5-Árvores



Campus Blumenau

Catarinense

CCA0916 - ESTRUTURA DE DADOS I BCC

Prof. Dr. Paulo César Rodacki Gomes paulo.gomes@ifc.edu.br

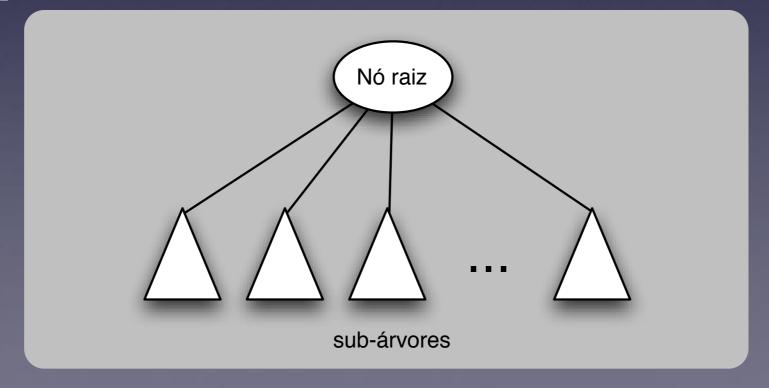
Blumenau, 2023

Tópicos

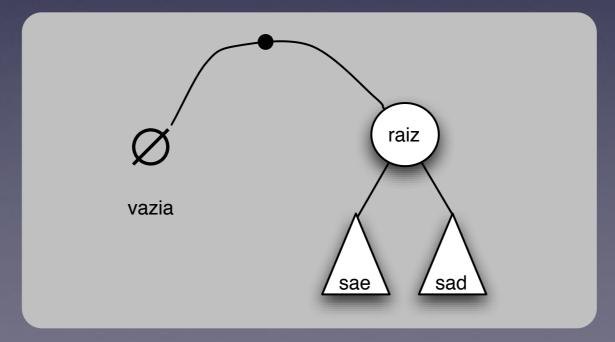
- Introdução
- Árvores binárias
 - representação
 - ordens de percurso
 - altura de uma árvore
- Árvores com número variável de filhos
 - representação
 - altura da árvore

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

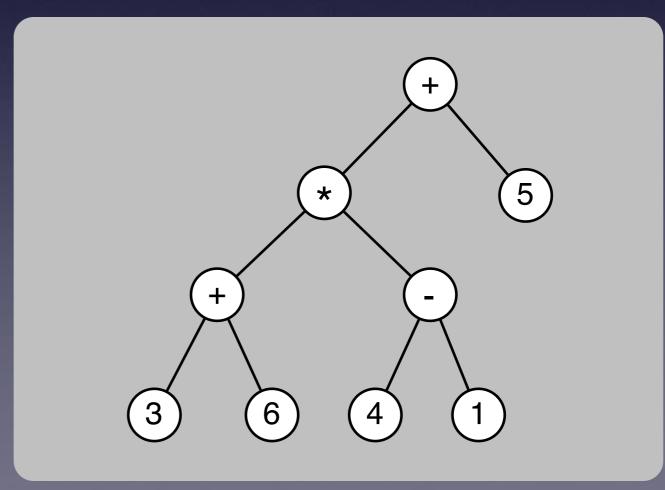


- Cada nó tem zero, um ou dois filhos
- Definição: uma árvore binária é...
 - uma árvore vazia, ou
 - um nó raiz com duas sub-árvores
 - a sub-árvore da direita (sad)
 - a sub-árvore da esquerda (sae)

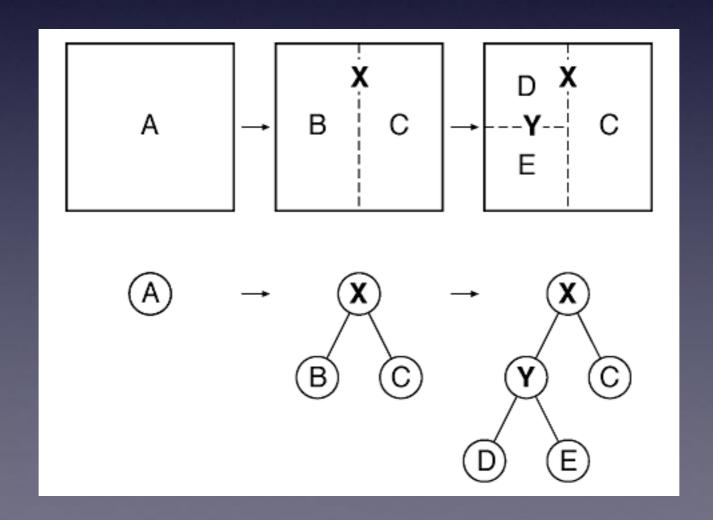


- Exemplo: expressões aritmáticas
 - nós folhas representam operandos
 - nós internos operadores
 - exemplo:

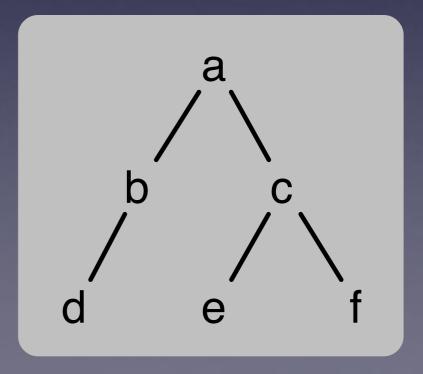
$$(3+6)*(4-1)+5$$



Árvore BSP (Binary Space Partition Tree): é uma estrutura de dados que representa uma sub-divisão recursiva e hierárquica de um espaço n-dimensional em sub-espaços convexos.



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



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

NoArvoreBinaria

- info: int
- esq: NoArvoreBinária
- dir: NoArvoreBinaria
- + NoArvoreBinaria(info: int)
- + NoArvoreBinaria(info: int, esq, dir: NoArvoreBinaria)

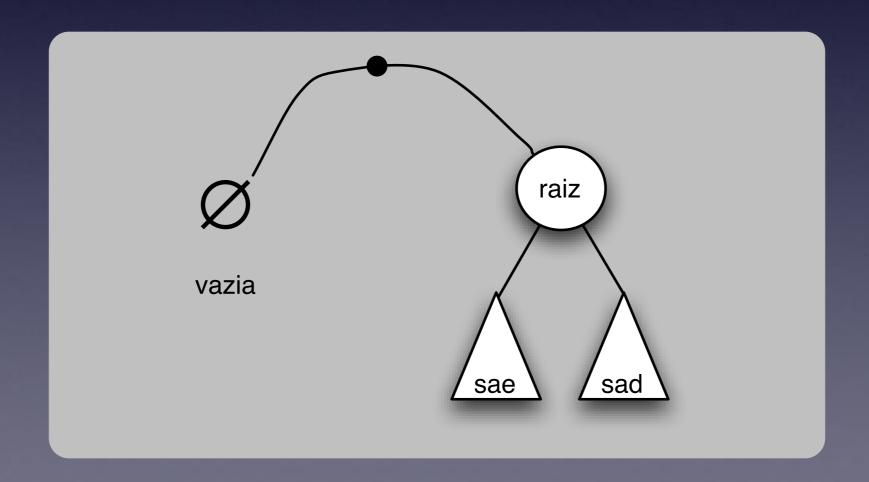
```
public class NoArvoreBinaria {
   private int info;
   private NoArvoreBinaria esq;
   private NoArvoreBinaria dir;
public NoArvoreBinaria(int info) {
   this.info = info;
   esq = null;
   dir = null;
public NoArvoreBinaria(int info,
                           NoArvoreBinaria esq,
                           NoArvoreBinaria dir) {
       this.info = info;
       this.esq = esq;
                                           NoArvoreBinaria
       this.dir = dir;
                              - info: int
                              - esq: NoArvoreBinária
                              - dir: NoArvoreBinaria
                              + NoArvoreBinaria(info: int)
                              + NoArvoreBinaria(info: int, esq, dir: NoArvoreBinaria)
```

Classe ÁrvoreBinária

ArvoreBinaria

- raiz: NoArvoreBinaria
- + ArvoreBinaria()
- + insere(v : int):NoArvoreBinaria
- + insere(v : int, esq, dir: NoArvoreBinaria): NoArvoreBinaria
- + vazia(): boolean
- + toString(): String
- imprimePre(no: NoArvoreBinaria) : String
- + pertence(info : int) : boolean
- pertence(no : NoArvoreBinaria, info: int) : boolean

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



Construtor da classe

• cria uma árvore vazia

```
public ArvoreBinaria() {
   raiz = null;
}
```

Método Insere

- cria um nó dadas a informação e as duas sub-árvores
- retorna o endereço do nó criado
- sempre atribui o novo nó para a raiz

Método vazia

• Indica se uma árvore está vazia ou não

```
public boolean vazia () {
    return (raiz == null);
}
```

Método pertence

- método para verificar a existência de uma valor info em um dos nós
- utiliza um método privado auxiliar recursivo

Algoritmo: public boolean pertence(int info)

retorna pertence(raiz, info);

Algoritmo 4.1: Pertence (público)

Algoritmo: private boolean pertence(NoArvoreBinaria no, int info)

se (no == null) então| retorna falso; senão| retorna ((no.info == info) of anti-align)

retorna ((no.info == info) ou pertence(no.esq, info)ou pertence(no.dir, info));

Algoritmo 4.2: Pertence (privado)

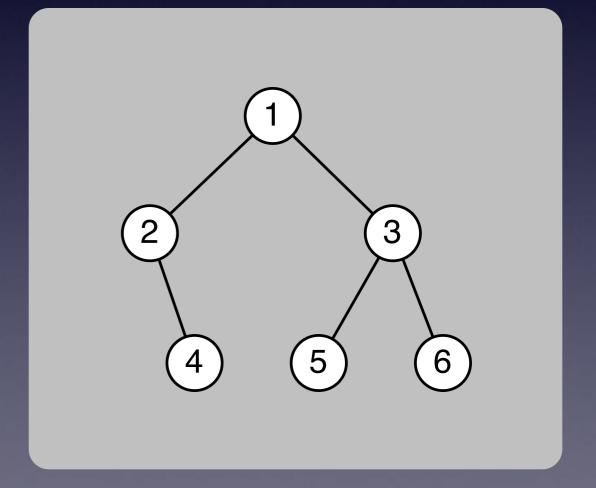
Método toString

```
Algoritmo: public String toString()
retorna imprimePre(raiz);
```

Algoritmo 4.3: Método toString (público)

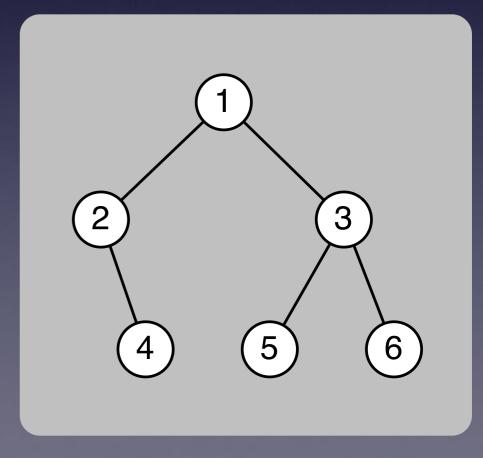
Algoritmo 4.4: Método imprimePre (privado)

Exemplo



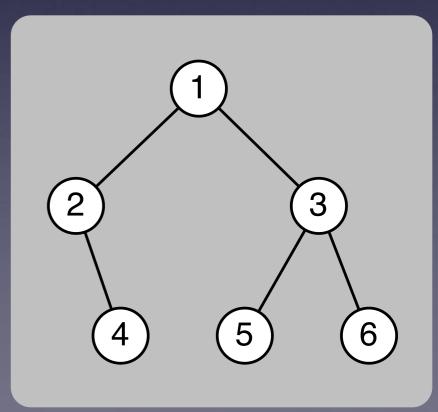
Ordem de percurso

- Pré-ordem: trata raiz, percorre sae, percorre sad exemplo: I 2 4 3 5 6
- Ordem simétrica: percorre sae, trata raiz, percorre sad exemplo 2 4 1 5 3 6
- Pós-ordem: percorre sae, percorre sad, trata raiz exemplo: 4 2 5 6 3 I



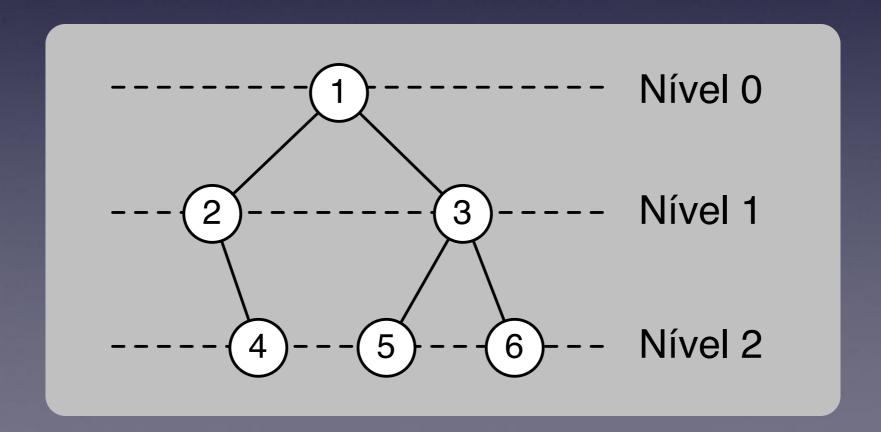
Altura

- propriedade fundamental das árvores: só existe um caminho da raiz para qualquer nó
- Altura: 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 - l
 - exemplo: h = 2



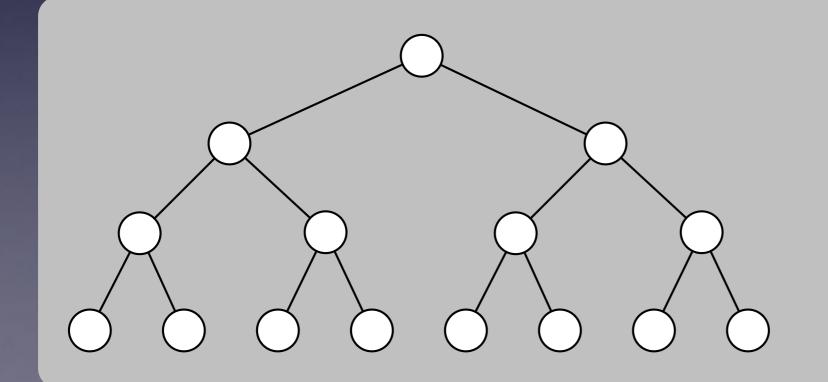
Altura - Nível

- Nível de um nó:
 - a raiz está no nível 0, seus filhos estão no nível 1, ...
 - o último nível da árvore é a altura da árvore



Balanceamento

- Árvore cheia
- Todos os seus nós internos têm duas sub-árvores associadas
- o número n de nós de uma árvore binária cheia de altura h é $n = 2^{h+1} 1$



Nível 0: $2^0 = 1$ nó

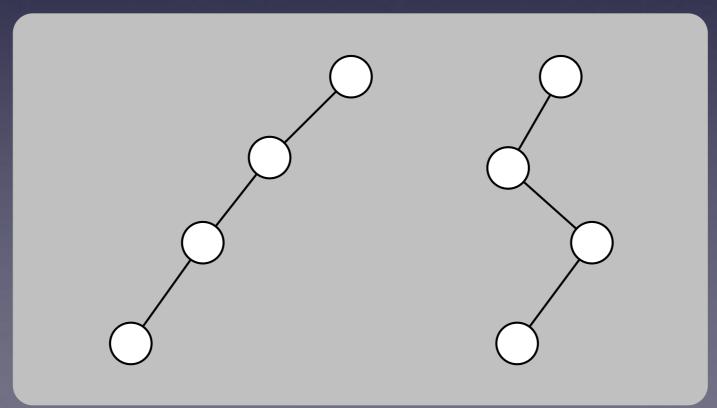
Nível 1: $2^1 = 2 \text{ nós}$

Nível 2: $2^2 = 4$ nós

Nível 3: $2^3 = 8$ nós

Balanceamento

- Árvore degenerada
- Todos os seus nós internos têm uma única sub-árvore associada
- o número n de nós de uma árvore binária degenerada de altura h é n = h + I

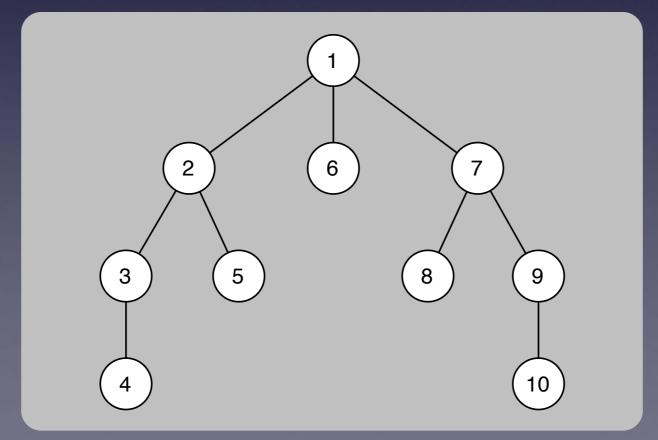


Balanceamento

- Esforço computacional necessário para alcançar qualquer nó da árvore é proporcional à altura da árvore
- Altura da árvore binária com n nós:
 - mínima: proporcional a log n (árvore cheia)
 - máxima: proporcional a *n* (árvore degenerada)

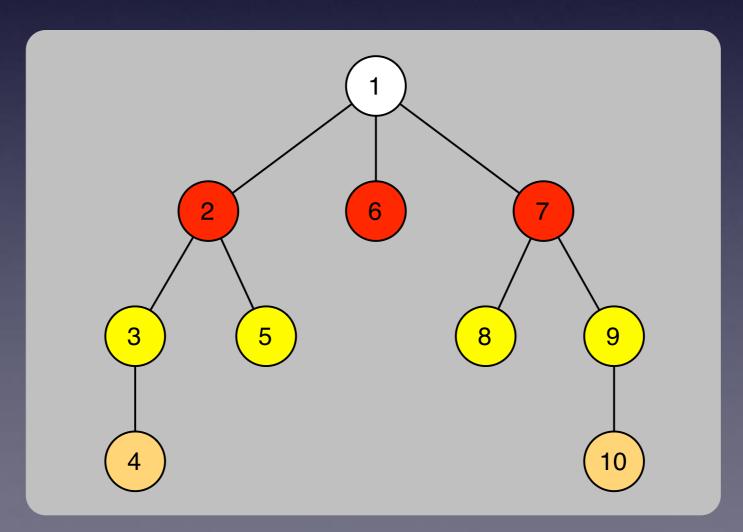
Árvores com número variável de filhos

- cada nó pode ter mais do que duas sub-árvores associadas
- sub-árvores de um nós são dispostas em ordem: primeira sub-árvore (Sa1), segunda sub-árvore (Sa2), etc...

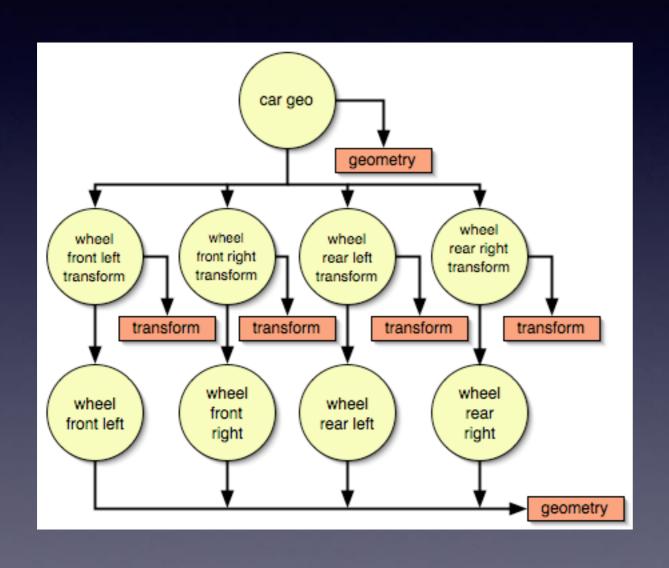


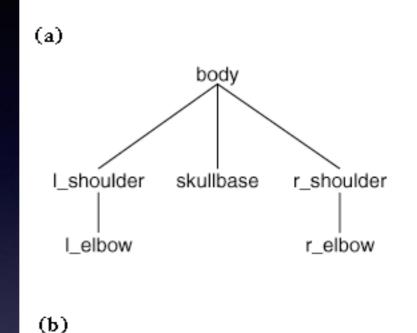
Árvores com número variável de filhos

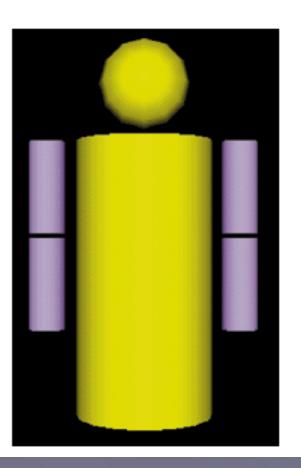
- Notação textual: <raiz sa1 sa2 ... san>



Exemplo: grafo de cena

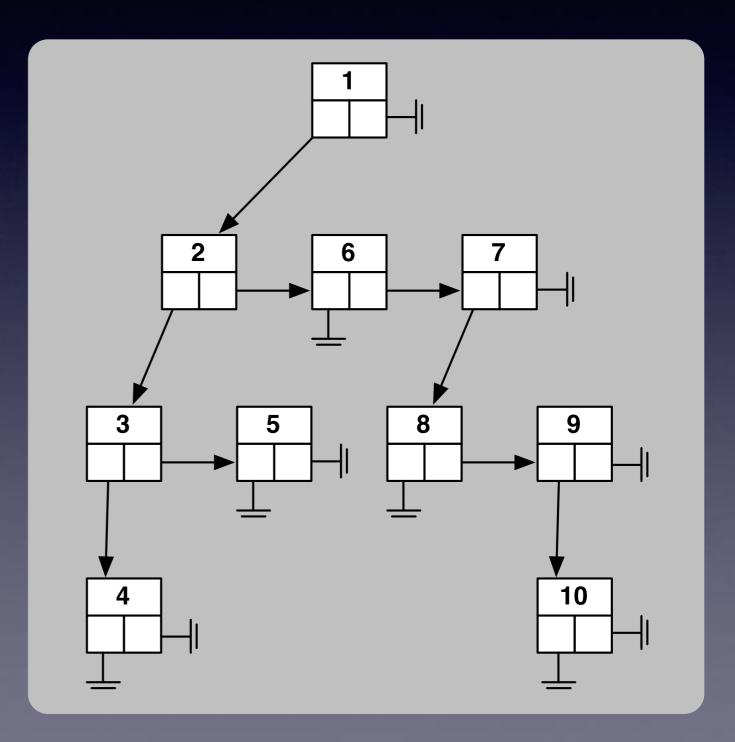






Representação (modelagem)

- Representação de árvore com número variável de filhos: utiliza uma "lista de filhos"
- um nó aponta apenas para seu primeiro filho (prim)
- cada um dos filhos aponta para o próximo irmao (prox)



- Representação de um nó da árvore: Classe NoArvore
- ponteiro para a primeira sub-árvore filha (null de o nó for uma folha)
- ponteiro para a próxima sub-árvore irmã (null se for o último filho)

NoArvore

- info: int

- prim: NoArvore

- prox: NoArvore

+ NoArvore(info: int)

+ NoArvore(info: int, sa: NoArvore)

```
public class NoArvore {
   private int info;
   private NoArvore prim;
   private NoArvore prox;
   public NoArvore(int info) {
      this.info = info;
      prim = null;
      prox = null;
   public NoArvore(int info, NoArvore sa) {
      this.info = info;
      prox = sa.prim;
      prim = sa;
   // métodos set/get...
```

Classe Árvore

Arvore

- raiz: NoArvore
- + Arvore()
- + criaNo(v:int): NoArvore
- + insereFilho(pai: int, filho: NoArvore): NoArvore
- + toString(): String
- imprime(no: NoArvore) : String
- + pertence(info : int) : boolean
- pertence(no : NoArvore, info: int) : boolean
- + altura(): int
- altura(no : NoArvore) : int

- Implementação dos métodos geralmente é recursiva
- Usa a definição recursiva da estrutura

 Uma árvore é: um nó raiz, zero ou mais sub-árvores

raiz

- uma árvore não pode ser vazia
- uma folha é identificada como um nó com zero sub-árvores (uma folha não é um nó com sub-árvores vazias como nas árvores binárias)
- os métodos não consideram o caso de árvores vazias

- método criaNo
- cria uma folha:
 - chama o construtor da classe NoArvore
 - inicializa os atributos do nó, atribuindo null a prim e prox

```
public NoArvore criaNo(int info) {
    NoArvore novo = new NoArvore(info);
    raiz = novo;
    return novo;
}
```

- método insereFilho
- insere uma sub-árvore como filha de um nó dado, sempre no início da lista, por simplicidade

Algoritmo: public void insere(NoArvore pai, NoArvore filho)

```
String s = new String("");

filho.prox \leftarrow pai.prim;

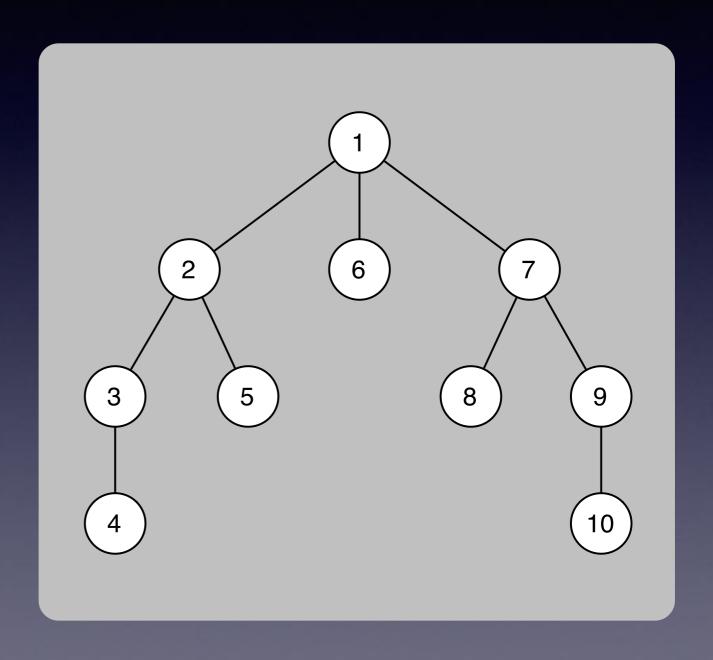
pai.prom \leftarrow filho;

raiz \leftarrow pai;
```

Algoritmo 4.5: Árvore: método insere

Exemplo de criação

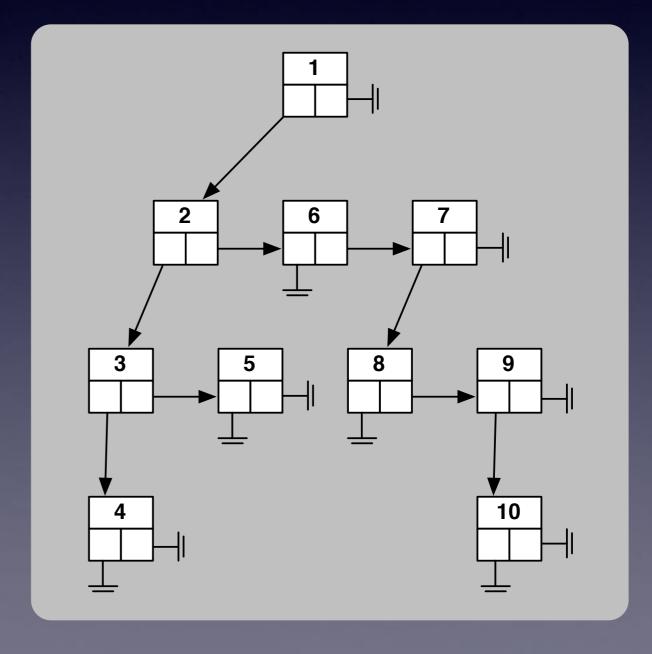
```
Arvore a = new Arvore();
NoArvore n1 = a.criaNo(1);
NoArvore n2 = a.criaNo(2);
NoArvore n3 = a.criaNo(3);
NoArvore n4 = a.criaNo(4);
NoArvore n5 = a.criaNo(5);
NoArvore n6 = a.criaNo(6);
NoArvore n7 = a.criaNo(7);
NoArvore n8 = a.criaNo(8);
NoArvore n9 = a.criaNo(9);
NoArvore n10 = a.criaNo(10);
a.insereFilho(n3, n4);
a.insereFilho(n2, n5);
a.insereFilho(n2, n3);
a.insereFilho(n9, n10);
a.insereFilho(n7, n9);
a.insereFilho(n7, n8);
a.insereFilho(n1, n7);
a.insereFilho(n1, n6);
a.insereFilho(n1, n2);
```



método toString: imprime o conteúdo dos

nós em pré-ordem

```
public String toString() {
    return imprime(raiz);
}
```

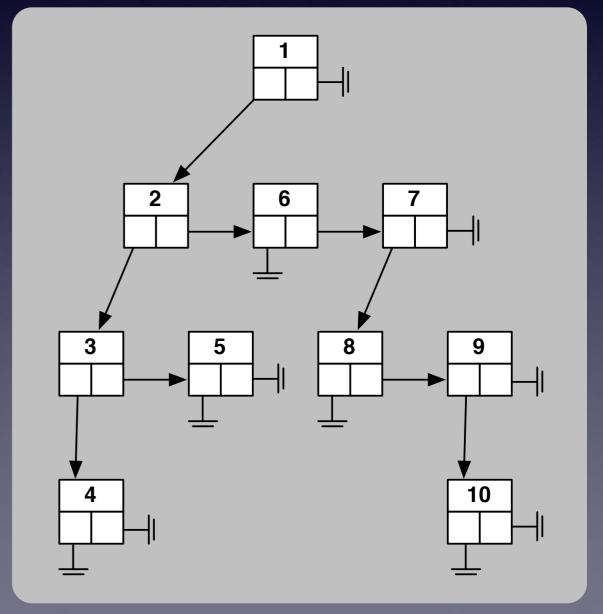


Algoritmo: private String imprimeAux(NoArvore no)

Algoritmo 4.6: Método imprimeAux (privado) para Árvores

 método pertence: verifica a existência de uma dada informação na árvore

```
public boolean pertence(int v) {
    return pertence(raiz, v);
}
```



```
Algoritmo: private boolean pertence (NoArvore no, int v)

se (no.info == v) então
| retorna verdadeiro;

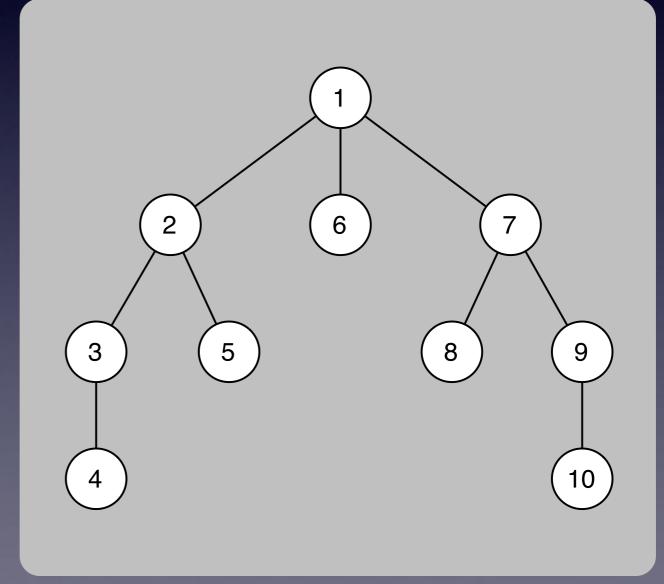
senão
| NoArvore \ p \leftarrow no.prim;
enquanto p \neq null faça
| se pertence(p, v) então
| retorna verdadeiro;
| p \leftarrow p.prox;
retorna falso;
```

Algoritmo 4.7: Método pertence (privado) para Arvores

Nível e altura

definidos de forma semelhante a árvores binárias

• Exemplo: h = 3



- método altura:
- maior altura entre as sub-árvores, acrescida de uma unidade
- caso o nó raiz não tenha filhos, a altura da árvore deve ser igual a 0

```
public int altura() {
    return altura(raiz);
  }
```

```
Algoritmo: private int altura (NoArvore no)

int\ hmax \leftarrow -1;
NoArvore\ p \leftarrow no.prim;
enquanto p \neq null\ faça
int\ h \leftarrow altura(p);
se h > hmax\ ent\ altura(p)
begin{center} be
```

Algoritmo 4.8: Método altura (privado) para Árvores

Resumo

- Árvore binária:
 - uma árvore vazia, ou
 - um nó raiz com duas sub-árvores (subárvores da direita SAD e da esquerda SAE)
- Árvore com número variável de filhos:
 - um nó raiz
 - zero ou mais subárvores

