### **BTree**

Prof. Carlos Morais

### Questão 01

Explique a seguinte sentença:

"B-Trees são construídas de baixo para cima, enquanto árvores binárias são construídas de cima para baixo".

Quando se insere uma chave numa árvore B, ela é colocada sempre numa folha e por meio de split e promote, a árvore fica sempre balanceada.

Numa árvore binária, pode ser que, ao inserir uma chave, a árvore não fique balanceada. Então será necessário fazer algoritmos para fazer as operações que garantam que a árvore fique sempre balanceada. Os nós podem ser inseridos em qualquer posição

### Questão 02

Por que B-Trees são consideradas geralmente superiores que as árvores binárias de busca para pesquisa externa, e árvores binárias são comumente usadas para pesquisa interna?

Através da B-Tree, faz-se a pesquisa externa das páginas para se encontrar o possível lugar da chave desejada. Esta pesquisa é muito mais rápida que a binária. Entretanto, dentro de uma página, utiliza-se a pesquisa binária por não ser possível B-Tree e por ser mais rápida que pesquisa seqüencial.

Pesquisa binária em disco é muito lenta.

### Questão 03

Como uma folha de uma árvore B difere de um nó interno? Quais são as partes necessárias a uma folha?

Nó folha não possui filhos, seus ponteiros são nulos. Uma B-Tree de ordem n possui n-1 chaves no máximo e deve possuir n/2-1 chaves no mínimo.

Os nós folhas são aqueles alocados no nível mais baixo da árvore. Todas as folhas aparecem num mesmo n ível.

## Questão 04

Mostre a árvore B de ordem 4 que resulta de carregar os seguintes conjuntos de chaves em ordem:

- •C G J X
- •CGJXNSUOAEBHI
- •CGJXNSUOAEBHIF
- •C G J X N S U O A E B H I F K L Q R T U W Z

## Questão 04

Ordem n -- $\rightarrow$  n=4

Número de **chaves máximas**  $\rightarrow$  n -1 = 3

Número de **chaves mínimas**  $\rightarrow$  n/2 -1 = 1

Balanceamento subarvores

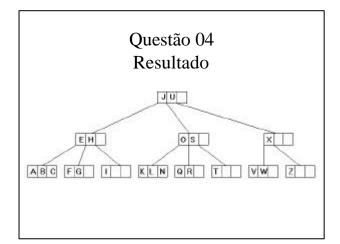
Esq ne =  $n/2 \rightarrow 2$ 

Dir  $nd = n - ne - 1 \rightarrow 1$ 

Propriedades : Divisão (split)

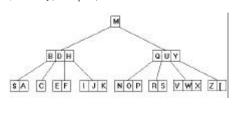
Promoção (promotion).

Página Inicial -> C G J



#### Questão 05

Dada a árvore B que contém todas as letras do alfabeto, mostre o que acontece com a árvore com a inserção das chaves \$ (menor que A) e a seguir, da chave [ (maior que Z).



### Questão 06

Suponha que você vai deletar uma chave em uma árvore B, a qual causa um underflow na página. Se pela página irmã do lado direito é necessária concatenação, e pela página esquerda é possível redistribuição, qual opção você escolheria? Por quê?

Redistribuição, porque se fosse utilizada a concatenação, poderia haver underflow da página pai e teria que ser feita outra concatenação. Com redistribuição isso não ocorre, pois há apenas uma troca de uma folha para outra.

### Questão 07

Qual a diferença entre uma árvore B e uma B\*? Quais as vantagens da árvore B\*? Quais as desvantagens? Como se compara a altura mínima dessas árvores?

Uma árvore B\* utiliza two-to-three spliting, ou seja, o processo de divisão é adiado até que duas páginas irmãs estejam cheias. Realiza-se então a divisão do conteúdo das duas páginas em 3.

Em árvore B, utiliza-se one-to-two spliting onde uma folha cheia é dividida em duas.

Vantagem: cada página tem no mínimo 2/3 das chaves (menos a fragmentação interna).

Desvantagem: deve-se tomar um cuidado especial com o nó raiz e para ele

Desvantagem: deve-se tomar um cuidado especial com o nó raiz e para ele usar one-to-two spliting (algoritmos mais complexos). Como B\* tem no mínimo 2/3 das chaves, ela vai ter uma altura mínima menor

Como  $B^*$  tem no mínimo 2/3 das chaves, ela vai ter uma altura mínima menor que a árvore B.

# Questão 08

O que é uma árvore B virtual (view) ? Como implementa-la? Quais as vantagens e desvantagens?

Quando se coloca parte da árvore B na memória. Coloca-se a raiz e alguns de seus descendentes na memória, deixando algum espaço para manipular as páginas.

Vantagens: Quando se procura uma chave, pode ser que ela já esteja na memória o que diminui em um acesso ao disco.

Desvantagens: Pode-se deixar na memória páginas que não estão sendo usadas nunca. É necessário substituí-las.