# ÁRVORES E ÁRVORES BINÁRIAS

Vanessa Braganholo Estruturas de Dados e Seus Algoritmos

Árvores

Árvores Binárias





Fonte de consulta: Szwarcfiter, J.; Markezon, L. Estruturas de Dados e seus Algoritmos, 3a. ed. LTC. Cap. 3

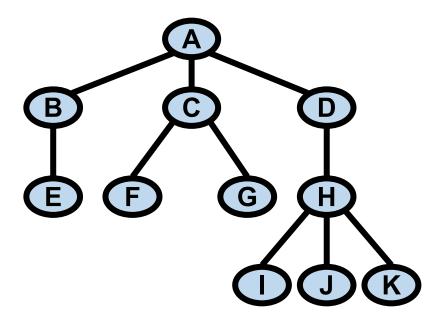


В G

Constituem uma das estruturas mais importantes da área de computação.

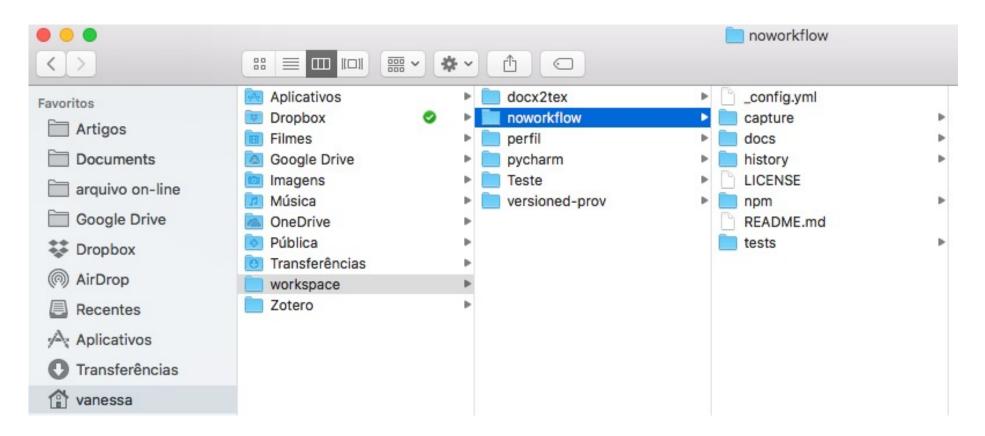
São usadas em diversas aplicações

São formadas por um conjunto de nós que possuem relacionamento de Hierarquia ou Subordinação



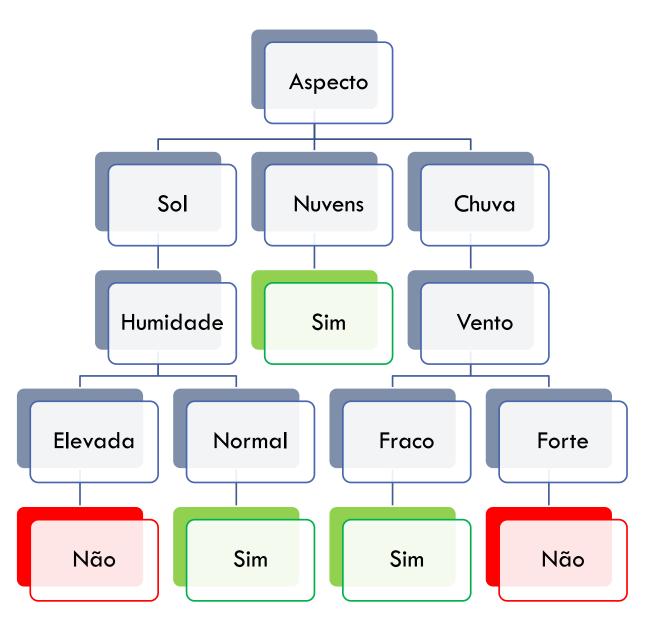
# EXEMPLOS DE APLICAÇÃO

#### Sistema de Arquivos



# EXEMPLOS DE APLICAÇÃO

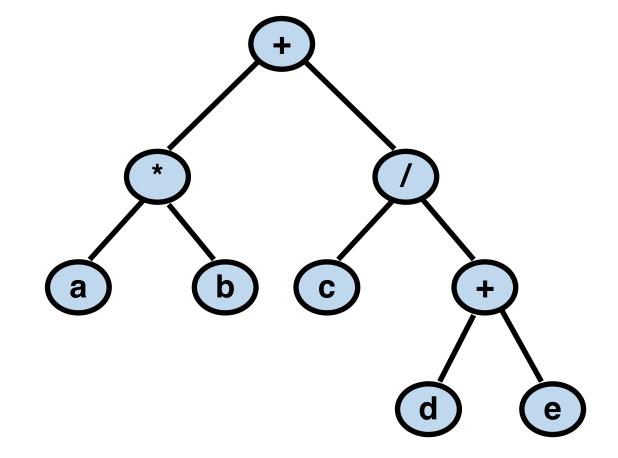
Árvore de decisão para jogar tênis



# EXEMPLOS DE APLICAÇÕES

Árvore de derivação

Usada pelos compiladores



Expressão aritmética: (a \* b) + (c/(d + e))

# DEFINIÇÃO FORMAL

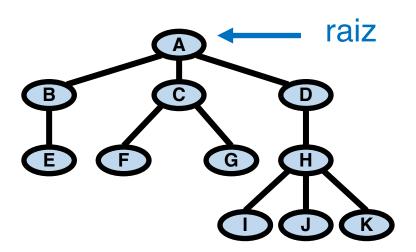
Conjunto finito de zero ou mais nós (nodos ou vértices), tal que:

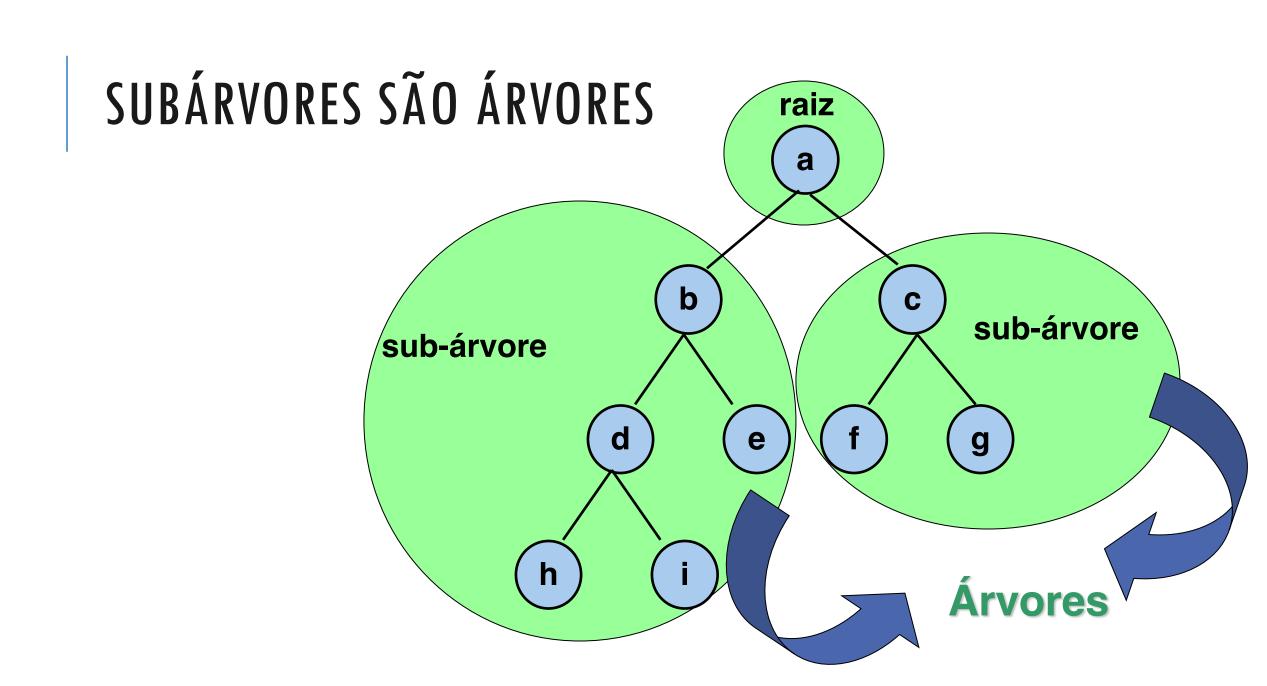
Se número de nós é maior do que zero

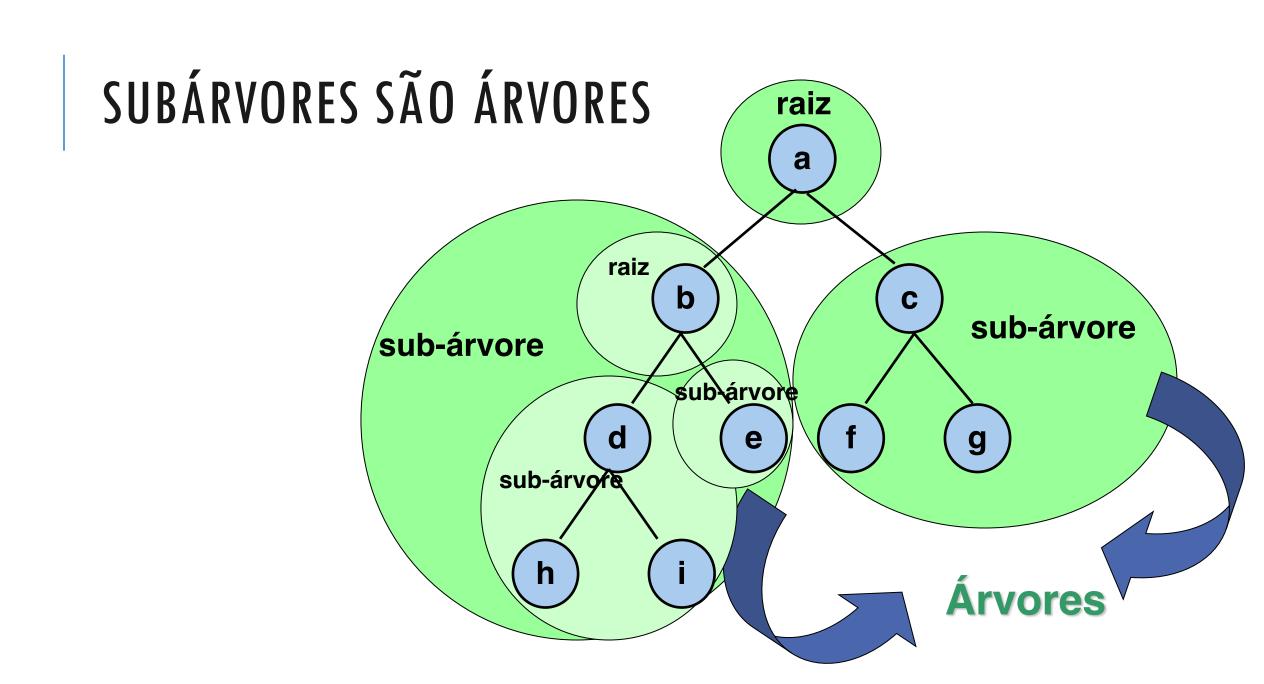
- existe um nó denominado raiz da árvore
- os demais nós formam  $m \ge 0$  conjuntos disjuntos  $S_1$ ,  $S_2$ , ...,  $S_m$ , onde cada um destes é uma árvore ( $S_i$  são denominadas sub-árvores)

Se número de nós é igual a zero

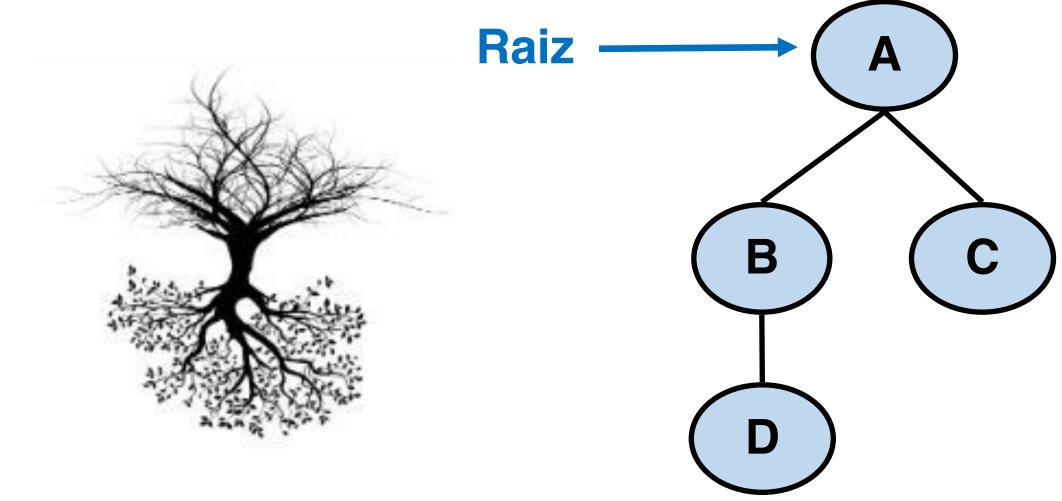
árvore vazia



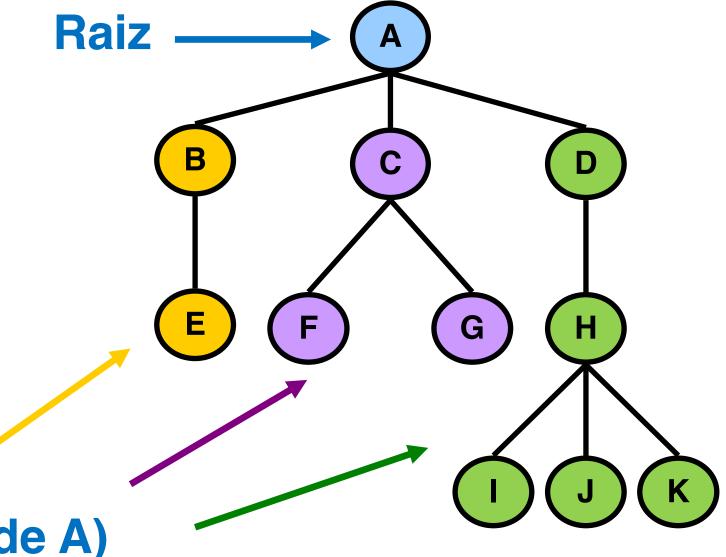




## **TERMINOLOGIA**



### **TERMINOLOGIA**



Sub-árvores (de A)

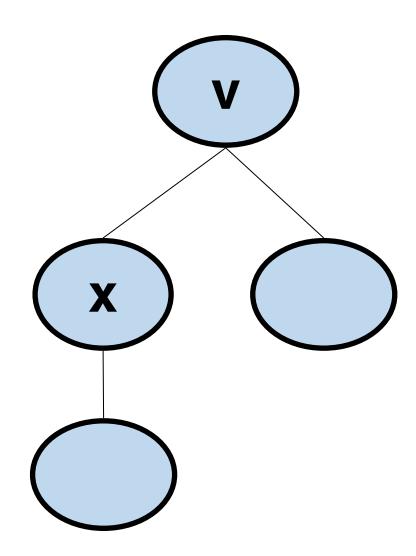
### **TERMINOLOGIA** Pai (USANDO O NÓ X COMO REFERENCIAL) = mãe Pai = ascendente = antecessor Irmão Irmão = irmã **Filho** = filha **Filho** = descendente

= sucessor

## **TERMINOLOGIA**

Se x pertence à subárvore enraizada em v:

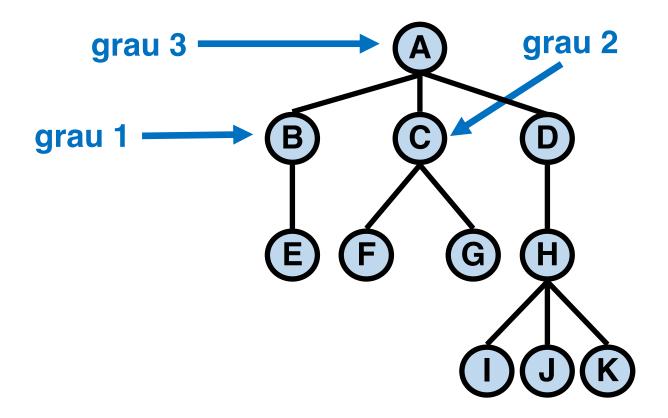
- x é descendente de v
- v é ancestral de x



### TERMINOLOGIA: GRAU DE UM NÓ

#### Grau (ou grau de saída)

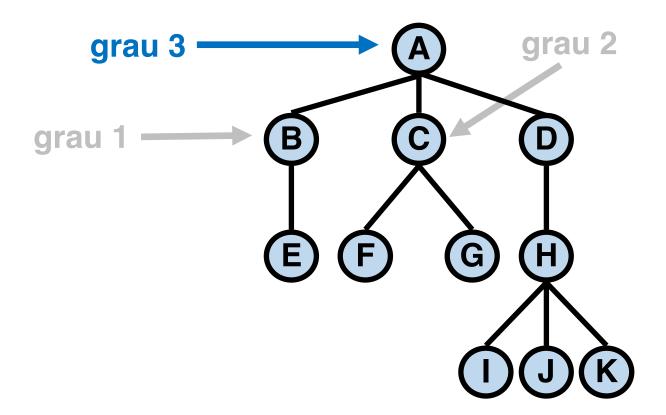
- número de sub-árvores do nó ou
- número de filhos de um nó



## TERMINOLOGIA: GRAU DA ÁRVORE

#### Grau de uma árvore

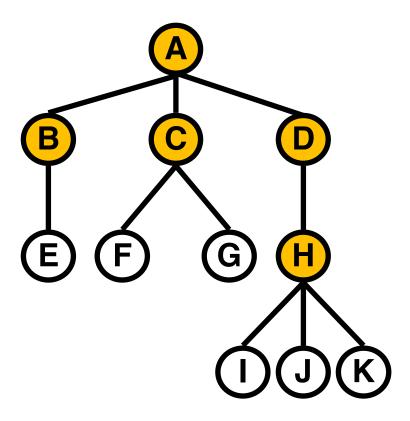
máximo entre os graus de seus nós



## TERMINOLOGIA: NÓ INTERNO

#### Nó interno (ou nó de derivação)

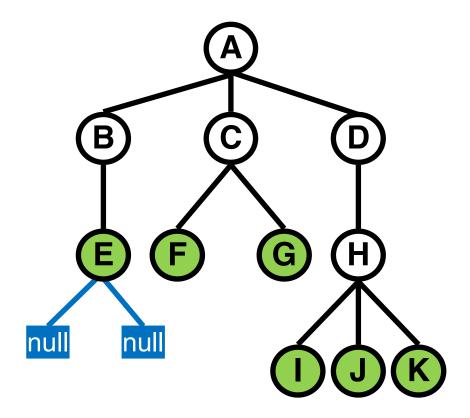
nó com grau maior do que zero (tem pelo menos um filho)



## TERMINOLOGIA: NÓ FOLHA

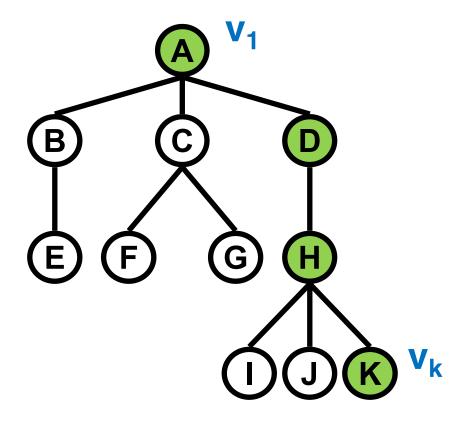
#### Nó folha (nó terminal ou externo)

nó com grau igual a zero (nó sem filhos)



### TERMINOLOGIA: CAMINHO

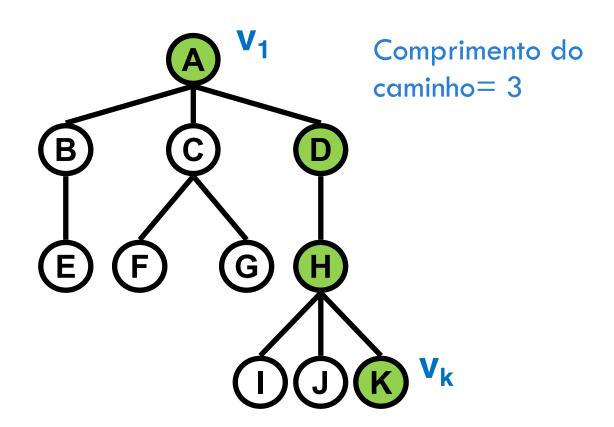
Um caminho é uma sequência de nós consecutivos distintos entre dois nós



### TERMINOLOGIA: COMPRIMENTO DO CAMINHO

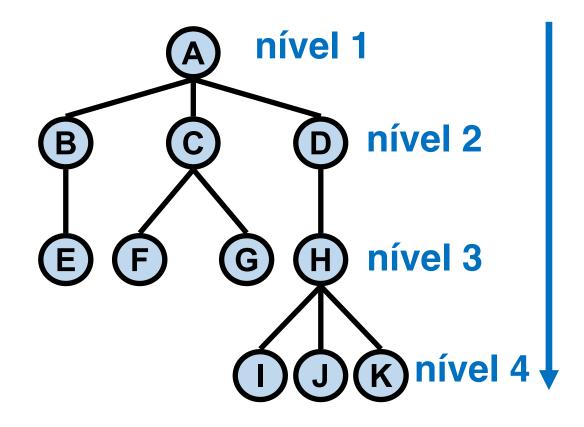
#### Comprimento do caminho

 Número de ligações entre os nós do caminho



## TERMINOLOGIA: NÍVEL

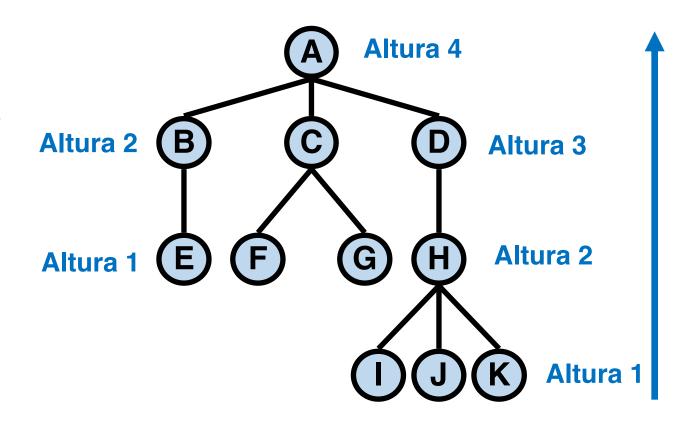
Nível = número de ligações entre a raiz e o nó, acrescido de uma unidade



### TERMINOLOGIA: ALTURA DE UM NÓ

#### Altura (profundidade) de um nó

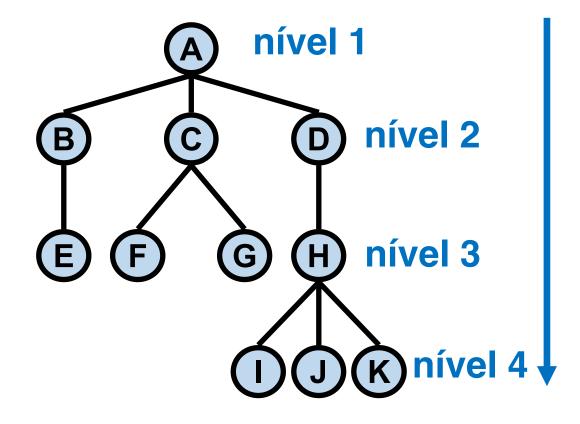
- número de ligações entre o nó e o nó folha (descendente dele) de maior nível, acrescido de uma unidade
- Altura de nó folha é 1



### TERMINOLOGIA: ALTURA DA ÁRVORE

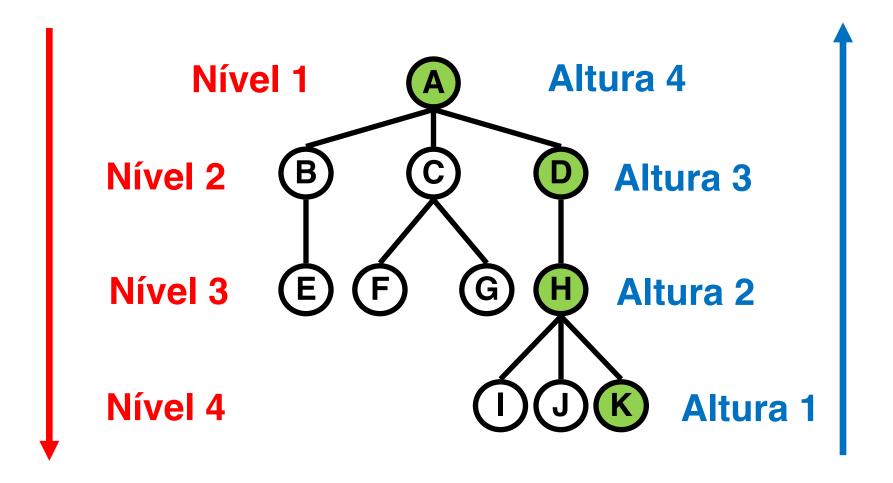
#### Altura (profundidade) da árvore

- major nível dentre seus nós
- (equivalente à altura do nó raiz)



Altura da Árvore = 4

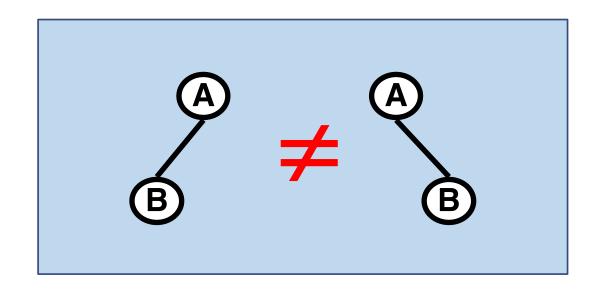
# ALTURA X NÍVEL

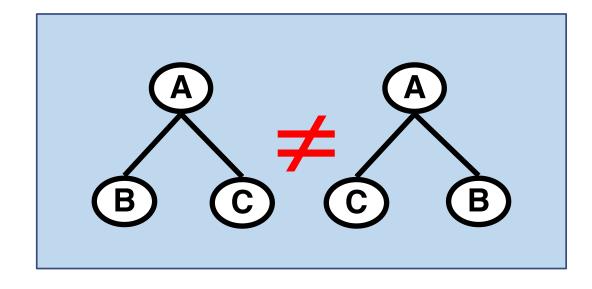


## TERMINOLOGIA: ÁRVORE ORDENADA

#### Árvore ordenada

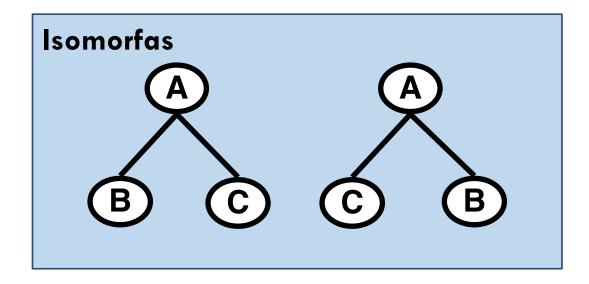
- Ordem das sub-árvores é relevante
- Uma árvore ordenada é aquela na qual os filhos estão ordenados
- Assume-se que essa ordenação se desenvolva da esquerda para a direita





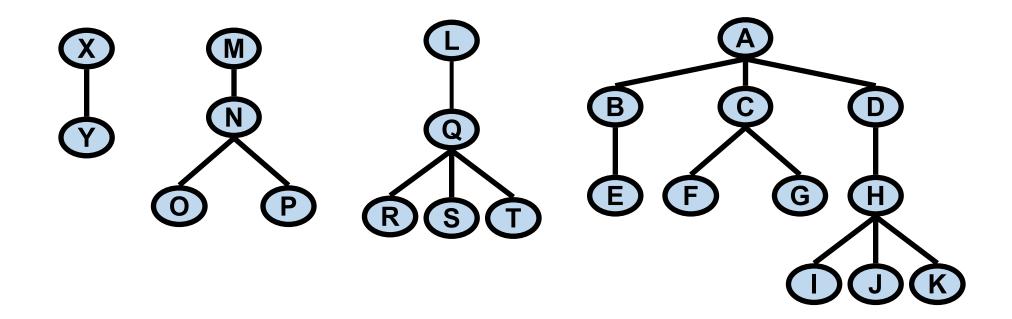
## TERMINOLOGIA: ÁRVORE ISOMORFA

Duas árvores são isomorfas quando puderem se tornar coincidentes pela permutação da ordem das subárvores



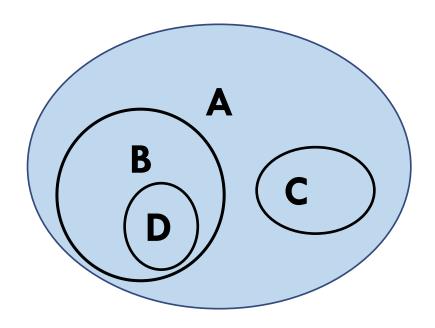
### TERMINOLOGIA: FLORESTA

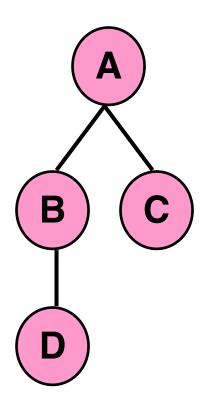
Floresta = Conjunto de árvores



# FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

Diagrama de inclusão

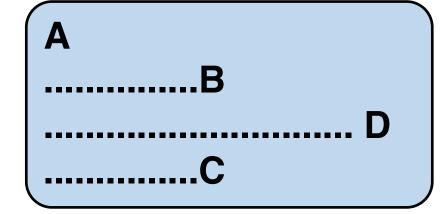


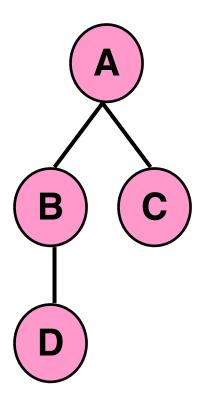


# FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

Diagrama de barras

A		
	B	
	D	
	C	





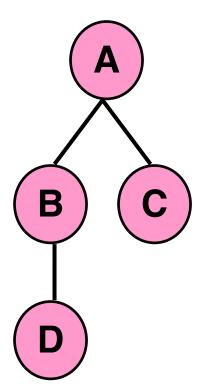
## FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

**Níveis** 

1A; 1.1B; 1.1.1D; 1.2C

**Aninhamento** 

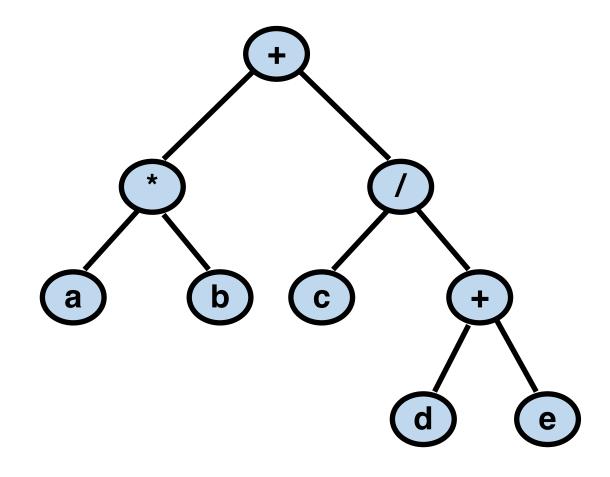
(A((B(D))(C)))



# ÁRVORES BINÁRIAS

## ÁRVORES BINÁRIAS

Árvores binárias são uma das árvores mais usadas em computação



Expressão aritmética: (a \* b) + (c/(d + e))

# DEFINIÇÃO

Conjunto finito T de zero ou mais nós (nodos), tal que:

Se número de nós é maior do que zero

- existe um nó denominado raiz da árvore
- os demais nós formam 2 conjuntos disjuntos  $S_1$ ,  $S_2$  (subárvore da esquerda e subárvore da direita) onde cada um destes é uma árvore binária

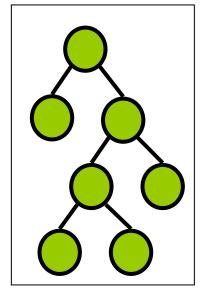
Se número de nós é igual a zero

árvore vazia

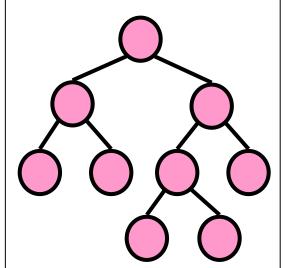
### The binary tree actually exists!!



## TIPOS DE ÁRVORES BINÁRIAS

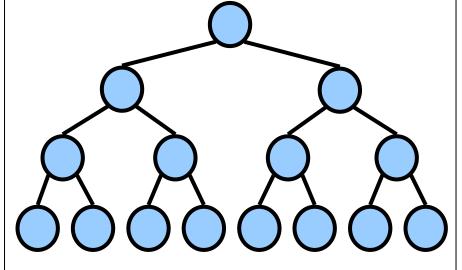


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



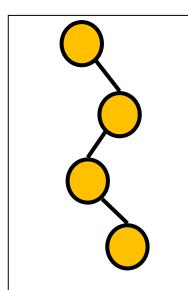
Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia

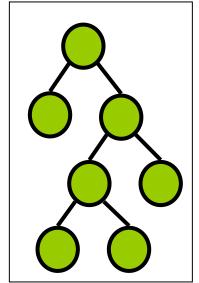
Sub-árvores vazias somente no último nível



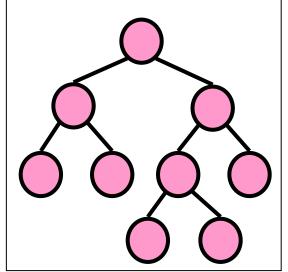
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

## QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÁXIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

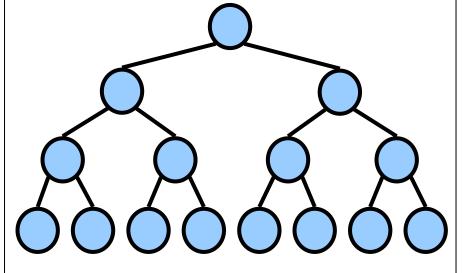


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos

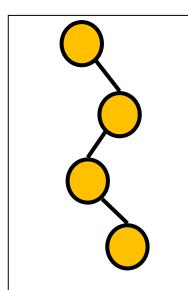


Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



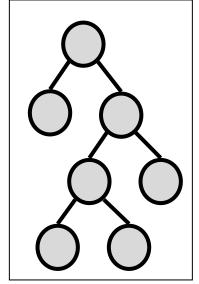
Binária Cheia



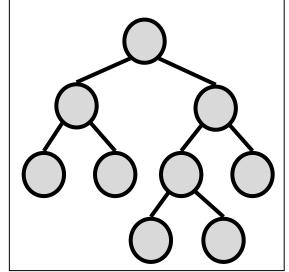
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

## QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÁXIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

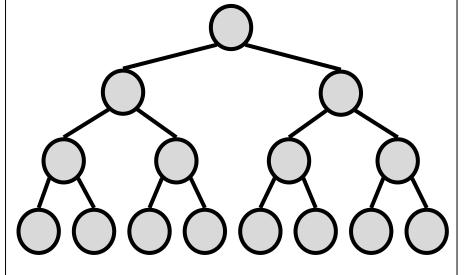


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos

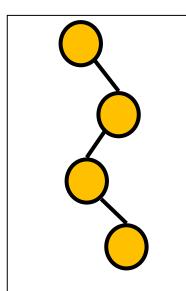


Binária Completa Sub-árvores vazias

apenas no último ou penúltimo nível



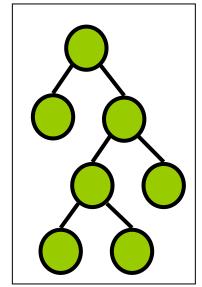
Binária Cheia



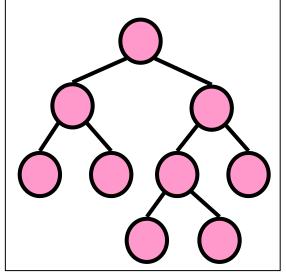
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

## QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÍNIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

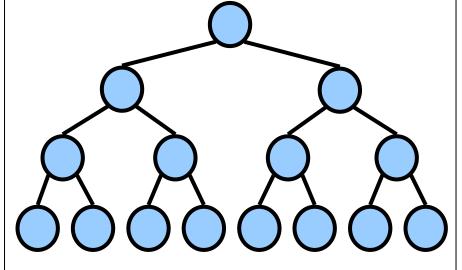


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos

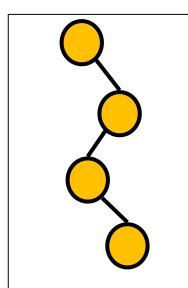


Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



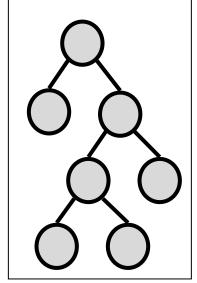
Binária Cheia



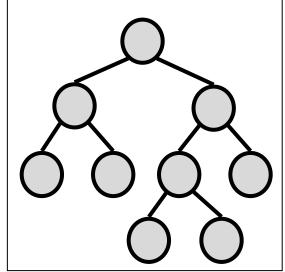
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

# QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÍNIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

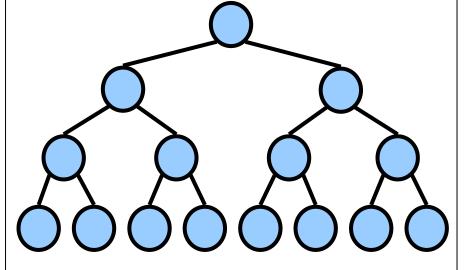


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos

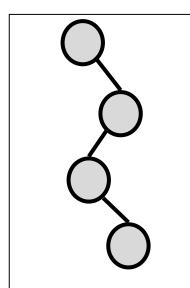


Binária
Completa
Sub-árvores vazias

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia



**Zigue Zague**Nós internos com 1
subárvore vazia

# IMPLEMENTAÇÃO DE ÁRVORES BINÁRIAS

# REPRESENTAÇÃO DE ÁRVORE BINÁRIA EM C

```
/* representação dos nós de a */
typedef struct noA {
  char info;
  struct noA* esq;
  struct noA* dir;
} TNoA;
```

# Representação do nó:

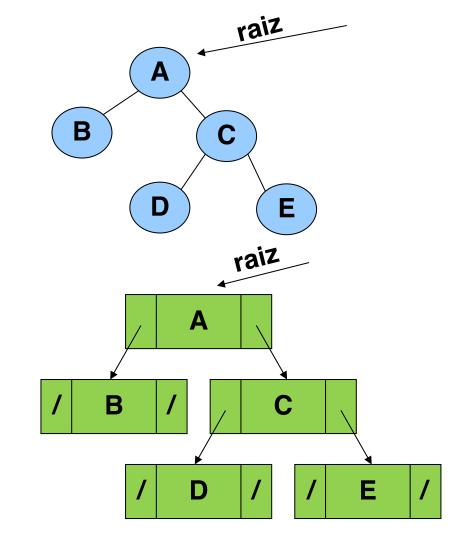


# REPRESENTAÇÃO DE ÁRVORE BINÁRIA EM C

```
/* representação dos nós de a */
typedef struct noA {
  char info;
  struct noA* esq;
  struct noA* dir;
} TNoA;
```

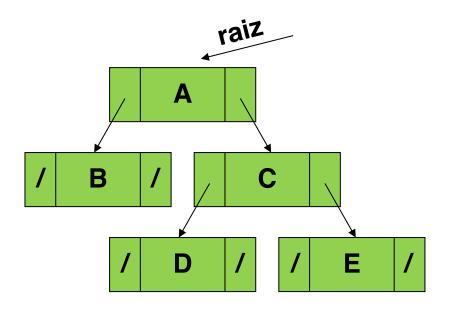
# Representação do nó:





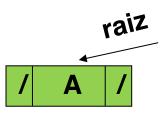
## CRIAR NÓ

```
typedef struct noA{
    char info;
    struct noA *esq;
    struct noA *dir;
  TNoA;
TNoA *criaNo(char ch);
```



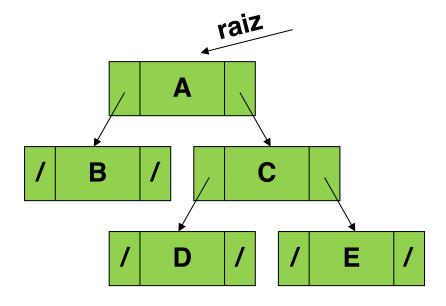
#### CRIAR RAIZ

```
TNoA *criaNo(char ch) {
    TNoA *novo;
    novo = (TNoA *) malloc(sizeof(TNoA));
    novo->info = ch;
    novo->esq = NULL;
    novo->dir = NULL;
    return novo;
int main(void) {
    TNoA *raiz;
    raiz = criaNo('A');
```



#### CRIAR FILHOS

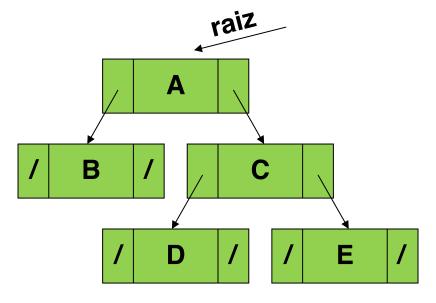
```
TNoA *criaNo(char ch) {
    TNoA *novo;
    novo = (TNoA *) malloc(sizeof(TNoA));
    novo->info = ch;
   novo->esq = NULL;
    novo->dir = NULL;
    return novo;
int main(void) {
    TNoA *raiz;
    raiz = criaNo('A');
    raiz->esq = criaNo('B');
    raiz->dir = criaNo('C');
    raiz->dir->esq = criaNo('D');
    raiz->dir->dir = criaNo('E');
    imprime(raiz, 0);
};
```



# CÓDIGO COMPLETO

Ver código completo em C no site da disciplina (inclui função para imprimir a árvore usando diagrama de barras)

```
A
--B
----vazio
---C
----D
-----vazio
-----vazio
----E
-----vazio
-----
```



# CAMINHAMENTOS EM ÁRVORES BINÁRIAS

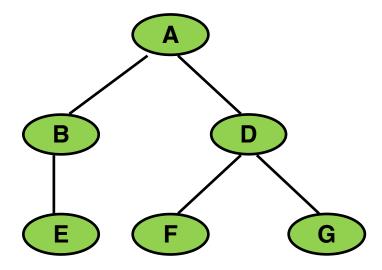
## CONSULTA A UM NÓ

Acesso sempre através da raiz

Cada nó deve ser "visitado" uma vez, e apenas uma vez

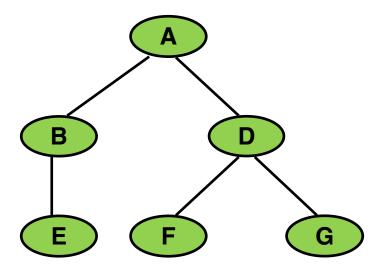
#### Visita a um nó:

Acesso a um nó para realizar alguma operação



### **CAMINHAMENTOS**

Método de percurso sistemático de todos os nós de uma árvore, de modo que cada nó seja visitado exatamente uma vez



#### CAMINHAMENTOS

Um caminhamento (ou percurso) define uma sequência de nós

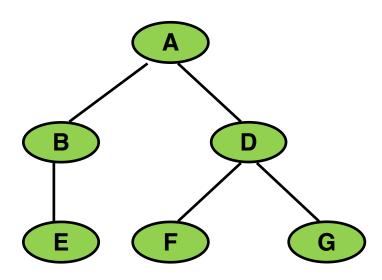
Cada nó passa a ter um nó seguinte, ou um nó anterior, ou ambos (exceto árvore com 1 só nó)

Sequência de nós depende do caminhamento

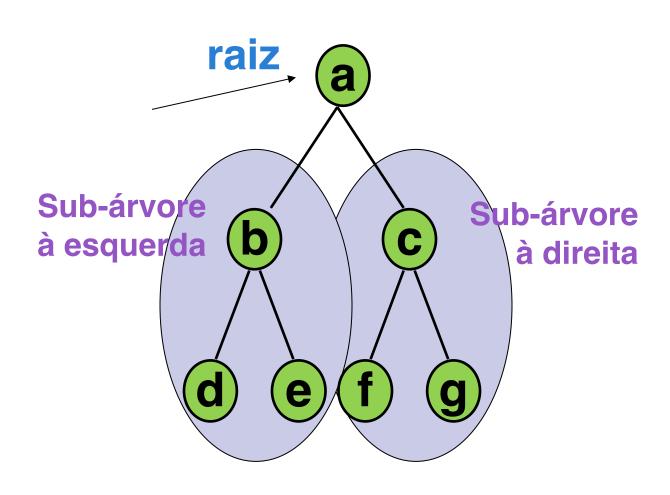
#### **Exemplo:**

#### Caminhamento 1:

#### Caminhamento 2:



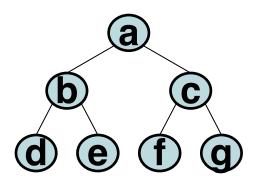
### PRINCIPAIS CAMINHAMENTOS



#### CAMINHAMENTOS

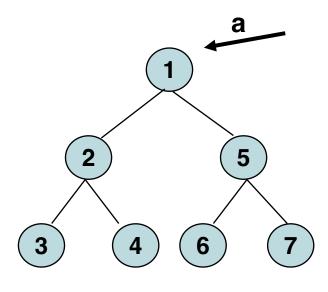
#### **Pré-Ordem (Profundidade)**

- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita



# CAMINHAMENTO EM PROFUNDIDADE: IMPLEMENTAÇÃO RECURSIVA

```
void profundidade(TNoA* a)
     if (a!= NULL)
          printf("%c\n",a->info);
          profundidade (a->esq);
          profundidade(a->dir);
```



Profundidade: raiz, esquerda, direita

#### CAMINHAMENTOS

#### **Pré-Ordem (Profundidade)**

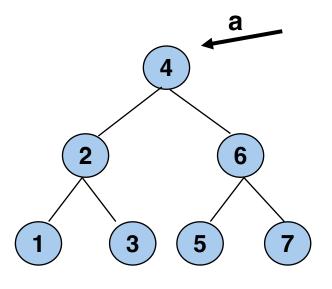
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita

#### **Ordem Simétrica**

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore direita

# CAMINHAMENTO EM ORDEM SIMÉTRICA: IMPLEMENTAÇÃO RECURSIVA

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



Simétrica: esquerda, raiz, direita

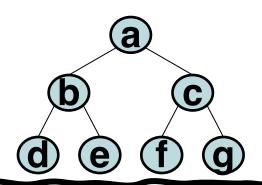
#### CAMINHAMENTOS

#### **Pré-Ordem (Profundidade)**

- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita

#### **Ordem Simétrica**

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore direita

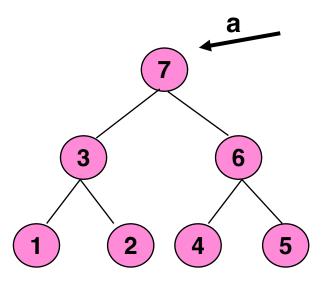


#### Pós-Ordem

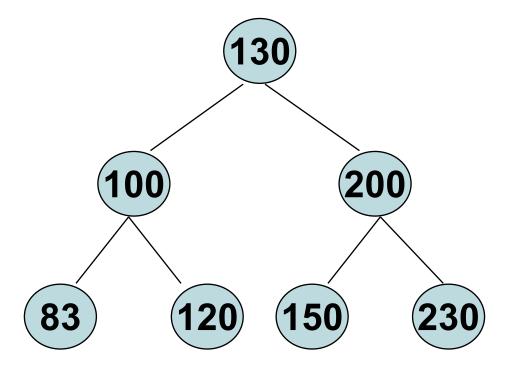
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita
- .Visita a raiz

# CAMINHAMENTO EM PÓS-ORDEM: IMPLEMENTAÇÃO RECURSIVA

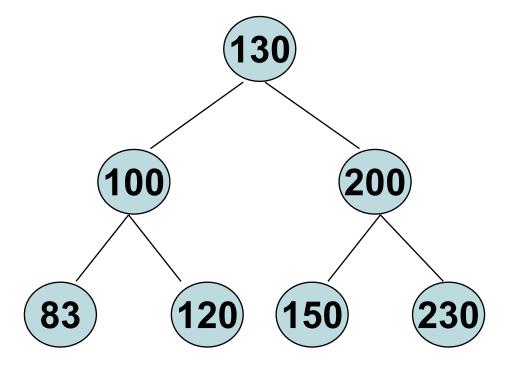
```
void posOrdem(TNoA* a)
     if (a!= NULL)
          posOrdem(a->esq);
          posOrdem(a->dir);
          printf("%c\n",a->info);
```



Pós-ordem: esquerda, direita, raiz

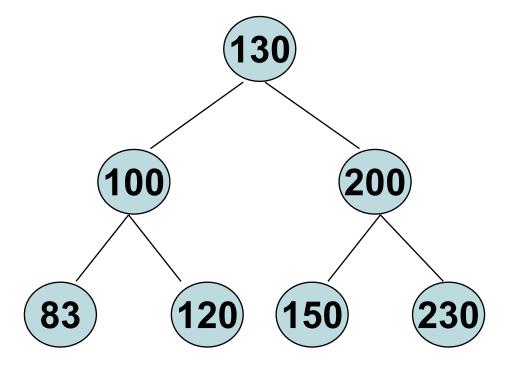


Profundidade? (raiz, esquerda, direita) Pós-Ordem? (esquerda, direita, raiz)



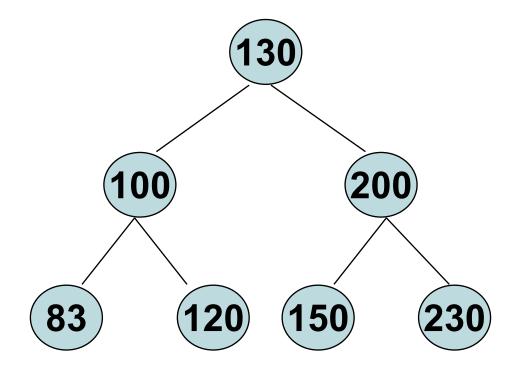
Profundidade? (raiz, esquerda, direita)

$$130 - 100 - 83 - 120 - 200 - 150 - 230$$



Profundidade? (raiz, esquerda, direita)

$$130 - 100 - 83 - 120 - 200 - 150 - 230$$



Profundidade? (raiz, esquerda, direita)

$$130 - 100 - 83 - 120 - 200 - 150 - 230$$

Pós-Ordem? (esquerda, direita, raiz)

$$83 - 120 - 100 - 150 - 230 - 200 - 130$$

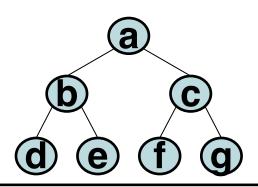
#### CAMINHAMENTOS

#### **Pré-Ordem (Profundidade)**

- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita

#### **Ordem Simétrica**

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore direita



#### Pós-Ordem

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita
- .Visita a raiz

#### Largura

.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita

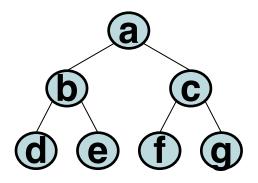
# IMPLEMENTAÇÃO: PERCURSO EM LARGURA

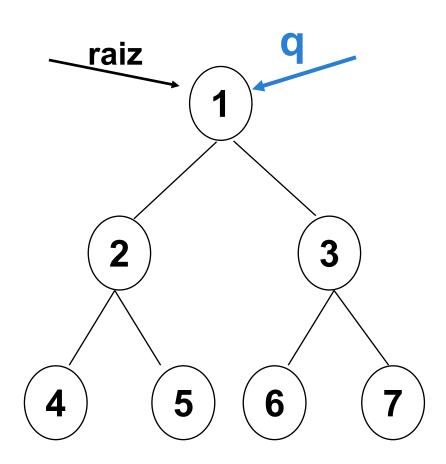
#### Estrutura auxiliar necessária: fila

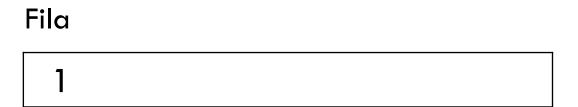
- 1. Adicionar a raiz na fila
- 2. Repetir até que a fila fique vazia
  - Retirar primeiro da fila (visita)
  - 2. Adicionar nó da esquerda na fila (se diferente de NULL)
  - 3. Adicionar nó da direita na fila (se diferente de NULL)

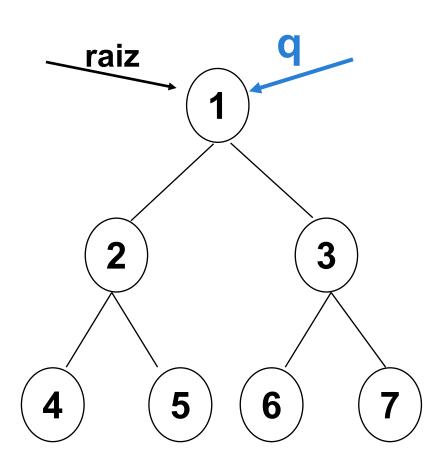
#### Largura

.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita



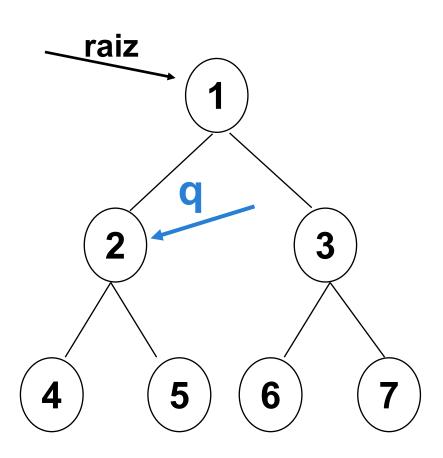






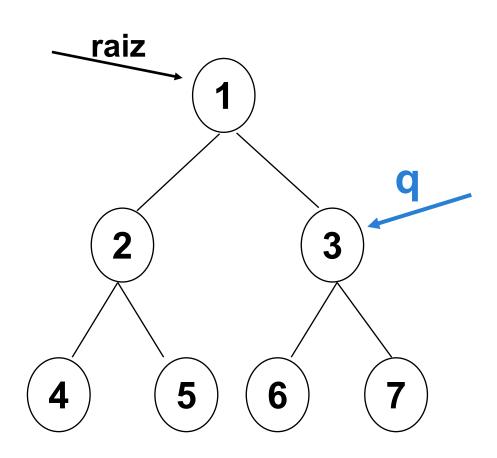
Fila

<del>1</del> 2 3



Fila

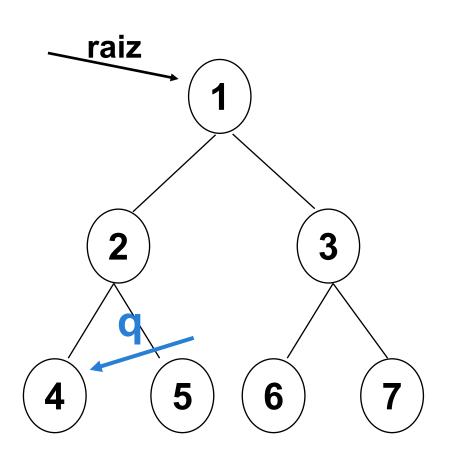
 1
 2
 3
 4
 5



Fila

 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7

Caminhamento: 1 - 2 - 3

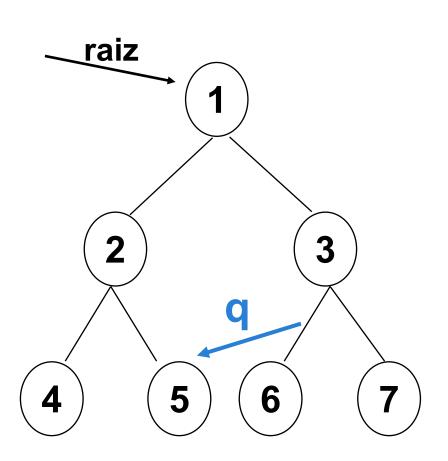


Fila

1 2 3 4 5 6 7

Filhos NULL não entram na fila

Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4

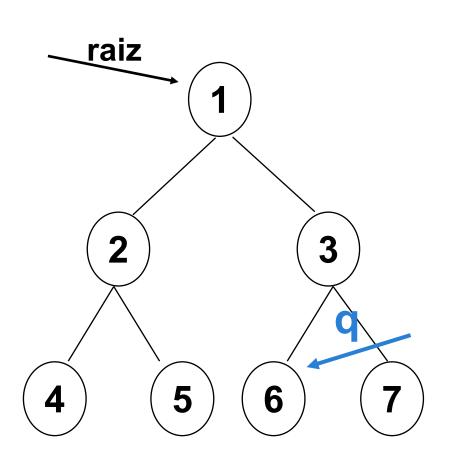


Fila

1 2 3 4 5 6 7

Filhos NULL não entram na fila

Caminhamento: 1-2-3-4-5

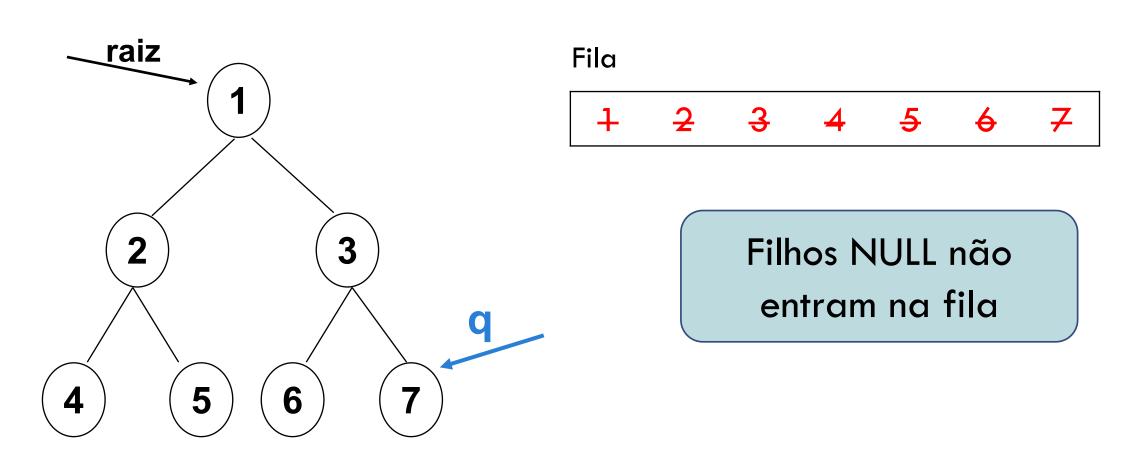


Fila

1 2 3 4 5 6 7

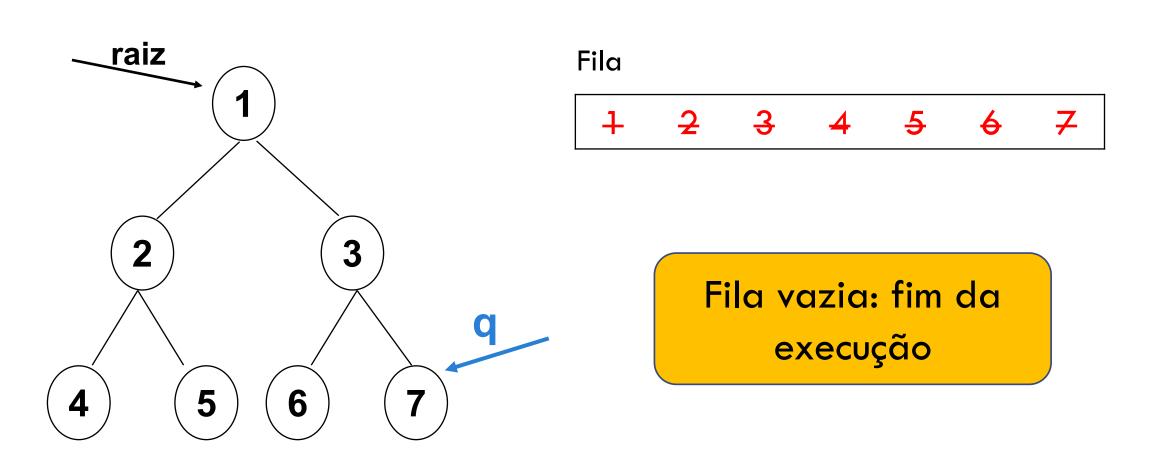
Filhos NULL não entram na fila

Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6



Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7

#### PERCORRER EM LARGURA COM USO DE FILA



Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7

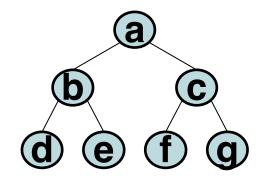
### IMPLEMENTAÇÃO: PERCURSO EM PROFUNDIDADE

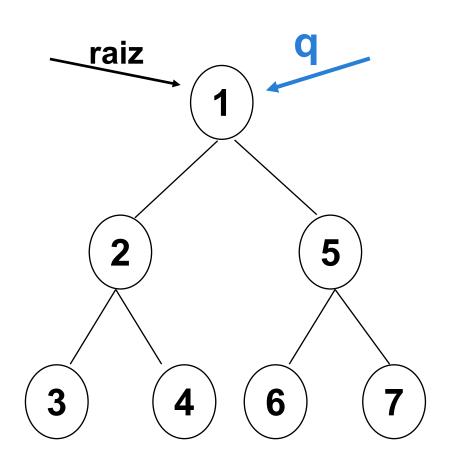
#### Estrutura auxiliar necessária: pilha

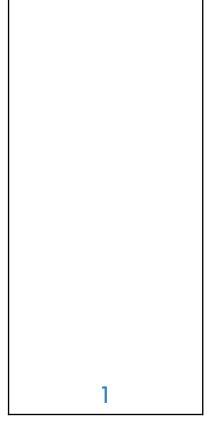
- 1. Empilhar a raiz
- 2. Repetir até que a pilha fique vazia
  - 1. Desempilha topo da pilha (visita)
  - 2. Empilha nó da direita (se diferente de NULL)
  - 3. Empilha nó da esquerda (se diferente de NULL)

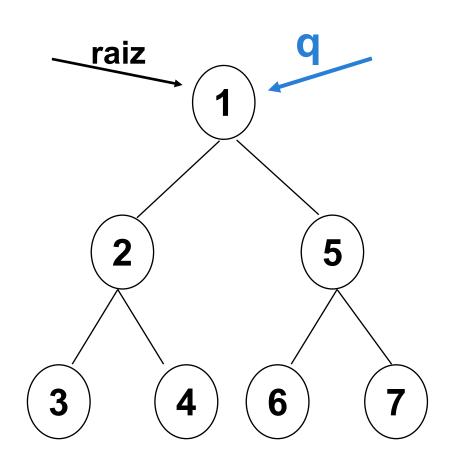
#### **Pré-Ordem (Profundidade)**

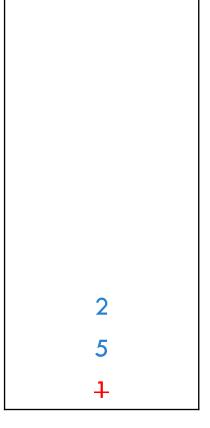
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita

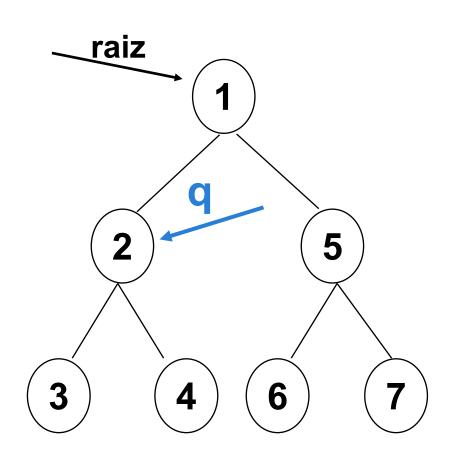


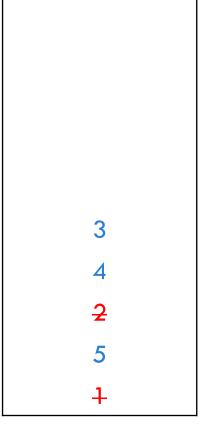


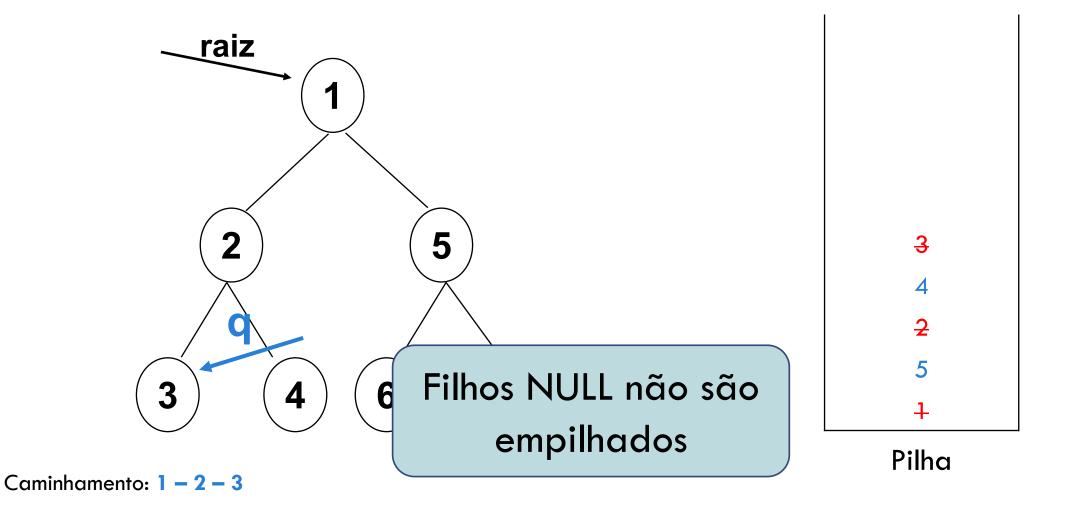


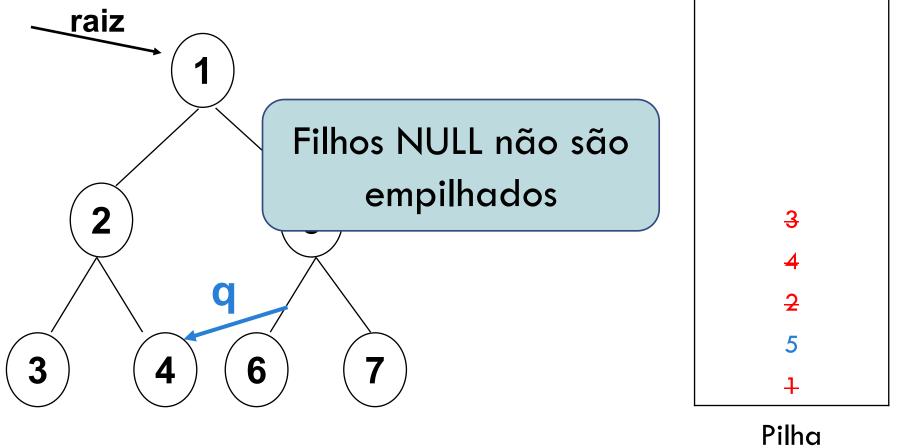




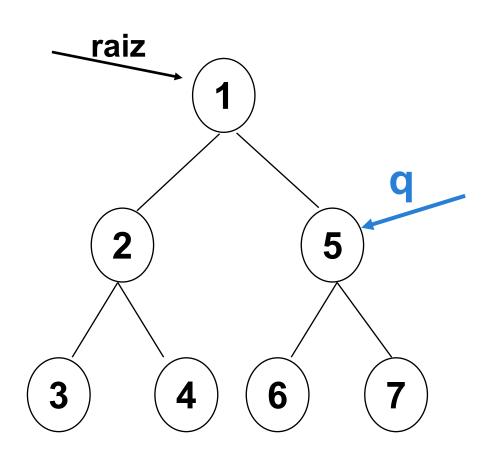


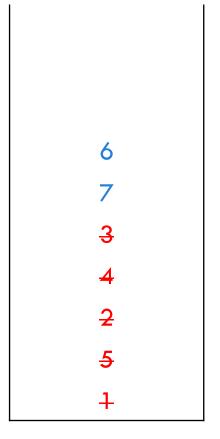






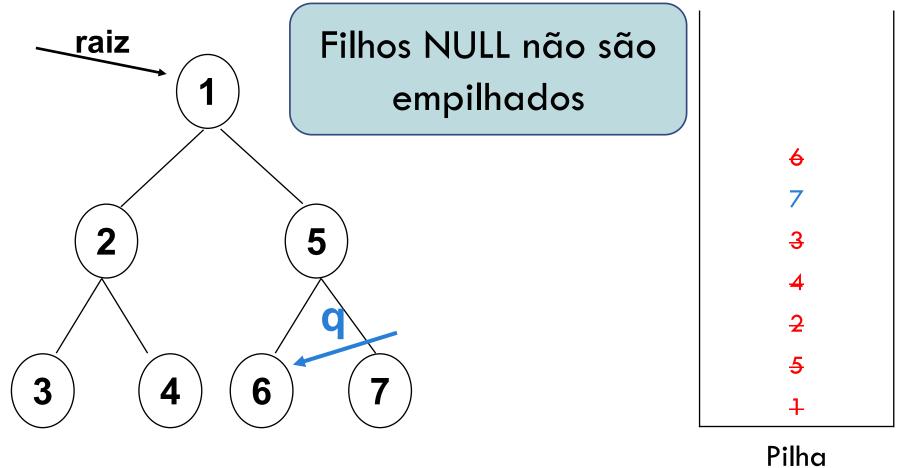
Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4



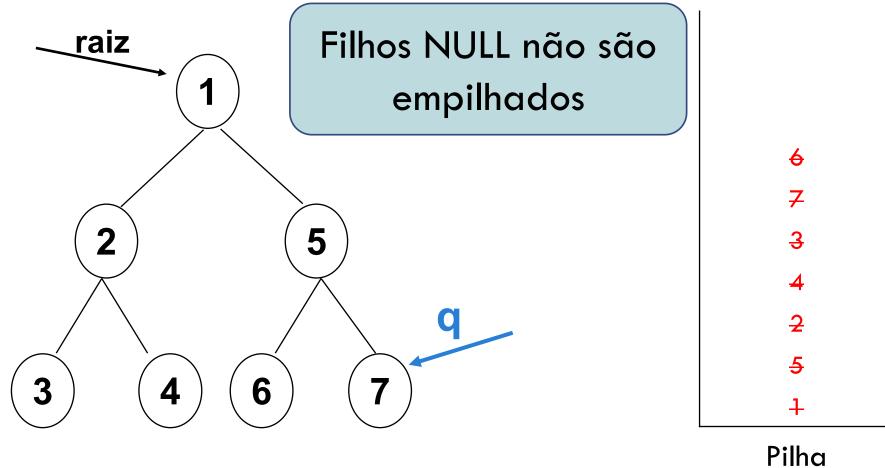


Pilha

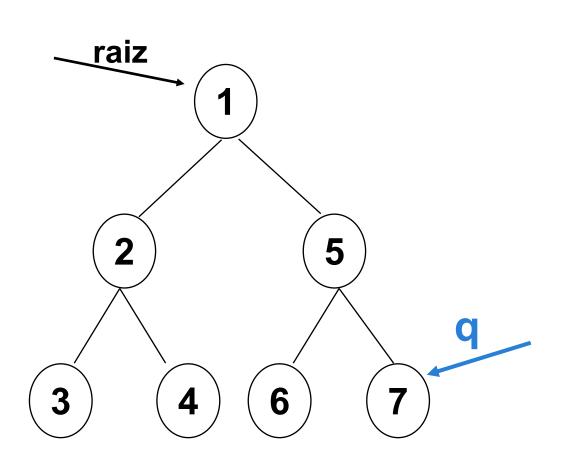
Caminhamento: 1-2-3-4-5



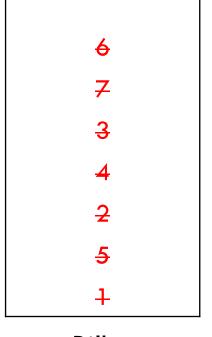
Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6



Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7



Pilha vazia: fim da execução



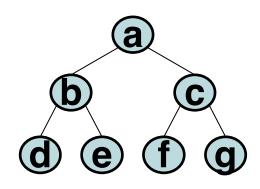
#### **EXERCÍCIOS**

- 1. Escreva uma função que determine se uma árvore binária é cheia ou não.
- 2. Escreva uma função que cria uma imagem espelho de uma árvore binária, isto é, todos os filhos à esquerda tornam-se filhos à direita, e vice-versa.
- 3. Ache a raiz de cada uma das seguintes árvores binárias:
  - a. Árvore com percurso pós-ordem: FCBDG
  - b. Árvore com percurso pré-ordem (profundidade): IBCDFEN
  - c. Árvore com percurso em ordem simétrica (assuma que é uma árvore binária cheia): CBIDFGE

#### **EXERCÍCIOS**

- 4. Qual a altura máxima e mínima de uma árvore com 28 nós?
- 5. Em uma árvore binária, qual é o número máximo de nós que pode ser achado nos níveis 3, 4 e 12?
- 6. Qual é o menor número de níveis que uma árvore binária com 42 nós pode apresentar?

#### **EXERCÍCIOS**



- 7. Escreva um algoritmo não recursivo para percurso de uma árvore binária em ordem simétrica. Dica: usar uma pilha.
- 8. Escreva um algoritmo não recursivo para percurso de uma árvore binária em pósordem. Dica: usar uma pilha.

#### **Ordem Simétrica**

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore direita

#### Pós-Ordem

- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita
- .Visita a raiz

#### **AGRADECIMENTOS**

Material baseado nos slides de Renata Galante, UFRGS

Exercícios baseados nos slides de Jairo Souza, UFJF