

Árvores balanceamento

João Paulo Dias de Almeida jp.dias.almeida@gmail.com

Universidade Federal de Sergipe

O que vamos aprender hoje?

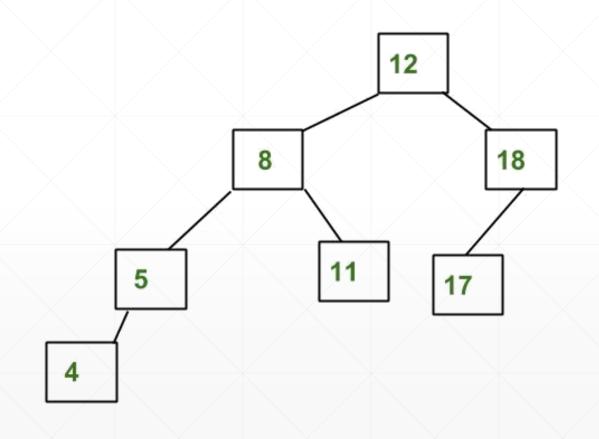
- Identificar uma árvore não balanceada
- Entender o algoritmo de balanceamento de uma árvore
- Calcular o fator de balanceamento
- Implementar uma árvore AVL



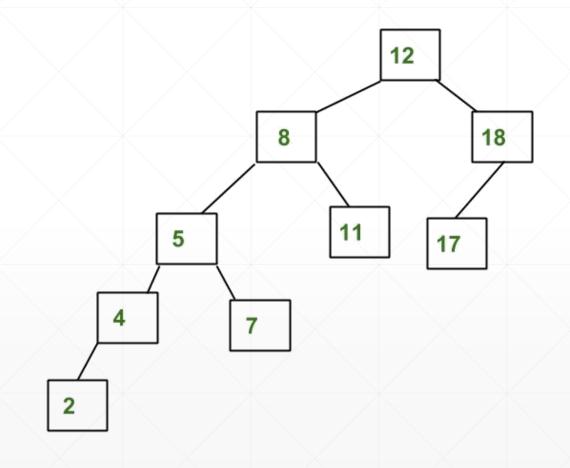
Introdução

- Uma Árvore Binária de Busca (BST) é considerada balanceada quando as diferenças de altura entre as subárvores da esquerda e direita são no máximo 1
 - A altura de um nó corresponde a altura de sua subárvore esquerda menos a altura de sua subárvore direita
 - diferença <= 1
- AVL: é uma árvore BST auto-balanceável
 - Nome em homenagem aos inventores desta estrutura
 - Adelson-Velsky e Landis

Está balanceada?



Está balanceada?



Por que usar?

- As operações básicas em uma BST possuem um custo O(h)
 - Desde que a árvore esteja balanceada
 - Caso contrário, pode chegar a O(n)
- Utilizando o algoritmo de balanceamento da árvore garantimos que as operações serão executadas em O(log n)
 - A altura da árvore nunca será n

Inserção

- Durante a inserção, vamos garantir que a árvore continue balanceada
 - Precisamos fazer isso e manter as características de uma BST

Solução: vamos aplicar uma rotação nos nós da árvore

Rotação: demonstração

Considere que a árvore abaixo está ordenada

AVL: algoritmo

 Cada nó deve possuir um atributo indicando o seu fator de balanceamento (ou altura)

$$F_b = h_{esq} - h_{dir}$$

- 1. Execute a inserção normal do nó na BST
- 2. Verifique se a árvore está desbalanceada
 - 1. Caso positivo, execute a rotação adequada
 - 2. Caso negativo, não faça nada

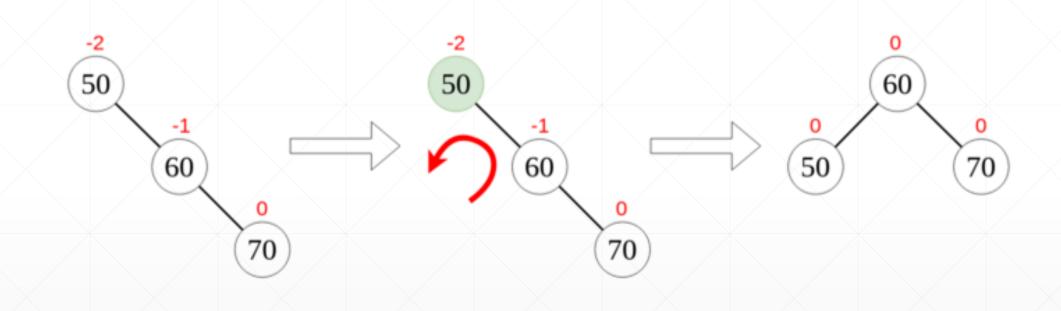
Rotações

- Podemos dividir as rotações em dois tipos:
 - Simples
 - O nó desbalanceado e seu filho estão no mesmo sentido da inclinação
 - Duplas
 - O nó desbalanceado e seu filho estão no sentido inverso da inclinação
- A rotação dupla equivale a duas rotações simples

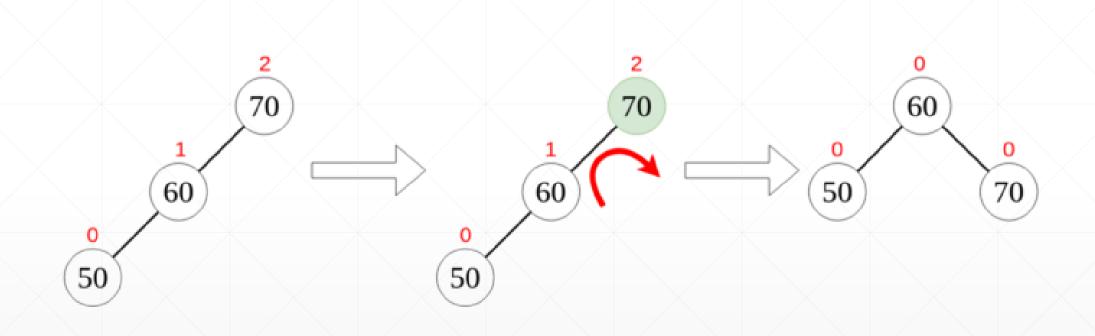
Rotações simples

- Existem duas rotações simples e duas rotações duplas
 - Simples:
 - Rotação única à esquerda
 - Rotação única à direita
 - Duplas:
 - Rotação esquerda direita
 - Rotação direita esquerda

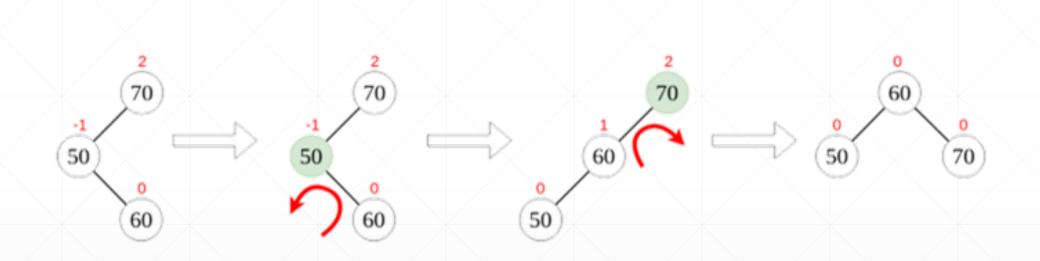
Rotação simples à esquerda (RR)



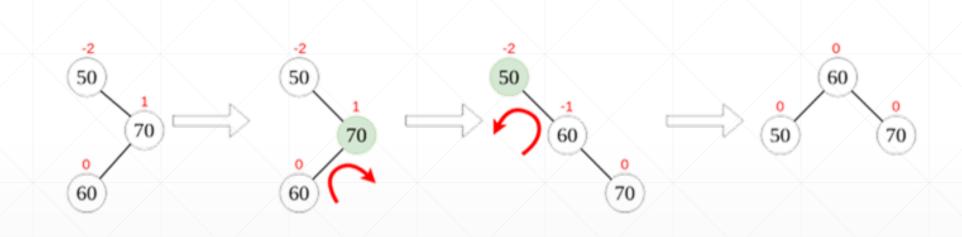
Rotação simples à direita (LL)



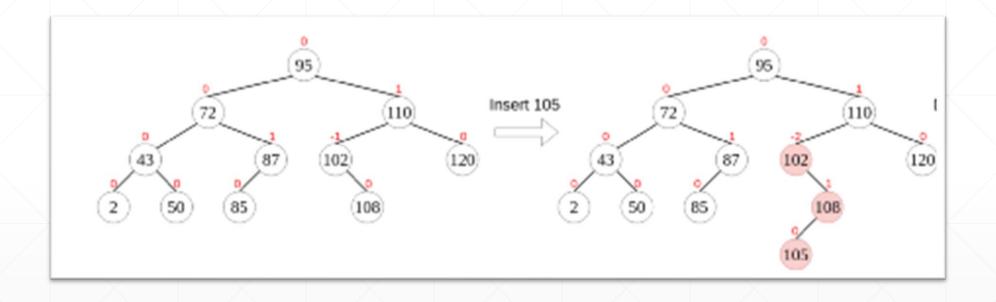
Rotação esquerda direita (LR)



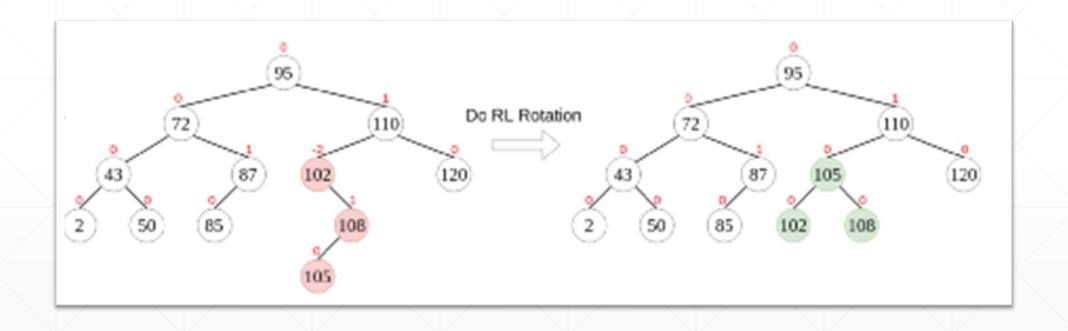
Rotação direita esquerda (RL)



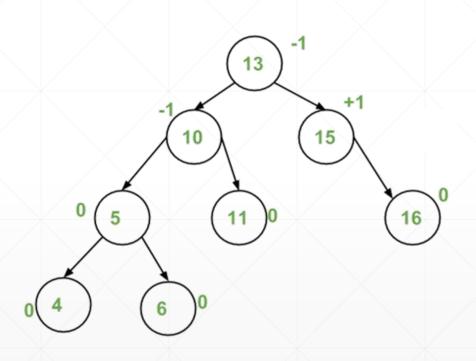
Inserindo o elemento



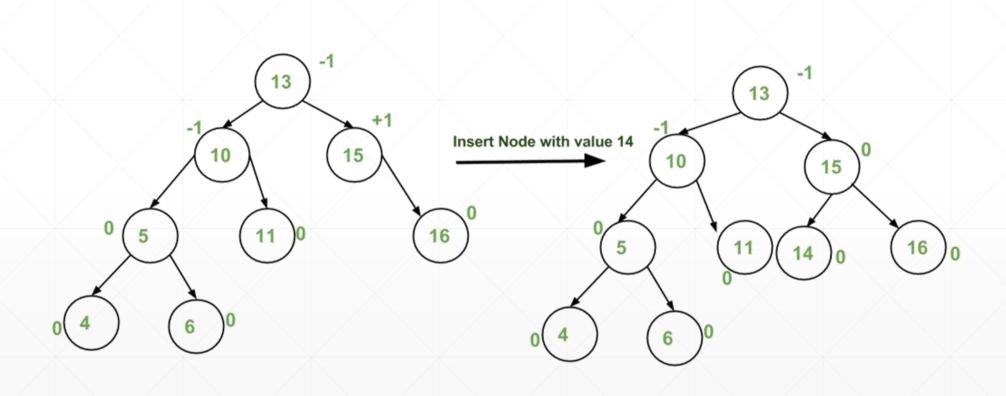
Inserindo o elemento



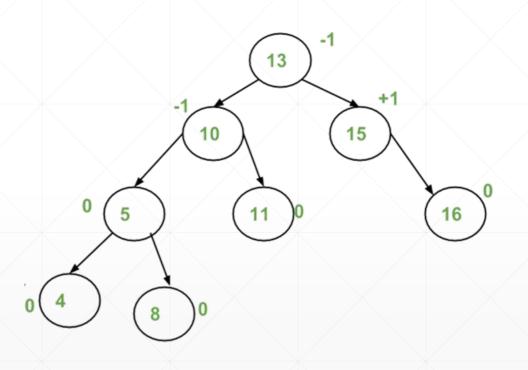
Insira o nó 14

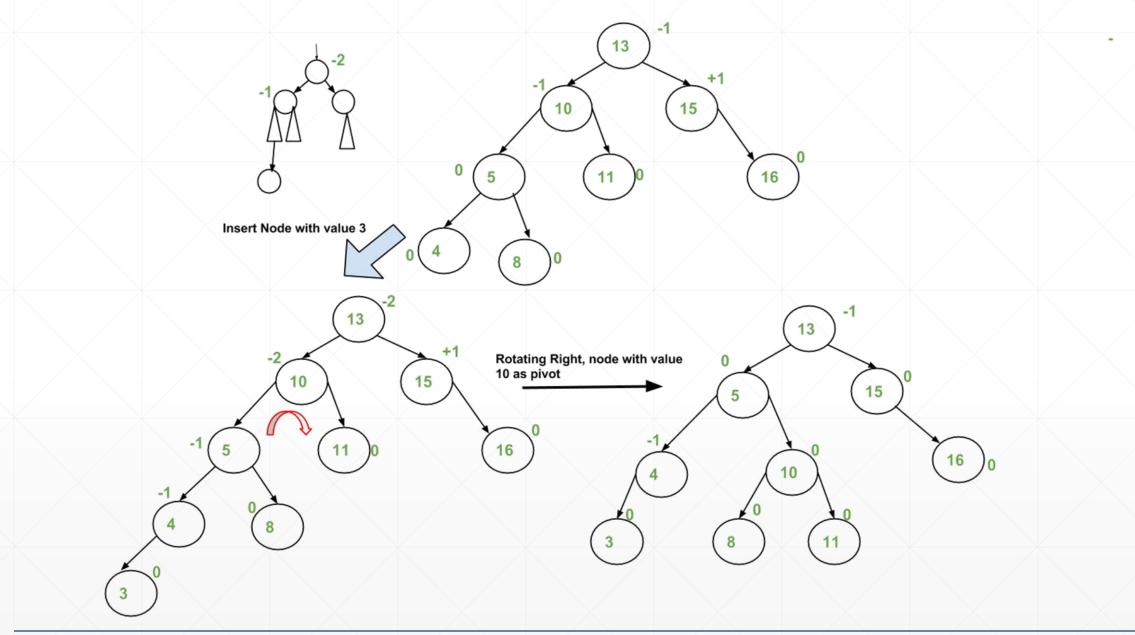


Insira o nó 14



Insira o nó 3





AVL: algoritmo

- 1. Execute a inserção normal do nó na BST
- 2. Vamos chamar de nó atual, o ancestral do nó inserido. Atualize a altura do nó atual
- 3. Calcule o Fator de Balanceamento (FB) do nó atual
 - Se FB > 1, execute LL ou LR. Para saber qual executar, compare o valor do nó inserido com o da raiz da subárvore esquerda (key > node.left.key == RL)
 - 2. Se FB < -1, execute **RR** ou **RL**. Para saber qual executar, compare o valor do nó inserido com o da raiz da subárvore direita (key < node.right.key == RL)

Exemplo - Àrvore AVL

Referências

- GeeksforGeeks. AVL Tree | Set 1 (Insertion).
 Disponível em: https://www.geeksforgeeks.org/avl-tree-set-1-insertion/. Acessado em: 09/02/2022
- BERTAN, E. Uma breve introdução sobre rotações simples em Árvores AVL. Disponível em: https://bit.ly/3LltgwZ. Acessado em: 09/02/2022
- BACKES, A. [ED] Aula 81 Árvore AVL: Tipos de Rotação. Disponível em: https://www.youtube.com/watch?v=1HkWqH7L2rU. Acessado em: 09/02/2022

Referências

- GeeksforGeeks. AVL Tree | Set 1 (Insertion).
 Disponível em: https://www.geeksforgeeks.org/avl-tree-set-1-insertion/. Acessado em: 09/02/2022
- BERTAN, E. Uma breve introdução sobre rotações simples em Árvores AVL. Disponível em: https://bit.ly/3LltgwZ. Acessado em: 09/02/2022
- BACKES, A. [ED] Aula 81 Árvore AVL: Tipos de Rotação. Disponível em: https://www.youtube.com/watch?v=1HkWqH7L2rU. Acessado em: 09/02/2022

Dúvidas?