

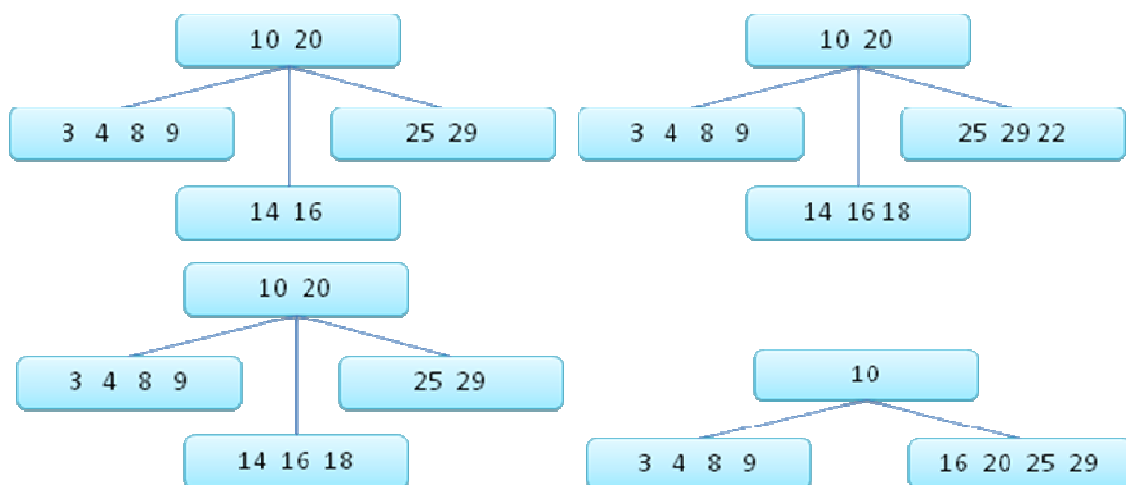
Árvores B e B+

01. Considere uma árvore B de grau mínimo de ocupação $t = 3$ (3 ponteiros e duas chaves). Utilize a sequência de chaves abaixo para criar a árvore. Em seguida, utilize a segunda sequência de chaves para eliminar os elementos da árvore. Atenção: você deve desenhar uma nova árvore a cada ponto-e-vírgula.

Inserção: 20; 10 40 50 30; 55 3 11 4; 28 36 33; 52 17 25; 13 45 9 43; 8 48

Exclusão: 45 30; 28 50 8; 10 4;

02. Observe as árvores B (**B-Tree**) abaixo, considerando que o grau mínimo $t=4$ (4 ponteiros e 3 chaves). Diga se as árvores são válidas. Em caso negativo, mostre graficamente qual a operação (rotação ou merge) pode ser executada para que a árvore fique balanceada?



03. Mostre todas as árvores B válidas de grau mínimo 2 que representam {1, 2, 3, 4, 5}

04. Quando ocorre o particionamento de nós em uma árvore B?

(Selecione pelo menos uma resposta)

- a.() O nó onde a chave a ser inserida possui $t-1$ chaves
- b.() O nó onde a chave vai ser inserida possui $2t-1$ chaves
- c.() Quando a chave a ser inserida é um valor intermediário das chaves contidas no nó
- d.() O nó pai do nó onde a chave vai ser inserida tem menos que $t+1$ filhos
- e.() É necessário aumentar a altura da árvore B

05. Em uma pesquisa numa árvore B, é correto afirmar que: *(Selecione pelo menos uma resposta.)*

- a.() Em um nó, a pesquisa é realizada através de uma tomada de decisão de ramificação de tantas vias quantas forem o número de filhos do nó
- b.() Se a busca por uma chave chega em um nó folha, e esse nó não contém a chave procurada, o retorno é nulo e a busca continua
- c.() O número de acessos feitos para a busca é no mínimo igual ao número de níveis da árvore
- d.() A busca da informação dentro de um nó pode ser uma pesquisa binária
- e.() Se a busca por uma chave em um nó (interno) não teve sucesso, a busca continua através da leitura do nó filho à direita do registro atual

06. Responda V para e F para falso. Justifique quando falso.

- a.() Se uma árvore B de n nós tivesse grau mínimo $t = 1$, então essa árvore não seria balanceada por altura e, portanto, ineficiente em operações de consulta e atualizações.
- b.() O grau mínimo de uma árvore B é definido por $t \geq 2$
- c.() A quantidade de chaves que um nó de uma árvore pode conter é definido pelo grau mínimo e grau máximo, onde os nós internos devem conter no mínimo $t-1$ chaves, e t nós filhos
- d.() A remoção é a única operação que pode aumentar o número de níveis da árvore
- e.() A remoção mais simples é quando, eliminando uma chave k de um nó x , o número resultante de chaves deste nó é maior ou igual a $2t-1$.
- f.() A remoção é a única operação que pode reduzir o número de níveis da árvore.
- g.() O nó interno x que tem a chave k a ser removida contém $t-1$ chaves, então se o filho de x que precede k tem pelo menos t chaves, substitui-se k pelo seu predecessor.

07. Compare árvores B com árvores AVL e rubro-negras. Considere semelhanças e diferenças com relação: (a) estrutura dos nodos; (b) balanceamento; (c) altura; (p) tempo de processamento e número de comparações para as operações de consulta; (d) tempo de processamento e comparações para as operações de inserção e remoção.

Fator de Balanceamento (AVL) = 1

*Fator Balanceamento (Rubro-Negras) = maior caminho é no máximo o **dobro** do menor caminho.*

08. Compare as árvores B com as árvores B+, considerando:

- a) consulta de uma chave
- b) consulta (listagem) de todas as chaves
- c) como encontrar a menor chave da árvore?
- d) como encontrar a maior chave da árvore?
- e) tendo a chave K , como encontrar a chave anterior a K ? (valor menor do que k)
- f) tendo a chave K , como encontrar a chave posterior a K ? (valor maior do que k)