## ÁRVORES

Prof. Muriel Mazzetto Estrutura de Dados

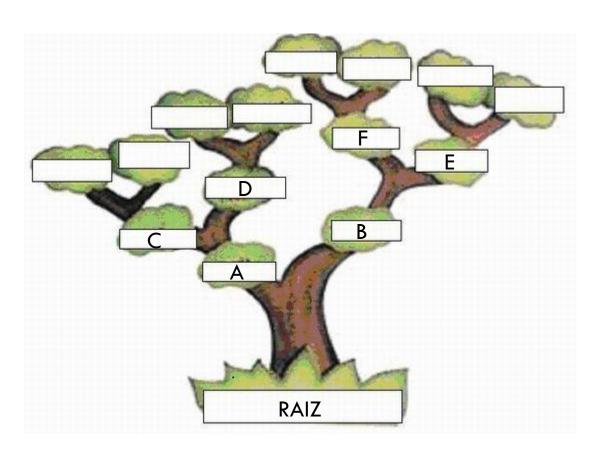
- Entre as estruturas de dados mais importantes.
- Estrutura de dados não linear e hierárquica.
- Seus elementos encontram-se "acima" ou "abaixo"
   de outros elementos da árvore.

- □ Entre as estruturas de dados mais importantes.
- Estrutura de dados não linear e hierárquica.
- Seus elementos encontram-se "acima" ou "abaixo"
   de outros elementos da árvore.
- □ Os elementos são chamados de "nós" ou "nodos".
- Cada nó possui um campo de identificação e um campo para os dados.

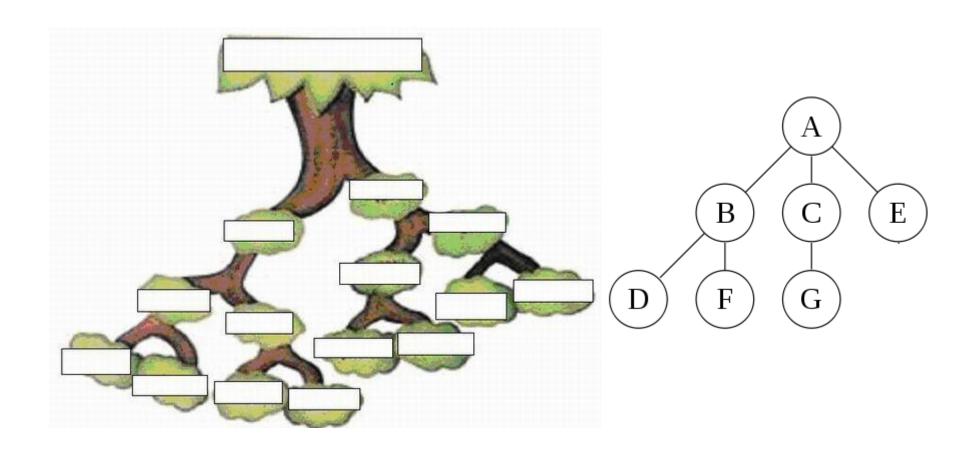
- Entre as estruturas de dados mais importantes.
- Estrutura de dados não linear e hierárquica.
- Seus elementos encontram-se "acima" ou "abaixo"
   de outros elementos da árvore.
- □ Os elementos são chamados de "nós" ou "nodos".
- Cada nó possui um campo de identificação e um campo para os dados.
- A hierarquia é definida em termos de descendência, ou seja, um nodo pode ter vários filhos.

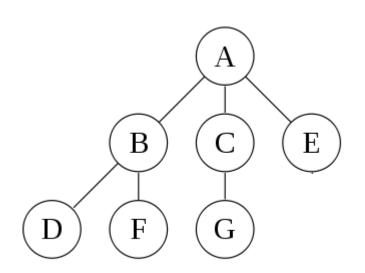
#### □ Definição:

- Estrutura de dado não linear e hierárquica.
- Formada por vértices e arestas (nós e conexões).
- Não possui ciclos (caminhos fechados).
- Uma árvore sem nós é denominada vazia.
- Uma árvore não vazia consiste em uma raiz e potenciais níveis de nós que formam a hierarquia.



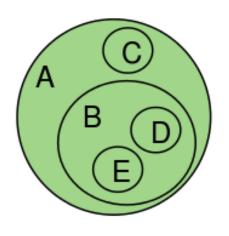
- □ RAIZ é pai de A e B.
- □ C é filho de A.
- □ A é pai de C.
- □ C é descendente de RAIZ.
- RAIZ é ancestral de todos.

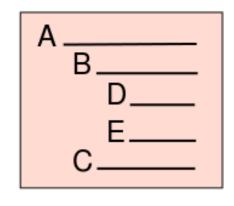




- □ A é a raiz.
- □ B, C e E são filhos de A.
- □ B é **pai** de D e F.
- □ G é descendente de A.
- □ A é ancestral de todos.

## Árvores: Representação





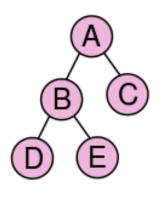


Diagrama de inclusão (Venm)

Diagrama de barras

Hierárquica

1A; 1.1B; 1.1.1D; 1.1.2E; 1.2C

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

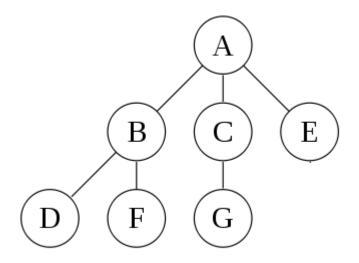
Numeração por níveis

**Aninhamento** 

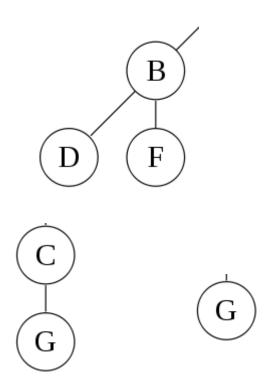
- Raiz: primeiro nó, aquele que não possui pai.
- Nível: raiz possui nível 1, soma-se um cada vez que descer para um filho.
- Profundidade/Altura: maior nível da árvore.
- □ Grau: quantidade de filhos de um nó (subárvores).
- Folha: nó que não possui filhos.
- Caminho: sequencia de nós de x até y.
- Subárvore: conjunto do nó e seus descendentes.

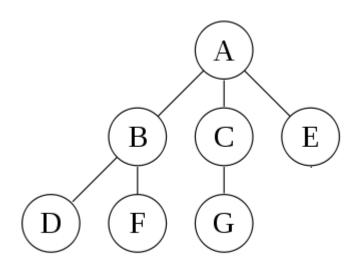
- □ Raiz: A.
- □ Nível:
  - $\Box$  B = 2;

  - $\Box$  F = 3;
- □ Profundidade: 3.
- □ Grau:
  - $\triangle$  A = 3;
  - $\Box$  B = 2;
  - $\Box C = 1;$
- □ Folha: D, F, G e E.
- $\Box$  Caminho: A B D.

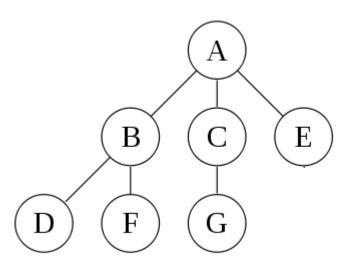


#### ■ Subárvore:

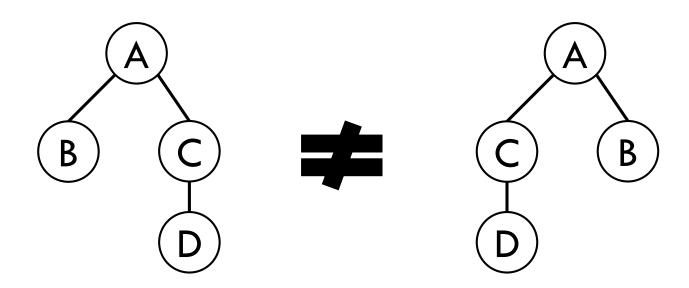




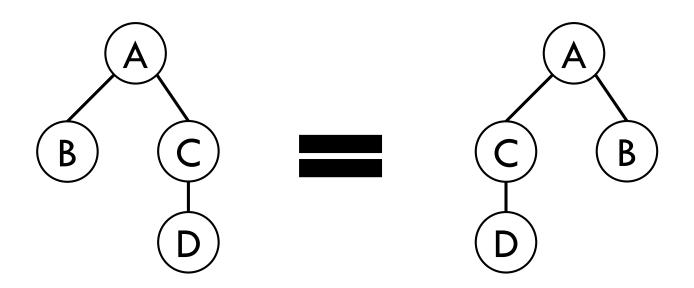
- □ Pai:
  - B pai de D;
  - □ C pai de G;
- □ Irmão:
  - D irmão de F;
  - B irmão de C e E.
- Descendente:
  - □ F é descendente de B e A.
- Ancestral:
  - A é ancestral de G.



 Uma árvore é ordenada se a forma com os filhos estão dispostos é importante.



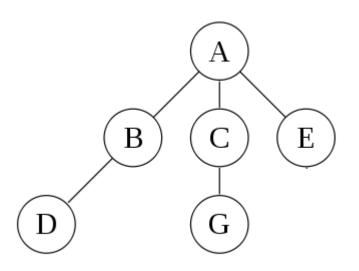
 Uma árvore é orientada se apenas hierarquia dos nós é importante.



- As árvores podem ser implementadas de diferentes formas:
  - Matriz de adjacência;
  - Listas encadeadas;
  - Nós encadeados;

- Matriz de adjacência:
  - Aloca-se uma matriz quadrada com a quantidade de nós existentes.
  - Marca-se os índices dos nós que estão conectados.

- Matriz de adjacência:
  - Aloca-se uma matriz quadrada com a quantidade de nós existentes.
  - Marca-se os índices dos nós que estão conectados.



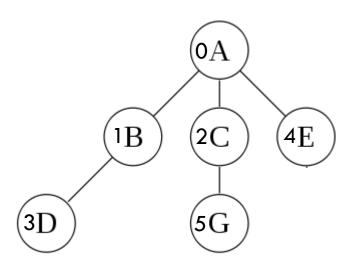
	Α	В	С	D	Е	G
Α	0	1	1	0	1	0
В	0	0	0	1	0	0
С	0	0	0	0	0	1
D	0	0	0	0	0	0
Е	0	0	0	0	0	0
G	0	0	0	0	0	0

- - Alocanós ex
  - Marca

 Matriz c Necessário adaptar para que os nós sejam interpretados como os índices da matriz.

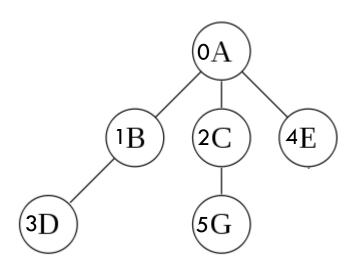
m a quantidade de

stão conectados.



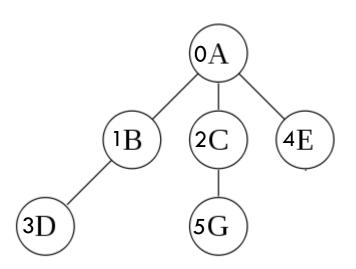
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0	0
2	0	0	0	0	0	1
3	0	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	0

- Matriz de adjacência:
  - Desvantagem: conhecer o máximo de nós; gasto de memória; muitas posições sem uso.



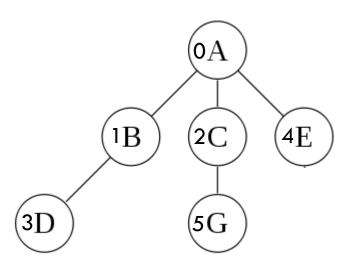
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0	0
2	0	0	0	0	0	1
လ	0	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	0

- □ Matriz de adjacência:
  - Sugestão: utilizar colunas para armazenar apenas os índices dos filhos.



	0	1	2
A:0	1	2	4
B:1	3	-1	-1
C:2	5	-1	-1
D:3	-1	-1	-1
E:4	-1	-1	-1
F:5	-1	-1	-1

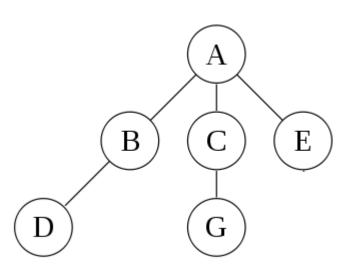
- Matriz de adjacência:
  - Sugestão: utilizar colunas para armazenar apenas os índices dos filhos.
  - Desvantagens: necessário conhecer o maior grau.

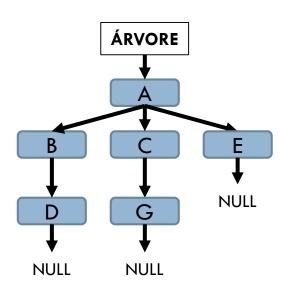


	0	1	2
A:0	1	2	4
B:1	3	-1	-1
C:2	5	-1	-1
D:3	-1	-1	-1
E:4	-1	-1	-1
F:5	-1	-1	-1

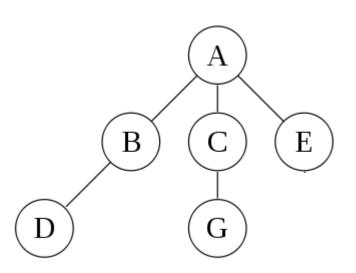
- □ Nós encadeados:
  - Cada nó aponta diretamente para a posição de memória de seus filhos (e pai).
  - Similar às listas encadeadas.

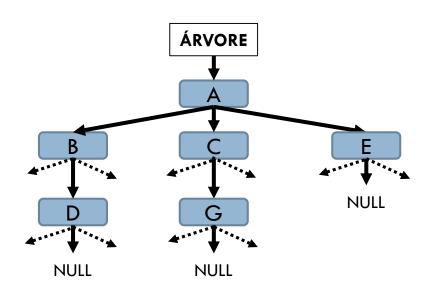
- □ Nós encadeados:
  - Cada nó aponta diretamente para a posição de memória de seus filhos (e pai).
  - Similar às listas encadeadas.





- Nós encadeados:
  - Desvantagem: necessário conhecer o grau máximo da árvore; implementar a struct com a quantidade de ponteiros necessários.





- Nós encadeados:
  - Desvantagem: necessário conhecer o grau máximo da árvore; implementar a struct com a quantidade de ponteiros necessários.

```
struct NO {
    struct dados *info;
    struct NO *p1;
    struct NO *p2;
    struct NO *p3;

D

NULL

ARVORE

ARVORE

ARVORE

NULL

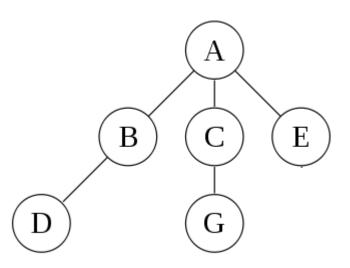
NULL

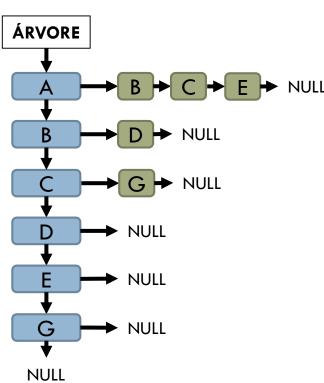
NULL

NULL
```

- □ Lista encadeada:
  - Lista de nós (vetor ou lista encadeada).
  - Cada nó possui sua própria lista encadeada de ponteiros para os filhos.

- Lista encadeada:
  - Lista de nós (vetor ou lista encadeada).
  - Cada nó possui sua própria lista encadeada de ponteiros para os filhos.

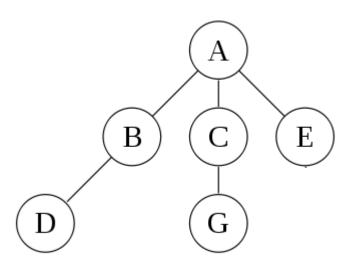


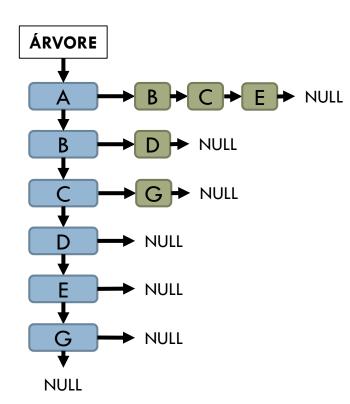


- □ Lista encadeada:
  - Forma mais generalizada de implementação.

■ Vantagem: maior gerenciamento e economia de

memória.

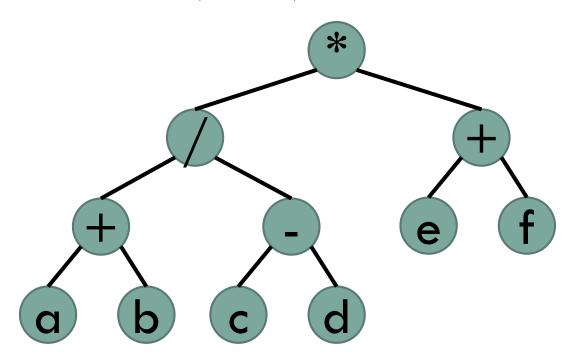




- Usados para organização:
  - □ Pastas de SO;
  - Interfaces gráficas (menus);
  - Bancos de dados.
- Usados para buscas:
  - Ordenação e pesquisa de dados alocados dinamicamente.
- Aplicações em Inteligência Artificial:
  - Árvore de Pesquisa.
- Compiladores (análise sintática).

Representação de uma expressão aritmética:

$$\left(\frac{a+b}{c-d}\right)*(e+f)$$



- □ Variações:
  - Árvores n-árias;
  - Árvores binárias de busca;
  - Árvores balanceadas:
    - AVL;
    - RedBlack;
    - Árvore B e B+;