# Árvores

FURB

#### Prof. Marcel Hugo Estruturas de Dados

Departamento de Sistemas e Computação Universidade Regional de Blumenau – FURB

Slides criados a partir do material Profa. Patricia Dockhorn Costa, disciplina de Estrutura de Dados (UFES); Prof. David Menotti, disciplina de Algoritmos e Estruturas de Dados I, DECOM – UFOP; do Prof. Paulo Rodacki Gomes, Disciplina de Algoritmo e Estrutura de Dados, DSC - FURB

Estrutura de Dados, D

1

# Introdução - Árvore

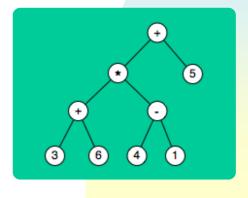
- Estruturas estudadas até agora não são adequadas para representar dados que devem ser dispostos de maneira hierárquica
- Exemplo:
  - □ hierarquia de pastas no sistema operacional
  - Árvore genealógica
  - Organograma de uma empresa
- Árvores são estruturas adequadas para representação de hierarquias

# Introdução - Árvore

- Exemplos de dados em hierarquias
  - hierarquia de pastas



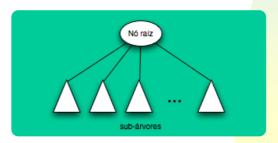
□ Expressões aritméticas (3+6)\*(4-1)+5



3

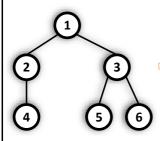
# Introdução - Árvore

- Árvore é um conjunto de nós tal que
  - existe um nó r, denominado raiz com zero ou mais sub-árvores, cujas raízes estão ligadas a r
  - os nós raízes destas sub-árvores são os filhos de r
  - os *nós internos* da árvore são os nós com filhos
  - as folhas ou nós externos são os nós sem filhos



#### Nó raiz

- É o nó que está na parte superior da árvore
- Há apenas um nó raiz numa árvore



### Nó pai

- □ É o nó imediatamente acima de outro nó.
- Todos os nós possuem um nó pai, exceto o nó raiz

#### Nó filho

É um no imediatamente abaixo de outro nó.

5

### **Conceitos Básicos**

#### Grau de saída

número de filhos de um nó

#### Grau de uma árvore

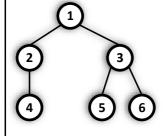
máximo grau de saída entre todos os nós

#### Folha

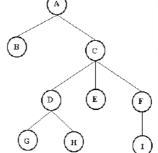
 É o nó que não tem filhos – grau de saída nulo. Também chamado de "nó externo"

#### Nó interno

 É o nó que tem filho(s) – grau de saída não nulo



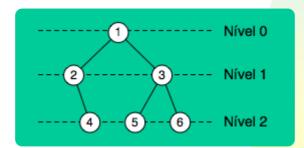
- Caminho
  - □ Trajeto de um nó até chegar em outro
  - □ Uma sequência de nós distintos v1, v2, ..., vk, tal que existe sempre entre nós consecutivos (isto é, entre v1 e v2, entre v2 e v3, ..., v(k-1) e vk) a relação "é filho de" ou "é pai de".
- Comprimento do Caminho
  - Um caminho de vk vértices é obtido pela sequência de k-1 pares. O valor k-1 é o comprimento do caminho.



7

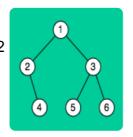
### **Conceitos Básicos**

- Nível ou profundidade de um nó
  - número de nós do caminho da raiz até o nó.
  - a raiz está no nível 0, seus filhos estão no nível 1....
  - o último nível da árvore é a altura da árvore



- Altura
  - propriedade fundamental das árvores: só existe um caminho da raiz para qualquer nó
  - Altura da árvore: comprimento do caminho mais longo da raiz até uma das folhas
  - a altura de uma árvore com um único nó raiz é zero
  - □ a altura de uma árvore vazia é -1

□ exemplo: h = 2





9

### Conceitos básicos

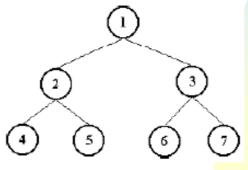
- Visitar
  - Um nó é visitado quando um algoritmo atinge tal nó
- Percorrer
  - Percorrer uma árvore consiste em visitar todos os nós da árvore.

Árvore Ordenada: é aquela na qual filhos de cada nó estão ordenados. Assume-se ordenação da esquerda para a direita. Esta árvore é ordenada?

11

### **Conceitos Básicos**

Árvore Cheia: Uma árvore de grau d é uma árvore cheia se possui o número máximo de nós, isto é, todos os nós têm número máximo de filhos exceto as folhas, e todas as folhas estão na mesma altura.

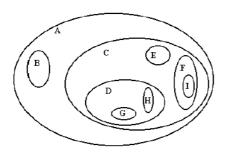


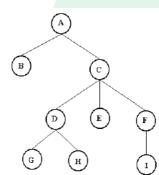
## Formas de representação

- Representação por parênteses aninhados
  - □ (A(B)(C(D(G)(H))(E)(F(I))))

Diagrama de Inclusão (Venn)

Repr. Hierárquica

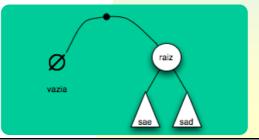




13

## Árvores binárias

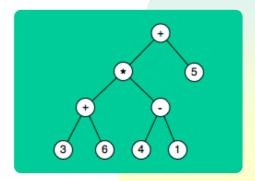
- Cada nó tem no máximo dois filhos: 0, 1 ou 2
- Recursivamente, uma árvore binária é...
  - uma árvore vazia, ou
  - um nó raiz com duas sub-árvores
    - a sub-árvore da direita (sad)
    - a sub-árvore da esquerda (sae)



## Árvores binárias

- Exemplo: expressões aritméticas
  - nós folhas representam operandos
  - □ nós internos operadores
  - exemplo:

(3+6)\*(4-1)+5



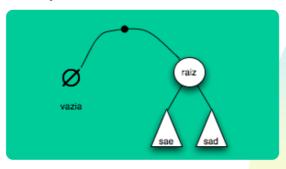
15

## **TAD Árvore Binária**

- Operações:
  - Criar árvore vazia.
  - Acrescentar (enxertar) um nó ou subárvore à esquerda ou direita de um nó existente (inclusive o nó raiz).
  - Retirar (podar) um nó ou subárvore.
  - □ Verificar se está vazia. (true ou false).
  - Determinar a altura da árvore.
  - Determinar o nível de um nó particular.
  - Verificar a ocorrência de um elemento particular.
  - Imprimir ou mostrar a árvore.
  - Liberar todos os recursos da árvore.

## Implementação

- Geralmente a implementação é recursiva
- Utiliza a definição recursiva da estrutura



- Representação da árvore: ponteiro para o nó raiz
- Representação de um nó da árvore: Classe NoArvoreBinaria

19

#### Implementação ArvoreBinaria<T> -raiz : NoArvoreBinaria<T> +ArvoreBinaria<T>() +setRaiz(no : NoArvoreBinaria) +pertence(info : T) : NoArvoreBinaria<T> +toString(): String 0..1 0..1 NoArvoreBinaria<T> -info : T -esq : NoArvoreBinaria<T> -dir : NoArvoreBinaria<T> dir +NoArvoreBinaria(info: T) +NoArvoreBinaria(info : T, esq, dir : NoArvoreBinaria) +pertence(info : T) : NoArvoreBinaria 0..1 +imprimePre(): String

### Inclusão de nós na árvore

- Criar objetos NoArvoreBinaria, estabelecendo a hierarquia entre eles
- Definir a raiz da árvore utilizado o método setRaiz()

#### **Exemplo:**

```
1 NoArvoreBinaria<Integer> no4 = new NoArvoreBinaria<>(4);
2 NoArvoreBinaria<Integer> no5 = new NoArvoreBinaria<>(5);
3 NoArvoreBinaria<Integer> no2 = new NoArvoreBinaria<>(2, no4, no5);
4
5 NoArvoreBinaria<Integer> no7 = new NoArvoreBinaria<>(7);
6 NoArvoreBinaria<Integer> no6 = new NoArvoreBinaria<>(6, no7, null);
7
8 NoArvoreBinaria<Integer> no3 = new NoArvoreBinaria<>(3, null, no6);
9
10 NoArvoreBinaria<Integer> no1 = new NoArvoreBinaria<>(1, no2, no3);
11
12 ArvoreBinaria<Integer> arvore = new ArvoreBinaria<>();
13 arvore.setRaiz(no1);
6
```

21

## Método pertence(info:T)

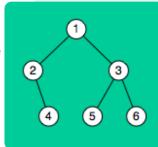
- Este método deve retornar um nó que contenha o valor fornecido como argumento
- Utiliza um método de mesmo nome nos objetos de NoArvoreBinaria de maneira recursiva para atingir este objetivo
- A partir da raiz da árvore, varre os nós para localizar o nó cujo conteúdo seja o argumento informado

```
Algoritmo NoArvoreBinaria: pertence(info: T)

se (no.info = info) então
retornar no;
senão
retornar ou no.esq.pertence(info)
ou no.dir.pertence(info);
```

## Ordem de percurso

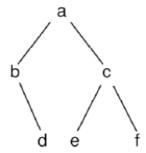
- Pré-ordem ou pré-fixada: trata raiz, percorre sae, percorre sad. exemplo: 1 2 4 3 5 6
- Ordem simétrica ou central: percorre sae, trata raiz, percorre sad. exemplo 2 4 1 5 3 6
- Pós-ordem ou pós-fixada: percorre sae, percorre sad, trata raiz.
   exemplo: 4 2 5 6 3 1



23

## Árvores binárias

- Notação textual
  - □ árvore vazia representada por < >
  - □ árvores não vazias por <raiz sae sad>
  - exemplo: <a <b <> <d<>><> > <c <e<>><> <f<>>>>> >



## Implementação de Árvore Binária

Lista 5

Migos g opla