Princípios de Desenvolvimento de Algoritmos MAC122

Prof. Dr. Paulo Miranda IME-USP

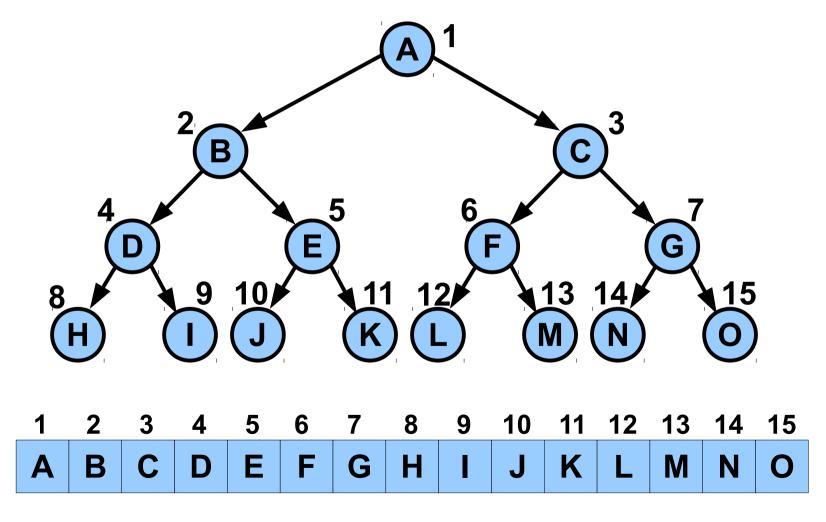
Filas de prioridade

Filas de prioridade

- Em *filas de prioridade,* os elementos com maior prioridade possuem preferência (saem primeiro da fila).
- Árvores binárias podem ser utilizadas na implementação eficiente de filas de prioridade, com suporte a operações de seleção ou remoção do maior (ou menor) elemento de uma coleção.
 - Para isso a árvore binária deve ter as seguintes propriedades:
 - A árvore é completa ou quase completa;
 - Para cada nó, temos que, o seu valor é maior do que o dos seus filhos.

Árvore binária completa

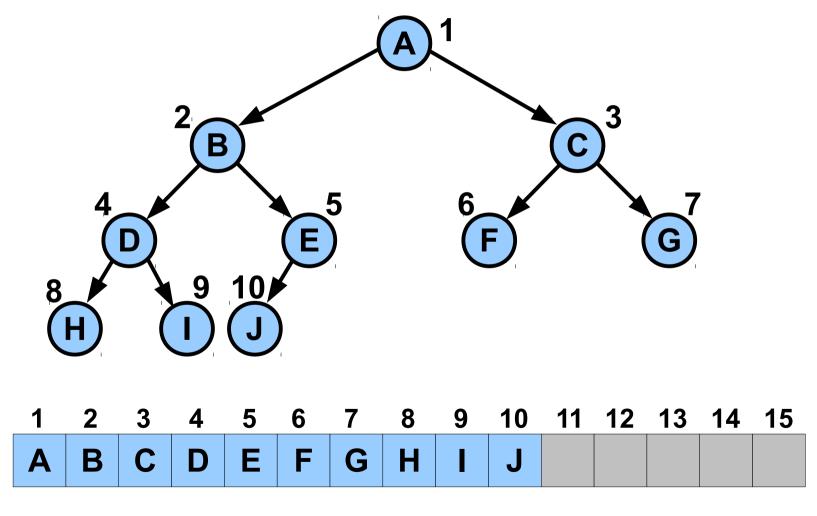
 Dizemos que uma árvore binária de altura h é completa se ela contiver o número máximo de nós (2^h – 1).



Pai(i) =
$$\lfloor i/2 \rfloor$$
, FilhoEsq(i) = 2i, FilhoDir(i) = 2i + 1

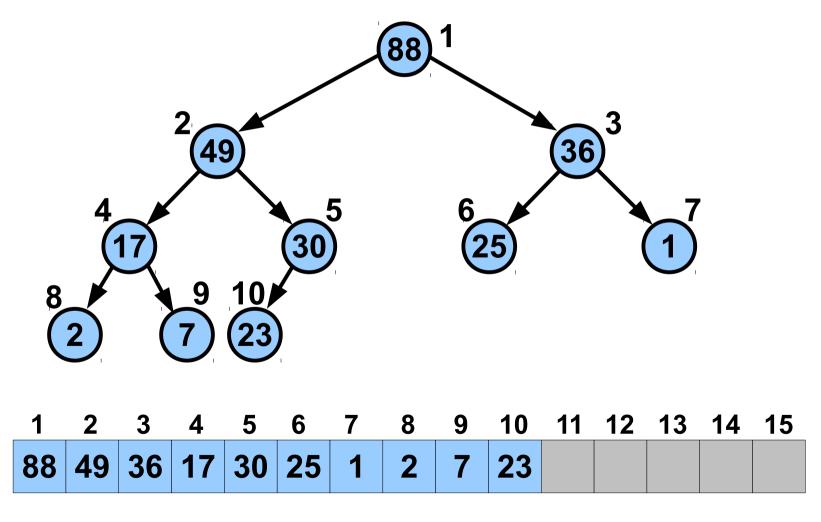
Árvore quase completa

 Semelhantes as completas, porém falta uma sequência de elementos no final (direita) do último nível.



$$Pai(i) = [i/2]$$
, $FilhoEsq(i) = 2i$, $FilhoDir(i) = 2i + 1$

 Para cada nó, temos que, o seu valor é maior do que o dos seus filhos.



Pai(i) = [i/2], FilhoEsq(i) = 2i, FilhoDir(i) = 2i + 1

• Definição típica da estrutura utilizada.

```
#define HEAPMAX 1000
typedef int TipoChave;
typedef int TipoInfo;
typedef struct Registro{
  TipoChave chave;
 TipoInfo info;
} Registro;
typedef struct Heap{
  int n; /* Comprimento atual. */
  Registro V[HEAPMAX];
} Heap;
```

• Funções para calcular os índices: Pai, filhos esq. e dir.

```
int HeapPai(int i) {
  return ((i - 1) / 2);
int HeapFilhoEsq(int i) {
  return (2 * i + 1);
int HeapFilhoDir(int i) {
  return (2 * i + 2);
```

• Operação básica de subida no heap.

```
void Sobe(Heap *p, int i) {
  Registro reg;
  TipoChave chv;
  int j;
  reg = p->V[i];
  chv = reg.chave;
  j = HeapPai(i);
  while(i>0 && p->V[j].chave<chv) {</pre>
    p->V[i] = p->V[j];
    i = j;
    j = HeapPai(j);
  p->V[i] = reg;
```

Operação básica de descida no heap.

```
void Desce(Heap *p, int i) {
  int k:
  Registro reg;
  TipoChave chv;
  req = p->V[i];
  chv = reg.chave;
  k = HeapFilhoEsq(i);
  while (k  n) {
    if (k+1<p->n) \{ /* Pega o maior filho. */
      if(p->V[k].chave < p->V[k+1].chave)
        k = k+1:
    if(p-V[k].chave > chv) {
     p-V[i] = p-V[k];
      i = k;
      k = HeapFilhoEsq(k);
    else break:
  p->V[i] = req;
```

Construção do heap.

```
/* O(n log n) */
void ConstroiHeap(Heap *p) {
   int i;

for(i=1; i<p->n; i++)
   Sobe(p, i);
}
```

```
/* O(n) */
void OutroConstroiHeap(Heap *p) {
   int i,u;

   /* último nó não folha. */
   u = HeapPai(p->n - 1);

   for(i=u; i>=0; i--)
      Desce(p, i);
}
```

• Inserção e remoção.

```
Registro RemoveHeap(Heap *p) {
    Registro r;

    if(p->n==0) exit(-1);

    r = p->V[0];
    p->V[0]= p->V[p->n-1];
    p->n--;
    Desce(p, 0);
    return r;
}
```