#### SCC0502 - ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS I

# Introdução a AVL

Prof.: Leonardo Tórtoro Pereira <u>leonardop@usp.br</u>

Baseado nos slides do Prof. Rudinei Goularte

#### Conteúdo

- → Conceitos Introdutórios
- → Rotação Direita
- → Rotação Esquerda
- → Rotações Simples
- → Rotações Duplas
- → Qual Rotação Usar
- → Implementação
- → Inserção em Árvores AVL
- → Remoção em Árvores AVL

#### Árvores Binárias de Busca

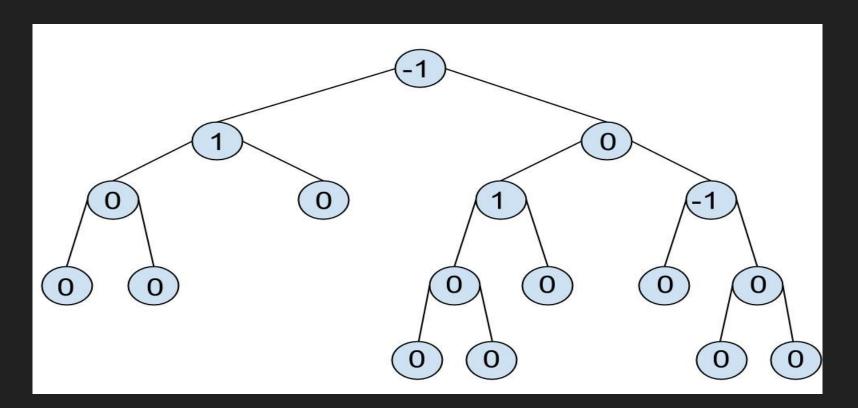
- → Altura de uma árvore binária (AB): igual à profundidade, ou nível máximo, de suas folhas
- → A eficiência da busca em árvore depende do seu balanceamento
- → Algoritmos de inserção e remoção em ABB não garantem que a árvore gerada a cada passo seja <u>balanceada</u>
- → Árvore <u>balanceada</u> é aquela que ...

- → Proposta em 1962 pelos matemáticos russos G.M. Adelson-Velskki e E.M. Landis
- → ABB na qual as alturas das duas sub-árvores de todo nó nunca diferem em mais de 1

→ Fator de Balanceamento do nó: Altura da sub-árvore esquerda menos a altura da sub-árvore direita

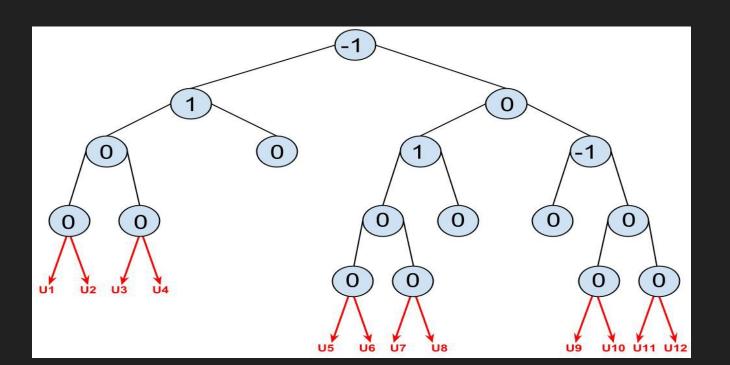
BalanceFactor(node) := Height(RightSubtree(node)) - Height(LeftSubtree(node))

→ Em uma árvore AVL todo nó tem fator de balanceamento igual a 1, -1 ou 0



- → O problema das árvores balanceadas de uma forma geral é como manter a estrutura balanceada após operações de inserção e remoção
- → As operações de inserção e remoção sobre ABBs não garantem o balanceamento

→ As seguintes inserções tornam a árvore desbalanceada

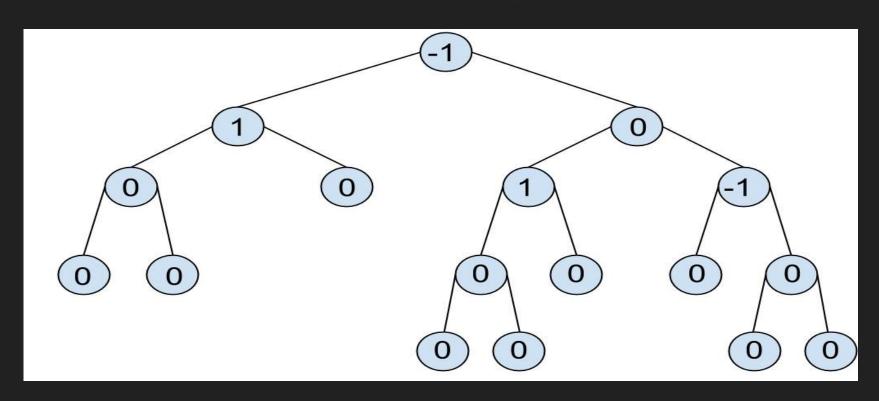


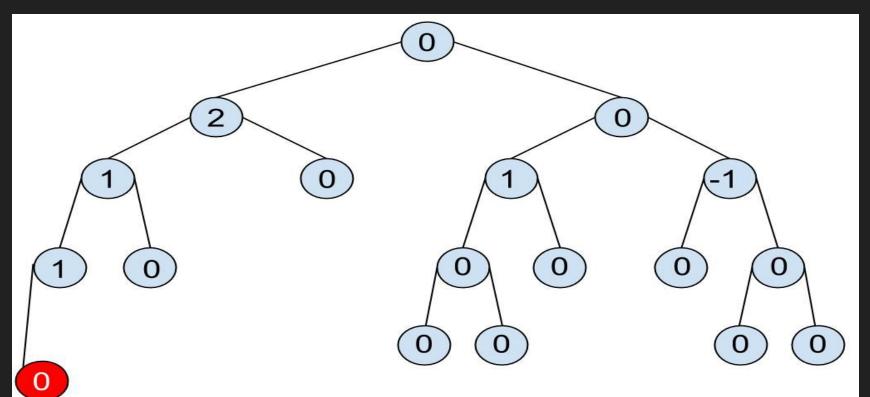
- → As seguintes situações podem levar ao desbalaceamento de uma árvore AVL
- → O nó inserido é descendente esquerdo de um nó que tinha FB = 1 (U1 a U8)
- → O nó inserido é descendente direito de um nó que tinha FB
  = -1 (U9 a U12)

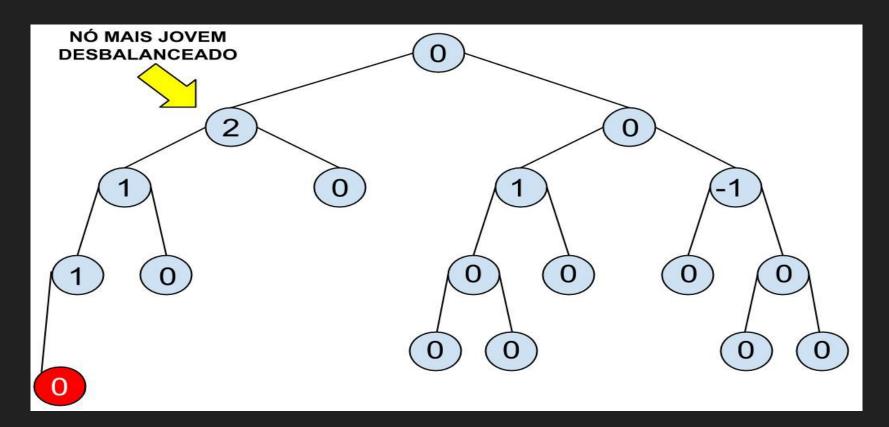
- → Para manter uma árvore balanceada é necessário aplicar uma transformação na árvore tal que
  - O percurso em-ordem na árvore transformada seja igual ao da árvore original (isto é, a árvore transformada continua sendo uma ABB)
  - 2. A árvore transformada fique balanceada

- → A transformação que mantém a árvore balanceada é chamada de rotação
- → A rotação pode ser feita à esquerda ou à direita, dependendo do desbalanceamento a ser tratado
- → A rotação deve ser realizada de maneira a respeitar as regras 1 e 2 definidas no slide anterior
- → Dependendo do desbalanceamento a ser tratado, uma única rotação pode não ser suficiente

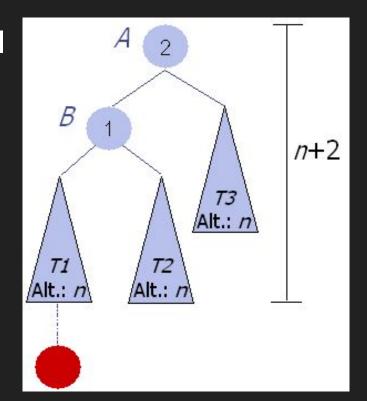
# Visualização de uma AVL



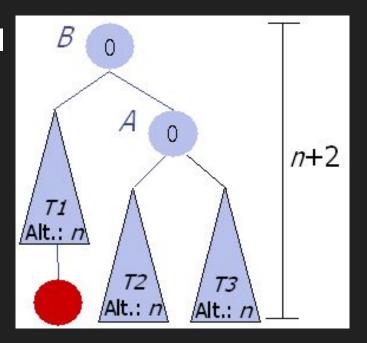


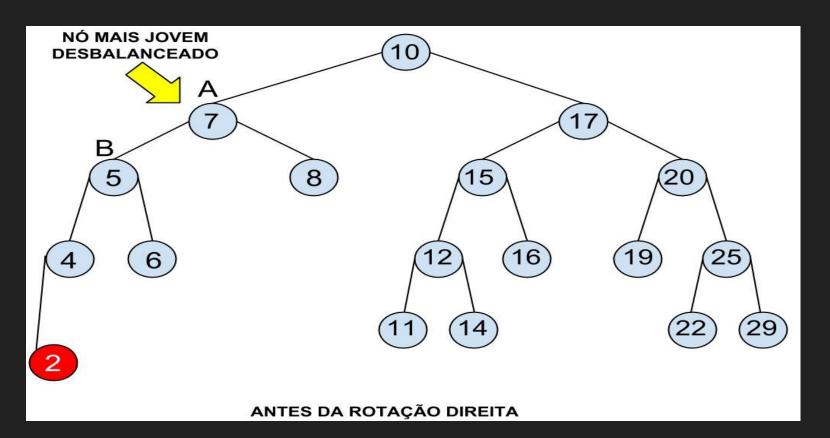


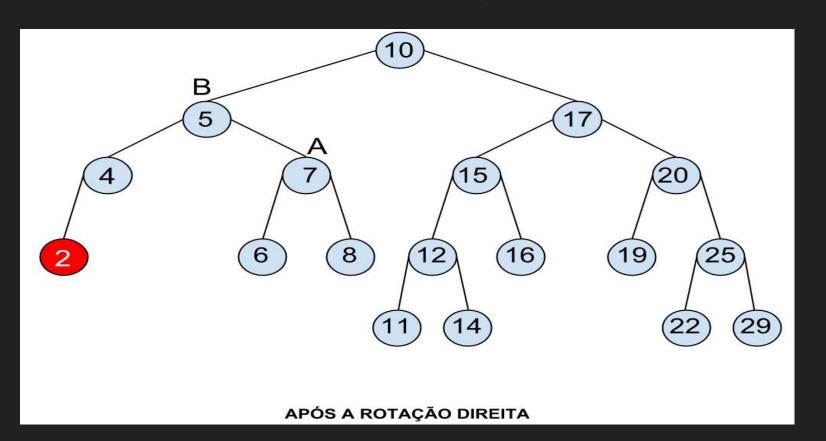
- → A rotação direita tem formato geral ilustrado à direita
- → T1, T2 e T3 podem ser sub-árvores de qualquer tamanho, inclusive 0
- → A é o nó mais jovem a se tornar desbalanceado



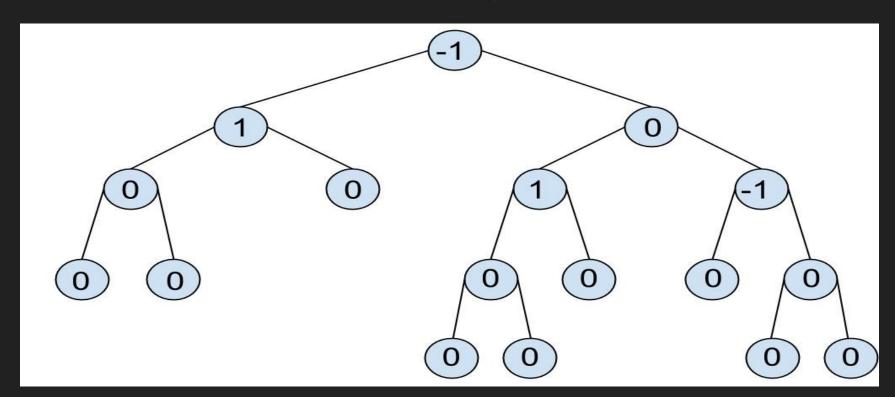
- → A rotação direita tem formato geral ilustrado à direita
- → T1, T2 e T3 podem ser sub-árvores de qualquer tamanho, inclusive 0
- → A é o nó mais jovem a se tornar desbalanceado

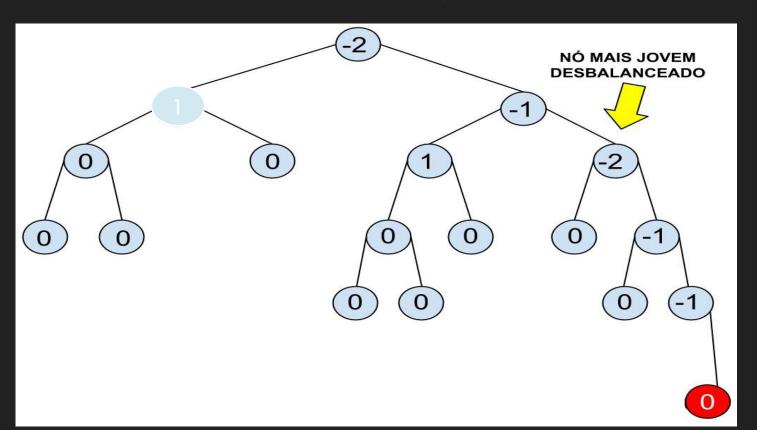




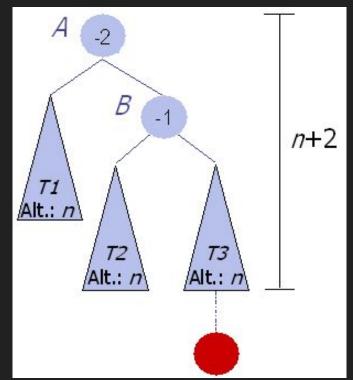


- → Exercício
  - Insira em uma árvore AVL a seqüência de valores: 5, 4, 3,
    2, 1. Na ordem que os valores foram listados

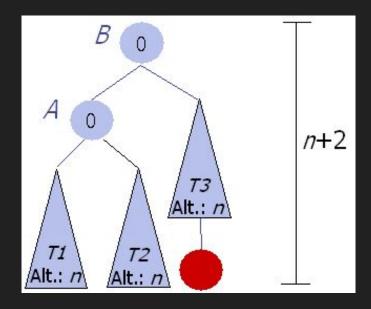


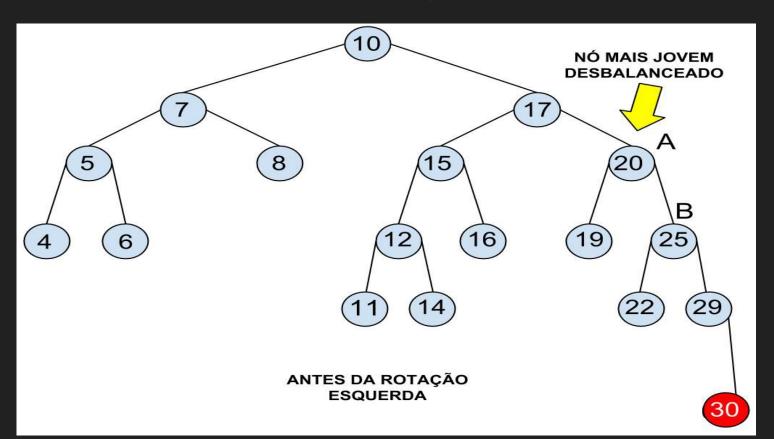


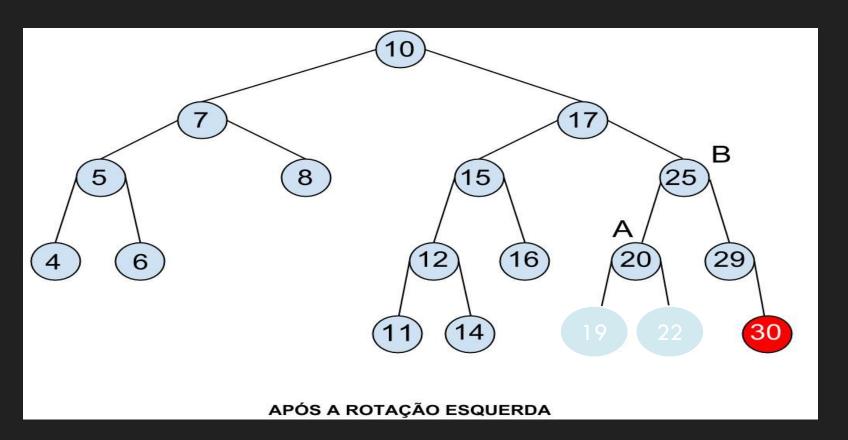
- → A rotação esquerda tem formato geral ilustrado à direita
- → T1, T2 e T3 podem ser sub-árvores de qualquer tamanho, inclusive 0
- → A é o nó mais jovem a se tornar desbalanceado



- → A rotação esquerda tem formato geral ilustrado à direita
- → T1, T2 e T3 podem ser sub-árvores de qualquer tamanho, inclusive 0
- → A é o nó mais jovem a se tornar desbalanceado







- → Exercício
  - Insira em uma árvore AVL a seqüência de valores: 1, 2, 3,
    4, 5. Na ordem que os valores foram listados

#### Referências

- Material baseado no originais produzidos pelo professor Rudinei Gularte
- → SZWARCFITER, J. L.; MARKENZON, L. Estruturas de Dados e seus Algoritmos, Livros Técnicos e Científicos, 1994.
- → TENEMBAUM, A.M., e outros Data Structures Using C, Prentice-Hall, 1990.
- → ZIVIANI, N. Projeto de Algoritmos, Thomson, 2a. Edição, 2004.
- https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/AVLtree.html