



## Estruturas de Informação Aula 15: Árvores

21/05/2009

## Fontes Bibliográficas



- Livros:
  - Introdução a Estruturas de Dados (Celes, Cerqueira e Rangel): Capítulo 13;
  - Projeto de Algoritmos (Nivio Ziviani): Capítulo 5;
  - Estruturas de Dados e seus Algoritmos (Szwarcfiter, et. al): Capítulo 3;
  - Algorithms in C (Sedgewick): Capítulo 5;
- Slides baseados no material da PUC-Rio, disponível em <http://www.inf.puc-rio.br/~inf1620/>.

## Introdução

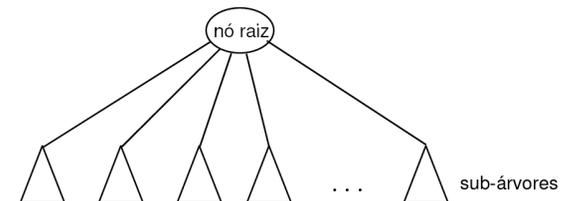


- Estruturas estudadas até agora não são adequadas para representar dados que devem ser dispostos de maneira hierárquica
  - Ex., hierarquia de pastas
  - Árvore genealógica
- Árvores são estruturas adequadas para representação de hierarquias

## Definição Recursiva de Árvore



- 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* da árvore são os nós sem filhos

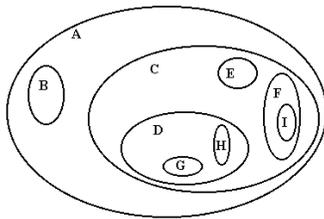


## Formas de representação

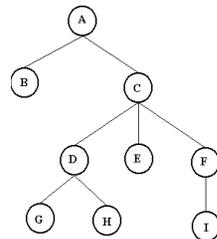


- Representação por parênteses aninhados  
- ( A ( B ) ( C ( D ( G ) ( H ) ) ( E ) ( F ( I ) ) ) )

Diagrama de Inclusão



Representação Hierárquica



## Subárvore

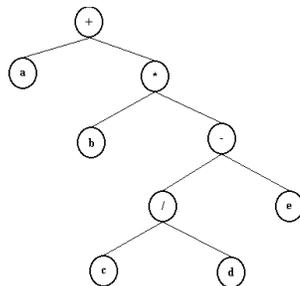


- Seja a árvore acima  $T = \{A, B, \dots\}$
- A árvore  $T$  possui duas subárvores:
  - $T_b$  e  $T_c$  onde  $T_b = \{B\}$  e  $T_c = \{C, D, \dots\}$
- A subárvore  $T_c$  possui 3 subárvores:
  - $T_d$ ,  $T_f$  e  $T_e$  onde  $T_d = \{D, G, H\}$ ,  $T_f = \{F, I\}$ ,  $T_e = \{E\}$
- As subárvores  $T_b$ ,  $T_e$ ,  $T_g$ ,  $T_h$ ,  $T_i$  possuem apenas o nó raiz e nenhuma subárvore.

## Exemplo (árvore de expressão)



- Representação da expressão aritmética:  
(  $a + ( b * ( c / d - e ) )$  )



## Conceitos Básicos



- Nós filhos, pais, tios, irmãos e avô
- Grau de saída (número de filhos de um nó)
- Nó folha (grau de saída nulo) e nó interior (grau de saída diferente de nulo)
- Grau de uma árvore (máximo grau de saída)
- Floresta (conjunto de zero ou mais árvores)

## Conceitos Básicos (2)

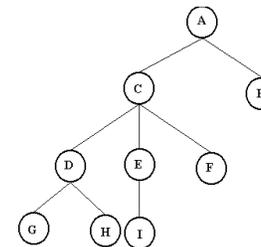


- Caminho
  - Uma sequência de nós distintos  $v_1, v_2, \dots, v_k$ , tal que existe sempre entre nós consecutivos (isto é, entre  $v_1$  e  $v_2$ , entre  $v_2$  e  $v_3, \dots, v_{(k-1)}$  e  $v_k$ ) a relação "é filho de" ou "é pai de" é denominada um caminho na árvore.
- Comprimento do Caminho
  - Um caminho de  $v_k$  vértices é obtido pela sequência de  $k-1$  pares. O valor  $k-1$  é o comprimento do caminho.
- Nível ou profundidade de um nó
  - número de nós do caminho da raiz até o nó.

## Conceitos Básicos (3)



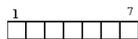
- Nível da raiz (profundidade) é 0.
- Árvore Ordenada: é aquela na qual filhos de cada nó estão ordenados. Assume-se ordenação da esquerda para a direita. Esta árvore é ordenada?



## Conceitos Básicos (4)

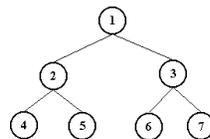


- Árvore Cheia: Uma árvore de grau  $d$  é uma árvore cheia se possui o número máximo de nós, isto é, todos os nós têm número máximo de filhos exceto as folhas, e todas as folhas estão na mesma altura.
- Árvore cheia de grau 2: implementação sequencial.



Armazenamento por nível:

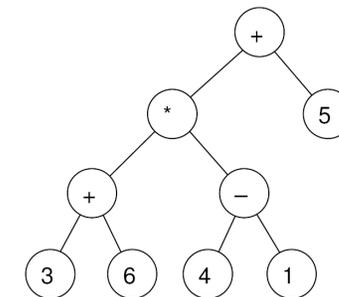
posição do nó	posição dos filhos do nó
1	2,3
2	4,5
3	6,7
$i$	$(2i, 2i+1)$



## Exemplo



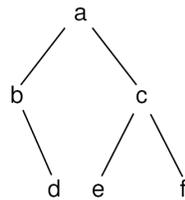
- Árvore binária representando expressões aritméticas binárias
  - Nós folhas representam os operandos
  - Nós internos representam os operadores
  - $(3+6)*(4-1)+5$



## Árvores Binárias



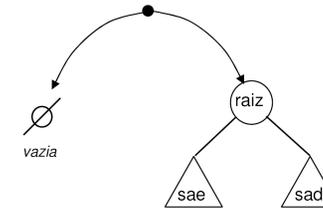
- Notação textual
  - a árvore vazia é representada por <>
  - árvores não vazias por <raiz sae sad>
- Exemplo:
  - <a <b <> <d <> <>> > <c <e <> <>> <f <> <>>> >



## Árvore Binária



- Uma árvore em que cada nó tem zero, um ou dois filhos
- Uma árvore binária é:
  - uma árvore vazia; ou
  - um nó raiz com duas sub-árvores:
    - a subárvore da direita (sad)
    - a subárvore da esquerda (sae)



## Árvores Binárias – Implementação em C



- Representação: ponteiro para o nó raiz
- Representação de um nó na árvore:
  - Estrutura em C contendo
    - A informação propriamente dita (exemplo: um caractere, ou inteiro)
    - Dois ponteiros para as sub-árvores, à esquerda e à direita

```
struct arv {  
    char info;  
    struct arv* esq;  
    struct arv* dir;  
};
```

## TAD Árvores Binárias – Impl. em C (arv.h)

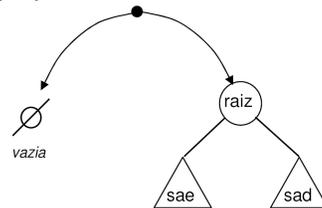


```
typedef struct arv Arv;  
//Cria uma árvore vazia  
Arv* arv_criavazia (void);  
//cria uma árvore com a informação do nó raiz c, e  
//com subárvore esquerda e e subárvore direita d  
Arv* arv_cria (char c, Arv* e, Arv* d);  
//libera o espaço de memória ocupado pela árvore a  
Arv* arv_libera (Arv* a);  
//retorna true se a árvore estiver vazia e false  
//caso contrário  
int arv_vazia (Arv* a);  
//indica a ocorrência (1) ou não (0) do caracter c  
int arv_pertence (Arv* a, char c);  
//imprime as informações dos nós da árvore  
void arv_imprime (Arv* a);
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- Implementação das funções:
  - implementação em geral recursiva
  - usa a definição recursiva da estrutura
- 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)



## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função arv\_criavazia
  - cria uma árvore vazia

```
Arv* arv_criavazia (void){  
    return NULL;  
}
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função arv\_cria
  - cria um nó raiz dadas a informação e as duas sub-árvores, a da esquerda e a da direita
  - retorna o endereço do nó raiz criado

```
Arv* arv_cria (char c, Arv* sae, Arv* sad){  
    Arv* p=(Arv*)malloc(sizeof(Arv));  
    p->info = c;  
    p->esq = sae;  
    p->dir = sad;  
    return p;  
}
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- arv\_criavazia e arv\_cria
  - as duas funções para a criação de árvores representam os dois casos da definição recursiva de árvore binária:
    - uma árvore binária Arv\* a;
      - é vazia a=arv\_criavazia()
      - é composta por uma raiz e duas sub-árvores a=arv\_cria(c,sae,sad);

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função `arv_vazia`
  - indica se uma árvore é ou não vazia

```
int arv_vazia (Arv* a){  
    return a==NULL;  
}
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função `arv_libera`
  - libera memória alocada pela estrutura da árvore
    - as sub-árvores devem ser liberadas antes de se liberar o nó raiz
  - retorna uma árvore vazia, representada por NULL

```
Arv* arv_libera (Arv* a){  
    if (!arv_vazia(a)){  
        arv_libera(a->esq); /* libera sae */  
        arv_libera(a->dir); /* libera sad */  
        free(a); /* libera raiz */  
    }  
    return NULL;  
}
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função `arv_pertence`
  - verifica a ocorrência de um caractere `c` em um dos nós
  - retorna um valor booleano (1 ou 0) indicando a ocorrência ou não do caractere na árvore

```
int arv_pertence (Arv* a, char c){  
    if (arv_vazia(a))  
        return 0; /* árvore vazia: não encontrou */  
    else  
        return a->info==c ||  
            arv_pertence(a->esq,c) ||  
            arv_pertence(a->dir,c);  
}
```

## TAD Árvores Binárias – Implementação em C



- função `arv_imprime`
  - percorre recursivamente a árvore, visitando todos os nós e imprimindo sua informação

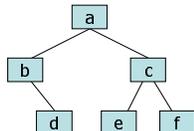
```
void arv_imprime (Arv* a){  
    if (!arv_vazia(a)){  
        printf("%c ", a->info); /* mostra raiz */  
        arv_imprime(a->esq); /* mostra sae */  
        arv_imprime(a->dir); /* mostra sad */  
    }  
}
```

## Exemplo



- Criar a árvore <a <b <> <d <><>> > <c <e <><> > <f <><> > > >

```
/* sub-árvore 'd' */
Arv* a1= arv_cria('d',arv_criavazia(),arv_criavazia());
/* sub-árvore 'b' */
Arv* a2= arv_cria('b',arv_criavazia(),a1);
/* sub-árvore 'e' */
Arv* a3= arv_cria('e',arv_criavazia(),arv_criavazia());
/* sub-árvore 'f' */
Arv* a4= arv_cria('f',arv_criavazia(),arv_criavazia());
/* sub-árvore 'c' */
Arv* a5= arv_cria('c',a3,a4);
/* árvore 'a' */
Arv* a = arv_cria('a',a2,a5 );
```

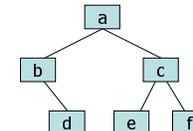


## Exemplo



- Criar a árvore <a <b <> <d <><>> > <c <e <><> > <f <><> > > >

```
Arv* a = arv_cria('a',
    arv_cria('b',
        arv_criavazia(),
        arv_cria('d', arv_criavazia(), arv_criavazia())
    ),
    arv_cria('c',
        arv_cria('e', arv_criavazia(), arv_criavazia()),
        arv_cria('f', arv_criavazia(), arv_criavazia())
    )
);
```

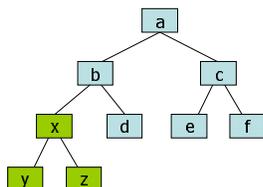


## Exemplo



- Acrescenta nós x, y e z

```
a->esq->esq =
    arv_cria('x',
        arv_cria('y',
            arv_criavazia(),
            arv_criavazia()),
        arv_cria('z',
            arv_criavazia(),
            arv_criavazia())
    );
```

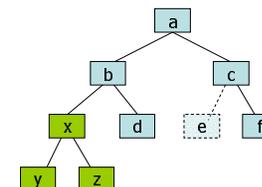


## Exemplo



- Libera nós

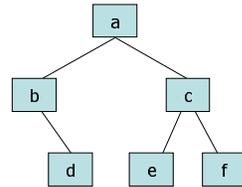
```
a->dir->esq = arv_libera(a->dir->esq);
```



## Ordem de Percurso (ou travessia) – Árvores Binárias



- **Pré-ordem:**
  - trata *raiz*, percorre *sae*, percorre *sad*
  - exemplo: a b d c e f
- **Ordem simétrica (ou In-Ordem):**
  - percorre *sae*, trata *raiz*, percorre *sad*
  - exemplo: b d a e c f
- **Pós-ordem:**
  - percorre *sae*, percorre *sad*, trata *raiz*
  - exemplo: d b e f c a

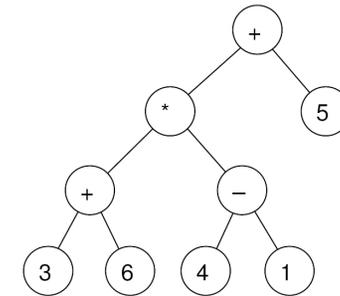


## Ordem de Percurso - Exercícios



- Fazer percurso de Pré-ordem
- In-ordem
- Pós-ordem

- Pré-ordem  
+\*+36-415
- In-ordem  
3+6\*4-1+5
- Pós-ordem  
36+41-\*5+



## Pré-Ordem – Implementação recursiva



```
void arv_preordem (Arv* a)
{
    if (!arv_vazia(a))
    {
        processa(a); // por exemplo imprime
        arv_preordem(a->esq);
        arv_preordem(a->dir);
    }
}
```

## In-Ordem – Implementação recursiva



```
void arv_inordem (Arv* a)
{
    if (!arv_vazia(a))
    {
        arv_inordem (a->esq);
        processa (a); // por exemplo imprime
        arv_inordem (a->dir);
    }
}
```

## Pós-Ordem – Implementação recursiva



```
void arv_posordem (Arv* a)
{
    if (!arv_vazia(a))
    {
        arv_posordem (a->esq);
        arv_posordem (a->dir);
        processa (a); // por exemplo imprime
    }
}
```

## Pergunta



- função arv\_pertence
  - Pré-ordem, pós-ordem ou in-ordem?

```
int arv_pertence (Arv* a, char c)
{
    if (arv_vazia(a))
        return 0; /* árvore vazia: não encontrou */
    else
        return a->info==c ||
            arv_pertence(a->esq,c) ||
            arv_pertence(a->dir,c);
}
```

## Pergunta



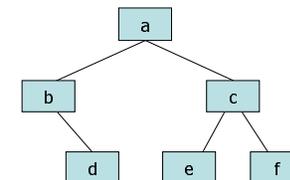
- função arv\_libera
  - Pré-ordem, pós-ordem ou in-ordem?

```
Arv* arv_libera (Arv* a){
    if (!arv_vazia(a)){
        arv_libera(a->esq); /* libera sae */
        arv_libera(a->dir); /* libera sad */
        free(a); /* libera raiz */
    }
    return NULL;
}
```

## Árvores Binárias - Altura



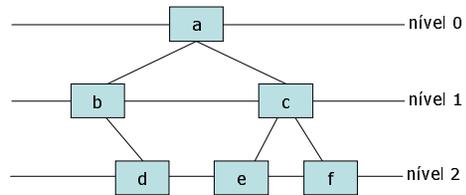
- Propriedade das árvores
  - Existe apenas um caminho da raiz para qualquer nó
- Altura de uma árvore
  - comprimento do caminho mais longo da raiz até uma das folhas
  - a altura de uma árvore com um único nó raiz é zero
  - a altura de uma árvore vazia é -1
- Esforço computacional necessário para alcançar qualquer nó da árvore é proporcional à altura da árvore
- Exemplo:
  - $h = 2$



## Árvores Binárias - conceitos



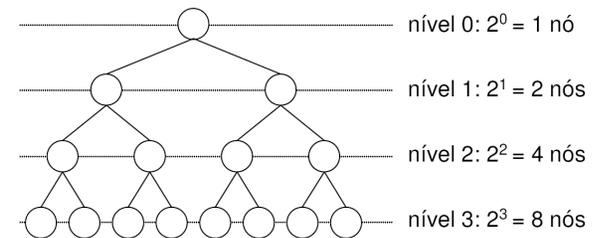
- **Nível de um nó**
  - a raiz está no nível 0, seus filhos diretos no nível 1, ...
  - o último nível da árvore é a altura da árvore



## Árvores Binárias - conceitos



- **Árvore Cheia**
  - todos os seus nós internos têm duas sub-árvores associadas
  - número  $n$  de nós de uma árvore cheia de altura  $h$
  - $n = 2^{h+1} - 1$



## Árvores Binárias - conceitos



- **Árvore Degenerada**
  - Nós internos têm uma única subárvore associada
  - Vira uma estrutura linear
  - Arvore de altura  $h$  tem  $n = h+1$
- **Altura de uma árvore**
  - Importante medida de eficiência (visitação do nó)
  - Árvore com  $n$  nós:
    - Altura mínima proporcional a  $\log n$  (árvore binária cheia)
    - Altura máxima proporcional a  $n$  (árvore degenerada)

## Exercícios



- Escrever uma função recursiva que calcule a altura de uma árvore binária dada. A altura de uma árvore é igual ao máximo nível de seus nós.

## Respostas



```
static int max2 (int a, int b)
{
    return (a > b) ? a : b;
}
```

```
int arv_altura (Arv* a)
{
    if (arv_vazia(a))
        return -1;
    else
        return 1 + max2 (arv_altura (a->esq),
            arv_altura (a->dir));
}
```

## Respostas



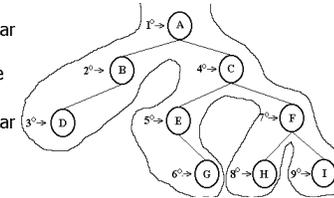
```
void arv_preordem (Arv* a)
{
    Arv* A[MAX]; //qual seria o valor de max?
    Arv* p; Arv* raiz; int topo;
    int acabou;
    topo = 0; p = a; acabou = arv_vazia(a); //inicializações
    while (!acabou) // enquanto houver nós para processar
    {
        while (!arv_vazia(p))
        {
            processa (p->info);
            topo++; A[topo] = p;
            p = p->esq;
        }
        if (topo != 0)
        {
            p = A[topo]->dir;
            topo--;
        }
        else {acabou = 1;}
    }
}
```

## Exercícios



- Escrever o algoritmo de visita em Pré-Ordem utilizando alocação dinâmica mas sem utilizar procedimentos recursivos. Utilizar pilha (definindo um vetor que pode ser acessado pelo topo) para saber o endereço da subárvore que resta à direita.

- processar raiz A
- guardar A na pilha para poder acessar C depois
- passa à B e processa essa subárvore
- idem para D
- retorna B (topo da pilha) para acessar D que é a subárvore esquerda



## Para casa



- Fazer função para retornar o pai de um dado nó de uma árvore
  - Dado um item, procura se item existe na árvore (usando algum algoritmo de travessia)
  - Caso positivo retorna o conteúdo do pai do nó
  - Pode ser recursivo ou não