

ED

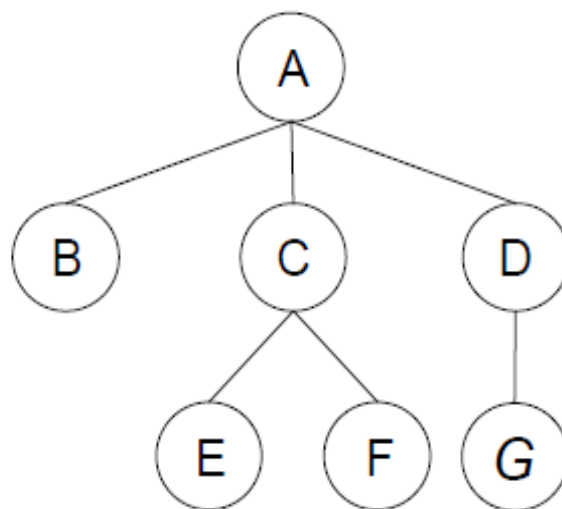
Árvore

Árvore Binária

Profa. Célia Taniwaki

Árvore

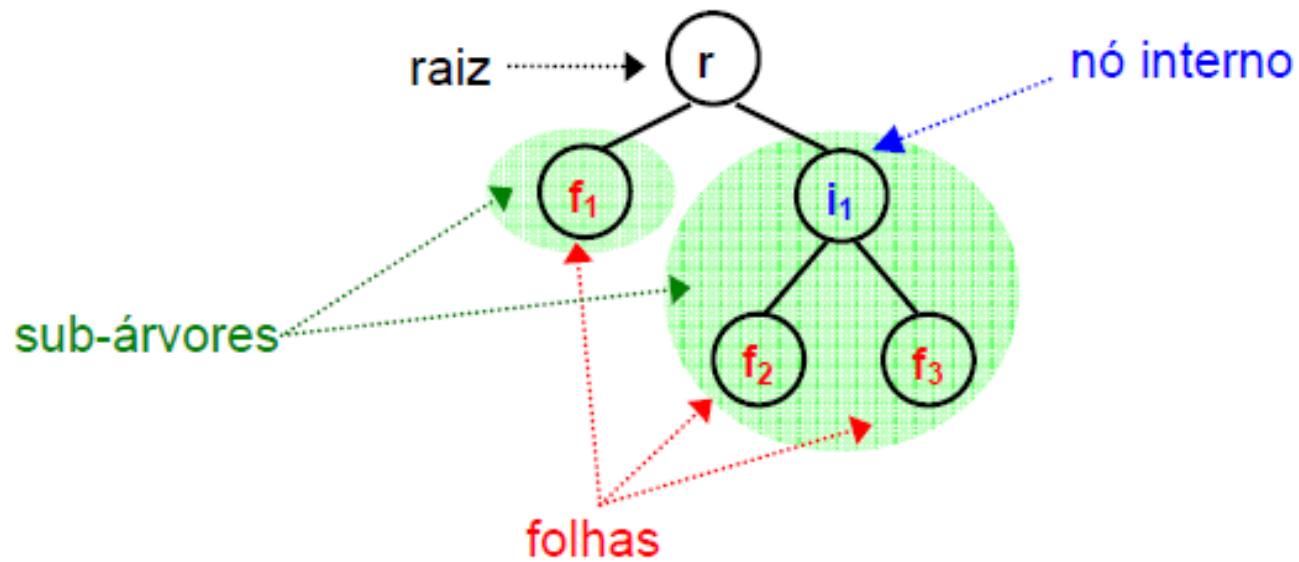
- Uma árvore é uma estrutura que mantém uma relação de hierarquia ou composição entre os dados



Definição de Árvore

- Árvore T – conjunto finito de elementos, (**nós ou vértices**), tais que:
Se $T = \emptyset$, a árvore é dita vazia;
Caso contrário:
 - T contém um nó especial, denominado raiz;
 - os demais nós ou constituem um único conjunto vazio, ou são divididos em $m \geq 1$ **conjuntos disjuntos não vazios** (T_1, T_2, \dots, T_n), que são, por sua vez, **cada** qual uma árvore;
 T_1, T_2, \dots, T_n são chamadas sub-árvores de T ;
Um nó sem sub-árvores é **nó-folha**, ou **folha**.

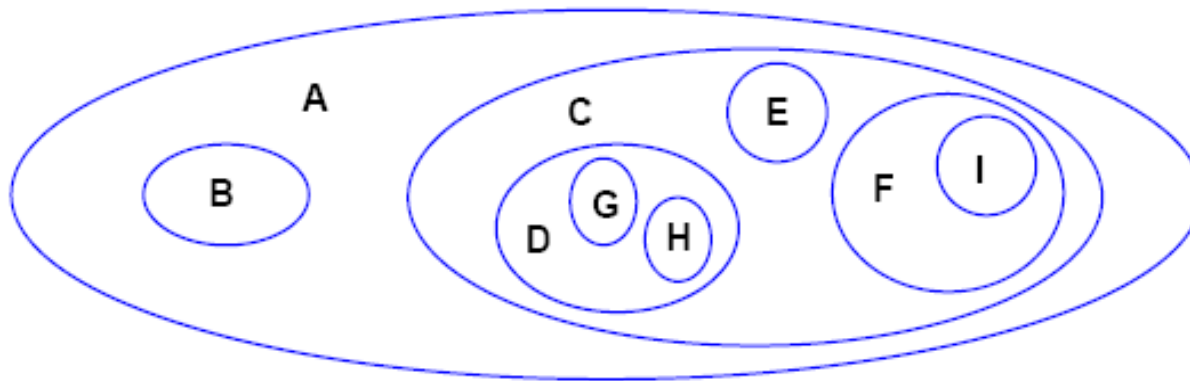
Árvore



Árvore

Outras Representações

- Outras formas de se representar uma árvore:
 - Parênteses aninhados:
(A (B) (C (D (G) (H)) (E) (F (I))))
 - Diagrama de Venn:



Conceitos

NÍVEL:

o nível de um nó T é definido como:

- O nível de um nó raiz é **0**;
- O nível de um nó não raiz é dado por (nível de seu nó **PAI** + 1).

PROFUNDIDADE:

nível máximo de qualquer nó folha na árvore, ou número de nós do maior percurso do nó raiz até qualquer nó folha.

GRAU:

o grau de um nó T de uma árvore = número de filhos do nó T ;

GRAU DA ÁRVORE:

o grau de uma árvore T é o grau máximo entre os graus de todos os seus nós;

Conceitos

ALTURA:

A altura de um nó v é o número de nós no maior caminho de v até um de seus descendentes.

Os nós folha sempre têm altura igual a 0;

ALTURA DA ÁRVORE:

a altura de uma árvore T é dada pela altura máxima de seus nós.

Denota-se:

a altura de uma árvore com raiz dada pelo nó T por $h(T)$,

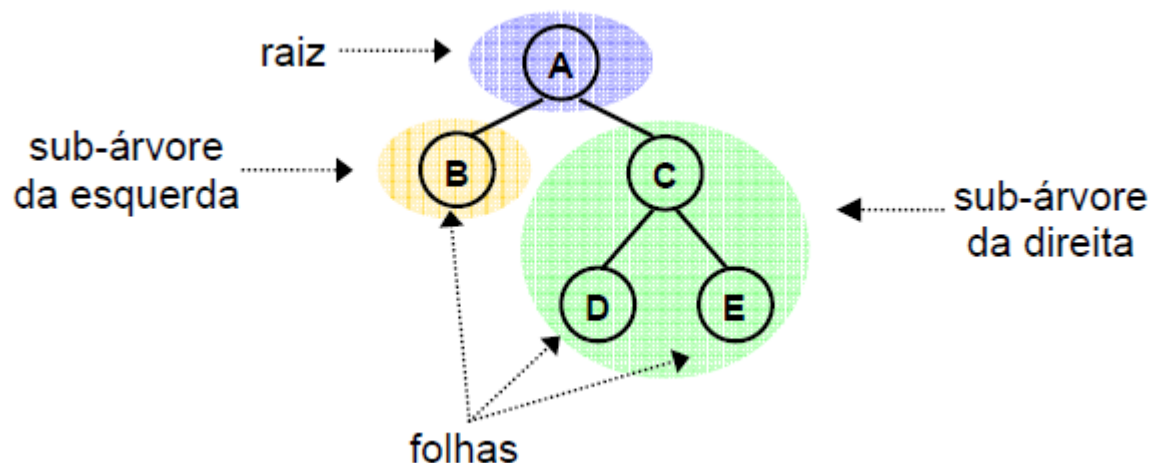
a altura de uma sub-árvore com raiz $T1$ por $h(T1)$.

Mais Conceitos

- Além disso, mediante a representação hierárquica, pode-se definir que:
 - Um nó X é um ANCESTRAL do nó Y (e Y é **DESCENDENTE** de X) se X for o PAI de Y ou então se X for o PAI de algum ANCESTRAL de Y;
- Dois nós são IRMÃOS se forem filhos do mesmo pai.
- Por fim, uma FLORESTA é o conjunto de Árvores disjuntas.

Árvores Binárias

- Uma **árvore binária** é um conjunto finito de **elementos** que ou é **vazio** ou é **dividido em três subconjuntos disjuntos**:
 - A **raiz** da árvore;
 - Uma **árvore binária** chamada de **sub-árvore da esquerda**;
 - Uma **árvore binária** chamada de **sub-árvore da direita**.



Propriedades

- Uma árvore binária possui algumas propriedades:
 - O número máximo de nós no nível ***i*** de uma árvore binária é **2^i** .
 - O número máximo de nós em uma árvore binária de altura ***k*** é **$2^{k+1}-1$** .

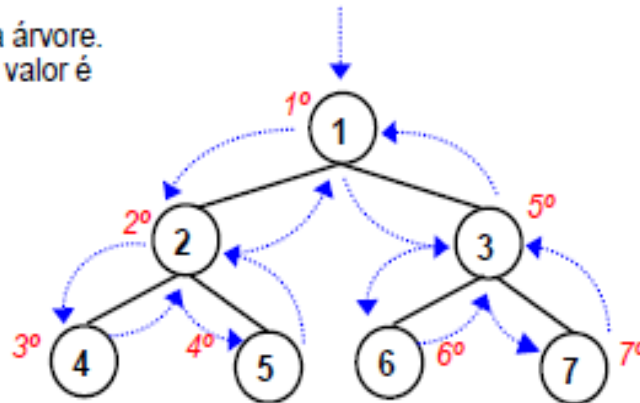
Caminhamento

- Diversas formas de percorrer ou caminhar em uma árvore listando seus nós, as principais:
 - Pré-ordem (Pré-fixa)
 - Em-ordem (Infixa)
 - Pós-ordem (Pós-fixa)
- Para todas elas:
 - Se T é uma árvore nula, então a lista é nula.
 - Se T é uma árvore de um único nó então a lista contém apenas este nó.
 - O que muda é a ordem de apresentação da raiz.

Pré-ordem ou Pré-fixa ou Profundidade

- Pré-ordem:
 - Mostra o valor do nó
 - Visita o nó (filho) esquerdo
 - Visita o nó (filho) direito

Inicia o percurso pela raiz da árvore.
Assim que o nó é visitado, o valor é
mostrado (1ª passagem).



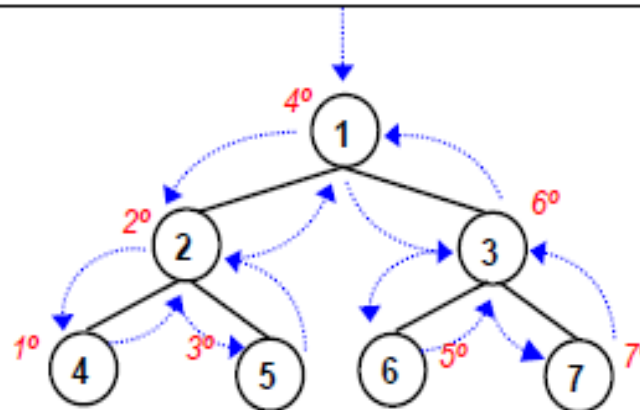
Resultado do Percurso: 1,2,4,5,3,6,7

Em-ordem ou Infixa ou Ordem Simétrica

- Em-ordem:
 - Visita o nó (filho) esquerdo
 - Mostra o valor do nó
 - Visita o nó (filho) direito

Inicia o percurso pela raiz da árvore.

Caminha inicialmente pelos nós da esquerda, só exibindo os valores quando todos à esquerda já tiverem sido visitados (2ª passagem).

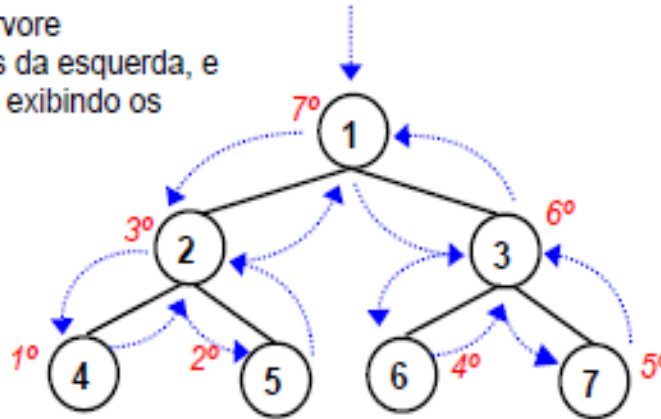


Resultado do Percurso: 4,2,5,1,6,3,7

Pós-ordem ou Pós-fixa

- Pós-ordem:
 - Visita o nó (filho) esquerdo
 - Visita o nó (filho) direito
 - Mostra o valor do nó

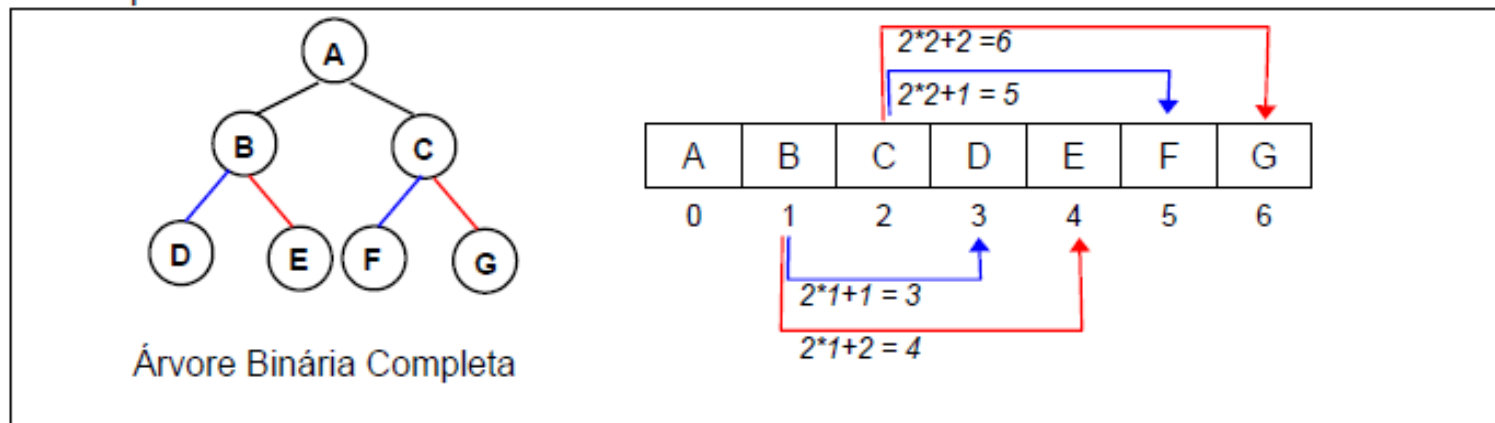
Inicia o percurso pela raiz da árvore
Caminha inicialmente pelos nós da esquerda, e em seguida pelos da direita, só exibindo os valores quando todos os nós descendentes já tiverem sido visitados (3ª passagem).



Resultado do Percurso: 4,5,2,6,7,3,1

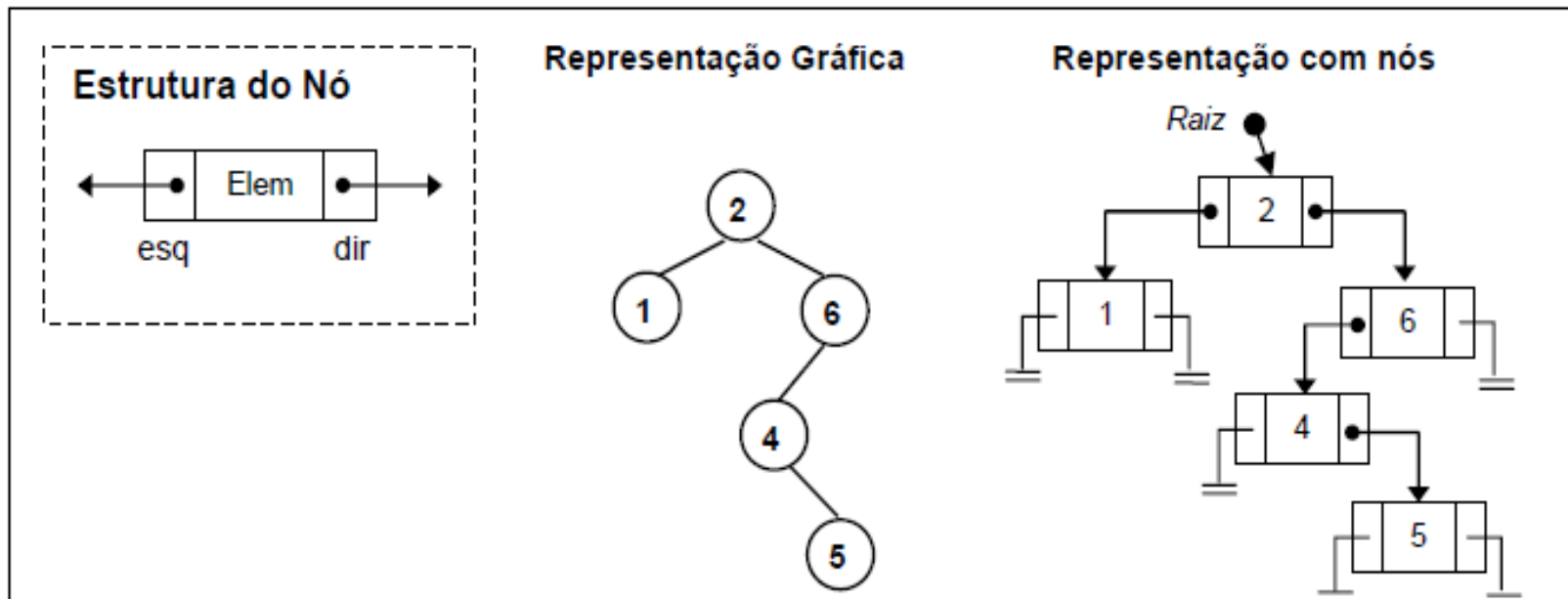
Implementação: Lista Sequencial

- Através de lista sequencial (vetor):
 - Armazenar os nós, por níveis, em um vetor
 - Se um nó ocupa a posição i de um vetor, seus filhos estão nas posições $2i+1$ e $2i+2$
 - Vantagem: espaço necessário apenas para o conteúdo (ligações estão implícitas)
 - Desvantagem: se a árvore não é completa, ocupa muito espaço desnecessário



Implementação: Estrutura dinâmica

- Cada nó contém:
 - o seu valor,
 - uma referência para o filho esquerdo
 - uma referência para o filho direito.



Exercícios

1. Implementar a classe para representar um nó:

Classe Node

Atributos:

- elemento (valor do nó)
- esq (do tipo Node, referencia o filho esquerdo)
- dir (do tipo Node, referencia o filho direito)

Construtor: Node (elemento)

- Atribui o valor do elemento
- Atribui null para esq e dir

Propriedades (ou setters e getters)

Exercícios

2. Implementar a classe para representar uma árvore binária:

Classe ArvoreBin

Atributos:

- raiz (de tipo Node)

Construtor: ArvoreBin ()

- Atribui null a raiz

Método GetRaiz - devolve raiz

Método CriaRaiz (valor)

Cria um objeto Node com valor e atribui esse objeto a raiz

Método InsereDir (Node pai, valor)

Verifica se a árvore não é vazia e se pai não tem filho direito

Cria objeto Node com valor e insere como filho direito de pai

Retorna referência do novo nó.

Exercícios

Método InserirEsq (Node pai, valor)

Verifica se a árvore não é vazia e se pai não tem filho esq.

Cria objeto No com valor e insere como filho esquerdo de pai

Retorna referência do novo nó.

3. Implementar na classe Program, no método Main, o teste da Classe ArvoreBin. Crie a árvore a seguir:

