

Filas de prioridade

Algoritmos e Estruturas de Dados

2019/2020



Filas de prioridade

- Uma fila de prioridade permite, pelo menos, duas operações sobre um **conjunto de valores comparáveis**:
 - *inserção* de um elemento
 - *remoção do menor/maior* elemento
- Operações adicionais facultativas:
 - diminuir, de um determinado valor, o elemento que se encontra numa determinada posição
 - aumentar, de um determinado valor, o elemento que se encontra numa determinada posição
 - remover o elemento de uma determinada posição
- Implementação:
 - Listas ligadas
 - Árvores binárias de pesquisa
 - *Heaps* binários



Filas de prioridade

Implementação por listas ligadas

- Características de uma implementação por listas ligadas:
 - **inserção** no início da lista: complexidade temporal $O(1)$
 - **pesquisa**, para obtenção do menor elemento: $O(N)$
- Alternativa: manter a lista ordenada
 - **inserção** : $O(N)$
 - **obtenção do menor elemento** : $O(1)$

Qual a melhor alternativa?



Filas de prioridade

Implementação baseada em árvores binárias de pesquisa

- Características de uma implementação baseada em árvores de pesquisa:
 - **inserção** : $O(\log N)$
 - **obtenção do menor elemento** : $O(\log N)$ em média, e $O(N)$ no pior caso

Ambas as operações podem ser realizadas em $O(\log N)$ no pior caso, usando árvores equilibradas.

Árvores binárias completas: todos os níveis estão completamente preenchidos, com possível exceção do último que estará preenchido a partir da esquerda.

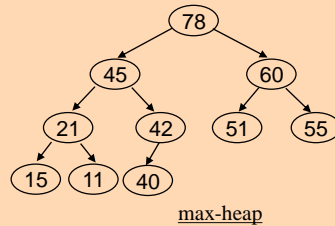
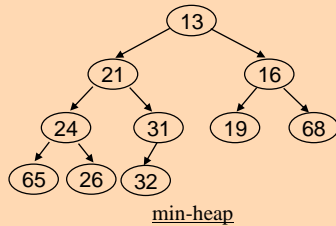
Uma árvore binária completa pode ser representada num vetor (e assim não é necessário usar apontadores)



Heaps binários

- **Propriedades do heap binário (*min-heap*)**

- É uma árvore binária completa
- Para todos os nós, com exceção da raiz, o valor do pai é menor ou igual ao valor do nó.



- Vantagem em relação às árvores binárias:

- acesso ao valor mínimo em tempo constante, $O(1)$: mínimo está sempre na raiz



Filas de prioridade: implementação

- Declaração da classe **BinaryHeap**

(uma implementação)

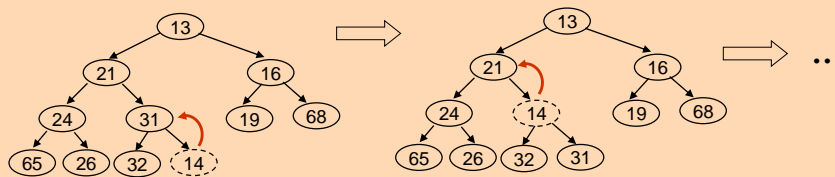
```
template <class Comparable>
class BinaryHeap {
public:
    explicit BinaryHeap(int capacity = 100);
    bool isEmpty() const;
    bool isFull() const;
    const Comparable & findMin() const;
    void insert(const Comparable & x);
    void deleteMin();
    void deleteMin(Comparable & minItem);
    void makeEmpty();
private:
    int currentSize;
    vector<Comparable> array;    // vector começa na posição 1
    void buildHeap();
    void percolateDown(int hole);
};
```



Filas de prioridade: implementação

- Heap – inserção de um elemento

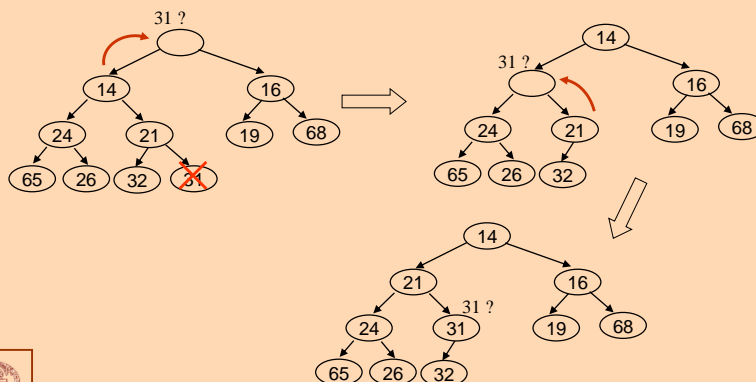
1. Inserir elemento na primeira posição livre
2. Enquanto não for respeitada a restrição de ordem: trocar elemento e seu pai



Filas de prioridade: implementação

- Heap – remoção do mínimo

1. Remover elemento da primeira posição (raiz), é o mínimo
2. Colocar na raiz o último elemento
3. Enquanto não for respeitada a restrição de ordem: trocar elemento e menor dos seus filhos



Filas de prioridade: implementação

- classe **BinaryHeap** : inserção de elementos , remoção do mínimo

```
template <class Comparable>
void BinaryHeap<Comparable>::insert(const Comparable & x)
{
    if ( isFull() ) throw Overflow();
    int hole = ++currentSize;
    for ( ; hole > 1 && x < array[hole/2]; hole/=2 )
        array[hole] = array[hole/2];
    array[hole] = x;
}
```

```
template <class Comparable>
void BinaryHeap<Comparable>::deleteMin(Comparable & minItem)
{
    if ( isEmpty() ) throw Underflow();
    minItem = array[1];
    array[1] = array[currentSize--];
    percolateDown(1);
}
```



Filas de prioridade: implementação

- classe **BinaryHeap**

```
template <class Comparable>
void BinaryHeap<Comparable>::percolateDown(int hole)
{
    int child;
    Comparable tmp = array[hole];
    for ( ; hole*2 <= currentSize; hole = child ) {
        child = hole*2;
        if ( child != currentSize && array[child+1] < array[child] )
            child++;
        if ( array[child] < tmp )
            array[hole] = array[child];
        else break;
    }
    array[hole] = tmp;
}
```



Filas de prioridade: implementação

- classe **BinaryHeap**: construção
 - Uma inserção tem complexidade $O(\log N)$ no pior dos casos, mas apenas $O(1)$ em média
 - Uma sequência de N inserções (sem remoções) permite construir um heap em $O(N \log N)$, no pior dos casos
 - É possível construir um heap a partir de um vetor desordenado em tempo $O(N)$ no pior dos casos (verificar...)

```
template < class Comparable>
void BinaryHeap<Comparable>::buildHeap()
{
    for ( int i = currentSize/2; i > 0; i-- )
        percolateDown(i);
}
```



Filas de prioridade

- **Ordenação** com *heaps*
 1. Criar um heap binário a partir de um vetor : $O(N)$
 2. Executar N operações *deleteMin()*, e guardar os elementos sucessivamente em um outro vetor. Os elementos são retirados por ordem crescente. Cada operação tem complexidade $O(\log N)$

O tempo total é portanto $O(N \log N)$

Problema (desvantagem): Necessidade de usar outro vetor.

Solução: Usar o mesmo vetor. Quando se retira um elemento, o heap também liberta uma posição; essa posição pode ser usada para guardar o elemento retirado. O vetor fica ordenado por ordem decrescente.



Heapsort: implementação

- Heapsort : ordenação de vectores

```
template <class Comparable>
void heapsort(vector<Comparable> & a)
{
    for ( int i = a.size()/2; i >= 0; i--)
        percDown(a, i, a.size());
    for ( int j = a.size() - 1; j > 0; j--)
    {
        Comparable t = a[0];
        a[0] = a[j]; a[j] = t;
        percDown(a, 0, j);
    }
}
```



Heapsort: implementação

- Heapsort : ordenação de vectores

```
template <class Comparable>
void percDown(vector<Comparable> & a, int i, int n)
{
    int child;
    Comparable tmp;
    for ( tmp = a[i]; (2*i + 1) < n; i = child ) {
        child = 2 * i + 1;
        if ( child != n-1 && a[child] < a[child+1] )
            child++;
        if ( tmp < a[child] )
            a[i] = a[child];
        else
            break;
    }
    a[i] = tmp;
}
```



Filas de prioridade (Standard Template Library - STL)

- class **priority_queue** (*max-heap*)
- Alguns métodos:
 - bool **empty**() const
 - int **size**() const
 - const T & **top**() const
 - void **push**(const T &)
 - void **pop**()



Filas de prioridade : aplicação

- Alocação de recursos
 - Implementar um programa que distribui um conjunto de tarefas por diversas máquinas (todas iguais), de modo a minimizar o tempo que demora a executar todas as tarefas.
 - Estratégia LPT (*“longest processing time first”*)
 - As tarefas são alocadas às máquinas por ordem decrescente do seu tempo de processamento
 - As tarefas vão sendo alocadas às máquinas à medida que estas últimas ficam livres
 - Para determinar a primeira máquina livre, usa-se uma **fila de prioridade**, ordenada segundo o instante em que as máquinas ficam livres
 - A cada máquina retirada da fila é alocada a tarefa seguinte, e calculado o instante em que a máquina estará de novo livre. A máquina é então inserida de novo na fila de prioridade



Filas de prioridade: aplicação (usa a classe priority_queue – STL)

```
struct Maquina {
    int ID, disp;
    bool operator < (const Maquina & m) const
    { return disp > m.disp; }
};

struct Tarefa {
    int ID, duracao;
    bool operator < (const Tarefa & t) const
    { return duracao < t.duracao; }
};
```

```
int main() {
    vector<Tarefa> tarefas;
    le_tarefas(tarefas);
    int nmaq;
    cout << "Numero de maquinas=: "; cin >> nmaq;
    LPT(tarefas, nmaq);
    return 1;
}
```



Filas de prioridade: aplicação (usa a classe priority_queue – STL)

```
template <class T> void LPT(vector<T> & a, int nm)
{
    heapsort(a); // vetor ordenado de tarefas (duração decrescente)
    priority_queue<Maquina> h; // fila de prioridade de máquinas
    Maquina m1;
    for ( int i = 1; i <= nm; i++ ) {
        m1.disp = 0; m1.ID = i;
        h.push(m1);
    }
    for ( int i = 0; i < a.size() ; i++ ) {
        m1 = h.top();
        h.pop();
        cout << "Tarefa " << a[i].ID << " (dur= " << a[i].duracao
            << ") na máquina " << m1.ID << " de " << m1.disp
            << " até " << (m1.disp+a[i].duracao) << endl;
        m1.disp += a[i].duracao;
        h.push(m1);
    }
}
```

