Lista de Prioridades

Prof. Ms. Déverson Rogério Rando

Lista de Prioridades

Também denominada *heap*, é composta por um conjunto finito de dados, cada qual com uma chave que determinará sua prioridade. Essa estrutura é um vetor, como uma árvore binária completa: cada nó possui no máximo dois filhos, e os que não têm dois filhos estão no último ou penúltimo níveis. A árvore é sempre preenchida da esquerda para a direita.

Heap

Dado um índice *i* do vetor, para se descobrir as posições em que se encontram o elemento pai, o filho esquerdo e o filho direito, calcula-se:

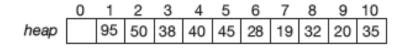
Pai(i) = $\lfloor i / 2 \rfloor$, Filho Esquerdo(i) = 2.i e Filho Direito (i) = 2.i + 1

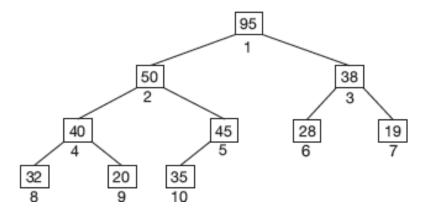
Heap Binário

Dois tipos de *heaps* binários: *máximos* e *mínimos*. Todos os nós em um *heap* atendem a determinada propriedade (Cormen, 2002).

- *Heap máximo*: maior elemento sempre está na raiz.
- Heap mínimo: menor elemento sempre está na raiz.

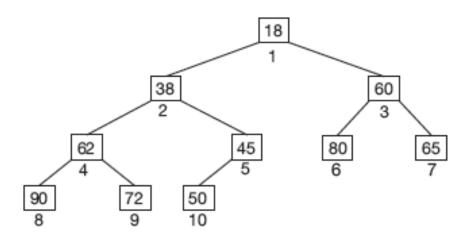
Heap máximo





Heap mínimo





Heap máximo e heap mínimo

- a) o elemento raiz deve ocupar a posição 1 do vetor.
- b) no vetor utilizado para armazenar n elementos a posição inicial é zero (não utilizada); deve ser declarado com n+1 posições.
- c) se o *heap* for máximo, a prioridade de um elemento pai deve ser maior que a de seus filhos.
- d) se o *heap* for mínimo, a prioridade de um elemento pai deve ser menor que a de seus filhos.

Operações aplicadas em um *heap* máximo ou mínimo:

- •Inserir um elemento na estrutura.
- •Remover um elemento da estrutura (o de maior prioridade em um *heap* máximo ou o de menor em um *heap* mínimo).
- •Consultar um elemento (de maior prioridade em um *heap* máximo ou de menor em um *heap* mínimo).

Inserção: o elemento deve ser inserido na próxima posição livre, mas antes é verificado se o pai atende à propriedade heap. Caso não, é copiado para a posição de inserção e sua posição antiga é avaliada para inserir o novo elemento. A regra é aplicada até se encontrar a posição correta.

Remoção: sempre retira o elemento de maior (heap máximo) ou o de menor prioridade (heap mínimo), encontrado na raiz. Coloca-se o último elemento no lugar do primeiro.

Após esta movimentação a raiz não atende mais à propriedade *heap*, por isso é aplicado o procedimento de heap novamente.

A operação de *consultar* um elemento acessa o valor da raiz da árvore, que é o primeiro elemento do vetor.

Propriedades a serem obedecidas:

- a) o elemento raiz deve ocupar a posição 1 do vetor;
- b) o vetor utilizado para armazenar n elementos tem a posição inicial zero e, como não será utilizada, deve ser declarado com n+1 posições;
- c) em um *heap max-min,* o elemento de maior prioridade ocupa sempre a posição 1 do vetor, e o de menor prioridade ocupa sempre a posição 2 ou 3;

- d) em um *heap min-max,* o elemento de menor prioridade ocupa sempre a posição 1, e o de maior prioridade ocupa sempre a posição 2 ou 3 do vetor;
- e) cada elemento do vetor, denotado por v_i , corresponde a um nó da árvore binária e encontra-se em um nível. O nível de um nó i é determinado por: $\log_2 i + 1$, para $1 \le i \le n$;

- f) em um *heap max-min,* os níveis ímpares são chamados de níveis máximos e os pares de mínimos;
- g) em um *heap min-max,* os níveis ímpares são chamados de níveis mínimos e os pares de máximos;

- h) em um *heap max-min*, se o nível de um nó i é máximo (ímpar), a chave é superior à do seu pai $(v_i > v_{|i/2|} \text{ quando } i \ge 4)$ e inferior à chave do seu avô $(v_i < v_{|i/4|} \text{ quando } i \ge 4)$
- i) em um *heap min-max*, se o nível de um nó i é mínimo (ímpar), a chave é inferior à do pai $(v_i < v_{|i/2|} \operatorname{quando} i \ge 4)$, e superior à chave do seu avô $(v_i > v_{|i/4|} \operatorname{quando} i \ge 4)$.

Atividades

- 1. Implementar o algoritmo para o Heap Máximo.
 - 1. Inserir
 - 2. Consultar
 - 3. Remover
- 2. Implementar o algoritmo para o Heap Mínimo.
 - 1. Inserir
 - 2. Consultar
 - 3. Remover
- 3. Entregar até 27/04, enviar por e-mail.