# Árvores: Introdução

Estruturas de Dados e Algoritmos – Ciência da Computação



Prof. Daniel Saad Nogueira Nunes

IFB – Instituto Federal de Brasília, Campus Taguatinga



### Sumário

Introdução



- Árvores são EDs utilizadas para resolver muitos problemas.
- Podemos ter vários tipos diferentes de árvore.
- São de natureza recursiva e hierárquica.

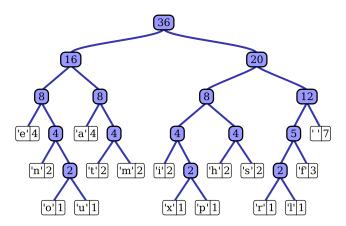


#### Árvores de Huffman

- Utilizadas em compressão de dados.
- Organizam os símbolos mais frequentes próximo da raiz.
- Códigos menores para os símbolos mais frequentes.



### Árvores de Huffman



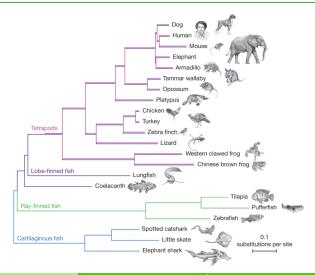


### Árvores Filogenéticas

- Utilizadas em Biologia Computacional.
- Estimam a distância evolutiva de organismos.



# Árvores Filogenéticas



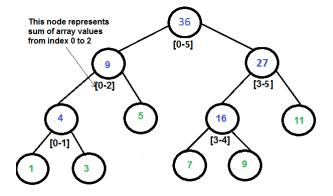


### Árvores de Segmentos

- Utilizadas em problemas diversos.
- ullet Armazenam alguma propriedade sobre um dado intervalo [l,r].



# Árvores de Segmentos



Segment Tree for input array {1, 3, 5, 7, 9, 11}

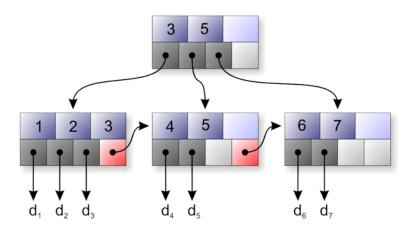


### Árvores B e B+

- Utilizadas em Sistemas de Arquivos.
- Convertem endereço de bloco de arquivo para endereço de disco.



# Árvores B e B+





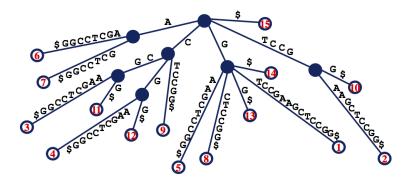
### Árvores de Sufixos

#### Árvores de Sufixos

- Utilizadas em processamento de palavras.
- Codificam todos os sufixos de um texto de maneira compacta.
- Resolvem vários problemas sobre strings.



### Árvores de Sufixos





- Podemos citar várias outras:
  - K²-Tree: representação compacta de relações binárias.
  - ► Árvore-Rubro-Negra: árvore ordenada.
  - Fenwick Tree: calcula eficientemente soma de prefixos.
  - ► Tries: utilizadas em casamento de múltiplos padrões.
- Já deu para entender a infinidade de problemas que podemos resolver com árvores, certo?



- No nosso curso, estudaremos uma das famílias mais básicas de árvores.
- As árvores binárias.
- Estamos trabalhando só com a ponta do iceberg.
- No entanto, servirá de alicerce ao estudar estruturas mais complexas posteriormente.



### Sumário

Árvores Binárias

S





### Sumário

- Árvores Binárias
  - Terminologia
  - Estrutura



• Antes de elaborar qualquer algoritmo sobre árvore binárias, precisamos entender a sua representação.



- Raiz: corresponde ao topo de uma árvore.
- Pai: nó que precede imediatamente um segundo em um caminho partindo da raiz.
- Filho: Nó que ocorre imediatamente após o outro em um caminho partindo da raiz.
- Filho da esquerda: se x é pai de y e y ocorre imediatamente após x ao seguir para esquerda, então y é o filho da esquerda de x.
- Filho da direita: se x é pai de y e y ocorre imediatamente após x ao seguir para direita, então y é o filho da direita de x.
- Folha: nó que não possui nenhum descendente.







- Altura: a altura do nó x corresponde a maior distância de x a uma folha.
- **Grau**: quantidade de descendentes de um nó.
- Nível: conjunto de nós que estão na mesma altura em relação a raiz.







### Árvore Binária

## Definição (Árvore Binária)

Uma árvore binária é composta de:

- Um potencial nó denominado de raiz.
- Caso a raiz exista:
  - Uma subárvore da esquerda.
  - Uma subárvore da direita.







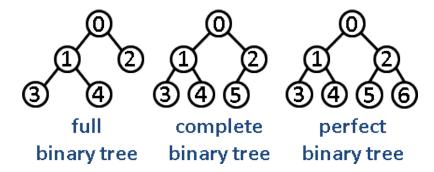
## Árvores Binárias

- Repare que a definição de uma árvore binária atua sobre ela própria.
- É uma definição recursiva!
- É natural que os algoritmos que atuem em árvores também sejam recursivos.

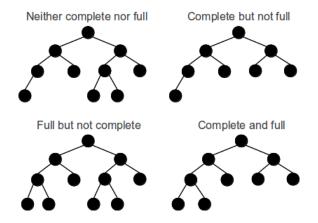


- Uma árvore binária pode ser:
  - Completa ou incompleta.
    - Uma árvore binária é completa quando todos os níveis dela estão preenchidos exceto pelo último, no qual os nós devem se encontrar mais a esquerda possível.
    - Pode ser representada através de um simples vetor.
  - Cheia ou não cheia.
    - Uma árvore binária é cheia se todo nó possui grau 0 ou 2.
  - Perfeita ou imperfeita.
    - Uma árvore binária é perfeita quando é cheia e todas as folhas possuem o mesmo nível.











### Sumário

- Árvores Binárias
  - Terminologia
  - Estrutura



#### Estrutura

- Como visto, uma árvore binária possui, uma subárvore da esquerda e da direita.
- Podemos utilizar uma definição recursiva para representar essa estrutura computacionalmente.
- Como C n\u00e3o suporta tipos recursivos, emulamos essa caracter\u00edstica atrav\u00e9s de ponteiros.



#### Estrutura

```
typedef struct tree_node{
    void* data; /* Dado da árvore */
    struct tree_node* left; /* Ponteiro para subárvore da esquerda */
    struct tree_node* right; /* Ponteiro para subárvore da direita */
}tree_node;

typedef struct arvore{
    tree_node* root; /* Raiz da Arvore */
}arvore;
```



Figura: É uma árvore binária?



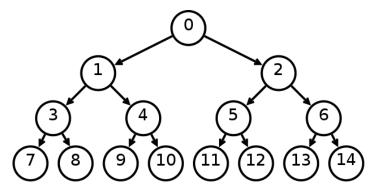


Figura: É uma árvore binária?



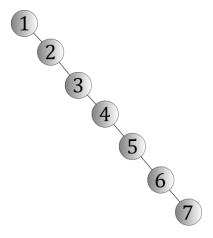


Figura: É uma árvore binária?



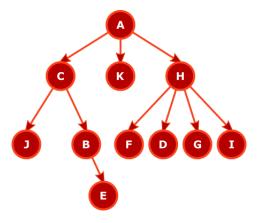


Figura: É uma árvore binária?



### Árvores Binárias

- Árvores representam dados de maneira hierárquica.
- Se a árvore não tiver uma certa forma, sua utilidade pode ser questionada.



### Exemplos

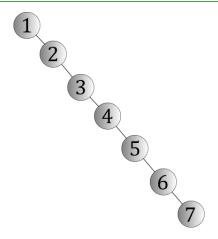


Figura: Árvore ou Lista?



### Árvores Binárias

 Agora que conhecemos a terminologia e definições, podemos nos concentrar em aprender algo novo e útil.



#### Sumário

Percurso em Árvores

S





- Um dos problemas fundamentais sobre esta estrutura de dados é percorrê-la.
- Qual estratégia adotar?
- Busca em largura?
- Busca em profundidade?
  - ► Pré-ordem?
  - ► Em-ordem?
  - Pós ordem?



• Examinaremos agora cada uma destas abordagens.



#### Sumário

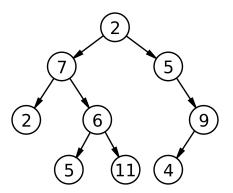
- Percurso em Árvores
  - Busca em Largura
  - Busca em profundidade



- Busca em largura ou amplitude.
  - Breath-first-search.
- Parte de um nó específico.
- Visita os vizinhos deste nó.
- Visita os vizinhos dos vizinhos do nó inicial.
- Visita os vizinhos dos vizinhos do nó inicial.
- . .



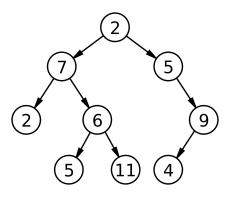
#### Exemplo



Qual a ordem dos nós a serem visitados ao partir do nó raiz?



#### Exemplo



2, 7, 5, 2, 6, 9, 5, 11, 4



### Busca em largura

• Como implementar uma busca em largura?



### Busca em largura

- Colocamos o nó inicial em uma fila.
- Enquanto a fila não for vazia:
  - Processo o nó que está na frente da fila.
  - Insira todos os seus vizinhos no fim da fila.
  - Retire o nó da fila.



### Busca em Largura

```
void bfs(tree_node* node){
        queue_t* queue;
        queue_initialize(&queue,construtor_no,destrutor_no);
        if(node!=NULL){
                queue_push(queue, node);
        while(!queue_empty(queue)){
                tree_node* no = queue_front(queue);
                processa(no);
                if(no->left != NULL){
                        queue_push(queue,no->left);
                else if(no->right!= NULL){
                        queue_push(queue,no->right);
                queue_pop(queue);
        queue_delete(&queue);
```



#### Sumário

- Percurso em Árvores
  - Busca em Largura
  - Busca em profundidade

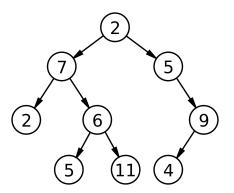


## Busca em profundidade

- A busca em profundidade (depth-first-search), difere da busca em largura pois ela busca em um ramo inteiro da árvore antes de olhar para o outro ramo.
- Basicamente um nó é visitado e a busca procede recursivamente para o vizinho imediato.



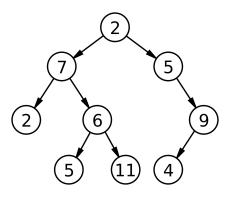
#### Exemplo



Qual a ordem dos nós a serem visitados ao partir do nó raiz?



### Exemplo



2, 7, 2, 6, 5, 11, 5, 9, 4



### Busca em profundidade

- Como implementar uma busca em profundidade?
- Substituindo a fila da busca em largura por uma pilha.



#### Busca em Profundidade

```
void dfs(tree_node* node){
        stack t* stack:
        stack_initialize(&stack,construtor_no,destrutor_no);
        if(node!=NULL){
                stack_push(stack, node);
        while(!stack_empty(stack)){
                tree_node* no = stack_top(stack);
                processa(no);
                stack_pop(stack);
                if(no->right != NULL){
                        stack_push(stack,no->right);
                else if(no->left!= NULL){
                        stack_push(stack,no->left);
                }
        stack_delete(&stack);
```



## Busca em profundidade

- Implementação recursiva é mais simples, mais elegante e até mais rápida.
- Usamos uma pilha implícita quando chamamos a função recursivamente.



#### Busca em Profundidade

```
void dfs(tree_node* node){
    if(node!=NULL){
        processa(node);
        dfs(node->left);
        dfs(node->right);
    }
}
```

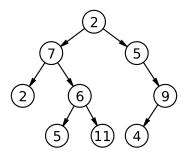


## Busca em profundidade

- A busca em profundidade possui algumas variações.
- Pré-ordem: visitamos o nó antes de proceder recursivamente aos vizinhos.
- Em-ordem: procedemos recursivamente à esquerda, visitamos o nó, e procedemos recursivamente à direita.
- Pós-ordem: procedemos recursivamente à esquerda, procedemos recursivamente à direita, visitamos o nó.



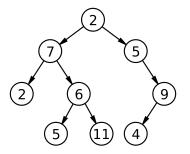
#### Exemplo



Qual a ordem dos nós a serem visitados ao partir do nó raiz em busca profundidade em pré-ordem?



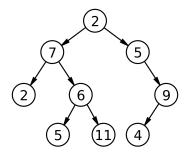
#### Exemplo



2, 7, 2, 6, 5, 11, 5, 9, 4



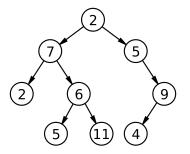
#### Exemplo



Qual a ordem dos nós a serem visitados ao partir do nó raiz em busca profundidade em-ordem?



#### Exemplo



2, 7, 5, 6, 11, 2, 5, 4, 9

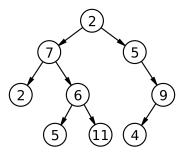


#### Busca em Profundidade

```
void dfs(tree_node* node){
    if(node!=NULL){
        dfs(node->left);
        processa(node);
        dfs(node->right);
    }
}
```



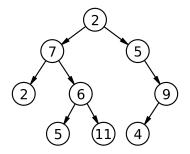
#### Exemplo



Qual a ordem dos nós a serem visitados ao partir do nó raiz em busca profundidade em pós-ordem?



#### Exemplo



2, 5, 11, 6, 7, 4, 9, 5, 2



#### Busca em Profundidade

```
void dfs(tree_node* node){
    if(node!=NULL){
        dfs(node->left);
        dfs(node->right);
        processa(node);
    }
}
```