



Estrutura de Dados II

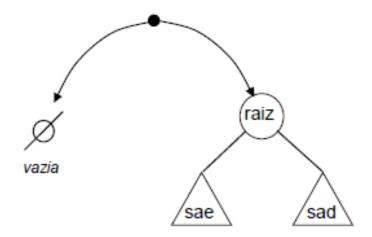
Prof^o Filipe Dwan Pereira

Créditos

- Esta apresentação foi baseada em Slides dos professores:
 - Waldemar Celes PUC-RIO;
 - Rosiane de Freitas Icomp/UFAM;
 - Acauan Ribeiro DCC/UFRR;
 - Ornélio Hinterholz Estácio/RR
 - Fernando Vanini IC/UNICAMP

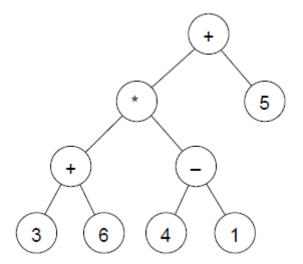
Árvore Binária

- uma árvore vazia; ou
- um nó raiz com duas sub-árvores:
 - a sub-árvore da direita (sad)
 - a sub-árvore da esquerda (sae)



Exemplo

- árvores binárias representando expressões aritméticas:
 - nós folhas representam operandos
 - nós internos operadores
 - exemplo: (3+6)*(4-1)+5

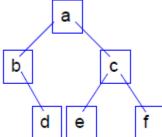


Propriedades Quantitativas

- Algumas propriedades quantitativas:
 - O número máximo de nós de uma árvore binária de altura h é 2^h-1
 - Número mínimo de nós de uma árvore de altura n: n
 - Altura máxima de uma árvore com n nós: n
 - Altura mínima de uma árvore com n nós: [log2(n)]

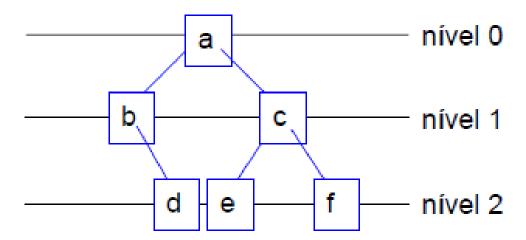
Altura de uma Árvore Binária

- Propriedade fundamental de árvores
 - o só existe um caminho da raiz para qualquer nó
- Altura de uma árvore
 - a altura de uma árvore com um único nó raiz é zero
 - a altura de uma árvore vazia é -1
- exemplo:
 - h = 2



Altura de uma Árvore Binária

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



Eficiência para as operações

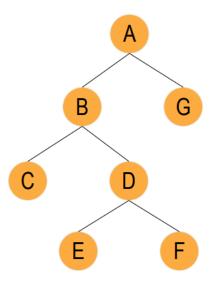
- Árvores binárias podem ser usadas para guardar e recuperar informações, com número de operações proporcional à altura da árvore, ou seja, variando, aproximadamente, entre log₂n e n (quando se torna degenerada para uma lista).
 - Mais tarde veremos como esta manipulação
- pode ser realizada de maneira a garantir a altura da ordem de O(log₂n)

Alguns Tipos de Árvores Binárias

- Árvore Estritamente Binária
- Árvore Binária Completa
 - Há duas definições: (i) completa = cheia e (ii) completa = a definição de quase completa;
- Árvore Binária Balanceada;

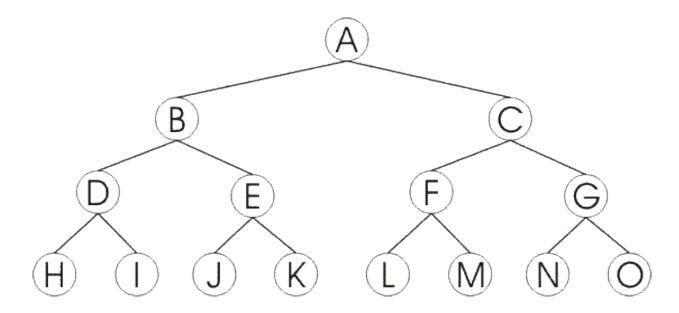
Árvore Estritamente Binária

- Uma Árvore Estritamente Binária tem nós que têm ou 0 (nenhum) ou dois filhos;
- Nós internos (não folhas) sempre têm 2 filhos:



Árvore Binária Completa (Cheia)

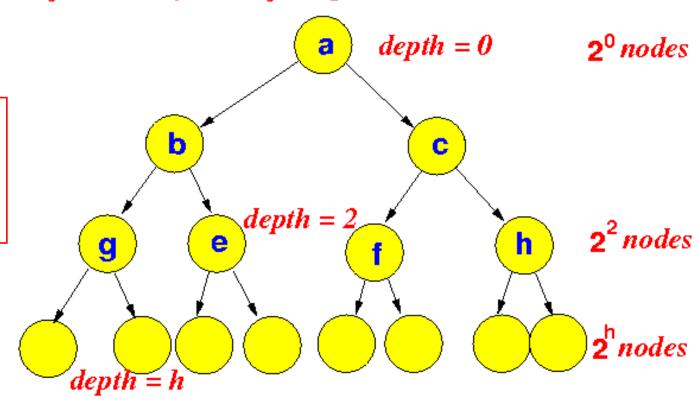
• É estritamente binária, de nível h (altura); e todos os seus nós-folha estão no mesmo nível h:



Número de Nodos de uma Árvore Binária Completa

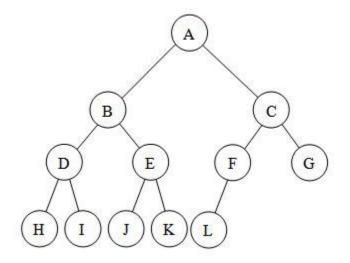
Perfect binary tree of height = h

Num de nós da árvore:2^{h+1}-1



Árvore Binária Quase Completa

- Se a altura da árvore é h, cada nó folha está no nível h ou no nível h-1.
- Em outras palavras, a diferença de altura entre as sub-árvores de qualquer nó é no máximo 1.



Implicações dos conceitos completa e quase completa

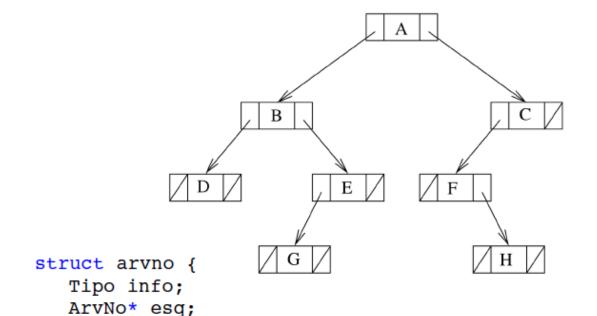
- Importante para:
 - sua alocação em vetores, pois quando é cheia não desperdiça espaço, e
 - na definição do método de ordenação heapsort que trabalha com o conceito de árvore completa como se fosse nossa definição de quase completa.

Perguntas

• Uma árvore binária completa é uma árvore estritamente binária?

• Uma árvore estritamente binária é uma árvore binária completa?

Representação usual de Árvores Binárias



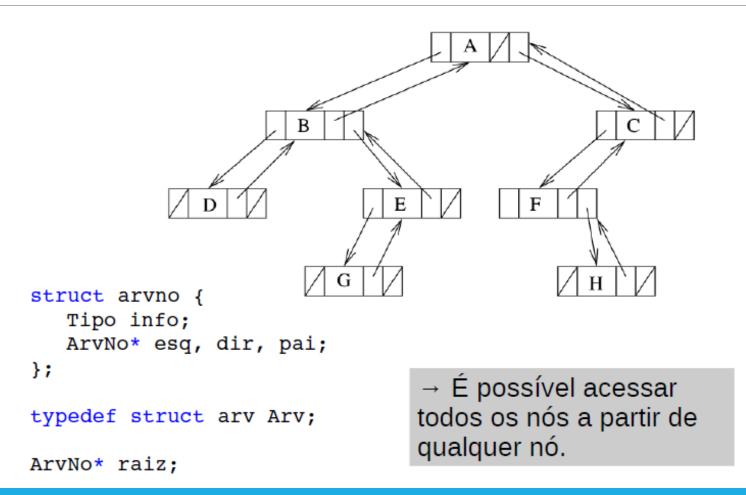
};

ArvNo* raiz;

Usaremos esta representação.

ArvNo* dir; → É possível acessar todos os nós a partir da typedef struct arv Arv; raiz.

Representação com campos esq, dir e pai



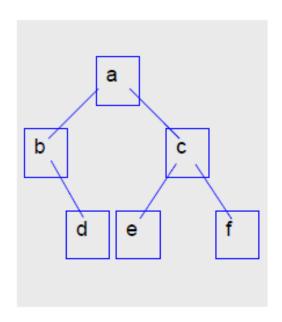
Representação com campo pai apenas

```
D
                           E
struct arvno {
   Tipo info;
   ArvNo* pai;
                              → Precisa conhecer todas
};
                              as folhas;
                              → Não consegue distinguir
typedef struct arv Arv;
                              filho esquerdo e filho direito.
```

Árvores binárias - Ordens de percurso

Ordens de percurso:

- pré-ordem:
 - trata raiz, percorre sae, percorre sad
 - exemplo: a b d c e f
- ordem simétrica:
 - · 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



Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Estrutura para representação de um nodo
da árvore binária
*/
typedef struct no {
    char info;
    struct no *esq;
    struct no *dir;
}Nodo;
```

```
/*
Tipo Abstrato para Representação
da Árvore como um todo
*/
typedef struct arv_bin {
    Nodo * raiz;
}Arv_bin;
```

Tipo Abstrato de Dados

```
Para a criação da estrutura da árvore serão criadas duas funcoes:
        *arv_cria
        *arv_cria_nodo
A funcao arv_cria cria uma representação do TAD Arv_bin.
A funcao arv_cria_nodo é responsável por criar um novo
nodo na árvore.
*/
Arv_bin* arv_cria(Nodo* raiz);
Nodo* arv_cria_no(char c, Nodo* esq, Nodo* dir);
```

Implementação – Cria Árvore Binária

```
Arv_bin* arv_cria(Nodo* raiz) {
        Arv bin* arv = (Arv bin*) malloc(sizeof(Arv bin));
       arv->raiz = raiz:
        return arv:
Nodo* arv_cria_no(char c, Nodo* esq, Nodo* dir) {
        Nodo * nodo = (Nodo *) malloc(sizeof(Nodo));
        nodo->esq = esq;
        nodo->dir = dir;
        nodo->info = c;
        return nodo:
```

Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Por fins didáticos a funcao arv_imprime_escolhendo_ordem
imprime a arvore binária em pre_ordem, ordem ou em pos ordem
dependendo da constante que for passada para o parâmetro
'ordem'. O parâmetro 'ordem' pode assumir os seguintes valores:
1 - chama a funcao arv_imprime_pre_ordem
2 - chama a funcao arv_imprime_infixa
3 - chama a funcao arv_imprime_pos_ordem
*/
void arv_imprime_escolhendo_ordem(Arv_bin* arv, int ordem);
```

```
/*
mostra raiz, percorre sae, percorre sad
*/
void arv_imprime_pre_ordem(Nodo* raiz);
/*
percorre sae, mostra raiz, percorre sad
*/
void arv_imprime_infixa(Nodo* raiz);
/*
percorre sae, percorre sad, mostra raiz
*/
void arv_imprime_pos_ordem(Nodo* raiz);
```

Implementação - Impressão

```
void arv_imprime_escolhendo_ordem(Arv_bin* arv, int ordem) {
        if (ordem==1)
                arv imprime pre ordem(arv->raiz);
        else if (ordem==2)
                arv imprime infixa(arv->raiz);
        else if (ordem == 3)
                arv imprime pos ordem(arv->raiz);
        else
                printf("Valor invalido! Escolha um valor entre [1-3]");
        printf("\n");
```

Implementação – Impressão (pré-ordem)

```
void arv_imprime_pre_ordem(Nodo* raiz) {
    if (raiz!=NULL) {
        printf("%c", raiz->info);
        arv_imprime_pre_ordem(raiz->esq);
        arv_imprime_pre_ordem(raiz->dir);
    }
}
```

Implementação – Impressão (in-ordem)

```
void arv_imprime_infixa(Nodo* raiz) {
    if (raiz!=NULL) {
        arv_imprime_infixa(raiz->esq);
        printf("%c", raiz->info);
        arv_imprime_infixa(raiz->dir);
    }
}
```

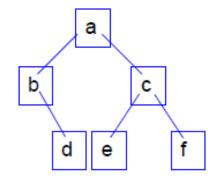
Implementação – Impressão (pós-ordem)

```
void arv_imprime_pos_ordem(Nodo* raiz) {
    if (raiz!=NULL) {
        arv_imprime_pos_ordem(raiz->esq);
        arv_imprime_pos_ordem(raiz->dir);
        printf("%c", raiz->info);
    }
}
```

Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Imprime usando uma representação com parentização.
*/
void arv_imprime_formatado(Arv_bin* arv);
void arv_imprime_formatado_no(Nodo* raiz);
```

```
<a <b <> <d <>> >> > <f <>> >> >> >
```



Implementação – Impressão Formatada

```
void arv_imprime_formatado(Arv_bin* arv) {
        arv imprime formatado no(arv->raiz);
        printf("\n");
}
void arv imprime formatado no(Nodo* raiz) {
        printf("<");</pre>
        if (raiz!=NULL) {
                printf("%c", raiz->info);
                arv_imprime_formatado_no(raiz->esq);
                arv imprime formatado no(raiz->dir);
        printf(">");
```

Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Funçoes para liberar memória.
A funcao arv_libera deve passar como parâmetro o
nodo raiz da árvore binária.
A funcao arv_libera_no percorre a árvore até encontrar
os nodos folha para ai sim liberará-los (pós-ordem). Do contrário,
perderíamos a referência da sae e sad
*/
void arv_libera(Arv_bin* arv);
void arv_libera_no(Nodo* raiz);
```

Implementação – libera memória

 Observe que para liberar a memória você deverá usar o percurso pós-ordem, impreterivelmente. Do contrário ocorrerá vazamento de memória.

```
void arv libera(Arv bin* arv) {
        arv_libera_no(arv->raiz);
       free(arv);
void arv_libera_no(Nodo* raiz) {
       if (raiz!=NULL) {
                arv_libera_no(raiz->esq);
                arv libera no(raiz->dir);
               free(raiz);
```

Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Essa funcao deve informar se determinado nodo
pertence à árvore.
*/
int arv_pertence(Arv_bin* arv, char c);
int arv_pertence_no(Nodo* raiz, char c);
```

Implementação – pertence à árvore

```
int arv_pertence(Arv_bin* arv, char c) {
    return arv_pertence_no(arv->raiz, c);
}
```

```
int arv_pertence_no(Nodo* raiz, char c) {
        if (raiz==NULL)
               return 0;
        if (raiz->info==c)
               return 1;
        else if (arv pertence no(raiz->esq, c))
               return 1;
        else
               return arv_pertence_no(raiz->dir, c);
        //return arv pertence no(raiz->esq, c)
       // arv_pertence_no(raiz->dir, c);
```

Implementação – pertence à árvore

```
A funcao abaixo funciona porque em uma condicao OR (||)
ao ser verdaira uma proposicao simples pertencente a uma proposicao
composta, então toda a proposicao composta eh verdadeira.
int arv_pertence_no(Nodo* raiz, char c) {
       if (raiz==NULL)
                return 0;
        else
                return c==raiz->info ||
                                arv pertence no(raiz->esq, c)
                                arv_pertence_no(raiz->dir, c);
*/
```

Tipo Abstrato de Dados

```
Similar a funcao arv_pertence. Entretanto nesse
caso ela returna o Nodo encontrado ou NULL
caso ele não seja encontrado.
Em casos práticos, não é suficiente saber se o nodo está presente
na árvore. Na verdade, geralmente é necessário ter acesso ao nodo.
*/
Nodo* arv busca(Arv bin* arv, char c);
Nodo* arv_busca_no(Nodo* raiz, char c);
```

Implementação – busca

```
Nodo* arv_busca(Arv_bin* arv, char c) {
    return arv_busca_no(arv->raiz, c);
}
```

```
Nodo* arv_busca_no(Nodo* raiz, char c) {
        if (raiz == NULL)
                return NULL; //arvore vazia, não encontrou
        else if (raiz->info == c)
                return raiz;
        else {
                Nodo *no = arv busca no(raiz->esq, c); //busca na sae
                if (no!=NULL)
                        return no;
                else
                        return arv_busca_no(raiz->dir, c); //busca na sad
```

Tipo Abstrato de Dados

```
/*
Calcula a altura da árvore. No que uma árvore vazia tem altura = -1.
*/
int arv_altura(Arv_bin* arv);
int arv_altura_no(Nodo* raiz);
```

Implementação – altura

```
int arv_altura(Arv_bin* arv) {
         return arv_altura_no(arv->raiz);
}
int max(int alt_sae, int alt_sad) {
        return alt_sae>alt_sad ? alt_sae : alt_sad;
}
```

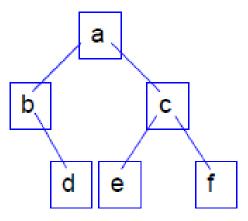
```
int arv_altura_no(Nodo* raiz) {
    if (raiz == NULL)
        return -1;
    int alt_sae = 1+arv_altura_no(raiz->esq);
    int alt_sad = 1+arv_altura_no(raiz->dir);
    return max(alt_sae, alt_sad);
}
```

Implementação – altura (outra versão)

```
/*
A funcao arv_altura_no poderia ser escrita da seguinte forma:
int arv_altura_no(Nodo* raiz) {
    if (raiz == NULL)
        return -1;
    return 1 + max(arv_altura_no(raiz->esq), arv_altura_no(raiz->dir));
}
*/
```

Exemplo de Uso do TAD

```
//Exemplo de criação de uma árvore binária:
Arv_bin *arv = arv_cria(
                arv cria no('a',
                                arv_cria_no('b',
                                        NULL,
                                        arv_cria_no('d', NULL, NULL)
                                arv_cria_no('c',
                                        arv_cria_no('e', NULL, NULL),
                                        arv_cria_no('f', NULL, NULL)
```



Exemplo de Uso do TAD (continuação)

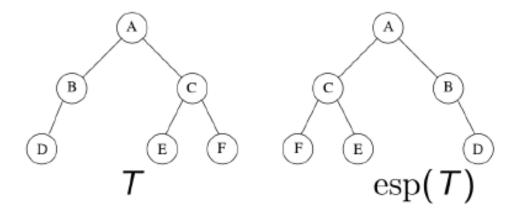
```
arv_imprime_escolhendo_ordem(arv, 1);
arv_imprime_escolhendo_ordem(arv, 2);
arv imprime escolhendo ordem(arv, 3);
arv pertence(arv, 'f') ? printf("sim\n") : printf("nao\n");
Nodo *n = arv busca(arv, 'f');
if(n!=NULL)
        printf("Nodo Encontrado: %c\n", n->info);
arv imprime formatado(arv);
printf("Altura da arvore: %d\n", arv_altura(arv));
arv libera(arv);
```

- 1) Escreva e envie os códigos apresentados nesta aula. Os códigos devem ser enviados em três arquivos:
 - arvoriabinaria.h
 - arvorebinaria.c
 - principal.c
- Observação geral: se possível, coloque todos os seus códigos no gitHub. Eles podem ser úteis no futuro ;-)

• 2) Implementar o percurso em LARGURA da árvore binária:

```
funcao largura(ArvBin a) {
  inicializa fila();
  ins fila(a);
     while (!fila vazia()) {
     p = rem fila();
     if (a) {
        Visite(a);
        ins fila(a->esq);
        ins fila(a->dir);
  finaliza fila();
```

- 3) Escreva uma função int tamanho(Arvbin arv) que recebe uma árvore binária arv e devolve o número de nós de arv.
- 4) O espelho esp(T) da árvore binária T é a árvore binária definida recursivamente da seguinte forma. Se T for vazia então esp(T) é a árvore vazia. Senão, se T tem raiz r, subárvore esquerda T_e e subávore direita T_d, então esp(T) é a árvore binária com raiz r, subávore esquerda esp(T_d) e subárvore direita esp(T_e). Escreva uma função Arvbin espelho(Arvbin p) que recebe uma árvore binária arv e devolve seu espelho. A árvore original não deve ser modificada.



Percursos Iterativos

- É possível realizar os percursos nas árvores sem o uso de Recursão?
 - SIM
- Como?
- Por meio de algoritmos iterativos, utilizando estruturas auxiliares como pilhas, filas, etc.

Pré-ordem iterativo com uma pilha

```
void PreOrdemIter(Arvbin p) {
   inicializa_pilha();
   if (!p) empilha(p);
   while (!pilha_vazia()) {
      p = desempilha();
      Visite(p);
      if (p->dir) empilha(p->dir);
      if (p->esq) empilha(p->esq);
      }
   finaliza_pilha();
}
```

Versão que empilha apenas ponteiros não nulos.

- 5) Implemente o percurso in-ordem de maneira iterativa. Ou seja sem o uso de recursão;
- 6) Escreva uma função que conta o número de folhas de uma árvore binária.
- 7) Uma árvore binária é estritamente binária se todos os nós da árvore tem 0 ou 2 filhos. Implemente uma função que verifica se uma árvore binária é estritamente binária.
- 8) Escreva uma função para verificar se uma árvore binária é completa.

Referência

- ASCENCIO, A.F.G..; ARAÚJO, G.S. Estrutura de dados algoritmos, análise de complexidade e implementações em Java e C/C++. 1ª. Ed. São Paulo: Pearson, 2010.
- CELES, W.; CERQUEIRA, R.; RANGEL, J. L. Introdução a Estruturas de Dados. 2ª. Ed. Rio de Janeiro: Campus, 2004.
- Cormen, Thomas H., et al. "Algoritmos: teoria e prática."
 Editora Campus 2 (2002).

"Péssima ideia, a de que não se pode mudar". Montaigne

