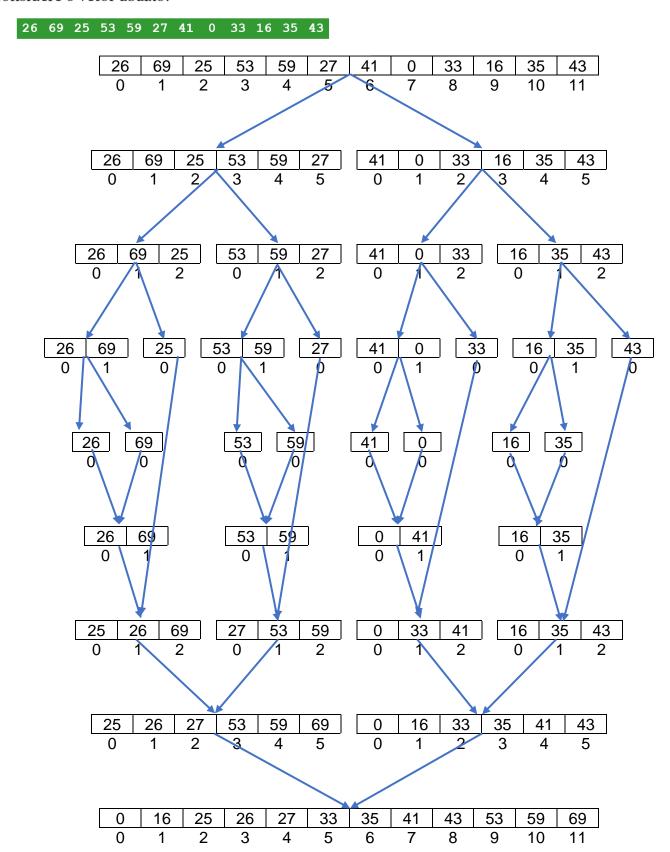


EXERCICIOS DE ESTRUTURAS DE DADOS

Prof. Fabio Pereira da Silva Ana Beatriz Barbosa Alves RA: 1110482113012 Faculdade de Tecnologia da Zona Leste Tecnologia em Análise e Desenvolvimento de Sistemas – Noite

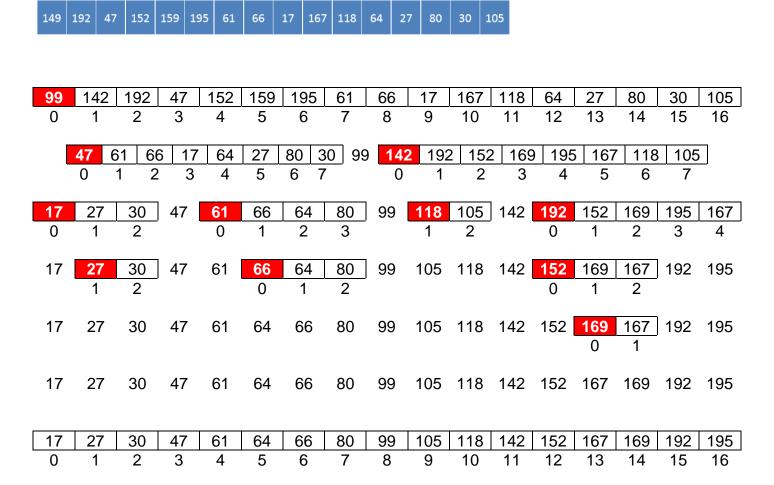
Lista 8 – Revisão Lista Duplamente Encadeada, Quick Sort, Merge Sort, Heap Sort, Árvores e Grafos

1) Realize a simulação com o Algoritmo Merge Sort até que ocorra a ordenação completa do Vetor Abaixo: Considere o vetor abaixo:

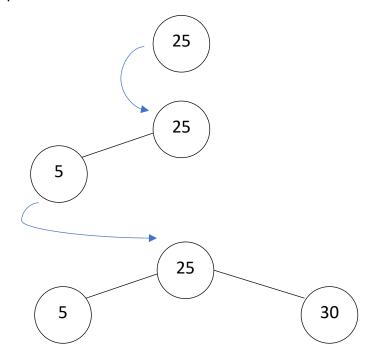


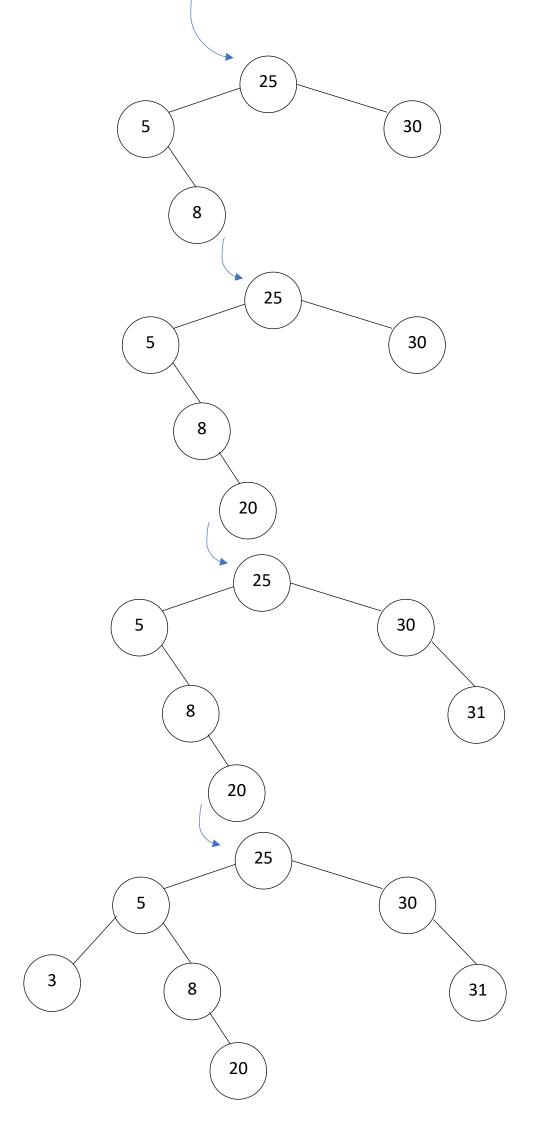
4) Realize a ordenação do algoritmo Quick Sort até que ocorra a ordenação completa do vetor abaixo:

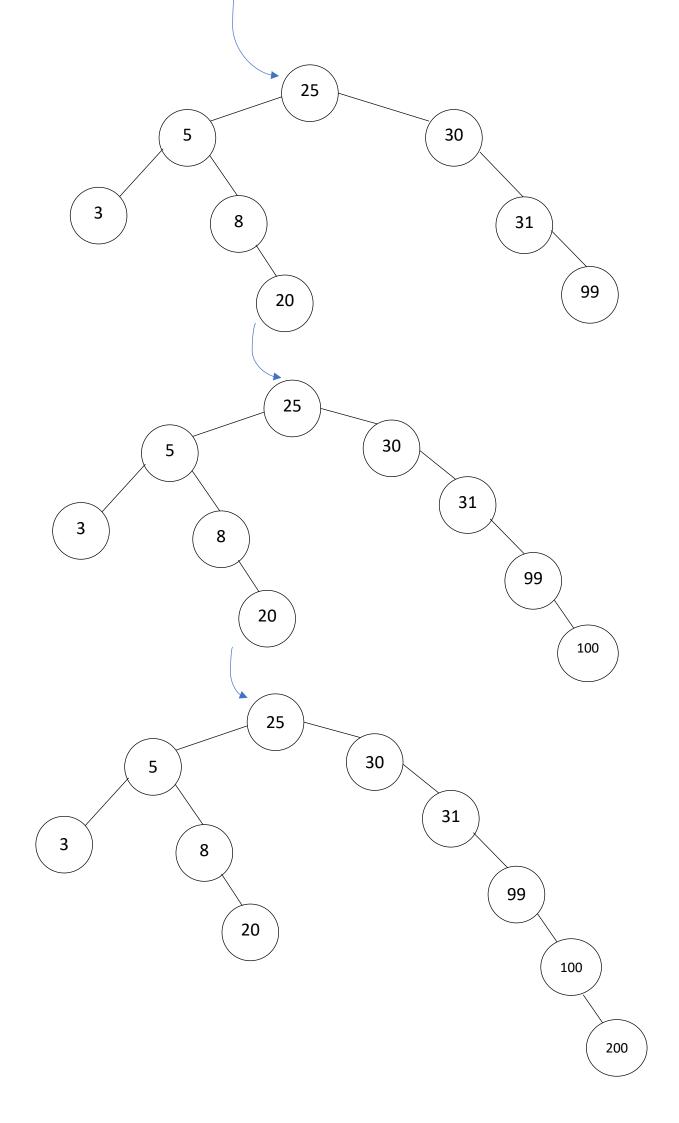
PIVÔ=99:

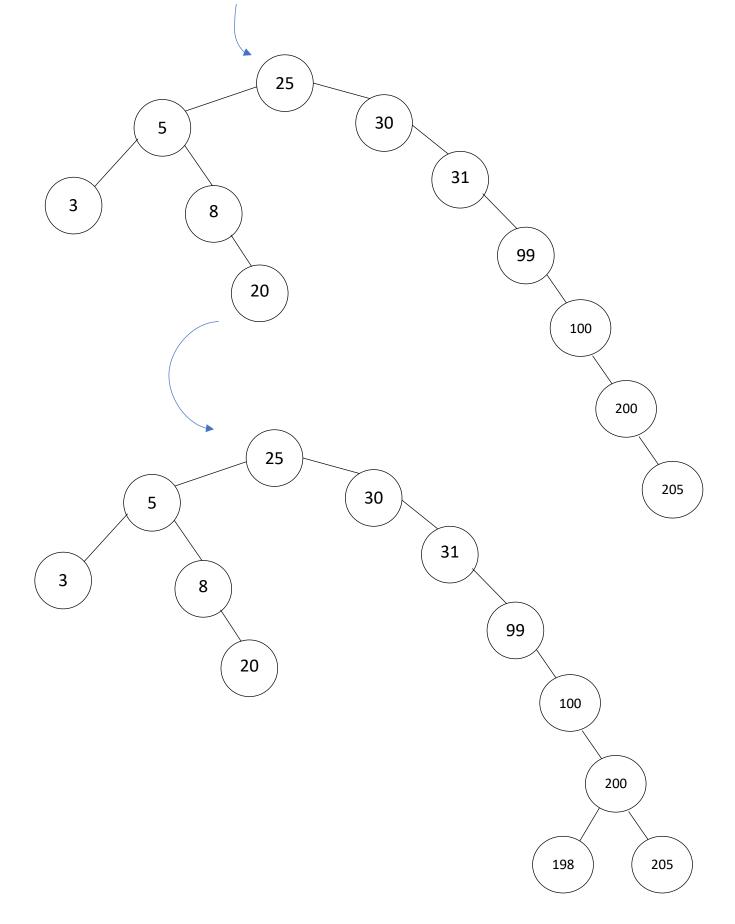


7) Simule todos os passos até o estado final da árvore binária para os seguintes elementos: 25, 5, 30, 8, 20, 31, 3, 99, 100, 200, 205, 198. Explique quais tipos de percursos poderiam ser usados para a árvore.

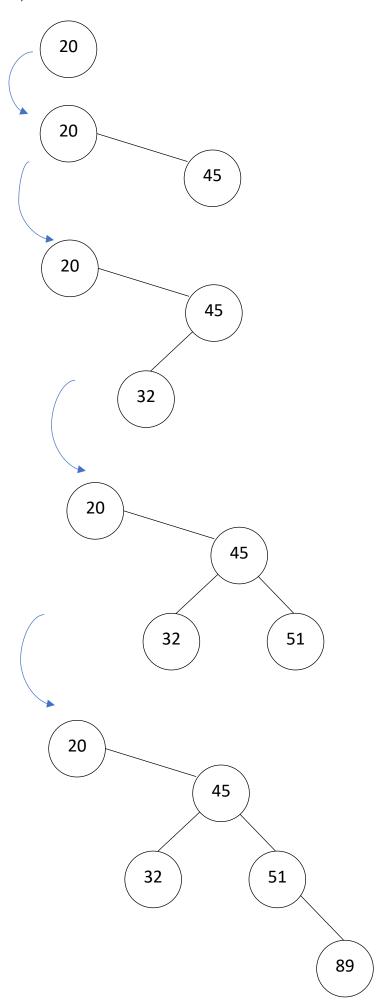


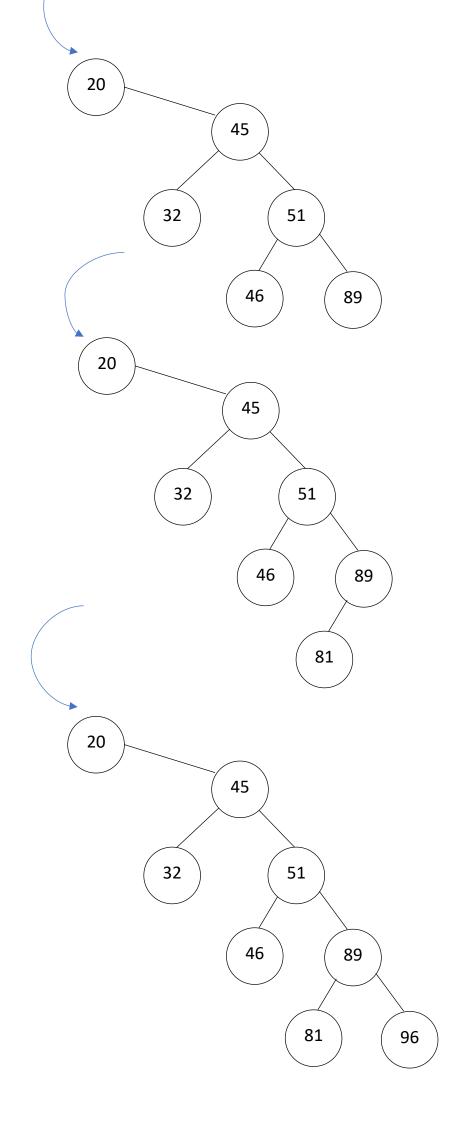


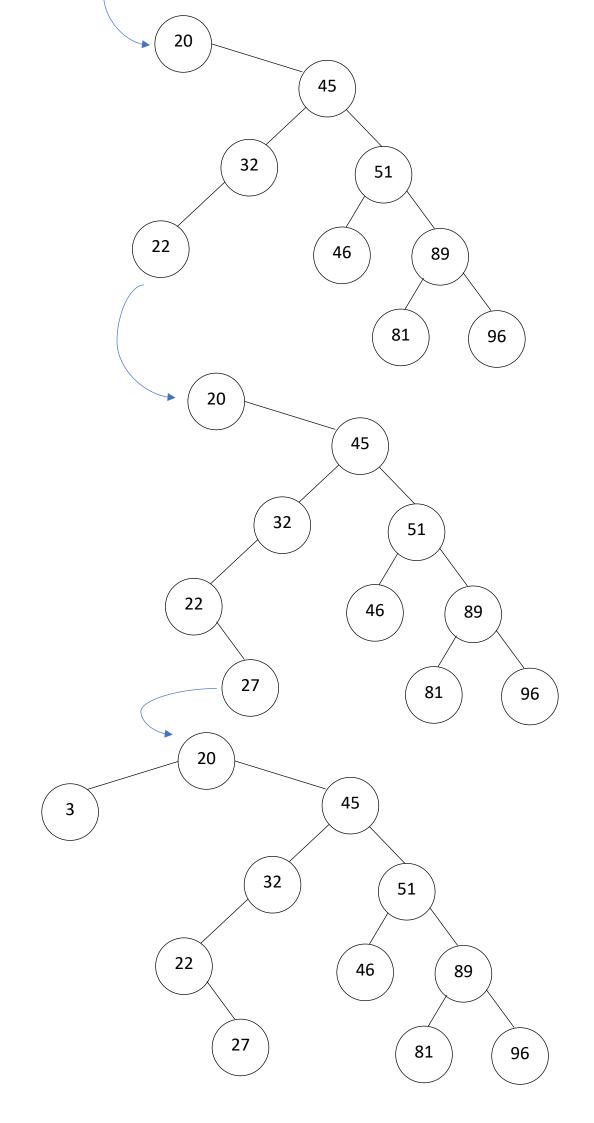


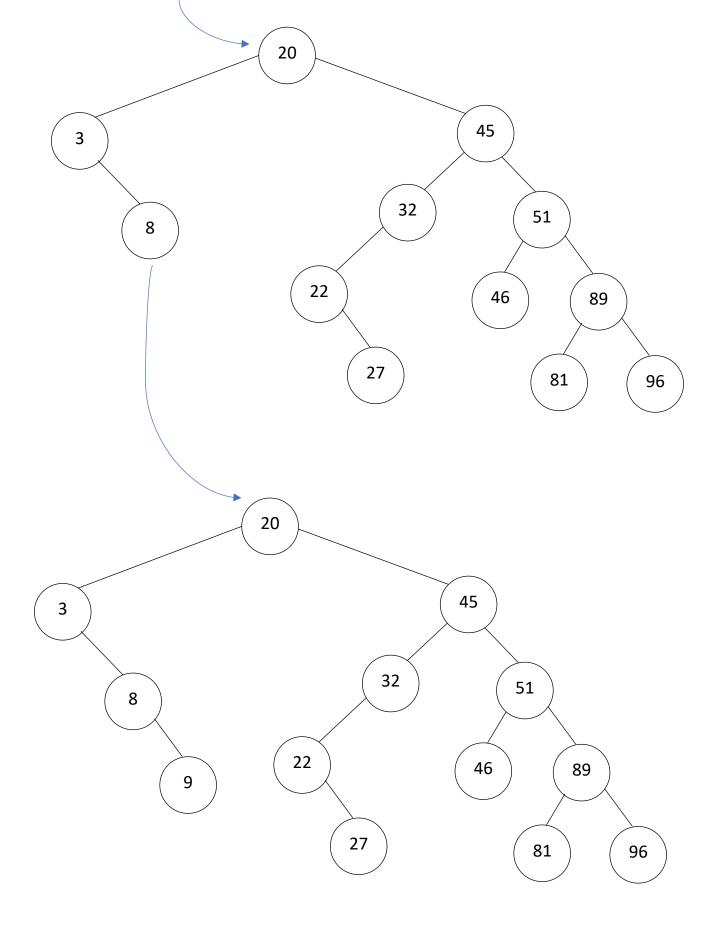


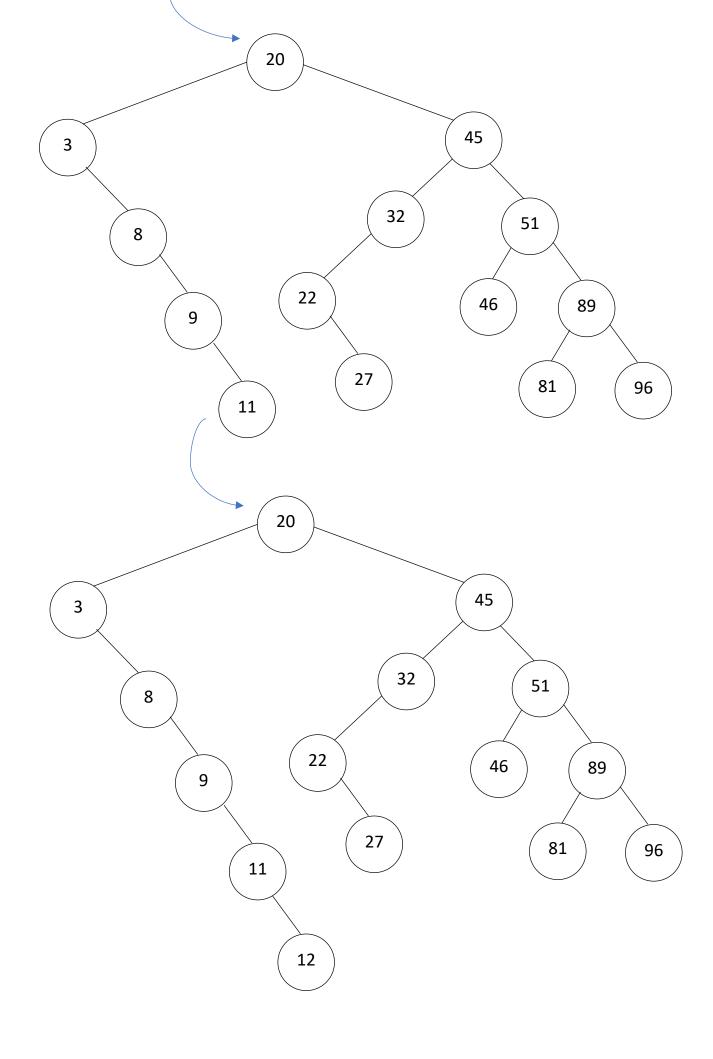
Pré-ordem: [25, 5, 3, 8, 20, 30, 31, 99, 100, 200, 198, 205] Em ordem: [3, 5, 8, 20, 25, 30, 31, 99, 100, 198, 200, 205] Pos ordem: [3, 20, 8, 5, 198, 205, 200, 100, 99, 31, 30, 25] 9) Simule a inserção dos seguintes valores em uma árvore binária: 20, 45, 32, 51, 89, 46, 81, 96, 22, 27, 3, 8, 9, 11, 12, 87, 55.

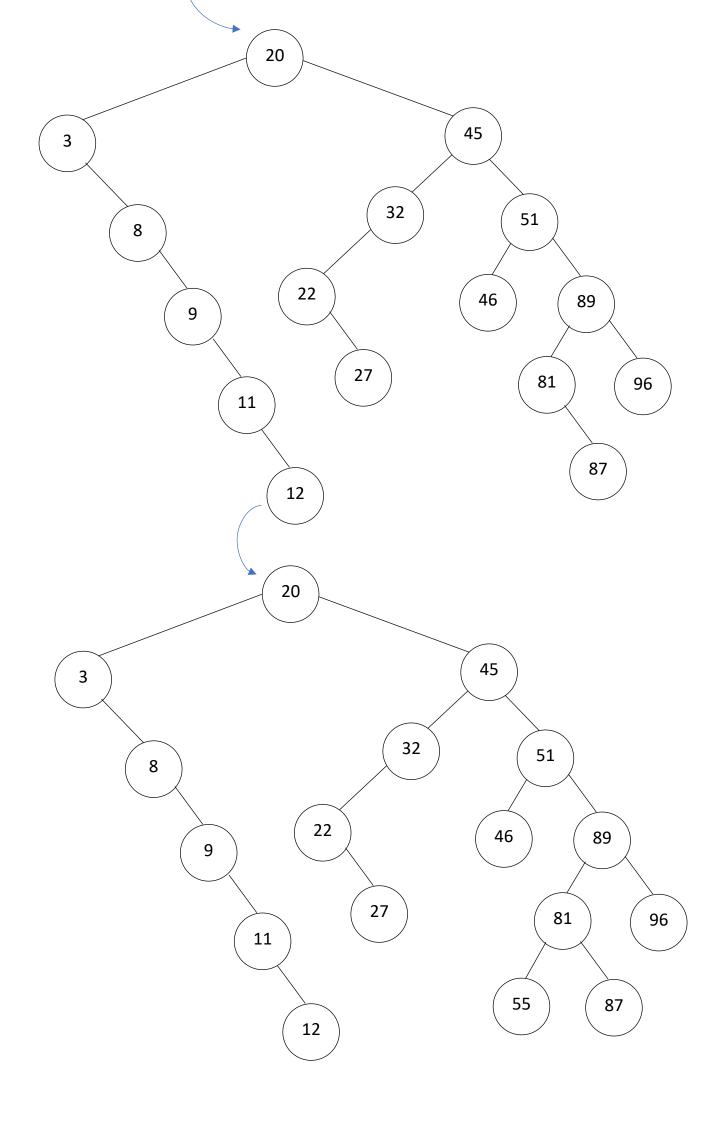


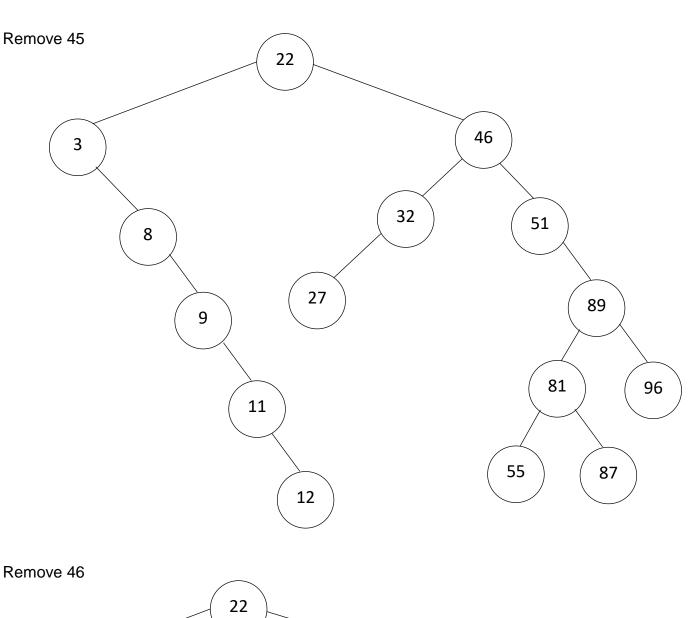


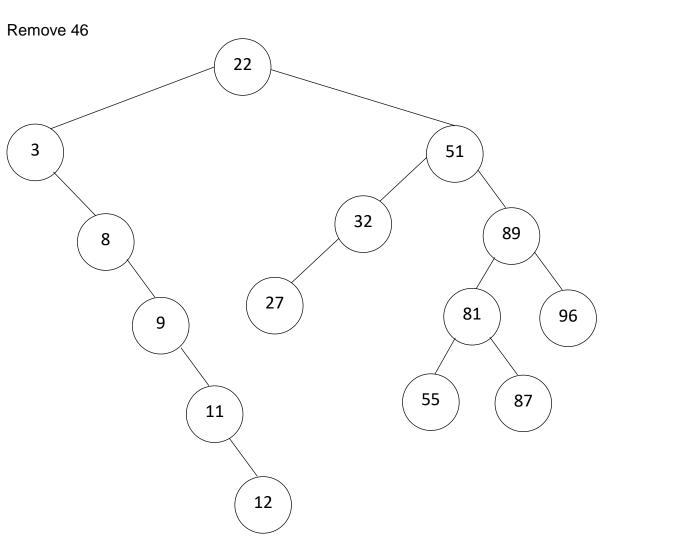


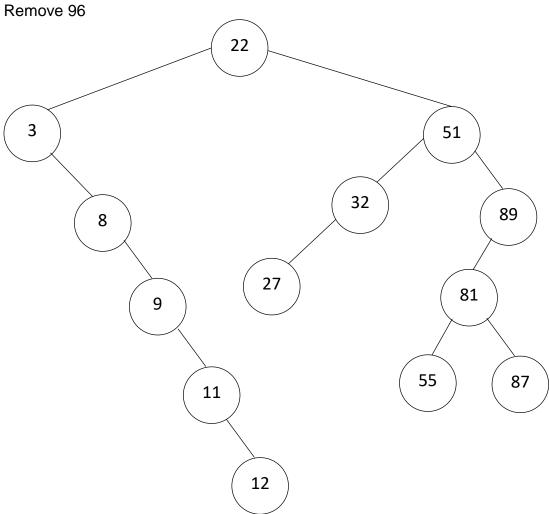




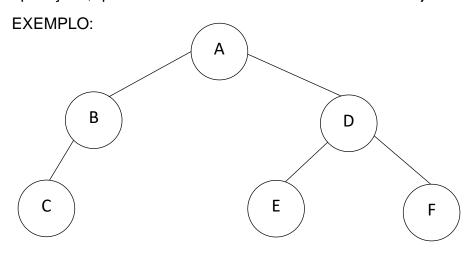








11) Apresente um exemplo de uso em árvores dos percurso em pré-ordem e pós-ordem. Em algumas aplicações, é necessário percorrer uma árvore de forma sistemática, visitando cada nó da árvore uma única vez, em determinada ordem. Por exemplo, se cada nó da árvore possui um campo que armazena o salário, então podemos querer visitar cada nó para fazer um reajuste salarial. A visita seria atualizar o campo salário. Não podemos esquecer nenhum nó, nem queremos visitar um nó mais do que uma vez. Neste caso, a ordem de visita não é importante. Mas em algumas outras aplicações, queremos visitar os nós em certa ordem desejada.



Pré-ordem: visite a raiz, então visite a sub-árvore da esquerda, depois a sub-árvore da direita

Pré-Ordem: [A, B, C, D, E, F]

Em-ordem: visite a sub-árvore da esquerda, então visite a raiz, depois a sub-árvore da direita

Em-Ordem: [C, B, A, E, D, F]

Pós-ordem: visite a sub-árvore da esquerda, então visite a sub-árvore da direita, depois a raiz

Pós-Ordem: [C, B, E, F, D, A]

12) Explique a diferença de uma árvore binária balanceada e de uma árvore binária não balanceada e quais estratégias podem ser utilizadas para balancear uma árvore binária.

Uma árvore binária balanceada é uma árvore binária na qual as alturas das duas sub-árvores de todo nó nunca difere em mais de 1. O balanceamento de um NÓ é definido como a altura de sua subárvore esquerda menos a altura de sua subárvore direita. Ou seja, para uma árvore ser considerada balanceada suas sub-árvores à esquerda e à direita devem possuir a mesma altura ou no máximo uma unidade. Se a altura dos nós filhos diferirem por mais de uma unidade, são chamadas de não balanceadas.

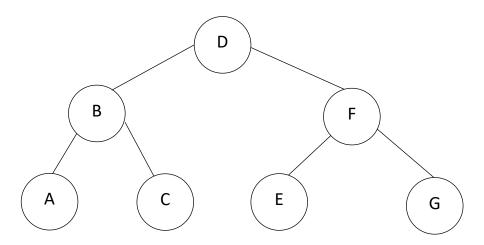
Para balancear uma arvoré binária é necessário calcular o Fator de Balanceamento para verificar qual rotação deve ser efetuada afim de rebalanceá-la.

FB = h da subárvore direita - h da subárvore esquerda

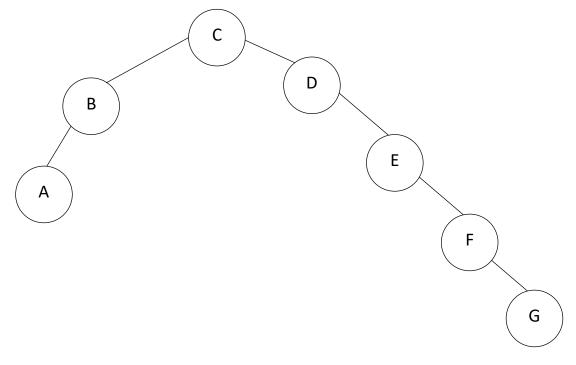
Se FB é negativo, as rotações são feitas à direita

Se FB é positivo, as rotações são feitas à esquerda

Árvore Balanceada:



Árvore Binária Não Balanceada:



13)Utilizando o conceito de grafos realize a implementação dos algoritmos de busca em largura e busca em profundidade e explique as suas principais diferenças.

A principal diferença é que a busca em largura utiliza uma fila para armazenar vértices que foram descobertos e precisam ser explorados, enquanto que a busca em profundidade utiliza uma pilha, fazendo com que a busca siga em profundidade.