Árvores de Busca Balanceadas Árvores de Busca Balanceadas Árvores AVL Operações em Árvores AVL As árvores AVL (Adelson-Velsky e Landis) Inserção: são as primeiras árvores de busca AVL: uma árvore de pesquisa binária com • Após inserir um novo nó, a árvore pode desbalancear. Para corrigir isso, Eficiência balanceadas. autoequilíbrio podemos precisar realizar rotações. Em uma árvore desbalanceada o pior Elas mantêm um balanceamento rigoroso, garantindo que, para qualquer caso de uma lista encadeada, onde o • Semelhante à inserção, a remoção de um nó pode desbalancear a árvore, e É uma estrutura de dados de árvore binária que nó, a diferença de altura entre as tempo de busca, inserção e remoção rotações podem ser necessárias para restaurar o balanceamento. mantém sua altura balanceada para garantir que subárvores esquerda e direita não seja se tornam O(n). maior que 1. as operações de busca, inserção e remoção O balanceamento assegura que a • As rotações são operações que alteram a estrutura da árvore para manter o Após cada operação de inserção ou sejam eficientes. balanceamento. Existem quatro tipos principais de rotações: altura da árvore permanece remoção, a árvore pode necessitar de Em uma árvore de busca binária, os elementos Rotação Simples à Direita (Right Rotation) proporcional a log(n), garantindo rotações para manter o balanceamento. Rotação Simples à Esquerda (Left Rotation) são organizados de forma que, para qualquer nó eficiência em operações básicas. Rotação Dupla à Direita (Left-Right Rotation) da árvore, todos os elementos no subárvore à Rotação Dupla à Esquerda (Right-Left Rotation) esquerda são menores e todos os elementos na Fator de balanceamento de um nó é subárvore à direita são maiores. definido como a diferença entre a altura da subárvore esquerda e a altura da subárvore FB(n)=altura(n.esquerda)-altura(n.direita) Para uma árvore AVL: $FB(n) \in \{-1,0,1\}$ para todos os nós n.