Árvores Genéricas

Prof. Luiz Gustavo Almeida Martins

Árvores genéricas

Árvore sem restrição do número de filhos Cada nó pode ter um **número arbitrário de filhos**

Ex: árvore de diretórios

Árvores genéricas

Árvore sem restrição do número de filhos

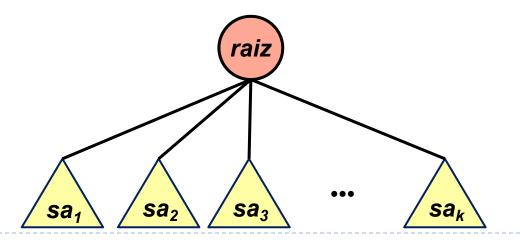
Cada nó pode ter um número arbitrário de filhos

Ex: árvore de diretórios

Definição: Se **A** é uma árvore genérica, então:

A é uma árvore vazia; ou

A contém um nó raiz e zero, uma ou mais subárvores



K subárvores

Árvores genéricas

Árvore sem restrição do número de filhos

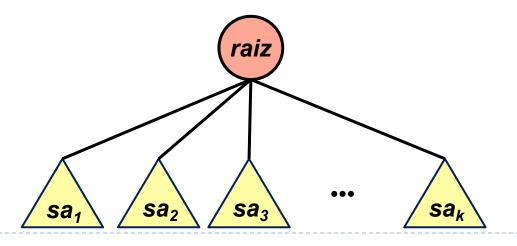
Cada nó pode ter um número arbitrário de filhos

Ex: árvore de diretórios

Definição: Se **A** é uma árvore genérica, então:

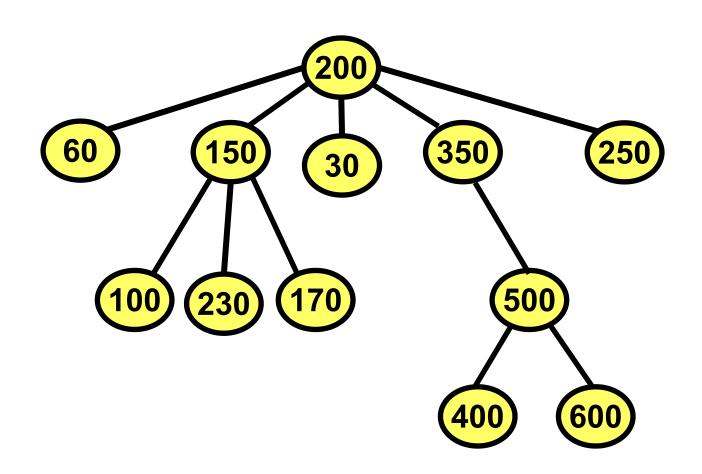
A ó uma árvoro vazia; eu Simplificação

A contém um nó raiz e zero, uma ou mais subárvores



K subárvores

Exemplo de árvore genérica



Contiguidade física:

Representação não intuitiva

Contiguidade física:

Representação não intuitiva

Estratégia de representação que preserve hierarquia Acesso precisa respeitar a hierarquia

Ex: usar quantidade de filhos como informação adicional

Contiguidade física:

Representação não intuitiva

Estratégia de representação que preserve hierarquia Acesso precisa respeitar a hierarquia

Ex: usar quantidade de filhos como informação adicional

Organização dos nós por nível ou por profundidade

Contiguidade física:

Representação não intuitiva

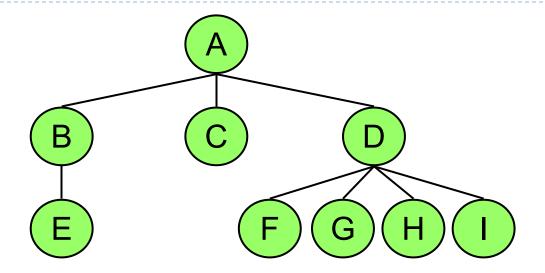
Estratégia de representação que preserve hierarquia Acesso precisa respeitar a hierarquia

Ex: usar quantidade de filhos como informação adicional

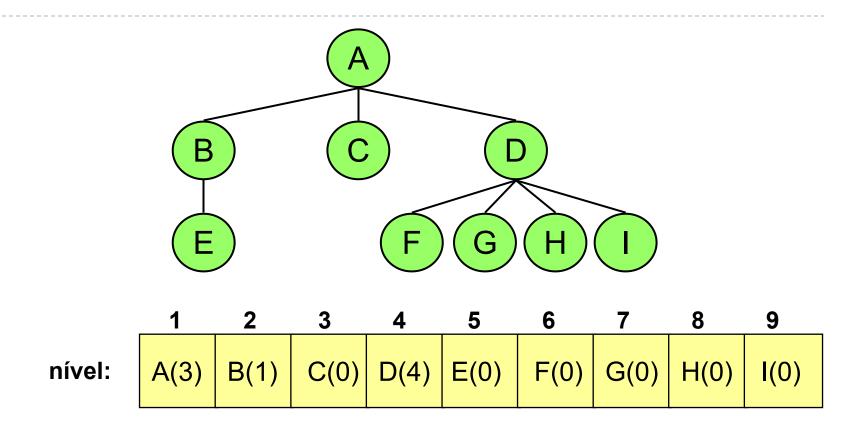
Organização dos nós por nível ou por profundidade

Inserção e remoção envolve deslocamento de posição

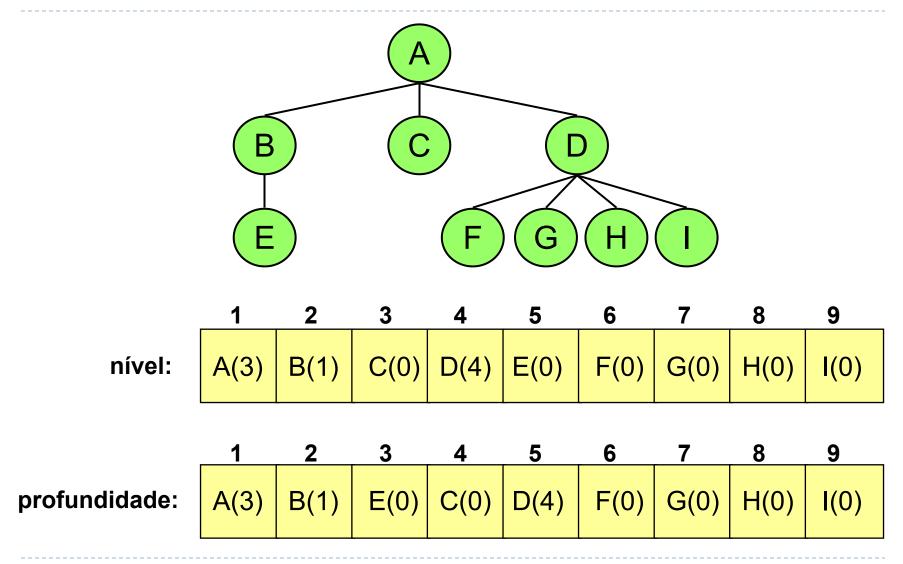
Exemplos de contiguidade física



Exemplos de contiguidade física



Exemplos de contiguidade física



Contiguidade física:

Complexidade para seguir a hierarquia implícita na estrutura

Pode ser reduzida quando os nós têm **graus iguais** ou são **processados na mesma ordem** em que são armazenados

Movimentação de dados na inserção e remoção

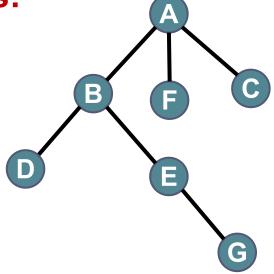
Eficiente no espaço ocupado por cada nó

No geral, não constitui uma boa solução

Representação baseada nos pais:

Lista com 2 campos: *info* e *pai*

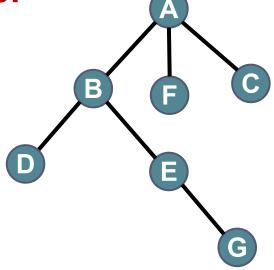
	0	1	2	3	4	5	6
info	A	В	С	D	E	F	G
pai	-1	0	0	1	1	0	4



Representação baseada nos pais:

Lista com 2 campos: *info* e *pai*

	0	1	2	3	4	5	6
info	Α	В	С	D	E	F	G
pai	-1	0	0	1	1	0	4

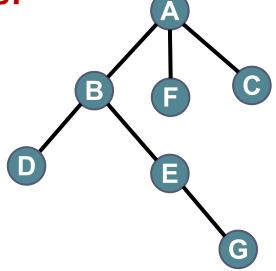


Interessante para operações que percorrem "de baixo para cima" (ex: encontrar o nó pai)

Representação baseada nos pais:

Lista com 2 campos: *info* e *pai*

	0	1	2	3	4	5	6
info	A	В	С	D	E	F	G
pai	-1	0	0	1	1	0	4



Interessante para operações que percorrem "de baixo para cima" (ex: encontrar o nó pai)

Dependendo da forma de implementação:

Pode ocupar espaço desnecessário (estática)

Custo elevado em operações como filho e irmão (dinâmica)

Árvore com grau fixo:

Representação dinâmica similar a das árvores binárias Número máximo de filhos é fixado

Árvore com grau fixo:

Representação dinâmica similar a das árvores binárias Número máximo de filhos é fixado

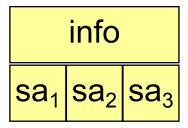
Ex: nó de uma árvore com no máximo 3 filhos

info sa₁ sa₂ sa₃

Árvore com grau fixo:

Representação dinâmica similar a das árvores binárias Número máximo de filhos é fixado

Ex: nó de uma árvore com no máximo 3 filhos

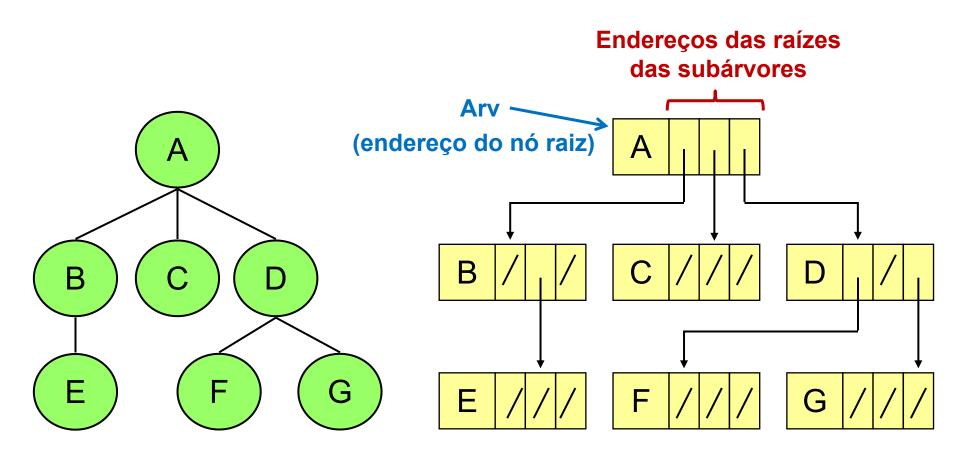


Desvantagens:

Necessidade de **estimar previamente o grau máximo** Quantidade de filhos por nó pode variar muito

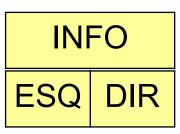
Gera grande desperdício

Exemplo de árvore com grau fixo



Representação filho à esquerda / irmão à direita:

Cada nó aponta para a 1ª subárvore descendente (**filho** à esquerda) e para a subárvore vizinha (**irmão à direita**)



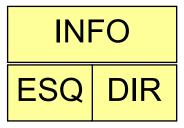
Representação filho à esquerda / irmão à direita:

Cada nó aponta para a 1ª subárvore descendente (**filho** à **esquerda**) e para a subárvore vizinha (**irmão à direita**)

Transforma a árvore genérica em uma árvore binária

Árvore vazia não é considerada na definição padrão

- Restrição simplifica as implementações
- Não limita a utilização da estrutura em aplicações reais



Representação filho à esquerda / irmão à direita:

Cada nó aponta para a 1ª subárvore descendente (**filho** à esquerda) e para a subárvore vizinha (**irmão à direita**)

Transforma a árvore genérica em uma árvore binária

Árvore vazia não é considerada na definição padrão

- Restrição simplifica as implementações
- Não limita a utilização da estrutura em aplicações reais

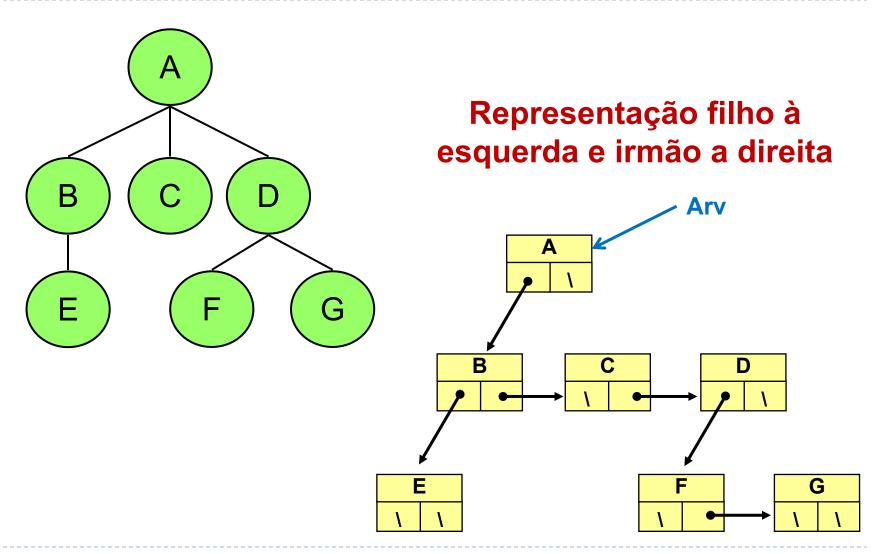
Nó raiz: irmão à direita = NULL

Nós folha: filho à esquerda = NULL

Nós de derivação: filho à esquerda ≠ NULL



Exemplo de árvore genérica



Árvore genérica: estrutura de representação

Estrutura do nó:

Campo INFO: informações do nó raiz (qualquer tipo)

Campo ESQ: endereço do 1º filho à esquerda (sa₁)

Campo **DIR**: endereço do irmão à direita (sa₂ do nó pai)



Árvore genérica: estrutura de representação

Estrutura do nó:

Campo INFO: informações do nó raiz (qualquer tipo)

Campo **ESQ**: endereço do 1º filho à esquerda (sa₁)

Campo DIR: endereço do irmão à direita (sa₂ do nó pai)

Implementação em C:

```
// Estrutura de um nó
struct no {
    tipo info;
    struct no *esq,
    struct no *dir;
};

// Árvore
typedef struct no * Arv;
```



Árvore genérica: operações básicas

Arv cria_arvore(elem): cria uma nova árvore apenas com o nó raiz

int insere(A, sa): insere a subárvore sa como filha do nó A

void exibe_arvore(A): percorre a árvore A, elemento por elemento, apresentando o campo *info* de cada nó

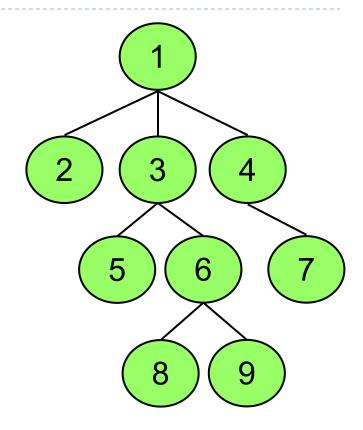
int busca(A, elem): verifica se elem pertence à árvore A

void libera_arvore(&A): libera a memória alocada para a árvore A

```
Arv cria_arvore (int elem)
  Aloca um novo nó;
  SE falha na alocação ENTÃO
    retorna NULL;
  FIM_SE
  Campo info do novo nó = elem;
  Campo esq do novo nó = NULL;
  Campo dir do novo nó = NULL;
  retorna endereço do novo nó;
FIM
```

```
int insere (Arv A, Arv sa)
  SE árvore vazia ENTÃO // A = NULL
     retorna 0;
  FIM_SE
  Irmão à direita (dir) do nó raiz de sa = filho à esquerda (esq) do nó A;
  Filho à esquerda (esq) do nó A = nó raiz de sa;
  retorna 1;
FIM
```

Criação da árvore genérica:



Criação da árvore genérica:

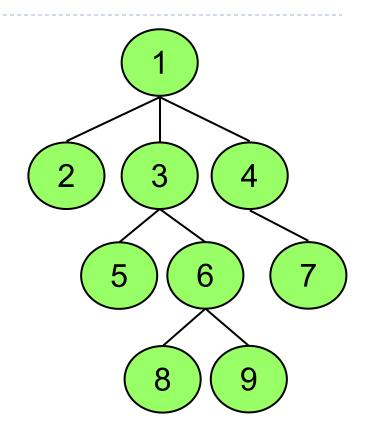
// Criação dos nós raízes das subárvores

```
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
```

 $E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);$

 $G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);$

I = cria_arvore(9);

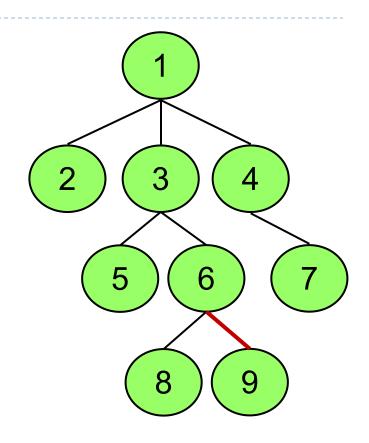


Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria\_arvore(3); D = cria\_arvore(4);
E = cria\_arvore(5); F = cria\_arvore(6);
G = cria\_arvore(7); H = cria\_arvore(8);
```

// Montagem da árvore insere(F,I);

 $I = cria_arvore(9);$

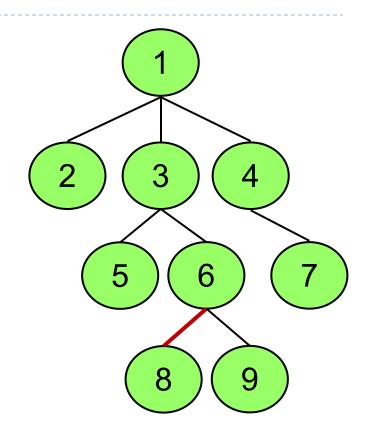


Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
```

// Montagem da árvore insere(F,I); insere(F,H);

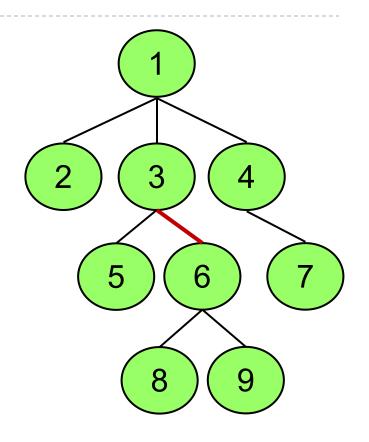
 $I = cria_arvore(9);$



Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

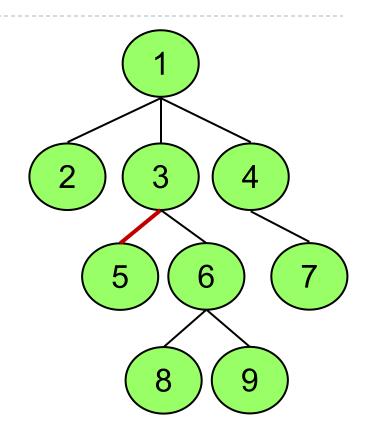
// Montagem da árvore
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F);



Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria\_arvore(3); D = cria\_arvore(4);
E = cria\_arvore(5); F = cria\_arvore(6);
G = cria\_arvore(7); H = cria\_arvore(8);
I = cria\_arvore(9);
```

// Montagem da árvore insere(F,I); insere(F,H); insere(C,F); insere(C,E);

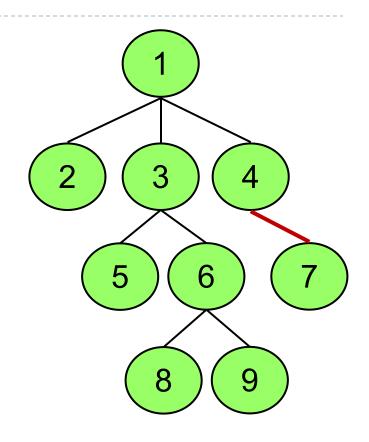


Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

// Montagem da árvore

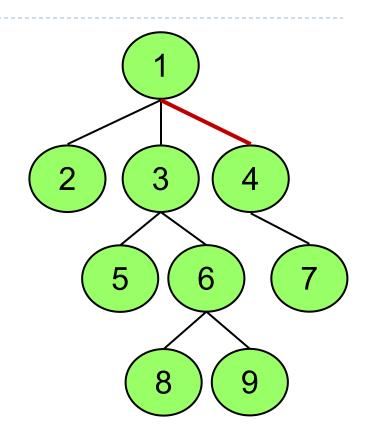
```
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F); insere(C,E);
insere(D,G);
```



Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

```
// Montagem da árvore
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F); insere(C,E);
insere(D,G);
insere(A,D);
```

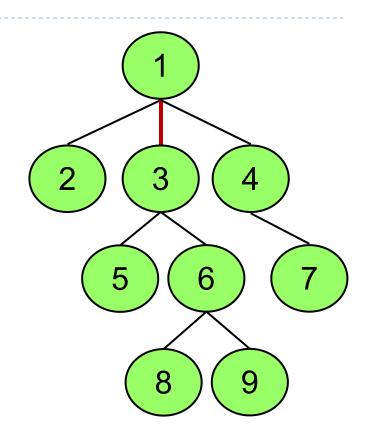


Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

// Montagem da árvore

```
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F); insere(C,E);
insere(D,G);
insere(A,D); insere(A,C);
```



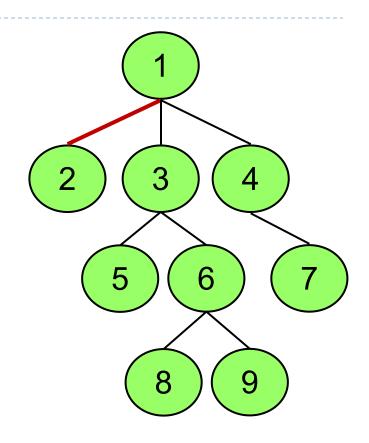
38

Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

```
// Montagem da árvore
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F); insere(C,E);
insere(D,G);
```

insere(A,D); insere(A,C); insere (A,B);

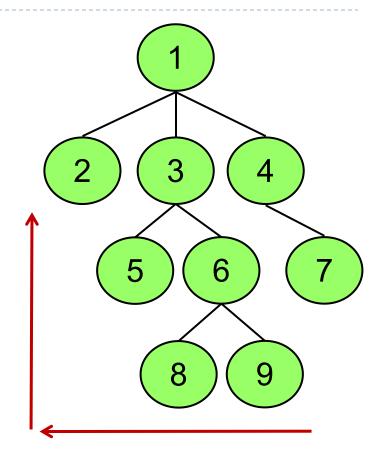


Criação da árvore genérica:

```
// Criação dos nós raízes das subárvores
A = cria_arvore(1); B = cria_arvore(2);
C = cria_arvore(3); D = cria_arvore(4);
E = cria_arvore(5); F = cria_arvore(6);
G = cria_arvore(7); H = cria_arvore(8);
I = cria_arvore(9);
```

```
// Montagem da árvore
```

```
insere(F,I); insere(F,H);
insere(C,F); insere(C,E);
insere(D,G);
insere(A,D); insere(A,C); insere (A,B);
```



Ordem: Dir → Esq Base (folhas) → topo (raiz)

Demais operações são idênticas àquelas implementadas no TAD árvore binária

```
exibe_arvore (Arv A)
  SE árvore vazia ENTÃO // A = NULL
    escreva("árvore vazia");
  FIM SE
  escreva ("< "); // Abertura de contexto na notação textual
  Exibe o campo info de A;
  Exibe subárvore filha à esquerda;
  escreva(">"); // Fechamento de contexto na notação textual
  Exibe subárvore irmã à direita;
```

FIM

```
exibe_arvore (Arv A)
```

SE árvore NÃO vazia ENTÃO // A ≠ NULL

escreva ("< "); // Abertura de contexto na notação textual

Exibe o campo info de A;

Exibe subárvore filha à esquerda;

escreva(">"); // Fechamento de contexto na notação textual Exibe subárvore **irmã à direita**;

FIM_SE

FIM

Fechamento de escopo ocorre antes de exibir irmão à direita

```
int busca (Arv A, int elem)
  SE árvore vazia ENTÃO // A = NULL
                                           Busca no irmão a direita;
    retorna 0;
                                           SE encontrou ENTÃO
  FIM_SE
                                              retorna 1;
  SE campo info de A = elem ENTÃO
                                           FIM SE
    retorna 1;
  FIM_SE
                                           retorna 0;
  Busca no filho à esquerda;
  SE encontrou ENTÃO
                                         FIM
    retorna 1;
  FIM SE
```

•••

libera_arvore (Arv * A)

SE árvore NÃO vazia ENTÃO // *A ≠ NULL

Libera subárvore filha à esquerda;

Libera subárvore irmã à direita;

Libera memória alocada para o **nó raiz**; // free(*A);

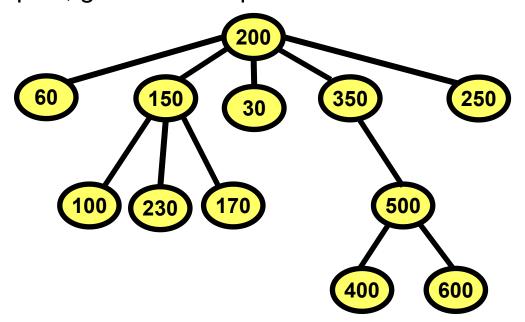
FIM_SE

Faz conteúdo de A = **NULL**; // *A = NULL;

FIM

Exercícios

Apresente a árvore através das representações de contiguidade física, baseada nos pais, g e filho à esquerda / irmão à direita.



Implemente as operações básicas de uma árvore genérica de números inteiros, utilizando a representação filho à esquerda / irmão à direita. Ascrescente uma função que determine a altura da árvore.

Bibliografia

Slides adaptados do material da Profa. Dra. Gina Maira Barbosa de Oliveira e da Profa. Dra. Denise Guliato.

EDELWEISS, N; GALANTE, R. Estruturas de dados (Série Livros Didáticos Informática UFRGS, v. 18), Bookman, 2008.

CORMEN, T.H. et al. Algoritmos: Teoria e Prática, Campus, 2002

ZIVIANI, N. Projeto de algoritmos: com implementações em Pascal e C (2ª ed.), Thomson, 2004

CELES, W.; CERQUEIRA, R. & RANGEL, J. L. Introdução a Estruturas de Dados: com técnicas de programação em C, Elsevier, 2004