

Árvores, Árvores Binárias e Árvores Binárias de Busca

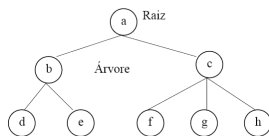
Danielle B. Colturato

Árvores

- São estruturas de dados que caracterizam uma relação entre os dados;
- A relação existente entre os dados é uma relação de hierarquia ou de composição (um conjunto é subordinado a outro).

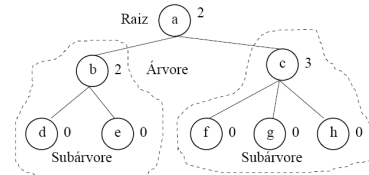
Árvores - Definição

- Uma Árvore pode ser definida recursivamente como:
 - Uma estrutura vazia é uma árvore vazia;
 - Se t_1, \dots, t_k são árvores disjuntas, então a estrutura cuja raiz tem como suas filhas as raízes de t_1, \dots, t_k também é uma árvore;
 - Somente estruturas geradas pelas regras 1 e 2 são árvores.



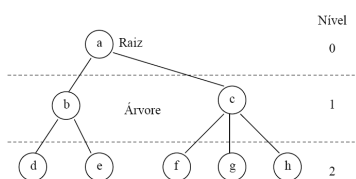
Árvores

- **Grau**
 - Indica o número de sub-árvores de um nó.
 - **Observação:** Se um nó não possuir nenhuma sub-árvore é chamado de **Nó Terminal** ou **Folha**.



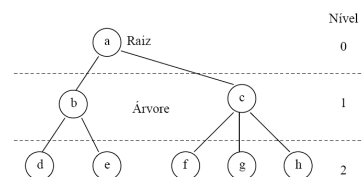
Árvores

- **Nível**
 - É o comprimento (número de linhas) do caminho (raiz até nó).



Árvores

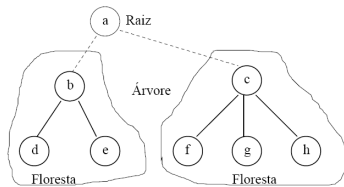
- **Altura**
 - É o nível mais alto da árvore ou o comprimento do caminho mais longo da raiz até uma das folhas.



Árvores

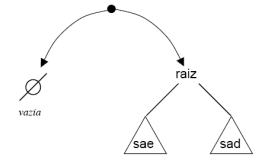
Floresta

- É um conjunto de zero ou mais árvores disjuntas, ou seja, se for eliminado o nó raiz da árvore, as sub-árvores que restarem chamam-se de florestas.



Árvores Binárias

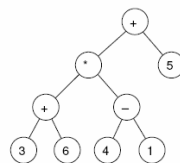
- São estruturas do tipo árvore onde o grau de cada nó é menor ou igual a dois.
- Uma árvore binária é:
 - uma árvore vazia; ou
 - um nó raiz com duas sub-árvores:
 - a sub-árvore da direita (sad)
 - a sub-árvore da esquerda (sae)



Árvores Binárias

Exemplo:

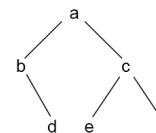
- Representação de expressões aritméticas
 - Nós folhas representam os operandos;
 - Nós internos representam os operadores;
 - Ex: $(3+6)*(4-1)+5$



Árvores Binárias

Notação textual:

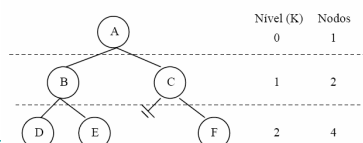
- a árvore vazia é representada por <>
- árvores não vazias por <raiz sae sad>
- exemplo: <a <b <> <d <> > > <c <e <> > <f <> > >



Árvores Binárias

Propriedades

- O número máximo de nós no k-ésimo nível de uma árvore binária é 2^k ;
- O número máximo de nós em uma árvore binária com altura k é $2^{k+1}-1$, para $k \geq 0$;
- Árvore completa: árvore de altura k com $2^{k+1}-1$ nós.



Árvores Binárias

Representação de uma árvore:

- através de um ponteiro para o nó raiz
- Representação de um nó da árvore:
 - estrutura em C contendo
 - a informação propriamente dita (exemplo: um caractere)
 - dois ponteiros para as sub-árvores, à esquerda e à direita

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

Árvores Binárias

■ Interface do tipo abstrato Árvore Binária:

```
typedef struct arv Arv;  
  
Arv* arv_criavazia (void);  
Arv* arv_cria (char c, Arv* e, Arv* d);  
Arv* arv_libera (Arv* a);  
int  arv_vazia (Arv* a);  
int  arv_pertence (Arv* a, char c);  
void arv_imprime (Arv* a);
```

Árvores Binárias

■ função arv_criavazia

- cria uma árvore vazia

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

Árvores Binárias

■ 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;  
}
```

Árvores Binárias

■ criavazia e 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);**

Árvores Binárias

■ 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;  
}
```

Árvores Binárias

■ função arv_vazia

- indica se uma árvore é ou não vazia

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


Árvores Binárias

Ordens de percurso:

– pré-ordem:

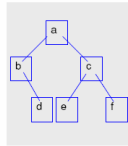
- trata raiz, percorre sae, percorre sad
- exemplo: a b d e f

– 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



Árvores Binárias

```
void PreOrdem(Arv* a){
    if (a!= NULL){
        printf("%c", a->info);
        PreOrdem(a->esq);
        PreOrdem(a->dir);
    }
}
```

```
void InOrdem(Arv* a){
    if (a!= NULL){
        InOrdem(a->esq);
        printf("%c", a->info);
        InOrdem(a->dir);
    }
}
```

```
void PosOrdem(Arv* a){
    if (a!= NULL){
        PosOrdem(a->esq);
        PosOrdem(a->dir);
        printf("%c", a->info);
    }
}
```

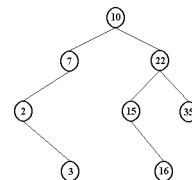
Árvore Binária de Busca

- Uma **Árvore Binária de Busca T (ABB)** ou **Árvore Binária de Pesquisa** é tal que $T = 0$ e a árvore é dita vazia ou seu nó raiz contém uma chave e:

- Todas as chaves da sub-árvore esquerda são menores que a chave da raiz.
- Todas as chaves da sub-árvore direita são maiores que a chave raiz.
- As sub-árvores direita e esquerda são também Árvores Binárias de Busca.

Árvore Binária de Busca

- Em algoritmo de busca a medida de eficiência é dada pelo número de comparações necessárias para se localizar uma chave, ou descobrir que ela não existe.
- Numa lista linear com n chaves, temos que, no *pior caso*, faremos n comparações. O número de comparações cresce linearmente em função do número de chaves.



Árvore Binária de Busca

```
int Busca (Arv* a, char x)
{
    if (a == NULL)
        return 0;
    else
        if (a->info < x)
            return Busca(a->dir,x);
        else if (a->info > x)
            return Busca(a->esq,x);
        else
            return 1;
}
```

Árvore Binária de Busca

■ Problemas com Árvores Binárias

- Deterioração
 - Quando inserimos utilizando a inserção simples, dependendo da distribuição de dados, pode haver deterioração.
 - Árvores deterioradas perdem a característica de eficiência de busca.



Árvore deteriorada: em desequilíbrio

Árvores AVL

- **Manter uma árvore de busca balanceada sob a presença de constantes inserções e deleções é ineficiente.**
- **Para contornar este problema foi criada a árvore AVL (Adelson-Velskii e Landis).**
- **Árvores AVL** permitem inserção/deleção e rebalanceamento aceitavelmente rápidos.

Referências

- DROZDEK, Adam. Estruturas de dados e algoritmos em C++. São Paulo: Pioneira Thomson Learning, 2005.
- VELOSO, Paulo; SANTOS, Clésio. *Estruturas de Dados*. 4 ed. Rio de Janeiro: Campus, 1986.
- WIRTH, Niklaus. *Algoritmos e Estruturas de Dados*. Rio de Janeiro: LTC, 1999.