

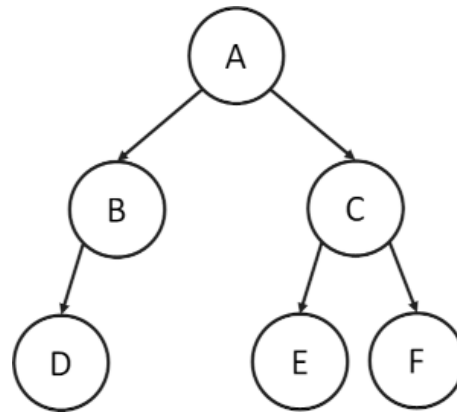
# **Estrutura de Dados II**

## **Ciência da Computação**

Prof. André Kishimoto  
2023

# Árvore Binária

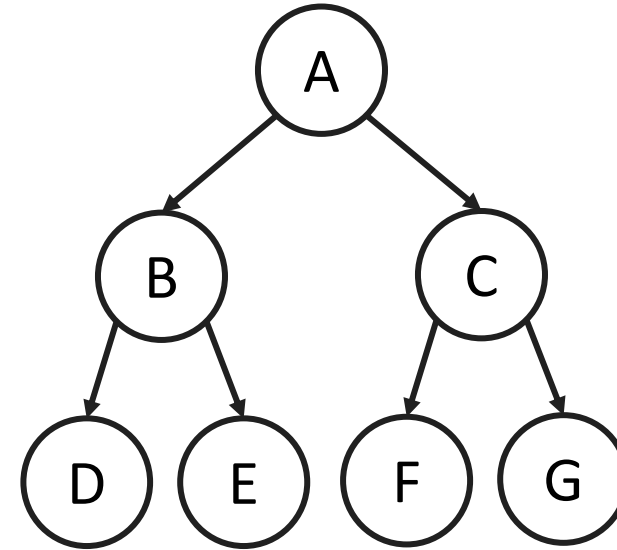
- *Binary tree* é uma especialização de árvore.
- Uma regra principal:
  - **Cada nó da árvore binária tem zero, um ou dois filhos (no máximo).**
  - Filho esquerdo (*left child*) e filho direito (*right child*).



# Árvore Binária

Propriedades:

- A **altura** de uma árvore com  $n$  elementos ( $n > 0$ ) é no **mínimo**  $\lceil \log_2 n \rceil$  e no **máximo**  $n-1$ .
  - $\log_2 n = x$  (inverso é  $2^x = n$ )
- Uma árvore binária **não vazia** com altura  $h$  tem no **mínimo**  $h+1$  nós e no **máximo**  $2^{h+1} - 1$  nós.



Árvore binária cheia

- Altura mínima e máxima?
- Quantidade mínima e máxima de nós?
- Exemplo de altura máxima?

# Árvore Binária

- Podemos definir uma árvore binária de maneira recursiva.
- Uma árvore binária ou é vazia ou consiste em:
  - Um nó raiz da árvore  $T$  que armazena um elemento;
  - Uma árvore binária, chamada de subárvore da esquerda de  $T$ ;
  - Uma árvore binária, chamada de subárvore da direita de  $T$ .

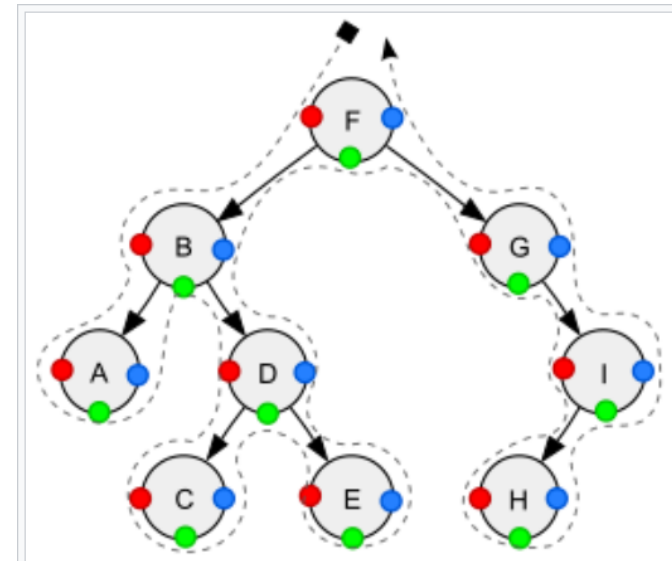
# Percurso/travessia em árvore

- Árvores binárias são usadas principalmente para busca.
- É possível percorrer uma árvore:
  - **Pré-ordem:** Visitar a raiz, depois a subárvore esquerda e, por último, a subárvore direita.
  - **Em ordem:** Visitar a subárvore esquerda, depois a raiz e, por último, a subárvore direita.
  - **Pós-ordem:** Visitar a subárvore esquerda, depois a subárvore direita e, por último, a raiz.
  - **Por nível:** Visitar a raiz, depois os nós do próximo nível, da esquerda para a direita, depois os nós do próximo nível, da esquerda para a direita, até percorrer o último nível.

# Percurso/travessia em árvore

- Árvores binárias são usadas principalmente para busca.
- É possível percorrer uma árvore:
  - **Pré-ordem:** pré-fixado, pre-order, **NLR** traversal.
  - **Em ordem:** infixado, in-order, **LNR** traversal.
  - **Pós-ordem:** pós-fixado, post-order, **LRN** traversal.
  - **Por nível:** level-order traversal.

- N: Node
- L: Left
- R: Right



Depth-first traversal (dotted path) of a binary tree:

*Pre-order (node visited at position red ●):*

F, B, A, D, C, E, G, I, H;

*In-order (node visited at position green ●):*

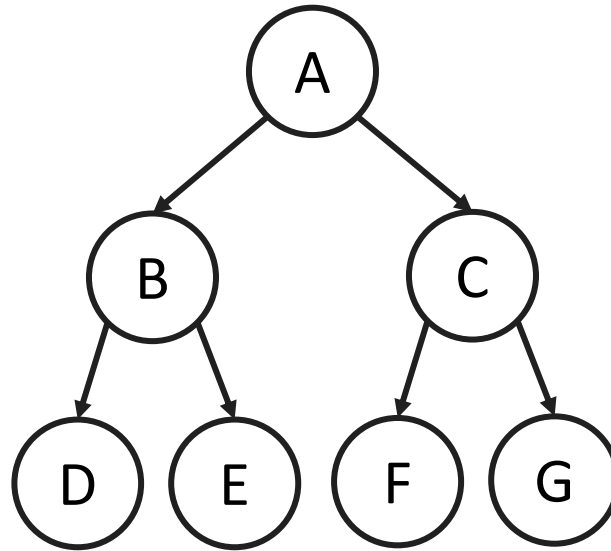
A, B, C, D, E, F, G, H, I;

*Post-order (node visited at position blue ●):*

A, C, E, D, B, H, I, G, F.

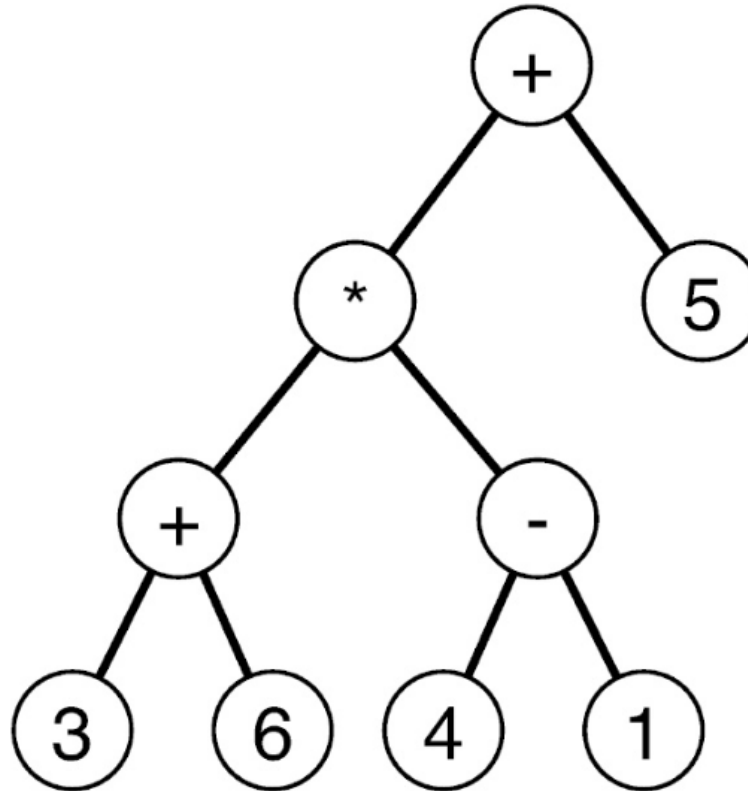
[https://en.wikipedia.org/wiki/Tree\\_traversal](https://en.wikipedia.org/wiki/Tree_traversal)

# Percurso/travessia em árvore



- Percurso em pré-ordem?
- Percurso em ordem?
- Percurso em pós-ordem?
- Percurso por nível?

# Percurso/travessia em árvore



- Percurso em pré-ordem?
- Percurso em ordem?
- Percurso em pós-ordem?
- Percurso por nível?

Figura 16.2: Árvore da expressão:  $(3 + 6) * (4 - 1) + 5$ .

CELES, W.; CERQUEIRA, R.; RANGEL, J. L.  
Introdução a estrutura de dados: com técnicas de  
programação em C, 2ª ed. Rio de Janeiro: Elsevier,  
2016.



# Percurso (...)

## Avaliação de uma árvore de expressão

O caminhamento pós-fixado de uma árvore binária pode ser usado para resolver o problema de avaliação de expressões. Nesse problema, dada a árvore de uma expressão aritmética, ou seja, uma árvore binária na qual para cada nodo externo existe um valor associado e para cada nodo interno se associa um operador aritmético (ver Exemplo 7.9), deseja-se calcular o valor da expressão aritmética representada pela árvore.

O algoritmo `evaluateExpression`, indicado no Trecho de Código 7.24, avalia a expressão associada com a subárvore com raiz no nodo  $v$  de uma árvore  $T$ , que representa uma expressão aritmética, executando um caminhamento pós-fixado  $T$  que se inicia em  $v$ . Nesse caso, a ação “de visita” sobre cada nodo consiste na execução de uma operação aritmética simples. Observa-se que se explora o fato de que uma árvore de expressão aritmética é uma árvore binária própria.

**Algoritmo** `evaluateExpression( $T, v$ )`:

**se**  $v$  é um nodo interno de  $T$  **então**

    seja  $\circ$  o operador armazenado em  $v$

$x \leftarrow \text{evaluateExpression}(T, T.\text{left}(v))$

$y \leftarrow \text{evaluateExpression}(T, T.\text{right}(v))$

**retorna**  $x \circ y$

**senão**

**retorna** o valor armazenado em  $v$

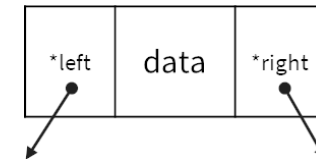
**Trecho de Código 7.24** Algoritmo `evaluateExpression` para calcular a expressão representada pela subárvore de uma árvore  $T$  que representa uma expressão aritmética, enraizada no nodo  $v$ .

A aplicação de caminhamento pós-fixado na avaliação de expressões aritméticas resulta em um algoritmo que executa em tempo  $O(n)$  para avaliar uma expressão aritmética representada por uma árvore binária de  $n$  nodos. Na verdade, da mesma forma que o caminhamento pós-fixado genérico, o caminhamento pós-fixado para árvores binárias pode ser aplicado para outros problemas “bottom-up” (como, por exemplo, o problema de cálculo do tamanho apresentado no Exemplo 7.7).

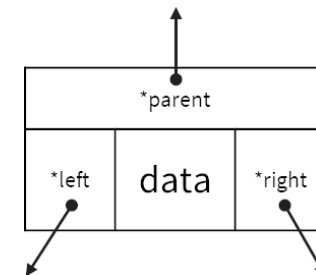
GOODRICH, M. T.; TAMASSIA, R. Estrutura de Dados e Algoritmos em Java, 5ª ed. Porto Alegre: Bookman, 2013.

# Implementação

- Uma árvore é composta por um conjunto de nós.
- No caso de uma árvore binária, o mínimo que o nó precisa ter é:
  - A parte dos **dados**, o conteúdo que é armazenado por cada nó (*data*);
  - Um ponteiro para o **nó filho esquerdo** (*\*left*);
  - Um ponteiro para o **nó filho direito** (*\*right*).



- Podemos incluir um ponteiro que aponta para o **nó pai** (*\*parent*).
  - Não é obrigatório, mas ter acesso ao nó pai pode facilitar algumas operações.



# Implementação

