# Árvores Binárias II

11/11/2024

#### Ficheiro ZIP

- Está disponível no Moodle um ficheiro ZIP de suporte aos tópicos de hoje
- Atualização do tipo abstrato Árvore Binária de Inteiros
- O tipo abstrato Árvore Binária de Procura
- Funções incompletas, que permitem trabalho autónomo de desenvolvimento e teste

#### Sumário

- Recap
- Representação de expressões algébricas
- Travessias recursivas em Pré-Ordem, Em-Ordem e Pós-Ordem
- Travessia iterativa, por níveis, usando uma FILA / QUEUE
- Travessia iterativa, em pré-ordem, usando uma PILHA / STACK
- O TAD Árvore Binária de Procura BST : Binary Search Tree
- Exercícios / Tarefas

# Recapitulação



## TAD **Árvore Binária** – Funcionalidades

- Conjunto de elementos do mesmo tipo
- Armazenados sem qualquer ordem particular
- Procura / inserção / remoção / substituição
- Pertença
- search() / insert() / remove() / replace()
- contains()
- size() / isEmpty()
- create() / destroy()

#### Determinar a altura de uma árvore binária

```
int TreeGetHeight(const Tree* root) {
  if (root == NULL) return -1;
  int heightLeftSubTree = TreeGetHeight(root->left);
  int heightRightSubTree = TreeGetHeight(root->right);
  if (heightLeftSubTree > heightRightSubTree) {
    return 1 + heightLeftSubTree;
  return 1 + heightRightSubTree;
```

- Árvore vazia tem altura -1
- Número de arcos da raiz até à folha mais longínqua

#### Verificar se duas árvores são iguais

```
int TreeEquals(const Tree* root1, const Tree* root2) {
 if (root1 == NULL && root2 == NULL) {
    return 1;
  if (root1 == NULL | root2 == NULL) {
    return 0;
  if (root1->item != root2->item) {
    return 0;
 return TreeEquals(root1->left, root2->left) &&
         TreeEquals(root1->right, root2->right);
```

Casos de base

 Comparar as subárvores

#### Um item pertence à árvore? – Fizeram?

• Qual é a estratégia recursiva ?

## Um item pertence à árvore?

```
int TreeContains(const Tree* root, const ItemType item) {
   if (root == NULL) return 0;

   if (root->item == item) return 1;

   return TreeContains(root->left, item) || TreeContains(root->right, item);
}
```

- Eficiência ?
  - Pode ser necessário visitar todos os nós!
  - Como evitar? Associar uma ordem aos itens armazenados Como?

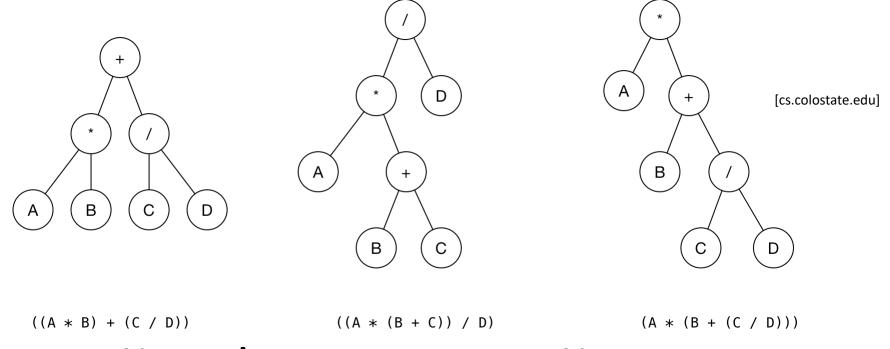
#### Qual é o menor elemento ? – Fizeram?

• Qual é a estratégia recursiva ?

#### Qual é o menor elemento ? – Eficiência ?

```
ItemType TreeGetMin(const Tree* root) {
  if (root == NULL) {
    return NO_ITEM;
  ItemType min = root->item;
  ItemType minLeftSubTree = TreeGetMin(root->left);
  if (minLeftSubTree != NO_ITEM && minLeftSubTree < min) {</pre>
    min = minLeftSubTree;
  ItemType minRightSubTree = TreeGetMin(root->right);
  if (minRightSubTree != NO_ITEM && minRightSubTree < min) {</pre>
    min = minRightSubTree; 4
  return min;
```

- Árvore vazia
- Encontrar o menor de cada uma das subárvores
- Comparar
   entre si e
   com o valor
   da raiz



# Representação de expressões

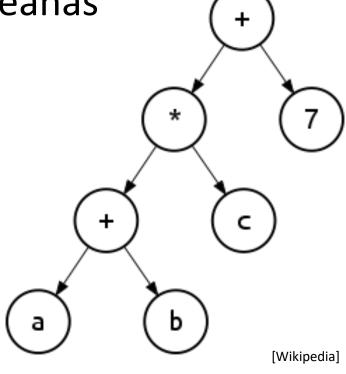
## Representação usando uma árvore binária

Expressões aritméticas / algébricas / booleanas

• Folha: operando

- Nó não terminal : operador
- Não são necessários parênteses !!

- Expressão ? Notações possíveis ?
- Que travessias são possíveis ?



## Notação – Como representar uma expressão?

- Notação INFIXA: operando operador operando
- Notação PREFIXA : operador operando operando
- Notação POSFIXA : operando operando operador

PREFIX	POSTFIX	INFIX
* + a b c	a b + c *	(a + b) * c
+ a * b c	a b c * +	a + (b * c)

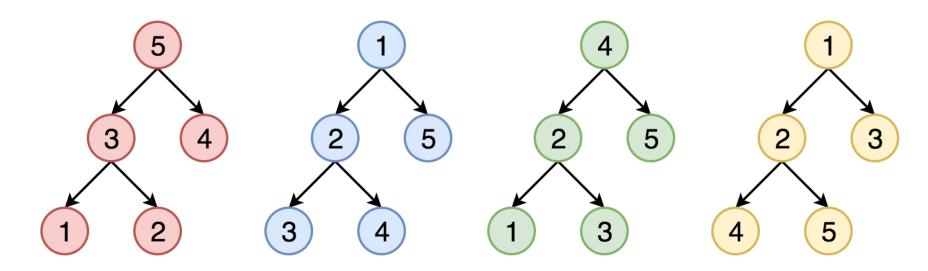
#### Outro exemplo

PREFIX	POSTFIX	INFIX
+ * * / a b c d e	a b / c * d * e +	a/b*c*d+e

- Como ler cada string e efetuar as operações ?
- Como usar o TAD STACK ?

#### Exemplo – Notação POSTFIX – Resultado?

- $\bullet$  2 3 + 8 \* = ?
- STACK
- Ler da esquerda para a direita
- Empilhar os operandos
- Sempre que se encontra um operador :
  - retirar os dois operandos que estão no topo da STACK
  - empilhar o resultado
- Façam este exemplo!!



[zhang-xiao-mu.blog]

# Travessias de uma Árvore Binária

#### Travessias

- Visitar cada nó da árvore binária exatamente uma vez
- E efetuar algum tipo de processamento sobre cada nó
  - Imprimir
  - Alterar o valor
  - Escrever em ficheiro
  - •
- Vários tipos / ordens de travessia
- Travessias recursivas vs iterativas

## Ordem da visita para o nó raiz e as subárvores

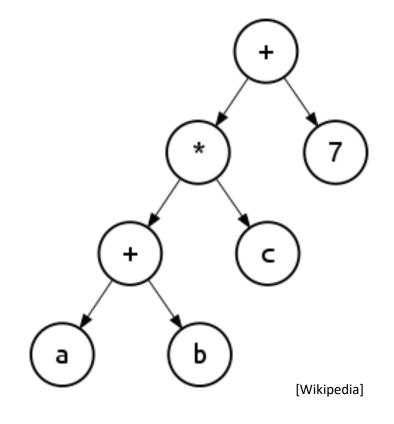
Travessia em pré-ordem (NLR)

Travessia em-ordem (LNR)

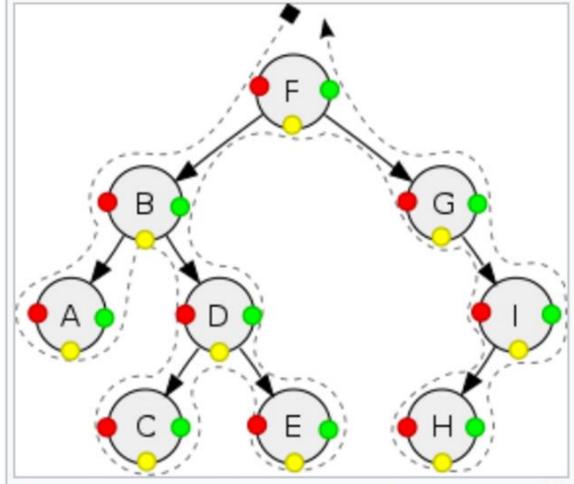
$$a + b * c + 7$$

Travessia em pós-ordem (LRN)

$$ab + c * 7 +$$



#### Travessias





Depth-first traversal of an example tree:

pre-order (red): F, B, A, D, C, E, G, I, H;

in-order (yellow): A, B, C, D, E, F, G, H, I;

post-order (green): A, C, E, D, B, H, I, G, F.

[Wikipedia]

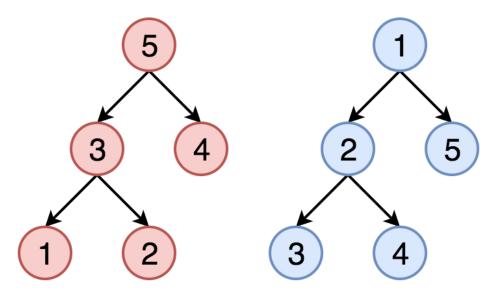
## Ordem / Travessias em profundidade

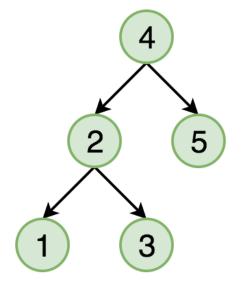
DFS Postorder

Bottom -> Top Left -> Right DFS Preorder

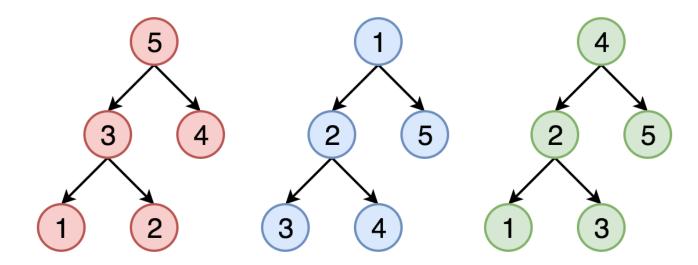
Top -> Bottom Left -> Right DFS Inorder

Left -> Node -> Right





[zhang-xiao-mu.blog]



# Travessias

[zhang-xiao-mu.blog]

# Algoritmos Recursivos

#### Travessias recursivas

NLR – Pré-Ordem

processar o nó raiz

chamada recursiva para a subárvore esquerda chamada recursiva para a subárvore direita

• LNR – Em-Ordem

chamada recursiva para a subárvore esquerda processar o nó raiz

chamada recursiva para a subárvore direita

LRN – Pós-Ordem

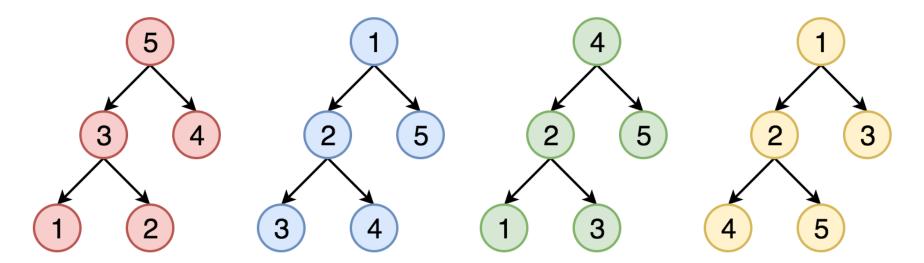
• • •

#### Travessia em pré-ordem

```
void TreeTraverseInPREOrder(Tree* root, void (*function)(ItemType* p)) {
 if (root == NULL) return;
 function(&(root->item));
 TreeTraverseInPREOrder(root->left, function);
 TreeTraverseInPREOrder(root->right, function);
```

## Exemplos de utilização – Funções genéricas

```
void printInteger(int* p) { printf("%d ", *p); }
void multiplyIntegerBy2(int* p) { *p *= 2; }
printf("PRE-Order traversal : ");
TreeTraverseInPREOrder(tree, printInteger);
printf("Multiply each value by 2\n");
TreeTraverseInPREOrder(tree, multiplyIntegerBy2);
```



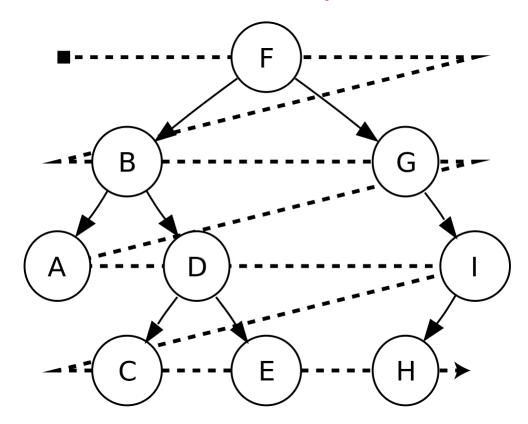
# Travessias

[zhang-xiao-mu.blog]

# Algoritmos Iterativos

#### Uma travessia adicional – Travessia por níveis

- Mais um tipo de travessia
- Breadth-First traversal
- Como são visitados os nós da árvore ?
- A solução habitual usa uma FILA / QUEUE



[Wikipedia]

## Ordem / Travessias

DFS Postorder

Bottom -> Top Left -> Right

DFS Preorder

Top -> Bottom Left -> Right DFS Inorder

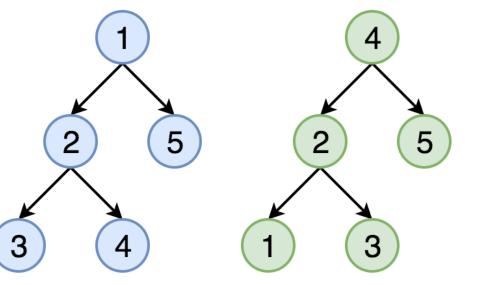
Left -> Node -> Right

**BFS** 

Left -> Right Top -> Bottom

5

2



[zhang-xiao-mu.blog]

3

#### Travessias iterativas

- Usar uma estrutura de dados auxiliar : QUEUE ou STACK
- Armazenar ponteiros para os próximos nós a processar
- QUEUE: Breadth-First por níveis
- STACK : Depth-First em profundidade
  - Pré-Ordem / Em-Ordem / Pós-Ordem

## Estratégia básica

- Criar um conjunto vazio de ponteiros
- Adicionar o ponteiro para o nó raiz da árvore
- Enquanto o conjunto não for vazio

Retirar do conjunto o ponteiro para o próximo nó ———



Se necessário, adicionar ponteiro(s) ao conjunto



Destruir o conjunto vazio

#### Travessia por níveis – QUEUE

```
void TreeTraverseLevelByLevelWithQUEUE(Tree* root,
                                       void (*function)(ItemType* p)) {
  if (root == NULL) {
    return;
  // Not checking for queue errors !!
  // Create the QUEUE for storing POINTERS
  Queue* queue = QueueCreate();
  QueueEnqueue(queue, root);
```

#### Travessia por níveis – QUEUE

```
while (QueueIsEmpty(queue) == 0) {
  Tree* p = QueueDequeue(queue);
 function(&(p->item));
 if (p->left != NULL) {
   QueueEnqueue(queue, p->left);
  if (p->right != NULL) {
   QueueEnqueue(queue, p->right);
QueueDestroy(&queue);
```

- Enquanto houver nós não visitados
- Processar o próximo nó
- Se houver um filho esquerdo, adicionar o seu ponteiro à QUEUE
- Se houver um filho direito, adicionar o seu ponteiro à QUEUE

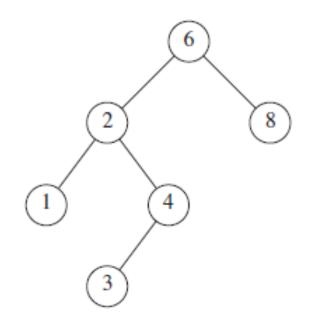
#### Travessia em Pré-Ordem – STACK

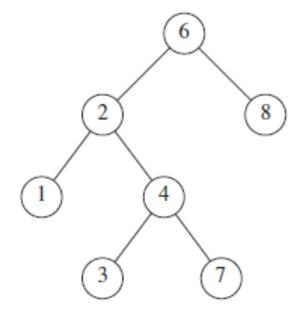
```
while (StackIsEmpty(stack) == 0) {
   Tree* p = StackPop(stack);
  function(&(p->item));
     Pay attention to the push order
  if (p->right != NULL) {
    StackPush(stack, p->right);
  if (p->left != NULL) {
    StackPush(stack, p->left);
```

- Enquanto houver nós não visitados
- Processar o próximo nó
- Se houver um filho direito, adicionar o seu ponteiro à STACK
- Se houver um filho esquerdo, adicionar o seu ponteiro à STACK

# Árvores Binárias de Procura (ABP) – Binary Search Trees (BST)

#### Critério de ordem ?





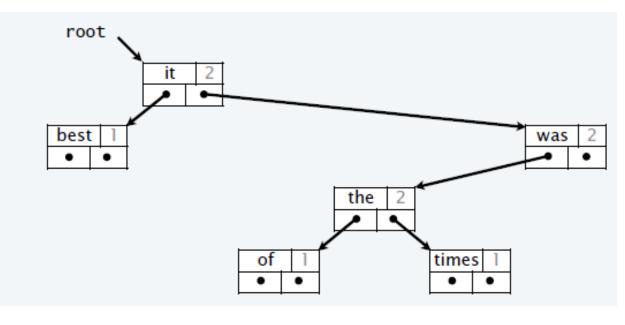
- Qual das árvores está ordenada ?
- Que operações são mais eficientes por existir uma ordem ?

## TAD Árvore Binária de Procura

- Conjunto de elementos do mesmo tipo
- Armazenados em-ordem
- Que operações beneficiam / dependem da ordem dos elementos ?
- Procura / inserção / remoção / substituição
- Pertença
- search() / insert() / remove() / replace()
- contains()
- size() / isEmpty()
- create() / destroy()

# Critério de ordem – Definição recursiva

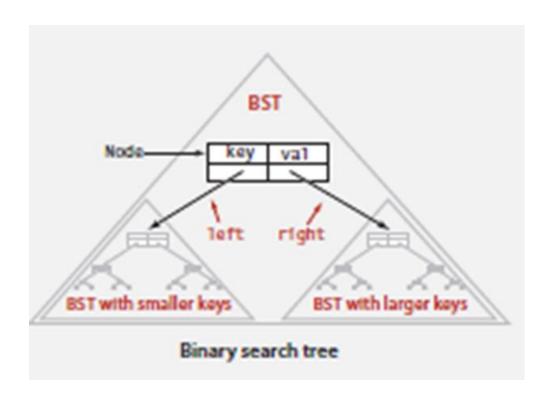
- Para cada nó, os elementos da sua subárvore esquerda são inferiores a esse nó
- E os elementos da sua subárvore direita são superiores a esse nó
- Não há elementos repetidos !!
- A organização da árvore depende da sequência de inserção dos elementos



[Sedgewick & Wayne]

 Qual a ordem de inserção dos nós nesta árvore ?

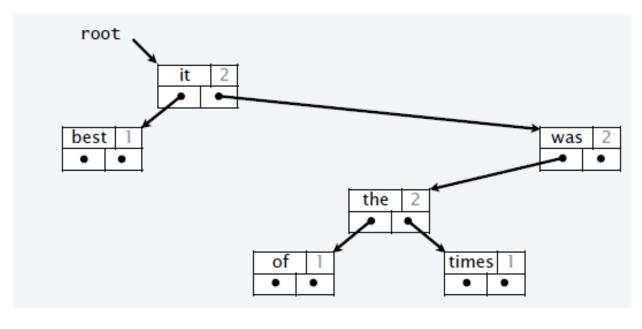
# Critério de ordem – Definição recursiva



# Operações habituais

- O item armazenado em cada nó é, em geral, um par (chave, valor)
- Procurar
- Adicionar
- Alterar
- Remover
- Visitar em-ordem

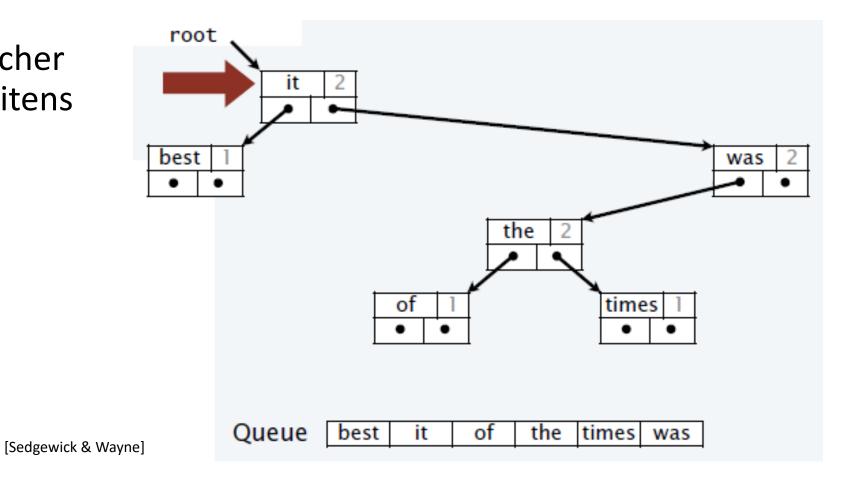




[Sedgewick & Wayne]

### Travessia em-ordem

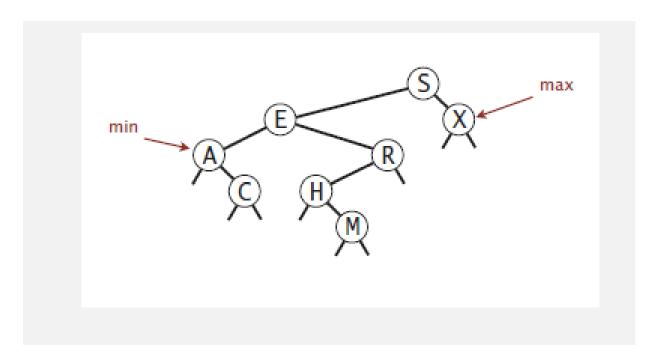
 Exemplo : preencher uma fila com os itens ordenados



# Árvores Binárias de Procura (ABP) – Algumas funções

# ABP – Menor elemento ? / Maior elemento ?

- Onde estão ?
- Como fazer ?
- Eficiência ?



# ABP – getMin() – Versão recursiva

```
ItemType BSTreeGetMin(const BSTree* root) {
    if (root == NULL) {
        return NO_ITEM;
    }
    if (root->left == NULL) {
        return root->item;
    }
    return BSTreeGetMin(root->left);
}
```

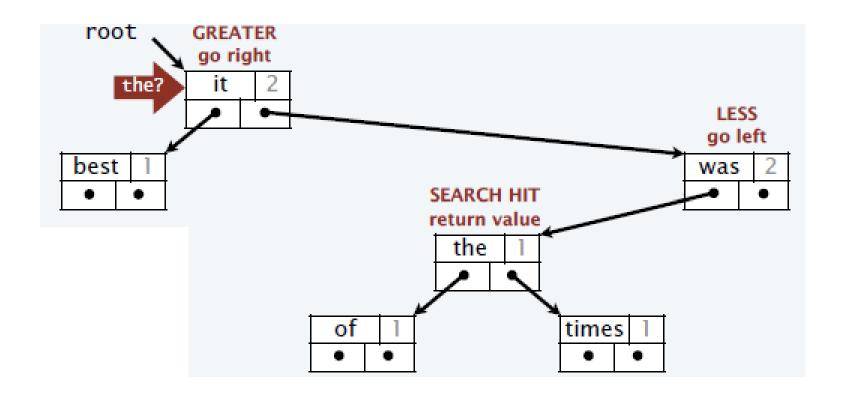
• Procurar o nó "mais à esquerda", i.e., que não tem filho esquerdo

# ABP – getMax() – Versão iterativa

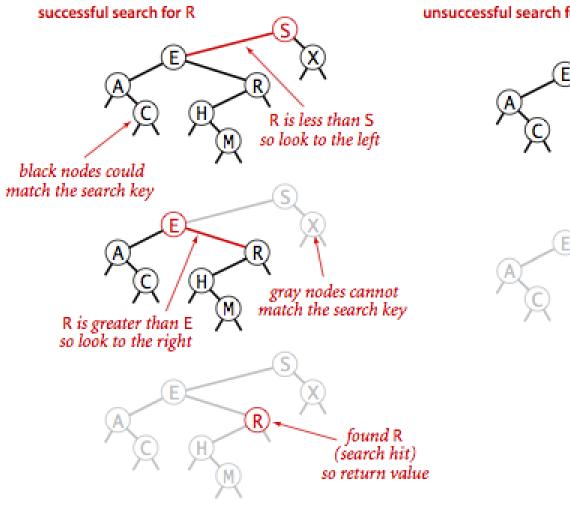
```
ItemType BSTreeGetMax(const BSTree* root) {
  if (root == NULL) {
    return NO_ITEM;
  while (root->right != NULL) {
    root = root->right;
  return root->item;
```

• Procurar o nó "mais à direita", i.e., que não tem filho direito

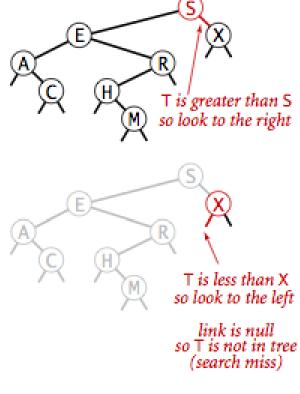
#### ABP – Procurar um elemento – Como fazer?



## Exemplos



#### unsuccessful search for T



Successful (left) and unsuccessful (right ) search in a BST

### ABP — Procurar — Versão iterativa

```
int BSTreeContains(const BSTree* root, const ItemType item) {
  while (root != NULL) {
    if (root->item == item) {
      return 1;
    if (root->item > item) {
      root = root->left;
     else {
      root = root->right;
  return 0;
```



# Exercícios / Tarefas

# Ex. 1: Escrever a expressão nas 3 notações

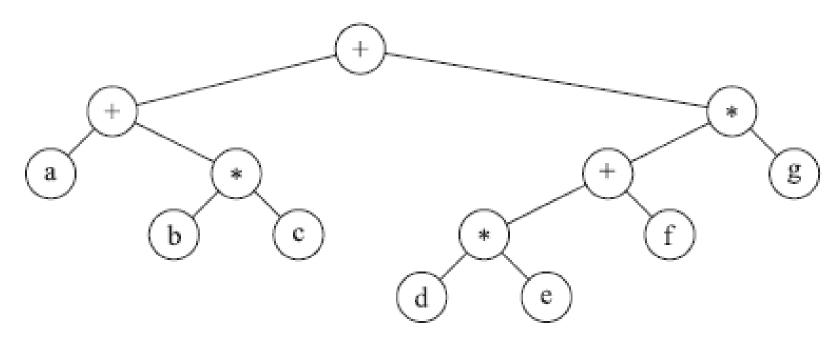


Figure 4.14 Expression tree for (a + b \* c) + ((d \* e + f) \* g)

[Weiss]

#### Exercício 2 – Verdadeiro ou Falso

- Na travessia em **Pré-Ordem** de uma árvore binária, todos os elementos da subárvore direita da raiz são visitados **primeiro** que os elementos da subárvore esquerda da raiz.
- Na travessia em **Pós-Ordem** de uma árvore binária, todos os elementos da subárvore esquerda da raiz são visitados **primeiro** que os elementos da subárvore direita da raiz.
- Numa **Árvore Binária de Procura** (*"Binary Search Tree"*), a subárvore direita de um dado nó pode conter elementos de valor inferior a esse mesmo nó.

# Tarefa 1: ABP – getMin() – Versão iterativa

 Desenvolva uma função iterativa que devolva o valor do menor elemento pertencente a uma Árvore Binária de Procura (ABP) / Binary Search Tree (BST) que armazena números inteiros

# Tarefa 2: ABP – getMax() – Versão recursiva

- Desenvolva uma função recursiva que devolva o valor do maior elemento pertencente a uma Árvore Binária de Procura (ABP) / Binary Search Tree (BST) que armazena números inteiros
- Não use variáveis globais!!

#### Tarefa 3: ABP — Procurar — Versão recursiva

 Desenvolva uma função recursiva que, dado um valor inteiro e uma Árvore Binária de Procura (ABP) / Binary Search Tree (BST), devolva um ponteiro para o nó armazenando esse valor, caso exista na árvore, ou o ponteiro NULL, caso contrário

Não use variáveis globais!!

# Tarefa 4: Implementar as travessias recursivas

- Travessia em pré-ordem
- Travessia em-ordem
- Travessia em pós-ordem
- Atenção à ordem de visita das subárvores !!
- Listar os elementos de uma árvore e confirmar a ordem

# Tarefa 5: Travessia em pré-ordem – Aplicação

- Analisar o código
- Registar a informação de uma árvore num ficheiro, usando uma travessia em pré-ordem
- Recuperar a informação de uma árvore a partir de um ficheiro, usando uma travessia em pré-ordem

#### Tarefa 6: Travessias iterativas

- Analisar o código
- Travessia iterativa EM-ORDEM, usando uma PILHA / STACK
- Travessia iterativa em PÓS-ORDEM, usando uma PILHA / STACK