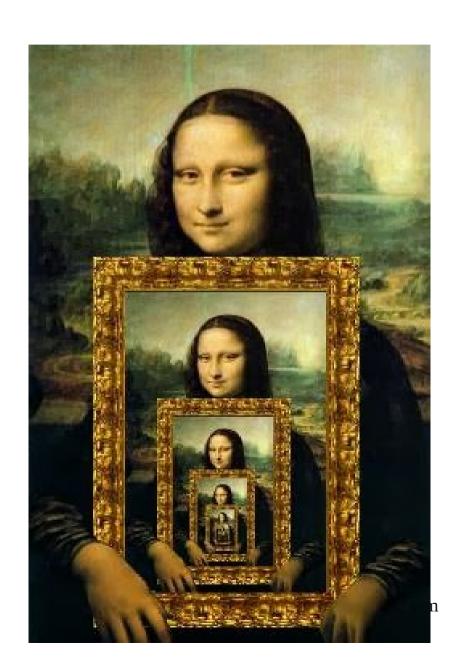


Linguagem de Programação 2 (Estrutura de Dados)

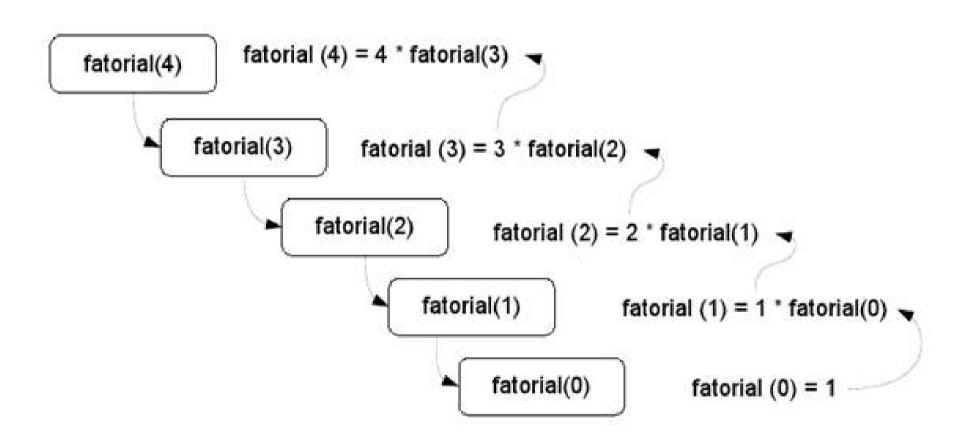
Agenda

- Relembrando Recursividade
- Definições sobre árvore binária
- Entendendo Árvores Binárias de Busca
- Problema da Árvore Binária de Busca Simples!
- Solução: Balancear as Árvores!
- Árvores AVL
- Exercícios de Fixação

- "Recursão é uma técnica de programação na qual um método chama a si mesmo" pg.221
 - Duas regras devem ser seguidas para uma função recursiva:
 - Ter uma condição de parada;
 - Tornar o problema mais simples;
 - A recursão esta associada a estratégia dividir para conquistar, onde busca-se dividir um problema em partes menores, menores, menores até chegar em algo pequeno o suficiente e depois as soluções vão se completando até ter a solução do problema maior!



Exemplo 1: O cálculo Fatorial!!!



- Exemplo 1: O cálculo Fatorial!!!
 - Como implementar?

- Exemplo 2: Número Triangulares!!
 - Qual o próximo? {1, 3, 6, 10, 15, 21, ?}

Como saber por exemplo, qual o valor do número da posicao 11?

- Exemplo 2: Números Triangulares!!
 - Qual o próximo? {1, 3, 6, 10, 15, 21, ?}

Um número n é igual a soma de sua **posição** com o valor do número que o antecede.

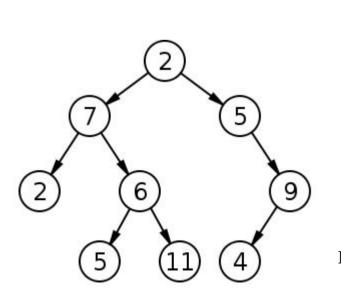
```
public static int tri(int n) {
  if (n == 1)
    return 1;

int resp = n+(tri(n-1));
  System.out.print(resp + ", ");

return resp;
```

Para fechar:

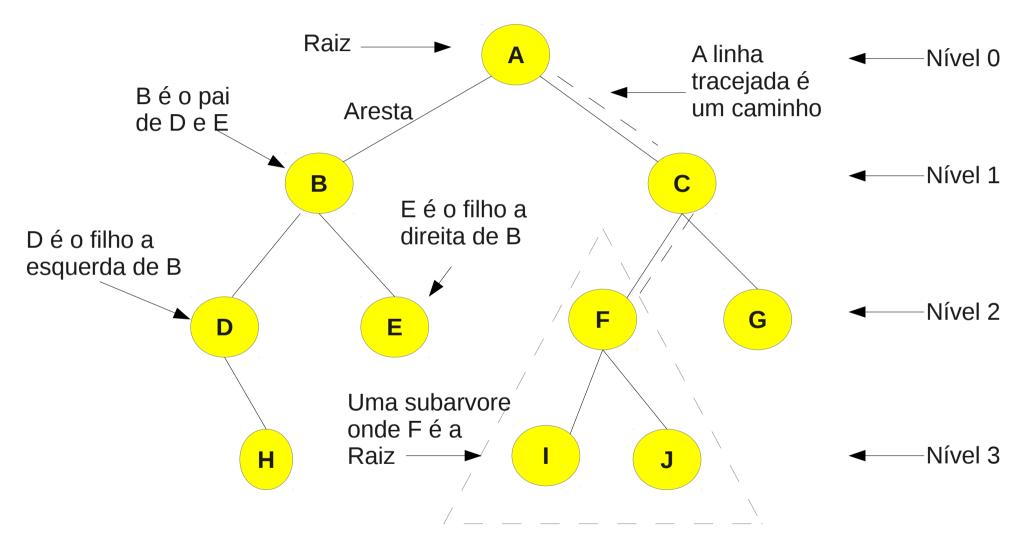
- Recursividade é uma das técnicas mais famosas na programação!
- Quase sempre quando é necessário quebrar um problema maior em partes menores ela é usada.
 - Por exemplo, pode ser usada em uma busca binária!!!



Porque estamos vendo recursividade?

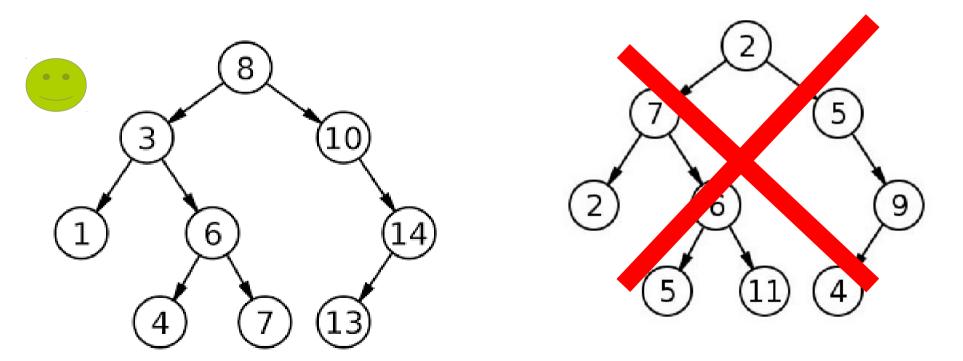
- "Árvores binárias são estruturas de armazenamento de dados fundamentais em programação" pg. 327
- Porque usar árvores binárias?
 - Árvores binárias combinam o melhor que existe entre vetor e entre lista encadeada!
 - Buscas rápidas como no vetor ordenado!
 - Inserção e Remoção rápidas como nas listas encadeadas!!!

Conhecendo uma árvore:



- Terminologia sobre Árvores:
 - Pai: o nó acima do nó X é o nó pai de X;
 - Filho:os nós imediatamente abaixo de um nó X são chamados filhos (a direita ou esquerda) de X.
 - Folha: Um nó que não tem filhos.
 - Subárvore: qualquer nó pode ser raiz de uma subárvore, tendo ou não descendentes!
 - Visitar um nó: visitar um nó corresponde a ter sobre ele o controle do sistema e visualizar ou manipular seus dados.
 - **Percorrer uma árvore:** visitar todos os seus nós em uma ordem específica
 - **Níveis**: o nível de um nó corresponde a quantas gerações ele esta da raiz.
 - Chaves: é o valor utilizado como referência para aquele nó! Lembre de BD!
 - Árvore Binária: é a arvore onde todo nó pode ter no máximo 2 filhos: o filho a direita e o filho a esquerda.

- Trabalharemos aqui com a chamada Árvore Binária de Busca que seque a seguinte regra:
 - O Filho da esquerda de um nó tem que ter uma chave menor que seu pai e o filho à direita de um nó tem que ter uma chave maior ou igual ao seu pai.



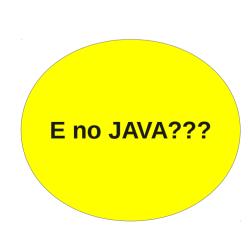
Árvores Binárias - INSERÇÃO

- Regras para inserir em uma árvore binária de busca:
 - 1. Se ainda não há nó raiz, então o novo elemento será o próprio nó raiz
 - 2.Se há nó raiz, então compare o novo elemento com o nó raiz:
 - 1. Caso o novo elemento seja menor que o elemento do nó raiz, então o novo elemento é inserido na sub-árvore da esquerda;
 - 2. Caso o novo elemento seja maior que o elemento do nó raiz então o novo elemento é inserido na subárvore da direita.

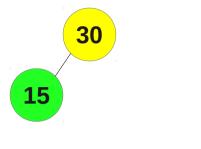
Essa regra é aplicada recursiva!!!

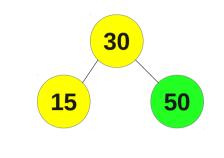
Árvores Binárias - INSERÇÃO

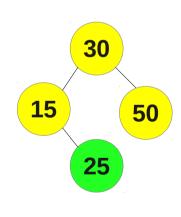
- Inserir(30)
- Inserir(15)
- Inserir(50)
- Inserir(25)
- Inserir(10)
- Inserir(31)

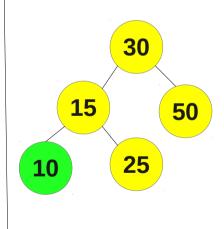


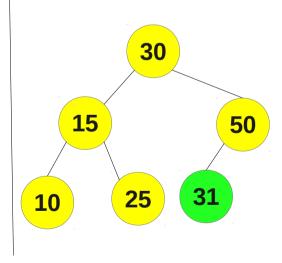






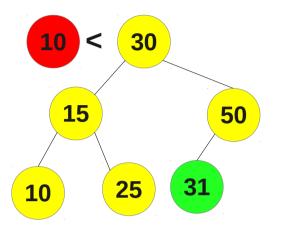


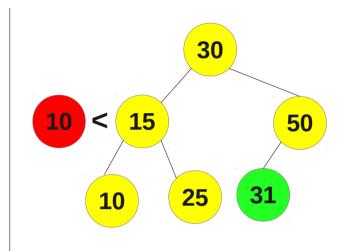




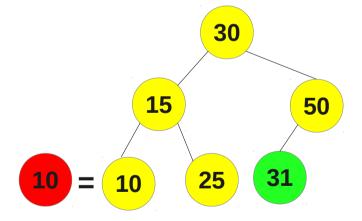
Árvores Binárias - BUSCA

Buscar(10)



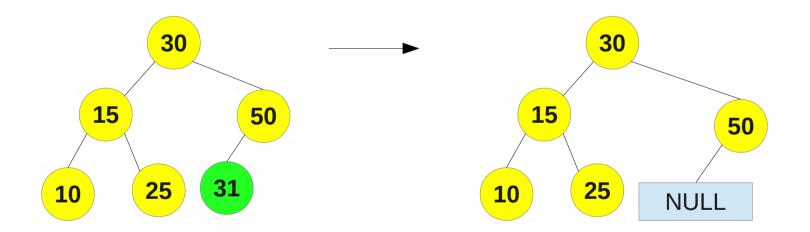


Melhor Caso: 1 Comparação Pior Caso: Número Níveis!!!

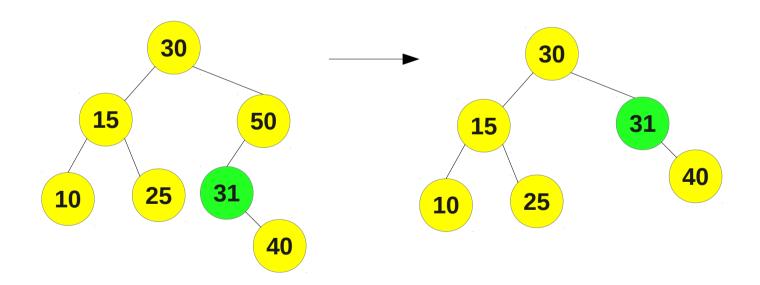


- Regras para remoção:
 - Passo 1: Encontrar o nó que se deseja remover ...
 - Passo 2: Existem 4 possíveis casos:
 - Caso 1: O nó a ser apagado é uma folha
 - Caso 2: O nó a ser apagado tem um filho
 - Caso 3: O nó a ser apagado tem dois filhos s/ netos
 - Caso 4: O nó a ser apagado tem dois filhos e tem netos!

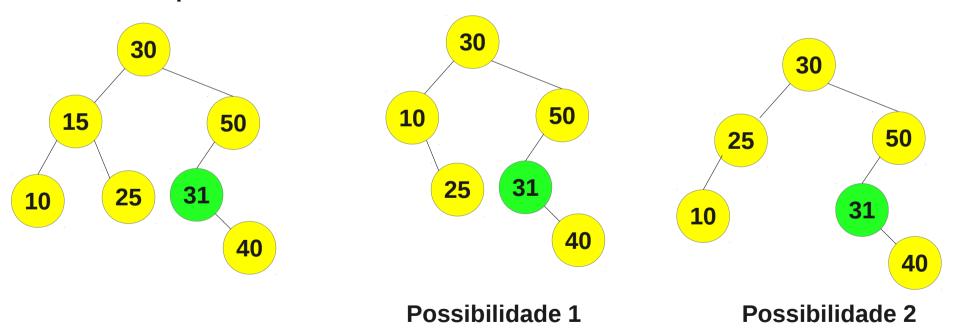
- Caso 1: O nó a ser apagado é uma folha
 - Neste caso basta mudar o nó pai do filho que se quer apagar para apontar para NULL!!!
 - Exemplo: Remover o 31



- Caso 2: O nó a ser apagado tem somente um filho
 - O filho único será o herdeiro!!!
 - Exemplo: remover o número 50



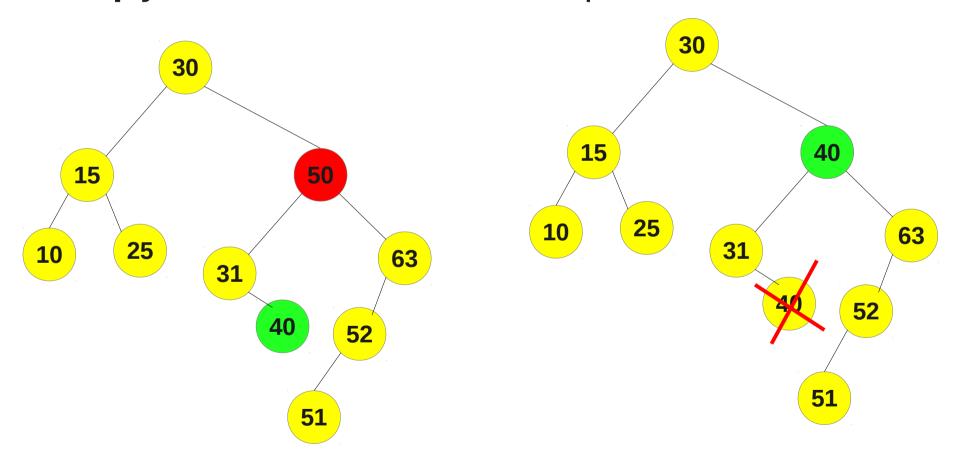
- Caso 3: O nó a ser eliminado possui dois filhos s/ netos:
 - Tanto um filho quanto o outro pode assumir o lugar!!!
 - Exemplo: Remover o 15



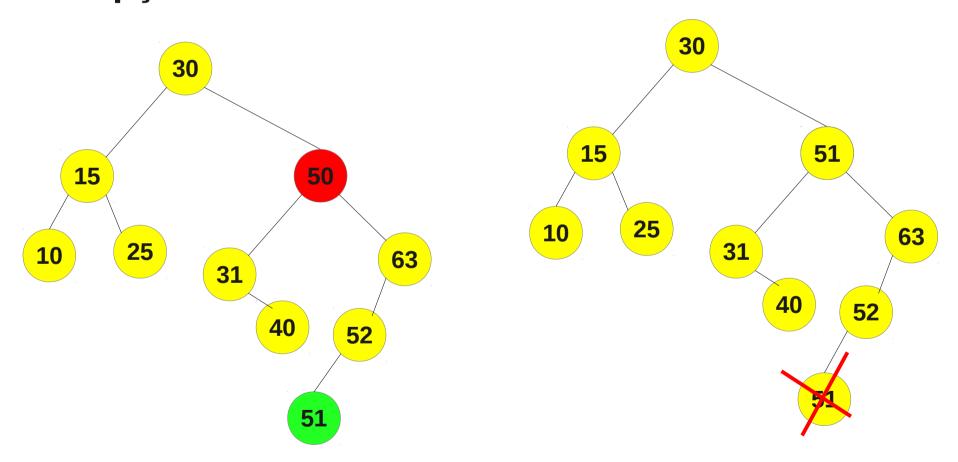
- Caso 4: O nó a ser eliminado possui dois filhos e netos:
 - Dica 1: Precisamos pensar na recursividade! Todo nó é nó raiz de alguma subárvore!
 - Solução 1: Escolhemos para substituir ele o maior elemento da esquerda!
 - Solução 2: Escolhemos para substituir ele o menor elemento da direita!
 - Solução do Lafore: Substitua pelo sucessor direto!!!

OBS: Ao ir substituir o nó removido, o nó substituto deverá também ser removido da sua subárvore, logo, essa subárvore deverá passar novamente de forma recursiva pela regra!!!

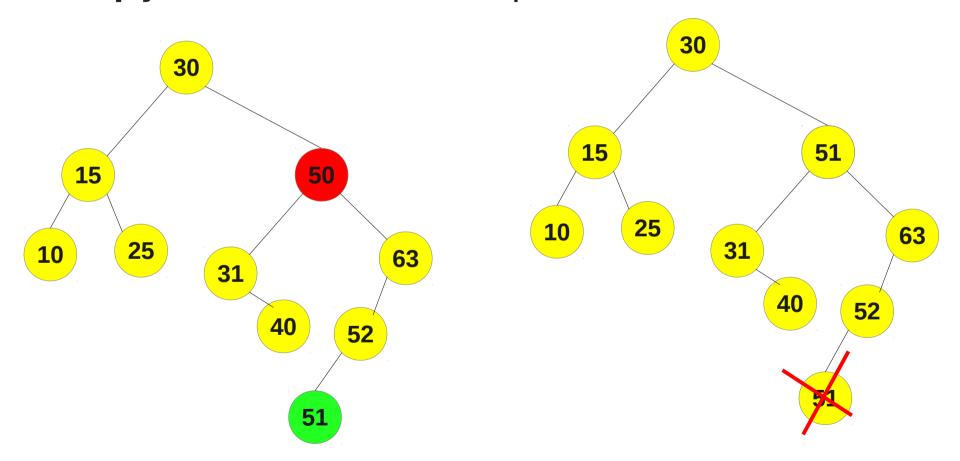
- Caso 4: Exemplo: Remover o número 50
 - Opção A: Usar o maior da esquerda



- Caso 4: Exemplo: Remover o número 50
 - Opção B: Usar o menor da direita

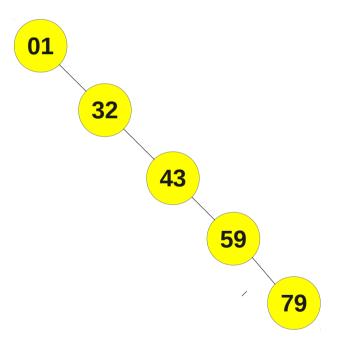


- Caso 4: Exemplo: Remover o número 50
 - Opção Lafore: Substitua pelo sucessor



PROBLEMA!!!!

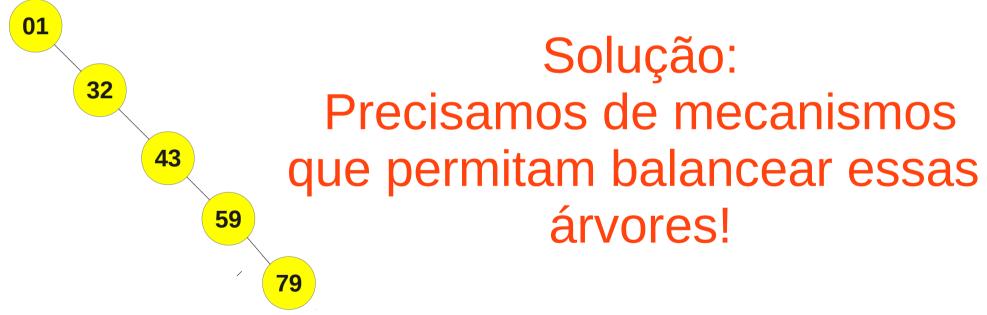
Vamos criar uma árvore com uma sequência de itens ordenados? {01, 32, 43, 59, 79}



- Problema:
 - Se você inserir n itens de forma ordenada, sua árvore terá n níveis!
 - Tempo de busca alto!
 - Tempo de inserção alto!
 - Tempo de remoção alto!

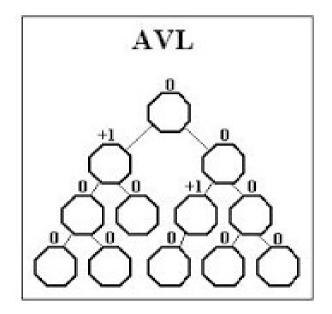
Lógica!!!!

Uma árvore binária simples fica razoavelmente balanceada se inserimos os itens de forma aleatório, porém, se inserimos de forma ordenada, fica horrível!

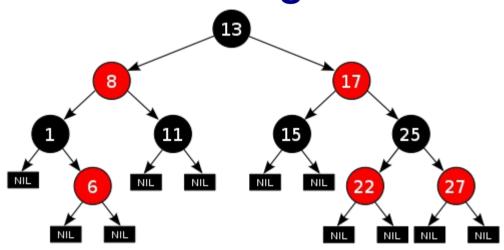


Tipos de Árvores Balanceadas

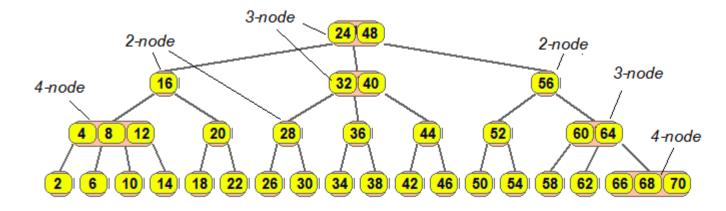
Árvores AVL



Árvores Rubro-Negras



Árvores 2-3-4



Outros ...

É o tipo mais antigo de árvore balanceada. Leva o nome de seus inventores: *Adelson-Velskii e Landis*

 Balancear uma árvore envolve dois passos essenciais:

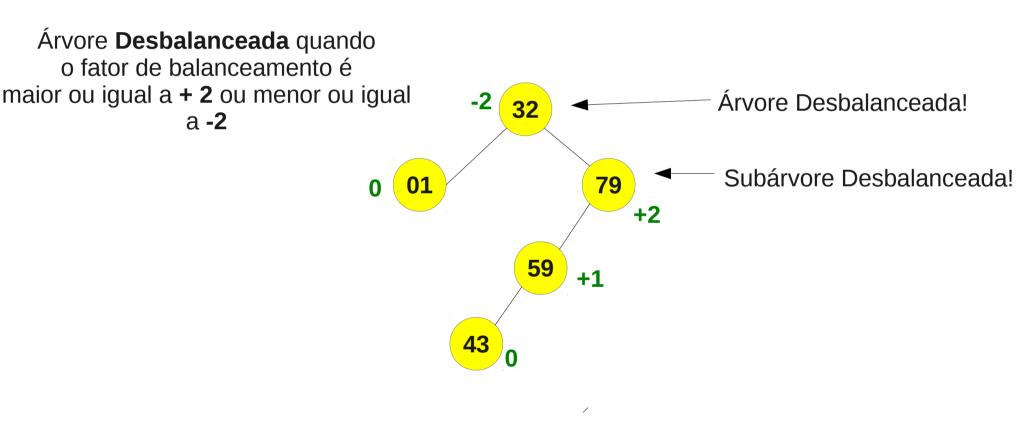
1. Medir o fator de balanceamento de cada nó;

FB = Altura Subárvore Esq. - Altura SubÁrvore Dir.

2. Ajustar o balanceamento com as devidas rotações;

- Existem 4 rotações possíveis:
 - Rotação Simples a Esquerda;
 - Rotação Simples a Direita;
 - Rotação Dupla a Direita;
 - Rotação Dupla a Esquerda:

- Medir o fator de balanceamento de cada nó;
 - **FB** = Altura Subárvore Esq. Altura SubÁrvore Dir.



Ajustar o Balanceamento:

Caso 1: Desbal. Negativo e Filho Direita Negativo

Desbalanceamento negativo
e filho a direita negativo
Rotação Simples a Esquerda!!!

32 -2 43 0

43 0

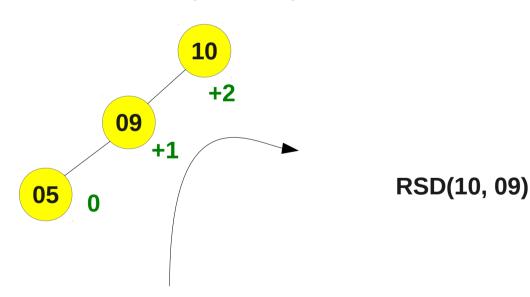
64 0

RSE(32, 43)

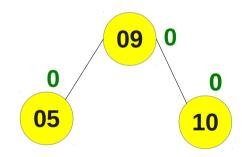
Ajustar o Balanceamento:

Caso 2: Desbal. Positivo e Filho Esquerda Positivo

Desbalanceamento positivo e filho a esquerda positivo



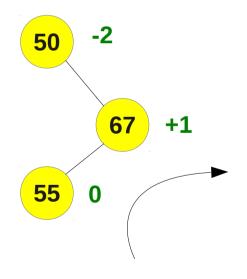
Solução: Rotação Simples a Direita!!!



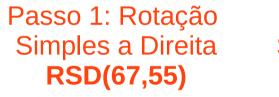
Ajustar o Balanceamento:

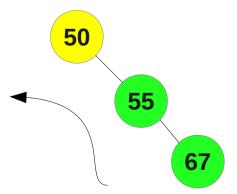
Caso 3: Desbal Negativo e filho a direita positivo

Desbalanceamento negativo e filho a direita positivo

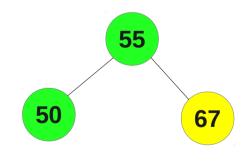


Solução: Rotação Dupla a Esquerda





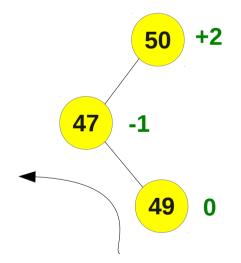
Passo 2: Rotação Simples a Esquerda RSE(50,55)



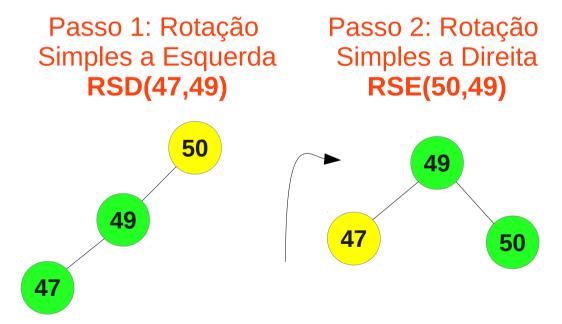
Ajustar o Balanceamento:

Caso 4: Desbal Positivo e filho a esquerda negativo

Desbalanceamento positivo e filho a esquerda negativo



Solução: Rotação Dupla a Direita



Ajustar o Balanceamento:

Atenção Especial: Quando nas rotações um nó tem filhos, é necessário que um nó tome o lugar do outro! Acontecendo isso, o nó que teve seu lugar tomado, passa a ser filho do nó que tomou seu lugar!

Vamos ao vídeo exemplo: http://www.youtube.com/watch?v=JAeQuNsKQWk

- Exemplo de Sala:
 - Criar uma árvore AVL com os números:
 {15, 28, 51, 12, 9, 69, 67, 11, 13, 19, 18}

Exercícios:

- 1) Crie uma árvore AVL com os números: {40,50,73, 10, 8, 6, 30, 9}
- 2) Crie uma árvore AVL com os números: {16, 29, 52, 13, 10, 70, 68, 12, 14, 20, 19}

O que não veremos sobre Estrutura de Dados?

Árvores Rubro Negras

Cap9 - Lafore

Tabelas Hash

Cap11 - Lafore

Árvores 2-3-4 e Árvores B

Cap10 - Lafore

Grafos

Cap13 - Lafore

Referências

LAFORE, Robert. Estruturas de Dados & algoritmos em Java. Rio de Janeiro. 2004

Introdução sobre Árvores Binárias: http://www.youtube.com/watch?v=PgZflufXGUU

Arvore Binária de Busca: http://www.youtube.com/watch?v=XZ0MEDhb4oE

Árvore AVL: http://www.youtube.com/watch?v=JAeQuNsKQWk

Visão Geral da Estrutura de Dados

Dúvidas? Questionamentos? ale.garcia.aguado@gmail.com