

# Árvores: árvores B

Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados II (AE23CP)  
Engenharia de Computação  
Departamento Acadêmico de Informática (Dainf)  
Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR)  
Campus Pato Branco

- Árvores B
  - Definições
  - Estrutura de dados
- Operações em Árvore B

- Busca em memória primária
  - Busca sequencial
  - Busca sequencial indexada
  - Busca binária
  - Busca por interpolação
  - Hashing
  - Árvore binária de busca
  - Árvore AVL
  - Árvore rubro-negra

# Introdução

- Pesquisa em memória primária vs. secundária
  - Primária: acesso mais rápido, portanto, mais caro



- Secundária: mais barato, portanto, acesso mais lento

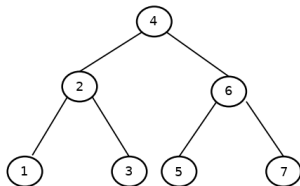


## Árvores B

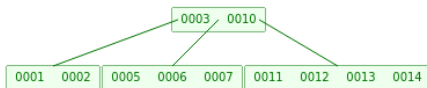
- Amplamente utilizadas para o armazenamento em memória secundária
- Diversas aplicações/ferramentas utilizam árvores B (*B-tree*)
  - Sistemas de arquivos (e.g. NTFS e ext4)
  - Banco de dados (e.g. Oracle e PostgreSQL)
- Árvores B são estruturas de dados projetadas para a indexação de dados
  - Estrutura mais avançada em relação ao arquivo sequencial indexado

# Árvores B

- Árvore B é n-ária
  - Exemplo de árvore binária de busca



- Exemplo de árvore B



- Árvore binária de busca: cada nó tem um elemento e entre 0 e 2 nós filhos
- Árvore  $n$ -ária: cada nó pode ter entre 1 e  $n - 1$  elementos e até  $n$  filhos



- Árvore de busca balanceada
- O nó de uma árvore B também é chamado de **página**
  - Cada nó pode ter mais de um elemento
- Ordem de árvore B: é o número máximo de páginas descendentes que uma página pode ter (Knuth)
  - Em Cormen et al. (2012) é definida como o número mínimo de páginas descendentes que uma página pode ter
  - Nesse material de aula é considerada a definição de Knuth

# Árvores B

## Definições

- Dada uma árvore B de ordem  $N$ :
  - Página raiz
    - Elementos: entre 1 (mínimo) e  $N - 1$  (máximo)
    - Descendentes (subárvores): entre 2 e  $N$  (caso não seja página folha)
  - Página interna
    - Elementos: entre  $\lceil \frac{N}{2} \rceil - 1$  e  $N - 1$
    - Descendentes (subárvores): entre  $\lceil \frac{N}{2} \rceil$  e  $N$
  - Página folha
    - Elementos: entre  $\lceil \frac{N}{2} \rceil - 1$  e  $N - 1$
    - Não possui descendentes
    - Todas as páginas folhas estão no mesmo nível (*i.e.* possuem a mesma profundidade)

# Árvores B

## Definições

- Exemplos para uma árvore B de ordem 5 ( $N = 5$ ):

### Página raiz

- Elementos: entre 1 (mínimo) e  $N - 1$  (máximo)
- Descendentes (subárvores): entre 2 e  $N$  (caso não seja página folha)

1 elemento



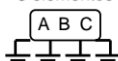
2 subárvores

2 elementos



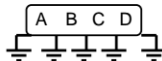
3 subárvores

3 elementos



4 subárvores

4 elementos



5 subárvores

- Quando uma página de árvore B de ordem  $N$  tem  $N - 1$  elementos, diz-se que a mesma está cheia

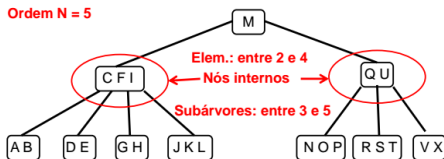
# Árvores B

## Definições

- Exemplos para uma árvore B de ordem 5 ( $N = 5$ ):

### Página (nó) interna

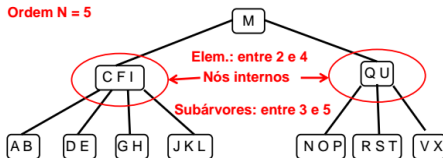
- Elementos: entre  $\lceil \frac{N}{2} \rceil - 1$  e  $N - 1$
- Descendentes (subárvores): entre  $\lceil \frac{N}{2} \rceil$  e  $N$



# Árvores B

## Definições

- Exemplos para uma árvore B de ordem 5 ( $N = 5$ ):

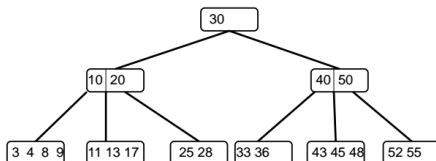


- Dada uma árvore B de ordem 5
  - Cada página interna ou folha pode ter entre 2 (mínimo) e 4 (máximo) elementos
  - Cada página interna pode ter entre 3 (mínimo) e 5 (máximo) descendentes

# Árvores B

## Definições

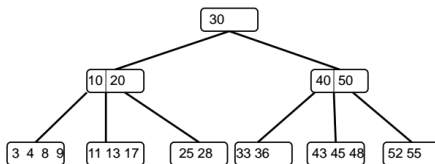
- Qual é a ordem da árvore B abaixo:



# Árvores B

## Definições

- Qual é a ordem da árvore B abaixo:
  - R.:  $N = 5$



# Árvores B

## Estrutura de dados

```
#define N ?

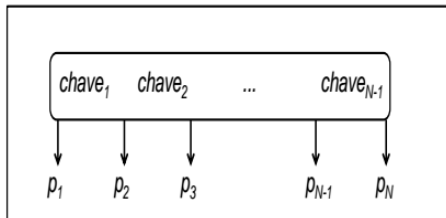
typedef struct NodeB NodeB;

struct NodeB{
    int nro_chaves;
    int chaves[N - 1];
    NodeB *filhos[N];
    int eh_no_folha;
};
```



# Árvores B

## Estrutura de dados



- Função para inicialização de um ponteiro do tipo NodeB (1)

```
NodeB* criar() {  
    NodeB *tree = (NodeB *) malloc(sizeof(NodeB));  
    int i;  
  
    tree->eh_no_folha = 1;  
    tree->nro_chaves = 0;  
  
    for (i = 0; i < N; i++)  
        tree->filhos[i] = NULL;  
  
    return tree;  
}
```

- Função para inicialização de um ponteiro do tipo NodeB (2)

```
NodeB* criar() {  
    NodeB *tree = (NodeB *) calloc(sizeof(NodeB));  
    int i;  
  
    tree->eh_no_folha = 1;  
  
    return tree;  
}
```

## Operações em Árvores B

# Operações em Árvores B

- Pesquisa
- Inserção
- Remoção

# Operações em Árvores B

## Pesquisa

- Semelhante à busca em árvores binárias de busca e AVL
  - Em vez de termos até duas opções (esquerda e direita) para continuar a busca a partir de um nó, em árvores B podemos ter várias opções
    - Por exemplo, em uma árvore B de ordem N podemos ter até N caminhos para continuar a busca partir de uma página
- Outro exemplo que podemos utilizar para comparar com a árvore B é a busca sequencial indexada
  - A busca começa na pagina raiz: caso a chave não seja encontrada, devemos continuar a busca em uma das páginas filhas (se existir)

- Implementação com busca sequencial

```
int pesquisaSequencial(int key, NodeB *tree){
    int i;
    if (tree != NULL){
        for (i = 0; i < tree->nro_chaves && key < tree->chaves[i];
            i++)
            if (key == tree->chaves[i])
                return 1;
        return pesquisaSequencial(key, tree->filhos[i]);
    }
    return 0;
}
```

- Implementação com busca binária

```
int busca_binaria(int key, NodeB *tree){
    int ini, fim, meio;
    if (tree != NULL){
        ini = 0;
        fim = tree->nro_chaves - 1;
        while (ini <= fim){
            meio = (ini + fim) / 2;
            if (tree->chaves[meio] == key)
                return meio;
            else if (tree->chaves[meio] < key)
                ini = meio + 1;
            else
                fim = meio - 1;
        }
        return ini;
    }
    return -1;
}
```



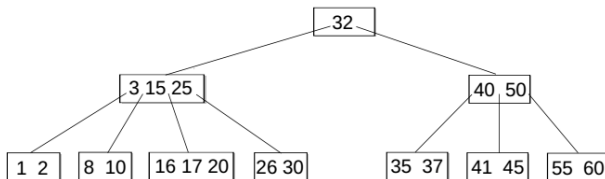
- Implementação com busca binária

```
int pesquisar(int key, NodeB *tree){  
    int pos = busca_binaria(key, tree);  
    if (pos >= 0){  
        if (tree->chaves[key] == key)  
            return 1;  
        else  
            return pesquisar(key, tree->filhos[pos]);  
    }  
    return 0;  
}
```

# Operações em Árvores B

## Pesquisa

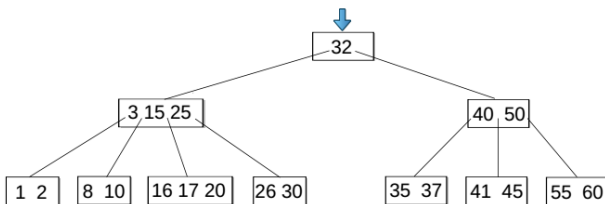
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

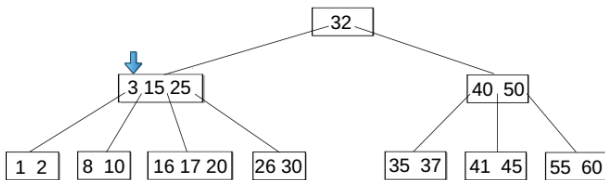
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

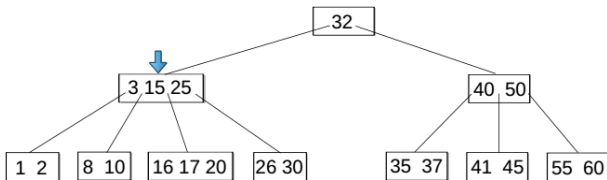
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

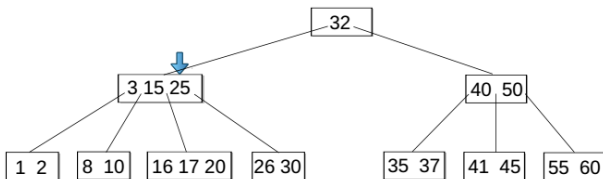
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

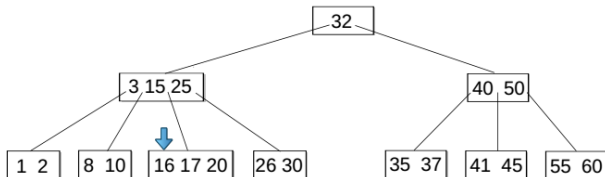
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

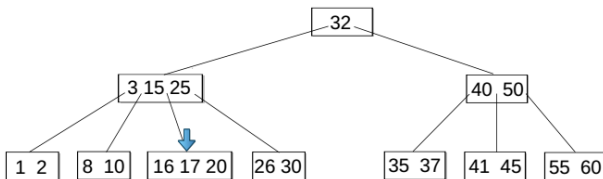
- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

- Exemplo: busca sequencial pela chave 20

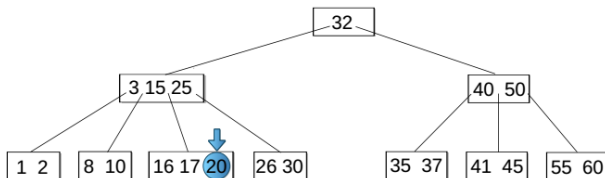




# Operações em Árvores B

## Pesquisa

- Exemplo: busca sequencial pela chave 20



# Operações em Árvores B

## Pesquisa

- Complexidade da versão que usa pesquisa sequencial:  
 $O(m \log_m n)$ , onde  $m$  é a ordem da árvore B e  $n$ , a quantidade de elementos
- Complexidade da versão que usa pesquisa binária:  $O(\log_2 n)$ 
  - $\log_2 m$  (página com  $m$  descendentes) \*  $\log_m n$  (altura da árvore) =  $\log_2 n$

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Primeiramente é procurada uma página folha para a inserção de um elemento
  - Diferentemente de árvores binárias de busca, conforme visto em aulas anteriores, nem sempre é necessária a criação de uma página folha
  - Se a página não estiver cheia (ou seja, tem menos de  $N - 1$  elementos), o novo elemento é alocado nessa página
  - Se a página estiver cheia, deverá ser criada uma nova página

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Criação de nova página:
  - 1 Na página cheia, onde deveria ser inserido o novo elemento, é escolhido um valor intermediário, incluindo a nova chave (elemento)
  - 2 Em seguida, deve ser criada uma nova página, onde todos os elementos maiores que o valor intermediário deverão ser alocados
  - 3 A página que está cheia deverá contar com apenas os elementos menores que o valor intermediário, ou seja, a página passará ter a metade dos elementos em relação quando a mesma estava cheia
  - 4 O valor intermediário deve ser inserido na página pai, que passará a ter uma página filha a mais
    - Caso a página pai esteja cheia, as etapas de de 1 a 3 são repetidas

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Criação de nova página:
  - Caso a página pai for raiz e esteja cheia após sucessivas inserções, é criada uma nova página que passará ser raiz
    - Nesse caso, a árvore cresce em altura
  - Após a inserção, a árvore é mantida balanceada

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: 10, 20, 30, 40, 50



# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **10**, 20, 30, 40, 50

10

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **20**, 30, 40, 50

10 20



# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **30**, 40, 50

10 20 30

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **40**, 50

10 20 30 40
-------------

# Operações em Árvores B

## Inserção

- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **50**

10 20 30 40 50

# Operações em Árvores B

## Inserção

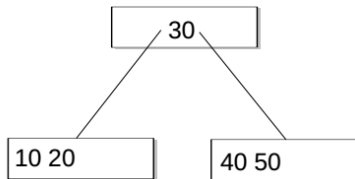
- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **50**



# Operações em Árvores B

## Inserção

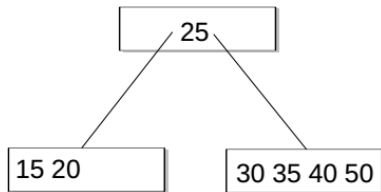
- Exemplo: inserção dos seguintes valores em uma árvore B de ordem 5: **50**



# Operações em Árvores B

## Inserção

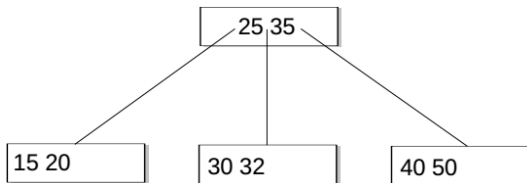
- Outro exemplo: inserção da chave 31 na seguinte árvore B de ordem 5:



# Operações em Árvores B

## Inserção

- Outro exemplo: inserção da chave 31 na seguinte árvore B de ordem 5:



# Operações em Árvores B

## Inserção

- Complexidade:  $O(\log_2 n)$ 
  - Caso a inserção sr implementada com a busca binária



# Operações em Árvores B

## Remoção

- A remoção ocorre após a busca por uma determinada chave
- Após a remoção, as propriedades de árvore B devem ser mantidas
- Para essa operação, devem ser considerados os seguintes casos
  - Remoção em página folha: caso a página tiver quantidade de elementos a partir de  $N/2$ , basta reorganizar a página
  - Remoção em página não folha: a chave é trocada com uma sucessora na página folha e, em seguida, eliminar a chave na folha conforme o caso anterior
  - Caso a remoção causar desequilíbrio na página, deve ser procurada uma página irmã que contenha quantidade de chaves maior que o mínimo para redistribuição das chaves

# Operações em Árvores B

## Remoção

- Para essa operação, devem ser considerados os seguintes casos
  - Caso a remoção causar desequilíbrio na página e não houver página irmã que viabilize a redistribuição de chaves, a solução é concatenar duas páginas e atualizar a(s) página(s) pai(s)
    - Caso a página pai ficar desbalanceada, repetir o processo de redistribuição ou concatenação de páginas
- Complexidade da operação de remoção (caso seja aplicada a operação de busca binária):  $O(\log_2 n)$

- Variações da árvore B:
  - B+
  - B\*



Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C.  
*Introduction to Algorithms.*  
Third edition, The MIT Press, 2009.



Marin, L. O.  
Árvores B. AE23CP - Algoritmos e Estrutura de Dados II.  
Slides. Engenharia de Computação. Dainf/UTFPR/Pato  
Branco, 2017.



Ziviani, N.  
*Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++.*  
Thomson, 2007.