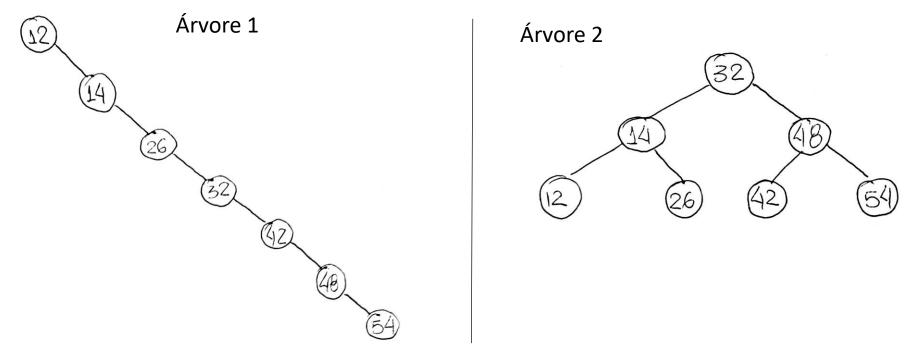
Árvores Binárias Balanceadas

Árvores AVL

Prof. Fernando Orsi

Considere as seguintes árvores binárias de busca:



O número médio de comparações para encontrar um determinado elemento na árvore 1 é maior que na árvore 2. A árvore 1 não está balanceada e a árvore 2 está balanceada.

- O conceito de árvores balanceadas e algoritmos de balanceamento foram introduzidos por Adelson-Velskii e Landis. Esses dois autores conceberam as árvores AVL.
- Uma árvore binária balanceada (AVL) é uma árvore binária na qual as alturas das duas subárvores de todo nó nunca difere em mais de 1.
- O balanceamento ou fator de balanceamento de um nó é definido como a altura de sua subárvore esquerda menos a altura de sua subárvore direita.

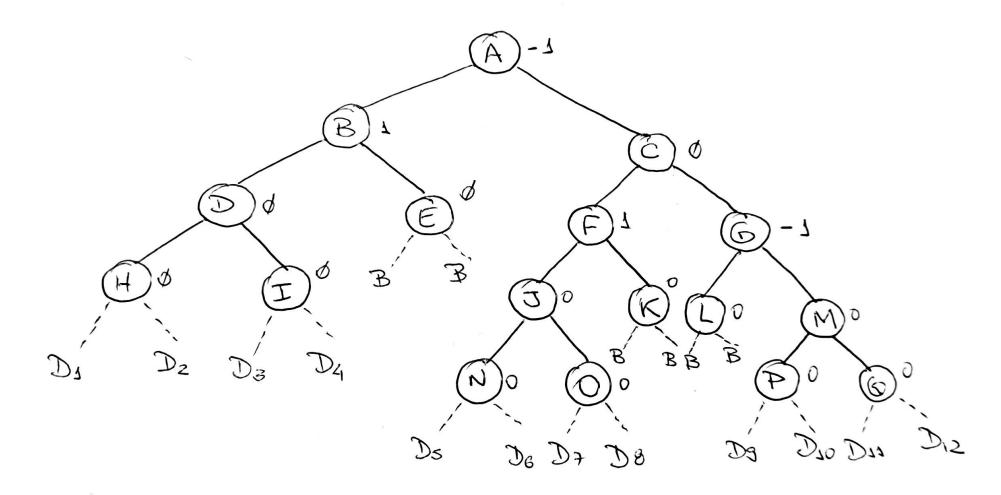
FB = he - hd

- Então cada nó numa árvore binária balanceada (AVL) tem um fator de balanceamento igual a 1, -1 ou 0.
- Assim, se uma árvore T está balanceada, então todas as suas subárvores também estão balanceadas.
- Se o valor do balanceamento de um nó de uma árvore T for diferente de 1, -1 e 0, então a árvore não está balanceada.

Suponha que um nó seja inserido em um árvore AVL. O nó é inserido na subárvore esquerda. Três situações podem ser identificadas:

- 1. Se a altura da subárvore esquerda for igual a altura da subarvore direita, as subárvores esquerda e direita adquirem alturas diferentes, mas o critério de balanceamento não é violado.
- 2. Se a altura da subárvore esquerda for menor que a altura da subarvore direita, as subárvores esquerda e direita assumem alturas iguais, provocando uma melhora no fator de balanceamento da árvore.
- 3. Se a altura da subárvore esquerda for maior que a altura da subarvore direita, o critério de balanceamento é violado é a árvore deve ser reconstruída.

• Considere o exemplo, onde a inserção de elementos pode provocar o Desbalanceamento ou manter a árvore Balanceada

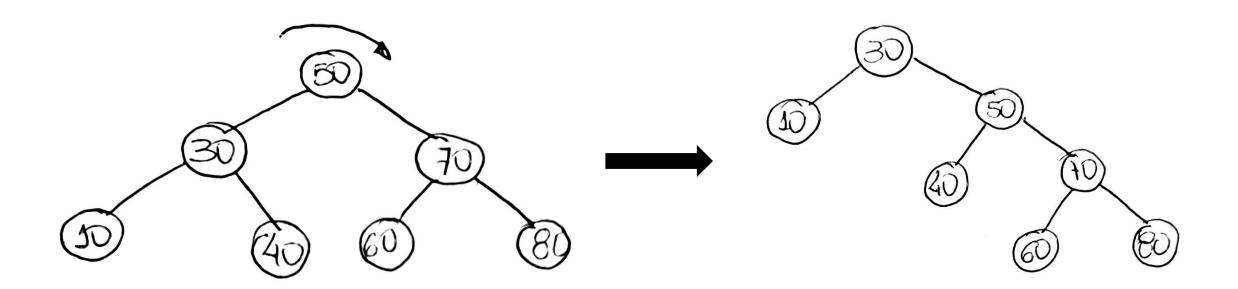


Para manter uma árvore balanceada é necessário efetuar uma transformação na árvore, tal que:

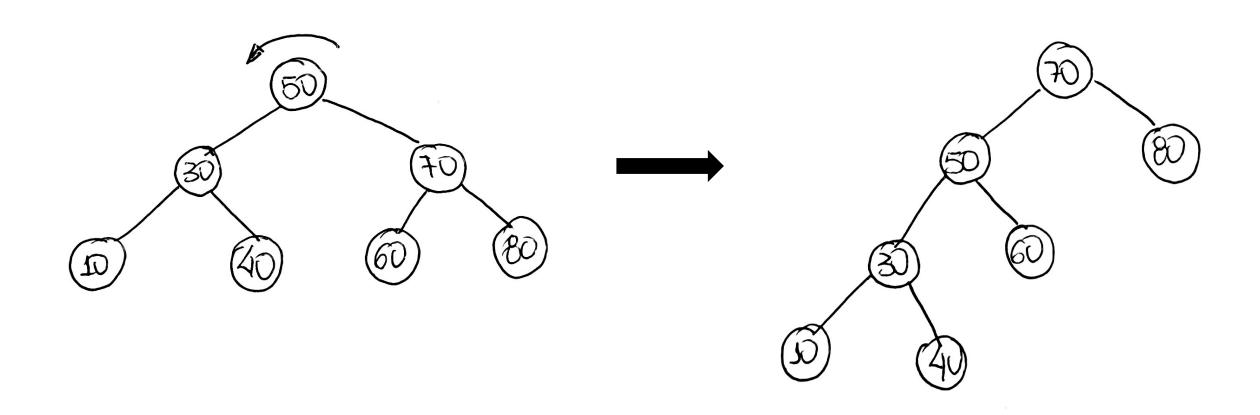
- O percurso em-ordem da árvore transformada deve ser o mesmo da árvore original, ou seja, a árvore transformada continua sendo uma árvore binária de busca.
- 2. A árvore deve ficar balanceada.

O modo para transformar uma árvore e fazer com que ela continue como uma árvore binária de busca, é fazer rotações na árvore.

• Rotação á direita no nó 50



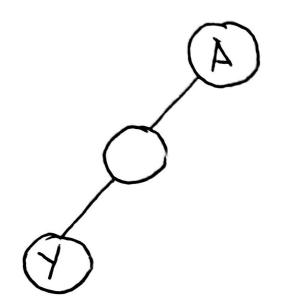
• Rotação á esquerda no nó 50



O processo para reequilibrar um árvore que ficou desbalanceada é conduzido por quatro tipo de rotação — EE, DD, ED e DE. Estas rotações são caracterizadas pelo nó ancestral mais próximo A, cujo fator de balanceamento passou a ser -2 ou +2, devido a inserção de um nó Y na árvore.

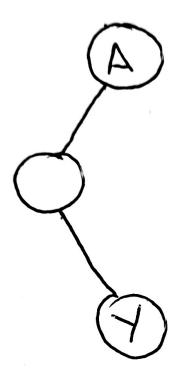
Rotação EE

O nó Y é inserido na subárvore esquerda do filho esquerdo de A.



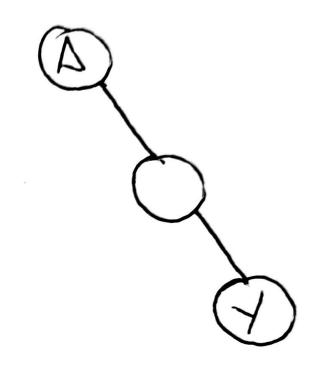
Rotação ED

O nó Y é inserido na subárvore direita do filho esquerdo de A.



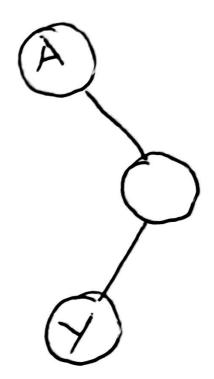
Rotação DD

O nó Y é inserido na subárvore direita do filho direito de A.

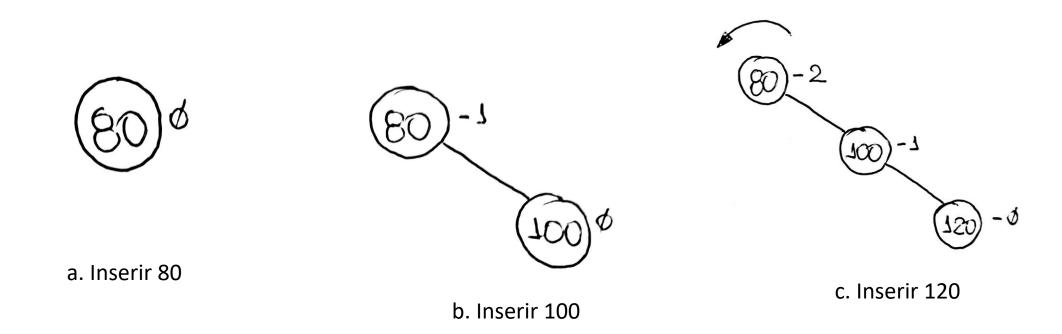


Rotação DE

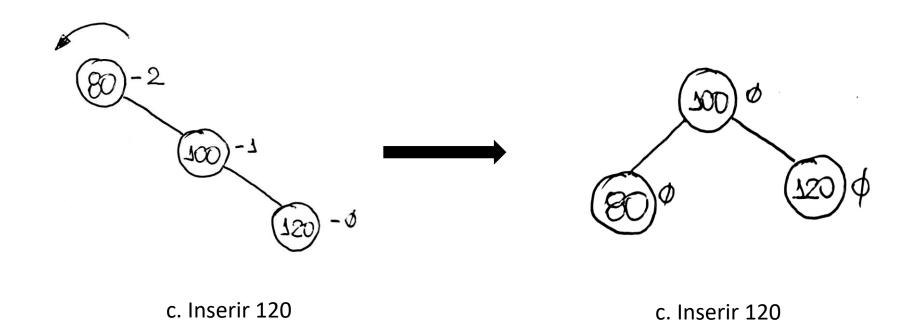
O nó Y é inserido na subárvore esquerda do filho direito de A.

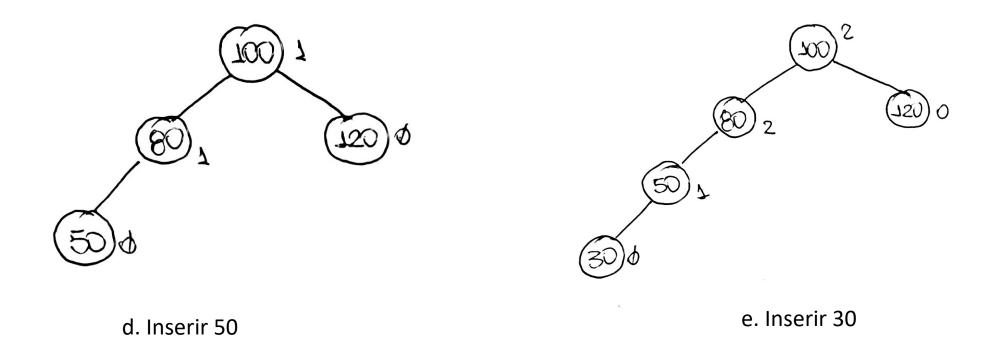


Para efetuar o rebalanceamento de uma árvore, é necessário localizar o nó ancestral mais próximo do novo elemento que foi inserido e que desequilibrou a árvore (fator de balanceamento igual a -2 ou +2). Assim, se na inserção de um elemento provocar o desbalanceamento em mais de um nó, deve-se considerar para o balanceamento da árvore, o nó desbalanceado mais próximo do nó inserido que provocou o desbalanceamento.

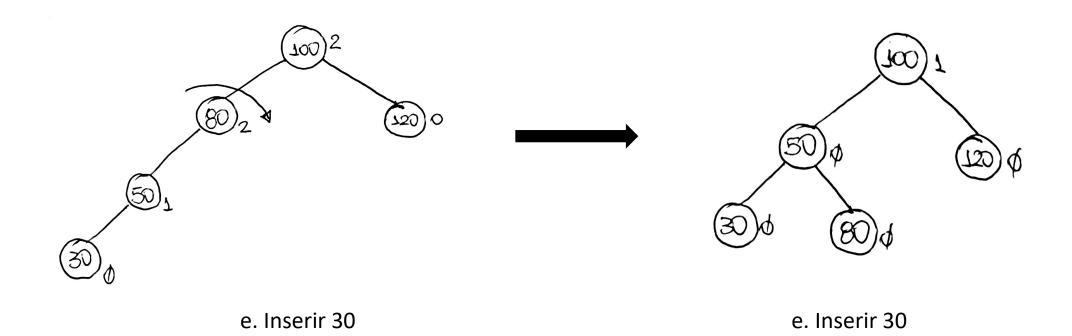


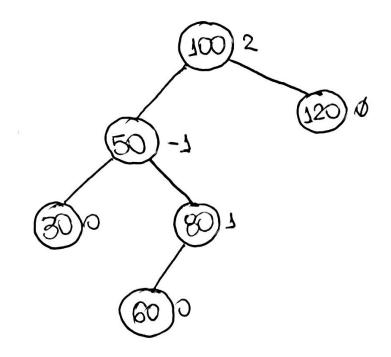
A inserção do nó 120 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 80. O tipo de rotação encontrada nesta situação é DD. Quando o tipo de rotação é DD, deve-se realizar uma simples rotação à esquerda no ancestral mais próximo com balanceamento igual a -2





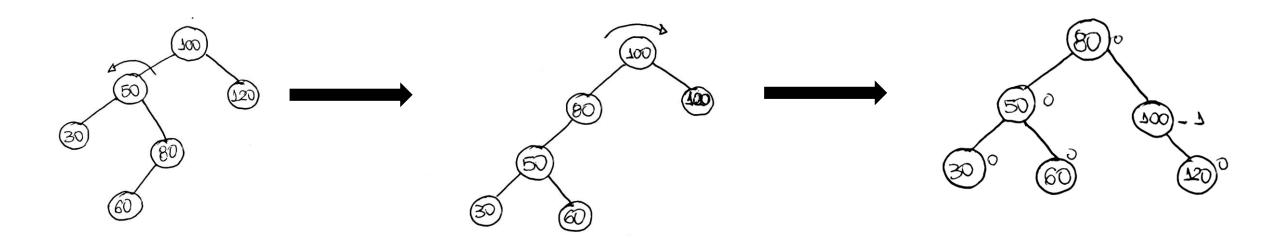
A inserção do nó 30 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 80 (ancestral mais próximo com fator de balanceamento igual a +2). O tipo de rotação encontrada nesta situação é EE. Quando o tipo de rotação é EE, deve-se realizar uma simples rotação à direita no ancestral mais próximo com balanceamento igual a +2



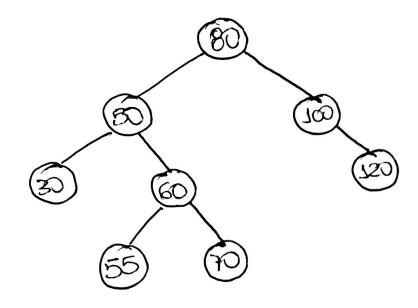


f. Inserir 60

A inserção do nó 60 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 100. O tipo de rotação encontrada nesta situação é ED, pois o nó 60 foi inserido na subarvore direita do filho esquerdo de 100 (nó 50). Quando o tipo de rotação é ED, deve-se realizar uma rotação a esquerda no filho esquerdo do nó desbalanceado e depois fazer uma rotação a direita no nó desbalanceado (100).

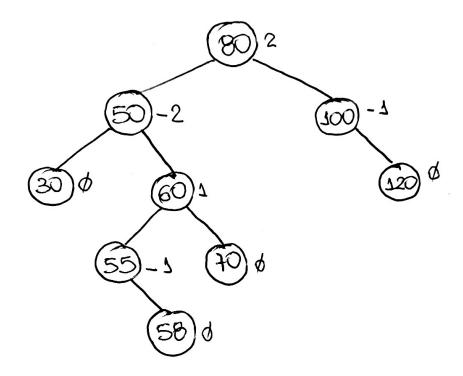


f. Inserir 60



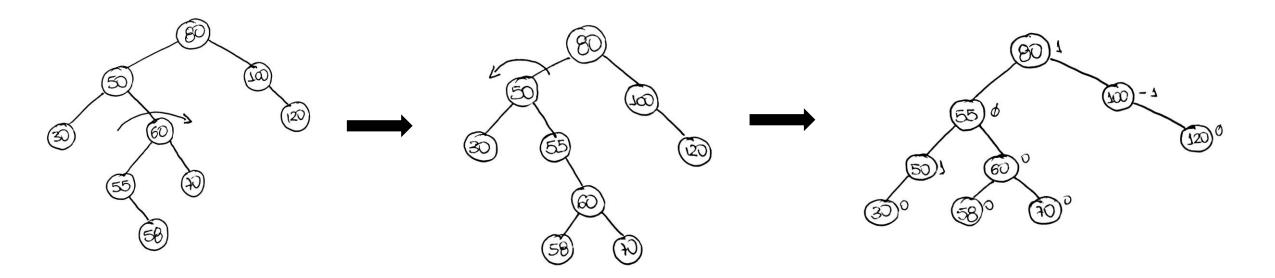
g. Inserir 55

h. Inserir 70

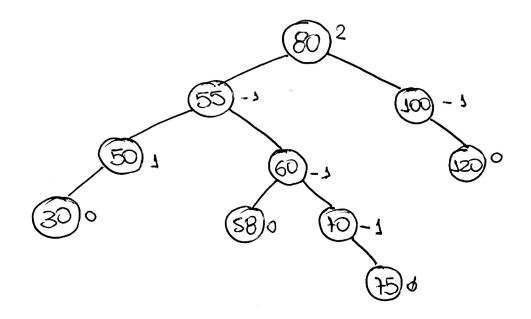


i. Inserir 58

A inserção do nó 58 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 50. O tipo de rotação encontrada nesta situação é DE, pois o nó 58 foi inserido na subarvore esquerda do filho direito de 50 (nó 60). Quando o tipo de rotação é DE, deve-se realizar uma rotação a direita no filho direito do nó desbalanceado e depois fazer uma rotação a esquerda no nó desbalanceado (50).

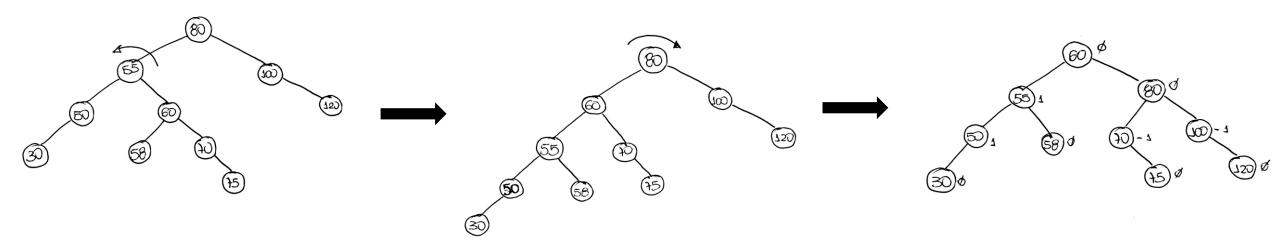


i. Inserir 58

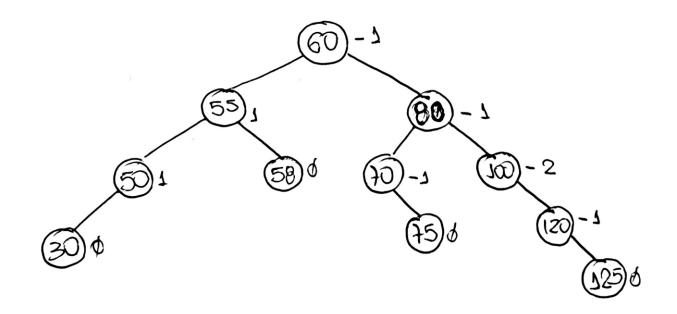


j. Inserir 75

A inserção do nó 75 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 80. O tipo de rotação encontrada nesta situação é ED, pois o nó 75 foi inserido na subarvore direita do filho esquerdo de 80 (nó 55). Quando o tipo de rotação é ED, deve-se realizar uma rotação a esquerda no filho esquerdo do nó desbalanceado e depois fazer uma rotação a direita no nó desbalanceado (80).

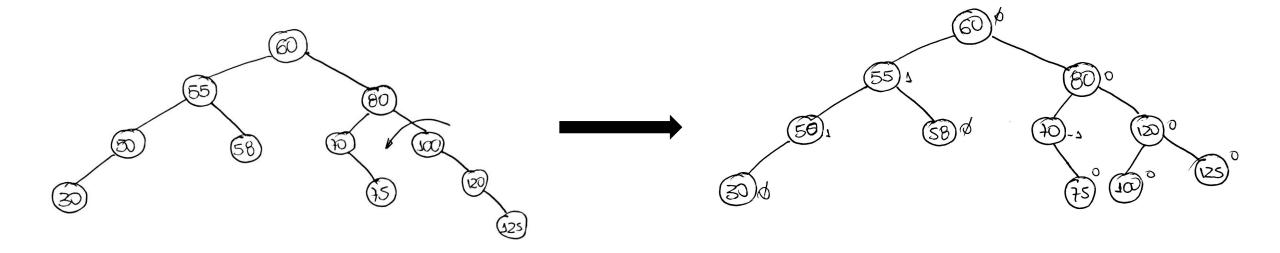


j. Inserir 75

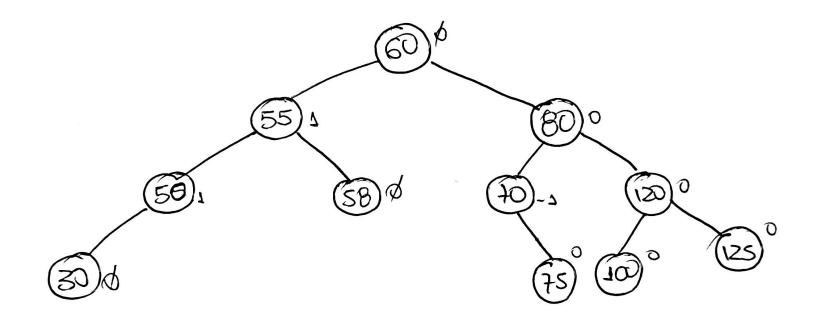


k. Inserir 125

A inserção do nó 125 provocou um desequilíbrio na árvore no nó 100. O tipo de rotação encontrada nesta situação é DD. Quando o tipo de rotação é DD, deve-se realizar uma simples rotação à esquerda no ancestral mais próximo com balanceamento igual a -2



k. Inserir 125



Árvore Balanceada