

ED62A-COM2A

ESTRUTURAS DE DADOS

Aula 06 - Árvores Binárias

Prof. Rafael G. Mantovani

26/04/2019

Roteiro

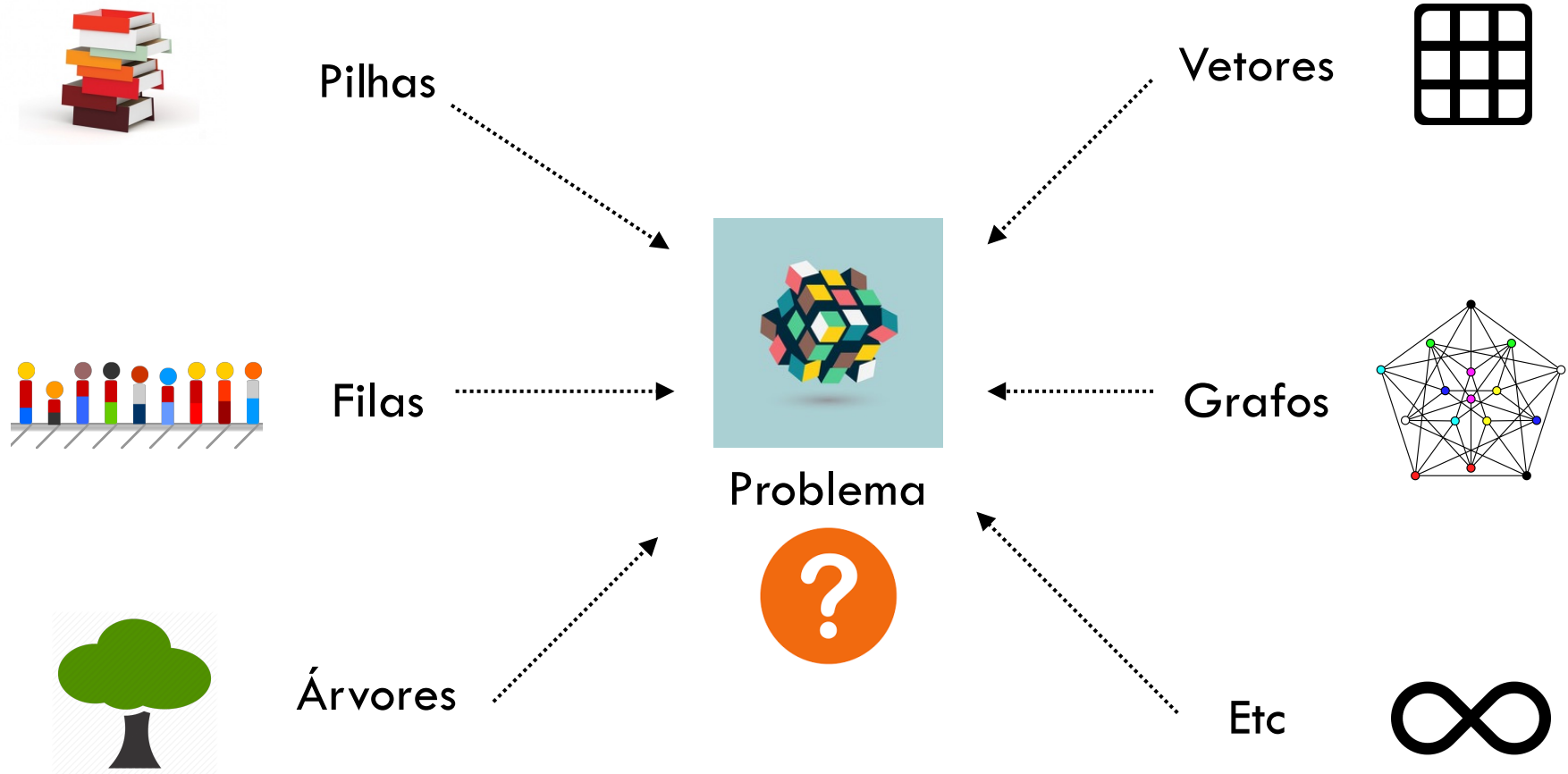


- 1** Introdução
- 2** Árvores Binárias
- 3** Propriedades e Definições
- 4** Inserção em Árvores Binárias
- 5** Pesquisa em Árvores Binárias
- 6** Referências

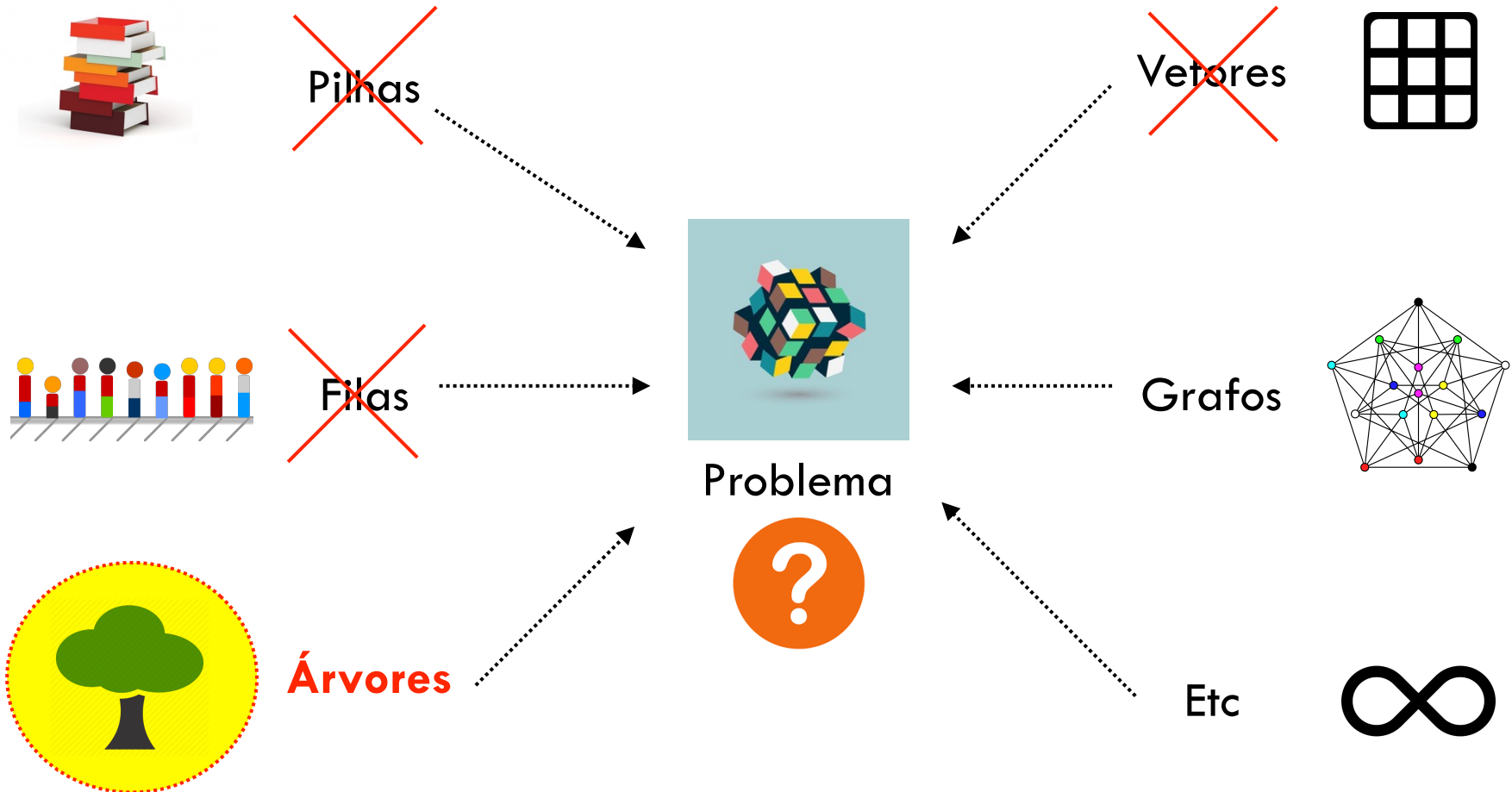
Roteiro

- 1 Introdução**
- 2 Árvores Binárias**
- 3 Propriedades e Definições**
- 4 Inserção em Árvores Binárias**
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias**
- 6 Referências**

Introdução



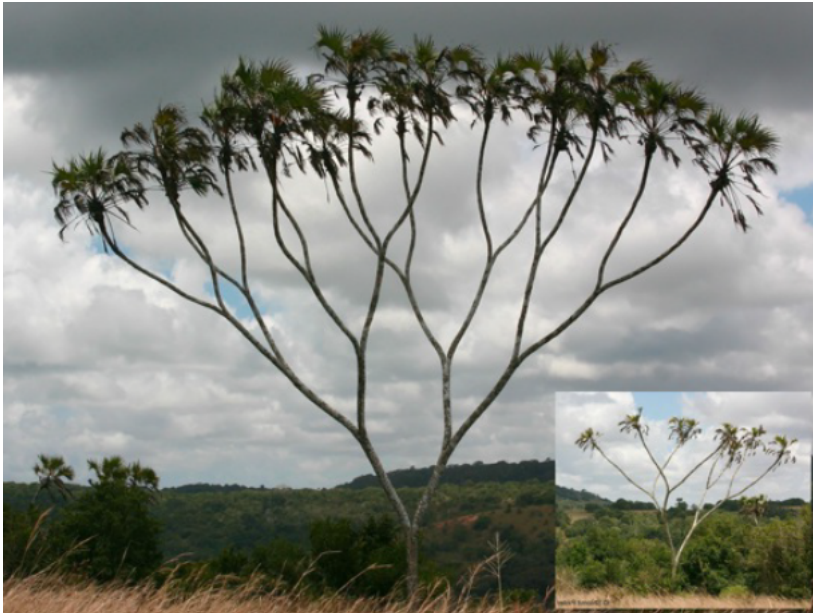
Introdução



Introdução



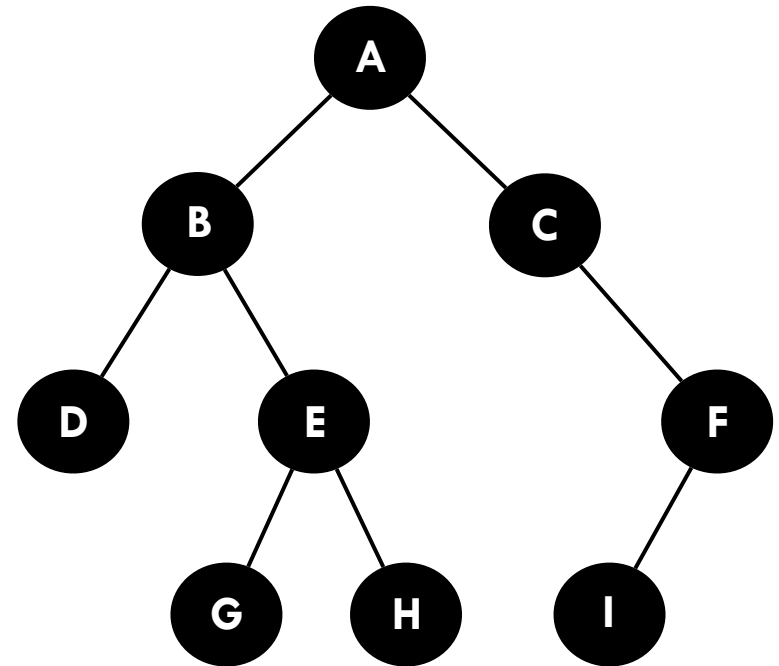
Introdução



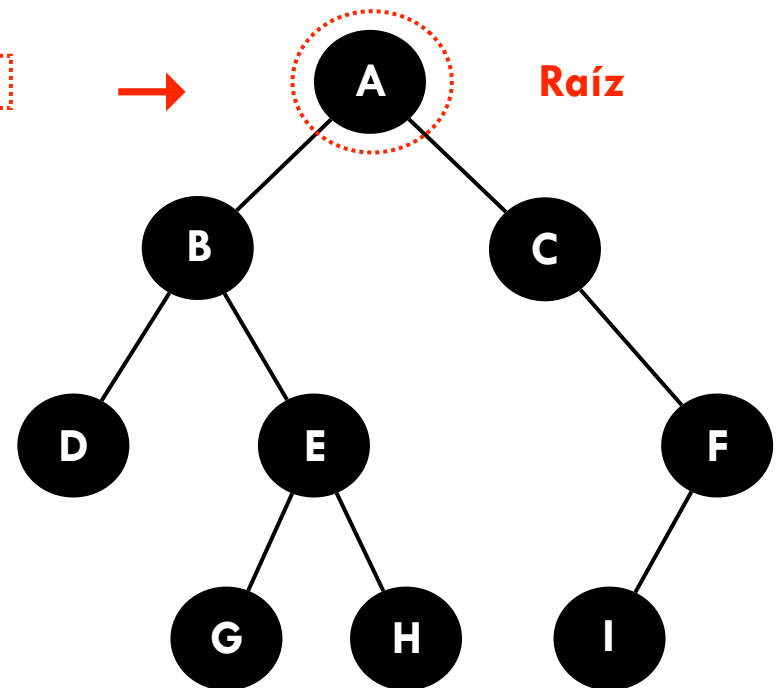
Introdução



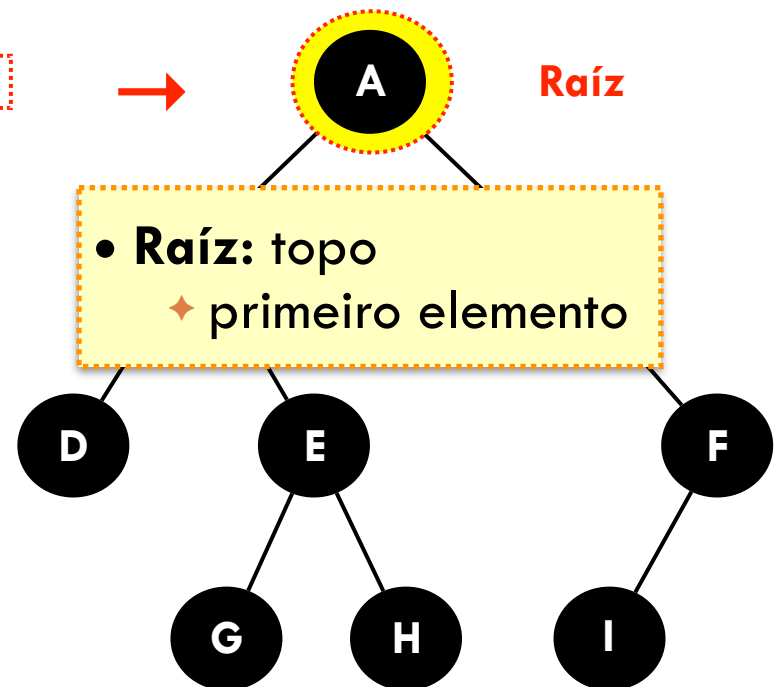
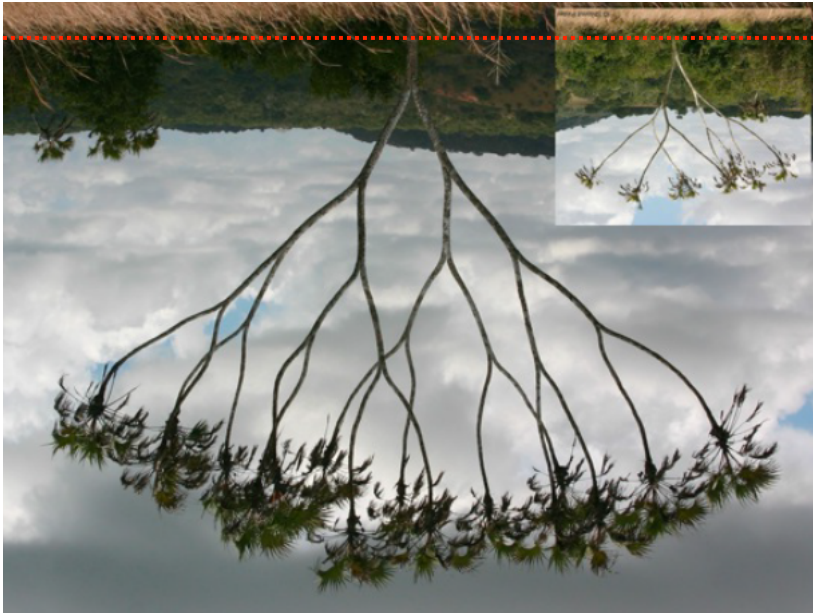
Introdução



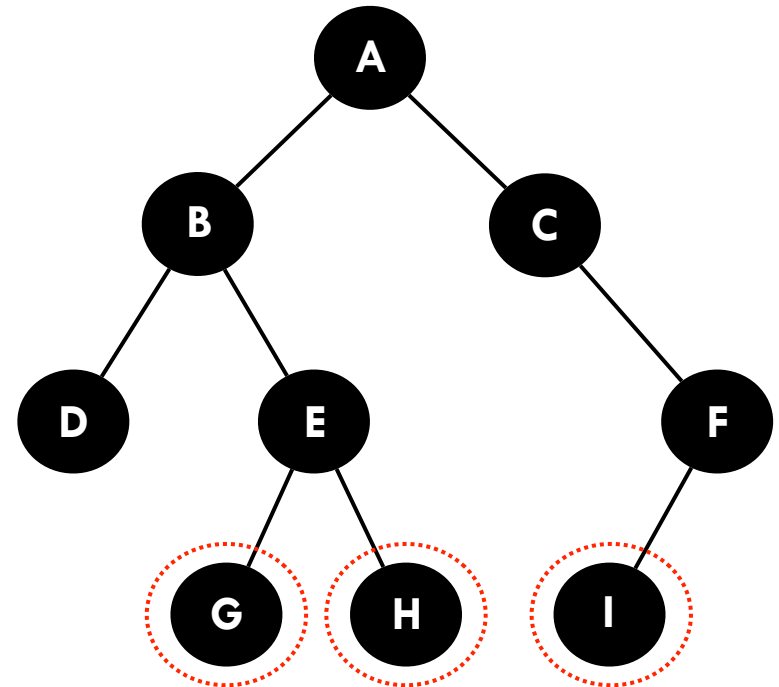
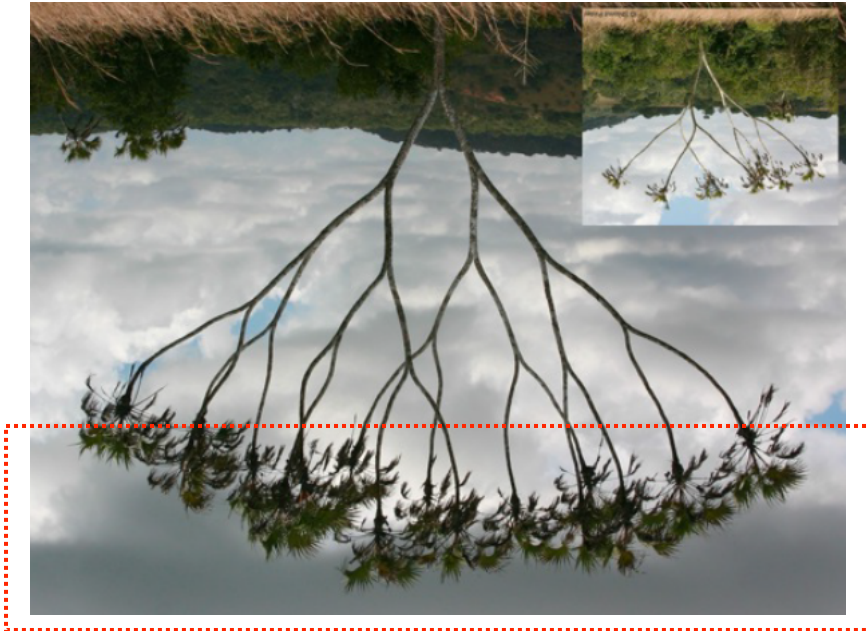
Introdução



Introdução

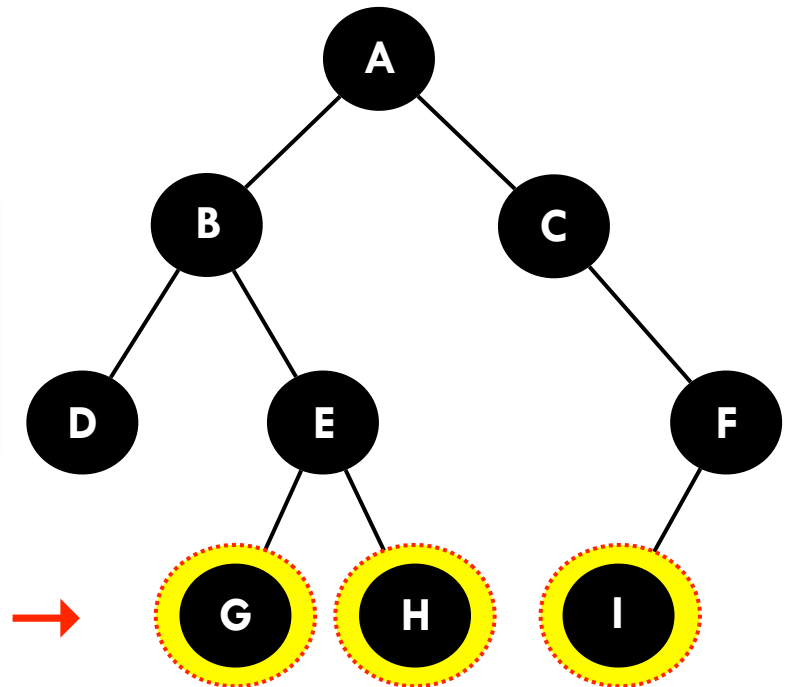


Introdução



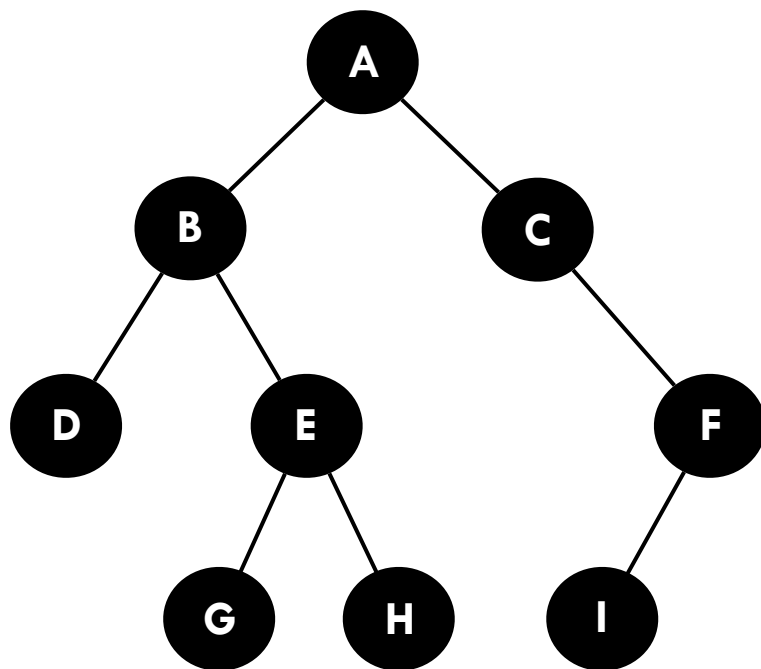
Folhas

Introdução

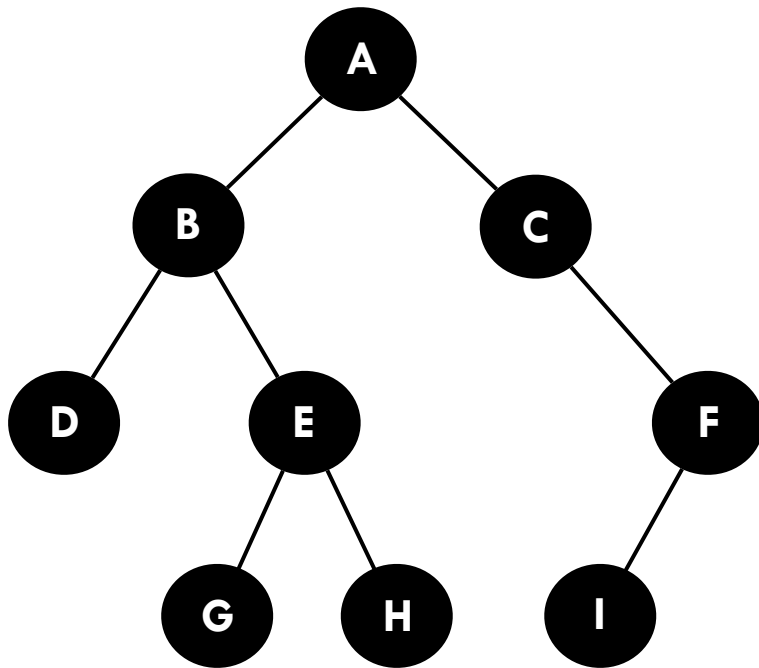


Folhas

Árvores

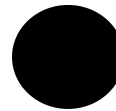


Árvores

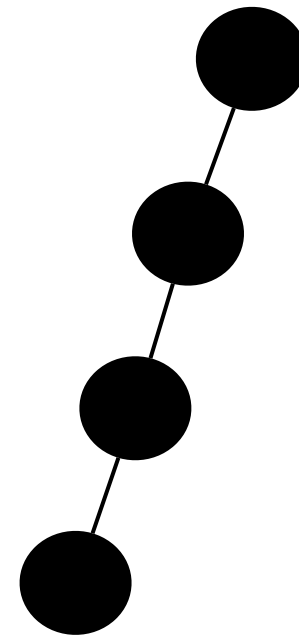


- **Árvores:** alto volume de buscas
 - ♦ Dicionários
 - ♦ Filas de prioridades (Heaps)
 - ♦ Operações custam tempo proporcional à forma da árvore
 - ♦ Árvore completa (n nós)
 - ♦ $O(\log n)$

Exemplos de árvores



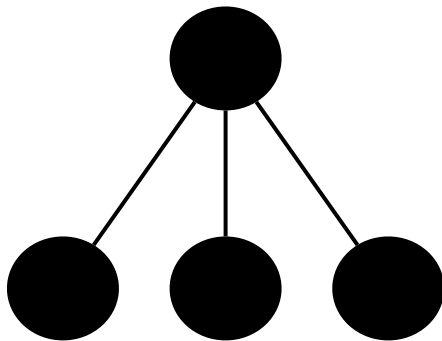
(b)



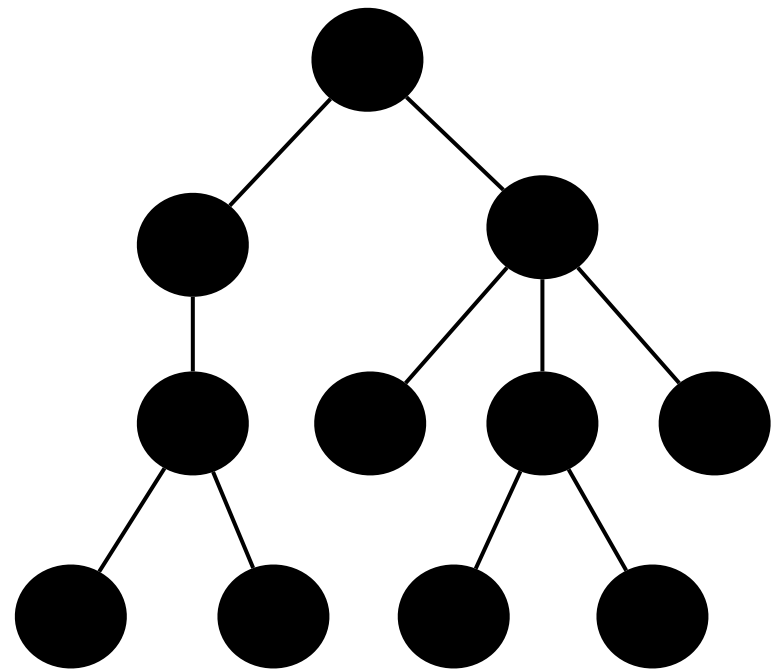
(c)

(a)
árvore vazia

Exemplos de árvores



(d)

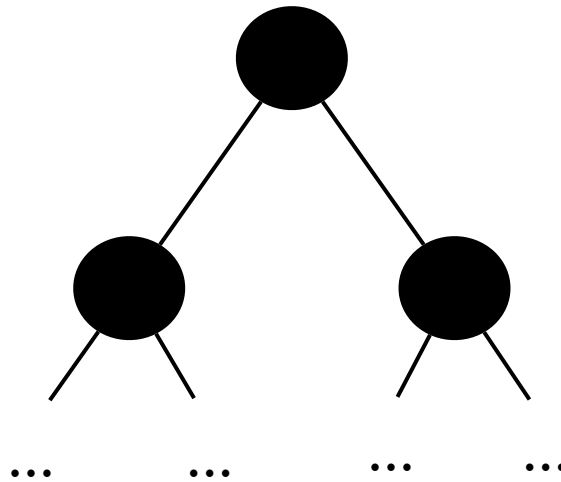


(e)

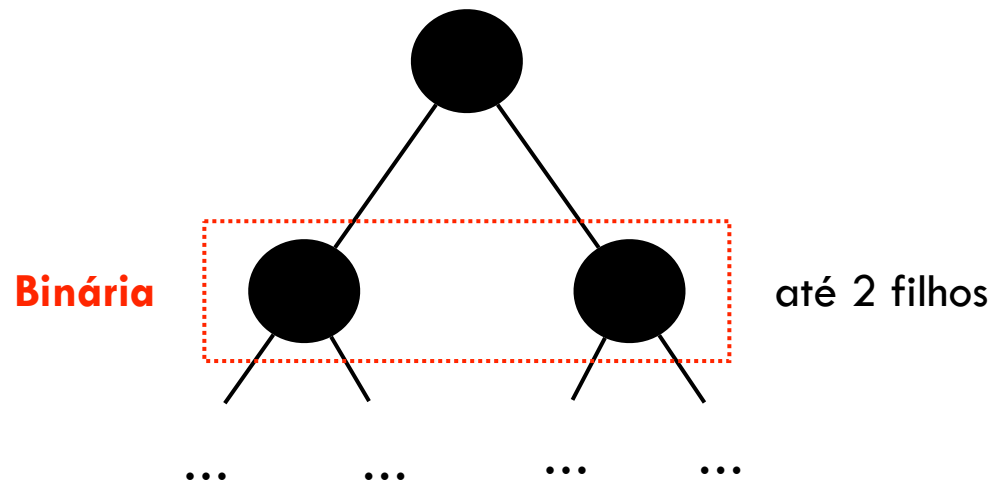
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Árvores Binárias
- 3 Propriedades e Definições
- 4 Inserção em Árvores Binárias
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias
- 6 Referências

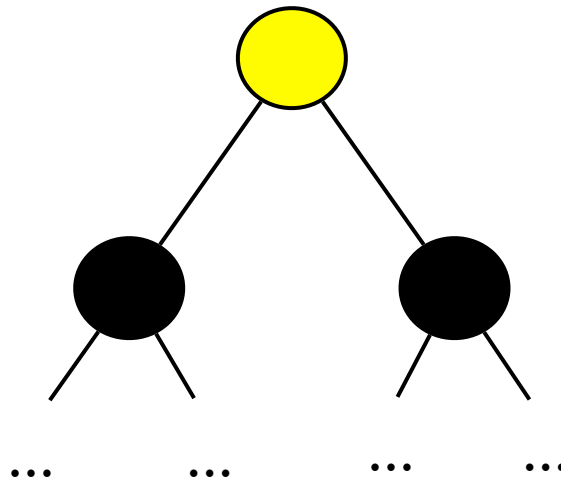
Árvore Binária



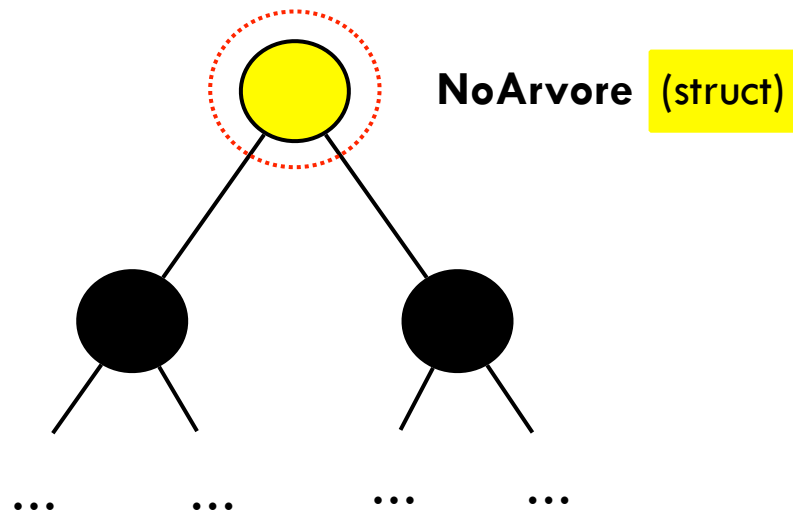
Árvore Binária



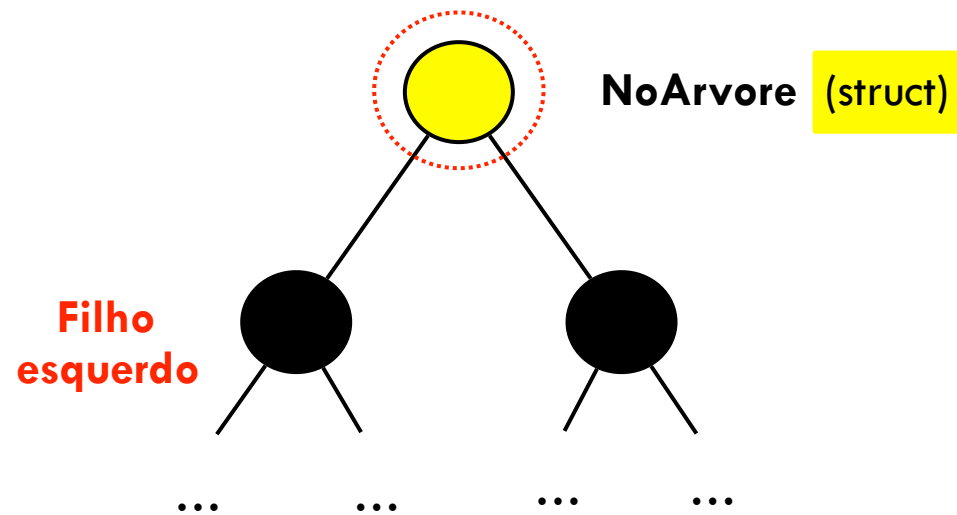
Árvore Binária



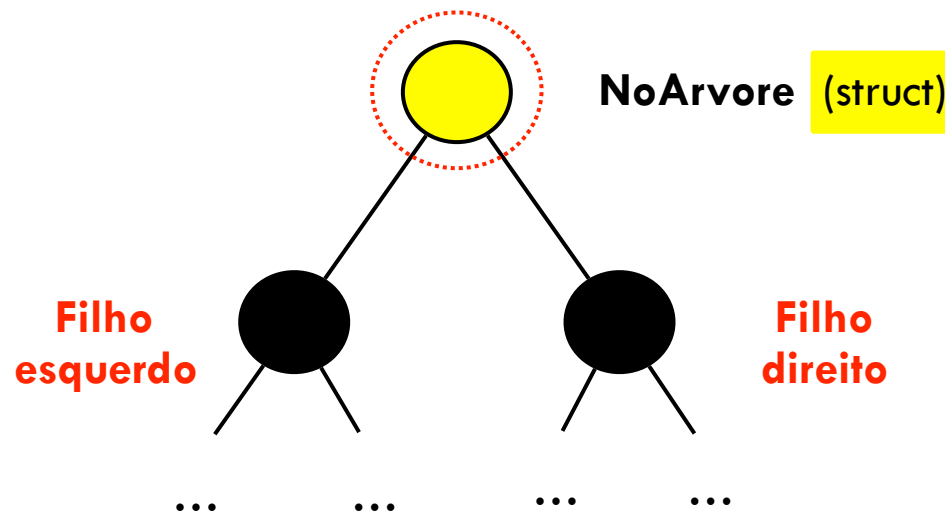
Árvore Binária



Árvore Binária

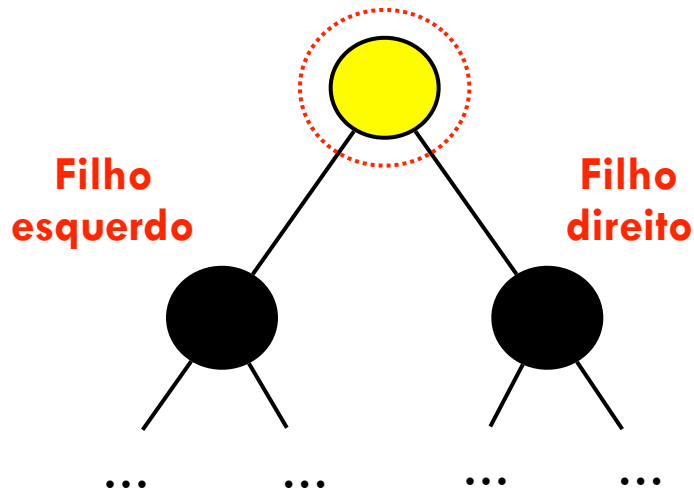


Árvore Binária



Árvore Binária

NoArvore

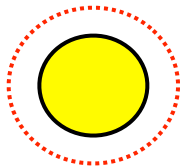


NoArvore

1. inteiro chave
2. /* ... */
3. NoArvore* filho à direita
4. NoArvore* filho à esquerda
5. NoArvore* pai [opcional]

Árvore Binária

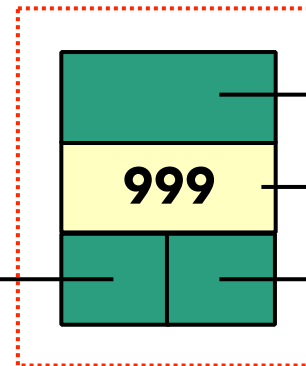
NoArvore



Abstração

Struct

(Ponteiro*) Esquerda



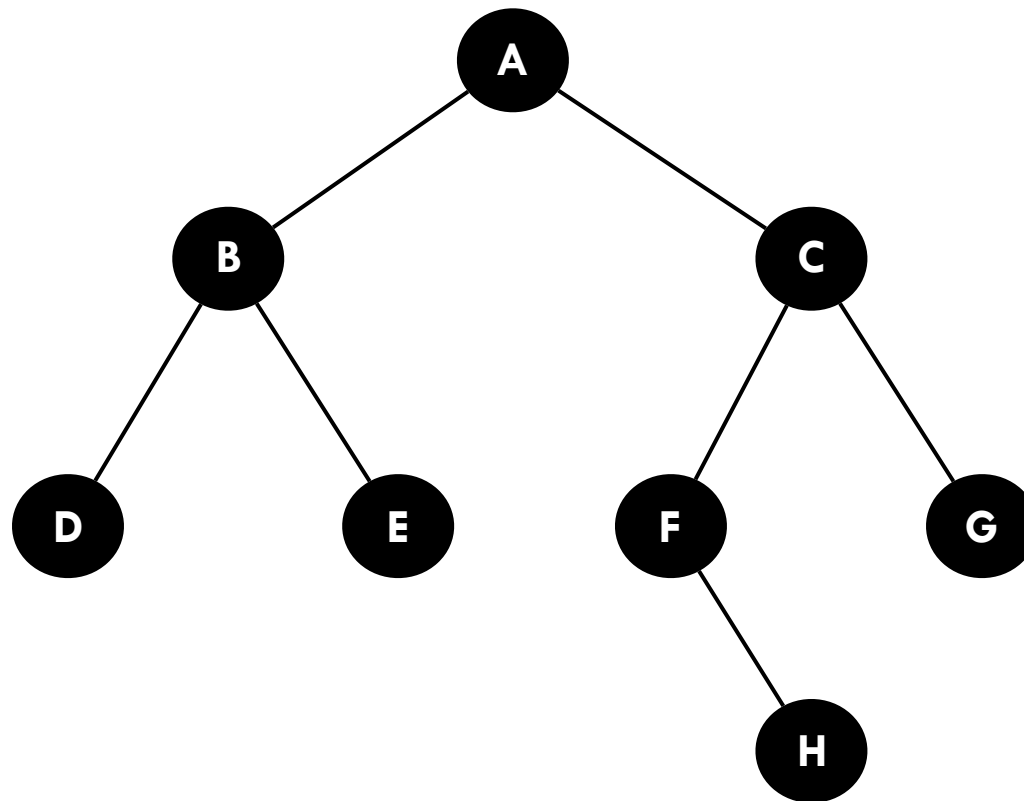
Pai (Ponteiro*)

Chave (int)

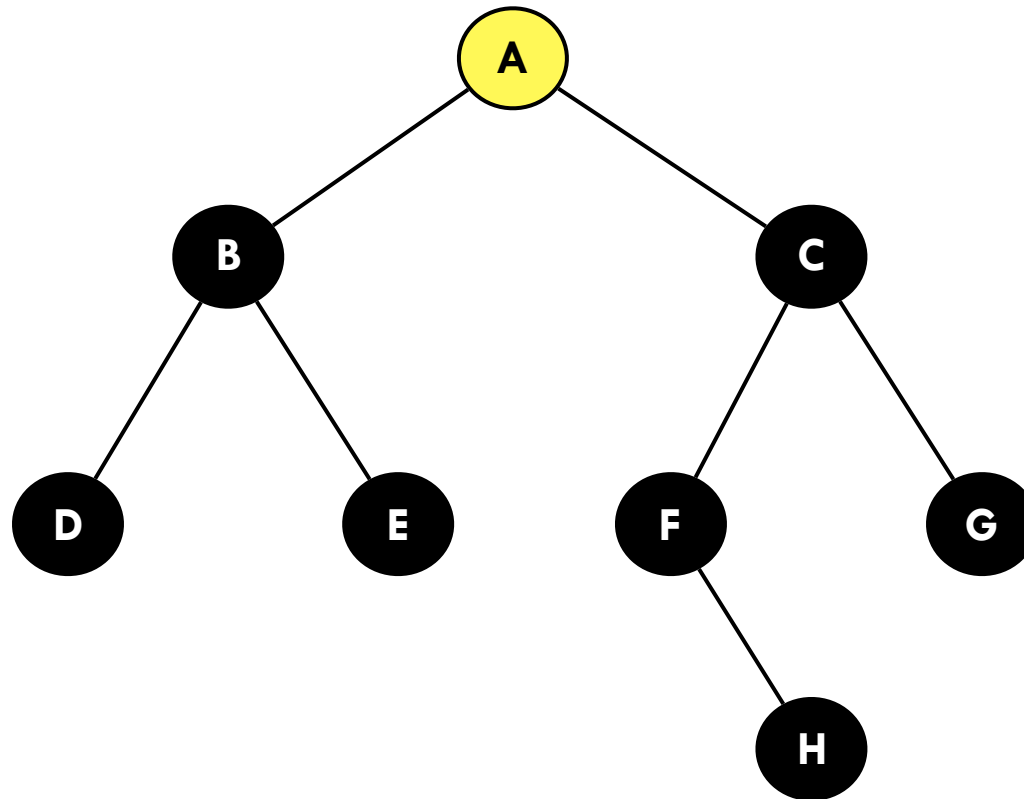
Direita (Ponteiro*)

Tipo Abstrato
de Dados

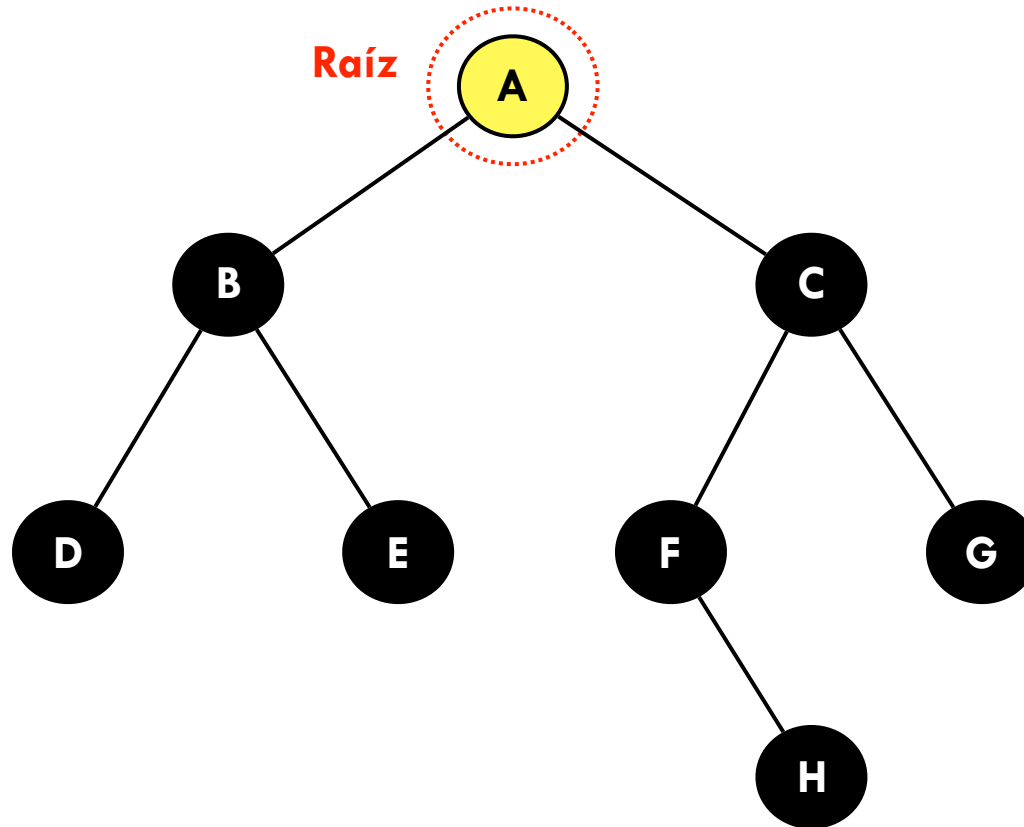
Árvore Binária



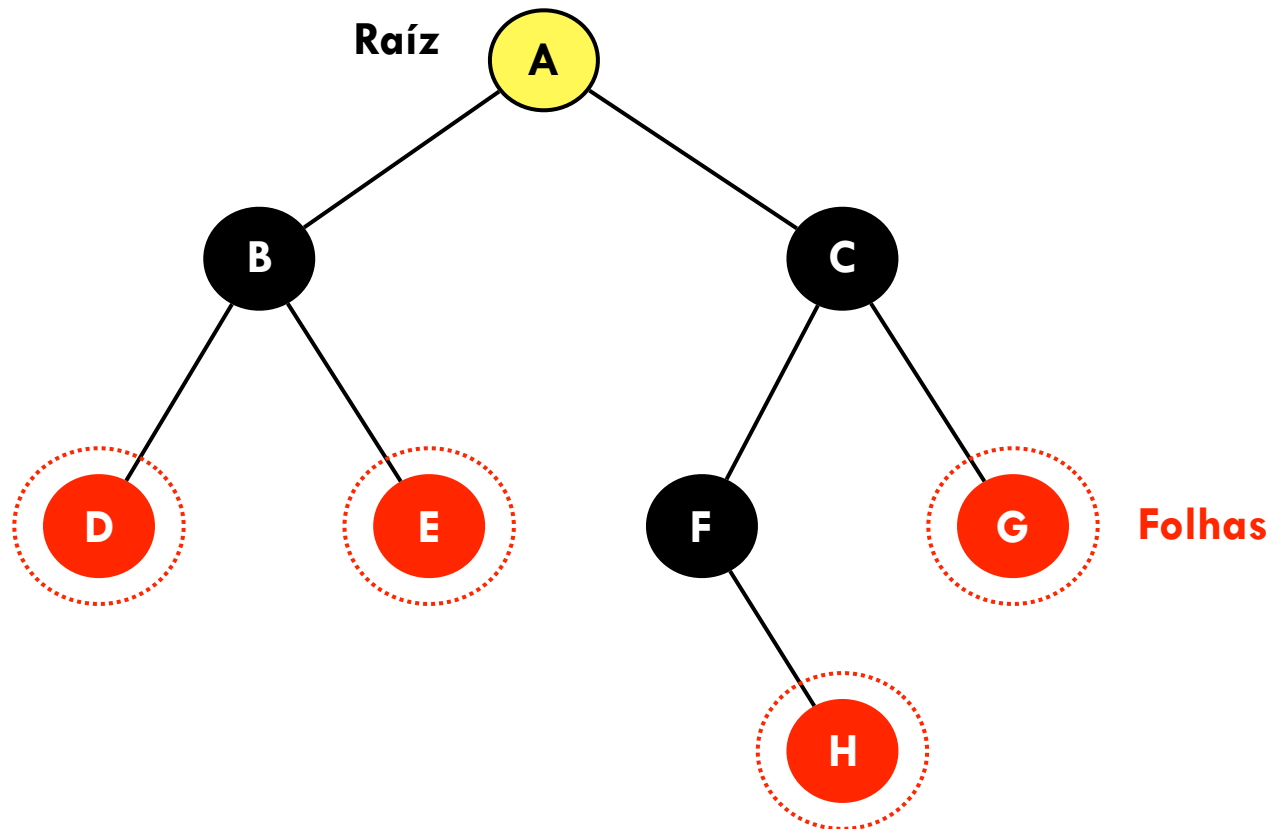
Árvore Binária



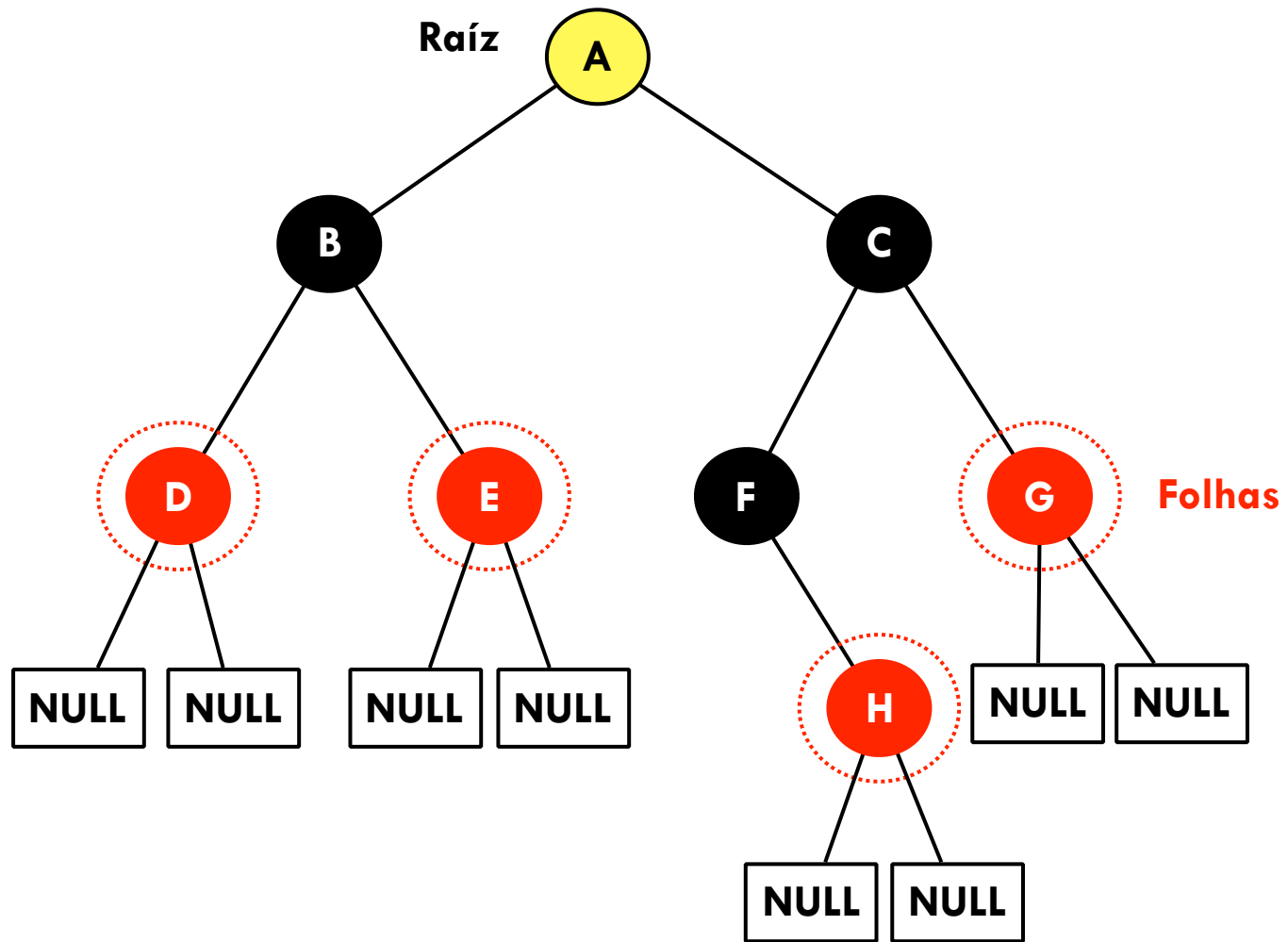
Árvore Binária



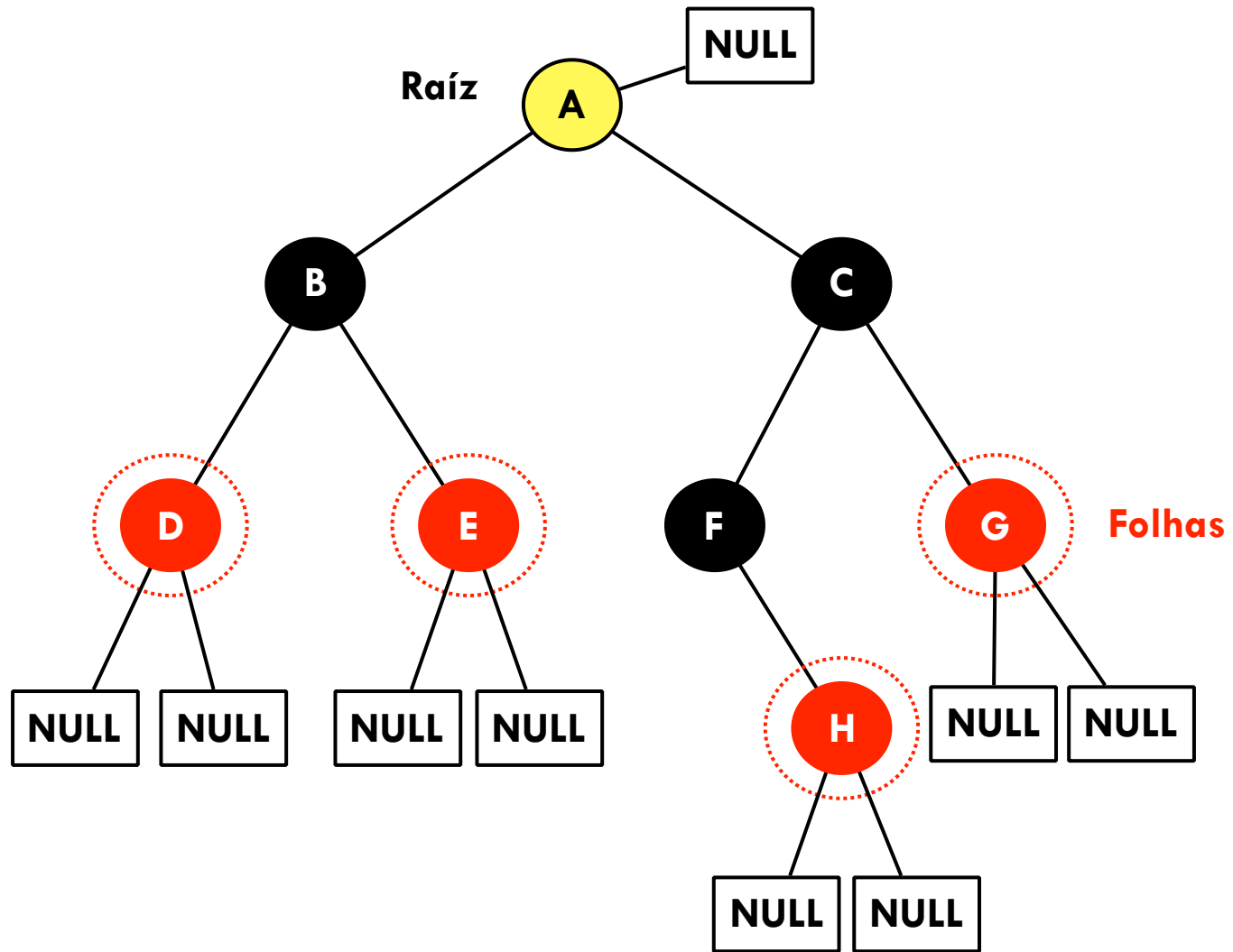
Árvore Binária



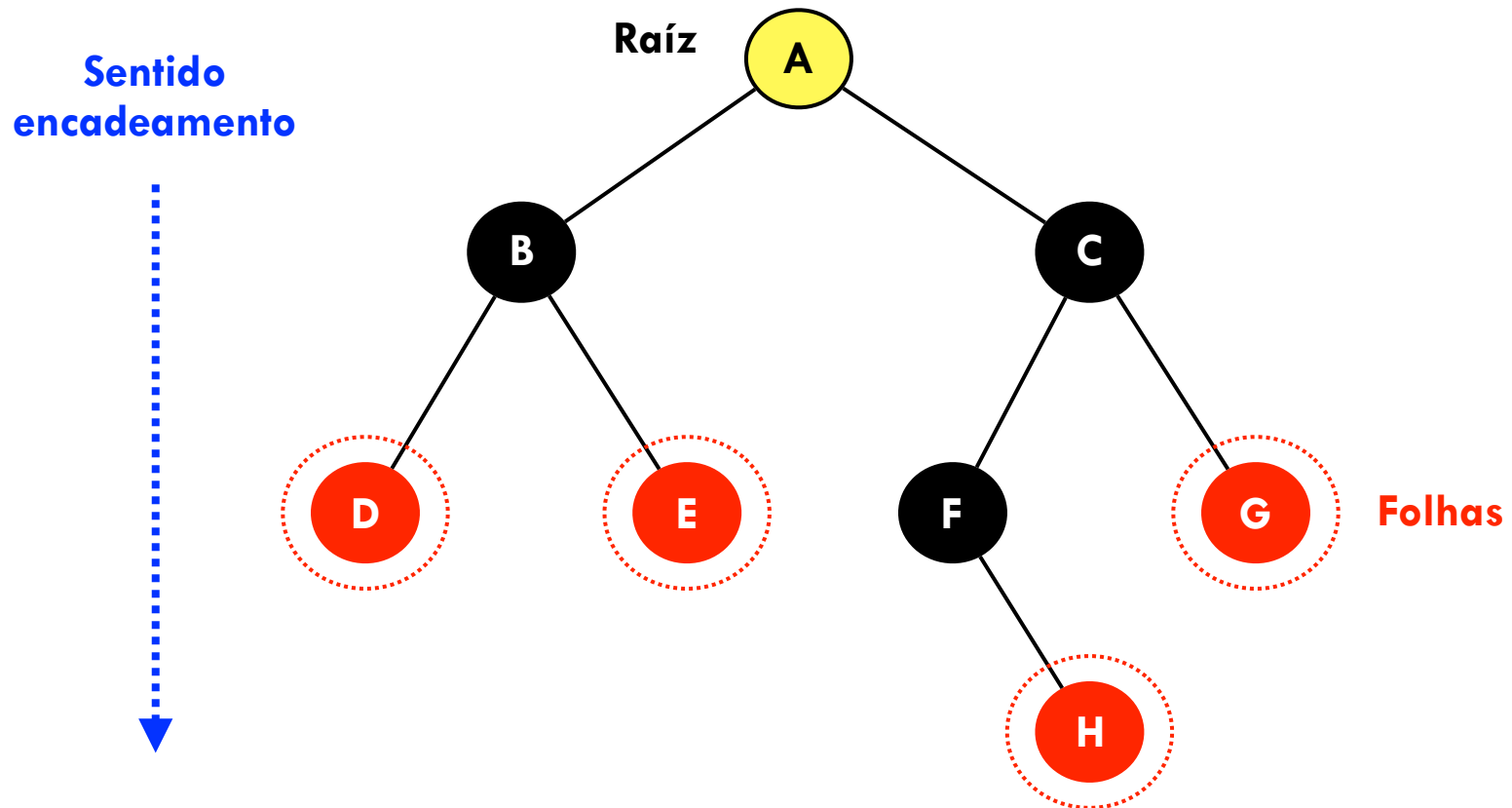
Árvore Binária



Árvore Binária



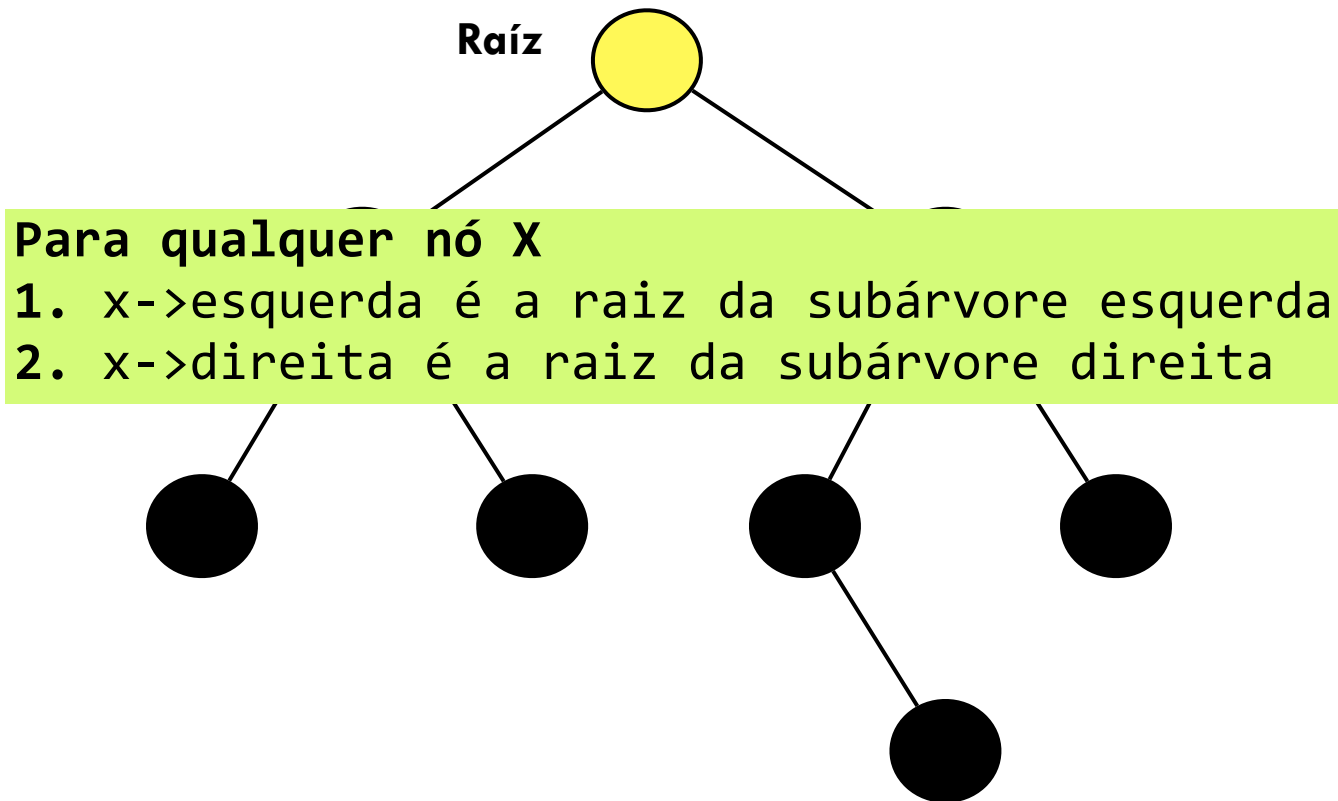
Árvore Binária



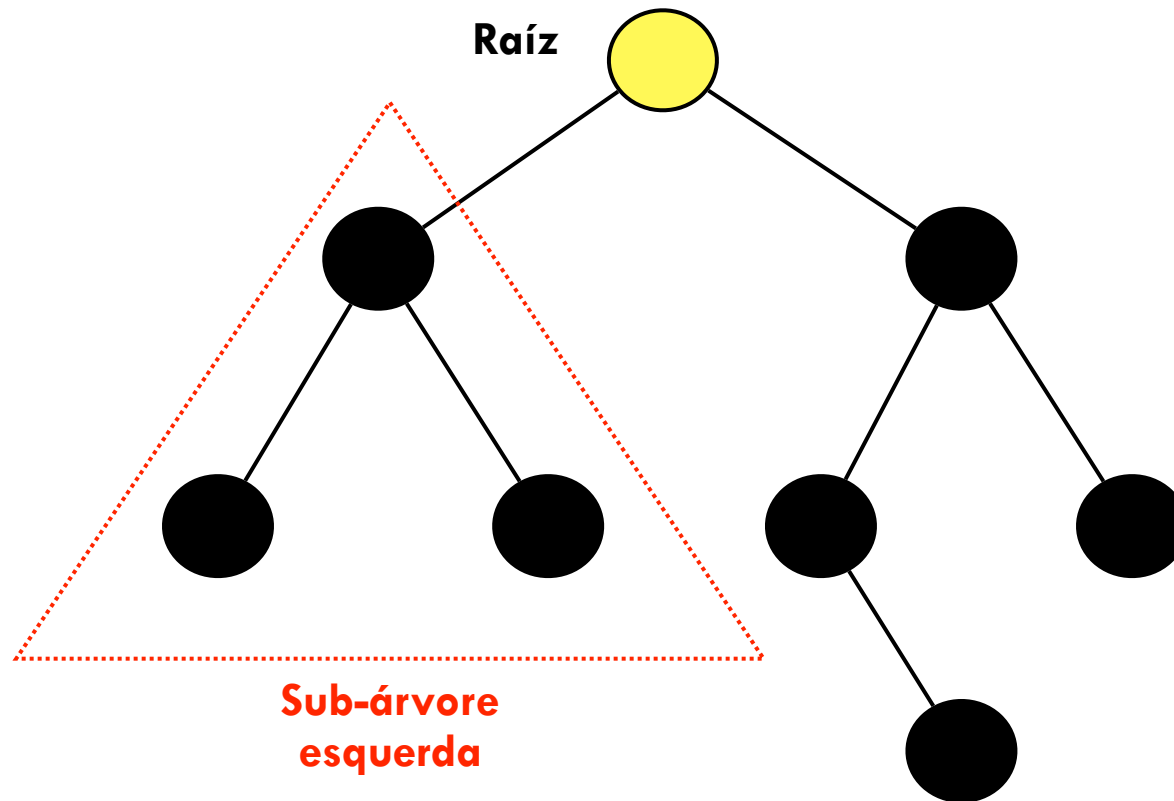
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Árvores Binárias
- 3 Propriedades e Definições
- 4 Inserção em Árvores Binárias
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias
- 6 Referências

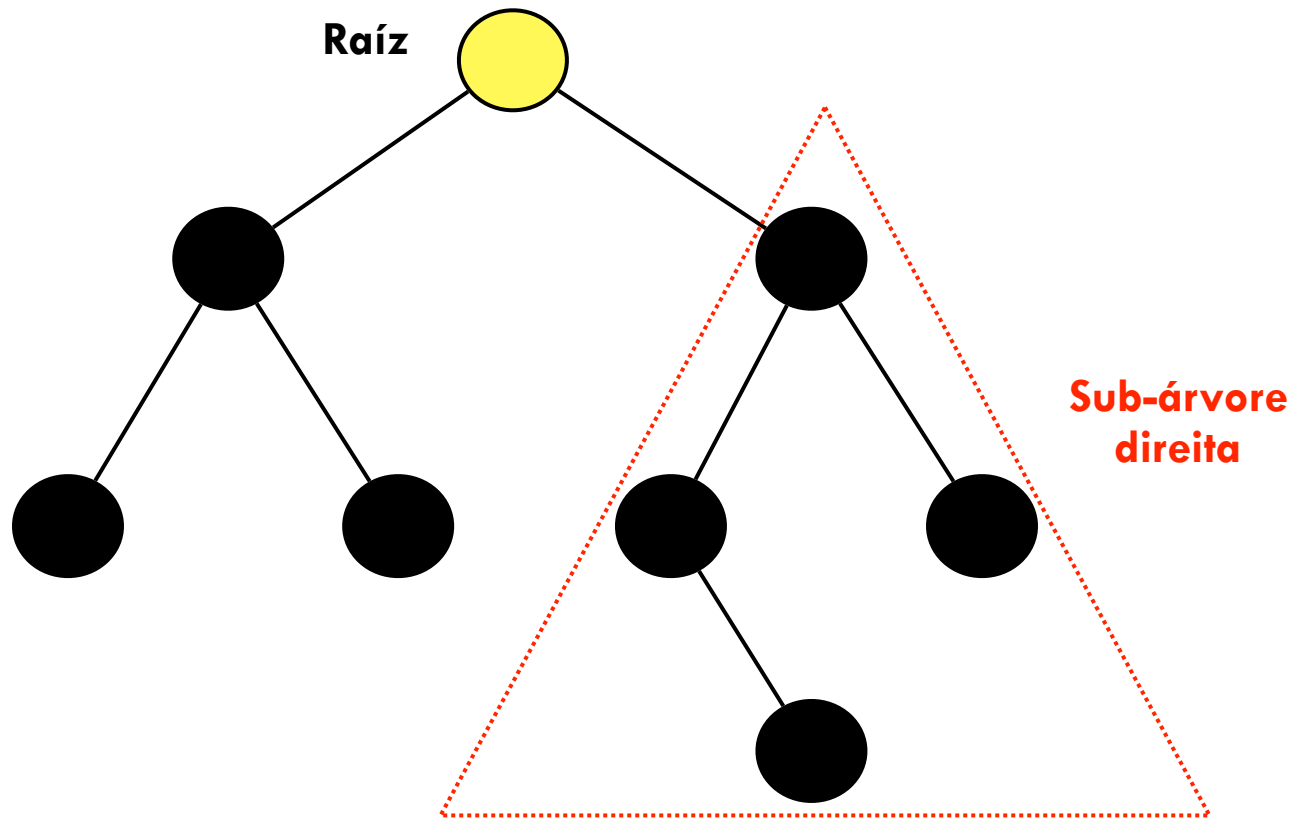
Sub-árvores



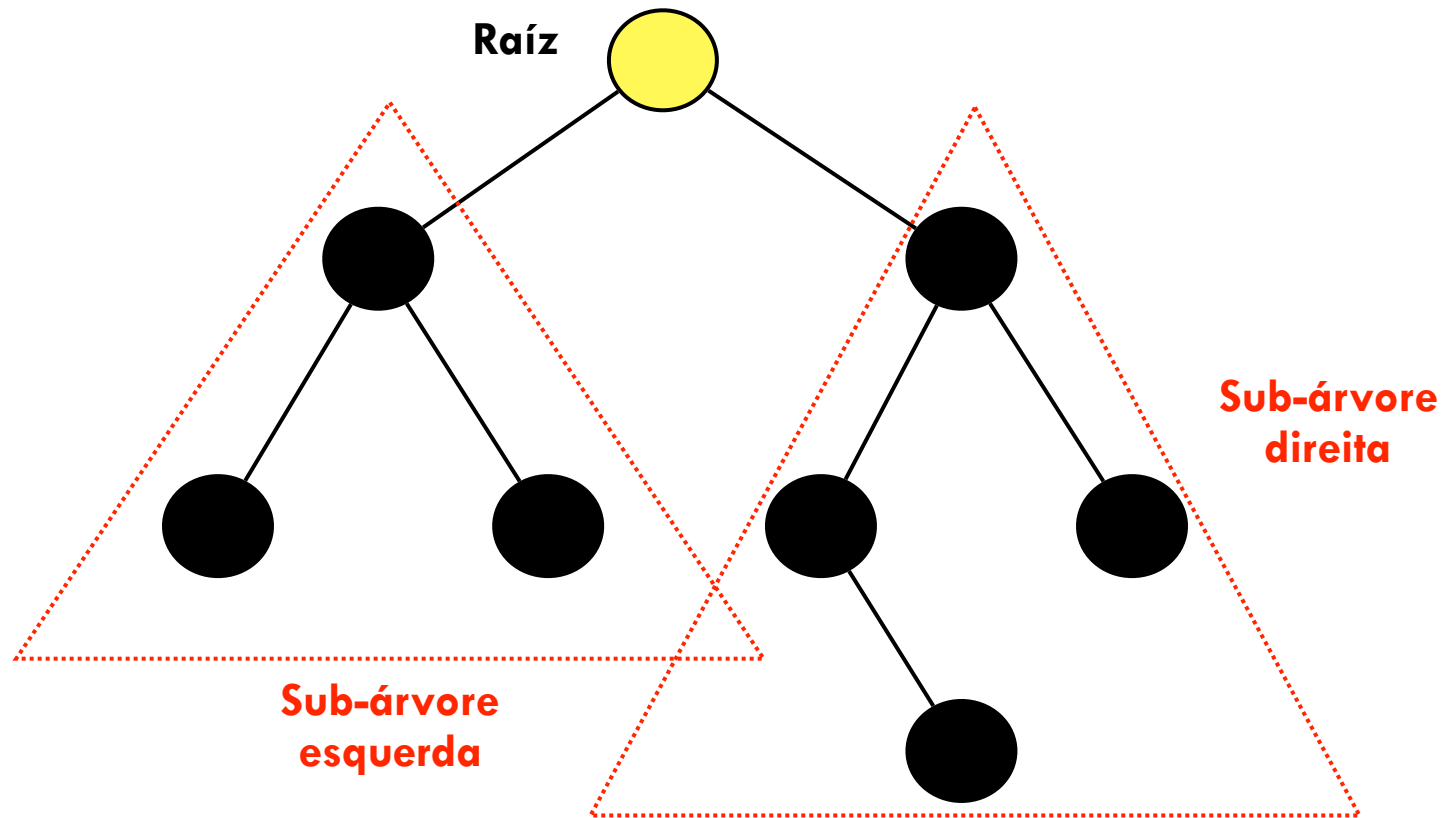
Sub-árvores



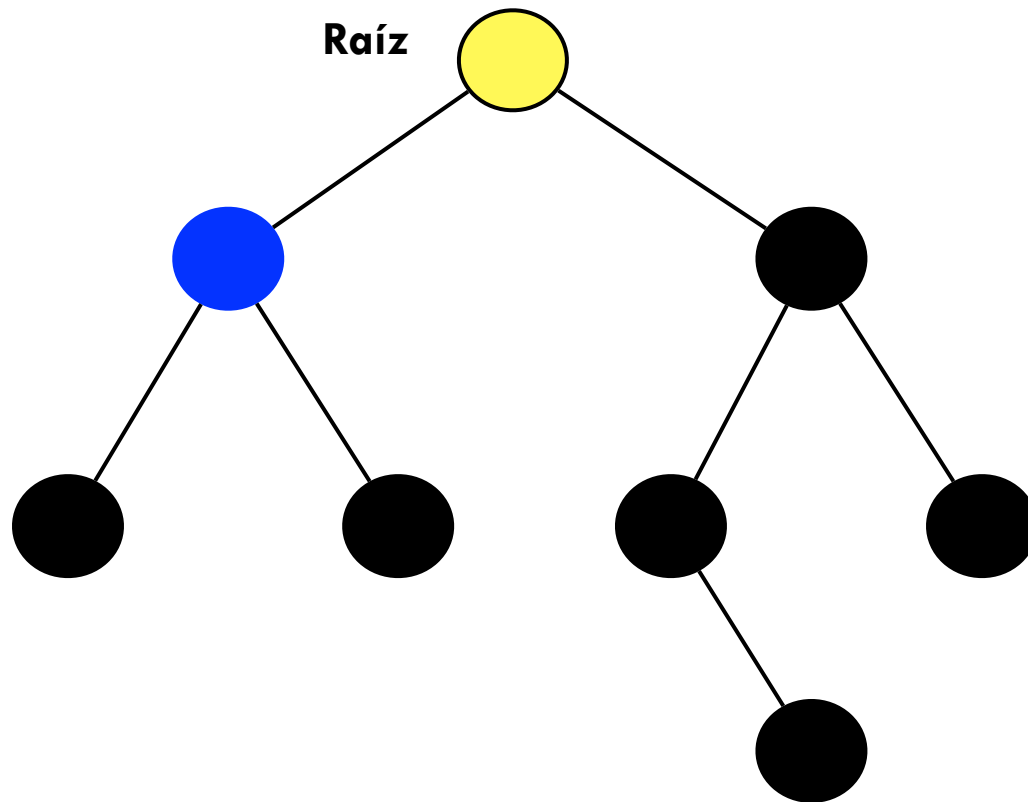
Sub-árvores



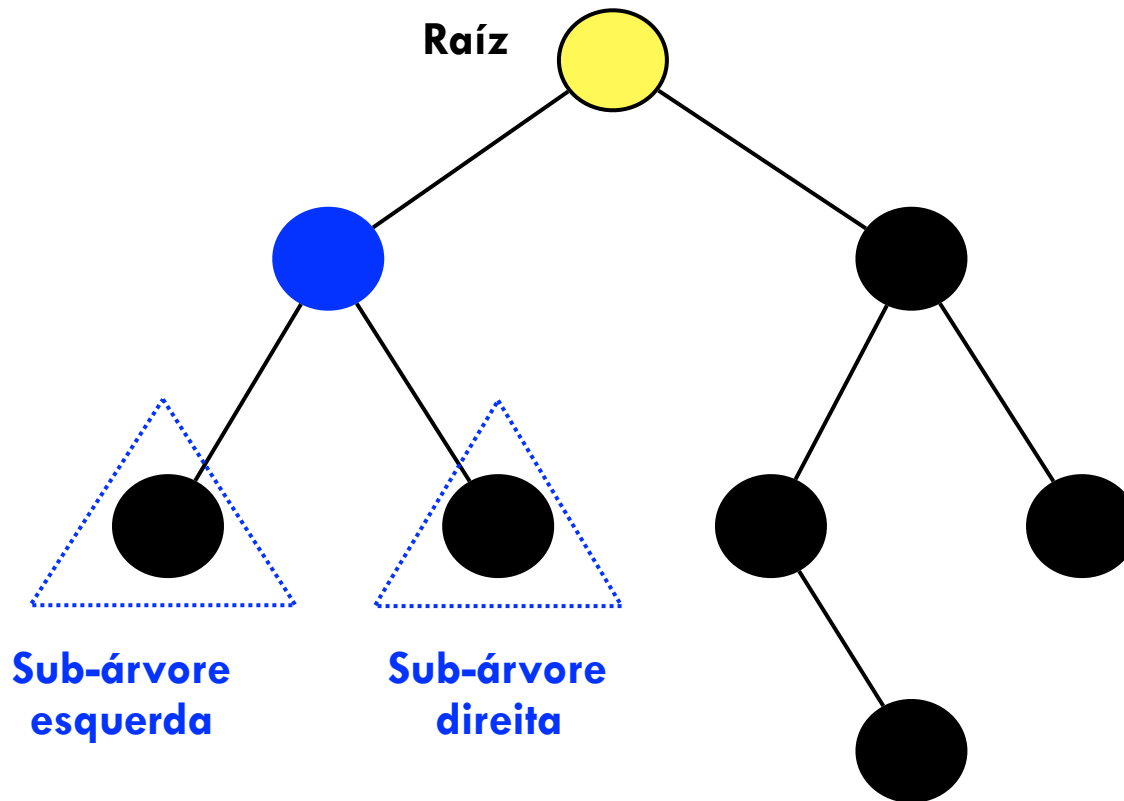
Sub-árvores



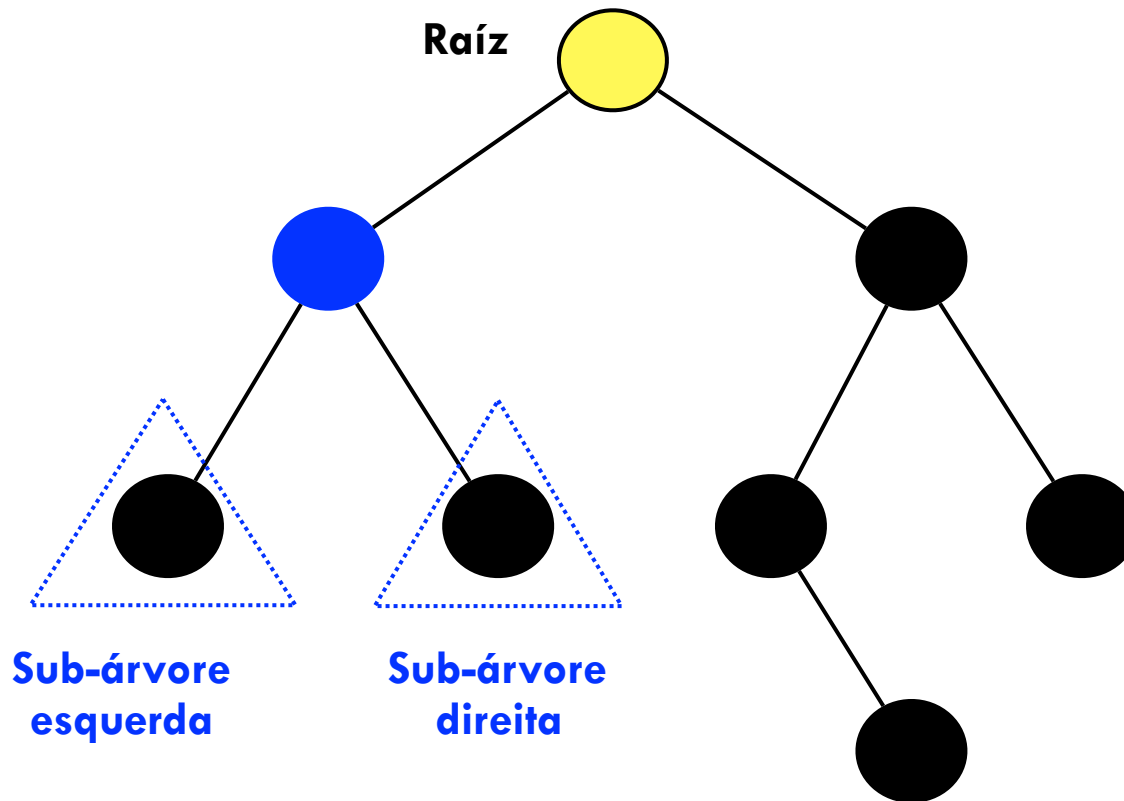
Sub-árvores



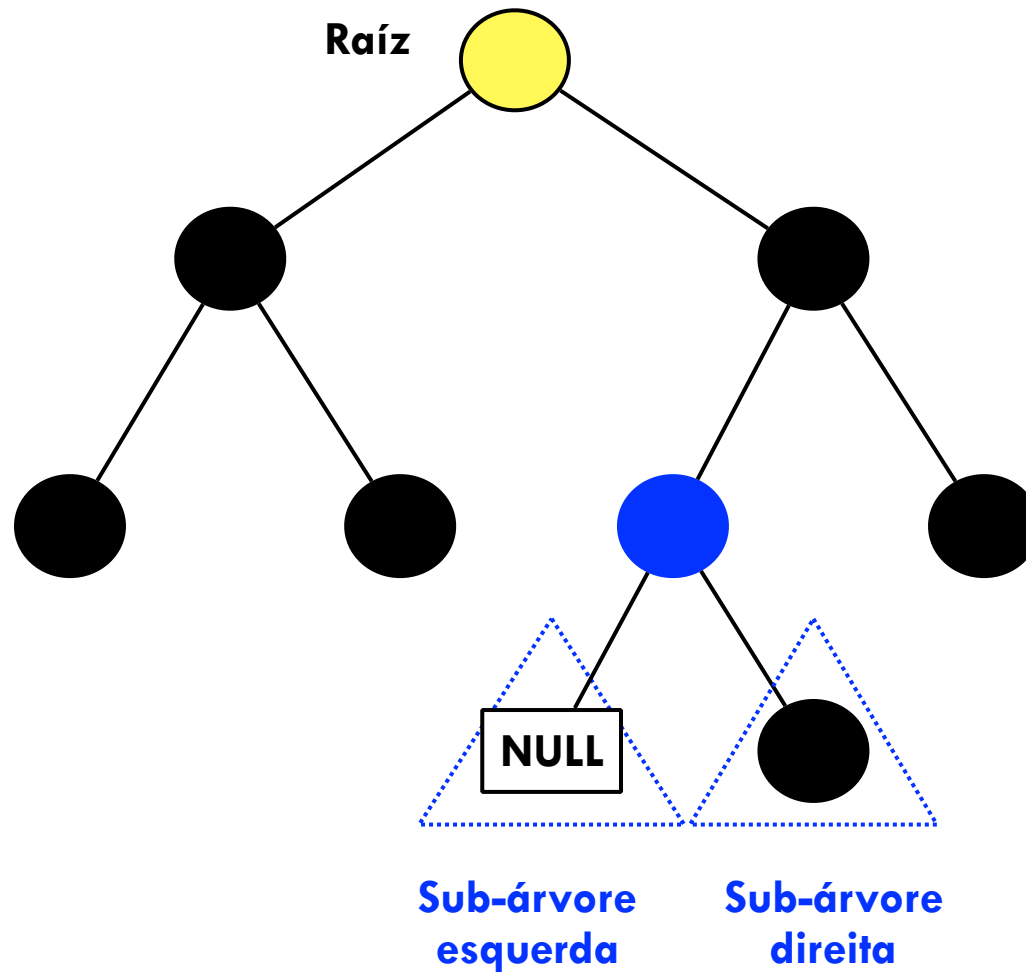
Sub-árvores



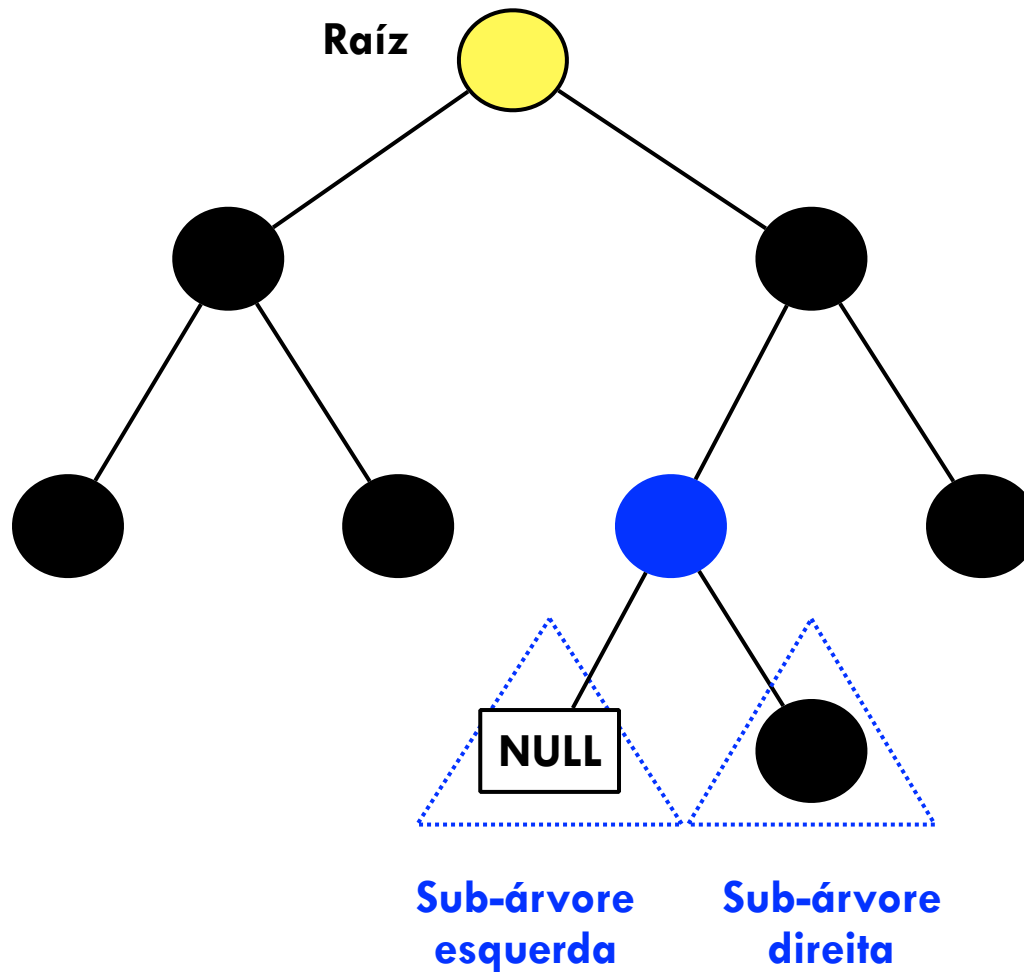
Sub-árvores



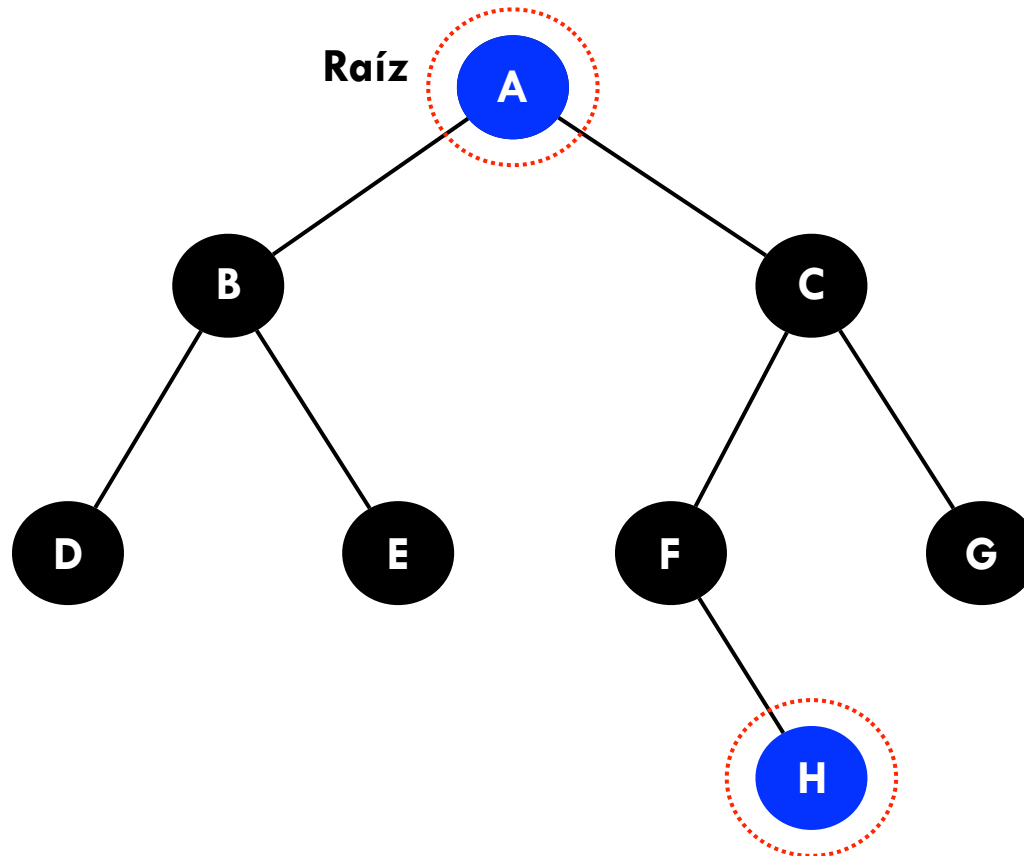
Sub-árvores



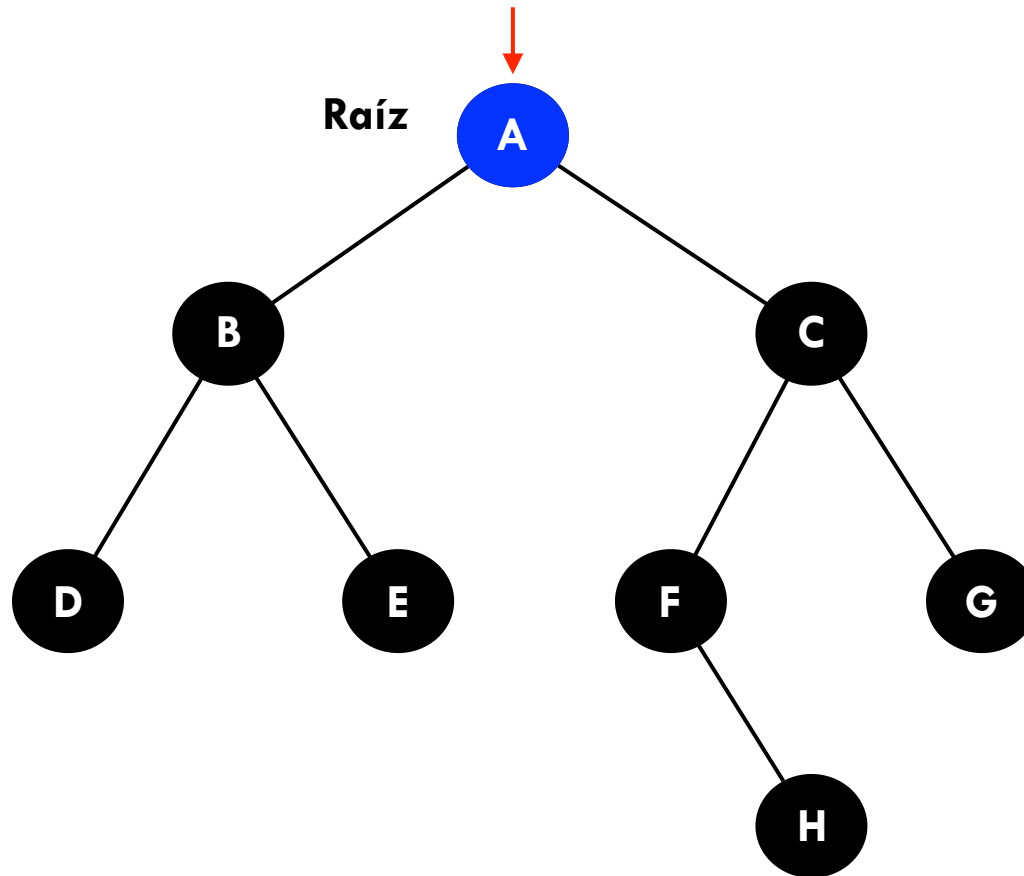
Sub-árvores



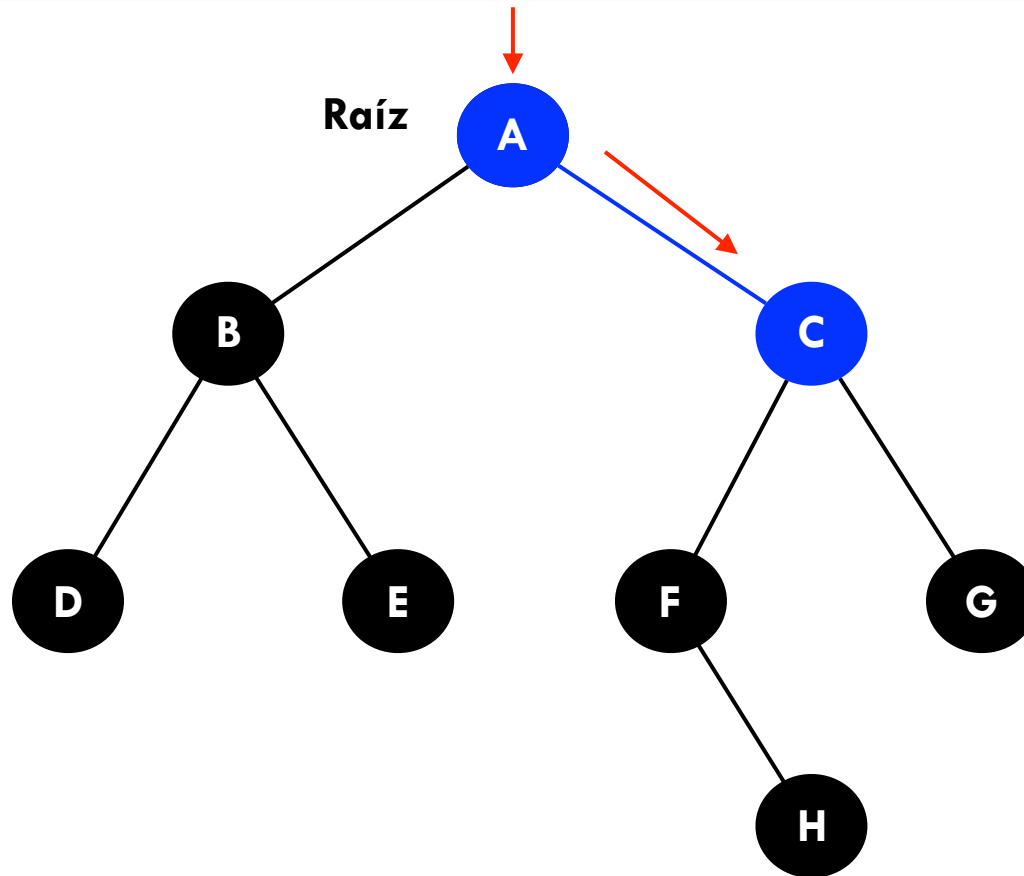
Caminho



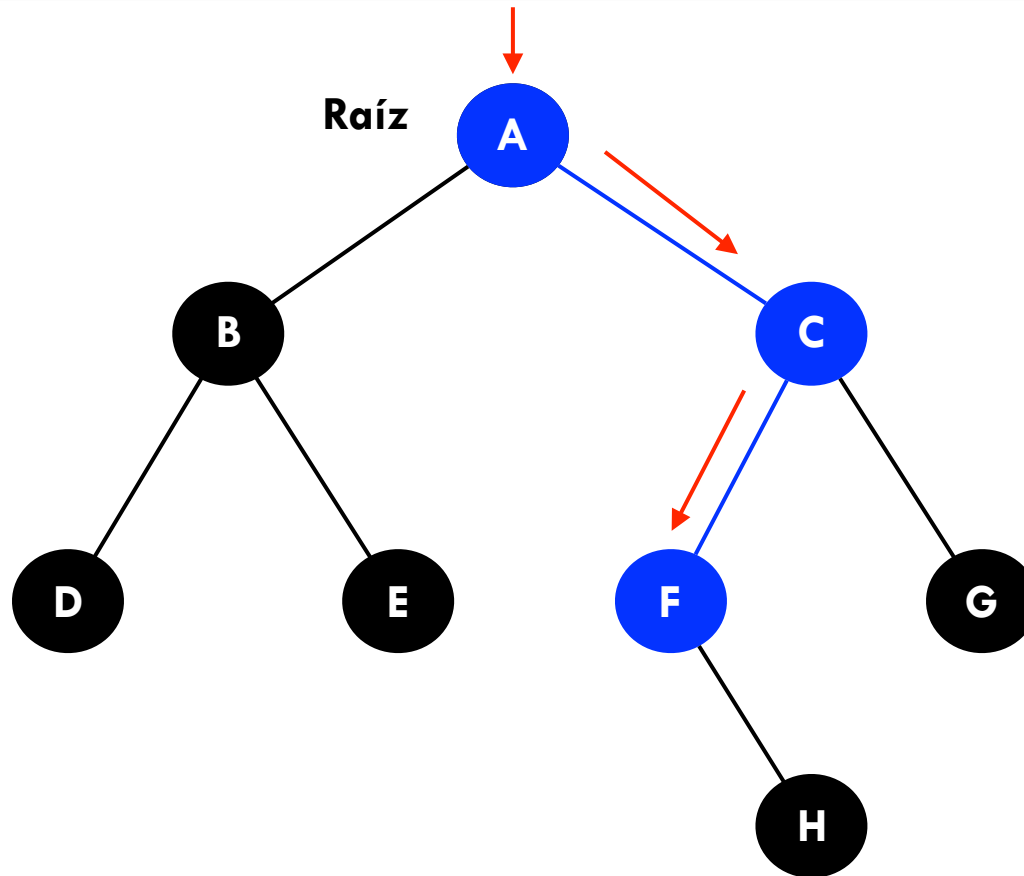
Caminho



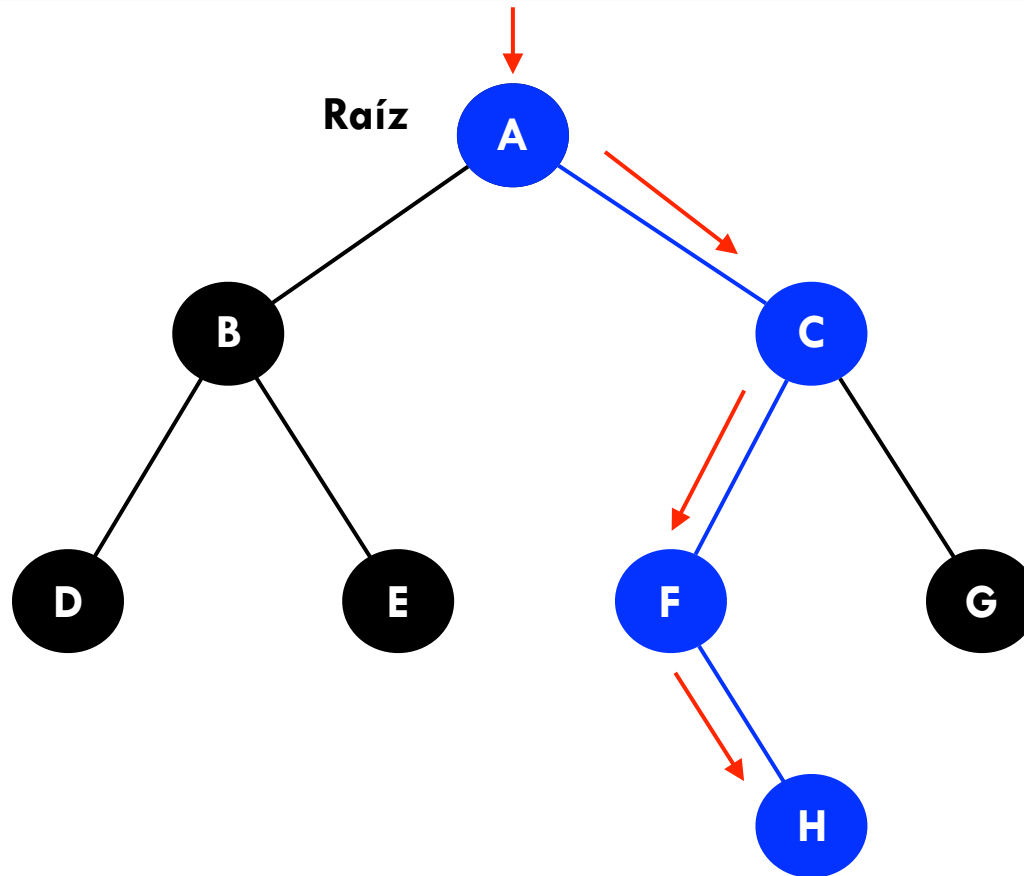
Caminho



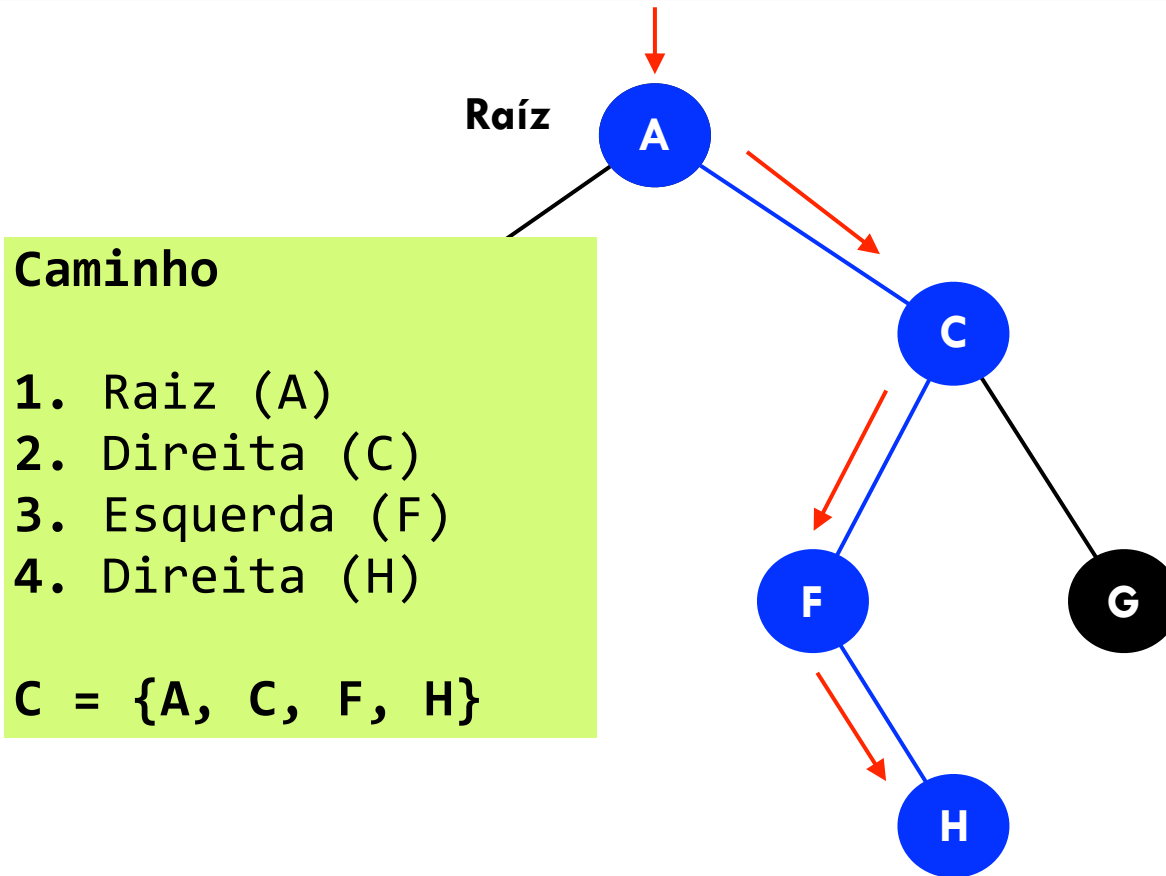
Caminho



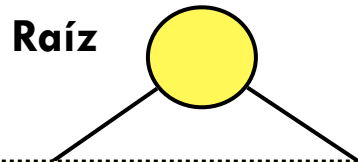
Caminho



Caminho



Altura



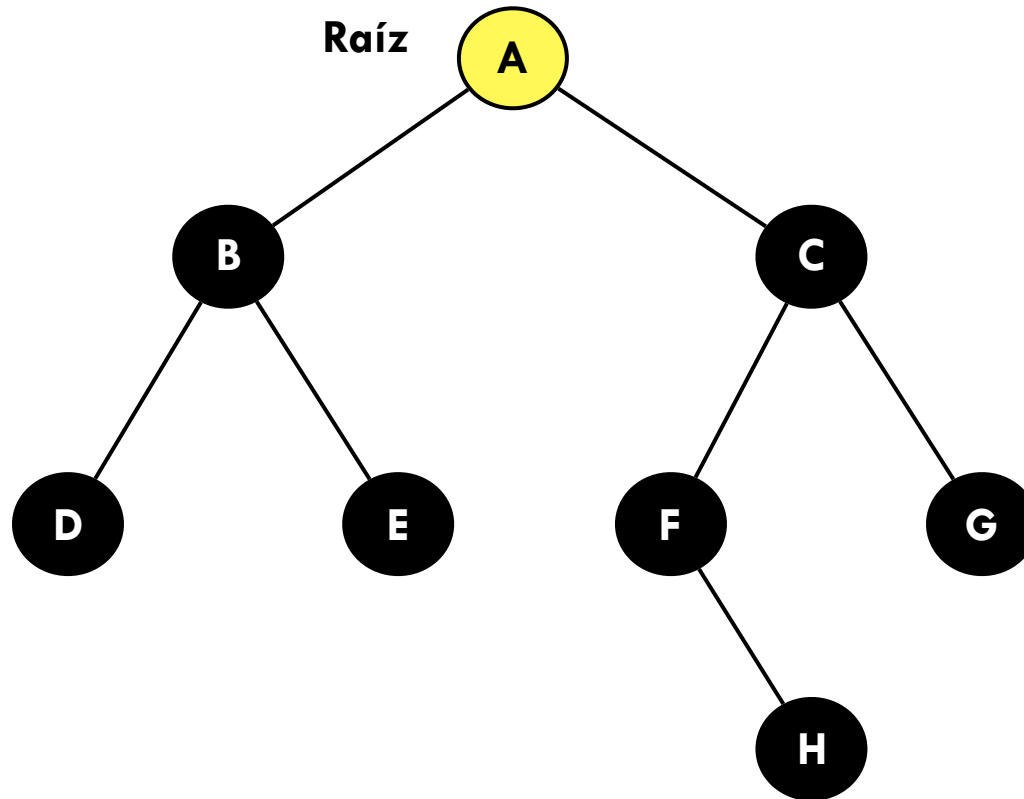
1. Altura de um nó X

* é a distância do caminho entre x e o seu descendente mais afastado

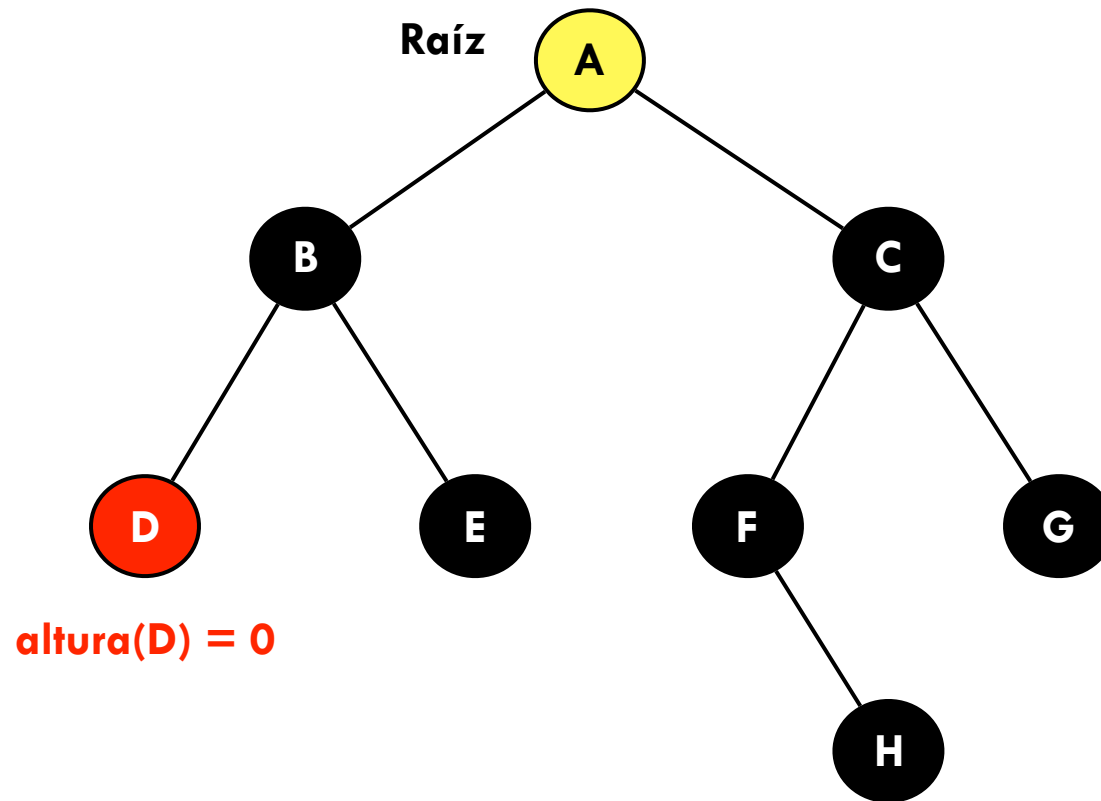
2. Altura de uma árvore

* é a altura da raíz da árvore

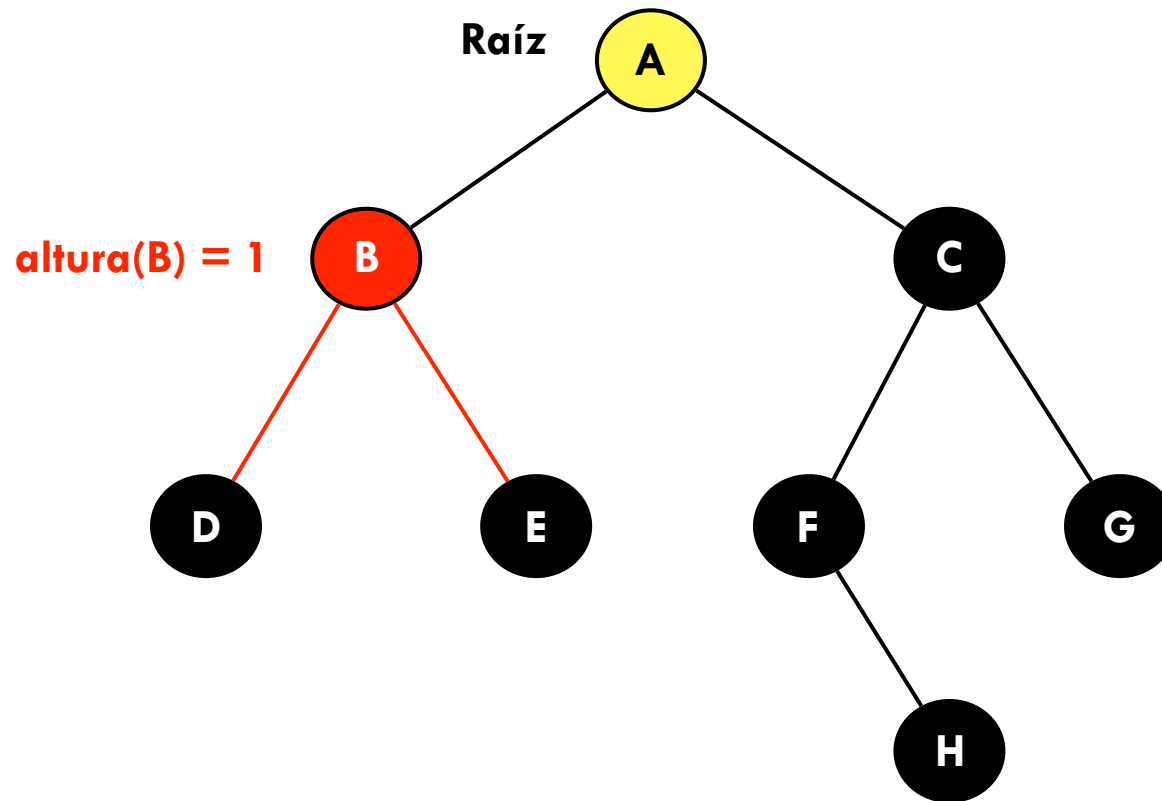
Altura



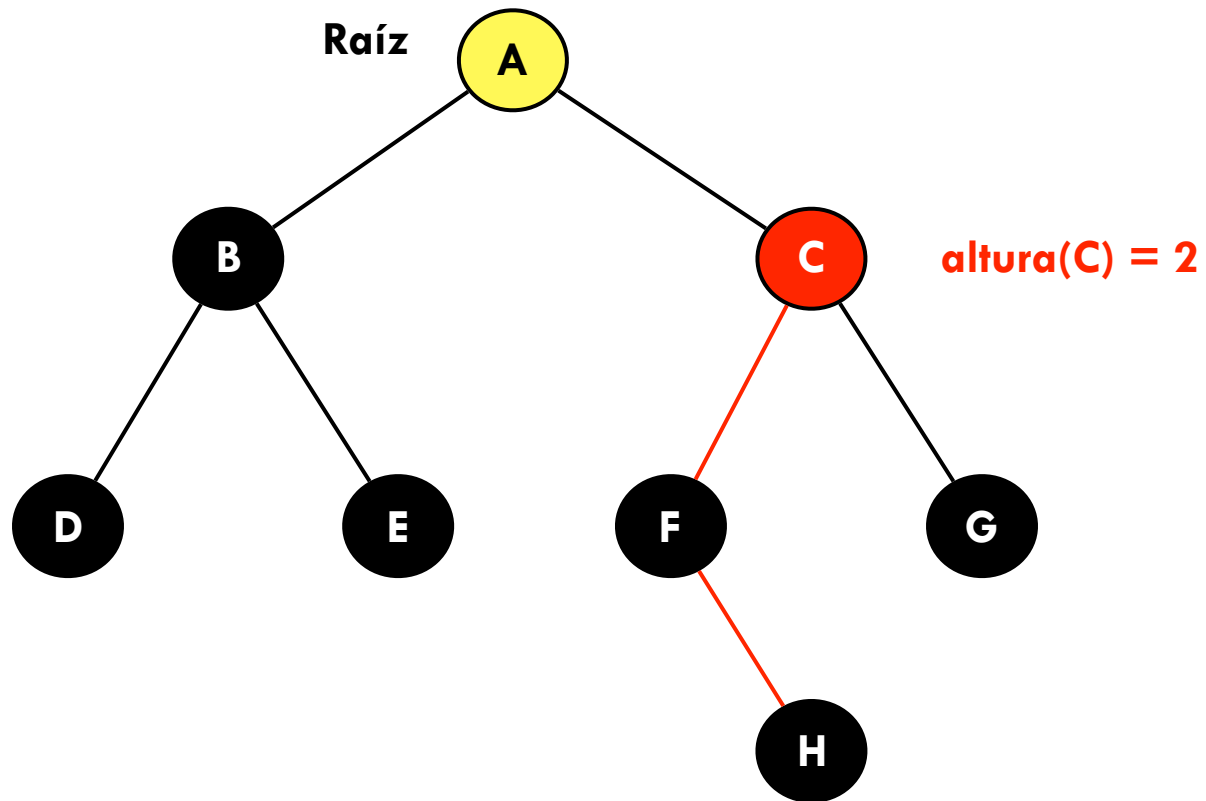
Altura



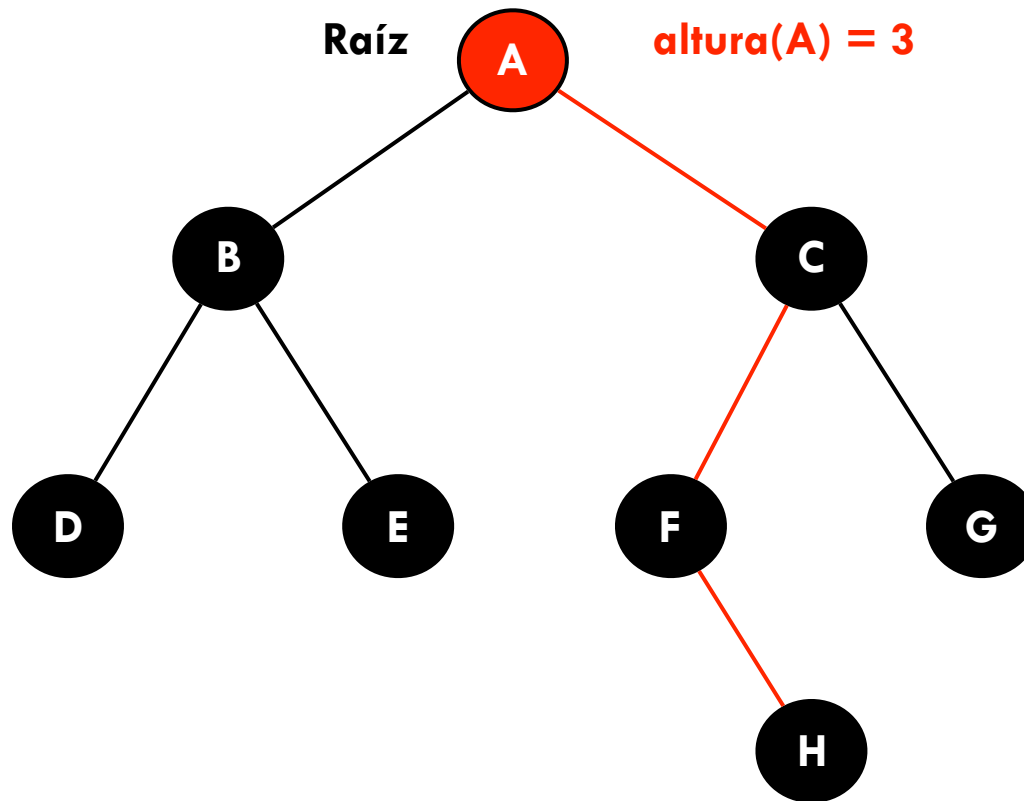
Altura



Altura



Altura



Exercício 01

- Desenhe uma árvore binária quem com 17 nós tenha a menor altura possível.
- Repita com a maior altura possível.

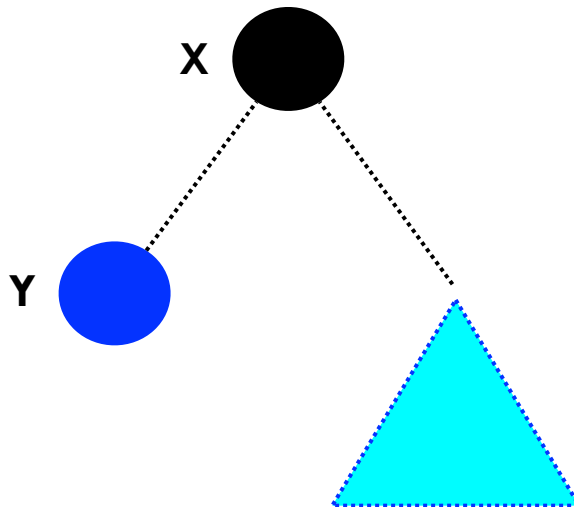
Árvores binárias de busca

□ Propriedade

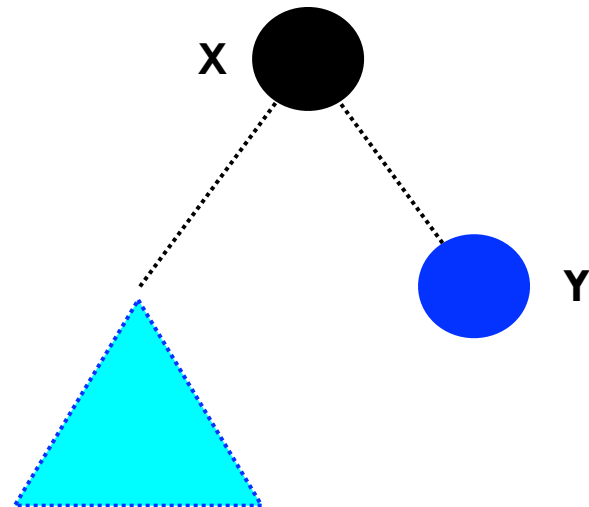
- Dados: nós de árvore X e Y
 - Se Y é um nó da subárvore esquerda de X ,
 - então $Y.chave \leq X.chave$.
 - Se Y é um nó da subárvore direita de X ,
 - então $Y.chave > X.chave$

Árvores binárias de busca

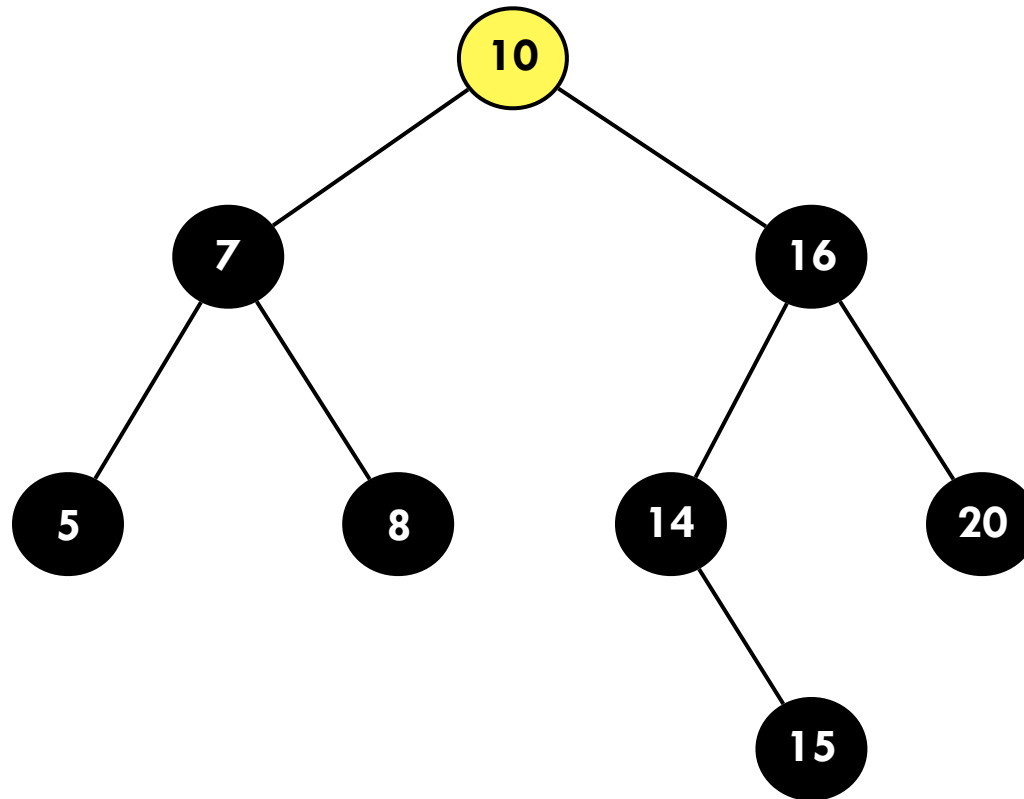
Se $y.chave \leq x.chave$



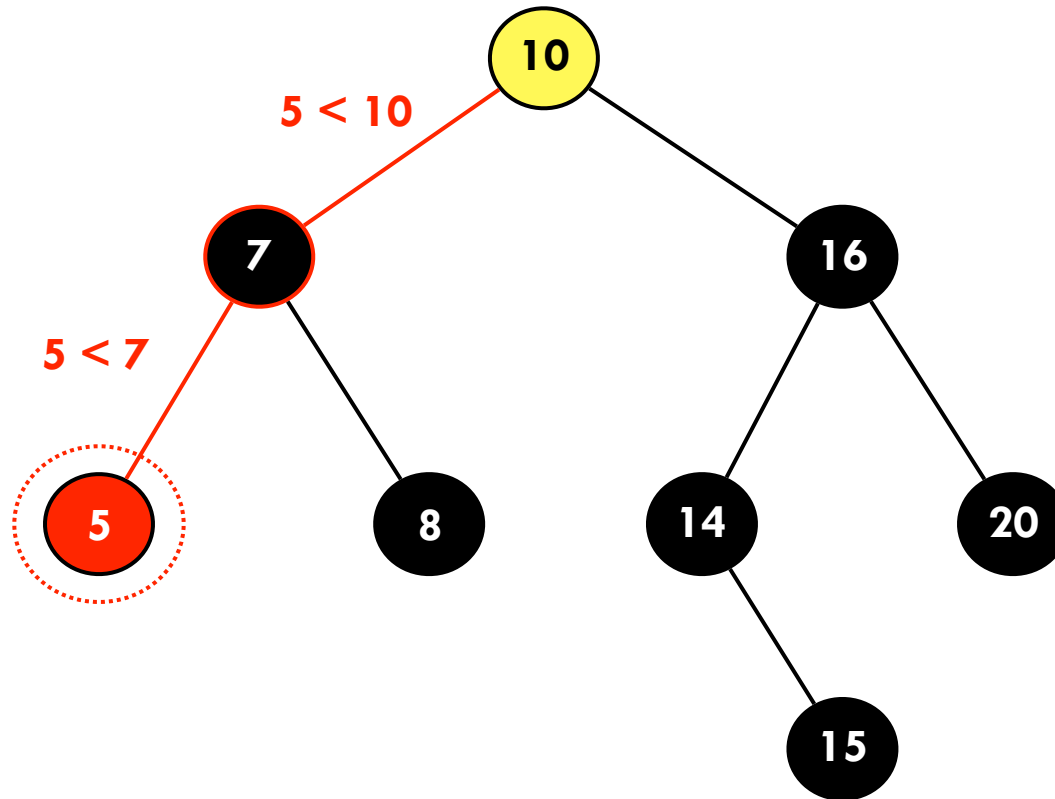
Se $y.chave > x.chave$



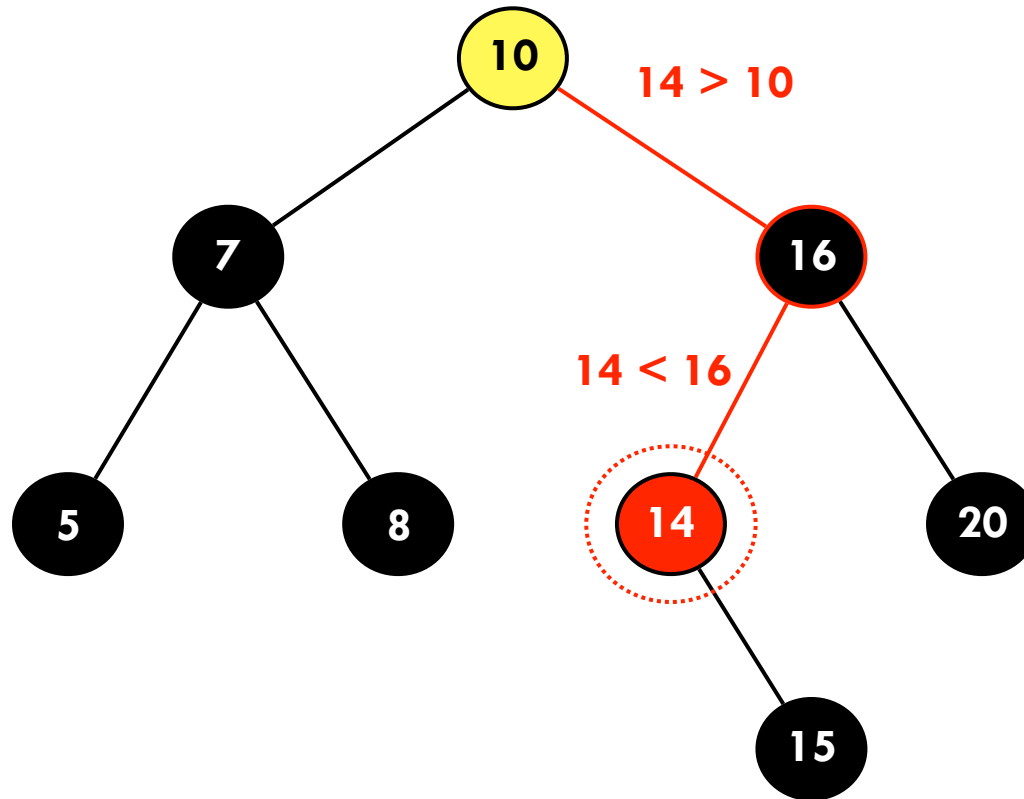
Exemplo



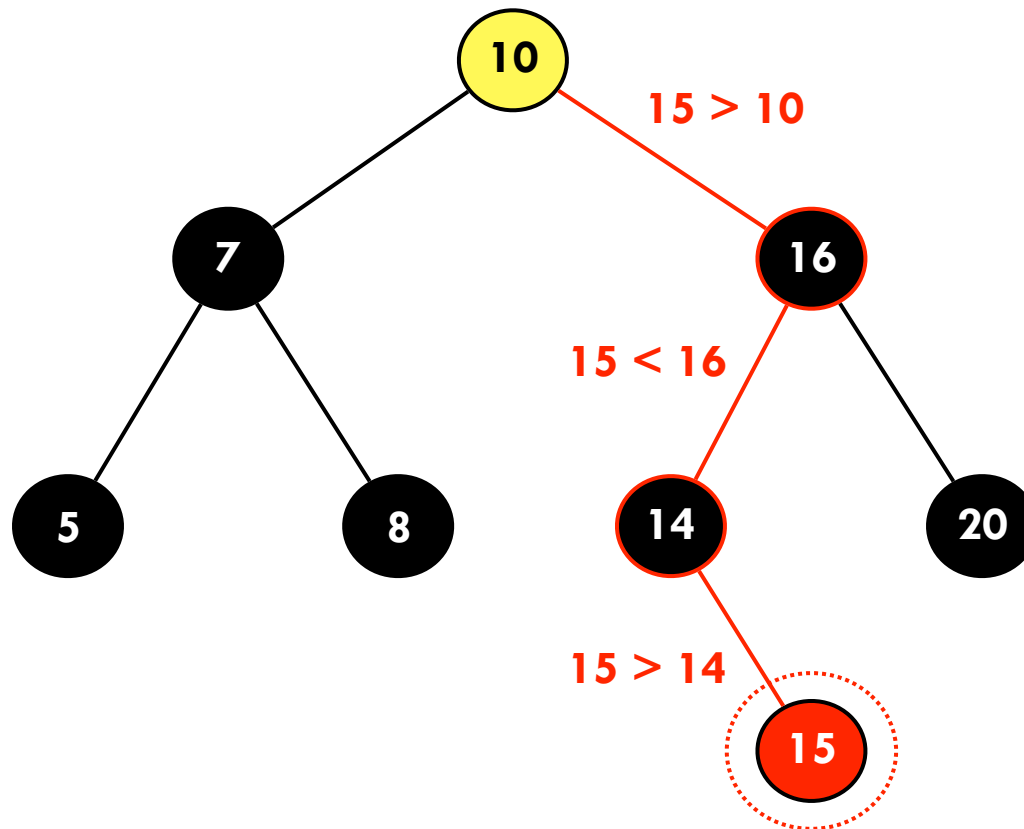
Exemplo



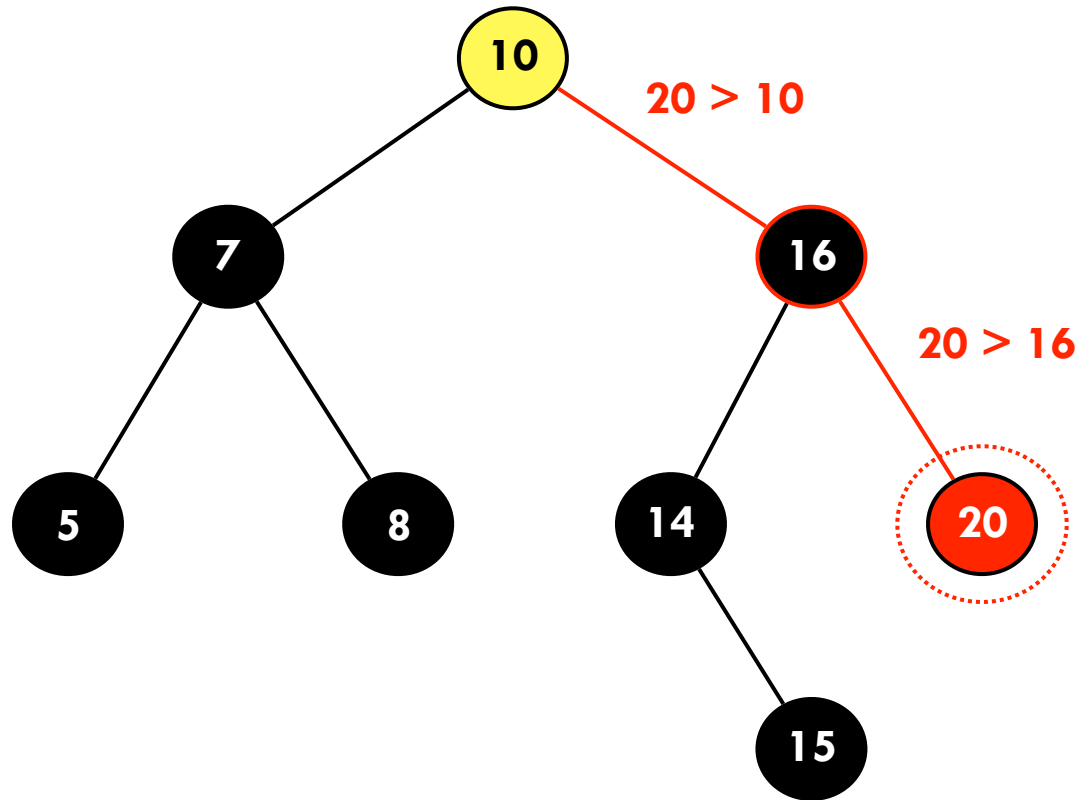
Exemplo



Exemplo



Exemplo



Exercício 02

- Gerar sequências aleatórias de números e montar as respectivas árvores.

Exercício 03

- Trace árvores binárias de busca de alturas 2, 3, 4, 5 e 6 para o conjunto de dados
 - $C = \{1, 4, 5, 10, 16, 17, 21\}$

Roteiro

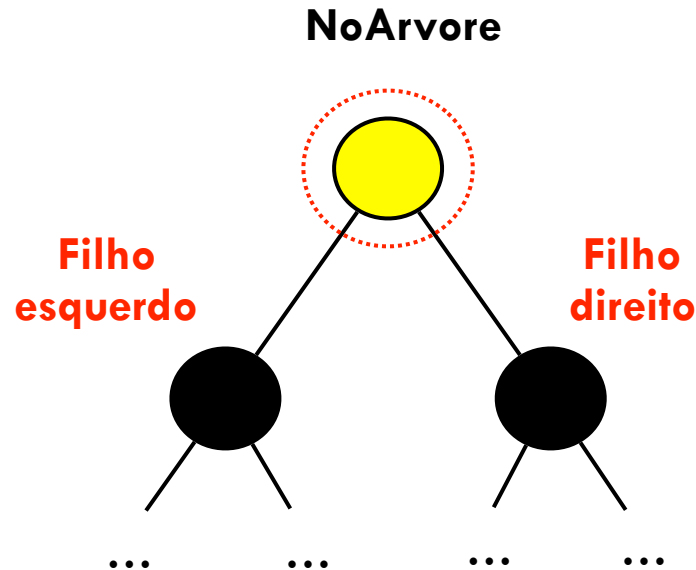
- 1 Introdução
- 2 Árvores Binárias
- 3 Propriedades e Definições
- 4 Inserção em Árvores Binárias
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias
- 6 Referências

Operações

Dada uma árvore **T**, chave **k**, elemento **x**:

- **iniciar/destruir** → iniciar e destruir a árvore
- **pesquisar(S, k)** → procurar k em S [TRUE/FALSE]
- **inserir(S, k)** → inserir k em S
- **remover(S, k)** → remover k em S
- **minimo(S)** → menor valor armazenado em S
- **maximo(X)** → maior valor armazenado em S
- **proximo(S, x)** → elemento sucessor a x
- **anterior(S, x)** → elemento antecessor a x
- **tamanho(S)** → tamanho de S
- **vazia(S)** → S está vazia? [TRUE/FALSE]
- ~~cheia(S)~~ → ~~S está cheia? [TRUE/FALSE]~~
- **percorrer(T) : visitar os nós de T**

Tipos de Árvore Binária



tipo **NoArvore**

Raiz

***NoArvore**

Arvore Binária

Item

Item armazenado

Dir

***NoArvore (direita)**

Esq

***NoArvore (esquerda)**

Tipos de Árvore Binária

```
typedef struct {
    int chave;
} Item;

typedef struct NoArvore *Ponteiro;

typedef struct NoArvore{
    Item elemento;
    Ponteiro direita;
    Ponteiro esquerda;
} NoArvore;

/* Definir arvore binária na main */

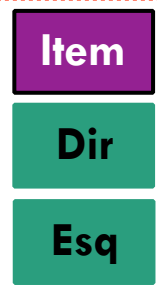
Ponteiro raiz; /* como definir e
                usar árvore */
```

Raiz

***NoArvore**

Arvore Binária

tipo **NoArvore**

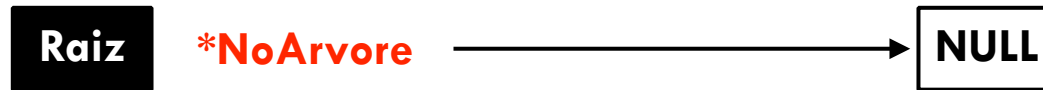


Item armazenado

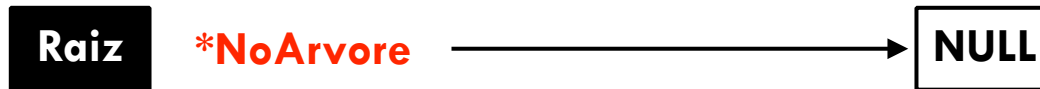
***NoArvore (direita)**

***NoArvore (esquerda)**

Inicialização



Inicialização



```
IniciaArvore (*arvore)
1. *arvore = NULL;
```

```
EstaVazia (*arvore)
1. return(*arvore == NULL);
```

```
void iniciaArvore(Ponteiro *arvore){
    *arvore = NULL;
}
```

```
bool estaVazia(Ponteiro *arvore) {
    return(*arvore == NULL);
}
```

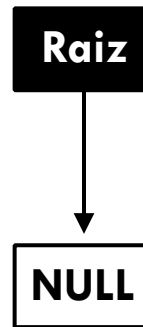
Inserção

- As operações de inserção e remoção provocam mudanças no conjunto dinâmico representado por uma árvore de busca binária
- A estrutura deve ser mudada, mas a propriedade de busca da árvore deve ser mantida
 - inserção → fácil
 - remoção → mais complicado

Inserção

Versão:

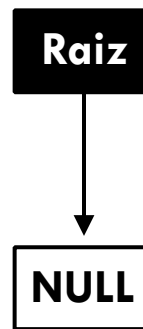
- Iterativa
- Recursiva



Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

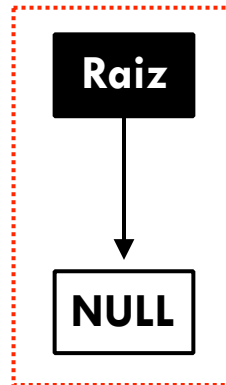


Inserir $x = 5$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



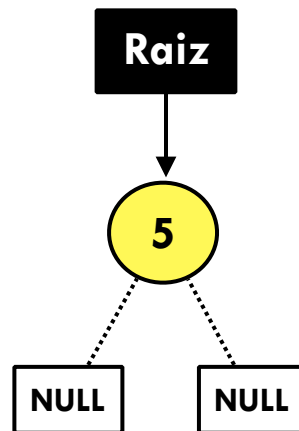
**Árvore
vazia**

Inserir $x = 5$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

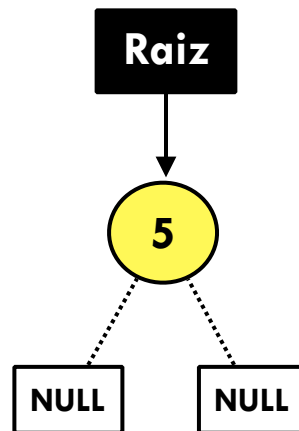


Inserir $x = 5$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



Inserir $x = 5$

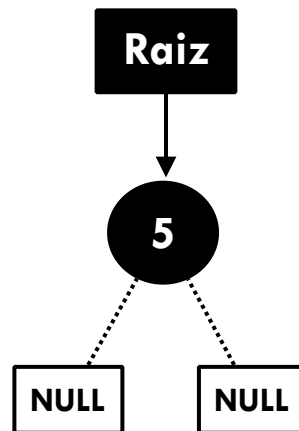
Se árvore está vazia:

1. alocar memória para um novo nó
2. atribuir à raiz o novo nó criado/alocado
3. `raiz->direita = raiz->esquerda = NULL;`
4. `raiz->elemento = x`
5. `return(true)`

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

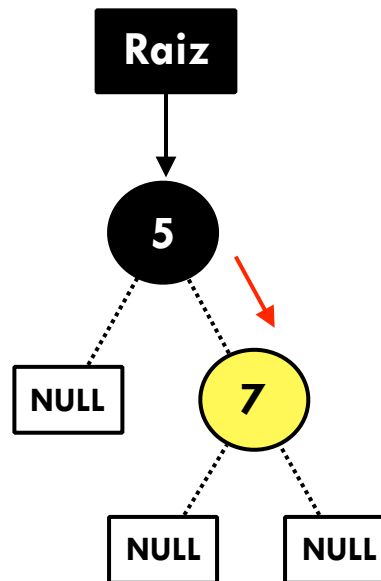


Inserir $x = 7$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



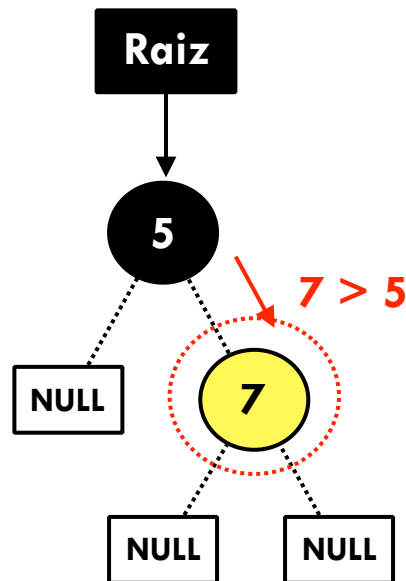
Inserir $x = 7$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

Inserir $x = 7$



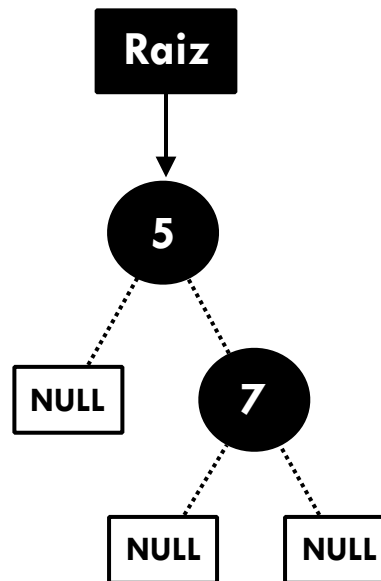
$7 >$ elemento na raiz (5)

- * deve ser inserido na sub-arvore **direita**
- * assim mantém-se a propriedade de busca

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



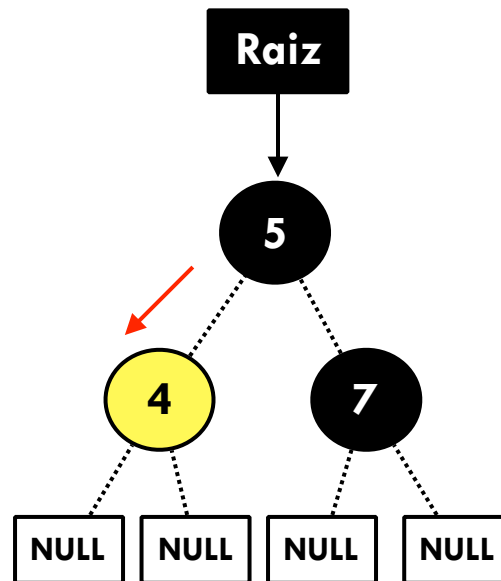
Inserir $x = 4$

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

Inserir $x = 4$

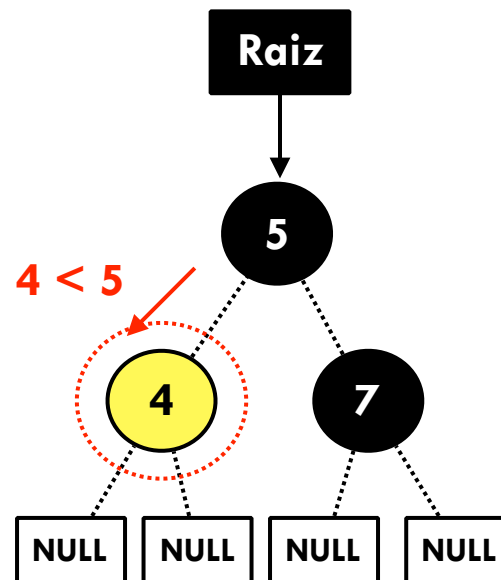


Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

Inserir $x = 4$



$4 < \text{elemento na raiz (5)}$

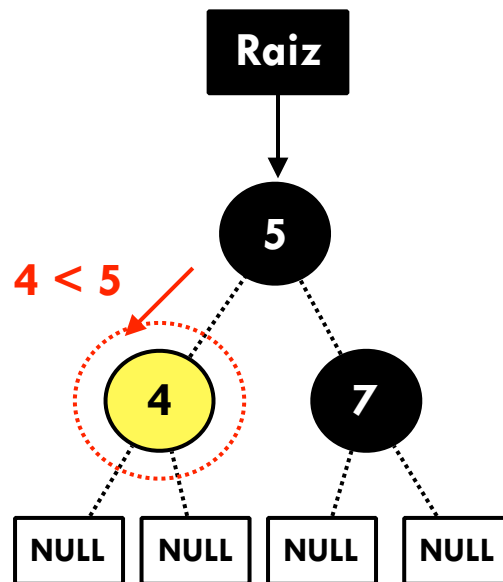
- * deve ser inserido na sub-arvore esquerda
- * assim mantém-se a propriedade de busca

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva

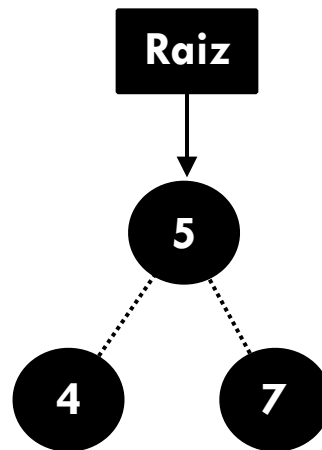
Inserir $x = 4$



Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



Inserir $x = 3$

Inserir $x = 2$

Inserir $x = 6$

Inserir $x = 8$

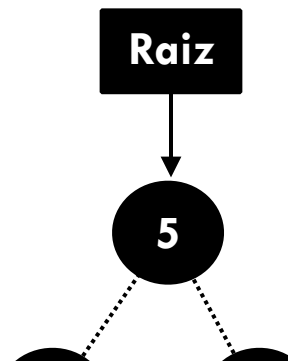
Inserir $x = 9$

Como fica a árvore?

Inserção

Versão:

- Iterativa
- Recursiva



Inserir $x = 3$

Inserir $x = 2$

Inserir $x = 6$

Se $x.chave > chave$ do nó corrente
 acessar o filho da direita (subárvore direita)
Senão // $x.chave < chave$
 acessar o filho da esquerda (subárvore esquerda)
Quando encontrar um ponteiro == NULL
 inserir novo elemento

Inserção

Inserção (Ponteiro *arvore, Item x) // Versão recursiva

1. se *arvore == NULL // condição de parada da recursão
 1. (*arvore) = malloc(sizeof(NoArvore));
 2. (*arvore)->direita = (*arvore)->esquerda = NULL;
 3. (*arvore)->elemento = x;
 4. return(true);
2. se (*arvore)->elemento.chave == x.chave
 1. // não insere chave duplicada
 2. return (false);
3. se (*arvore)->elemento.chave > x.chave
 1. return(Inserção(&(*arvore)->esquerda, x));
4. senão
 1. return(Inserção(&(*arvore)->direita, x))

Inserção

Inserção (Ponteiro *arvore, Item x) // Versão recursiva

1. se *arvore == NULL // condição de parada da recursão
 1. (*arvore) = malloc(sizeof(NoArvore));
 2. (*arvore)->direita = (*arvore)->esquerda = NULL;
 3. (*arvore)->elemento = x;
 4. return(true);
2. se (*arvore)->elemento.chave == x.chave
 1. // não insere chave duplicada
 2. return (false);
3. se (*arvore)->elemento.chave > x.chave
 1. return(Inserção(&(*arvore)->esquerda, x));
4. senão
 1. return(Inserção(&(*arvore)->direita, x))

**Percorre a árvore
até achar a posição
de inserção**

Exercício 04

- Implementar TAB de Árvore Binária e a inserção de elementos.
- Se preciso, implementar funções auxiliares para checar se a estrutura está correta.

Exercício 05

- Como escrever uma versão iterativa para a função de inserção em uma árvore binária?

Roteiro

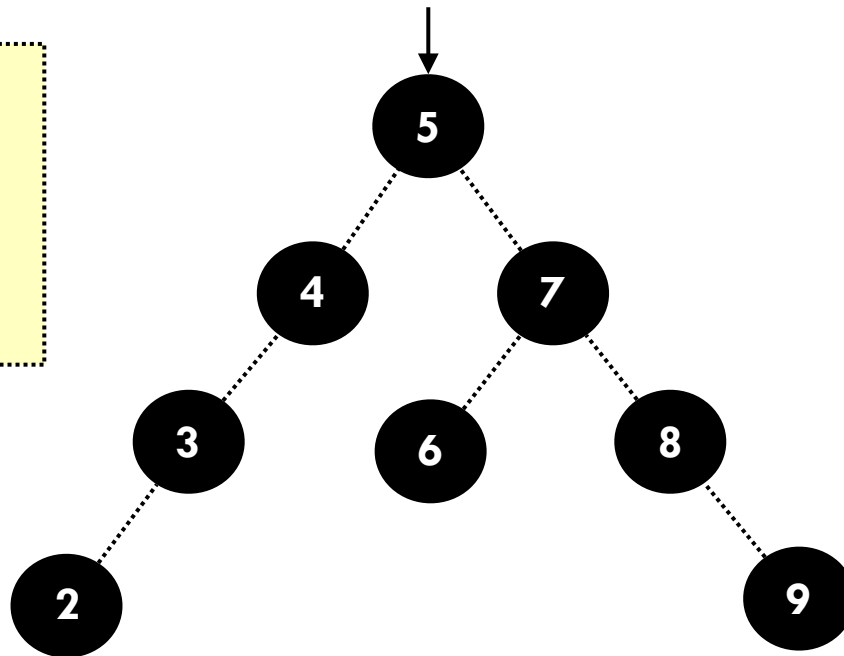
- 1 Introdução
- 2 Árvores Binárias
- 3 Propriedades e Definições
- 4 Inserção em Árvores Binárias
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias
- 6 Referências

Percursos

Raiz

Útil para:

- Imprimir
- Consultar
- Remover
- Inserir

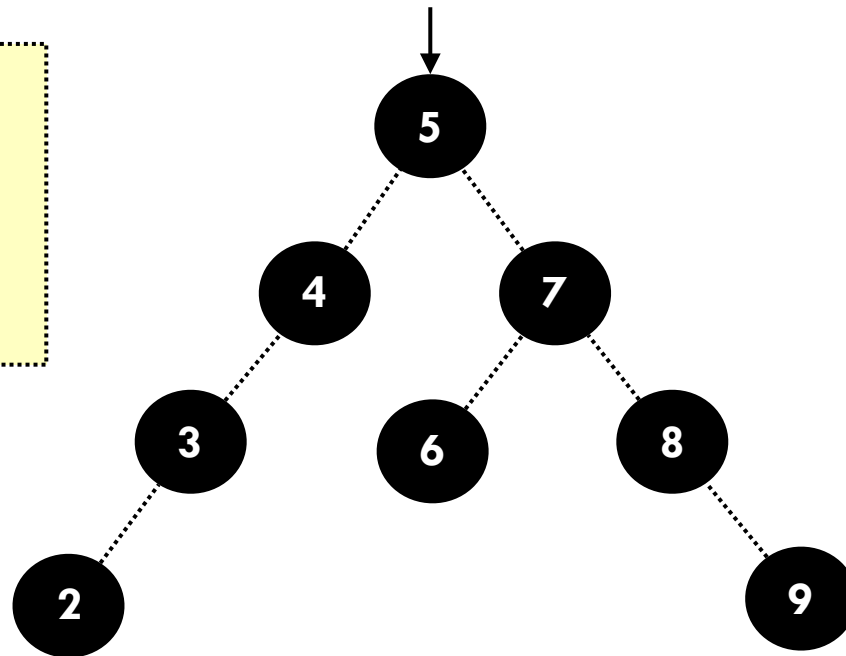


Percursos

Raiz

Útil para:

- Imprimir
- Consultar
- Remover
- Inserir

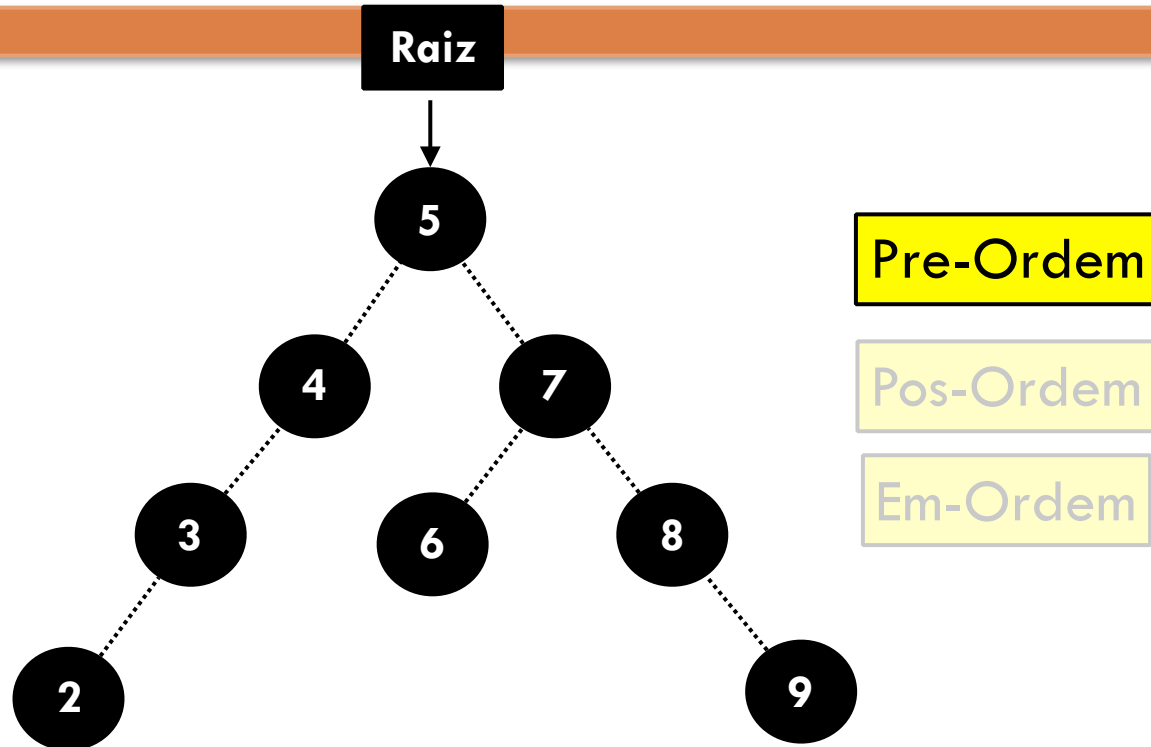


Pre-Ordem

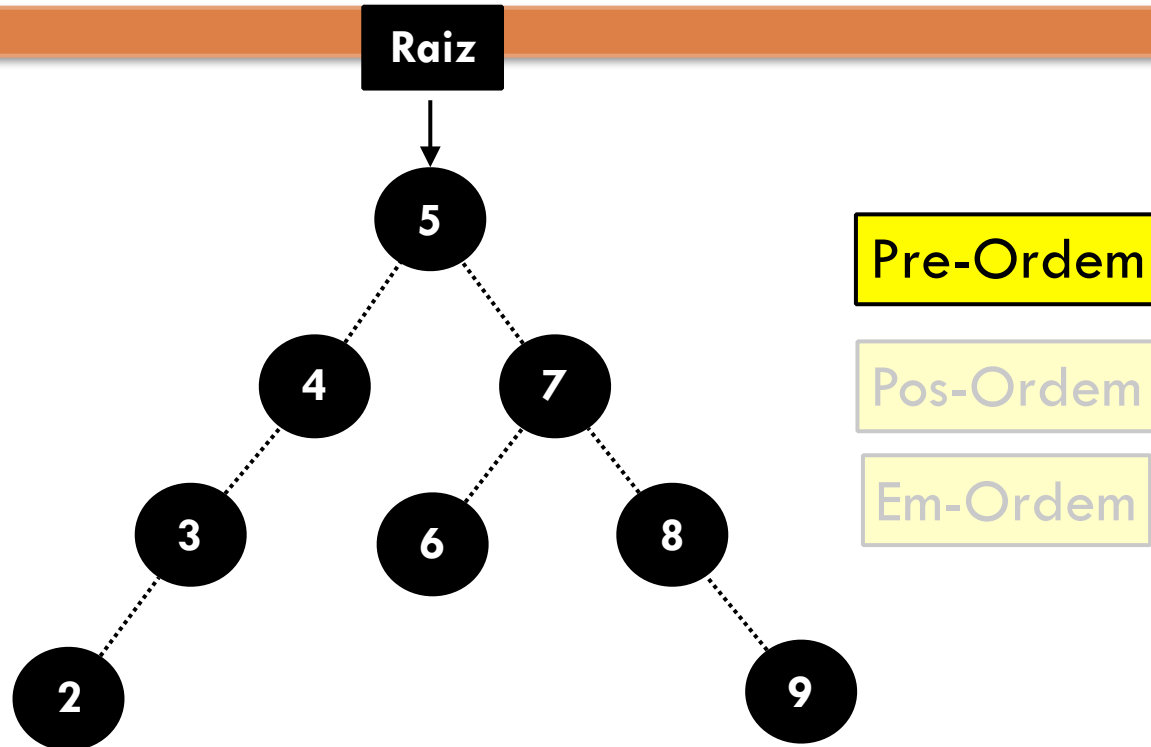
Pos-Ordem

Em-Ordem

Percurso: Pre-ordem



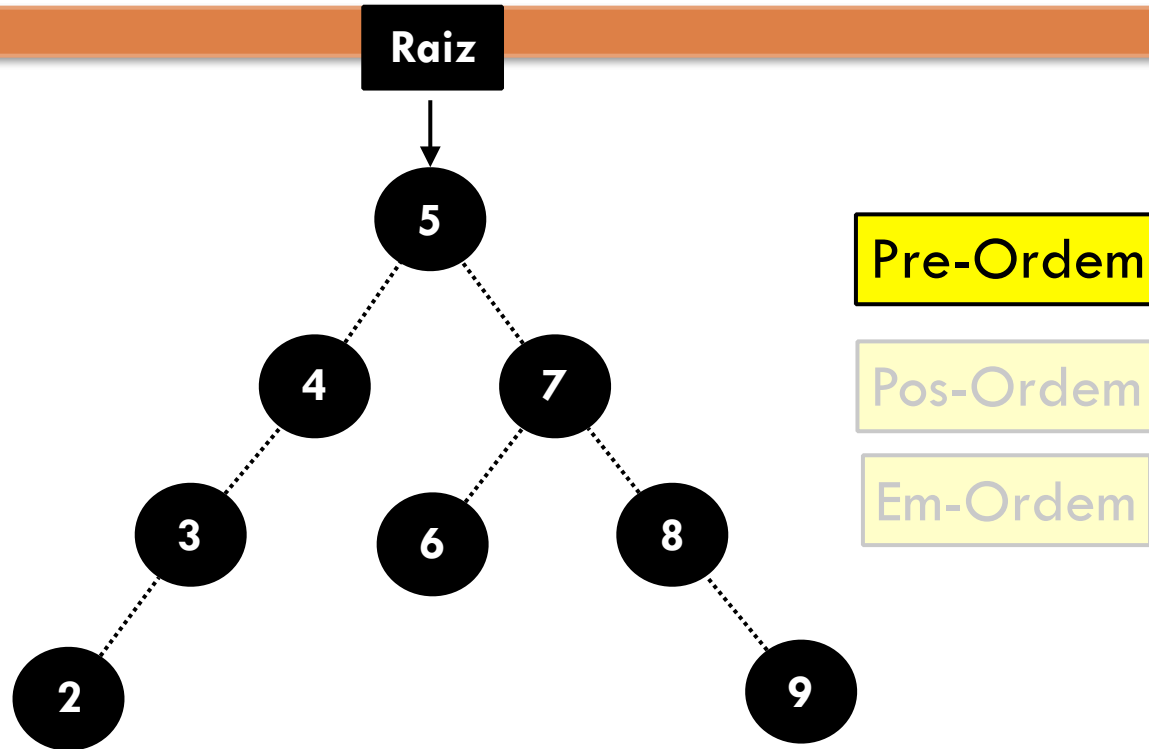
Percurso: Pre-ordem



Pre-Ordem (*arvore)

1. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)
2. Pre-Ordem((*arvore)->esquerda)
3. Pre-Ordem((*arvore)->direita)

Percurso: Pre-ordem

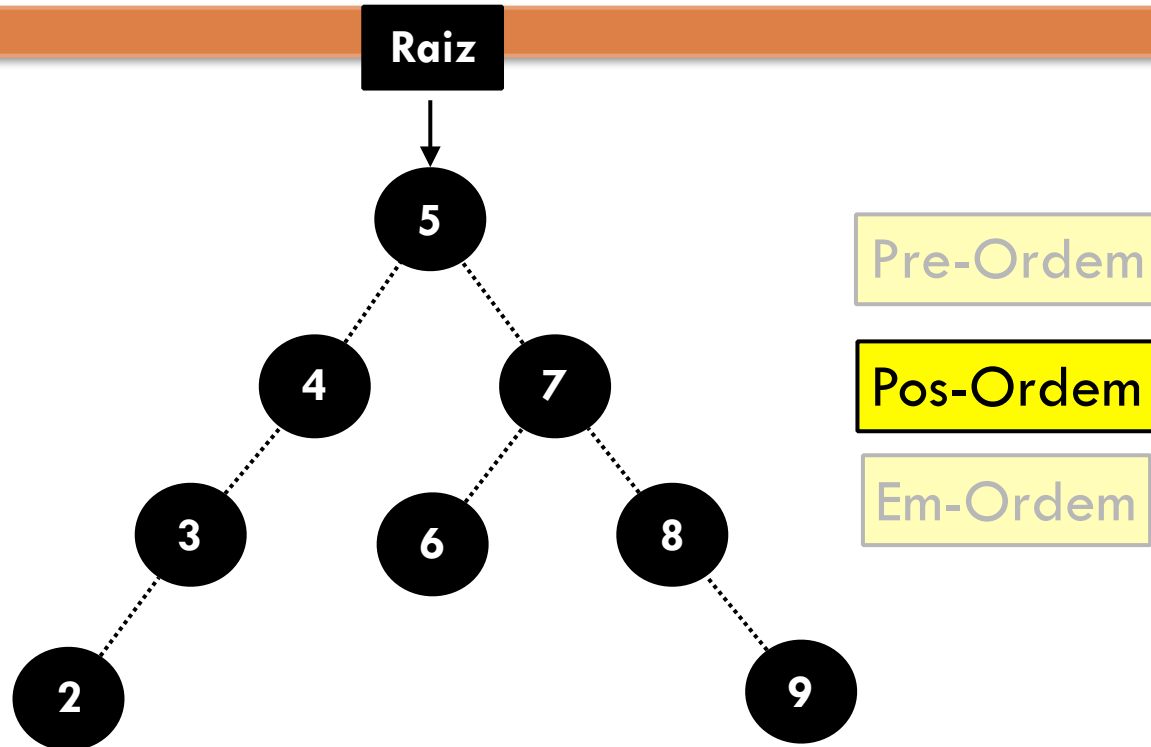


Percurso = {5, 4, 3, 2, 7, 6, 8, 9}

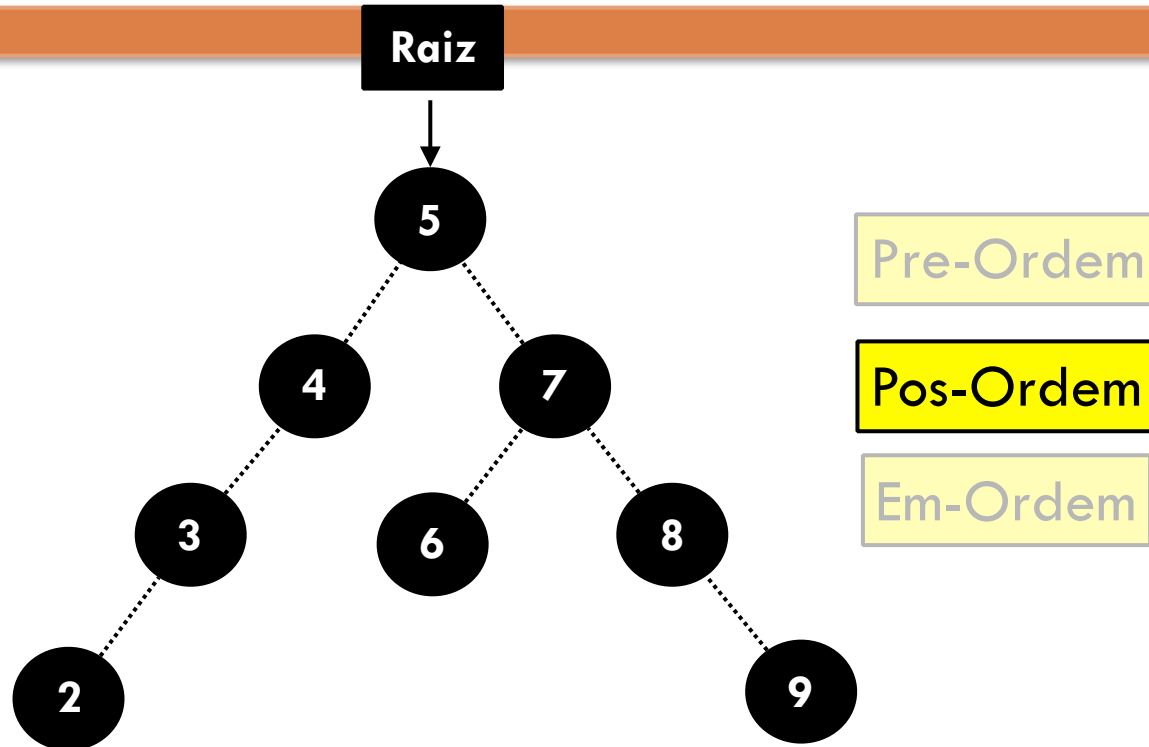
Pre-Ordem (*arvore)

1. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)
2. Pre-Ordem((*arvore)->esquerda)
3. Pre-Ordem((*arvore)->direita)

Percurso: Pos-ordem



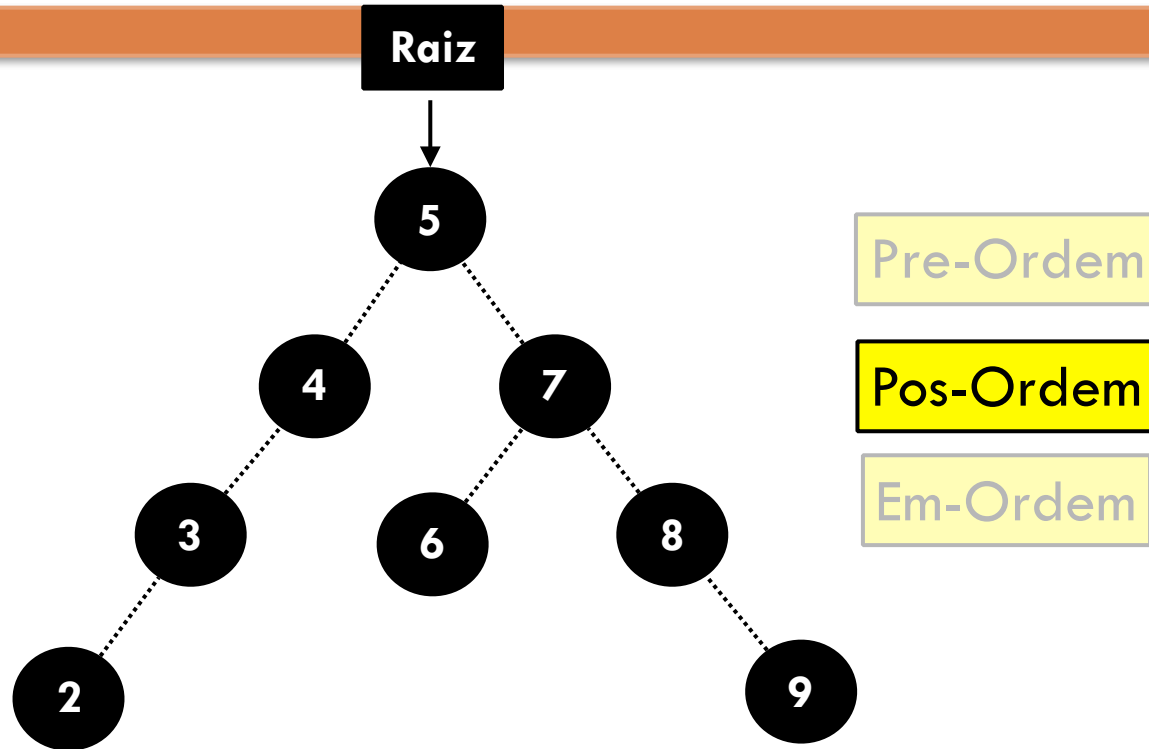
Percurso: Pos-ordem



Pos-Ordem (*arvore)

1. Pos-Ordem((*arvore)->esquerda)
2. Pos-Ordem((*arvore)->direita)
3. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)

Percurso: Pos-ordem

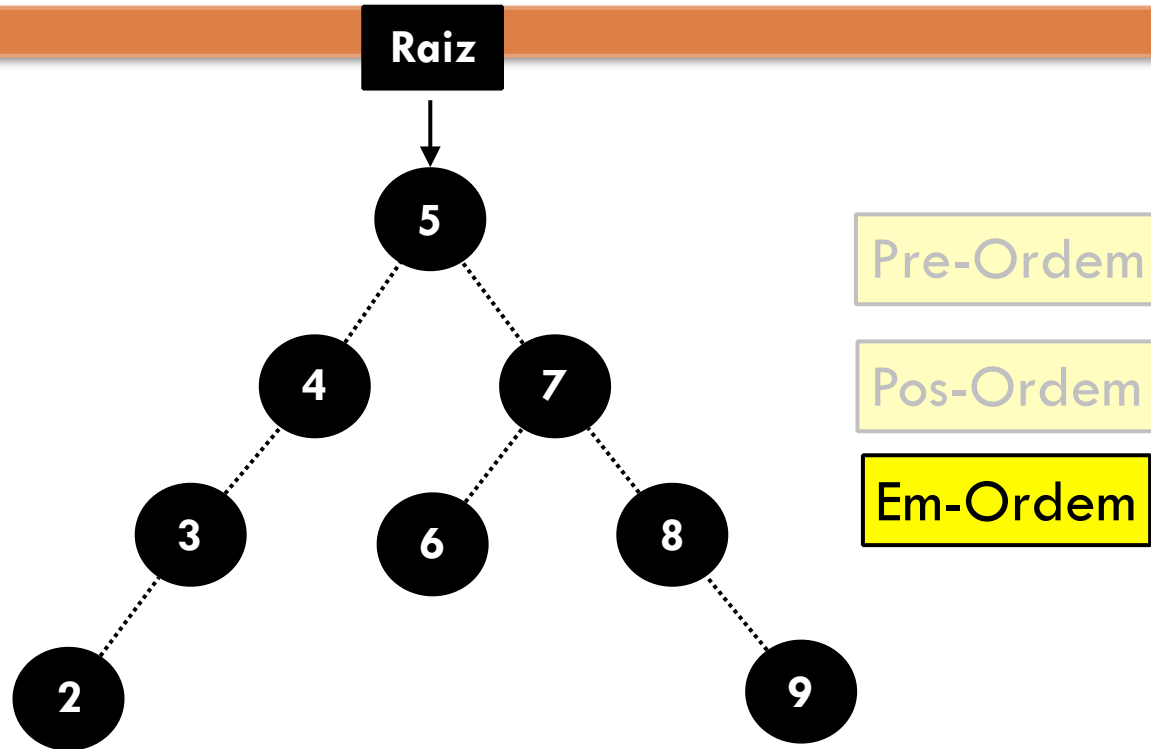


Percurso = {2, 3, 4, 6, 9, 8, 7, 5}

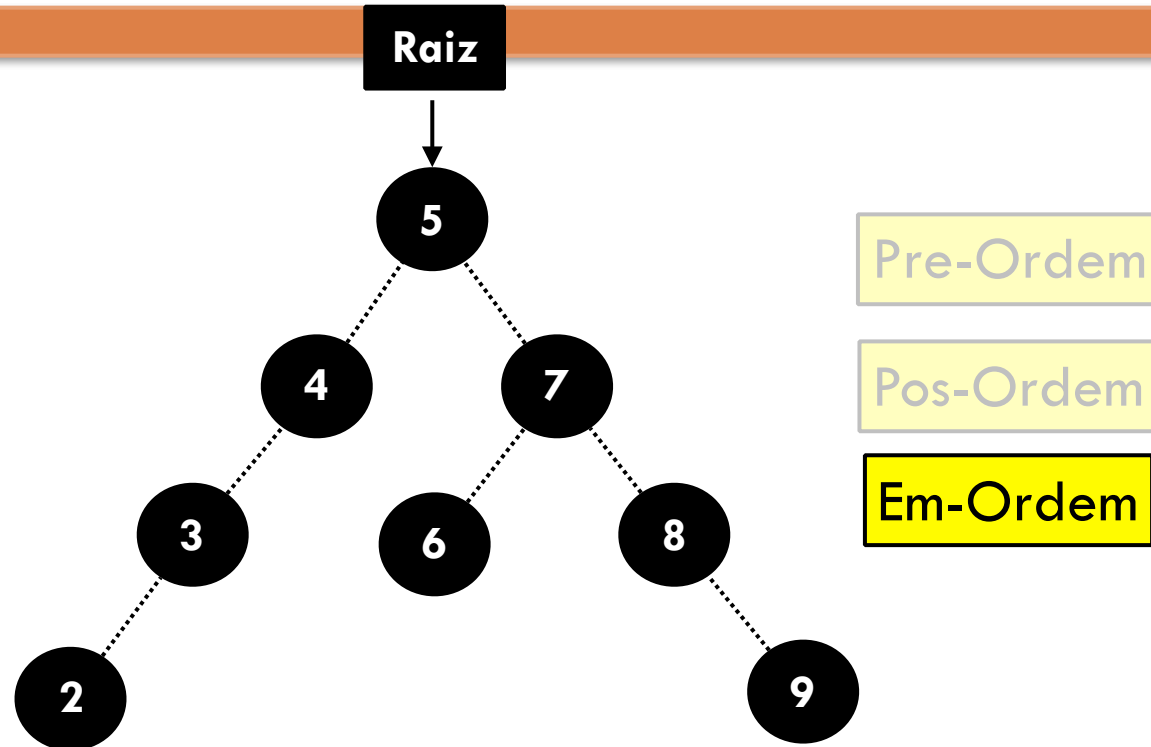
Pos-Ordem (*arvore)

1. Pos-Ordem((*arvore)->esquerda)
2. Pos-Ordem((*arvore)->direita)
3. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)

Percursos



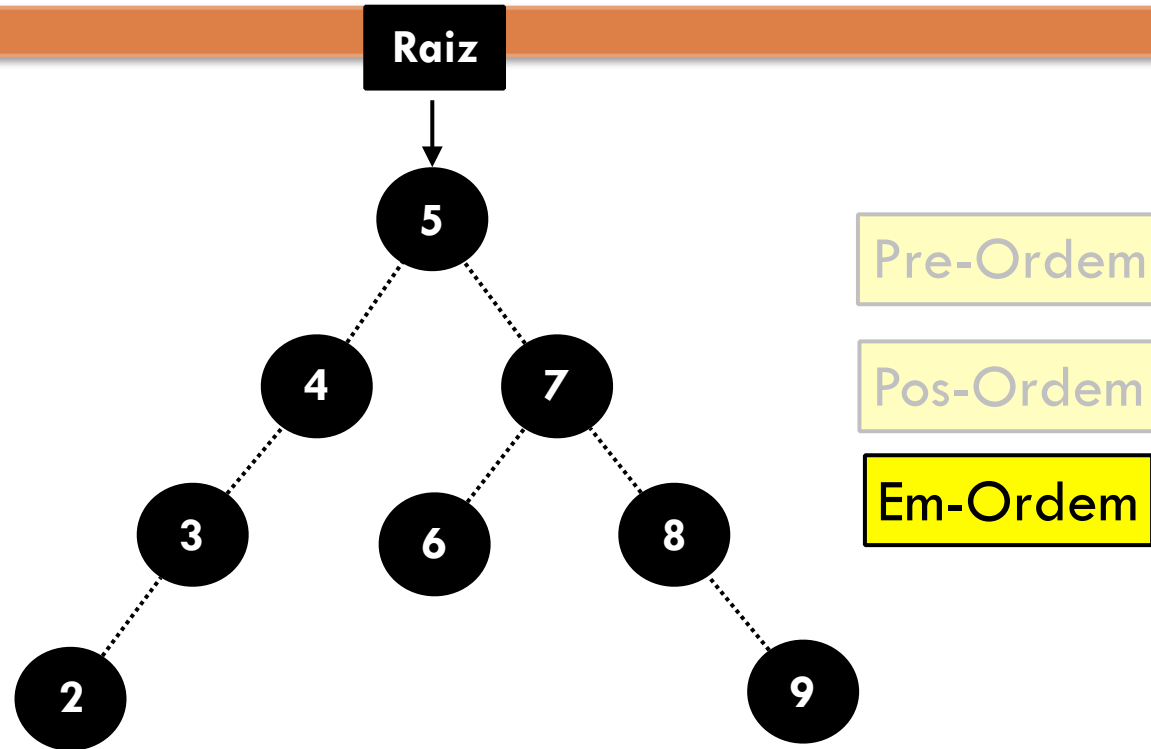
Percursos



Em-Ordem (*arvore)

1. Em-Ordem((*arvore)->esquerda)
2. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)
3. Em-Ordem((*arvore)->direita)

Percursos



Percurso = {2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9}

Em-Ordem (*arvore)

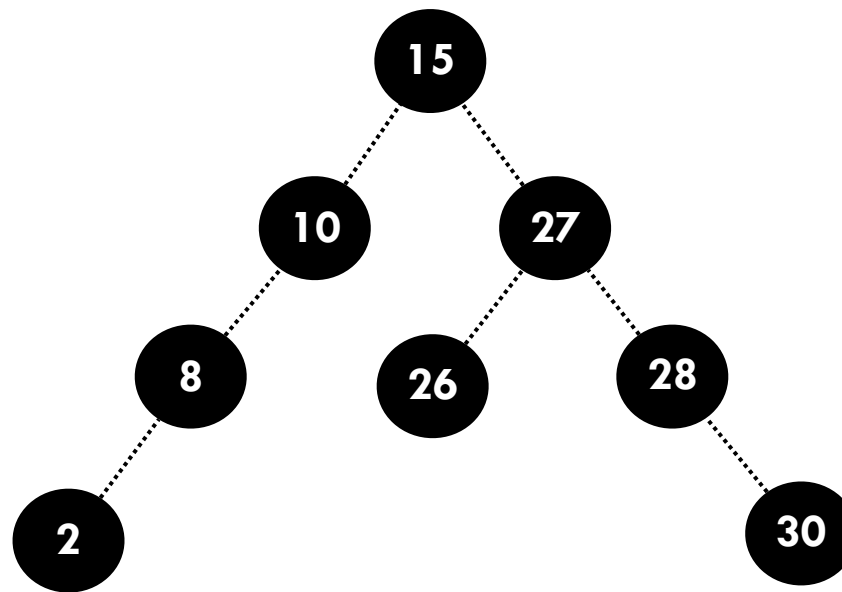
1. Em-Ordem((*arvore)->esquerda)
2. imprime o valor do nó corrente // (*arvore)
3. Em-Ordem((*arvore)->direita)

Consultas / Pesquisa

- Recebe o ponteiro da raiz (*arvore) e uma chave de consulta chave (int)
 - se existir = TRUE
 - se não existir = FALSE

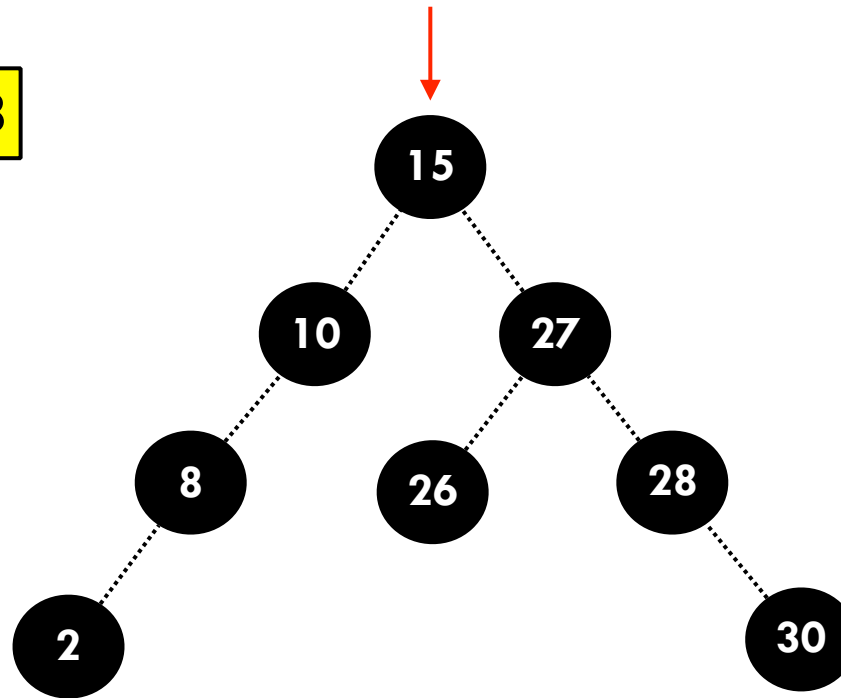
- acessar raiz
 - percorrer a arvore usando a propriedade de busca
 - encontrar a posição do elemento no arranjo

Consultas / Pesquisa



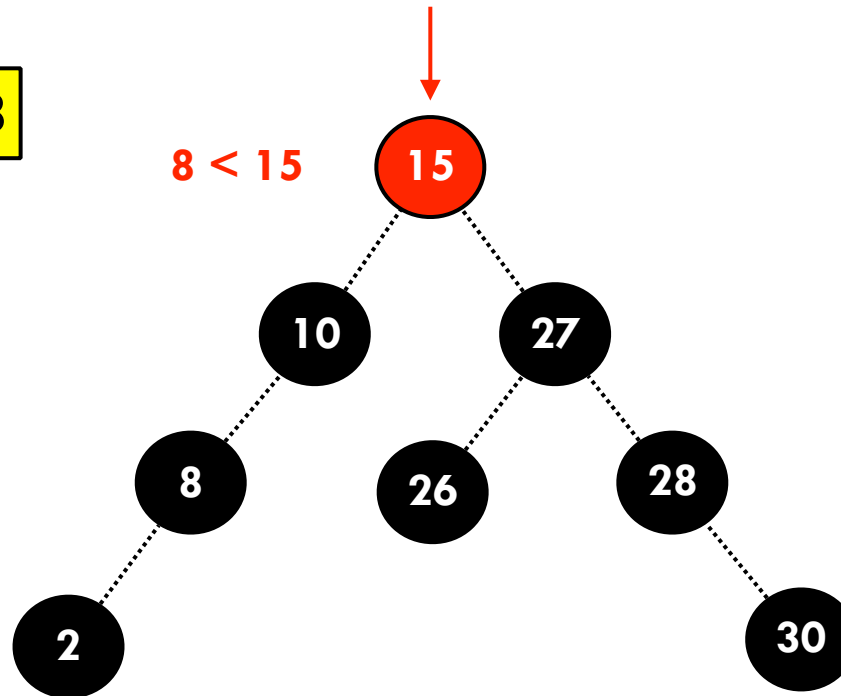
Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 8$



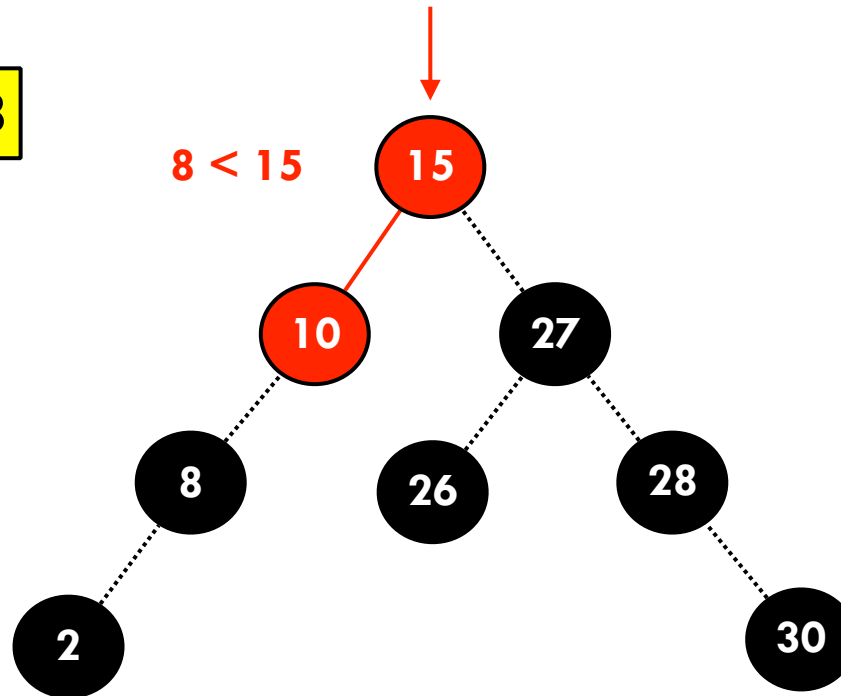
Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 8$



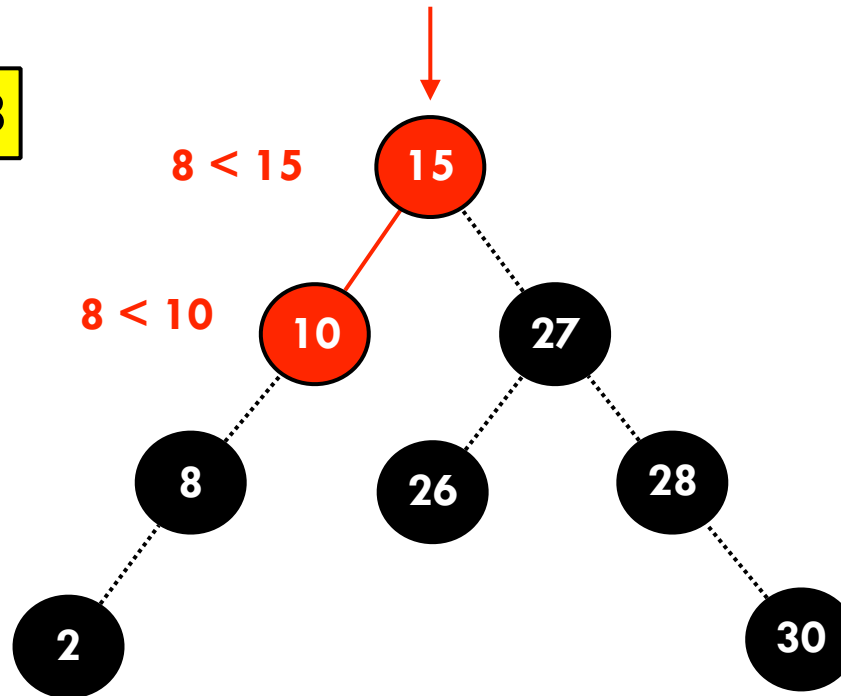
Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 8$



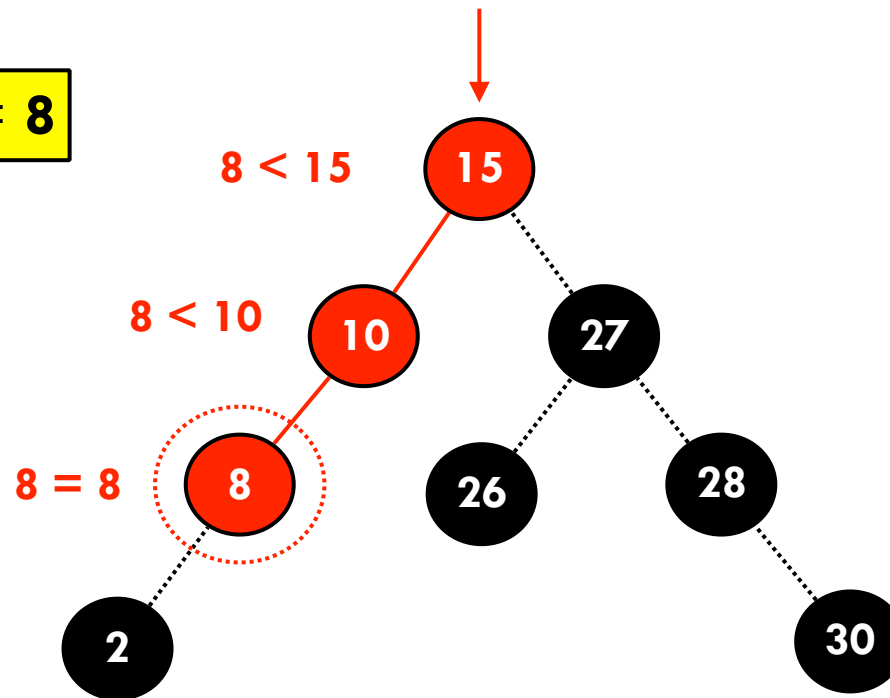
Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 8$



Consultas / Pesquisa

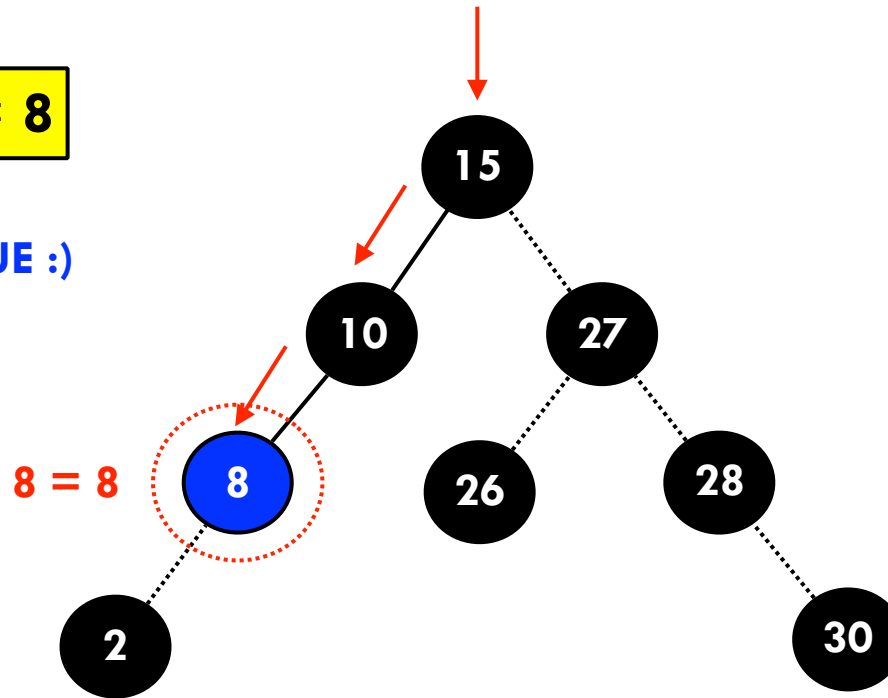
Procurar $x = 8$



Consultas / Pesquisa

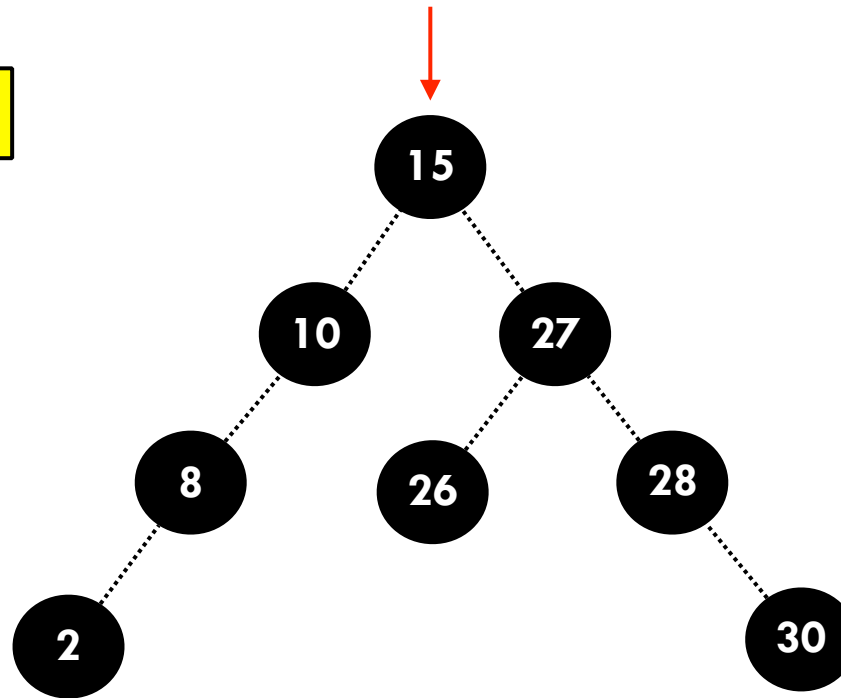
Procurar $x = 8$

Resultado: **TRUE** :)



Consultas / Pesquisa

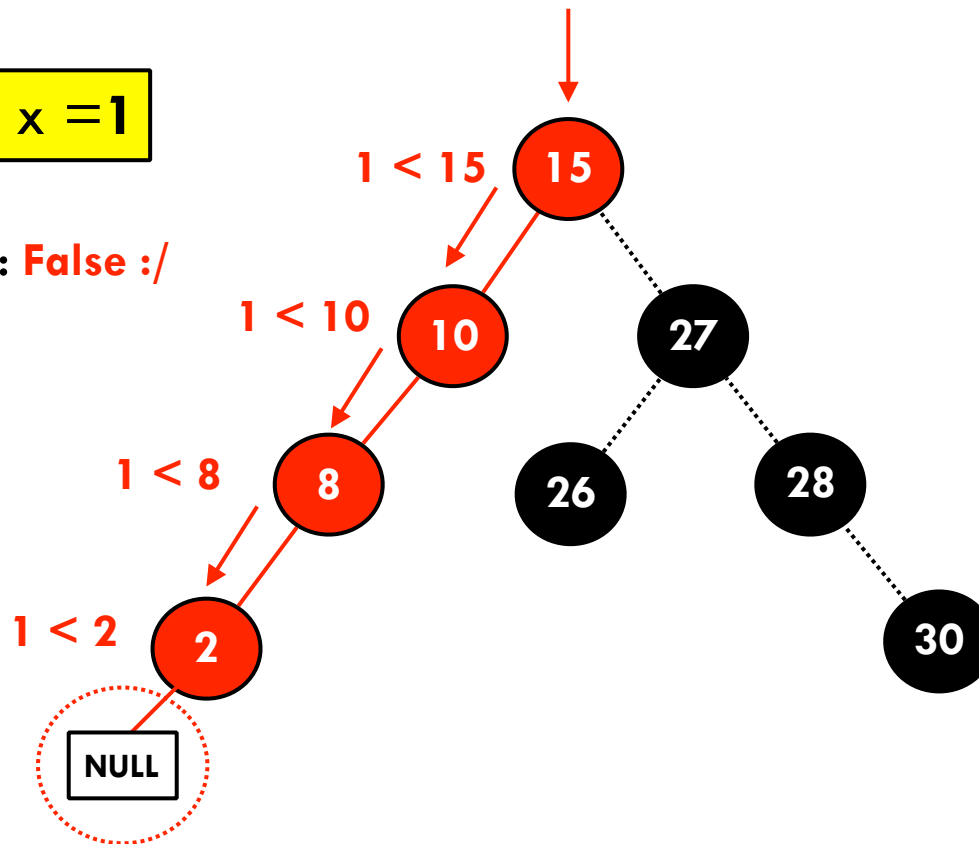
Procurar $x = 1$



Consultas / Pesquisa

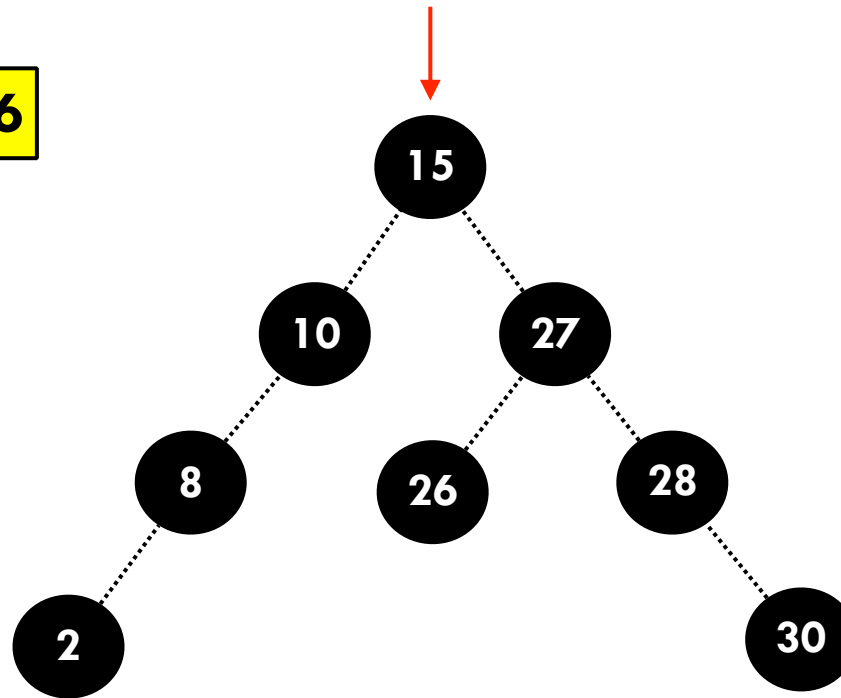
Procurar $x = 1$

Resultado: **False** :/



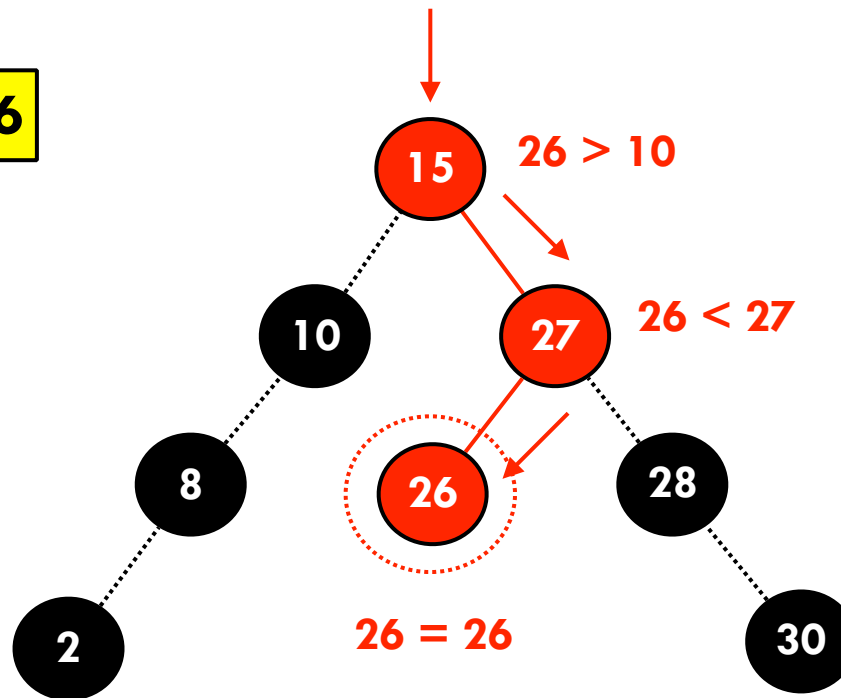
Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 26$



Consultas / Pesquisa

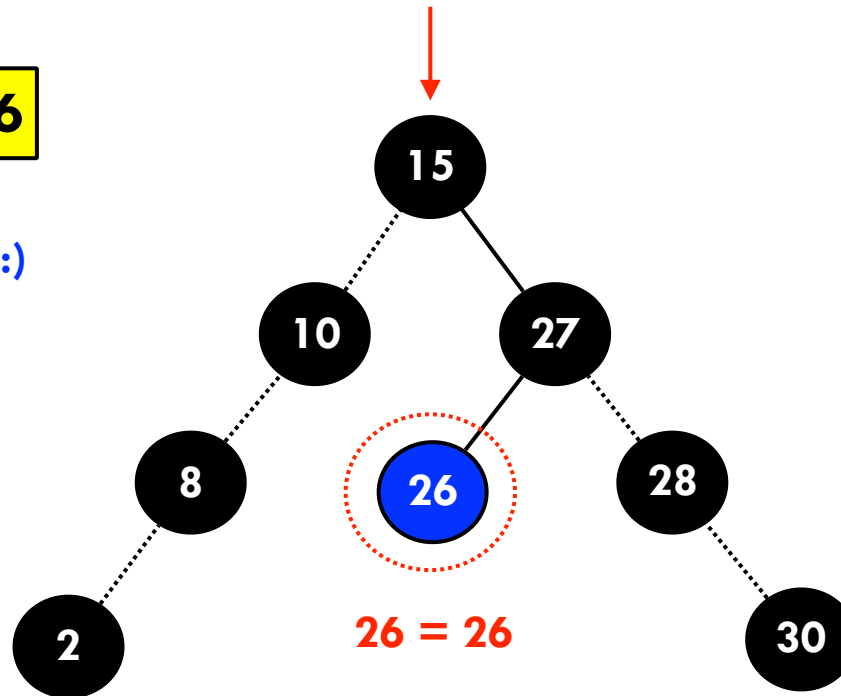
Procurar $x = 26$



Consultas / Pesquisa

Procurar $x = 26$

Resultado: **TRUE** :)



Consultas / Pesquisa

- Recebe o ponteiro da raiz (*arvore) e uma chave de consulta chave (int)
 - se existir = TRUE
 - se não existir = FALSE

```
bool procuraItem(Ponteiro *arvore, int chave, Item *ret) {  
    // não achou o elemento  
    se (*arvore == NULL) return (false)  
  
    // achou o elemento  
    se ((*arvore)->elemento.chave == chave) return (true)  
  
    se (chave < (*arvore)->elemento.chave)  
        procurar na subárvore esquerda // (*arvore)->esquerda  
    senão // chave > (*arvore)->elemento.chave  
        procurar na subárvore direita // (*arvore)->direita  
}
```

Consultas / Pesquisa

- Recebe o ponteiro da raiz (*arvore) e uma chave de consulta chave (int)
 - se existir = TRUE
 - se não existir = FALSE

```
bool procuraItem(Ponteiro *arvore, int chave, Item *ret) {  
    // não achou o elemento  
    se (*arvore == NULL) return (false)  
  
    // achou o elemento  
    se ((*arvore)->elemento.chave == chave) return (true)  
  
    se (chave < (*arvore)->elemento.chave)  
        procurar na subárvore esquerda // (*arvore)->esquerda  
    senão // chave > (*arvore)->elemento.chave  
        procurar na subárvore direita // (*arvore)->direita  
}
```

Recursão

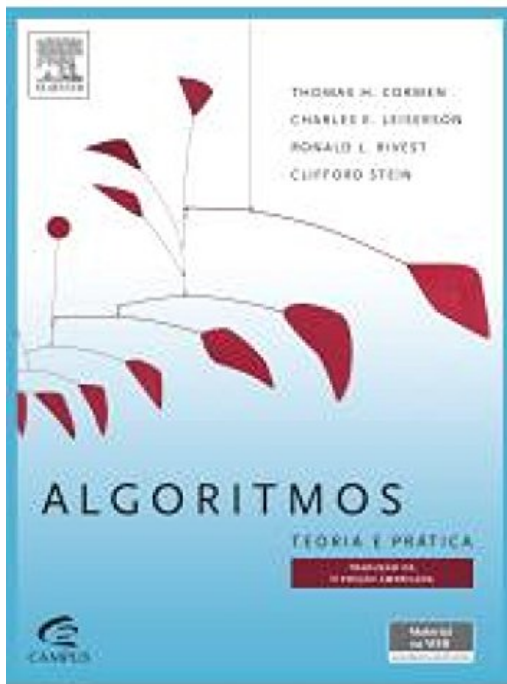
Exercício 06

- Implementar a função de busca/pesquisa/consulta para árvores binárias.

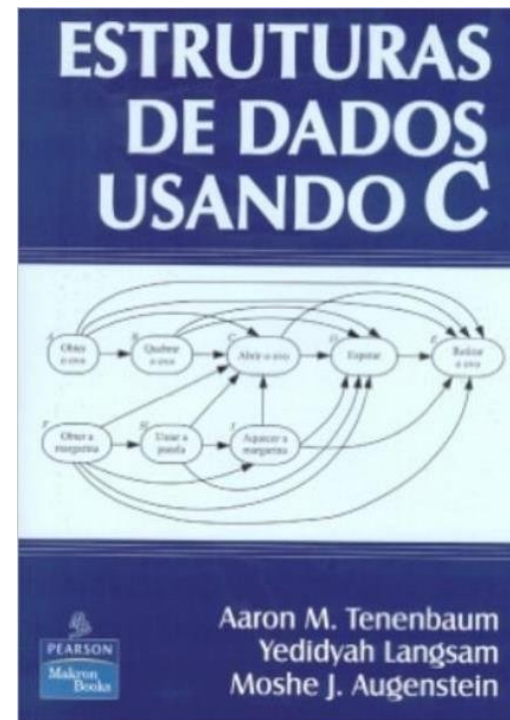
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Árvores Binárias
- 3 Propriedades e Definições
- 4 Inserção em Árvores Binárias
- 5 Pesquisa em Árvores Binárias
- 6 Referências

Referências sugeridas

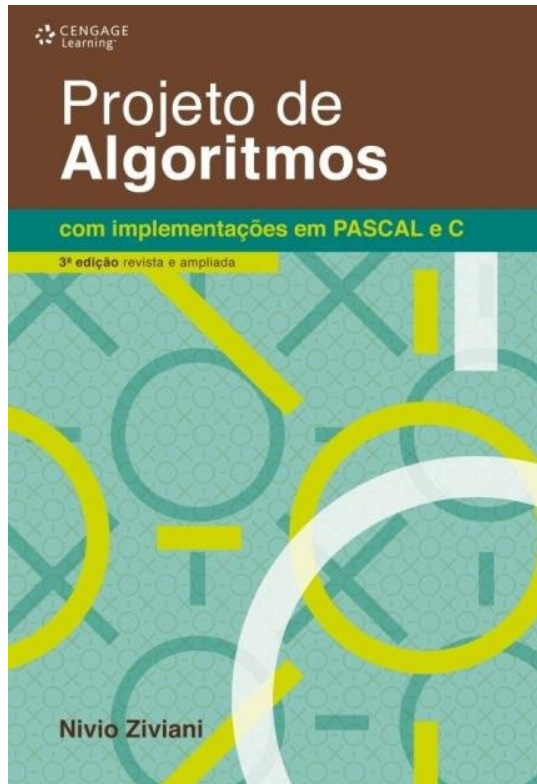


[Cormen et al, 2018]



[Tenenbaum et al, 1995]

Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Drozdek, 2017]

Perguntas?

Prof. Rafael G. **Mantovani**

rafaelmantovani@utfpr.edu.br

Minimo

- Pseudocodigo
- $\text{Tree-Minimum}(x) \longrightarrow x \text{ é a raíz}$
- while $x.\text{esqueda} \neq \text{NULL}$
 - $x = x.\text{esquerda};$
- return x
- $O(h)$

Maximo

- Pseudocódigo
- Tree-Maximum(x) \longrightarrow x é a raíz
- while x.direita \neq NULL
 - x = x.direita;
- return x
- $O(h)$

Exercicio extra

- Escreva versões recursivas de maiorElemento(), e menorElemento()

Inserção - Iterativo

- Inserção / Pseudocódigo
- Insert(T, z)
 - $y = \text{NULL}$
 - $x = T.\text{raiz}$
 - while $x \neq \text{NULL}$
 - $y = x$
 - if($z.\text{chave} < x.\text{chave}$)
 - $x = x.\text{direita}$
 - else $x = x.\text{direita}$
 - $z.p = y$
 - if $y == \text{NULL}$, $T.\text{raiz} = z$ // a árvore era vazia
 - else if($z.\text{chave} < y.\text{chave}$)
 - $y.\text{esquerda} = z$
 - else $y.\text{direita} = z$