo é $i * 2$;
- Filho direito é $i * 2 + 1$;



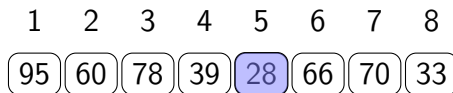
Para um determinado elemento i :

- Pai de i é $\lfloor i/2 \rfloor$;
- **Filho esquerdo é $i * 2$;**
- Filho direito é $i * 2 + 1$;



Para um determinado elemento i :

- Pai de i é $\lfloor i/2 \rfloor$;
- Filho esquerdo é $i * 2$;
- **Filho direito é $i * 2 + 1$;**



Filho Direito

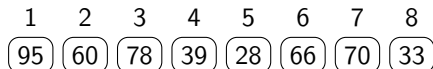
Alteração de Prioridade

Alteração de Prioridade

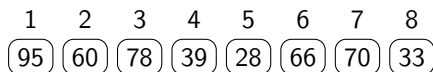
Ao alterar a prioridade de um nó, é necessário re-arrumar a Heap para que ela respeite as prioridades.

- Um nó que tem a prioridade aumentada precisa *subir* na árvore.

Exemplo: Mudar a prioridade de 66 para 98.



Exemplo: Mudar a prioridade de 95 para 37.

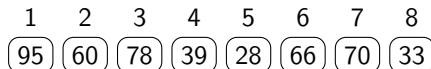


Alteração de Prioridade

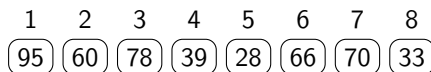
Ao alterar a prioridade de um nó, é necessário re-arrumar a Heap para que ela respeite as prioridades.

- Um nó que tem a prioridade aumentada precisa *subir* na árvore.
- Um nó que tem a prioridade diminuída precisa *descer* na árvore.

Exemplo: Mudar a prioridade de 66 para 98.



Exemplo: Mudar a prioridade de 95 para 37.



Exemplo: Mudar a prioridade de 66 para 98.

1	2	3	4	5	6	7	8
95	60	78	39	28	66	70	33

Exemplo: Mudar a prioridade de 95 para 37.

1	2	3	4	5	6	7	8
95	60	78	39	28	66	70	33

Procedimentos:

- Tabela com n elementos;

Procedimentos:

- Tabela com n elementos;
- **Inserir novo elemento na posição $(n + 1)$;**

Procedimentos:

- Tabela com n elementos;
- Inserir novo elemento na posição $(n + 1)$;
- **Compare o elemento no final do heap e faça-o subir até sua posição correta:**

Procedimentos:

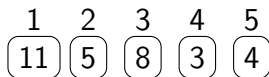
- Tabela com n elementos;
- Inserir novo elemento na posição $(n + 1)$;
- Compare o elemento no final do heap e faça-o subir até sua posição correta:
 - Se estiver em ordem, a inserção terminou;

Procedimentos:

- Tabela com n elementos;
- Inserir novo elemento na posição $(n + 1)$;
- Compare o elemento no final do heap e faça-o subir até sua posição correta:
 - Se estiver em ordem, a inserção terminou;
 - Se não estiver em ordem, troque com o pai e repita o processo até terminar ou chegar à raiz.

Exemplo de inserção:

Inserir o elemento 15 na Heap abaixo:



Procedimento:

- **Retira-se sempre a raiz (elemento com maior prioridade):**

Procedimento:

- Retira-se sempre a **raiz** (elemento com maior prioridade):
- **Coloque na raiz o último elemento da Heap e faça-o *descer* até a posição correta.**

Procedimento:

- Retira-se sempre a **raiz** (elemento com maior prioridade):
- Coloque na raiz o **último elemento** da Heap e faça-o *descer* até a posição correta.
- **Compare o elemento com seus filhos:**

Procedimento:

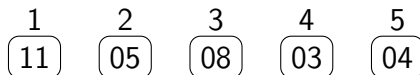
- Retira-se sempre a **raiz** (elemento com maior prioridade):
- Coloque na raiz o **último elemento** da Heap e faça-o *descer* até a posição correta.
- Compare o elemento com seus filhos:
 - Se estiver em ordem, a remoção terminou.

Procedimento:

- Retira-se sempre a **raiz** (elemento com maior prioridade):
- Coloque na raiz o **último elemento** da Heap e faça-o *descer* até a posição correta.
- Compare o elemento com seus filhos:
 - Se estiver em ordem, a remoção terminou.
 - Se não estiver em ordem, troque com o maior filho e repita o processo até terminar ou chegar a um nó folha.

Exemplo de remoção

Remova o elemento da Heap abaixo:



Construção de Lista de Prioridades

Dado uma lista L de elementos para o qual se deseja construir uma heap H , há três alternativas:

1. **Considerar uma heap vazia e inserir elemento a elemento;**

Construção de Lista de Prioridades

Dado uma lista L de elementos para o qual se deseja construir uma heap H , há três alternativas:

1. Considerar uma heap vazia e inserir elemento a elemento;
2. **Considerar que a lista L já representa uma Heap, e corrigir as prioridades:**

Construção de Lista de Prioridades

Dado uma lista L de elementos para o qual se deseja construir uma heap H , há três alternativas:

1. Considerar uma heap vazia e inserir elemento a elemento;
2. Considerar que a lista L já representa uma Heap, e corrigir as prioridades:

2.1 Considerar os nós folhas corretos;

Construção de Lista de Prioridades

Dado uma lista L de elementos para o qual se deseja construir uma heap H , há três alternativas:

1. Considerar uma heap vazia e inserir elemento a elemento;
2. Considerar que a lista L já representa uma Heap, e corrigir as prioridades:

2.1 Considerar os nós folhas corretos;

2.2 **Corrigir os nós internos realizando descidas.**

Construção de Lista de Prioridades

Dado uma lista L de elementos para o qual se deseja construir uma heap H , há três alternativas:

1. Considerar uma heap vazia e inserir elemento a elemento;
2. Considerar que a lista L já representa uma Heap, e corrigir as prioridades:
 - 2.1 Considerar os nós folhas corretos;
 - 2.2 Corrigir os nós internos realizando descidas.
3. **Corrigir (subir) os nós a partir dos nós folhas. Incluindo processo de ordenação.**

Exemplo: Construção de uma Heap

Construa uma Heap a partir da lista L abaixo:

$$L = \{28, 33, 39, 60, 66, 70, 78, 95\}$$

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- **O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;**

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;
- **Esse elemento já se encontra ordenado!**

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;
- Esse elemento já se encontra ordenado!
- **Considerar que o vetor possui agora $(n + 1)$ posições e descer a *nova* raiz até sua posição correta na Heap;**

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;
- Esse elemento já se encontra ordenado!
- Considerar que o vetor possui agora $(n + 1)$ posições e descer a *nova* raiz até sua posição correta na Heap;
- **Repetir os passos anteriores $(n + 1)$ vezes.**

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;
- Esse elemento já se encontra ordenado!
- Considerar que o vetor possui agora $(n + 1)$ posições e descer a *nova* raiz até sua posição correta na Heap;
- Repetir os passos anteriores $(n + 1)$ vezes.

Ordenação a partir de uma Heap (HEAPSORT)

A partir de uma heap, é possível ordenar os dados fazendo trocas:

- O maior elemento(raiz) é trocado com o último elemento;
- Esse elemento já se encontra ordenado!
- Considerar que o vetor possui agora $(n + 1)$ posições e descer a *nova* raiz até sua posição correta na Heap;
- Repetir os passos anteriores $(n + 1)$ vezes.

Complexidade dessa ordenação é de $O(n \log n)$

Resumo das complexidade da Heap

Operação	Lista	Lista Ordenada	Árvore balanceada	Heap
Seleção ²	$O(n)$	$O(1)$	$O(\log(n))$	$O(1)$
Inserção	$O(1)$	$O(n)$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$
Remoção ³	$O(n)$	$O(1)$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$
Construção ⁴	$O(n)$	$O(n \log(n))$	$O(\log(n))$	$O(n)$

²Sempre se refere a seleção do elemento com maior prioridade

³Considerando que se pretende remover um elemento arbitrário

⁴Construção com ordenação

1. Verifique se as sequências correspondem a uma HEAP:

33 32 28 31 26 29 25 30 27

33 32 28 31 29 26 25 30 27

2. Realize a inserção dos elementos $L = \{63, 55, 59\}$ na Heap abaixo:

$H = \{66\ 62\ 56\ 60\ 58\ 52\ 50\ 54\}$

3. Do resultado da Heap anterior, remova os três elementos com maior prioridade.
4. Seja uma lista dada pelas prioridades a seguir:

$L = \{18\ 25\ 41\ 34\ 14\ 10\ 52\ 50\ 48\}$

Explique passo a passo o procedimento de construção para uma Heap-Max e uma Heap-Min.

5. Realize o processo de ordenação da Heap-Min da questão anterior pelo algoritmo Heapsort. O resultado será uma ordenação crescente ou decrescente?
6. Seja H um Heap-max, como podemos desenvolver um algoritmo para decidir qual é o segundo maior elemento (sem precisar ordenar).
7. Como generalizar a questão anterior para descobrir o n -ésimo maior elemento?
8. Todo vetor decrescente é uma heap-max?
9. Toda Heap-max é um vetor decrescente?
10. Suponha que $H[1 \dots m]$ é um heap e p é um índice menor que $m/2$. É verdade que $H[2p] \geq H[2p + 1]$? É verdade que $H[2p] \leq H[2p + 1]$?