ÁRVORES E ÁRVORES BINÁRIAS

Vanessa Braganholo Estruturas de Dados e Seus Algoritmos

Árvores

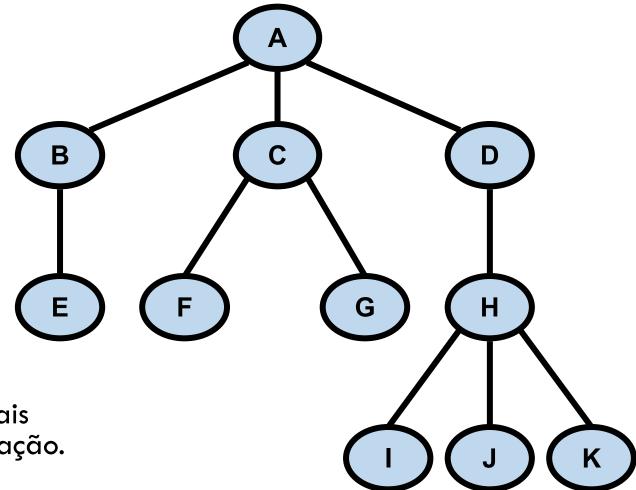
Árvores Binárias





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

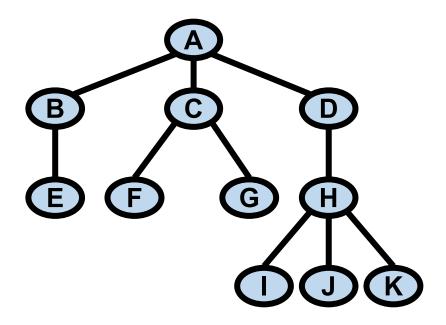




Constituem uma das estruturas mais importantes da área de computação.

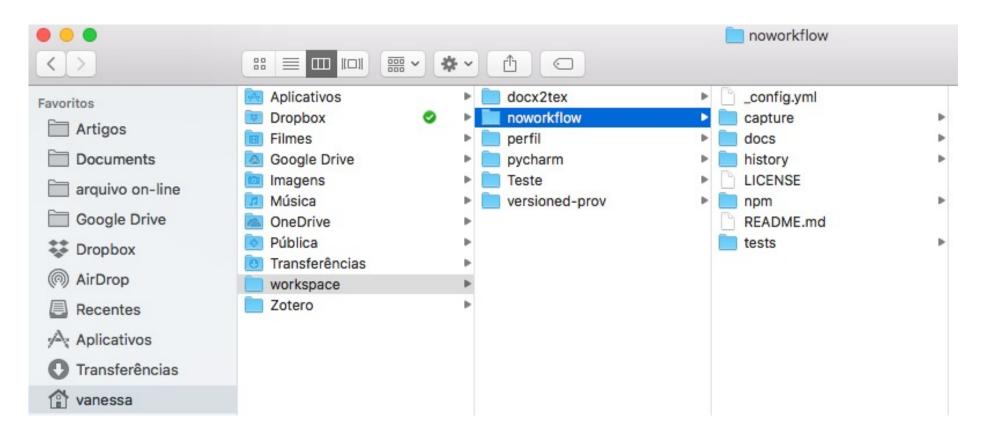
São usadas em diversas aplicações

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



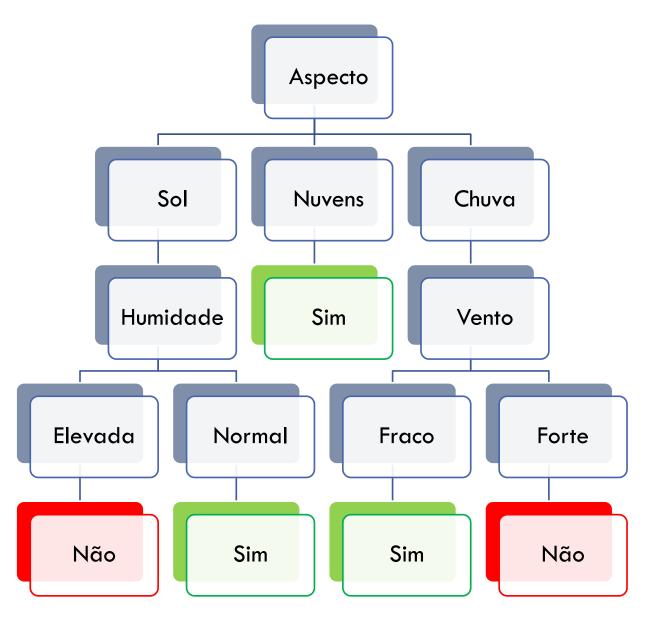
EXEMPLOS DE APLICAÇÃO

Sistema de Arquivos



EXEMPLOS DE APLICAÇÃO

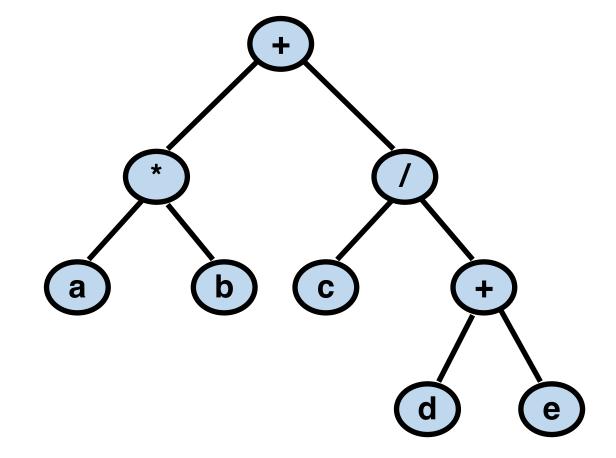
Árvore de decisão para jogar tênis



EXEMPLOS DE APLICAÇÕES

Árvore de derivação

Usada pelos compiladores



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

DEFINIÇÃO FORMAL

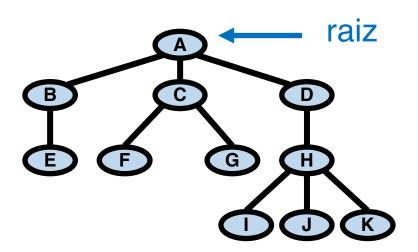
Conjunto finito de zero ou mais nós (nodos ou vértices), tal que:

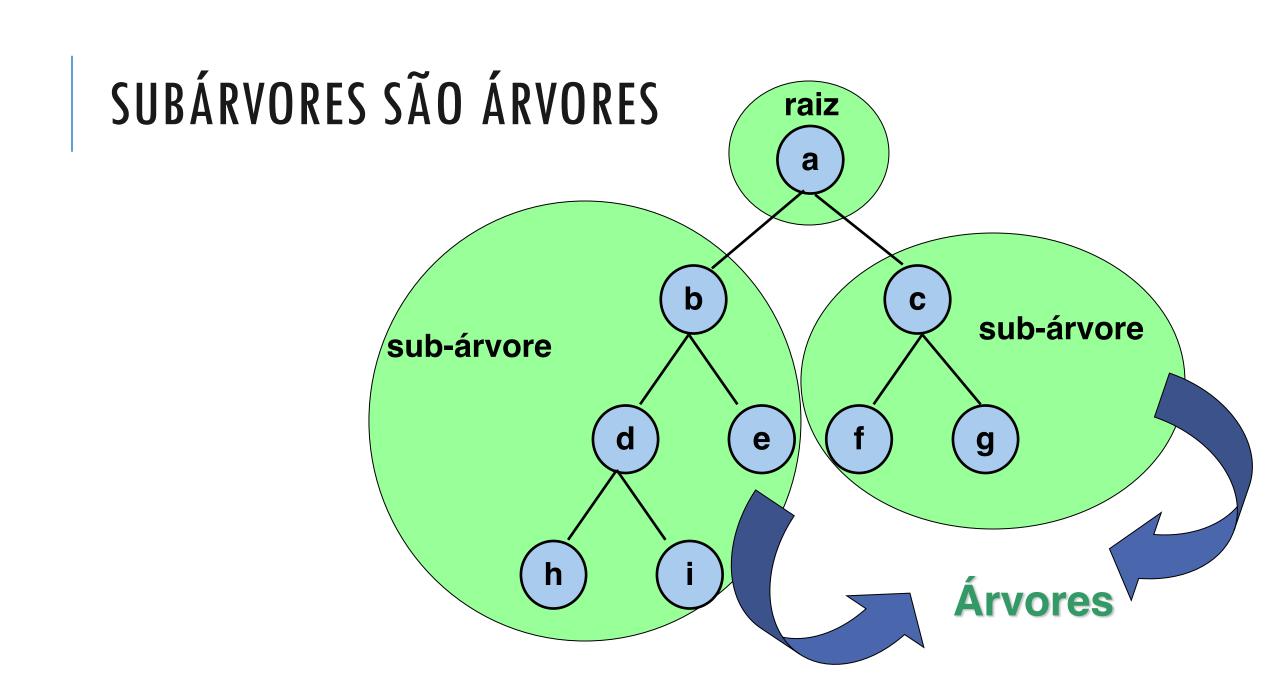
Se número de nós é maior do que zero

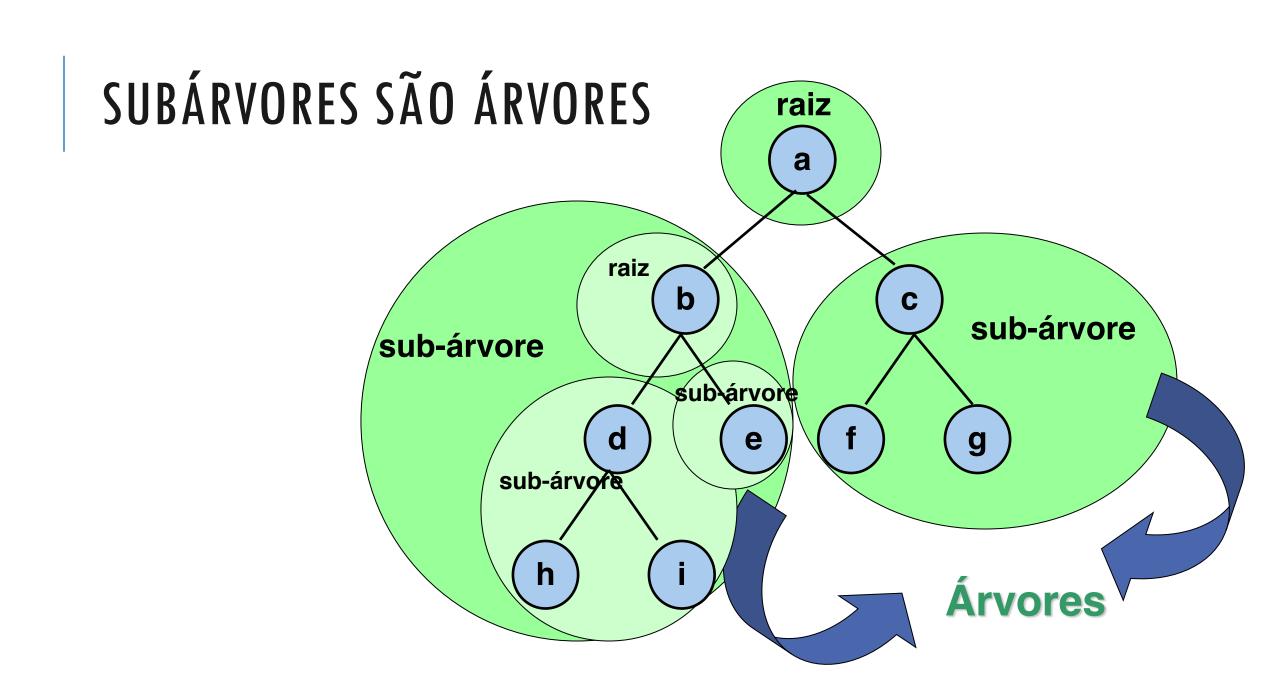
- existe um nó denominado raiz da árvore
- os demais nós formam $m \ge 0$ conjuntos disjuntos S_1 , S_2 , ..., S_m , onde cada um destes é uma árvore (S_i são denominadas sub-árvores)

Se número de nós é igual a zero

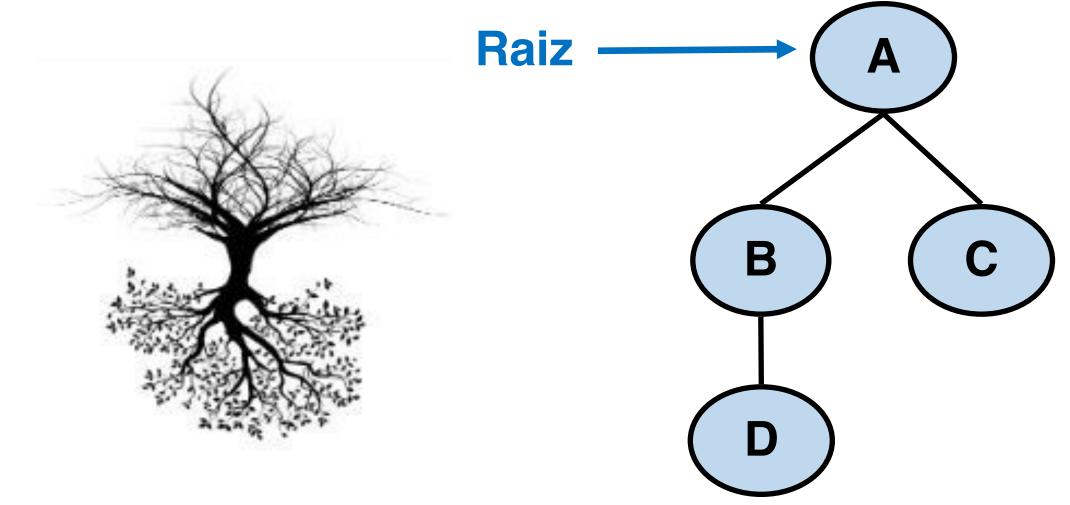
árvore vazia



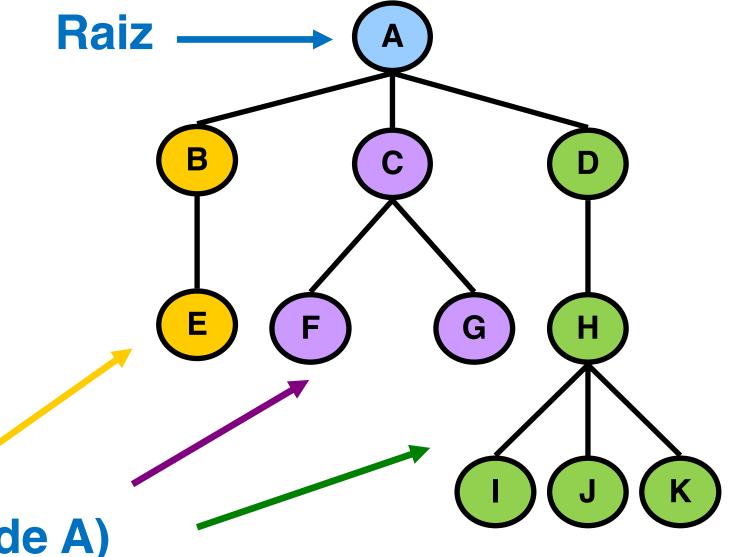




TERMINOLOGIA



TERMINOLOGIA



Sub-árvores (de A)

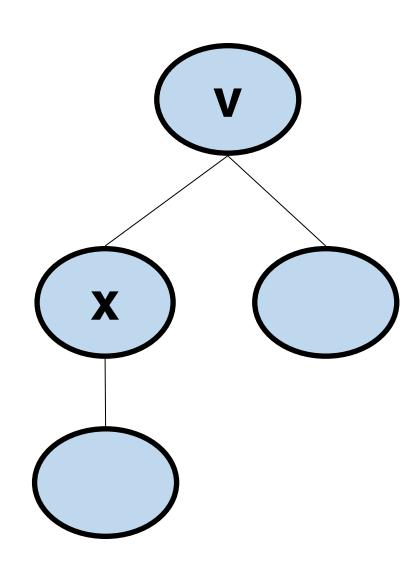
TERMINOLOGIA Pai (USANDO O NÓ X COMO REFERENCIAL) = mãe Pai = ascendente = antecessor Irmão Irmão = irmã **Filho** = filha **Filho** = descendente

= sucessor

TERMINOLOGIA

Se x pertence à subárvore enraizada em v:

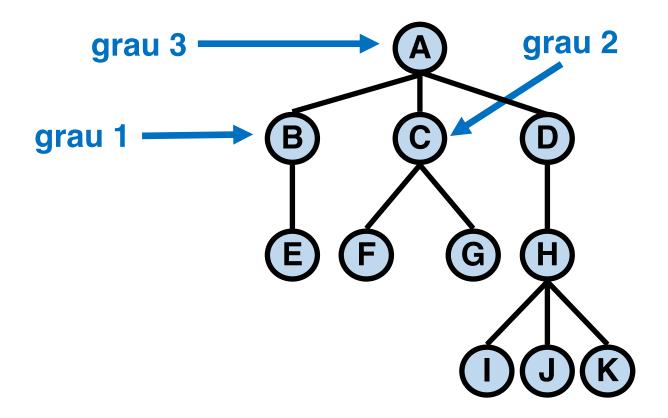
- x é descendente de v
- v é ancestral de x
- Se x é diferente de v, x é descendente próprio de v, e v é ancestral próprio de x
- Um nó folha não possui descendentes próprios



TERMINOLOGIA: GRAU DE UM NÓ

Grau (ou grau de saída)

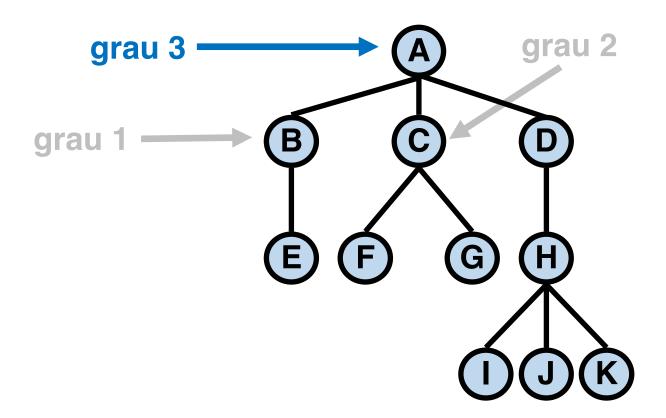
- número de sub-árvores do nó ou
- número de filhos de um nó



TERMINOLOGIA: GRAU DA ÁRVORE

Grau de uma árvore

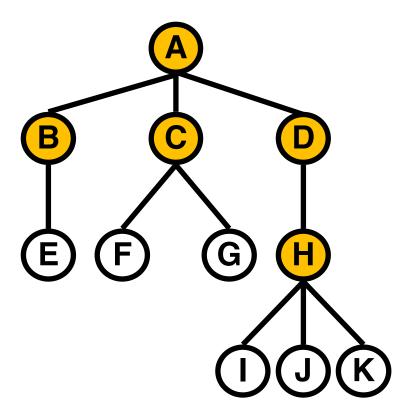
máximo entre os graus de seus nós



TERMINOLOGIA: NÓ INTERNO

Nó interno (ou nó de derivação)

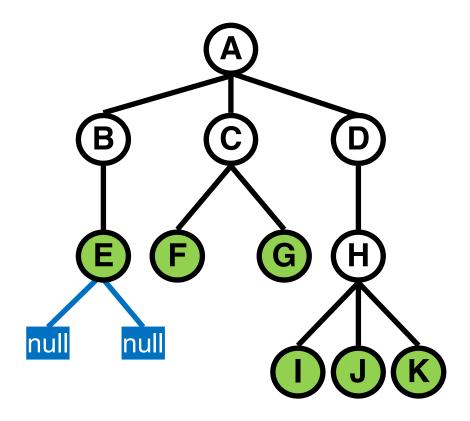
nó com grau maior do que zero (tem pelo menos um filho)



TERMINOLOGIA: NÓ FOLHA

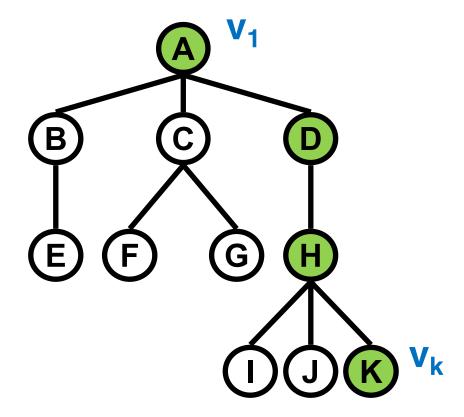
Nó folha (nó terminal ou externo)

nó com grau igual a zero (nó sem filhos)



TERMINOLOGIA: CAMINHO

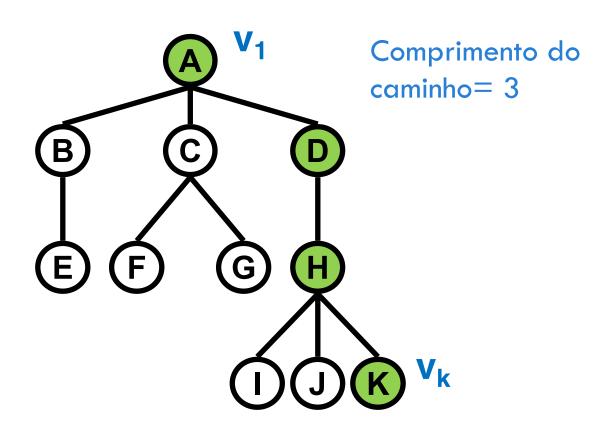
Um caminho é uma sequência de nós consecutivos distintos entre dois nós



TERMINOLOGIA: COMPRIMENTO DO CAMINHO

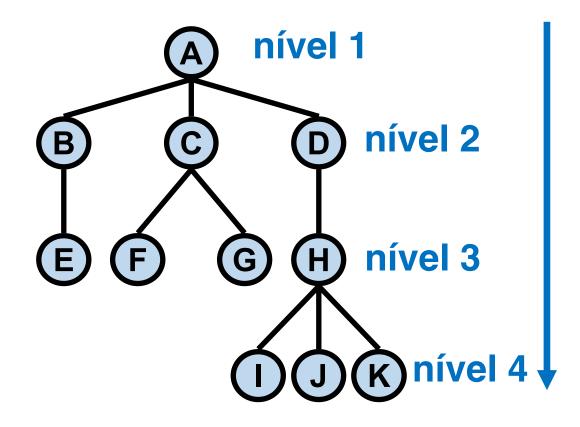
Comprimento do caminho

 Número de ligações entre os nós do caminho



TERMINOLOGIA: NÍVEL

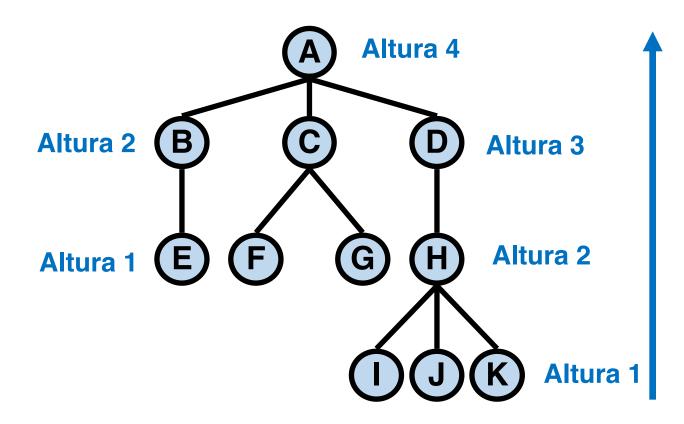
Nível = número de ligações entre a raiz e o nó, acrescido de uma unidade



TERMINOLOGIA: ALTURA DE UM NÓ

Altura (profundidade) de um nó

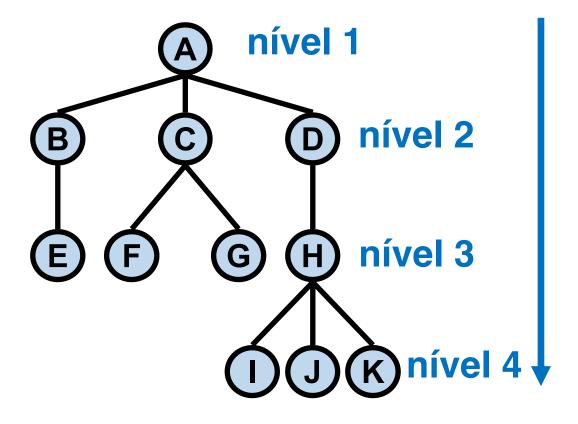
- número de ligações entre o nó e o nó folha (descendente dele) de maior nível, acrescido de uma unidade
- Altura de nó folha é 1



TERMINOLOGIA: ALTURA DA ÁRVORE

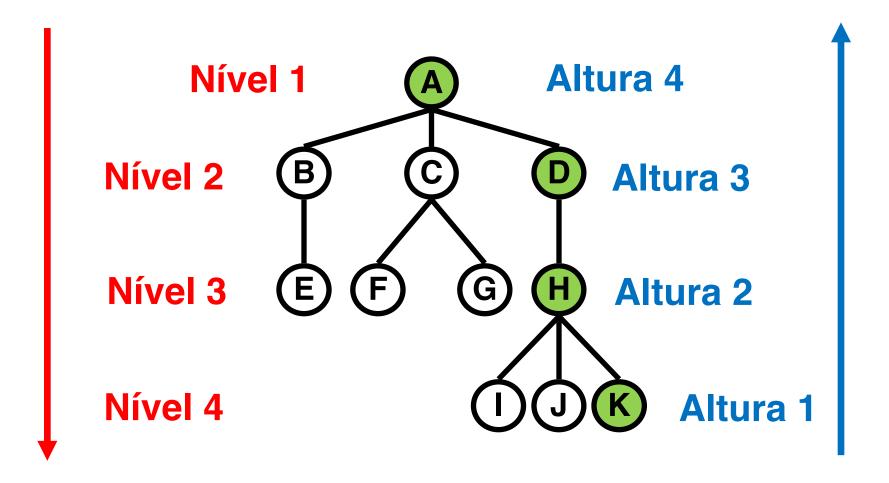
Altura (profundidade) da árvore

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



Altura da Árvore = 4

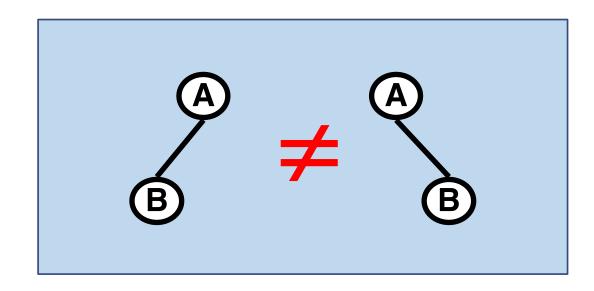
ALTURA X NÍVEL

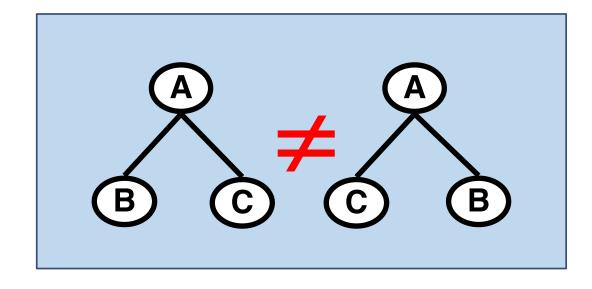


TERMINOLOGIA: ÁRVORE ORDENADA

Árvore ordenada

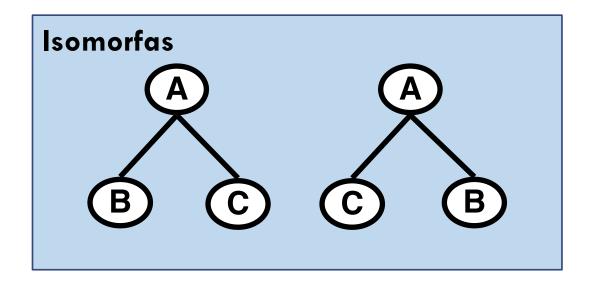
- Ordem das sub-árvores é relevante
- Uma árvore ordenada é aquela na qual os filhos estão ordenados
- Assume-se que essa ordenação se desenvolva da esquerda para a direita





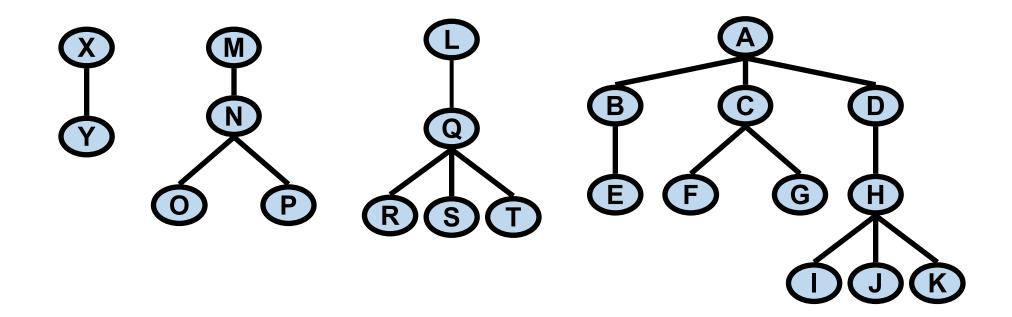
TERMINOLOGIA: ÁRVORE ISOMORFA

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



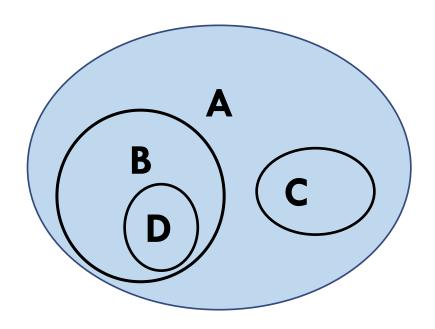
TERMINOLOGIA: FLORESTA

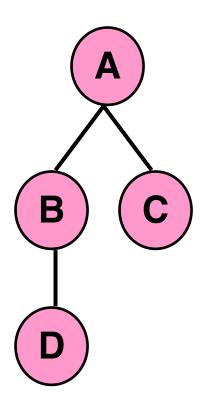
Floresta = Conjunto de árvores



FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

Diagrama de inclusão

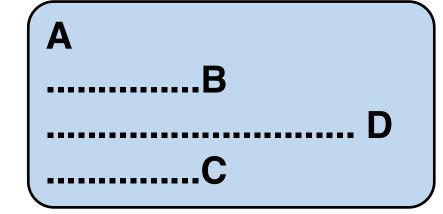


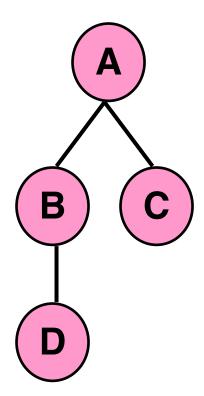


FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

Diagrama de barras

A		
	B	
	D	
	C	





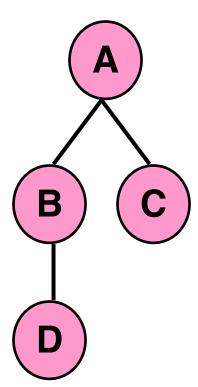
FORMAS DE REPRESENTAÇÃO

Níveis

1A; 1.1B; 1.1.1D; 1.2C

Aninhamento

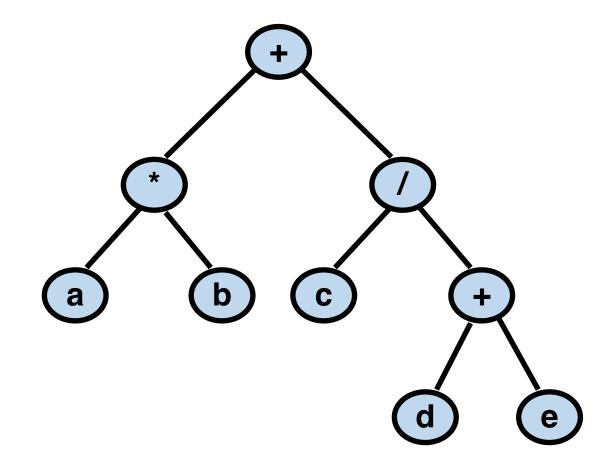
(A((B(D))(C)))



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

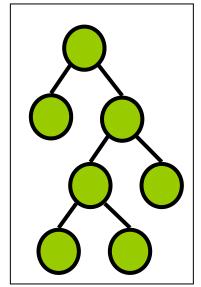
Se número de nós é igual a zero

árvore vazia

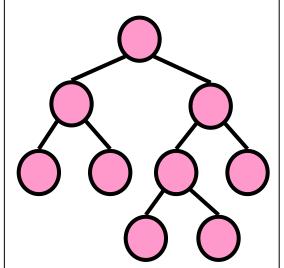
The binary tree actually exists!!



TIPOS DE ÁRVORES BINÁRIAS

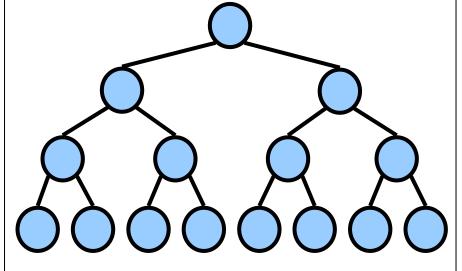


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



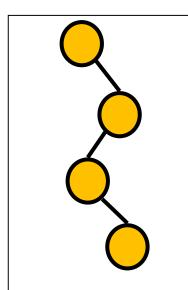
Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia

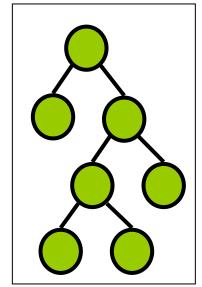
Sub-árvores vazias somente no último nível



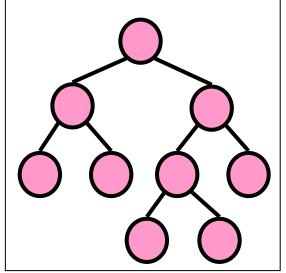
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÁXIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

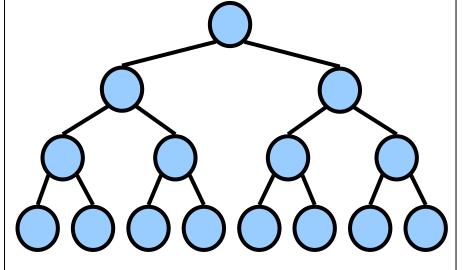


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



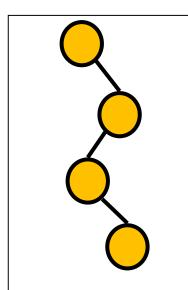
Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia

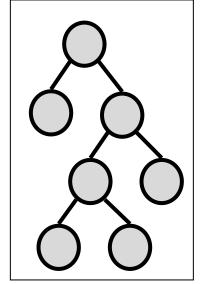
Sub-árvores vazias somente no último nível



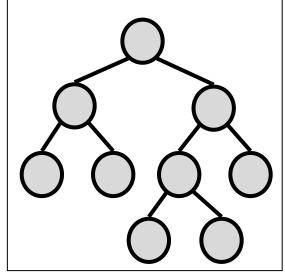
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÁXIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

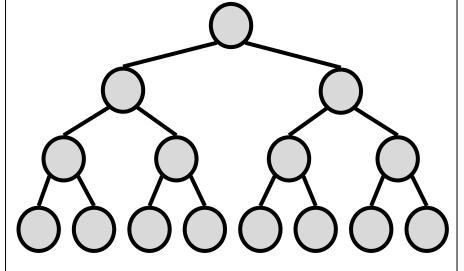


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



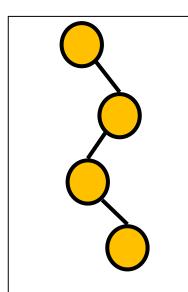
Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia

Sub-árvores vazias somente no último nível

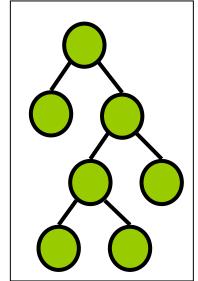


Zigue Zague lós internos com

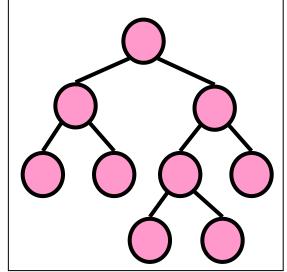
Nós internos com 1 subárvore vazia

QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÍNIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

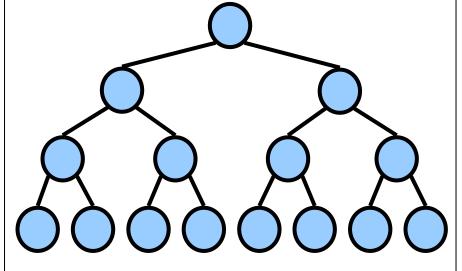


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



Binária Completa

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível

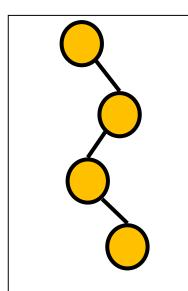


ı ta

Sub-árvores vazias somente no último nível

Binária

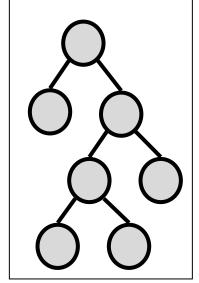
Cheia



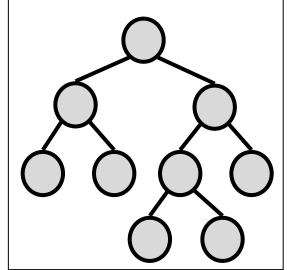
Zigue Zague
Nós internos com 1
subárvore vazia

QUAL DELAS POSSUI ALTURA MÍNIMA?

(CONSIDERANDO O MESMO NÚMERO N DE NÓS NA ÁRVORE)

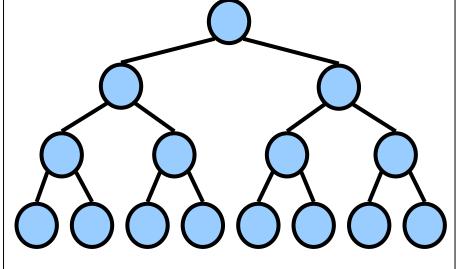


Estritamente
Binária
0 ou 2 filhos



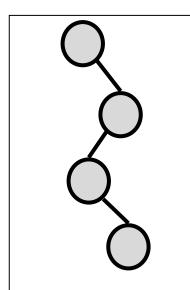
Binária CompletaSub-árvores vaz

Sub-árvores vazias apenas no último ou penúltimo nível



Binária Cheia

Sub-árvores vazias somente no último nível



Zigue ZagueNós 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:

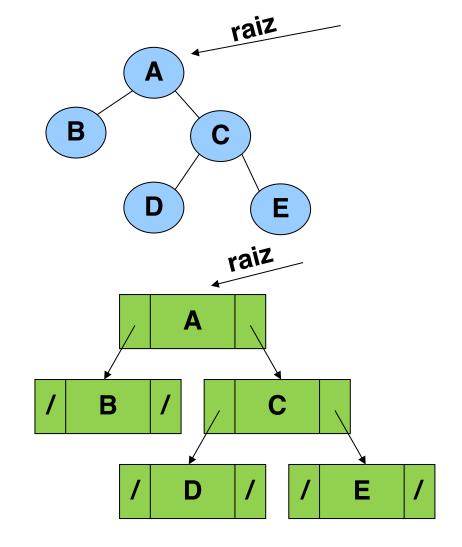


REPRESENTAÇÃO DE ÁRVORE BINÁRIA EM C

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

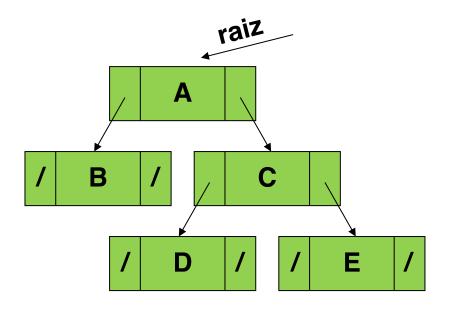
Representação do nó:





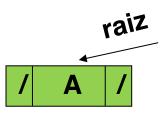
CRIAR NÓ

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



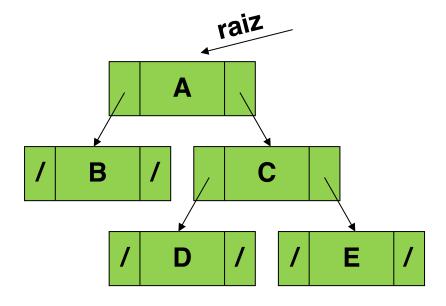
CRIAR RAIZ

```
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

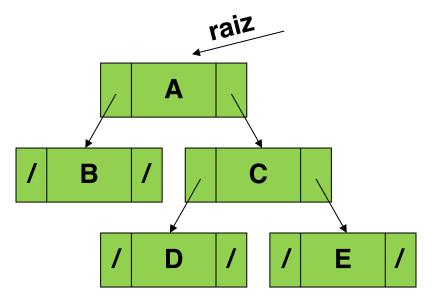
```
TNoA *criaNo(char ch) {
    TNoA *novo;
    novo = (TNoA *) malloc(sizeof(TNoA));
    novo->info = ch;
   novo->esq = NULL;
    novo->dir = NULL;
    return novo;
int main(void) {
    TNoA *raiz;
    raiz = criaNo('A');
    raiz->esq = criaNo('B');
    raiz->dir = criaNo('C');
    raiz->dir->esq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



CAMINHAMENTOS EM ÁRVORES BINÁRIAS

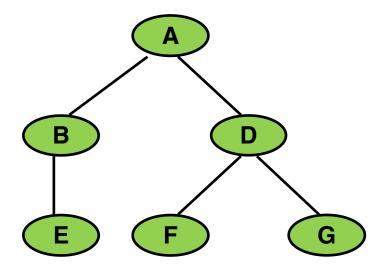
CONSULTA A UM NÓ

Acesso sempre através da raiz

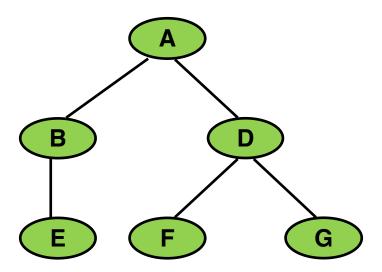
Cada nó deve ser "visitado" uma vez, e apenas uma vez

Visita a um nó:

Acesso a um nó para realizar alguma operação



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



Um caminhamento (ou percurso) define uma sequência de nós

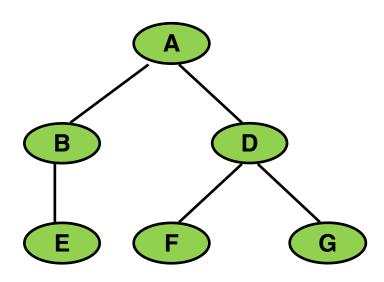
Cada nó passa a ter um nó seguinte, ou um nó anterior, ou ambos (exceto árvore com 1 só nó)

Sequência de nós depende do caminhamento

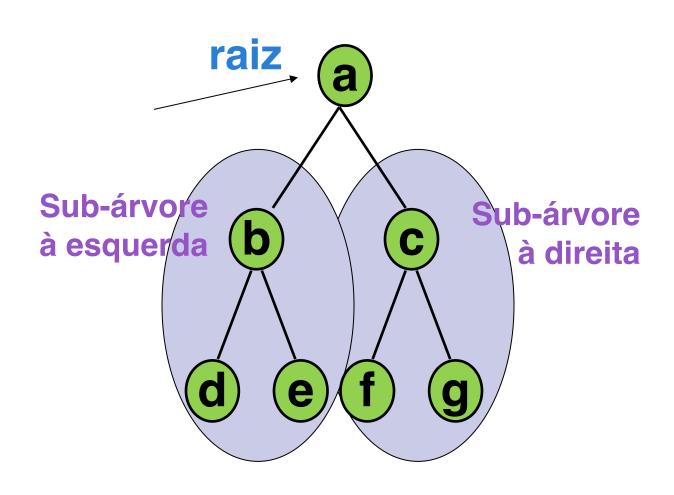
Exemplo:

Caminhamento 1:

Caminhamento 2:

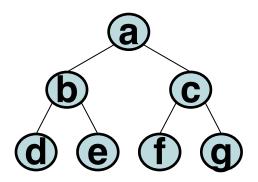


PRINCIPAIS CAMINHAMENTOS



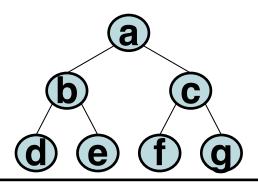
Pré-Ordem (Profundidade)

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



Pré-Ordem (Profundidade)

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



Largura

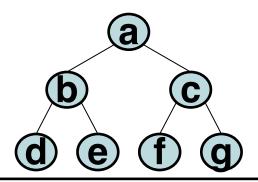
.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita

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



Largura

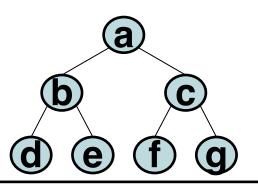
.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita

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

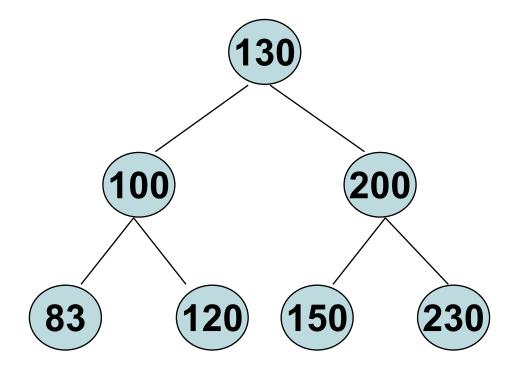


Largura

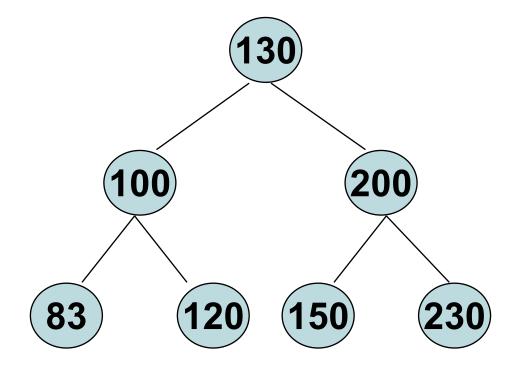
.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita

Pós-Ordem

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

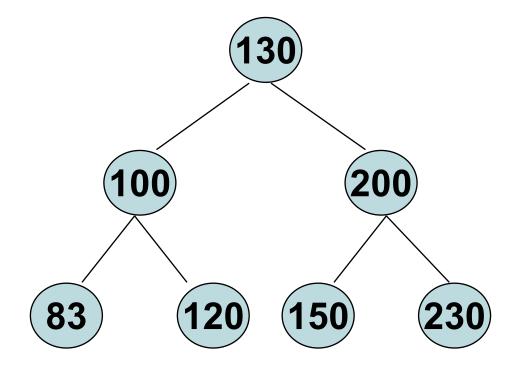


Profundidade? (raiz, esquerda, direita) Pós-Ordem? (esquerda, direita, raiz)



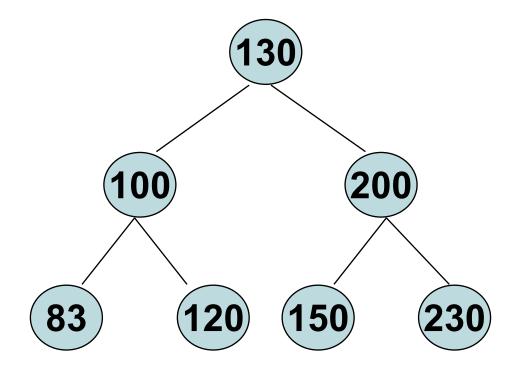
Profundidade? (raiz, esquerda, direita)

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)

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

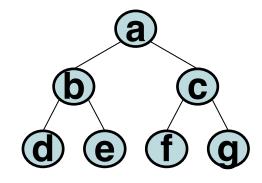
IMPLEMENTAÇÃO: PERCURSO EM PROFUNDIDADE

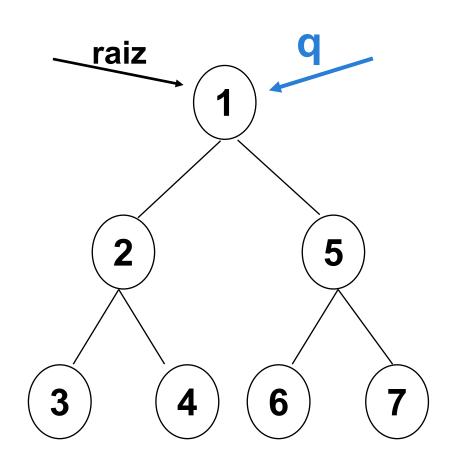
Estrutura auxiliar necessária: pilha

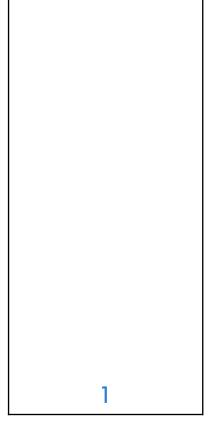
- 1. Empilhar a raiz
- 2. Repetir até que a pilha fique vazia
 - 1. Desempilha topo da pilha (visita)
 - 2. Empilha nó da direita (se diferente de NULL)
- 3. Empilha nó da esquerda (se diferente de NULL)

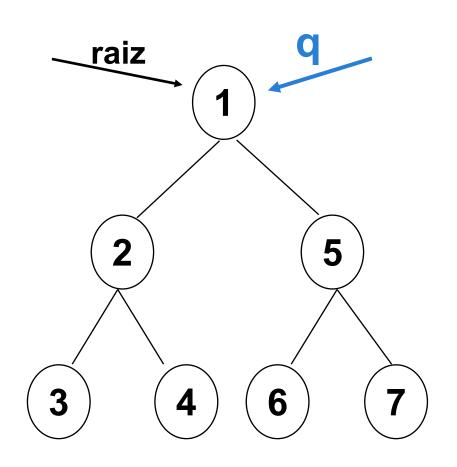
Pré-Ordem (Profundidade)

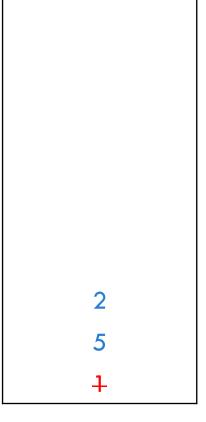
- .Visita a raiz
- .Percorre a sub-árvore esquerda
- .Percorre a sub-árvore direita

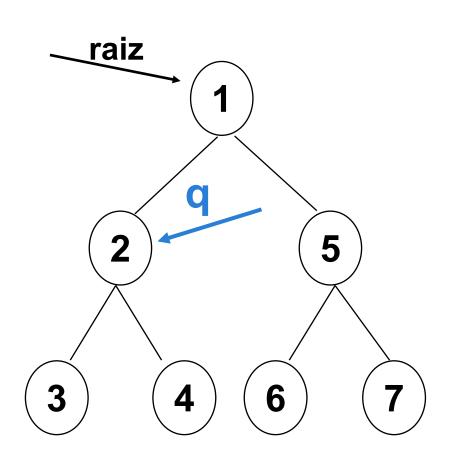


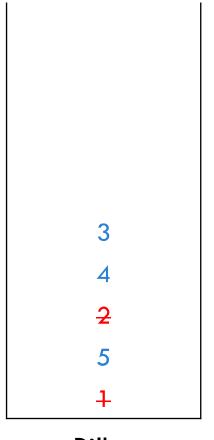


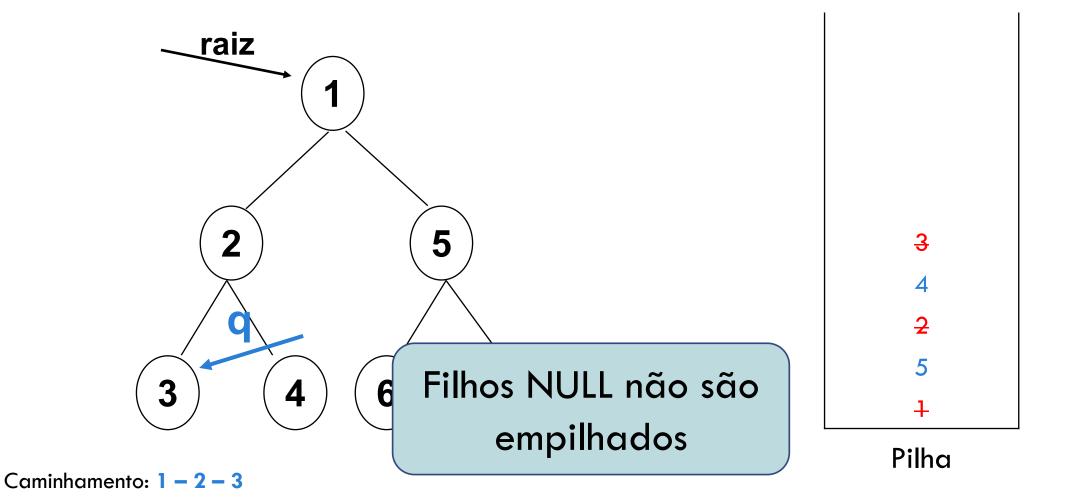


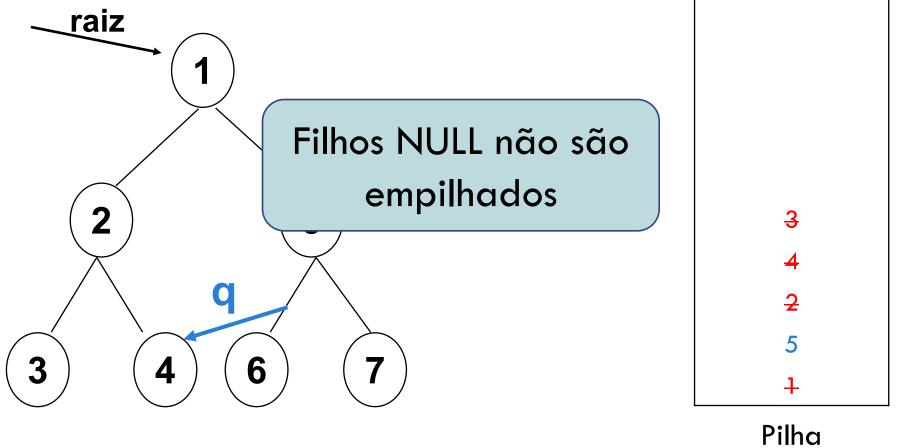




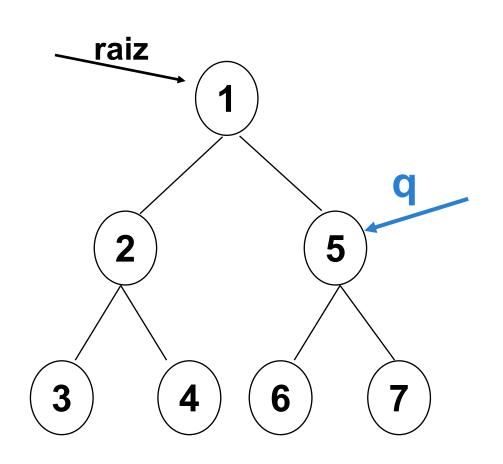


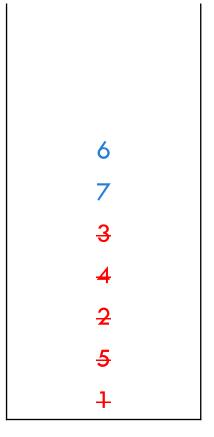






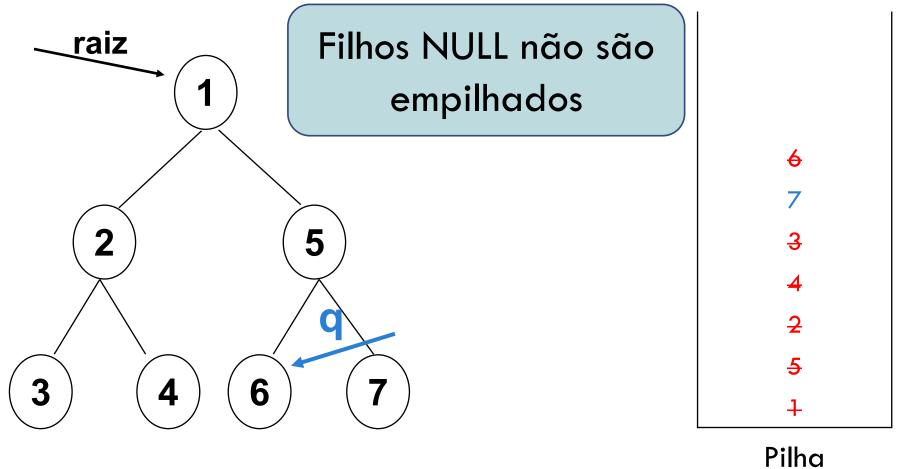
Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4



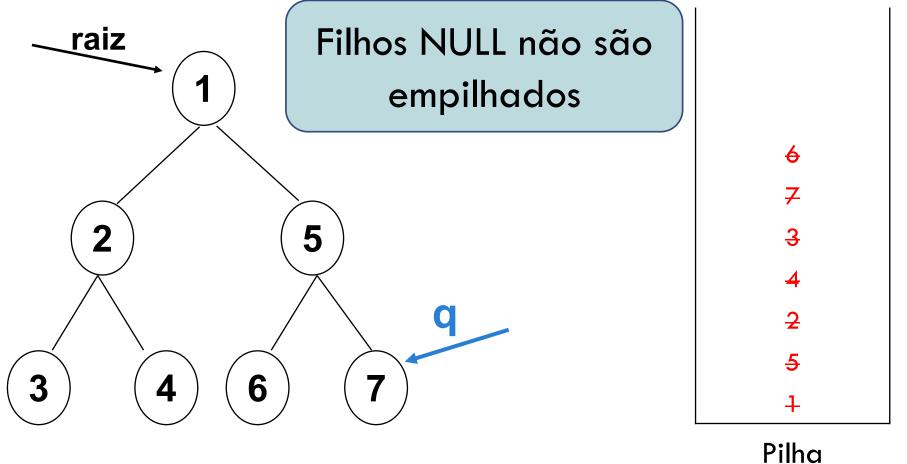


Pilha

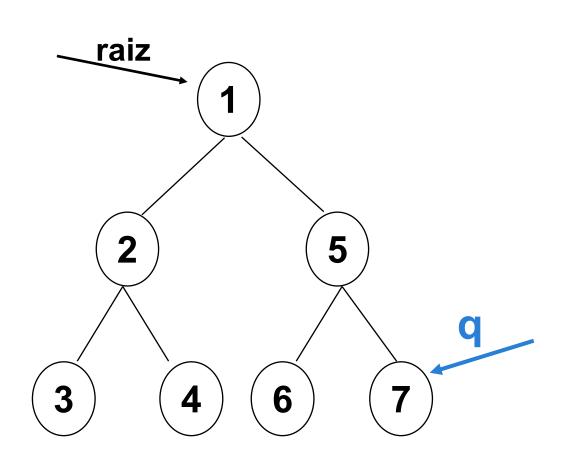
Caminhamento: 1-2-3-4-5



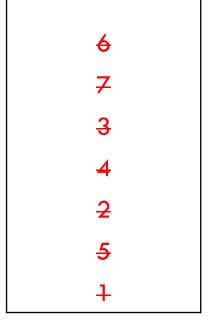
Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6



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



Pilha vazia: fim da execução



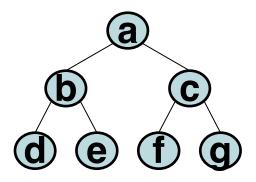
IMPLEMENTAÇÃO: PERCURSO EM LARGURA

Estrutura auxiliar necessária: fila

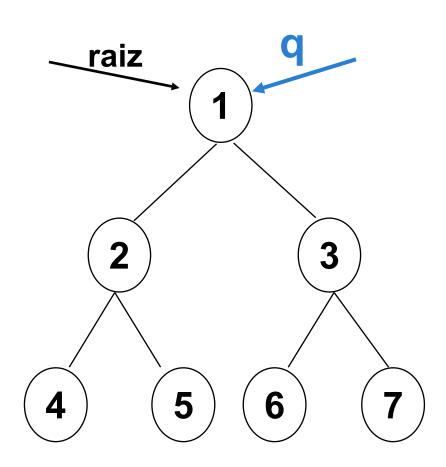
- Adicionar a raiz na fila
- 2. Repetir até que a fila fique vazia
 - Retirar primeiro da fila (visita)
 - 2. Adicionar nó da esquerda na fila (se diferente de NULL)
 - 3. Adicionar nó da direita na fila (se diferente de NULL)

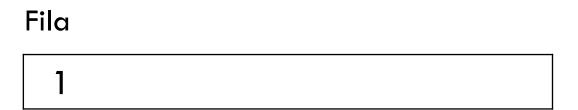
Largura

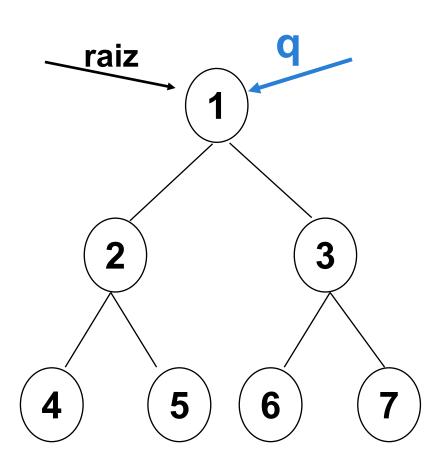
.Visita é feita por nível, da esquerda para a direita



PERCORRER EM LARGURA COM USO DE FILA

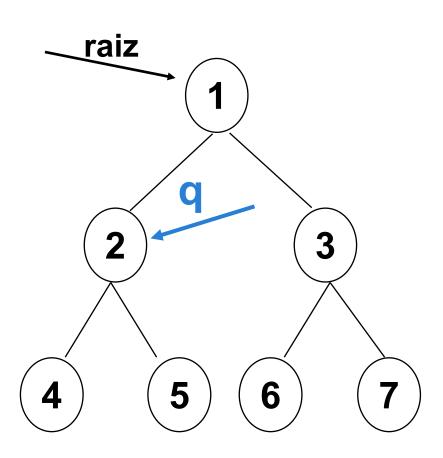






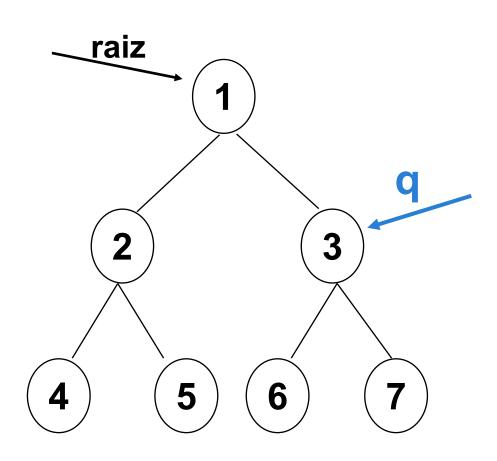
Fila

1 2 3



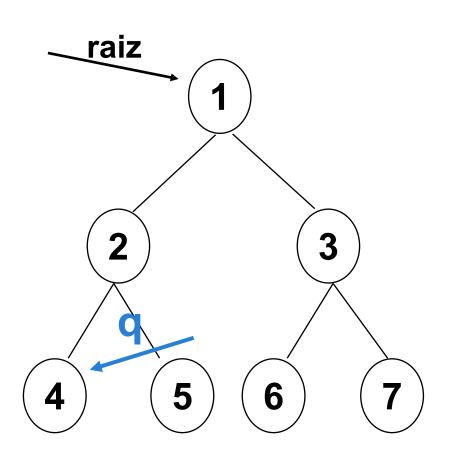
Fila

1 2 3 4 5



Fila

1 2 3 4 5 6 7

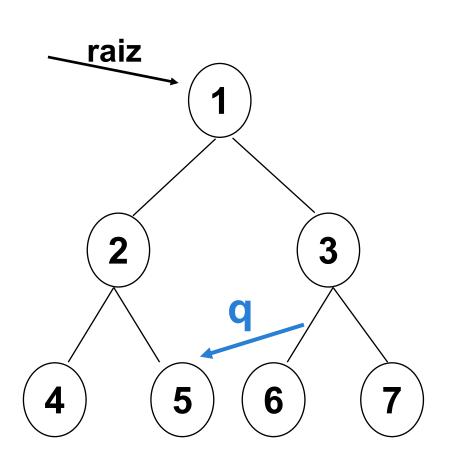


Fila

1 2 3 4 5 6 7

Filhos NULL não entram na fila

Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4

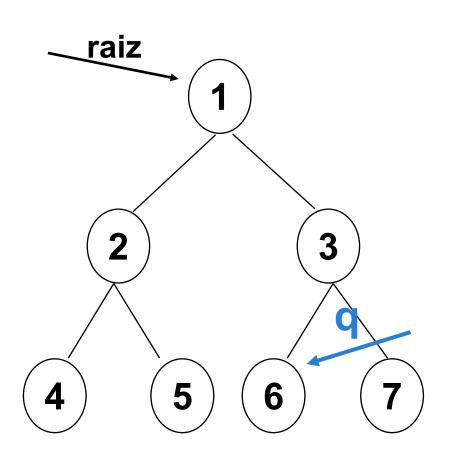


Fila

1 2 3 4 5 6 7

Filhos NULL não entram na fila

Caminhamento: 1-2-3-4-5

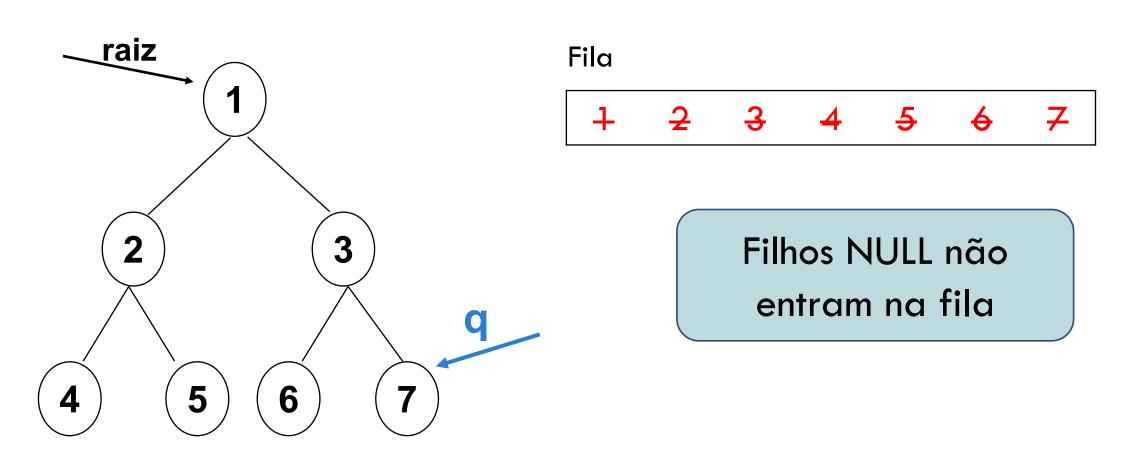


Fila

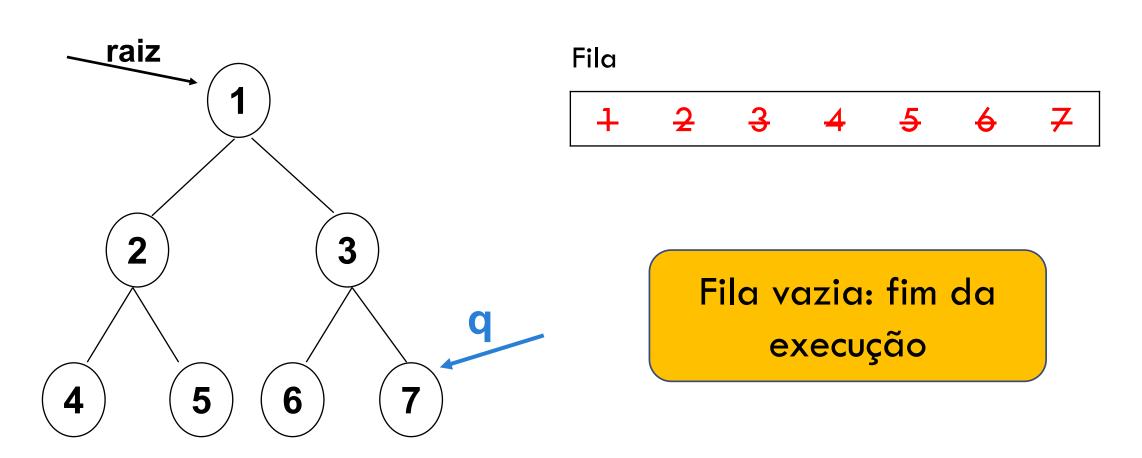
1 2 3 4 5 6 7

Filhos NULL não entram na fila

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



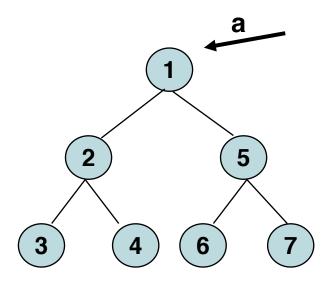
Caminhamento: 1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7



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

CAMINHAMENTO EM PROFUNDIDADE: IMPLEMENTAÇÃO RECURSIVA

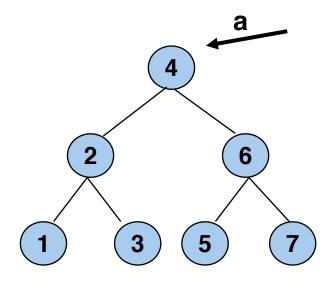
```
void profundidade(TNoA* a)
     if (a!= NULL)
          printf("%c\n",a->info);
          profundidade (a->esq);
          profundidade(a->dir);
```



Profundidade: raiz, esquerda, direita

CAMINHAMENTO EM ORDEM SIMÉTRICA: IMPLEMENTAÇÃO RECURSIVA

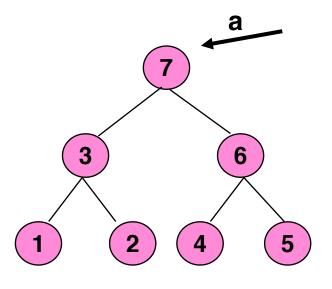
```
void simetrica(TNoA* a)
{
    if (a!= NULL)
    {
        simetrica(a->esq);
        printf("%c\n",a->info);
        simetrica(a->dir);
    }
}
```



Simétrica: esquerda, raiz, direita

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

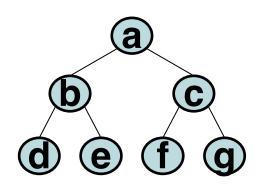
EXERCÍCIOS

- 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