HEAPS DCE792 - AEDs II (Prática)

Atualizado em: 20 de novembro de 2023

Iago Carvalho

Departamento de Ciência da Computação



FILA DE PRIORIDADES

Na aula passada, nós vimos o conceito de filas de prioridades

- Uma estrutura de fila
- Engloba itens de diferentes prioridades
 - Útil para simular filas de bancos, mercados e processadores, dentre outras aplicações

As implementações que vimos nas aulas passadas não eram muito eficientes

Nesta aula, vamos implementar filas de prioridades utilizando **heaps**

HEAPS

Uma **heap** é a implementação mais eficiente existente de uma fila de prioridades

- Existem duas diferentes implementações
 - 1. min-heap
 - 2. max-heap

Operações que devem ser eficientes

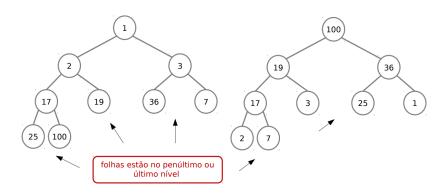
- Seleção/remoção de elemento com maior/menor prioridade
- Inserção de um novo elemento

3

HEAP COMO ÁRVORE BINÁRIA

Idealmente, uma heap é representada como uma árvore binária balanceada

- o min-heap: os pais são **menores** que seus filhos
- o max-heap: os pais são maiores que seus filhos



OPERAÇÕES COM HEAPS

Uma heap é extremamente eficiente quando comparado a outras estruturas de dados

Operação	Lista	Lista Ordenada	Árvore (Balanceada)	Неар
Seleção	O(n)	O(1)	O(log n)	O(1)
Inserção	O(1)	O(n)	O(log n)	O(log <i>n</i>)
Remoção	O(n)	O(1)	O(log n)	O(log n)
Construção	O(n)	O(n log n)	<i>O</i> (<i>n</i> log <i>n</i>)	O(n)

5

INSERÇÃO DE ELEMENTOS

Novos elementos sempre são inseridos como folhas

 Depois de inseridos, eles tem que subir na árvore até alcançar sua posição correta

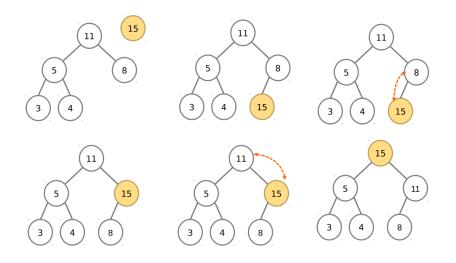
Para o elemento *subir* na árvore, deve-se

- 1. Comparar o elemento com seu pai
- 2. Se estiver em ordem, a inserção foi realizada
- 3. Caso contrário, troque o elemento com seu pai

O pequeno procedimento acima é repetido até que o passo 2 seja verdadeiro

INSERÇÃO DE ELEMENTOS

Vamos inserir um elemento com prioridade 15



7

REMOÇÃO DE ELEMENTOS

Como estamos tratando de uma fila de prioridades, sempre realizamos a retirada do elemento com

- O Menor prioridade, no caso do min-heap
- Maior prioridade, no caso do max-heap

Por definição, o elemento a ser retirado será sempre a raiz da árvore

REMOÇÃO DE ELEMENTOS

Após a remoção da raiz, deve-se

- Obter o último elemento da heap
- Inseri-lo na raiz
- O Fazer o último elemento descer até sua posição correta

Para o elemento descer na árvore, deve-se

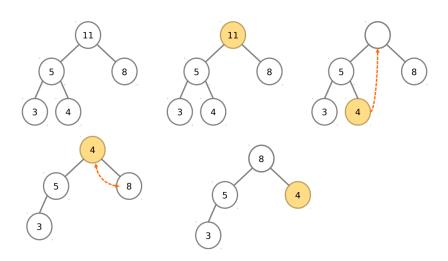
- 1. Comparar o elemento com seus filhos
- 2. Se estiver em ordem, a remoção foi realizada
- 3. Caso contrário, troque o elemento com seu maior filho

O pequeno procedimento acima é repetido até que o passo 2 seja verdadeiro ou até que uma folha seja alcançada

)

REMOÇÃO DE ELEMENTOS

Vamos remover um elemento da heap



REPRESENTANDO UMA HEAP COMO UM VETOR

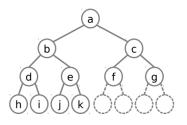
Pode-se, de maneira simples (mas um pouco confusa) representar uma heap utilizando um vetor

Seja i um nó

- \bigcirc Filho esquerdo de i: posição 2i + 1
- \bigcirc Filho direito de i: posição 2i + 2
- Pai de i: posição ⁱ⁻¹/₂

REPRESENTANDO UMA HEAP COMO UM VETOR

Para armazenar uma heap com altura h, precisamos de um vetor de tamanho $2^{(h+1)}-1$



índice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	
nó	а	b	C	d	е	f	g	h	i	j	k	
nível	0	1	L	2				3				

REPRESENTAÇÃO COMPUTACIONAL DE UMA HEAP

Observe que aqui não estamos representando as chaves dos elementos, somente sua prioridade

OPERAÇÕES POSSÍVEIS COM HEAPS

- o void heap_inicializa(<tamanho>);
 - Cria uma nova heap
- ovoid heap_insere(<prioridade>);
 - Insere novo item na heap
- bool ehVazia(void);
 - Verifica se heap é vazia
- bool ehCheia(void);
 - Verifica se heap é cheia
- < <tipo> heap_remove(void);
 - Remove o item de menor (ou maior) prioridade



ATIVIDADE

Implementar a função *main* no código da heap disponível no Github

Implementar as funções ehVazia e ehCheia

Alterar a min-heap para max-heap

PRÓXIMA AULA:

TABELAS HASH