# Árvore Binária de Busca Balanceada (AVL)

Prof. Flavio B. Gonzaga

flavio.gonzaga@unifal-mg.edu.br Universidade Federal de Alfenas UNIFAL-MG

# Sumário

- Árvore AVL;
  - Definição;
  - Fator de balanceamento;
  - Rotações:
    - Simples à direita;
    - Simples à esquerda;
    - Dupla à direita;
    - Dupla à esquerda;
  - Inserindo nós...;

# Definição

- Árvore AVL é uma árvore binária de busca balanceada;
  - Uma árvore balanceada (árvore completa) são as árvores que minimizam o número de comparações efetuadas no pior caso para uma busca com chaves de probabilidades de ocorrências idênticas;
- Para garantir essa propriedade em aplicações dinâmicas, é preciso reconstruir a árvore para seu estado ideal a cada operação sobre seus nós (inclusão ou exclusão), para ser alcançado um custo de algoritmo com o tempo de pesquisa tendendo a O(log n);
- As operações de busca, inserção e remoção de elementos possuem complexidade O (log n ), no qual n é o número de elementos da árvore.
- O nome AVL vem de seus criadores soviéticos Adelson-Velsky e Landis (1962);

Wikipedia, 2018.

# Definição

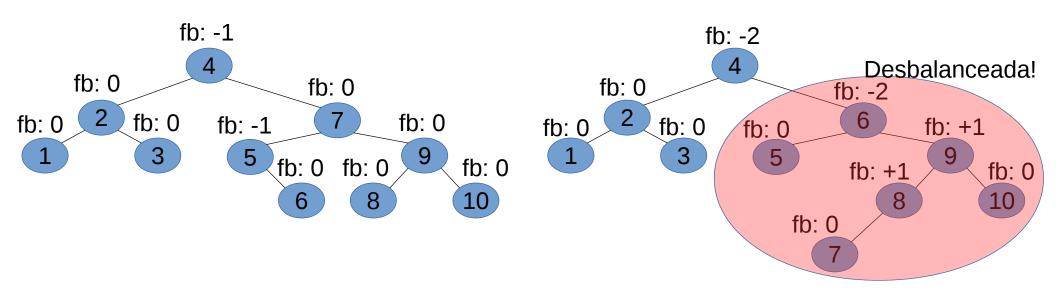
- Árvore que permite o rebalanceamento local;
  - Apenas a parte afetada pela inserção ou remoção é rebalanceada;
  - Uso de rotações simples ou duplas na etapa de rebalanceamento;
- Introduz uma variável, chamada de fator de balanceamento;
  - Diferença entre a quantidade de níveis da subárvore esquerda e da subárvore direita;

# Definição

 Com exceção das funções de inserção e remoção, as demais funções da árvore AVL são idênticas às da árvore binária de busca;

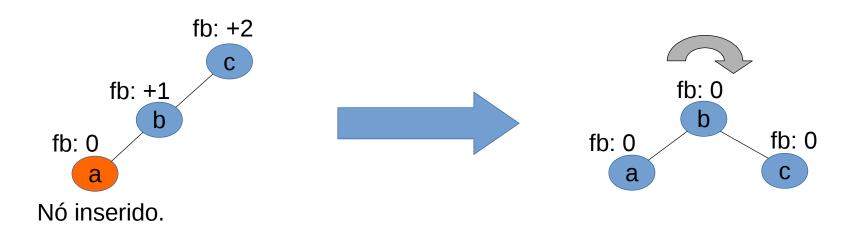
#### Fator de Balanceamento

- Fator de balanceamento:
  - fb deve ser sempre: -1, 0 ou 1;



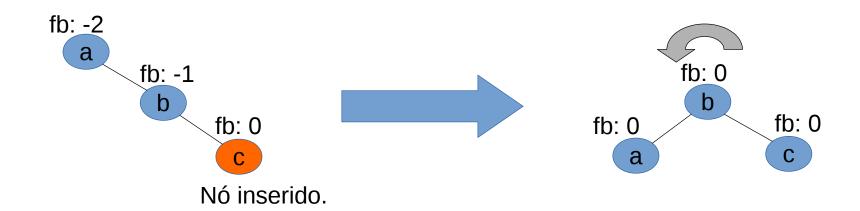
# Rotações – simples à direita

 Se faz necessária quando o desbalanceamento ocorreu em função de inserções feitas à esquerda:



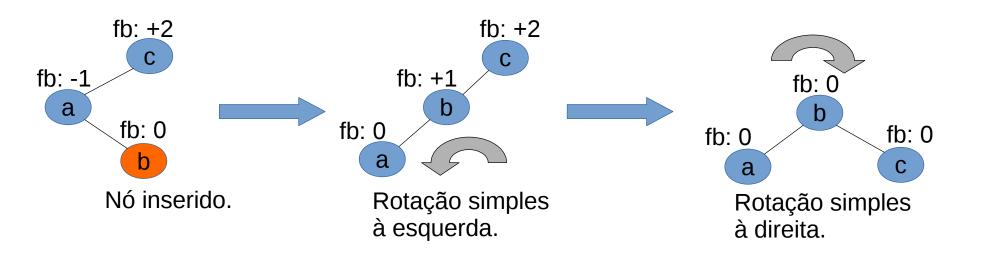
# Rotações – simples à esquerda

 Se faz necessária quando o desbalanceamento ocorreu em função de inserções feitas à direita:



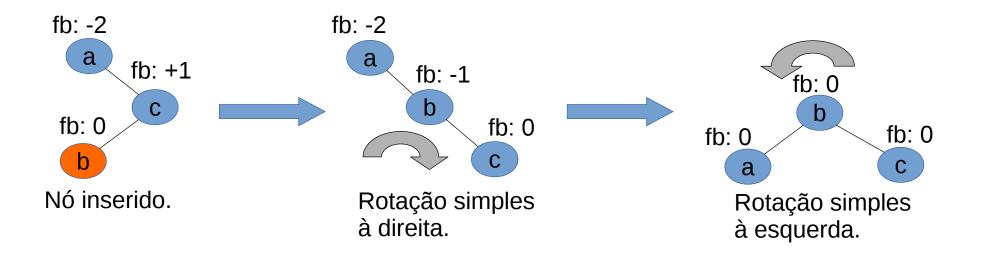
# Rotações – dupla à direita

• Se faz necessária quando o desbalanceamento ocorreu em função de inserção feita à direita na subárvore esquerda:



# Rotações – dupla à esquerda

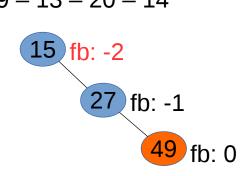
 Se faz necessária quando o desbalanceamento ocorreu em função de inserção feita à esquerda na subárvore direita:

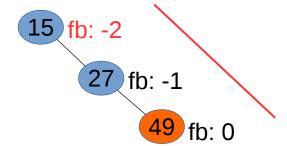


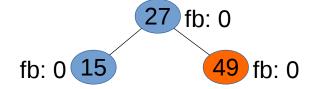
$$15 - 27 - 49 - 10 - 8 - 67 - 59 - 9 - 13 - 20 - 14$$

15 fb: 0

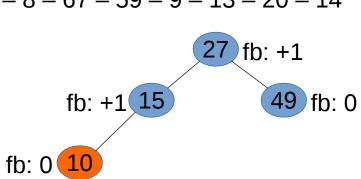
15 fb: -1 27 fb: 0

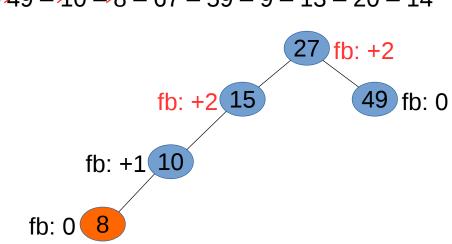


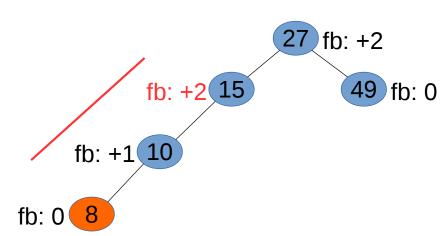


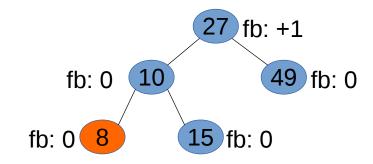


RSE(15, 27)

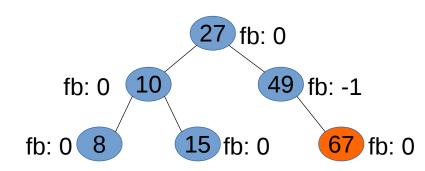


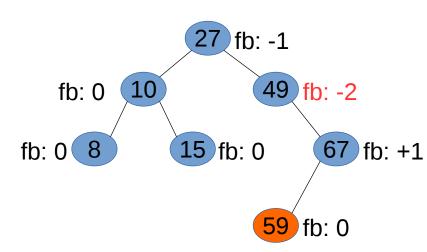


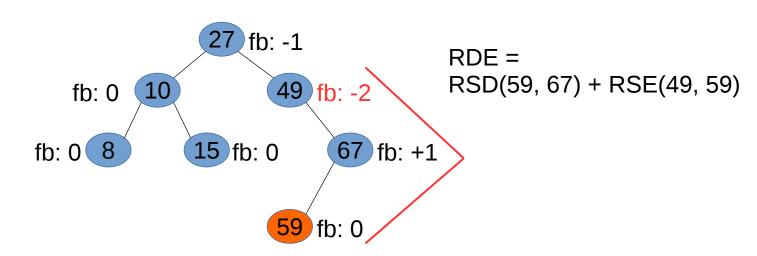


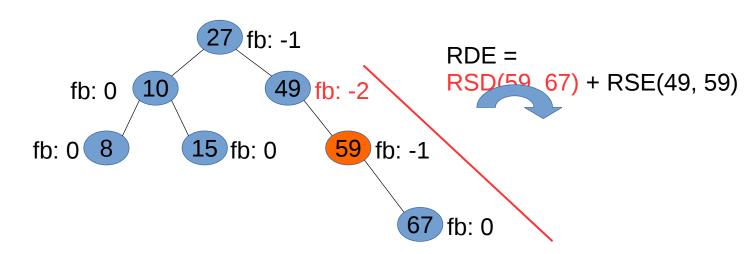


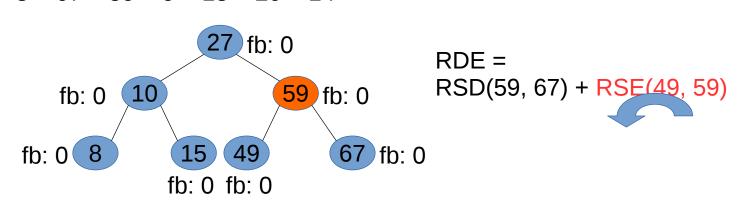
RSD(15, 10)

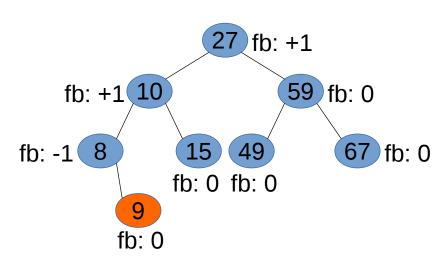


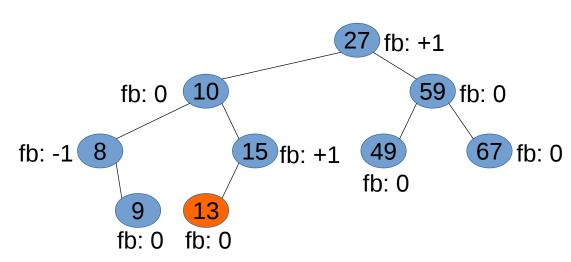


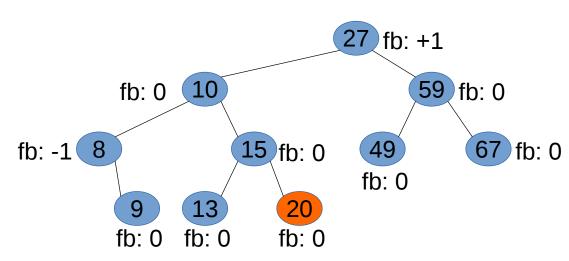


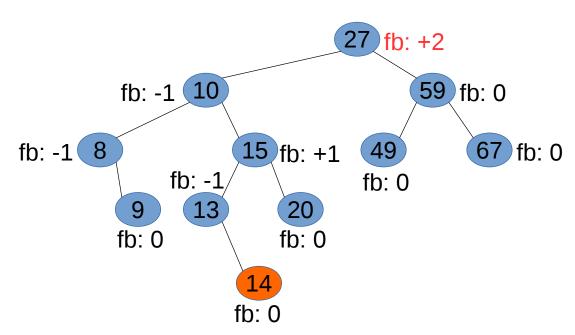


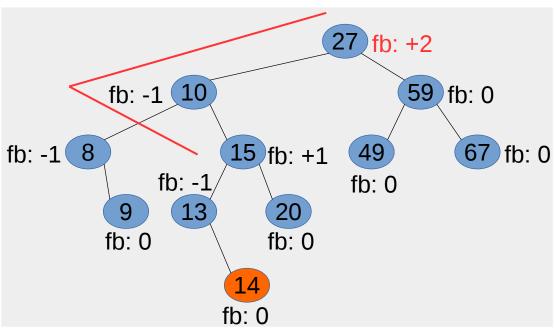




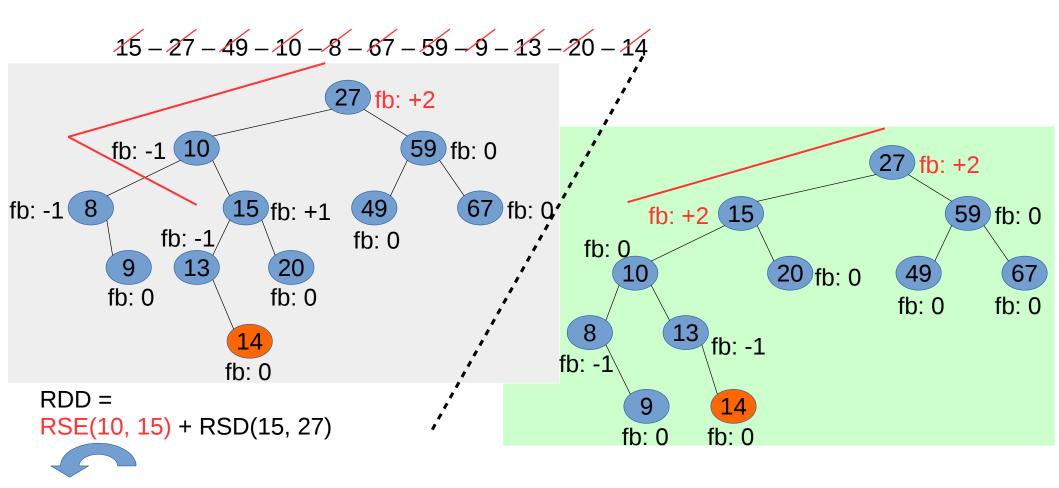


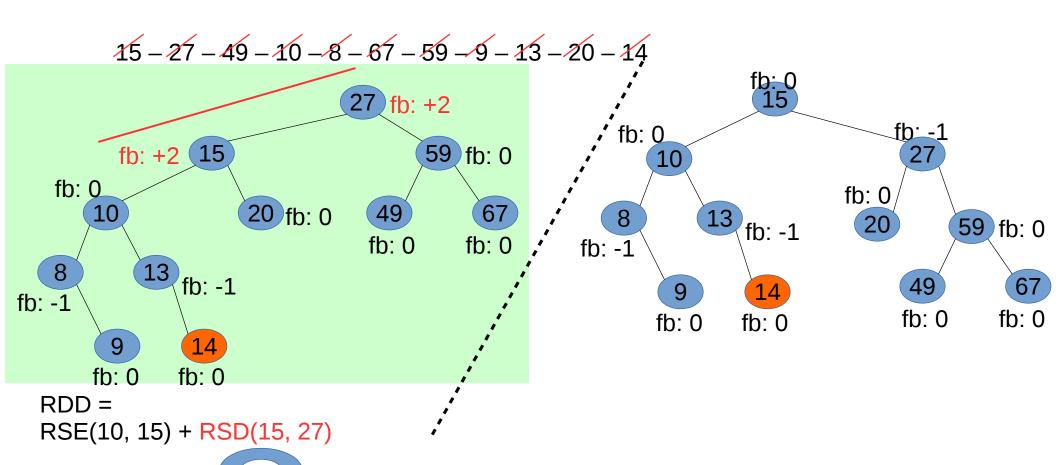






RDD = RSE(15, 10) + RSD(27, 15)





# Referências Bibliográficas

- Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. Szwarcfiter J. L.; Markenzon L.. 3a Edição. Editora LTC. 2010.
- Estruturas De Dados Usando C. Tenenbaum A. M.; Langsam Y.;
  Augenstein M. J.. 1a Edição. Editora Pearson. 1995.
- Introdução a Estruturas de Dados: Com Técnicas de Programação em C. Celes W.; Cerqueira R.; Rangel J.. 2a Edição. Editora Elsevier. 2017.
- https://www.youtube.com/watch?v=JAeQuNsKQWk, acesso em 24/10/2019.