SCC-202 – Algoritmos e Estruturas de Dados I

Árvores binárias de busca (ABB)

- Muito boas para busca, se elementos bem distribuídos
 - O(log N)
- Sabe-se que
 - Lista encadeada
 - Eficiente para inserção e remoção dinâmica de elementos, mas ineficiente para busca
 - Lista sequencial (ordenada)
 - Eficiente para busca, mas ineficiente para inserção e remoção de elementos

mas... **ABBs**: solução eficiente para inserção, remoção e busca

ABB

- Contra-exemplo
 - Inserção dos elementos na ordem em que aparecem
 - A, B, C, D, E, ..., Z
 - **1**000, 999, 998, ..., 1

ABB

- O desbalanceamento da árvore pode tornar a busca tão ineficiente quanto a busca sequencial (no pior caso)
 - O(N)
- Solução?

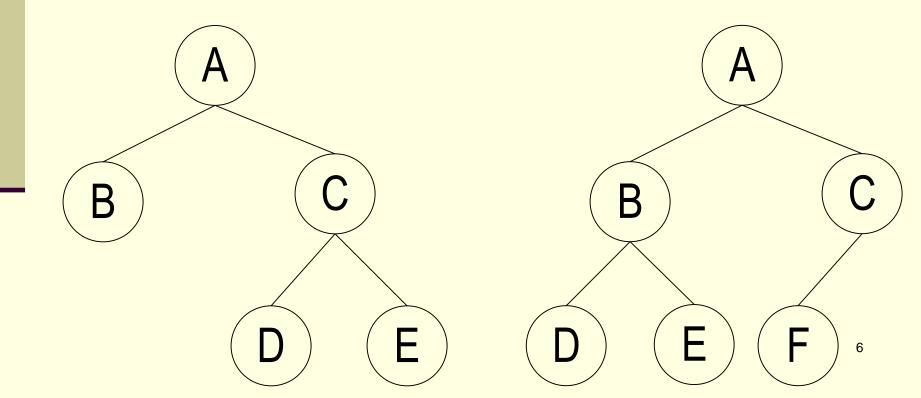
ABB

- O desbalanceamento da árvore pode tornar a busca tão ineficiente quanto a busca sequencial (no pior caso)
 - O(N)
- Solução?

Balanceamento da árvore!

Árvores balanceadas

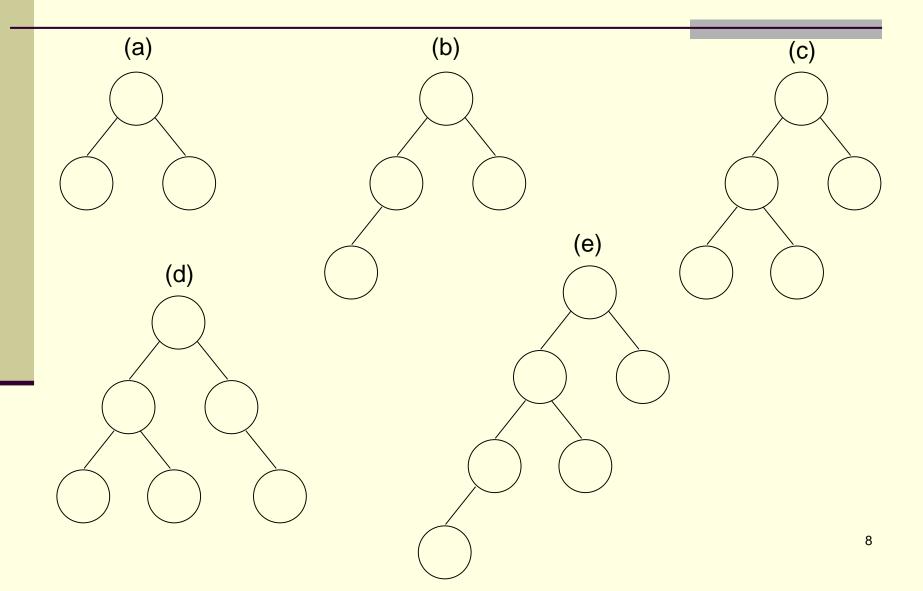
Uma árvore binária é dita <u>balanceada</u> se, para cada nó, as alturas de suas duas subárvores diferem de, no máximo, 1



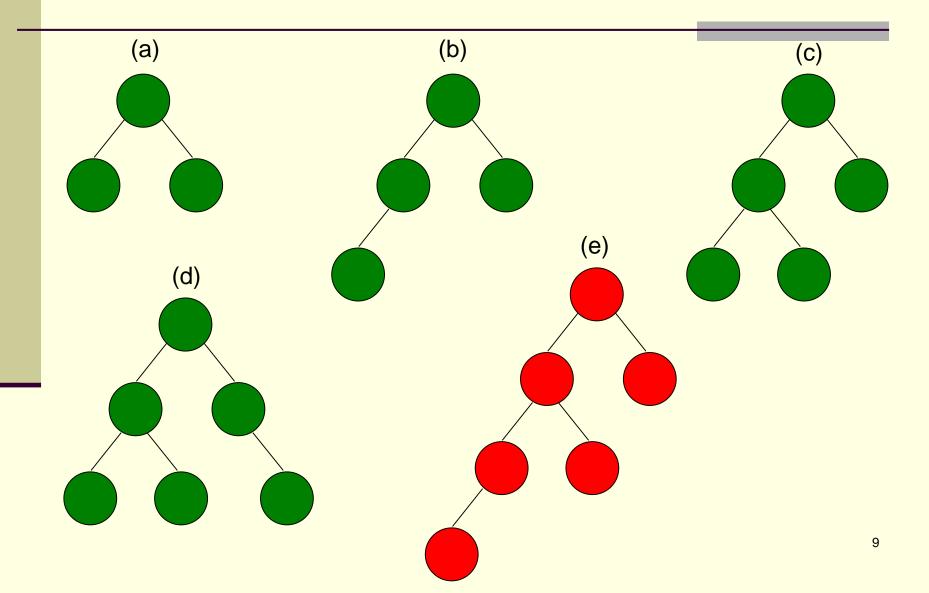
Árvore binária de busca balanceada

- Para cada nó, as <u>alturas</u> das subárvores diferem em 1, no máximo
- Proposta em 1962 pelos matemáticos russos
 G.M. Adelson-Velskki e E.M. Landis
 - Métodos de inserção e remoção de elementos da árvore de forma que ela fique balanceada

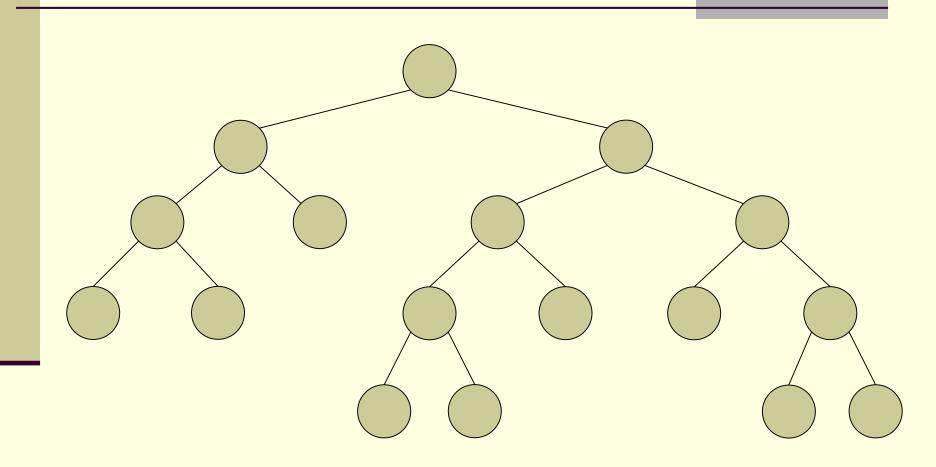
AVL: quem é e quem não é?



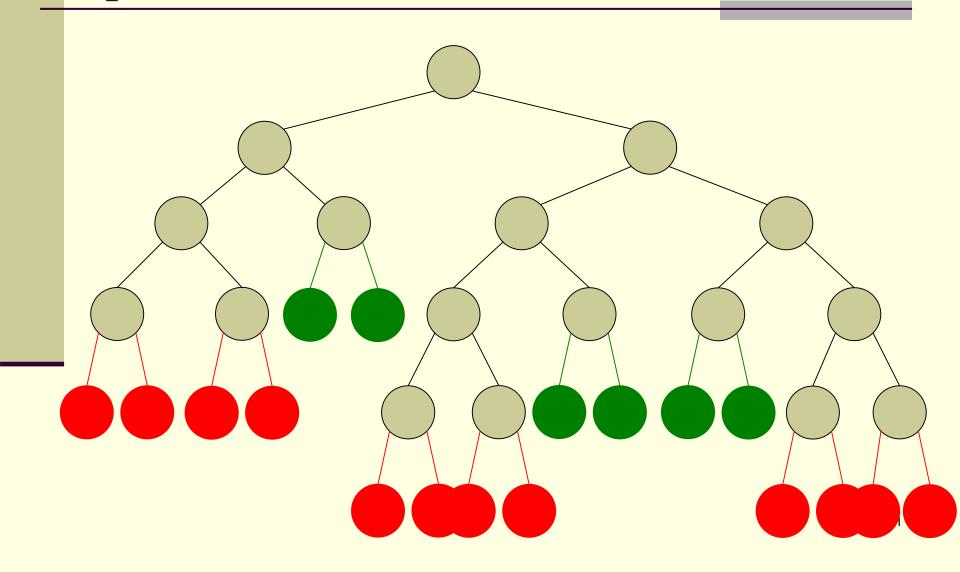
AVL: quem é e quem não é?



Pergunta: a árvore abaixo é AVL?



Exercício: onde se pode incluir um nó para a AVL continuar sendo AVL?



- Como é que se sabe quando é necessário balancear a árvore?
 - Se a diferença de altura das subárvores deve ser 1, no máximo, então temos que procurar diferenças de altura maior do que isso
 - Possível solução: cada nó pode manter a diferença de altura de suas subárvores
 - Convencionalmente chamada de <u>fator de</u> <u>balanceamento</u> do nó

- Fatores de balanceamento dos nós
 - Altura da subárvore direita menos altura da subárvore esquerda
 - Hd-He
 - Atualizados sempre que a árvore é alterada (elemento é inserido ou removido)
 - Quando um fator é 0, 1 ou -1, a árvore está balanceada
 - Quando um fator se torna 2 ou -2, a árvore está desbalanceada
 - Operações de balanceamento!

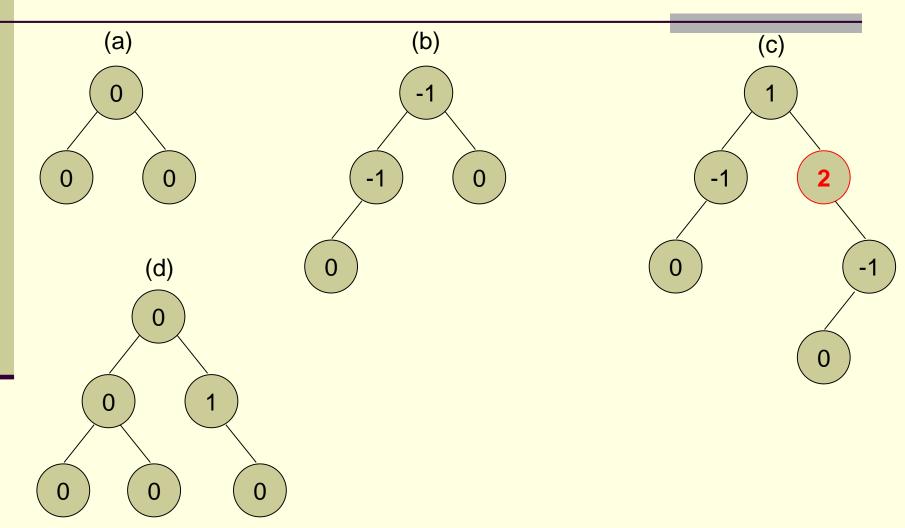
Exemplo de declaração

```
typedef int elem;

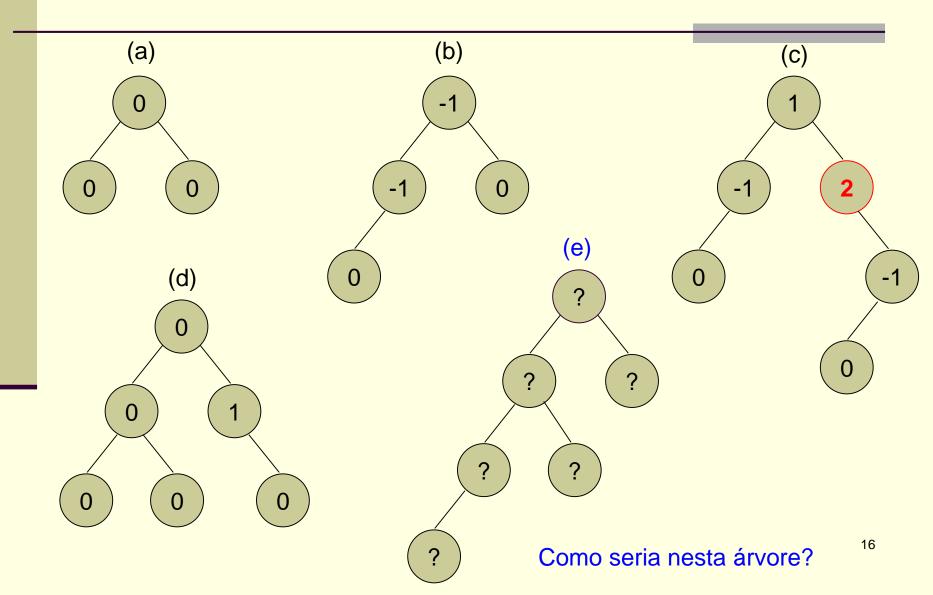
typedef struct bloco {
    elem info;
    struct bloco *esq, *dir;
    int FB;
} no;

typedef struct {
    no *raiz;
} AVL;
```

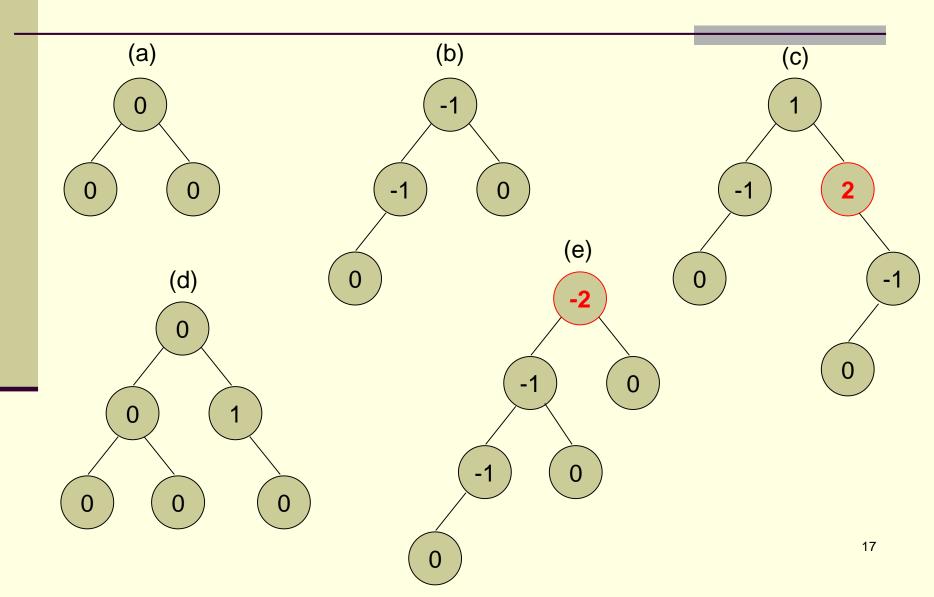
AVL: quem é e quem não é



AVL: quem é e quem não é



AVL: quem é e quem não é

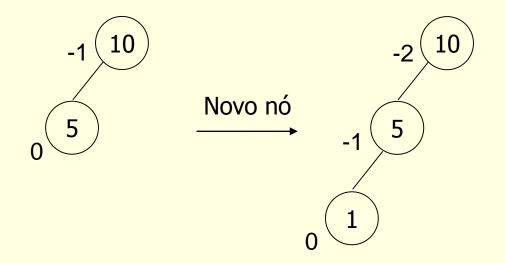


Exercício

Em duplas

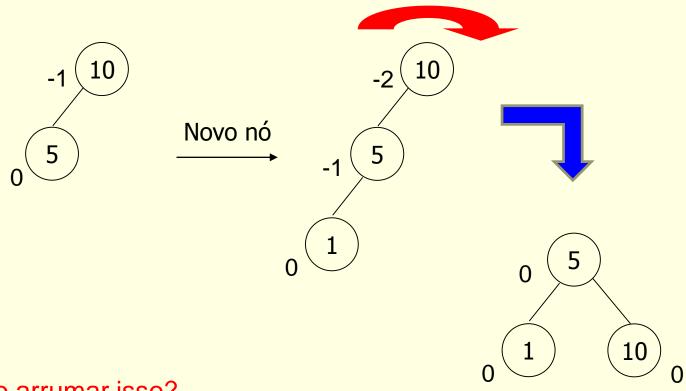
- Como manter a árvore balanceada durante a inserção de elementos?
 - Simulem a inserção de alguns elementos (na ordem abaixo)
 - 10, 20, 30, 40, 50, 25, etc.
 - Proponham uma estratégia

- Balanceamento
 - Intuitivamente



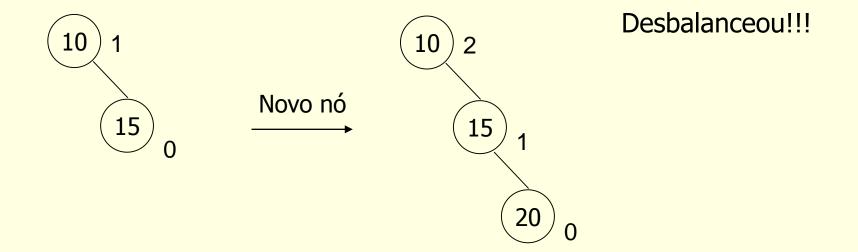
Desbalanceou!!!

Como arrumar isso?

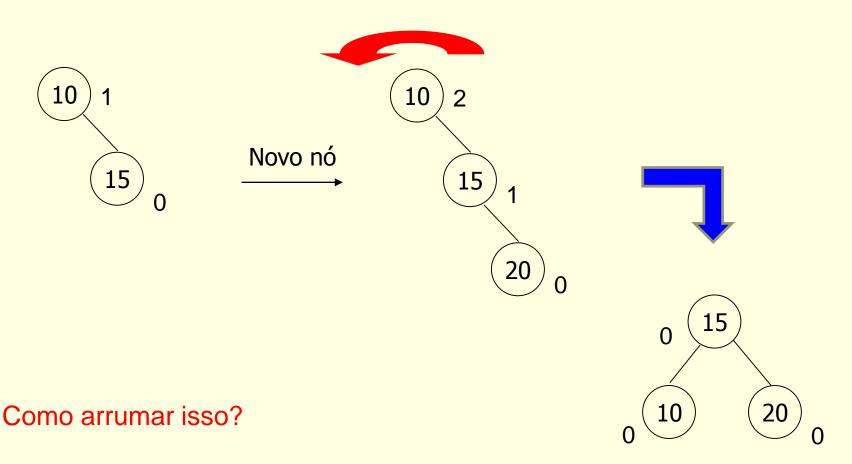


Como arrumar isso?

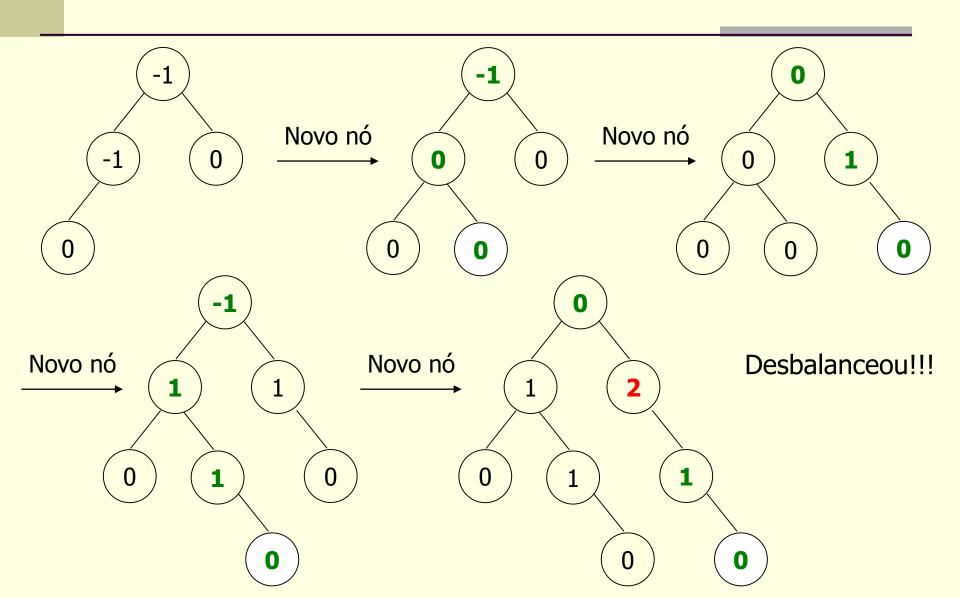
Rotação simples para direita!



Como arrumar isso?

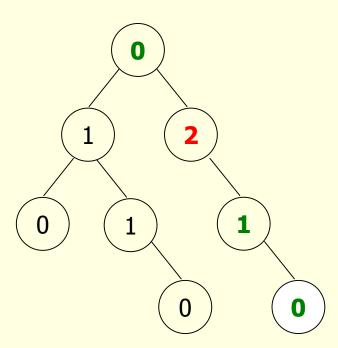


Rotação simples para esquerda!



Questão

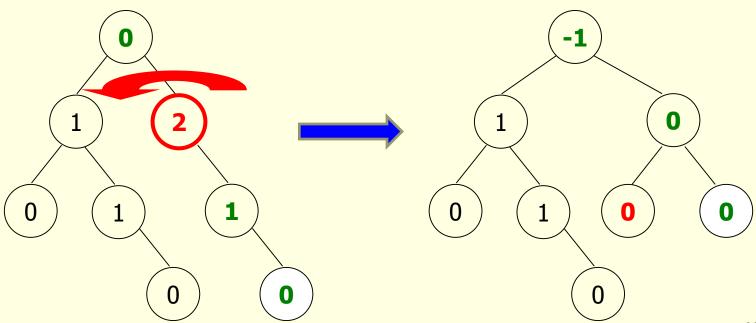
Como cuidar disso?



Questão

Como cuidar disso?

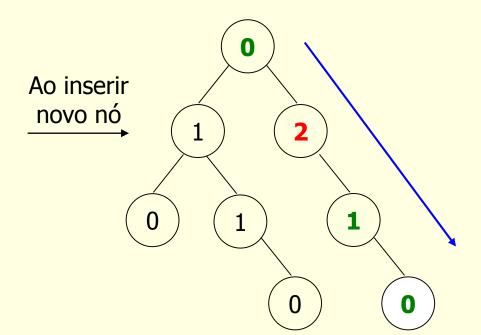
- Rotação simples para esquerda no local com problema
 - De forma <u>ascendente</u>, procura-se pelo primeiro 2/-2 a partir do local da inserção



Balanceamento

Note que

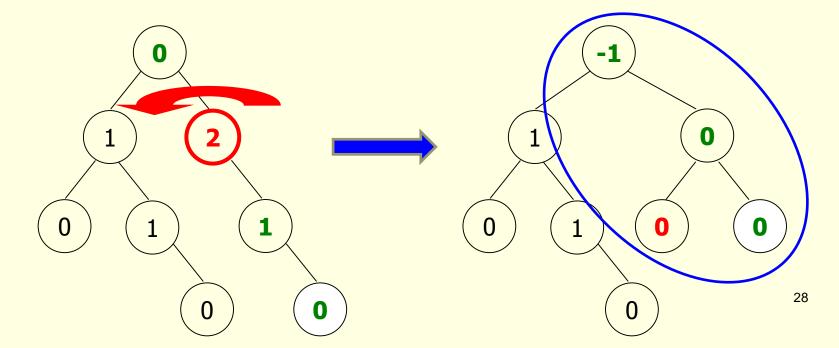
Quando se insere um nó, todo o trajeto pode ter seus fatores de balanceamento alterados



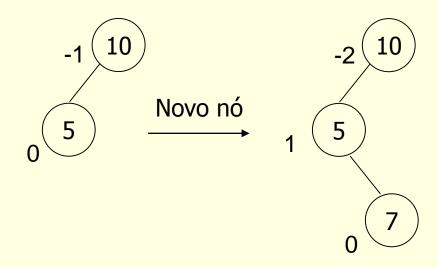
Balanceamento

Note que

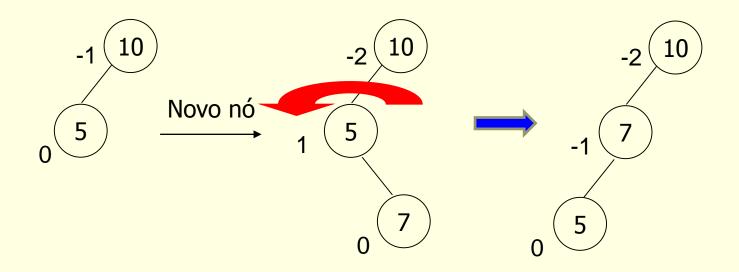
Ao <u>arrumar localmente o problema</u>, o problema se <u>resolve globalmente</u>



Desbalanceou!!!

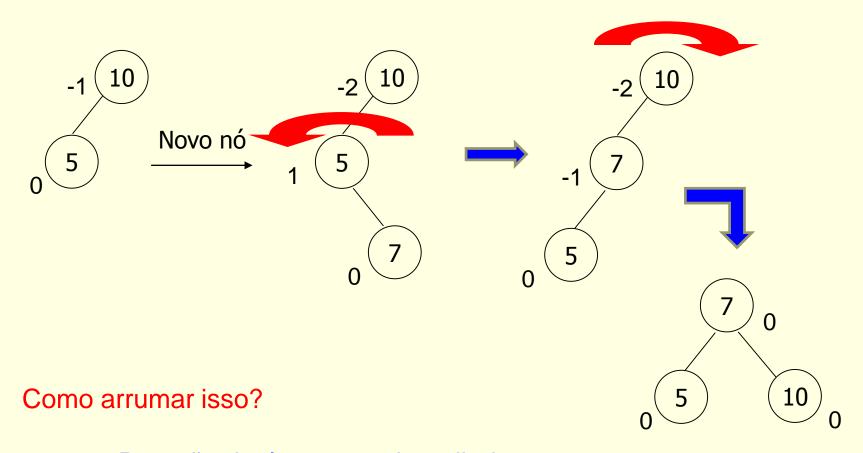


Como arrumar isso?

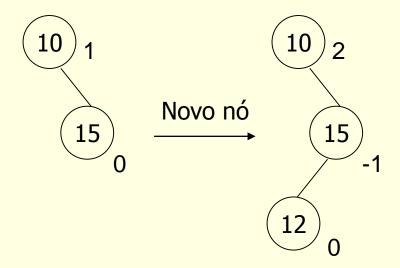


Como arrumar isso?

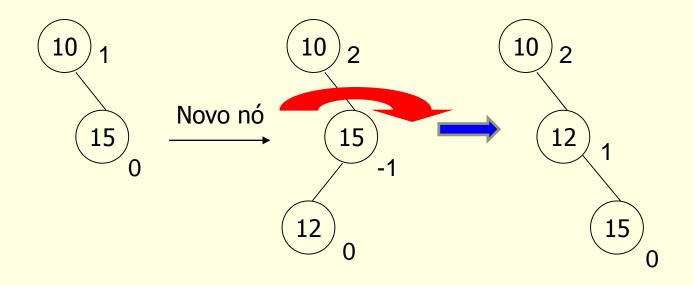
Rotação dupla: esquerda



Rotação dupla: esquerda + direita

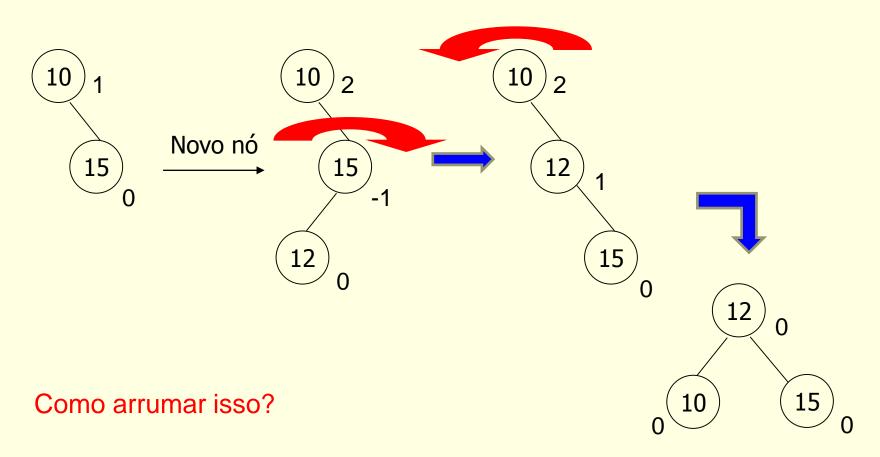


Como arrumar isso?

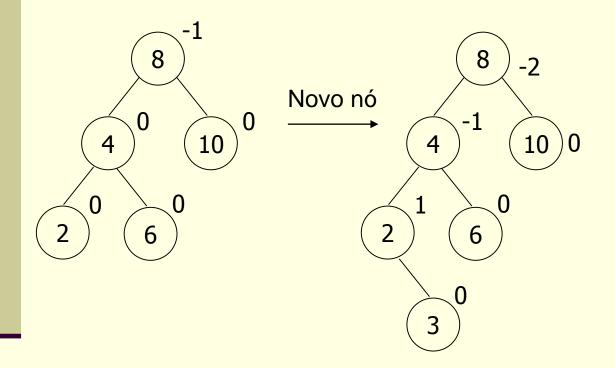


Como arrumar isso?

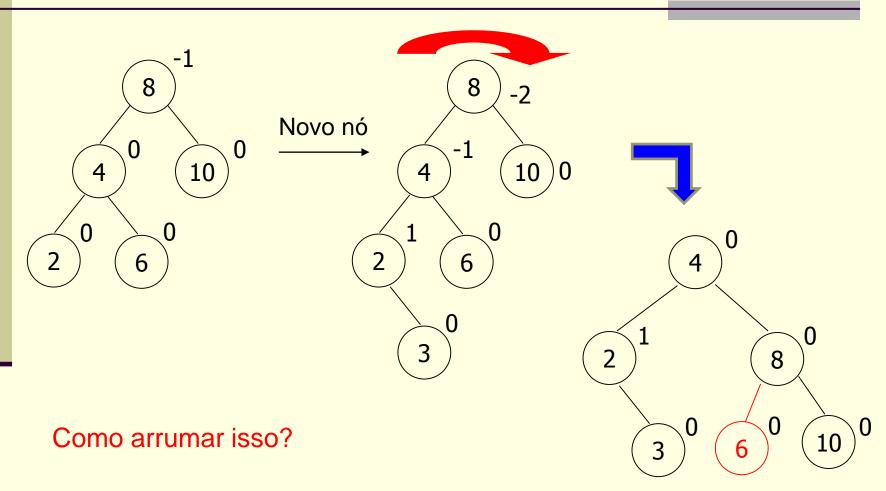
Rotação dupla: direita



Rotação dupla: direita + esquerda



Como arrumar isso?



Rotação simples para direita

Cuidado: realocação!

Exercício

Inserir os elementos 10, 3, 2, 5, 9, 7, 15, 12 e 13, nesta ordem, em uma árvore e balancear quando necessário

- Exercício
 - Inserir os elementos A, B, C, ..., J em uma árvore e balancear quando necessário

- Os percursos em-ordem da árvore original e da balanceada permanecem iguais
 - Exercício: prove para um dos exemplos anteriores!