

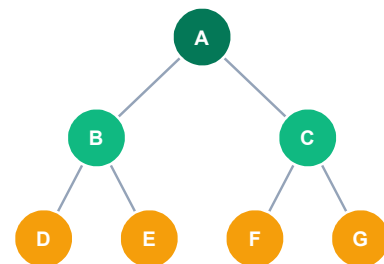
Árvores

Prof. Edson Pedro Ferlin

AULA 3 – INTRODUÇÃO ÀS ÁRVORES

Introdução às Árvores

Definições • Representações • Árvores Binárias • Percursos



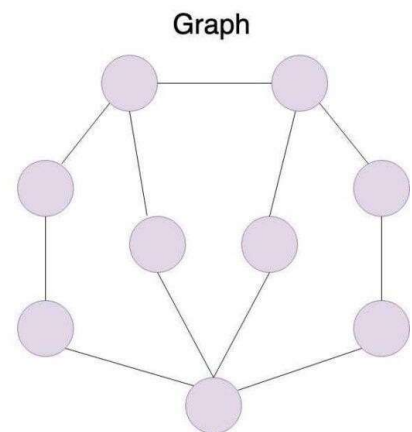
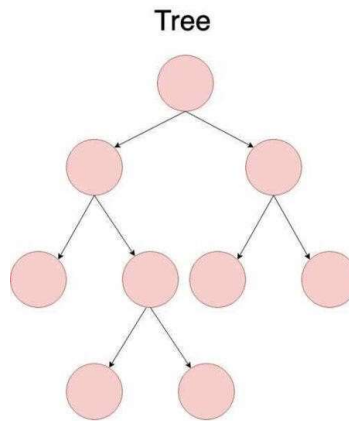
As estruturas sequenciais são suficientes para modelar qualquer tipo de problema?

A resposta é NÃO

- Como você organizaria em memória estruturas como:
 - Um sistema de arquivos (pastas)?
 - Uma hierarquia de empresa?
 - Um ranking de jogos?
- Estruturas lineares não são adequadas para representar relações entre seus elementos, como por exemplo a hierarquia
- **Para modelar de maneira mais adequada esses problemas complexos precisamos de uma estrutura não linear**

Exemplos de estruturas de dados não lineares

- Árvores
- Grafos
- Dicionários
- Heap
- etc



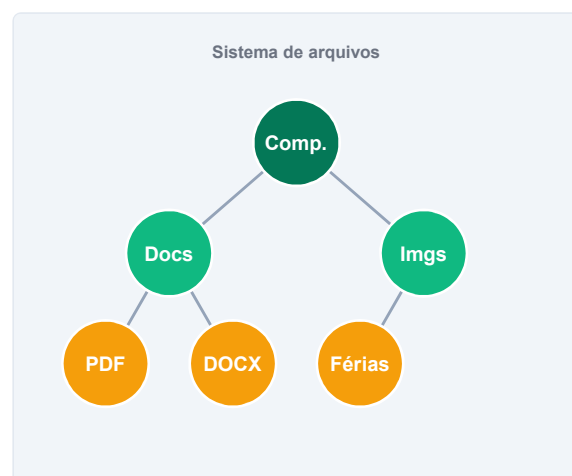
5

Árvores

Prof. Edson Pedro Ferlin

Onde encontramos árvores?

- Sistema de arquivos
- Organograma empresarial
- Árvore genealógica
- DOM de páginas HTML
- Inteligência Artificial
- Compiladores
- Bancos de dados



6

Árvores

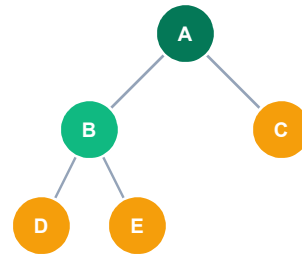
Prof. Edson Pedro Ferlin

O que é uma Árvore?

Uma árvore é uma estrutura de dados **não linear**, composta por um conjunto de nós conectados por arestas.

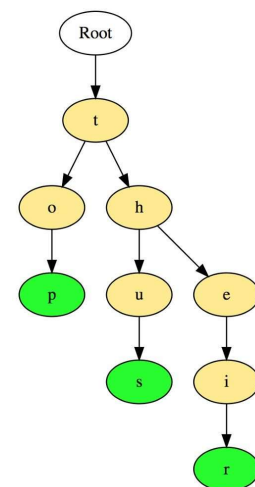
Características

- Existe apenas um nó raiz.
- Todo nó possui zero ou mais filhos.
- Não existem ciclos.
- Existe um único caminho entre dois nós.



Árvore

- É a estrutura não linear mais simples
- Permite tratamento computacional para modelar diversos problemas práticos de forma eficiente e simples
- **Definição:** É uma estrutura de dados que armazena as informações de maneira hierárquica, tal que:
 - Com exceção de sua raiz (elemento do topo), todos os demais elementos possuem um elemento pai e 0 ou mais elementos filho.



Tipos Árvores

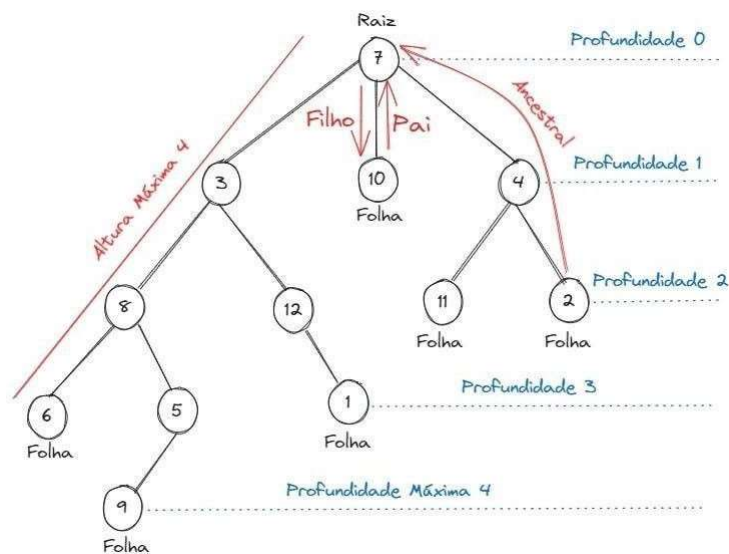
- Existem diferentes tipos de árvores que são especializadas para otimizar um determinado tipo de operação do mundo real
- Exemplos:
 - Árvores Binárias
 - Árvores AVL
 - Árvores Binárias de Busca
 - Árvores Rubro-Negras
 - Árvores B

Definição Matemática

- Uma árvore enraizada T , ou simplesmente árvore, é um conjunto finito de elementos denominados nós ou vértices tais que
 - $T = \emptyset$, e a árvore é dita vazia, ou
 - existe um nó especial chamado raiz de $T(r(T))$; os restantes constituem um único conjunto vazio ou são divididos em $m \geq 1$ conjuntos disjuntos não vazios, as subárvores de $r(T)$, ou simplesmente subárvores, cada qual, por sua vez, uma árvore.

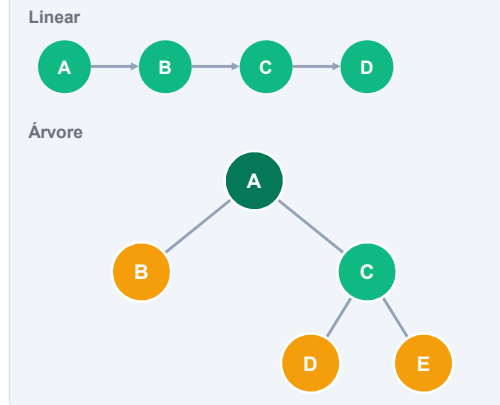
Conceitos

- Floresta: Conjunto de árvores
- Nó: Elemento da árvore
- Raiz: Único nó sem pai
- Folha: Nó sem filhos
- Aresta: Relacionamento/Ligação entre dois nós
- Nó pai/filho do nó: Nó mais próximo acima/abaixo do nó
- Subárvore: árvore cuja raiz é um nó qualquer da árvore principal
- Altura: Distância máxima (número de arestas) entre o nó raiz e o nó folha mais distante



Estruturas Lineares × Não Lineares

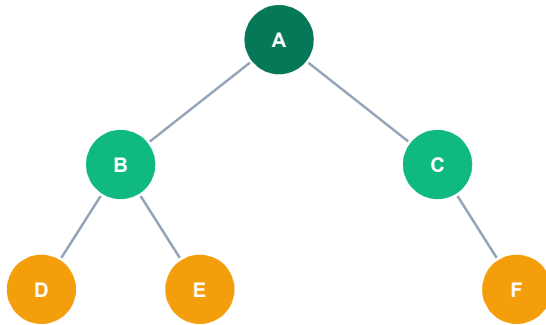
Estruturas Lineares	Árvores
Vetores	Hierarquia
Listas	Ramificações
Pilhas	Diversos níveis
Filas	Organização em níveis



Definições Fundamentais

- 1 **Grau** Número de filhos de um nó
- 2 **Altura** Maior distância da raiz até uma folha
- 3 **Profundidade** Distância de um nó até a raiz
- 4 **Nível** Conjunto de nós à mesma profundidade

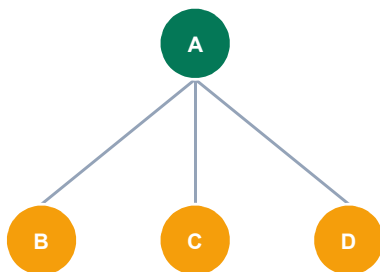
Exemplo



Responda

- Quem é a raiz?
- Quantas folhas existem?
- Quem é o pai de E?

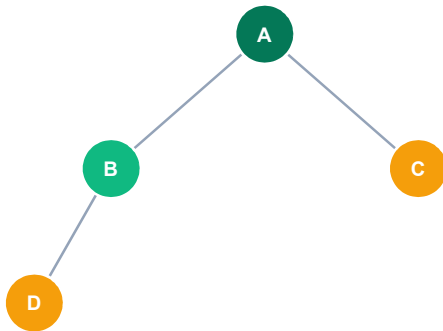
Grau de um Nó



$$\text{Grau}(A) = 3$$

A raiz possui três filhos: B, C e D.

Altura da Árvore



Altura = 3

Maior número de arestas da raiz A até a folha mais profunda (D).

Representações de Árvores

Ligada

(ponteiros)

- Cada nó aponta para seus filhos
- Cresce dinamicamente
- Uso flexível de memória

Vetorial

(arranjo)

- Nós armazenados por índice
- Filhos calculados por fórmula
- Ideal para árvores completas

Hierárquica

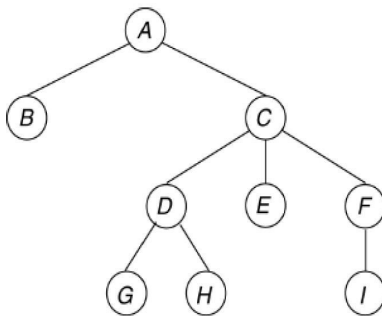
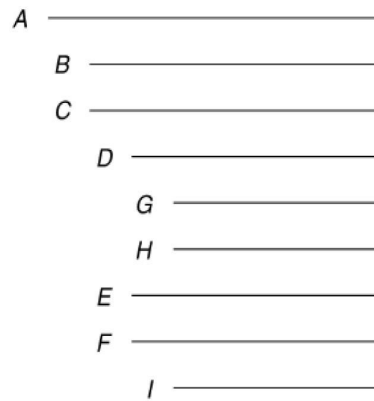


Diagrama de Barras



Parênteses aninhados

(A (B) (C (D (G) (H)) (E) (F (I))))

Representação Ligada



Cada nó guarda o dado e dois ponteiros que referenciam as subárvores esquerda e direita. Quando não há filho, o ponteiro é nulo (None).

Representação em Vetor

valor	A	B	C	D	E	F	G
índice	0	1	2	3	4	5	6

Filho esquerdo

$$2 \cdot i + 1$$

Filho direito

$$2 \cdot i + 2$$

Atividade

Para a árvore apresentada em aula, calcule:

1**Altura**

da árvore

2**Folhas**

quantidade

3**Grau**

de cada nó

Árvores Binárias

Cada nó com no máximo dois filhos

Árvore Binária — Definição

Cada nó possui **no máximo dois filhos**.



Filho esquerdo

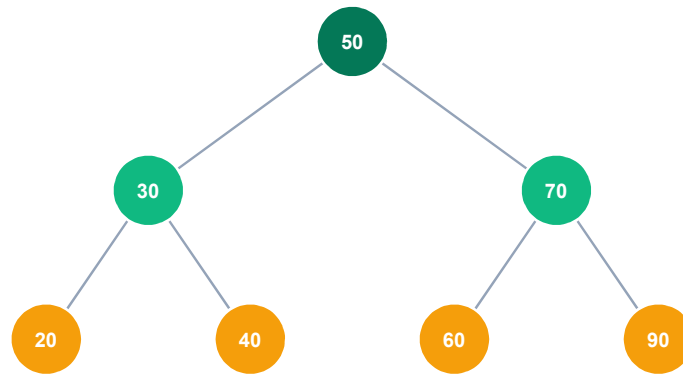
left child



Filho direito

right child

Exemplo de Árvore Binária



Árvore binária de busca: valores menores à esquerda, maiores à direita.

Implementação Básica

- Cada nó deve conter seu valor e dois nós filhos (esquerdo e direito) que podem estar vazios (None);
- A classe árvore deve ser instanciada através do nó raiz e deve possuir seus métodos, como percurso em pré-ordem, pós-ordem, em ordem, inserção, remoção, etc.

```
class Node:
    def __init__(self, value):
        self.value = value
        self.left = None
        self.right = None
```

Implementação em Python

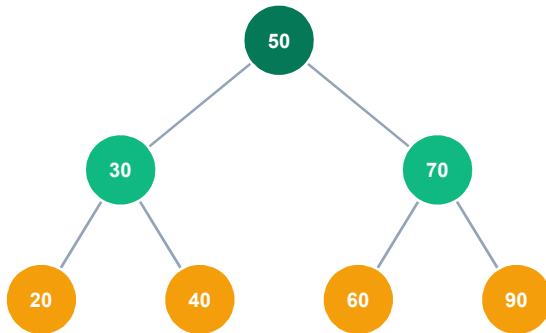
```
class No:  
    def __init__(self, valor):  
        self.valor = valor  
        self.esquerda = None  
        self.direita = None
```

A classe No guarda o valor e as referências para as subárvores esquerda e direita.

Criando a Árvore

```
raiz = No(50)  
raiz.esquerda = No(30)  
raiz.direita = No(70)  
raiz.esquerda.esquerda = No(20)  
raiz.esquerda.direita = No(40)  
raiz.direita.esquerda = No(60)  
raiz.direita.direita = No(90)
```

Visualização



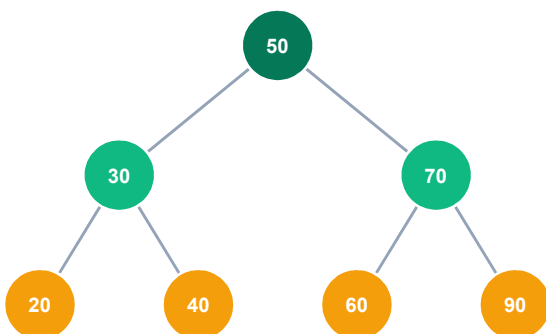
```

raiz = No(50)
raiz.esquerda = No(30)
raiz.direita = No(70)
...

```

Cada chamada No(...) cria um nó; as atribuições ligam pais e filhos, formando a árvore ao lado.

Inserção



65

Novo nó

- Compara o novo valor com a raiz.
- Vai à esquerda se menor, à direita se maior.
- Repete até encontrar a posição vazia correta.

Busca

Buscar o valor 40



- $40 < 50 \rightarrow$ vai para a esquerda.
- $40 > 30 \rightarrow$ vai para a direita.
- $40 = 40 \rightarrow$ valor encontrado!

Aplicações das Árvores Binárias

1 Sistemas Operacionais

2 Compiladores

3 Bancos de Dados

4 Inteligência Artificial

5 Compressão Huffman

Percursos

Visitar todos os nós de forma ordenada

O que é Percurso?

- É o caminho para percorrer todos os nós de uma árvore
- Diferente das estruturas lineares, em árvores temos múltiplos caminhos
- Percursos principais
 - Pré-ordem
 - Em ordem
 - Pós-ordem



Implementação de Percurso

- Os percursos se tratam de definições recursivas entre as subárvores da árvore, dessa forma a maneira mais simples de implementá-los é com uma função recursiva

```
def inorder(node):
    if node:
        inorder(node.left)
        print(node.value)
        inorder(node.right)
```

Percursos

Percorrer significa visitar todos os nós da árvore.

Principais métodos

Pré-Ordem

Raiz → Esq → Dir

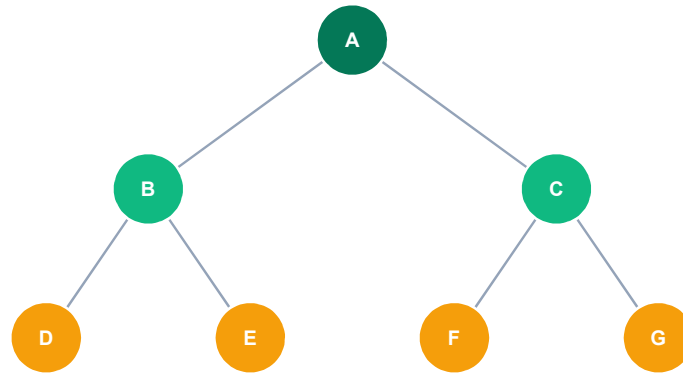
Em Ordem

Esq → Raiz → Dir

Pós-Ordem

Esq → Dir → Raiz

Árvore de Referência



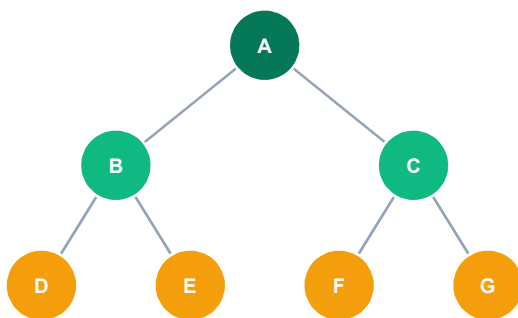
Usaremos esta árvore em todos os percursos a seguir.

37

Árvores

Prof. Edson Pedro Ferlin

Percurso Pré-Ordem

**Ordem**

- 1 · Raiz**
- 2 · Esquerda**
- 3 · Direita**

Resultado**A B D E C F G**

38

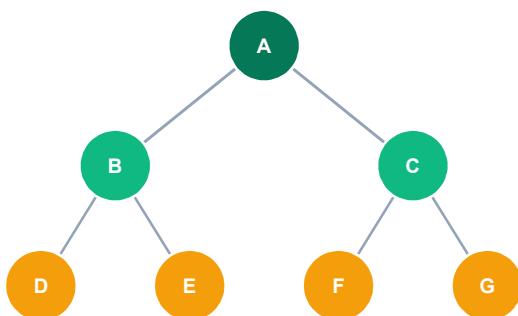
Árvores

Prof. Edson Pedro Ferlin

Pré-Ordem — Python

```
def pre_ordem(no):  
    if no:  
        print(no.valor)  
        pre_ordem(no.esquerda)  
        pre_ordem(no.direita)
```

Percurso em Ordem



Ordem

- 1 · Esquerda
- 2 · Raiz
- 3 · Direita

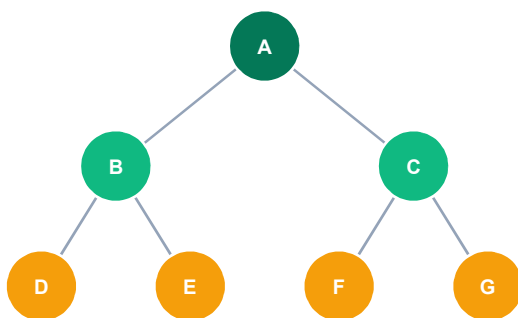
Resultado

D B E A F C G

Percurso em Ordem — Python

```
def em_ordem(no):  
    if no:  
        em_ordem(no.esquerda)  
        print(no.valor)  
        em_ordem(no.direita)
```

Percurso Pós-Ordem



Ordem

- 1 · Esquerda
- 2 · Direita
- 3 · Raiz

Resultado

D E B F G C A

Percurso Pós-Ordem — Python

```

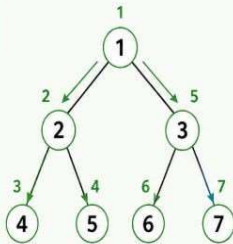
def pos_ordem(no):
    if no:
        pos_ordem(no.esquerda)
        pos_ordem(no.direita)
        print(no.valor)
  
```

Comparação dos Percursos

Percurso	Ordem de visita
Pré-Ordem	Raiz → Esq → Dir
Em Ordem	Esq → Raiz → Dir
Pós-Ordem	Esq → Dir → Raiz

PRÉ-ORDEM**Raiz → Esquerda → Direita**

Visita o nó, depois a subárvore da esquerda e por último a subárvore da direita.

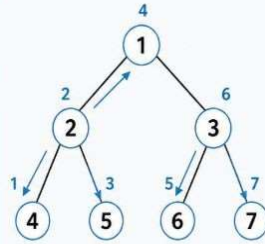


Ordem de visita:

1 → 2 → 4 → 5 → 3 → 6 → 7

EM ORDEM**Esquerda → Raiz → Direita**

Visita a subárvore da esquerda, depois o nó e por último a subárvore da direita.

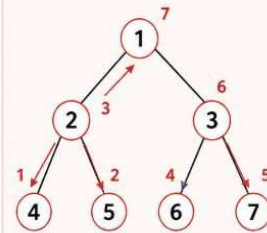


Ordem de visita:

4 → 2 → 5 → 1 → 6 → 3 → 7

PÓS-ORDEM**Esquerda → Direita → Raiz**

Visita a subárvore da esquerda, depois a subárvore da direita e por último o nó.



Ordem de visita:

4 → 5 → 2 → 6 → 7 → 3 → 1

Complexidade dos Percursos

Todos os percursos executam em

 $O(n)$

Cada nó é visitado exatamente uma vez.

Atividade - Árvores

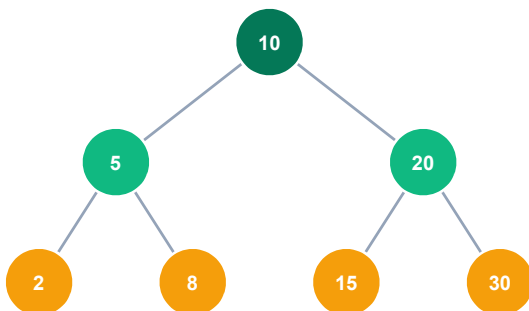
Para a árvore apresentada, determine os três percursos:

Pré-Ordem

Em Ordem

Pós-Ordem

Atividade - Árvores



Tarefa

- Construa a árvore acima em Python.
- Execute o percurso Pré-Ordem.
- Execute o percurso Em Ordem.
- Execute o percurso Pós-Ordem.

Atividade - Árvores

Modifique o programa anterior para calcular:

1

Nós

quantidade total

2

Altura

da árvore

3

Folhas

quantidade

Comparação Geral das Estruturas

Estrutura	Organização	Acesso
Vetor	Linear	Índice
Lista	Linear	Sequencial
Pilha	Linear	Topo
Fila	Linear	Extremidades
Árvore	Hierárquica	Percursos

Aplicações

Navegadores (DOM)

Árvores Genealógicas

Sistemas de Arquivos

Compiladores

Jogos

Inteligência Artificial

Bancos de Dados (B-trees)

Índices de Busca

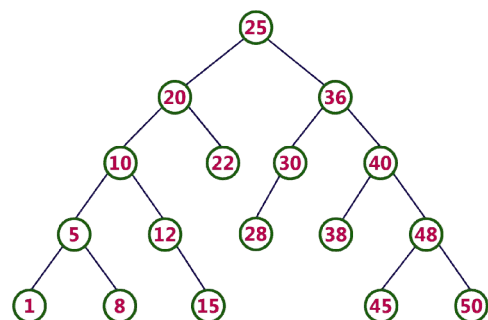
Exercícios



- 1) Implemente os métodos de busca em pré-ordem e pós-ordem na classe de árvore binária.
- 2) Implemente um método que conta a quantidade de nós em uma árvore binária.

- 3) Considere a seguinte árvore binária ao lado, qual seria o resultado das seguintes operações:

- a) inserir 42
- b) remover 15
- c) remover 20
- d) inserir 7
- e) remover 40



- 4) Com relação a árvore do exercício 3, apresente o seu percurso em pré-ordem, pós-ordem e em ordem.

Problema

Implemente a classe ArvoreBinaria em Python

- `inserir(valor)`
- `buscar(valor)`
- `pre_ordem()`
- `em_ordem()`
- `pos_ordem()`
- `contar_nos()`
- `contar_folhas()`
- `altura()`

Desafio Extra

Implemente uma **Árvore Binária de Busca (BST)**, com inserções automáticas conforme a ordem dos valores. Compare o desempenho de busca com o de uma lista linear.

Contato



eferlin@live.com



(BLOG) professorferlin.blogspot.com

(SITE) professorferlin.com.br

(YOUTUBE) [ProfEdsonPedroFerlin](https://www.youtube.com/ProfEdsonPedroFerlin)