



Estrutura de Dados Prof. Antonio Carlos Guerra



AULA 08 Estrutura de Dados

Objetivo desta aula:

Consolidar o aprendizado de sobre Árvores AVL e Árvores B.



Estratégia:

O ponto de partida será ler atentamente os itens 3.3 e 3.4 do Guia da Disciplina disponibilizado no AVA;

Buscar o entendimento dos exemplos dados no Guia da Disciplina, utilizando todos os recursos oferecidos, em especial os fóruns. Após entendimento tente refazer o exemplo sem olhar o que foi dados, conferindo o resultado posteriormente;

Fazer os exercícios propostos no Guia da Disciplina e ao término, verificar a solução no Capítulo 4 desse material.



Visão Geral do Conteúdo:

- Conceitos sobre ÁRVORE AVL;
- Utilização da Estrutura ÁRVORE B.



Estrutura de Dados – ÁRVORE AVL

Conceitos:

- São árvores Binárias Balanceadas através de uma técnica desenvolvida em 1962 por Adelson-Velskii e Landis.
- A diferença entre as alturas de suas sub-árvores da esquerda e da direita não pode ser maior do que 1 para qualquer nó.
- Para manter o balanceamento são definidos 4 tipos diferentes de rotação.



ÁRVORE AVL

Rotação Simples à Direita

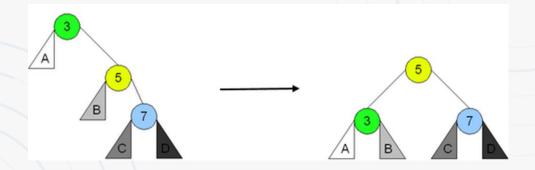


O nó Pai torna-se o filho da direita de Fesq e o nó FEsq anterior torna-se o novo Pai



ÁRVORE AVL

Rotação Simples à Esquerda

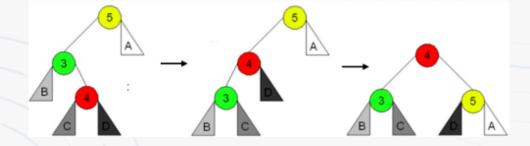


O nó Pai torna-se o filho da esquerda de FDir e o nó FDir anterior torna-se o novo Pai



ÁRVORE AVL

Rotação Dupla à Direita

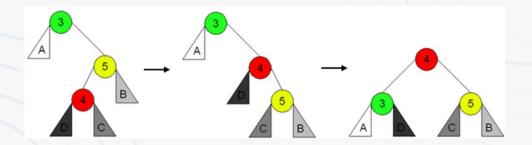


Aplicar uma rotação à esquerda no nó FEsq e uma rotação à direita no nó Pai



ÁRVORE AVL

Rotação Dupla à Esquerda



Aplicar uma rotação à direita no nó FDir e uma rotação à esquerda no nó Pai



Estrutura de Dados – ÁRVORE B

Conceitos:

- As folhas estarão sempre no mesmo nível;
- Armazena mais de uma chave em cada página;
- O número de ordem da Árvore B, definida na sua criação, é que indica a quantidade de chaves de cada página.



Conceitos:

- Criadas por Bayes e McCreight em 1972 enquanto trabalhavam no Boeing Scientific Research Labs;
- Muito útil quando a quantidade de dados é grande para que as chaves possam ser armazenadas somente em memória, sendo necessário o uso de memória secundária, gastando tempo significativo para acesso a uma só página (nó) de dados;



ÁRVORE B

Definição

Uma árvore B de ordem **t** é uma árvore ordenada que é vazia, ou que satisfaz as seguintes condições:

- 1. A raiz é uma folha ou tem no mínimo dois filhos;
- 2. Cada página, exceto a raiz e as folhas, possui no mínimo t filhos;
- 3. Cada página, inclusive a raiz tem no máximo 2t filhos;
- 4. A quantidade de filhos de cada página é igual a quantidade de chaves + 1;
- 5. Todas as folhas estão no mesmo nível.



Chaves x Filhos

Portanto: Cada página possui entre t-1 e 2t-1 chaves, exceto a raiz que possui entre 1 e 2t-1 chaves.

Exemplo: t = 3

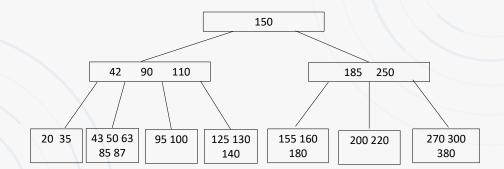
- > cada página, exceto raiz e folhas, possui:
 - 2 a 5 chaves;
 - 3 a 6 filhos.





ÁRVORE B

Exemplo de uma Árvore B de ordem 3





EXEMPLO - Inclusão

INCLUSÃO EM UMA ÁRVORE B VAZIA DE t = 3 NA SEQUÊNCIA: 150 85 100 185 200 125

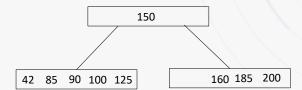
85 100 150 185 200



ÁRVORE B

EXEMPLO - Inclusão

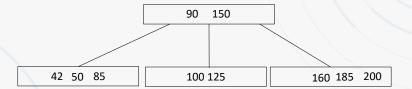
INCLUSÃO EM UMA ÁRVORE B VAZIA DE t = 3 NA SEQUÊNCIA: 150 85 100 185 200 125 42 160 90 50





EXEMPLO - Inclusão

INCLUSÃO EM UMA ÁRVORE B VAZIA DE t = 3 NA SEQUÊNCIA: 150 85 100 185 200 125 42 160 90 50 130 155 20 35 87 300 250 220 180 270 110 380 95

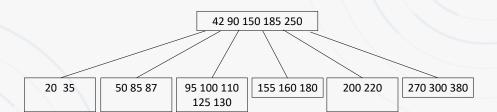




ÁRVORE B

EXEMPLO - Inclusão

INCLUSÃO EM UMA ÁRVORE B VAZIA DE t = 3 NA SEQUÊNCIA:
150 85 100 185 200 125 42 160 90 50 130 155 20 35 87 300 250
220 180 270 110 380 95 140





EXEMPLO - Inclusão

INCLUSÃO EM UMA ÁRVORE B VAZIA DE t = 3 NA SEQUÊNCIA: 150 85 100 185 200 125 42 160 90 50 130 155 20 35 87 300 250 220 180 270 110 380 95 140

