

# Da aula passada...

- **Ordenação**



**“"Vivendo, se aprende; mas o que se aprende, mais, é só fazer outras maiores perguntas...."”**

**— Guimarães Rosa, *Grande Sertão: Veredas***

# **Estruturas de Dados**

## **(116319, D, 2018/1)**

### **Roteiro da aula:**

- ♦ **Árvores (Conceito e TAD)**
- ♦ **Árvores Binárias**
- ♦ **Ordens de Percurso em Árvores Binárias**
- ♦ **Exemplos**

# Árvores

- Vetores e listas são ótimos para representar estruturas de dados lineares, mas não para dados hierárquicos

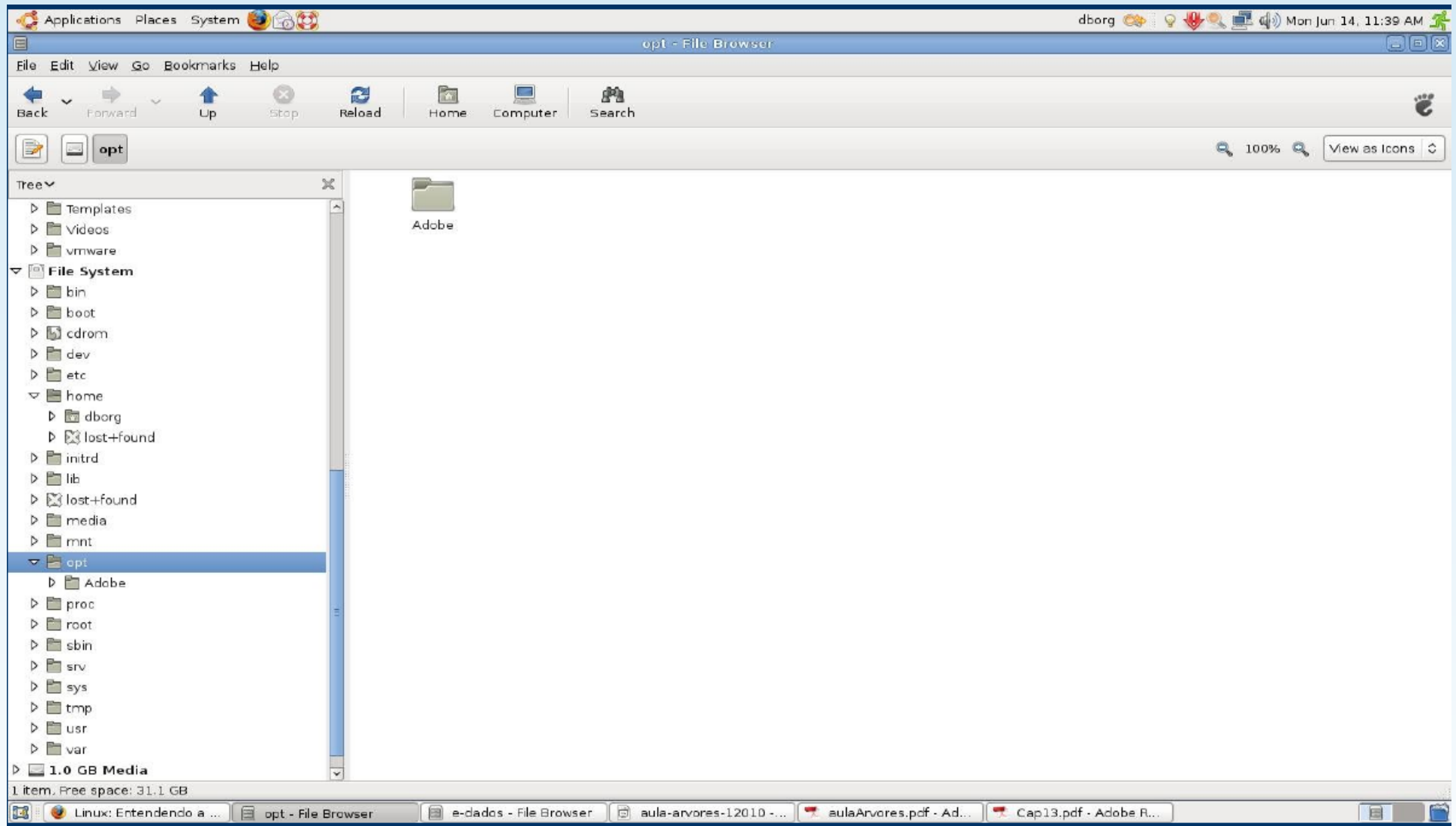
# Árvores

- Vetores e listas são ótimos para representar estruturas de dados lineares, mas não para dados hierárquicos
- Exemplo de dados hierárquicos: sistema de arquivos em um computador

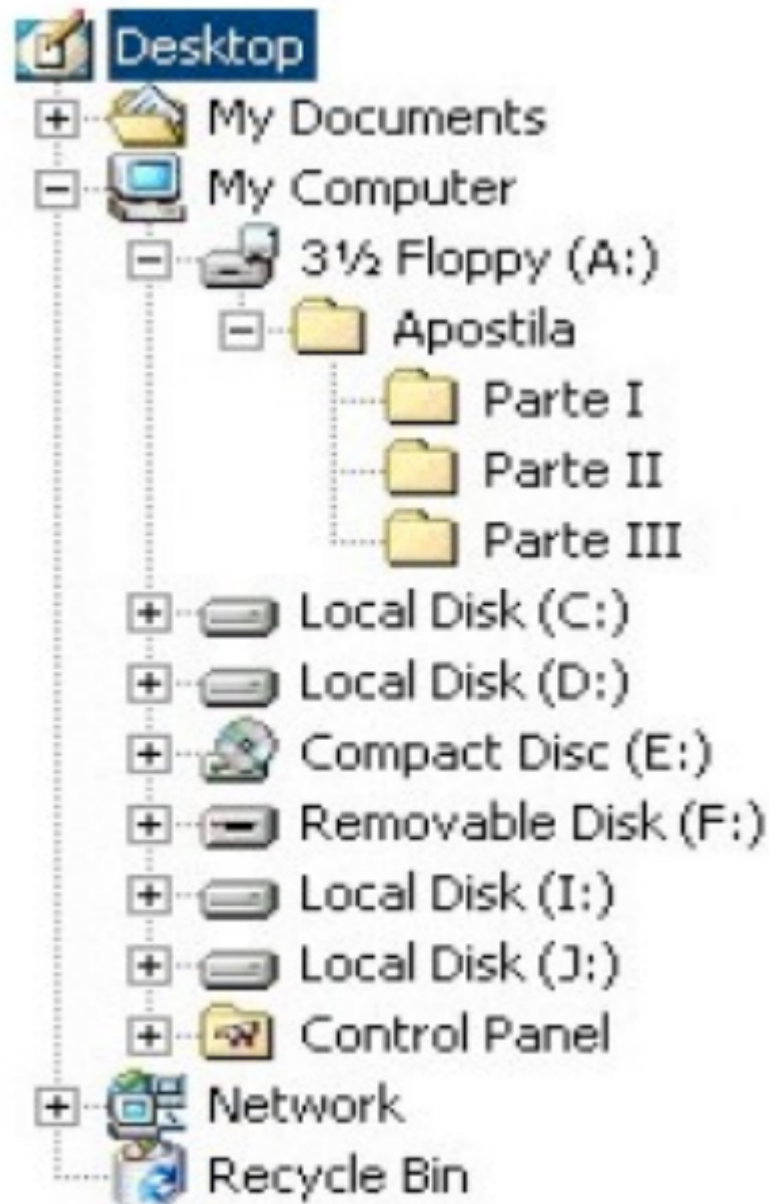
# Árvores

- Vetores e listas são ótimos para representar estruturas de dados lineares, mas não para dados hierárquicos
- Exemplo de dados hierárquicos: sistema de arquivos em um computador
- Uma árvore é uma estrutura de dados recursiva, a qual permite representar dados dispostos de maneira hierárquica

# Exemplo: Árvore de diretório



# Exemplo: Árvore de diretório





# Árvores

- **Uma árvore é composta por um conjunto de nós.**

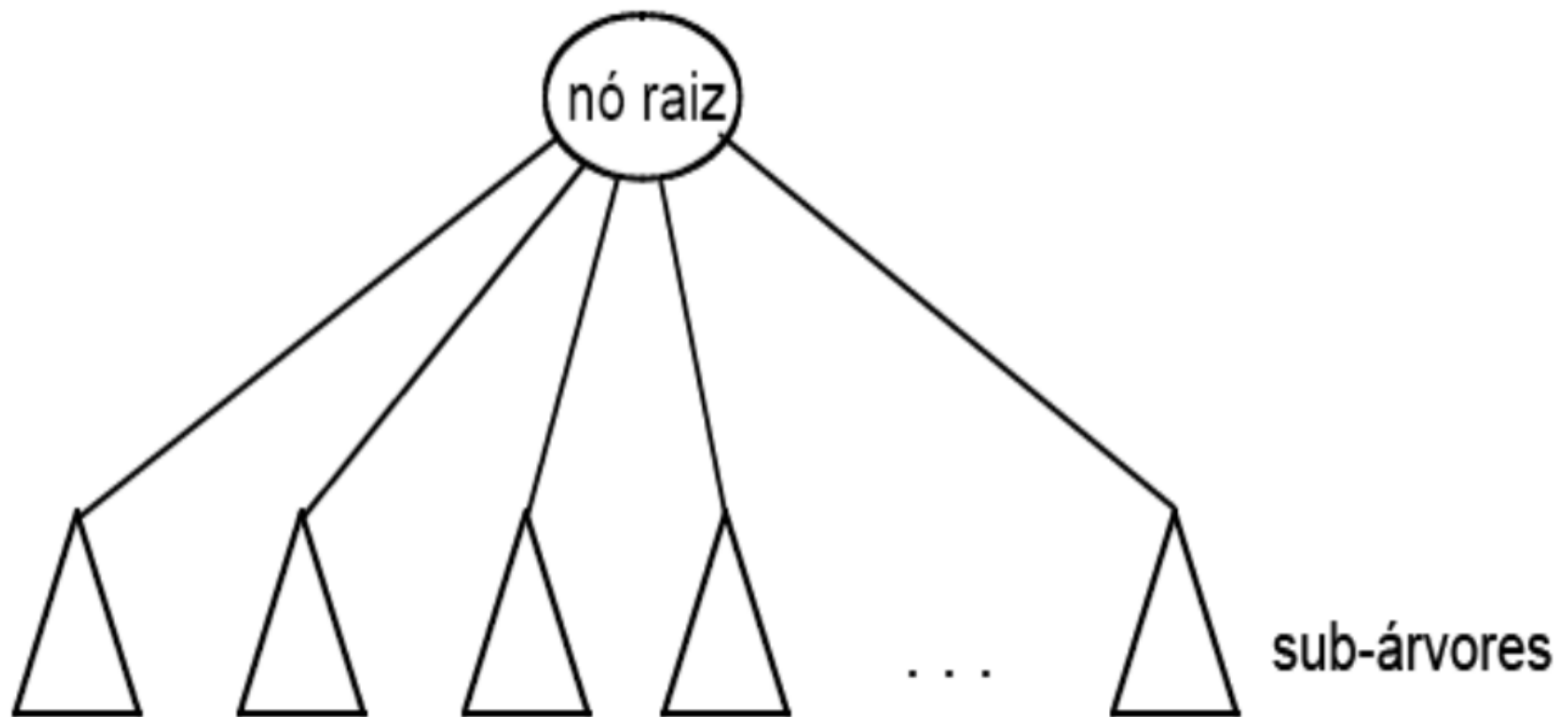
# Árvores

- **Uma árvore é composta por um conjunto de nós.**
- **Existe um nó raiz (que contém zero ou mais sub-árvores)**

# Árvores

- Uma árvore é composta por um conjunto de nós.
- Existe um nó raiz (que contém zero ou mais sub-árvores).
- Cada sub-árvore possui nós internos que possuem ligações que chegam ao nó raiz.
- Os nós mais externos, ou que não possuem filhos, são chamados de folhas (nós externos).

# Árvores



# Tipos de Árvores

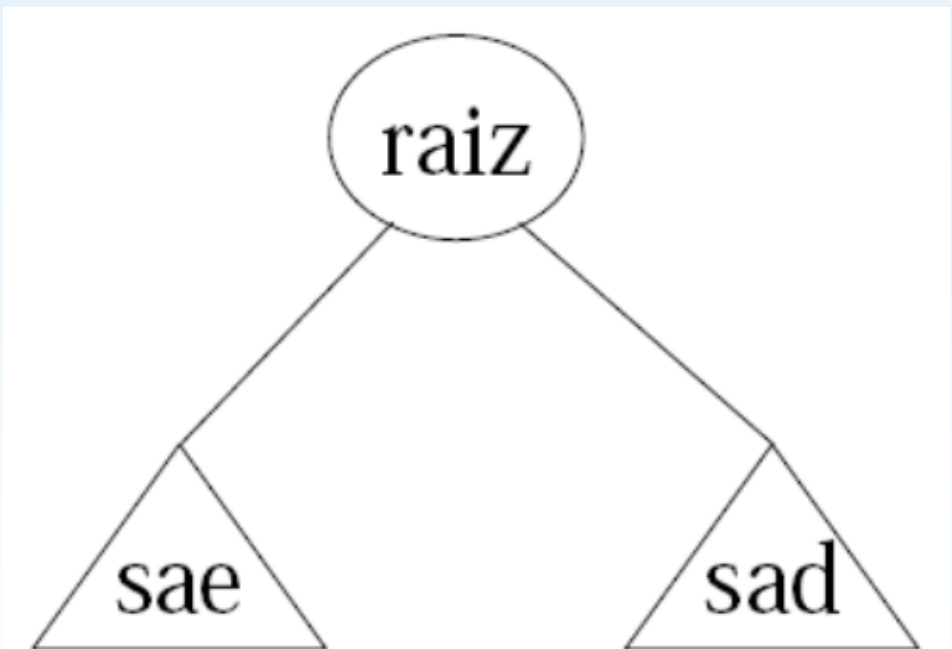
- **Árvores Binárias**
  - Cada nó possui, no máximo, 2 filhos.

# Tipos de Árvores

- **Árvores Binárias**
  - Cada nó possui, no máximo, 2 filhos.
- **Árvores Genéricas**
  - Cada nó pode ter vários filhos.

# Árvores Binárias

- Cada nó possui zero, um, ou dois filhos.
- Pode ser definida recursivamente, como:
  - Árvore vazia, ou
  - Um nó raiz, tendo duas sub-árvores: esquerda (sae), e direita (sad).



# Representação textual de Árvores Binárias

- Para uma árvore vazia `<>`
- Para uma árvore não vazia `<raiz sae sad>`



## Uso em avaliação de expressões

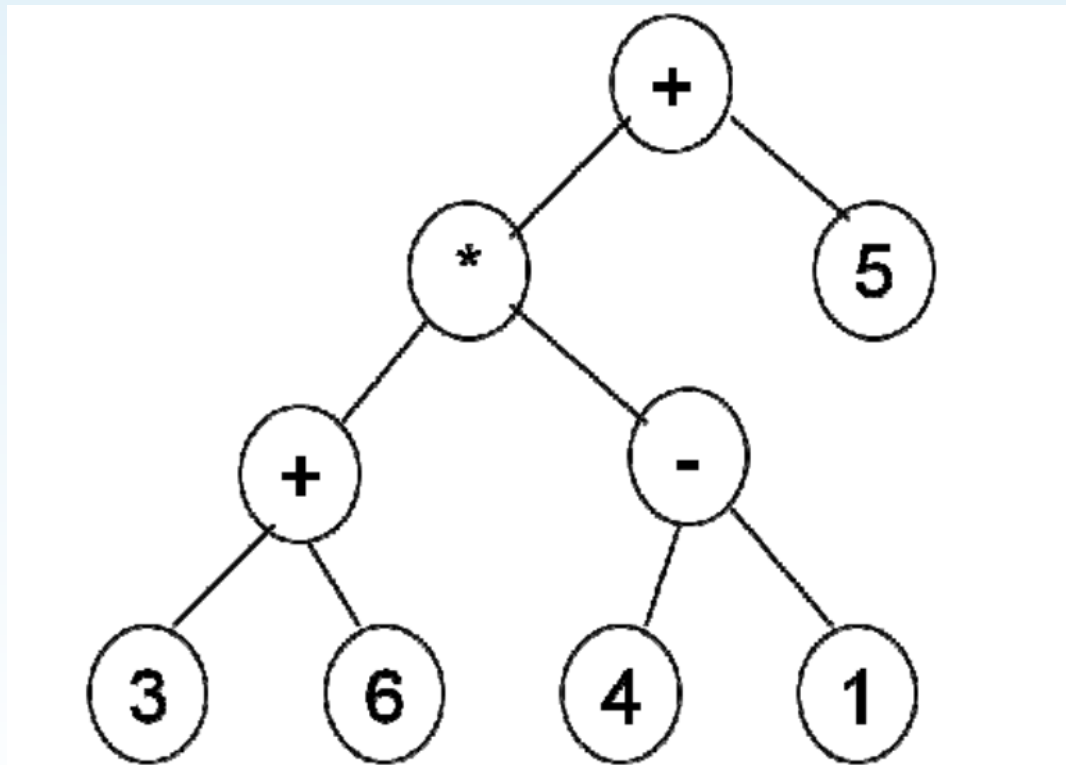
- Sejam nós folhas representando operandos, e nós internos os operadores.

## Uso em avaliação de expressões

- Sejam nós folhas representando operandos, e nós internos os operadores.
- Exemplo:  $(3+6)*(4-1)+5$

## Uso em avaliação de expressões

- Sejam nós folhas representando operandos, e nós internos os operadores.
- Exemplo:  $(3+6)*(4-1)+5$



# Árvores Binárias (TAD)

- Criar árvore vazia.
- Criar árvore não vazia.
- Verificar se árvore está vazia.
- Verificar se um elemento pertence à árvore.
- Liberar estrutura de árvore.
- Imprimir nós da árvore.

# Árvores Binárias (TAD)

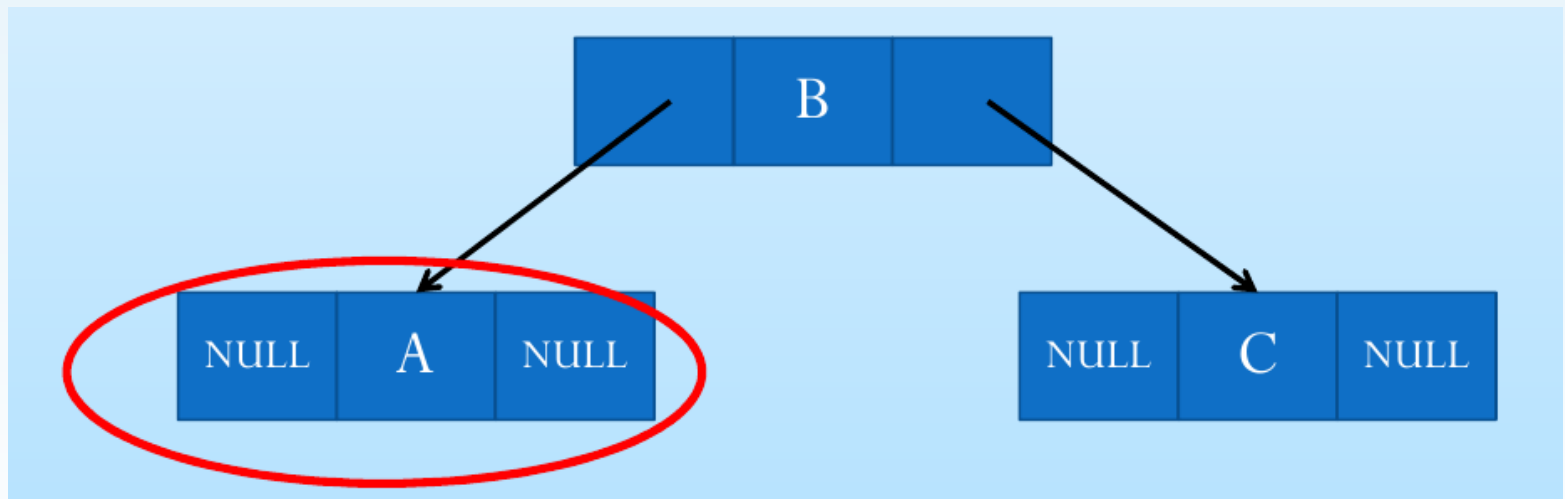
- Em C: (exemplo)

```
/* arquivo arvore.h */  
  
typedef struct arv Arv;  
  
Arv* arv_criavazia();  
  
Arv* arv_cria(char c, Arv* e, Arv*d);  
  
int arv_vazia(Arv* a);  
  
int arv_pertence(Arv* a, char c);  
  
Arv* arv_libera (Arv* a);  
  
void arv_imprime (Arv* a);
```

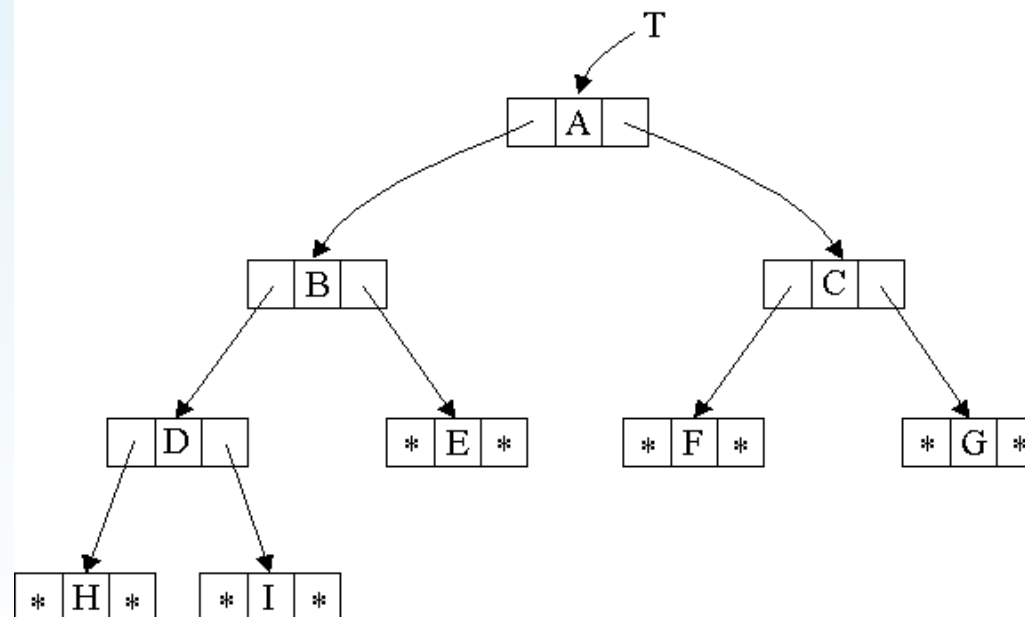
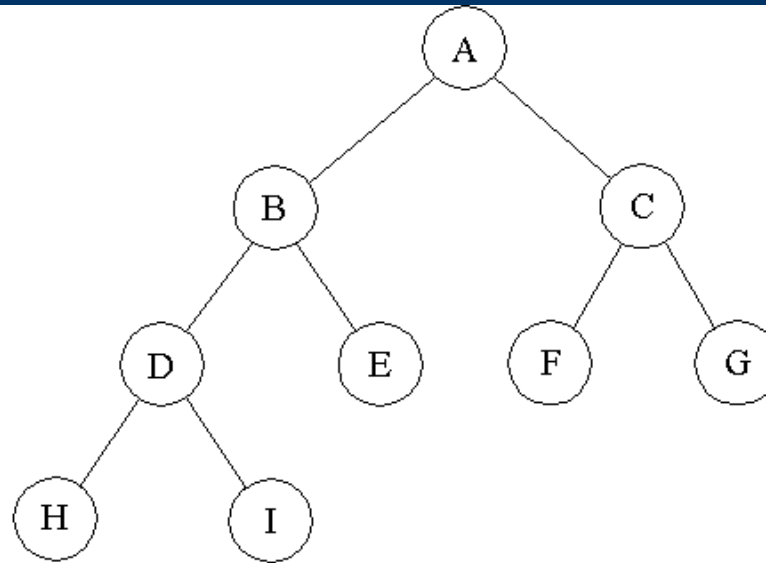
# Árvores Binárias (TAD)

- Em C: (exemplo)

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



# Árvores Binárias (TAD)



# Árvores Binárias (TAD)

- Em C: (exemplo)

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

❖ O acesso a uma árvore se dará através de um ponteiro para o nó raiz



# Árvores Binárias (TAD)

- Em C: (exemplo)

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

❖ O acesso a uma árvore se dará através de um ponteiro para o nó raiz

❖ A estrutura de um nó deve ser composta por: um campo que guarda a **informação** e dois ponteiros: um para a **sub-árvore da esquerda** e um para a **sub-árvore da direita**

# Árvores Binárias (TAD)

- Em C: (exemplo)

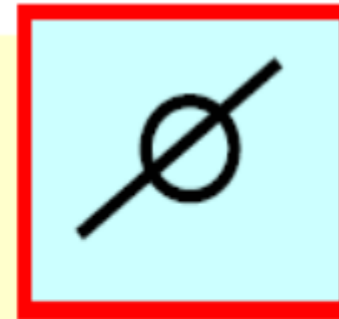
```
struct arv {  
    char info;  
    struct arv* esq;  
    struct arv* dir;  
} ;
```

- ❖ O acesso a uma árvore se dará através de um ponteiro para o nó raiz
- ❖ A estrutura de um nó deve ser composta por: um campo que guarda a **informação** e dois ponteiros: um para a **sub-árvore da esquerda** e um para a **sub-árvore da direita**
- ❖ Funções são implementadas utilizando definição recursiva da estrutura

# Árvores Binárias (TAD)

- Função de criação (vazia)

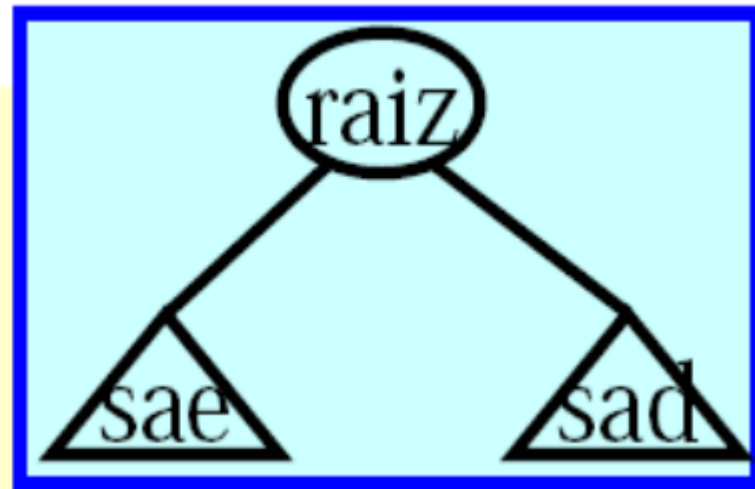
```
Arv* arv_criavazia( ) {  
    return NULL;  
}
```



# Árvores Binárias (TAD)

- Função de criação (não vazia)

```
Arv* arv_cria (char c, Arv* sae, Arv* sad) {  
    Arv* a = (Arv*) malloc (sizeof(Arv));  
    a->info = c;  
    a->esq = sae;  
    a->dir = sad;  
    return a;  
}
```



# Árvores Binárias (TAD)

- Função que verifica se elemento pertence à árvore.

```
int arv_pertence (Arv* a, char c) {  
    if (arv_vazia(a))  
        return 0; /* árvore vazia */  
    else  
        return a->info == c ||  
               arv_pertence (a->esq, c) ||  
               arv_pertence (a->dir, c);  
}
```

# Árvores Binárias (TAD)

```
int arv_pertence (Arv* a, char c) {  
    if (arv_vazia(a))  
        return 0; /* árvore vazia */  
    else  
        return a->info == c ||  
               arv_pertence (a->esq, c) ||  
               arv_pertence (a->dir, c);  
}
```

## Equivalente a:

```
if (c==a->info)  
    return 1;  
else if(arv_pertence(a->esq,c))  
    return 1;  
else  
    return arv_pertence(a->dir,c);
```

# Árvores Binárias (TAD)

- Função que libera a estrutura da árvore.

```
Arv* arv_libera (Arv* a) {  
    if (!arv vazia(a)) {  
        arv_libera(a->esq); /* libera sae */  
        arv_libera(a->dir); /* libera sad */  
        free(a);  
    }  
    return NULL;  
}
```

**Deve-se liberar recursivamente todos os elementos das sub-árvores primeiro**

# Árvores Binárias (TAD)

- Função que verifica se uma árvore está vazia.

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



# Árvores Binárias (TAD)

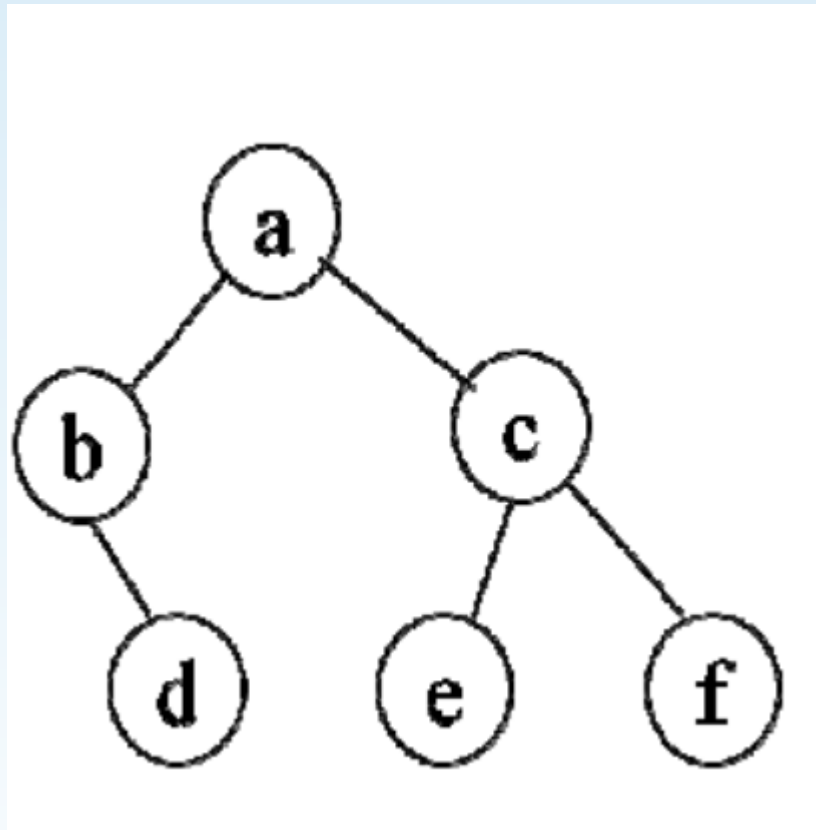
- Função que imprime todos os elementos de uma árvore.

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

**Implementação recursiva: primeiro visita a raiz, depois a sub-árvore da esquerda, para finalmente visitar a da direita**

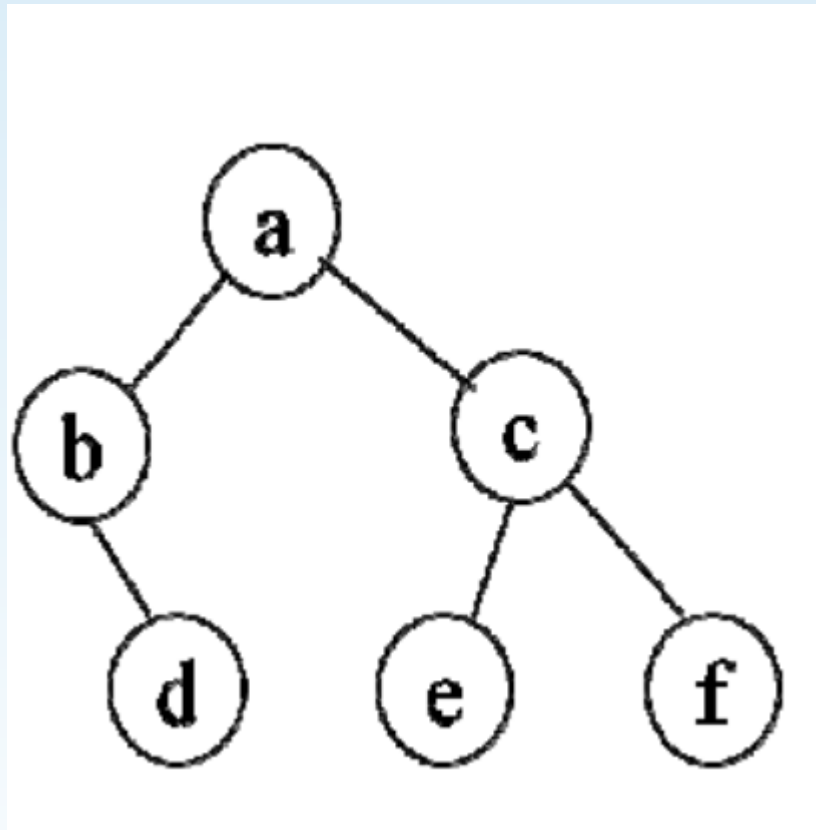
# Exemplo: Árvores Binárias

- Seja a seguinte árvore:



## Exemplo: Árvores Binárias

- Seja a seguinte árvore:



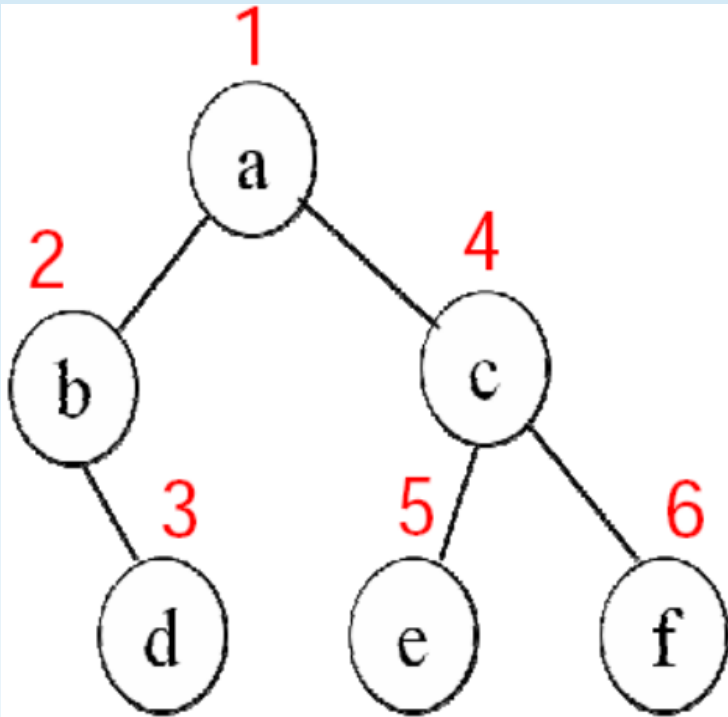
<a<b<><d<><>>><c<e<><>>><f<><>>>>>

# Exemplo: Árvores Binárias

- Usando as funções do TAD

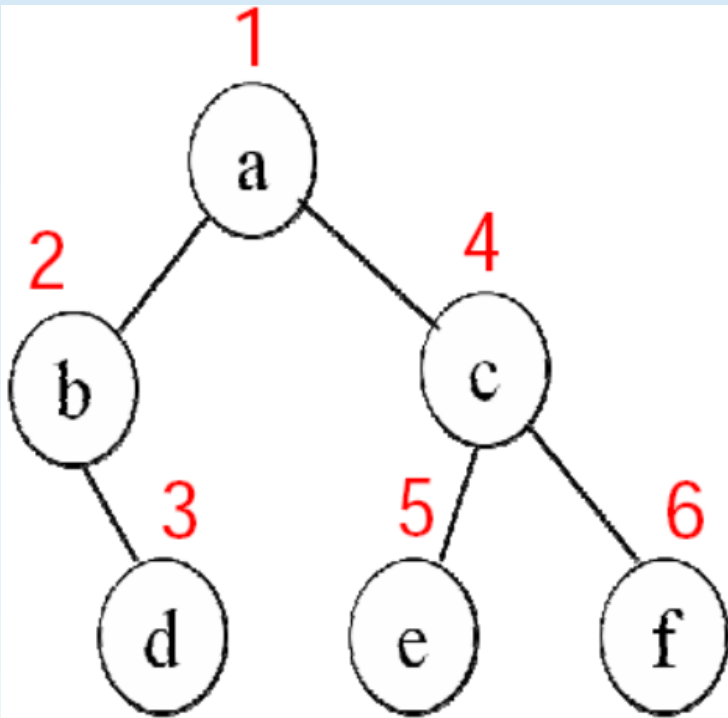
```
/* sub-árvore 'd' */  
Arv* a1 = arv_cria('d',  
    arv_criavazia(), arv_criavazia());  
/* sub-árvore 'b' */  
Arv* a2 = arv_cria('b',  
    arv_criavazia(), a1);  
/* sub-árvore 'e' */  
Arv* a3 = arv_cria('e',  
    arv_criavazia(), arv_criavazia());  
/* sub-árvore 'f' */  
Arv* a4 = arv_cria('f',  
    arv_criavazia(), arv_criavazia());  
/* sub-árvore 'c' */  
Arv* a5 = arv_cria('c', a3, a4);  
/* Árvore 'a' */  
Arv* a = arv_cria('a', a2, a5);
```

# Exemplo de impressão: Árvores Binárias



```
void arv_imprime (Arv* a) {  
    if (!arv_vazia(a)) {  
        printf("%c ", a->info);  
        arv_imprime(a->esq);  
        arv_imprime(a->dir);  
    }  
}
```

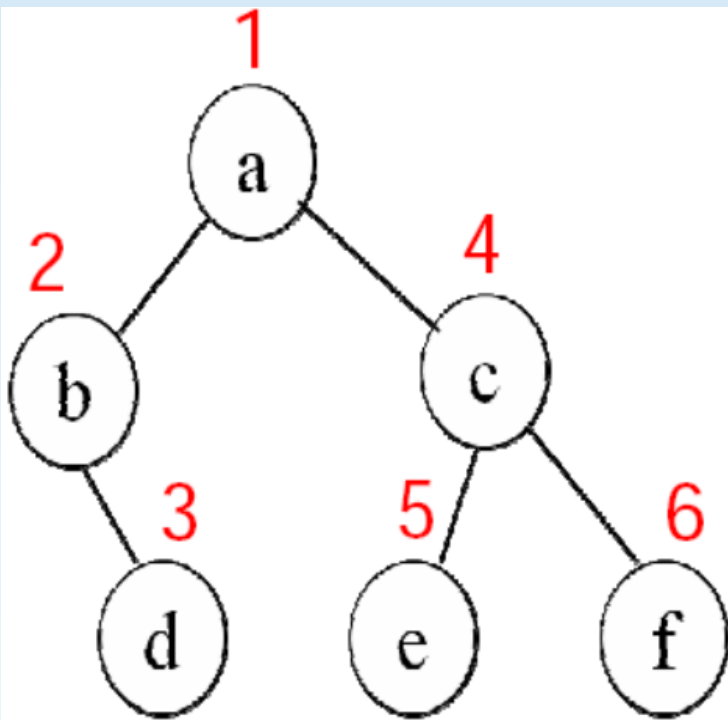
# Exemplo de impressão: Árvores Binárias



```
void arv_imprime (Arv* a) {  
    if (!arv_vazia(a)) {  
        printf("%c ", a->info);  
        arv_imprime(a->esq);  
        arv_imprime(a->dir);  
    }  
}
```

O resultado da impressão é

# Exemplo de impressão: Árvores Binárias



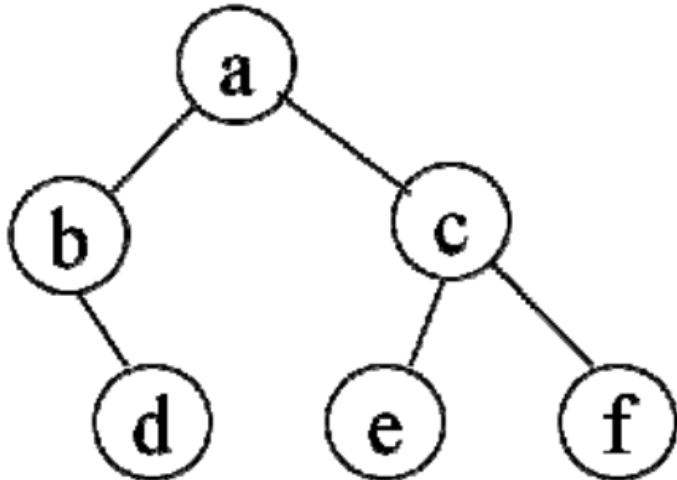
```
void arv_imprime (Arv* a) {  
    if (!arv_vazia(a)) {  
        printf("%c ", a->info);  
        arv_imprime(a->esq);  
        arv_imprime(a->dir);  
    }  
}
```

O resultado da impressão é

a b d c e f

# Exemplo inserindo elementos: Árvores Binárias

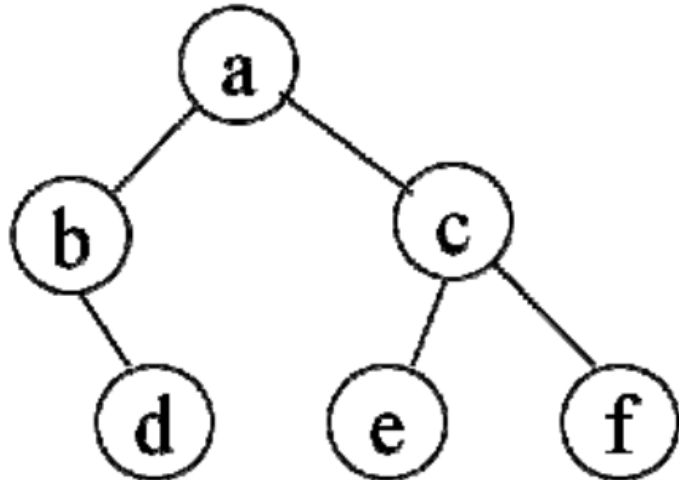
◆ Dada a árvore



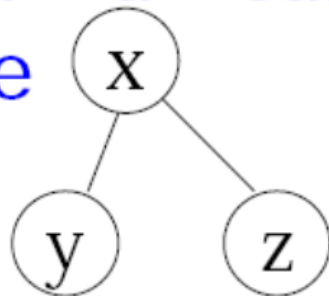


# Exemplo inserindo elementos: Árvores Binárias

◆ Dada a árvore



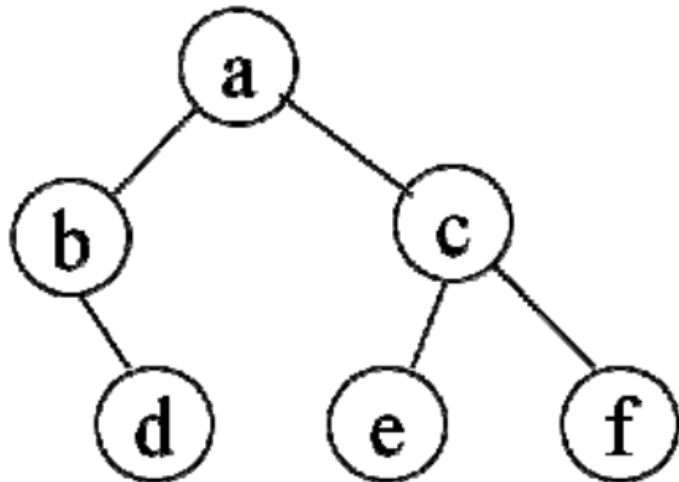
◆ Inserir a sub-  
árvore



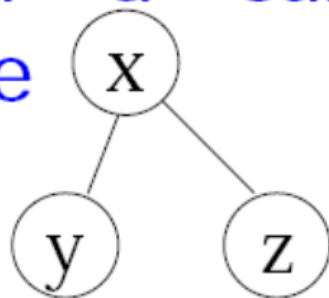
à esquerda do nó  
b.

# Exemplo inserindo elementos: Árvores Binárias

◆ Dada a árvore



◆ Inserir a sub-  
árvore

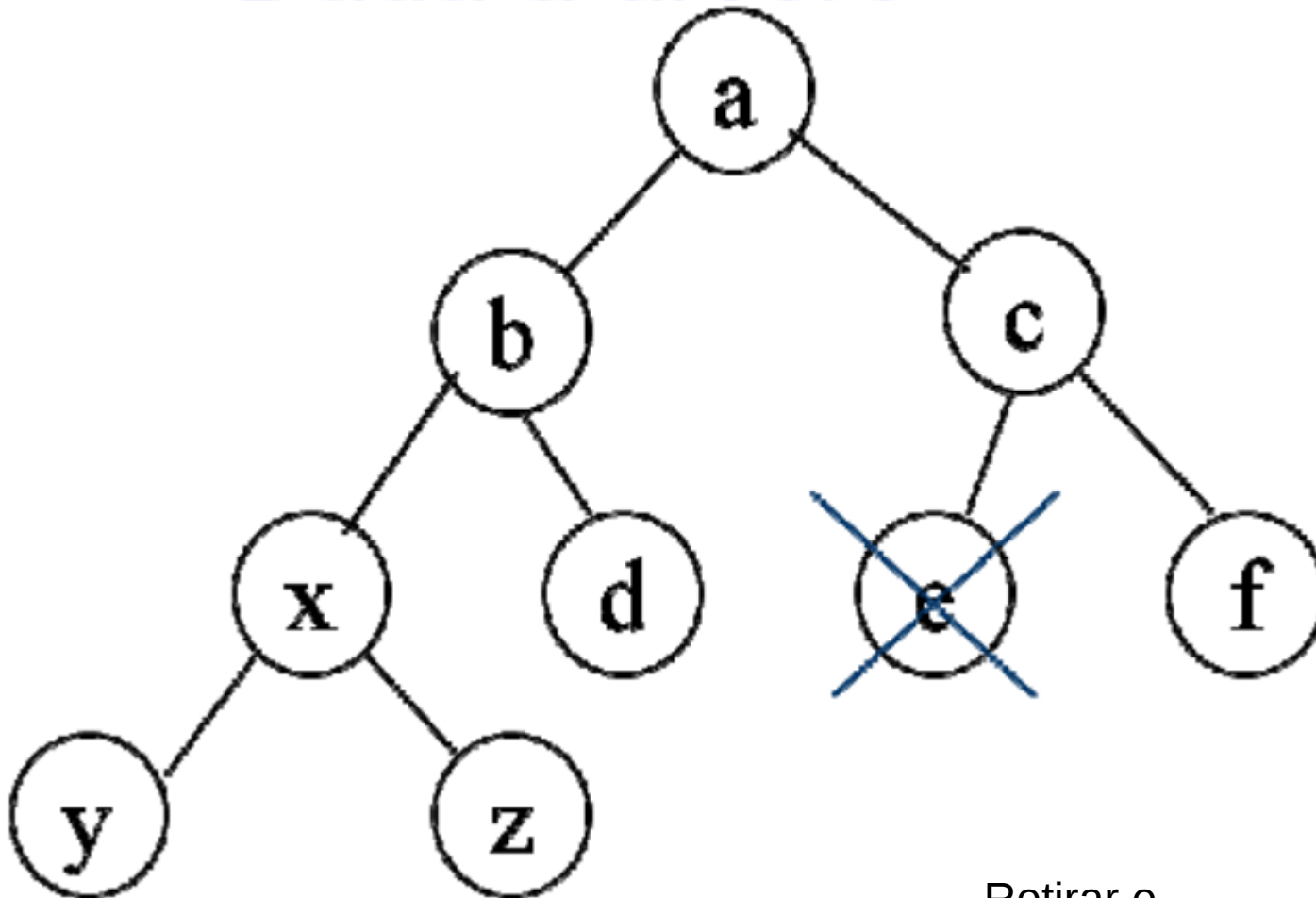


à esquerda do nó  
b.

```
a->esq->esq = arv_cria('x',  
  
    arv_cria('y',  
        arv_criavazia(),  
        arv_criavazia()),  
  
    arv_cria('z',  
        arv_criavazia(),  
        arv_criavazia())  
    );
```

# Exemplo retirando elementos: Árvores Binárias

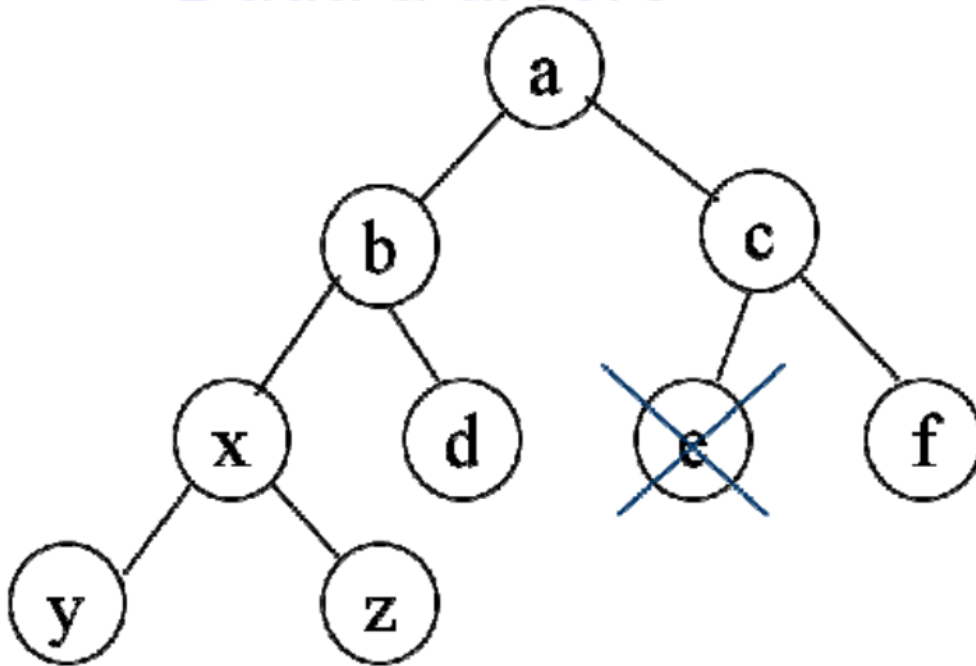
◆ Dada a árvore



Retirar e

# Exemplo retirando elementos: Árvores Binárias

◆ Dada a árvore

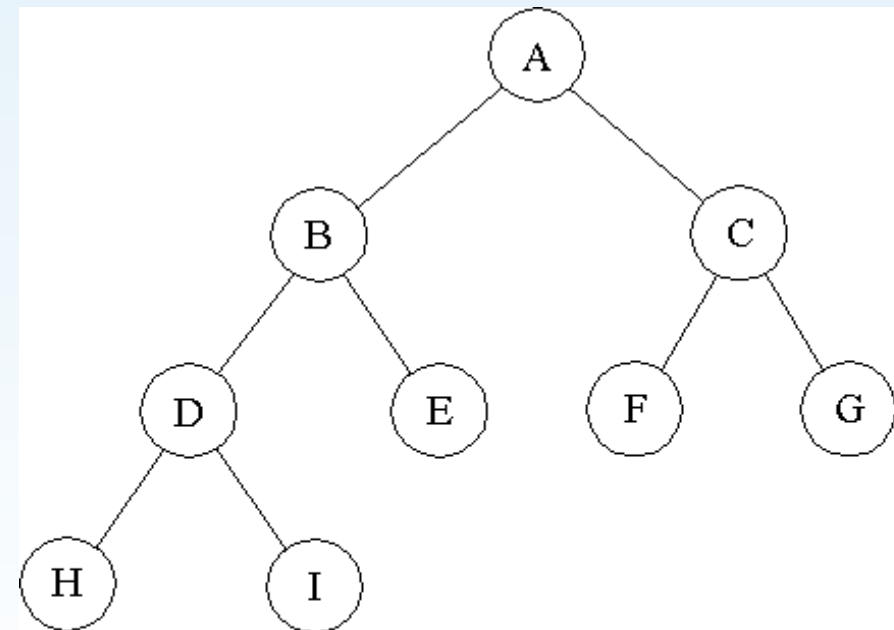


Retirar e

```
a->dir->esq =  
    arv_libera (a->dir->esq);
```

# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- Pré-ordem:  
**raiz, sae, sad**
- Ordem Simétrica:
- Pós-ordem:



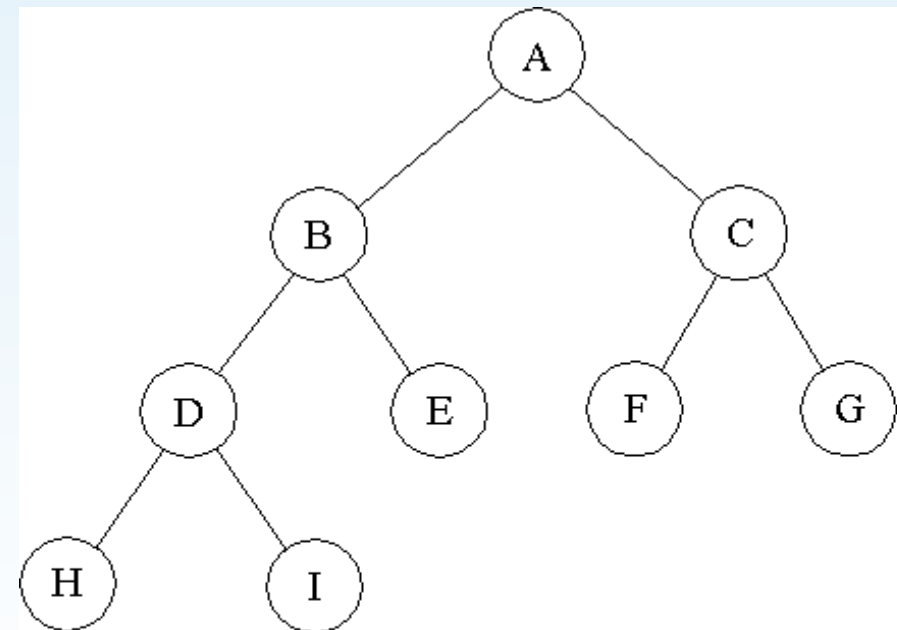
# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- **Pré-ordem:** ABDHIECFG

raiz, sae, sad

- **Ordem Simétrica:**

- **Pós-ordem:**



# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

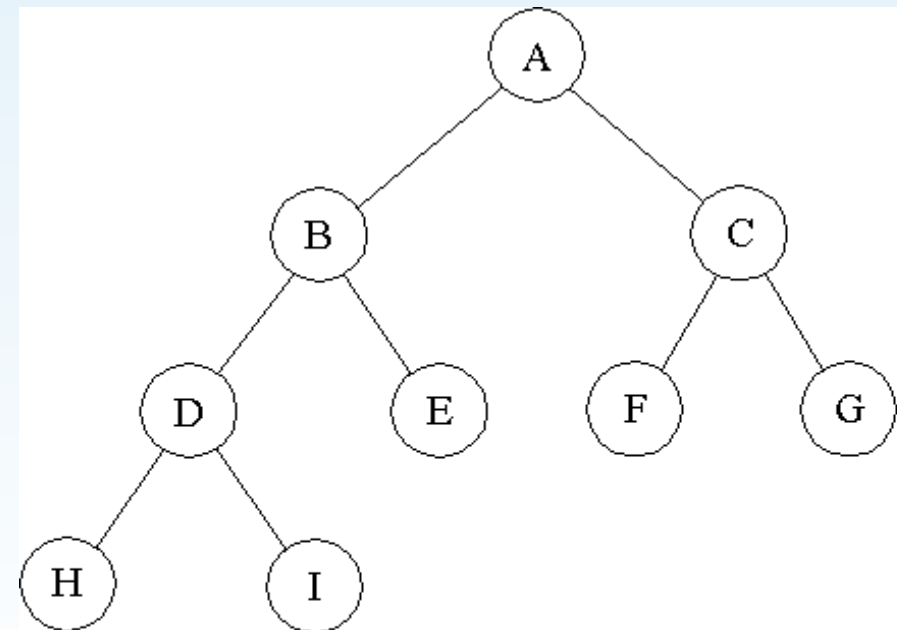
- **Pré-ordem:** ABDHIECFG

raiz, sae, sad

- **Ordem Simétrica:**

sae, raiz, sad

- **Pós-ordem:**



# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

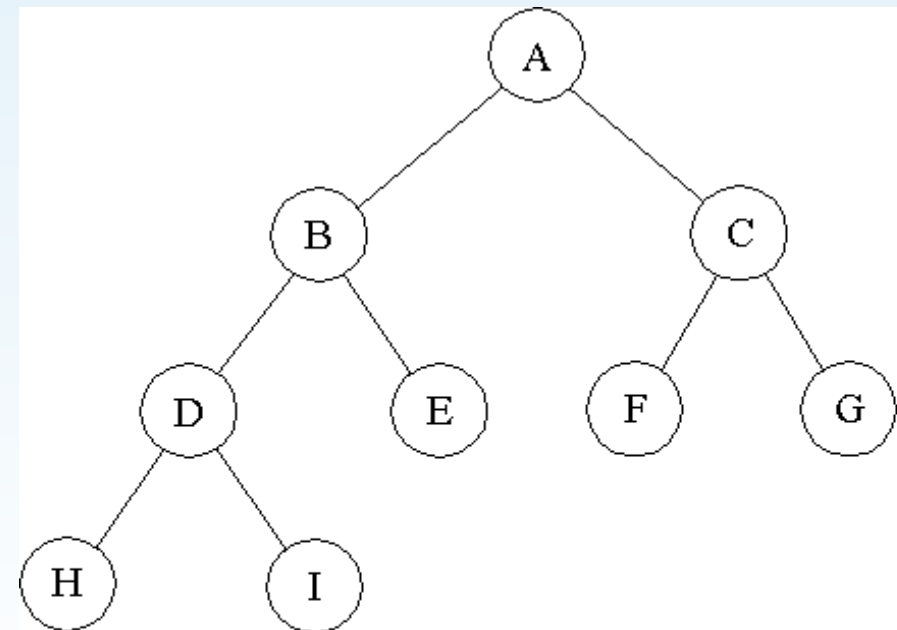
- **Pré-ordem:** ABDHIECFG

raiz, sae, sad

- **Ordem Simétrica:** HDIBEAFCG

sae, raiz, sad

- **Pós-ordem:**





# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- **Pré-ordem:** ABDHIECFG

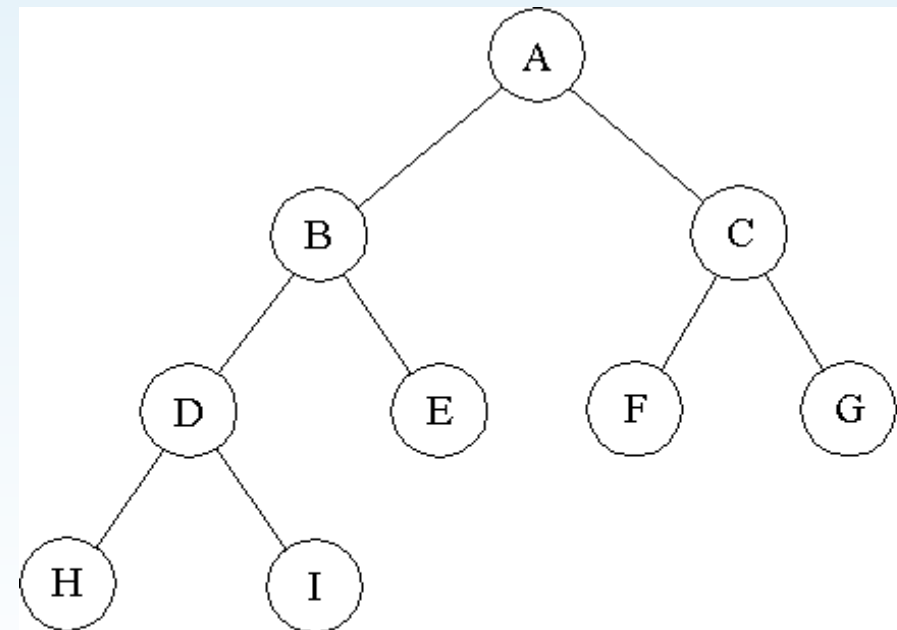
raiz, sae, sad

- **Ordem Simétrica:** HDIBEAFCG

sae, raiz, sad

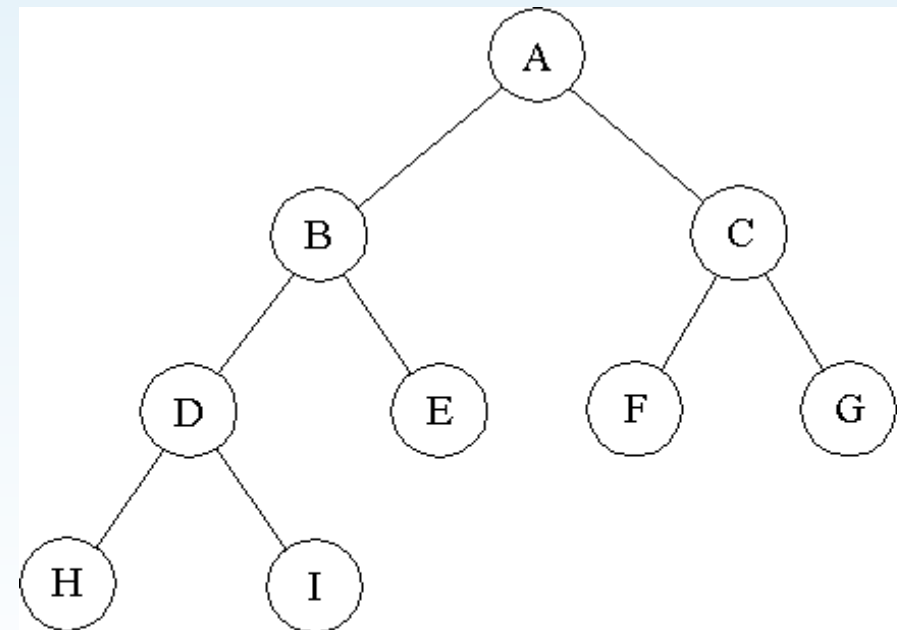
- **Pós-ordem:**

sae, sad, raiz



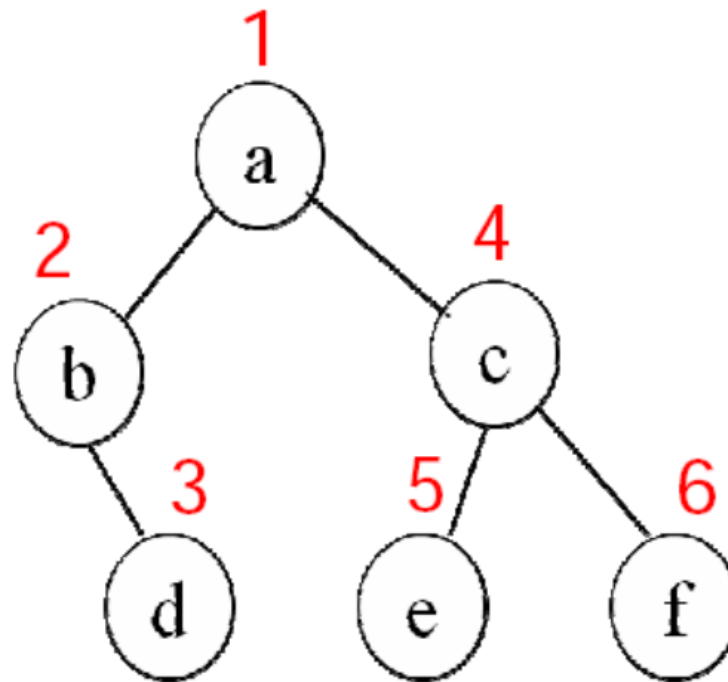
# Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- **Pré-ordem:** ABDHIECFG  
raiz, sae, sad
- **Ordem Simétrica:** HDIBEAFCG  
sae, raiz, sad
- **Pós-ordem:** HIDEBFGCA  
sae, sad, raiz



# Exemplo: Ordens de Percurso em Árvores Binárias

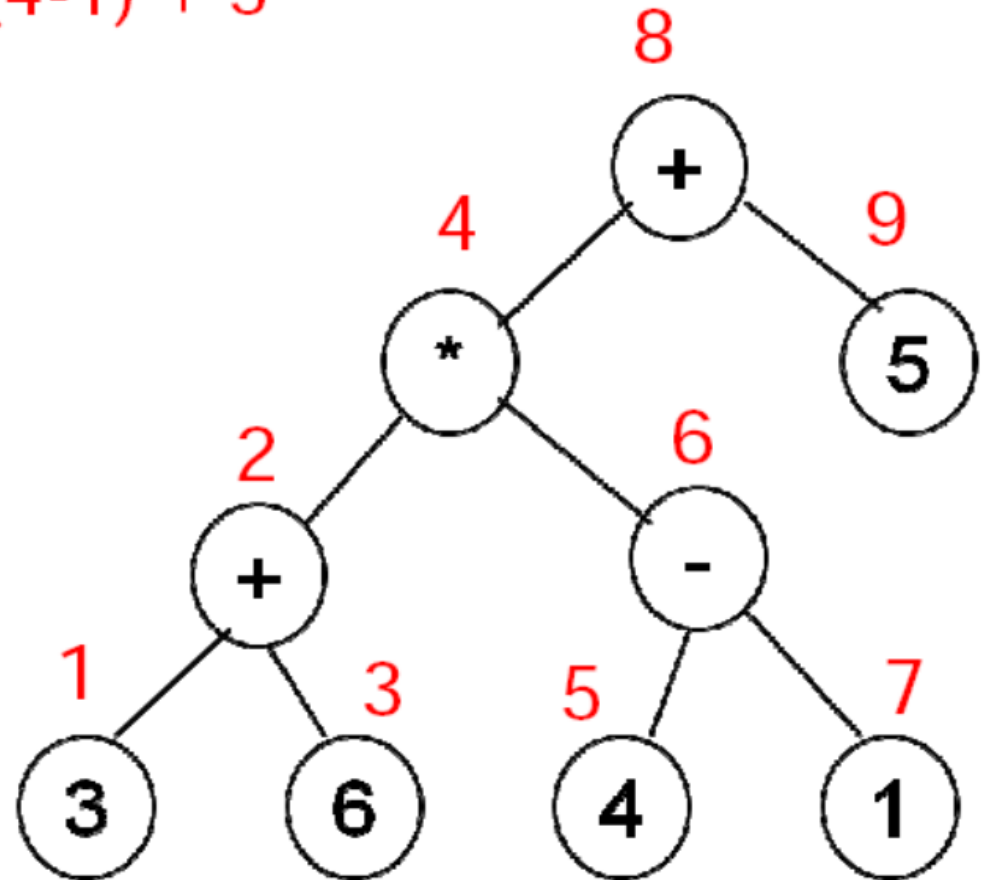
- **Pré-ordem:** Exemplo: função `arv_imprime (Arv* a)`



- **a b d c e f**

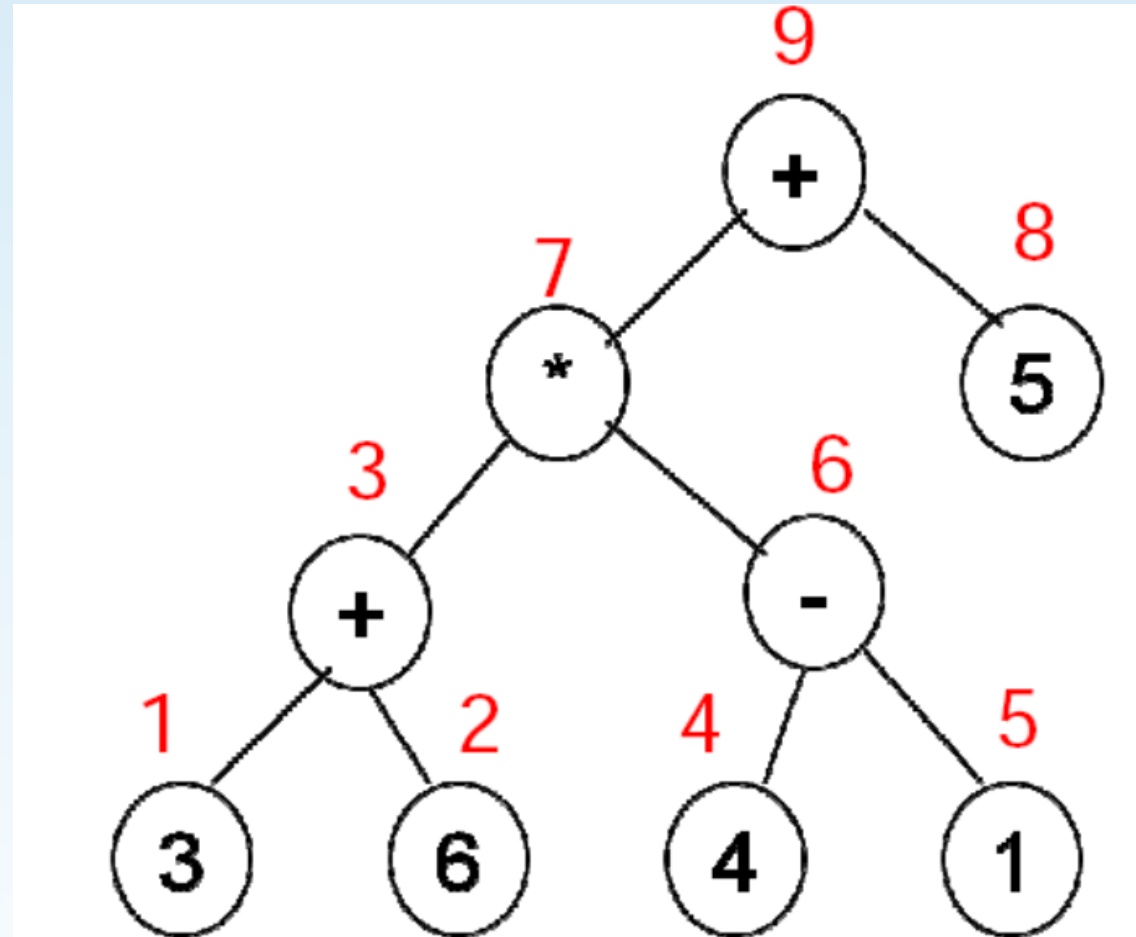
# Exemplo: Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- Simétrica:  $(3+6) * (4-1) + 5$



# Exemplo: Ordens de Percurso em Árvores Binárias

- Pós-ordem:



3 6 + 4 1 - \* 5 +

# Exemplo: Impressão dos nós em Árvores Binárias

- Pós-ordem

```
imprime(a->esq);           /* mostra sae */  
imprime(a->dir);           /* mostra sad */  
printf("%c ", a->info);    /* mostra raiz */
```

## Outras definições sobre Árvores

- Árvore é dita **cheia**, se todos os seus nós internos possuem 2 sub-árvores associadas, e todos os nós folhas estão no último nível.

## Outras definições sobre Árvores

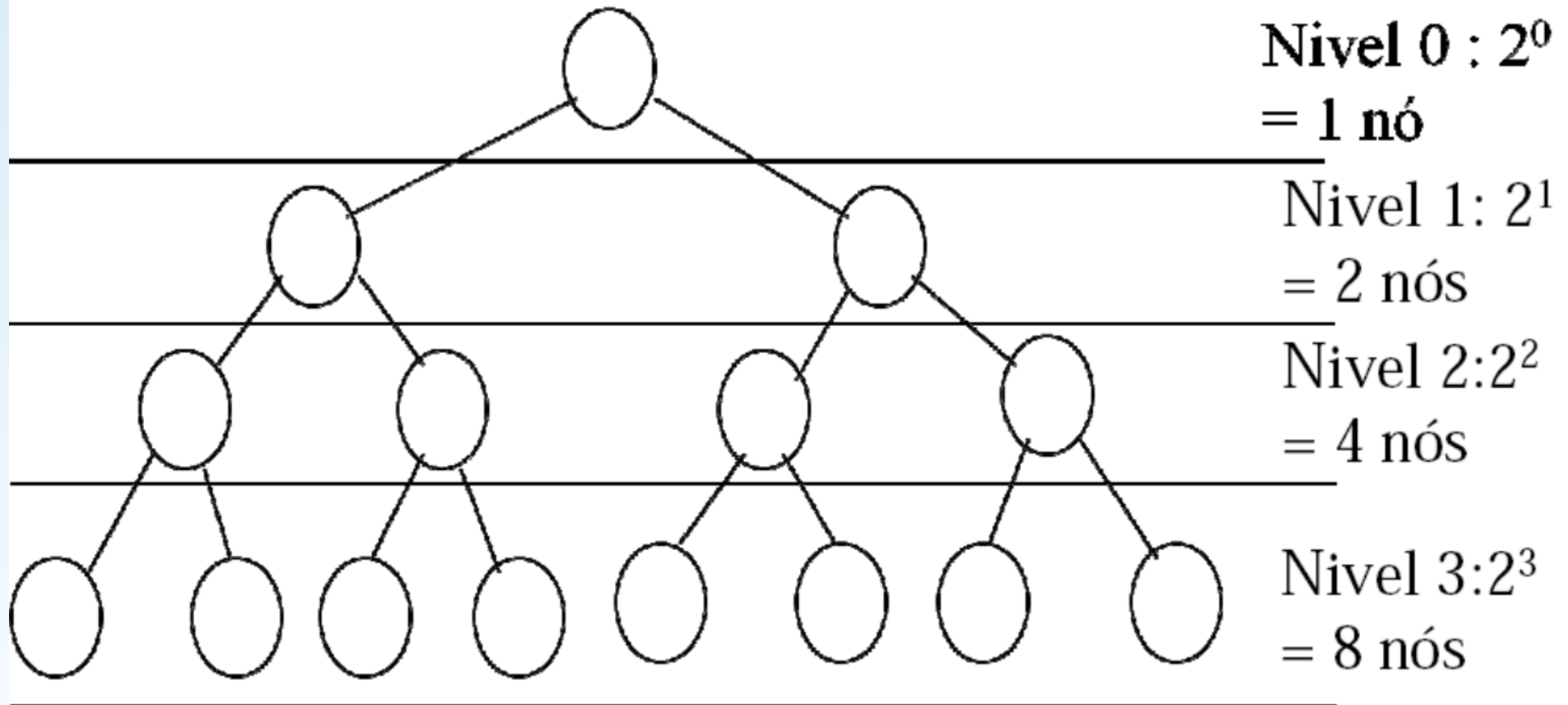
- Árvore é dita **cheia**, se todos os seus nós internos possuem 2 sub-árvores associadas, e todos os nós folhas estão no último nível.
- O número total de nós de uma árvore cheia é dado por  $2^{h+1} - 1$



## Outras definições sobre Árvores

- Árvore é dita **cheia**, se todos os seus nós internos possuem 2 sub-árvores associadas, e todos os nós folhas estão no último nível.
- O número total de nós de uma árvore cheia é dado por  $2^{h+1} - 1$
- Uma árvore binária cheia, com  $n$  nós, tem uma altura proporcional à  $\log n$

# Exemplo: Árvore Binária cheia



$$\text{Número de nós} = 2^{3+1} - 1 = 15$$

## Outras definições sobre Árvores

- Árvore é dita **degenerada**, se todos os seus nós internos possuem uma única sub-árvore associada.
- A estrutura hierárquica se degenera em uma estrutura linear.

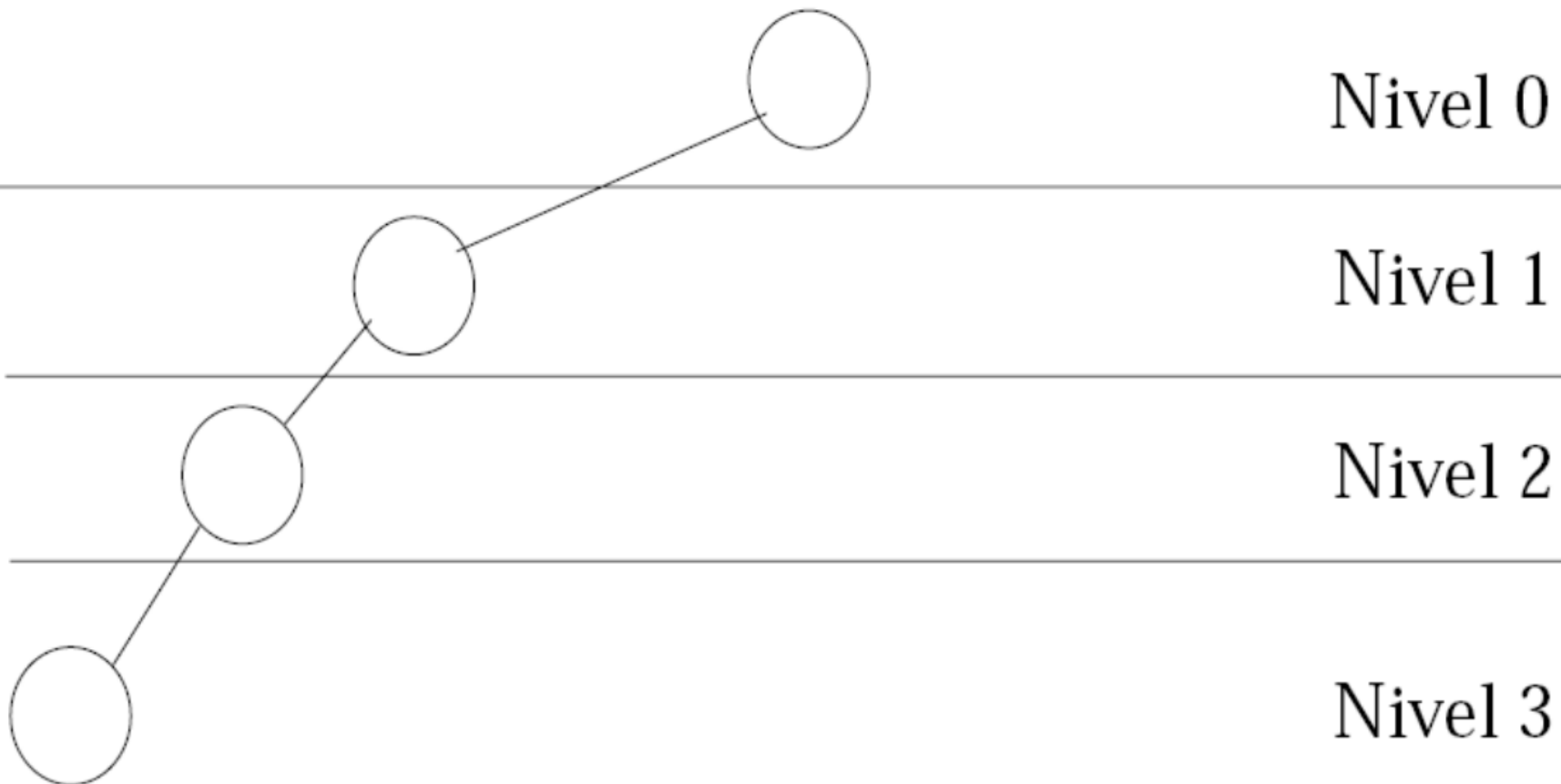
## Outras definições sobre Árvores

- Árvore é dita **degenerada**, se todos os seus nós internos possuem uma única sub-árvore associada.
- A estrutura hierárquica se degenera em uma estrutura linear.
- Uma árvore degenerada de altura  $h$  tem  $h+1$  nós.
- A altura de uma árvore degenerada com  $n$  nós é proporcional a  $n$ .

## Outras definições sobre Árvores

- Árvore é dita **degenerada**, se todos os seus nós internos possuem uma única sub-árvore associada.
- A estrutura hierárquica se degenera em uma estrutura linear.
- Uma árvore degenerada de altura  $h$  tem  $h+1$  nós.
- A altura de uma árvore degenerada com  $n$  nós é proporcional a  $n$ .

## Exemplo: Árvore Binária degenerada



Número de nós =  $3 + 1 = 4$

## Outras definições sobre Árvores

- A altura de uma Árvore Binária com um único nó é **0**.
- A altura de uma árvore vazia é **-1**.
- A raiz está no nível **0**, e seus filhos no nível **1**, e assim por diante.
- O último nível é o **h** (altura da árvore).

## Outras definições sobre Árvores

- A altura de uma árvore é uma medida de avaliação da eficiência com que visitamos os nós de uma árvore.
- Uma árvore binária com  $n$  nós tem uma altura mínima proporcional a  $\log n$  (e.g. cheia), e uma altura máxima proporcional a  $n$  (e.g. degenerada)



## Exemplo: Função em C para calcular altura de uma árvore binária

```
int arv_altura (Arv* a) {  
    if (arv_vazia (a))  
        return -1;  
    else  
        return 1 + max2(arv_altura(a->esq),  
                        arv_altura(a->dir));  
}
```

- Sendo que max2 é

```
int max2 (int a, int b) {  
    return (a>b)? a:b;  
}
```

# Referências Bibliográficas

- Cormen, T. & Leiserson, C. & Rivest, R. & Stein, C. *Introduction to Algorithms*. MIT Press. 2009.
- Sedgewick, R. *Algorithms in C* (Parts 1-4, Part 5), 2nd ed., Addison Wesley, 1997.
- Rangel, J.; Cerqueira, R.& Celes, W. *Estruturas de dados: uma introd. com téc. de programação em C*, Elsevier, 2004.
- Tenenbaum, A.; Langsam, Y. & Augenstein, M. *Estruturas de dados usando C*, Makron Books, 1995.
- Ziviani, N. *Projeto de Algoritmos: com implementações em Pascal e C*, 2a. ed., Thompson, 2007.