#### INF1007: Programação 2 10 – Árvores Binárias



### **Tópicos Principais**

- Introdução
- Árvores binárias
  - Representação em C
  - Ordens de percurso em árvores binárias
  - Altura de uma árvore
- Árvores binária de busca (ABB)
- Funções para ABBs
  - Impressão
  - Busca

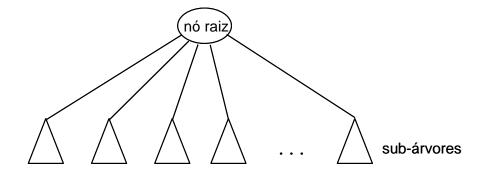
#### **Tópicos Complementares**

- Inserção em ABB
- Remoção em ABB

### Introdução

#### Árvore

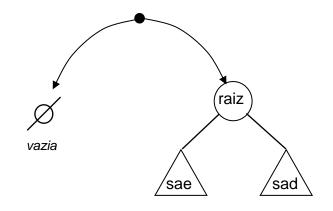
- um conjunto de nós tal que
  - existe um nó r, denominado raiz, com zero ou mais sub-árvores, cujas raízes estão ligadas a r
  - os nós raízes destas sub-árvores são os filhos de r
  - os nós internos da árvore são os nós com filhos
  - as folhas ou nós externos da árvore são os nós sem filhos



#### Árvores binárias

· um árvore em que cada nó tem zero, um ou dois filhos

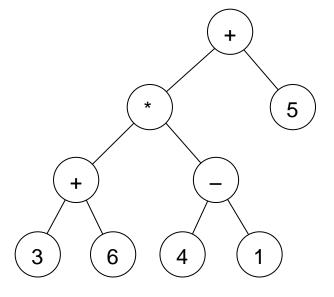
- uma árvore binária é:
  - uma árvore vazia; ou
  - um nó raiz com duas sub-árvores:
    - a sub-árvore da direita (sad)
    - a sub-árvore da esquerda (sae)



#### Árvores binárias

#### Exemplo

- árvores binárias representando expressões aritméticas:
  - nós folhas representam operandos
  - nós internos operadores
  - exemplo: (3+6)\*(4-1)+5



- Representação de uma árvore:
  - através de um ponteiro para o nó raiz
- Representação de um nó da árvore:
  - estrutura em C contendo
    - a informação propriamente dita (exemplo: um caractere)
    - dois ponteiros para as sub-árvores, à esquerda e à direita

```
struct noArv {
   char info;
   struct noArv* esq;
   struct noArv* dir;
};
```

• Interface do tipo abstrato Árvore Binária: arv.h

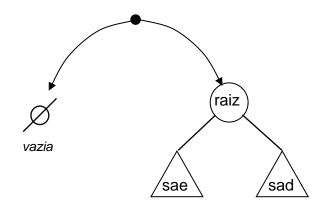
```
typedef struct noArv NoArv;

NoArv* arv_criavazia (void);
NoArv* arv_cria (char c, NoArv* e, NoArv* d);
NoArv* arv_libera (NoArv* a);
int arv_vazia (NoArv* a);
int arv_pertence (NoArv* a, char c);
void arv_imprime (NoArv* a);
```

- implementação recursiva, em geral
- usa a definição recursiva da estrutura

#### Uma árvore binária é:

- · uma árvore vazia; ou
- um nó raiz com duas sub-árvores:
  - a sub-árvore da direita (sad)
  - a sub-árvore da esquerda (sae)



- função arv\_criavazia
  - cria uma árvore vazia

```
NoArv* arv_criavazia (void)
{
   return NULL;
}
```

- função arv\_cria
  - cria um nó raiz dadas a informação e as duas sub-árvores, a da esquerda e a da direita
  - retorna o endereço do nó raiz criado

```
NoArv* arv_cria (char c, NoArv* sae, NoArv* sad)
{
    NoArv* p=(NoArv*)malloc(sizeof(NoArv));
    if(p==NULL) exit(1);
    p->info = c;
    p->esq = sae;
    p->dir = sad;
    return p;
}
```

- criavazia e cria
  - as duas funções para a criação de árvores representam os dois casos da definição recursiva de árvore binária:
    - uma árvore binária NoArv\* a;
      - é vazia a=arv criavazia()
      - é composta por uma raiz e duas sub-árvores
        a=arv\_cria(c,sae,sad);

- função arv\_libera
  - libera memória alocada pela estrutura da árvore
    - as sub-árvores devem ser liberadas antes de se liberar o nó raiz
  - retorna uma árvore vazia, representada por NULL

- função arv\_vazia
  - indica se uma árvore é ou não vazia

```
int arv_vazia (NoArv* a)
{
   return a==NULL;
}
```

- função arv\_pertence
  - verifica a ocorrência de um caractere c em um de nós
  - retorna um valor booleano (1 ou 0) indicando a ocorrência ou não do caractere na árvore

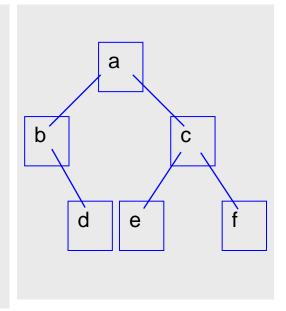
- função arv\_imprime
  - percorre recursivamente a árvore, visitando todos os nós e imprimindo sua informação

```
void arv_imprime (NoArv* a)
{
    if (!arv_vazia(a)) {
        printf("%c ",a->info); /* mostra raiz */
        arv_imprime(a->esq); /* mostra sae */
        arv_imprime(a->dir); /* mostra sad */
    }
}
```

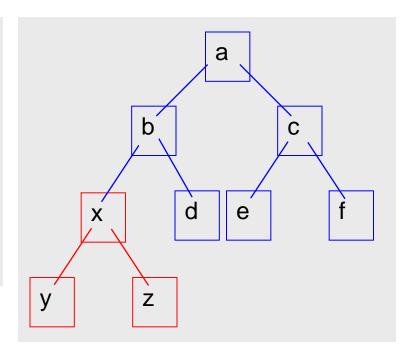
• Exemplo: <a <b <> <d <>>> > <c <e <>>> > <f <>>>> >>

```
/* sub-árvore 'd' */
NoArv* a1= arv cria('d', arv criavazia(), arv criavazia());
/* sub-árvore 'b' */
NoArv* a2= arv cria('b', arv criavazia(), a1);
/* sub-árvore 'e' */
NoArv* a3= arv cria('e', arv criavazia(), arv criavazia());
/* sub-árvore 'f' */
NoArv* a4= arv cria('f', arv criavazia(), arv criavazia());
/* sub-árvore 'c' */
NoArv* a5 = arv cria('c', a3, a4);
/* árvore 'a' */
NoArv* a = arv cria('a', a2, a5);
```

Exemplo: <a <b <>> <d <>>>> ><c <e <>>>> <f <>>>>>>

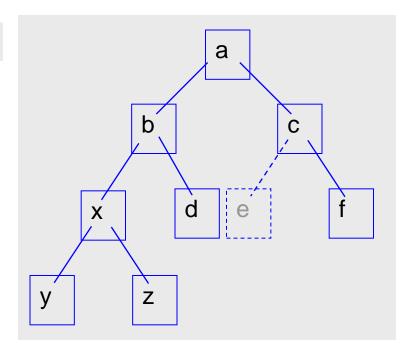


Exemplo - acrescenta nós



Exemplo - libera nós

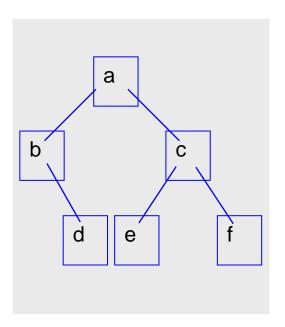
a->dir->esq = libera(a->dir->esq);



### Árvores binárias - Ordens de percurso

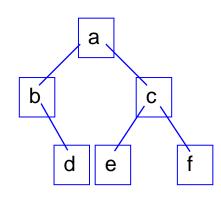
#### Ordens de percurso:

- pré-ordem:
  - trata raiz, percorre sae, percorre sad
  - exemplo: a b d c e f
- ordem simétrica:
  - percorre sae, trata raiz, percorre sad
  - exemplo: b d a e c f
- pós-ordem:
  - percorre sae, percorre sad, trata raiz
  - exemplo: d b e f c a



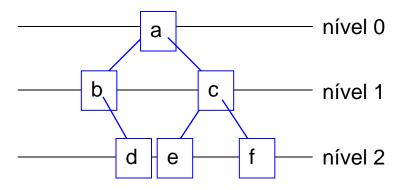
#### Árvores binárias - Altura

- Propriedade fundamental de árvores
  - só existe um caminho da raiz para qualquer nó
- Altura de uma árvore
  - comprimento do caminho mais longo da raiz até uma das folhas
    - a altura de uma árvore com um único nó raiz é zero
    - a altura de uma árvore vazia é -1
  - exemplo:
    - h = 2



#### Árvores binárias - Altura

- Nível de um nó
  - a raiz está no nível 0, seus filhos diretos no nível 1, ...
  - o último nível da árvore é a altura da árvore

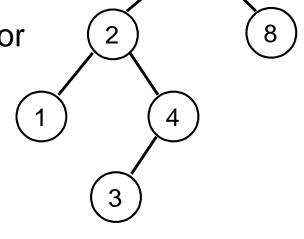


# Árvore Binária de Busca (ABB)

 o valor associado à raiz é sempre maior que o valor associado a qualquer nó da sub-árvore à esquerda (sae) e

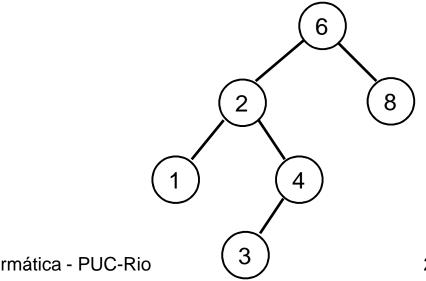
 o valor associado à raiz é sempre menor ou igual (para permitir repetições) que o valor associado a qualquer nó da sub-árvore à direita (sad)

 quando a árvore é percorrida em ordem simétrica (sae - raiz - sad), os valores são encontrados em ordem não decrescente



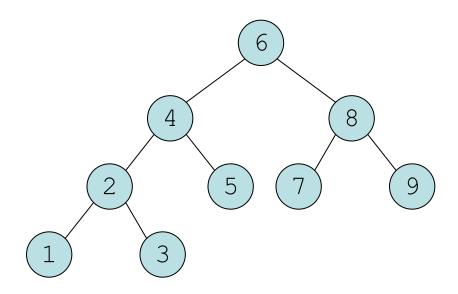
### Pesquisa em Árvore Binária de Busca

- compare o valor dado com o valor associado à raiz
- se for igual, o valor foi encontrado
- se for menor, a busca continua na sae
- se for maior, a busca continua na sad



#### Árvore Binária de Busca Balanceadas

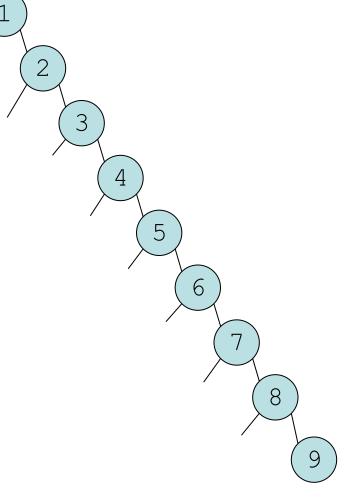
- os nós internos têm todos, ou quase todos, 2 filhos
- qualquer nó pode ser alcançado a partir da raiz em O(log n) passos



# Árvore Binária de Busca Degenerada

 todos os nós têm apenas 1 filho, com exceção da (única) folha

 qualquer nó pode ser alcançado a partir da raiz em O(n) passos



# Tipo Árvore Binária de Busca

• árvore é representada pelo ponteiro para o nó raiz

```
struct noArv {
   int info;
   struct noArv* esq;
   struct noArv* dir;
};
```

### ABB: Criação

árvore vazia representada por NULL:

```
NoArv* abb_cria (void)
{
   return NULL;
}
```

#### **ABB: Impressão**

 imprime os valores da árvore em ordem crescente, percorrendo os nós em ordem simétrica

```
void abb_imprime (NoArv* a)
{
    if (a != NULL) {
        abb_imprime(a->esq);
        printf("%d\n",a->info);
        abb_imprime(a->dir);
    }
}
```

#### **ABB: Busca**

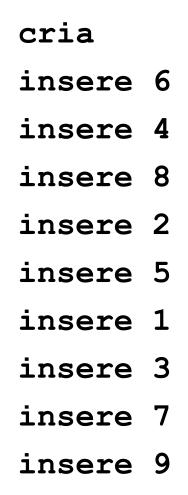
- explora a propriedade de ordenação da árvore
- possui desempenho computacional proporcional à altura (O(log n) para o caso de árvore balanceada)

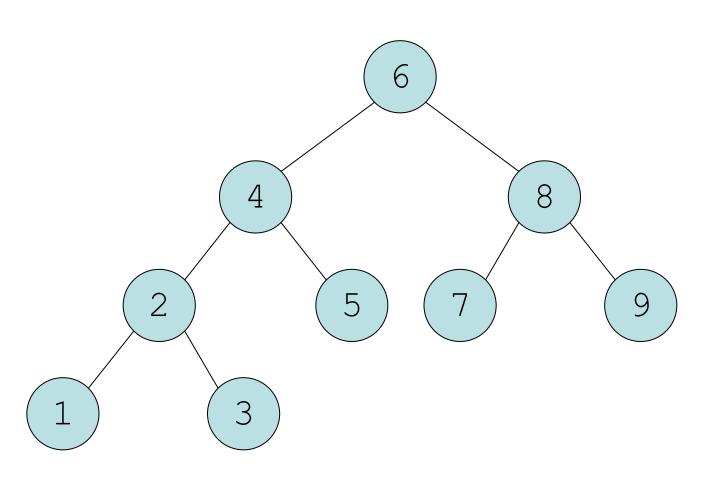
```
NoArv* abb busca (NoArv* r, int v)
   if (r == NULL)
         return NULL;
   else if (r->info > v)
         return abb busca (r->esq, v);
   else if (r->info < v)</pre>
         return abb busca (r->dir, v);
   else return r;
```

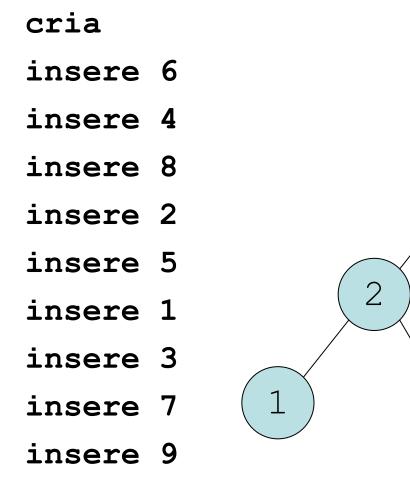
#### ABB: Inserção

- recebe um valor v a ser inserido
- retorna o eventual novo nó raiz da (sub-)árvore
- para adicionar v na posição correta, faça:
  - se a (sub-)árvore for vazia
    - crie uma árvore cuja raiz contém v
  - se a (sub-)árvore não for vazia
    - compare v com o valor na raiz
    - insira v na sae ou na sad, conforme o resultado da comparação

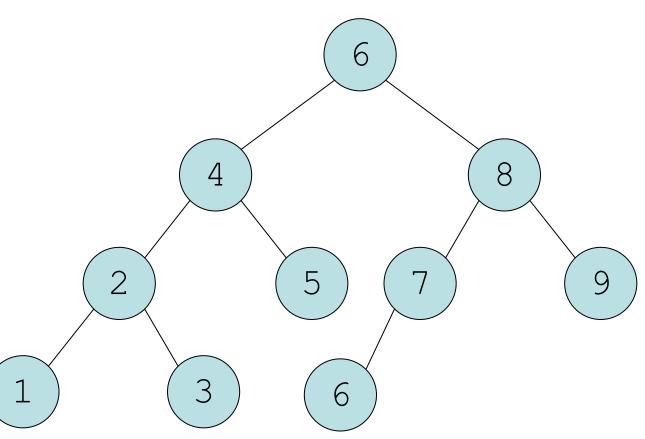
```
NoArv* abb insere (NoArv* a, int v)
{
   if (a==NULL) {
       a = (NoArv*)malloc(sizeof(NoArv));
       a->info = v;
       a->esq = a->dir = NULL;
   else if (v < a->info)
       a->esq = abb insere(a->esq,v);
   else /* v >= a->info */
       a->dir = abb insere(a->dir,v);
                       é necessário atualizar os ponteiros para as
                       sub-árvores à esquerda ou à direita quando da
   return a;
                       chamada recursiva da função, pois a função de
                       inserção pode alterar o valor do ponteiro
                       para a raiz da (sub-)árvore.
```







insere 6



a repetição está permitida!

```
NoArv* abb insere (NoArv* a, int v)
{
   if (a==NULL) {
      a = (NoArv*)malloc(sizeof(NoArv));
      a->info = v;
      a->esq = a->dir = NULL;
   else if (v < a->info)
      a->esq = abb insere(a->esq,v);
   else if (v > a->info)
      a->dir = abb insere(a->dir,v);
   return a;
```

#### ABB: Remoção

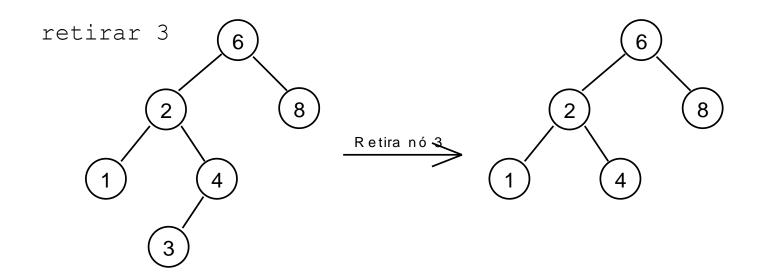
- recebe um valor v a ser retirado
- retorna a eventual nova raiz da árvore
- para remover v, faça:
  - se a árvore for vazia
    - nada tem que ser feito
  - se a árvore não for vazia
    - compare o valor armazenado no nó raiz com v
    - se for maior que v, retire o elemento da sub-árvore à esquerda
    - se for menor do que v, retire o elemento da sub-árvore à direita
    - se for igual a v, retire a raiz da árvore

#### ABB: Remoção

- para retirar a raiz da árvore, há 3 casos:
  - caso 1: a raiz que é folha
  - caso 2: a raiz a ser retirada possui um único filho
  - caso 3: a raiz a ser retirada tem dois filhos

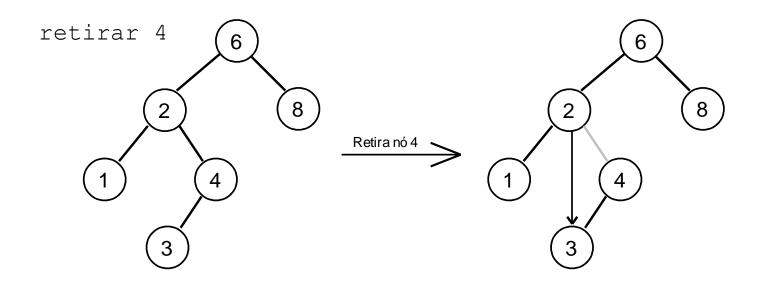
### ABB: Remoção de folha

- Caso 1: a raiz da sub-árvore é folha da árvore original
  - libere a memória alocada pela raiz
  - retorne a raiz atualizada, que passa a ser NULL



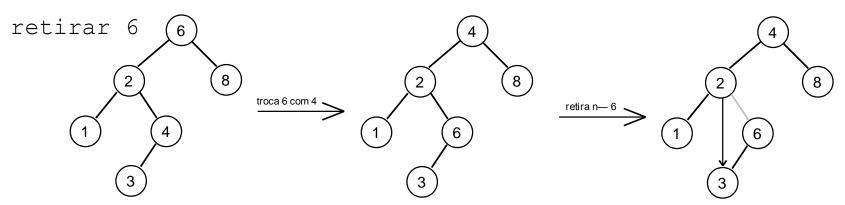
### ABB: Remoção de pai de filho único

- Caso 2: a raiz a ser retirada possui um único filho
  - libere a memória alocada pela raiz
  - a raiz da árvore passa a ser o único filho da raiz



#### ABB: remoção de pai de dois filhos

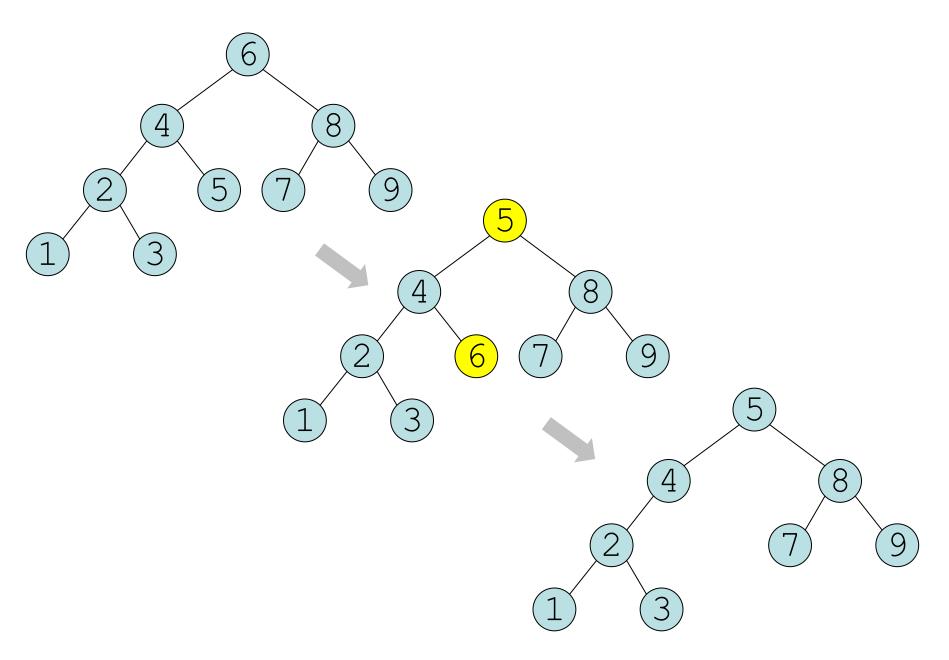
- Caso 3: a raiz a ser retirada tem dois filhos
  - encontre o nó N que precede a raiz na ordenação
     (o elemento mais à direita da sub-árvore à esquerda)
  - troque o dado da raiz com o dado de N
  - retire N da sub-árvore à esquerda
     (que agora contém o dado da raiz que se deseja retirar)
    - retirar o nó N mais à direita é trivial, pois N é um nó folha ou
       N é um nó com um único filho (no caso, o filho da direita nunca existe)



(c) Dept. Informática - PUC-Rio

```
NoArv* abb retira (NoArv* r, int v)
   if (r == NULL)
      return NULL;
   else if (r->info > v)
      r->esq = abb retira(r->esq, v);
   else if (r->info < v)</pre>
      r->dir = abb retira(r->dir, v);
                  /* achou o nó a remover */
   else {
      /* nó sem filhos */
      if (r->esq == NULL && r->dir == NULL) {
         free (r);
         r = NULL;
      /* nó só tem filho à direita */
      else if (r->esq == NULL) {
         NoArv* t = r;
         r = r->dir;
         free (t);
```

```
/* só tem filho à esquerda */
   else if (r->dir == NULL) {
      NoArv* t = r;
      r = r->esq;
      free (t);
   /* nó tem os dois filhos */
   else {
      NoArv* f = r->esq;
      while (f->dir != NULL) {
         f = f - > dir;
      r->info = f->info; /* troca as informações */
      f->info = v;
      r->esq = abb retira(r->esq,v);
return r;
```



(c) Dept. Informática - PUC-Rio

#### Referências

Waldemar Celes, Renato Cerqueira, José Lucas Rangel, Introdução a Estruturas de Dados, Editora Campus (2004)

Capítulo 13 – Árvores

Capítulo 17 – Busca