Algoritmos e Estrutura de Dados II (AE23CP-3CP)

Aula #12 - Árvores AVL

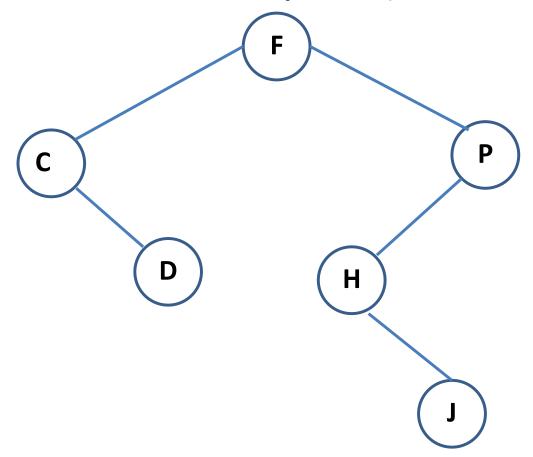
Prof^a Luciene de Oliveira Marin lucienemarin@utfpr.edu.br

Árvores AVL

Árvores AVL - Definição

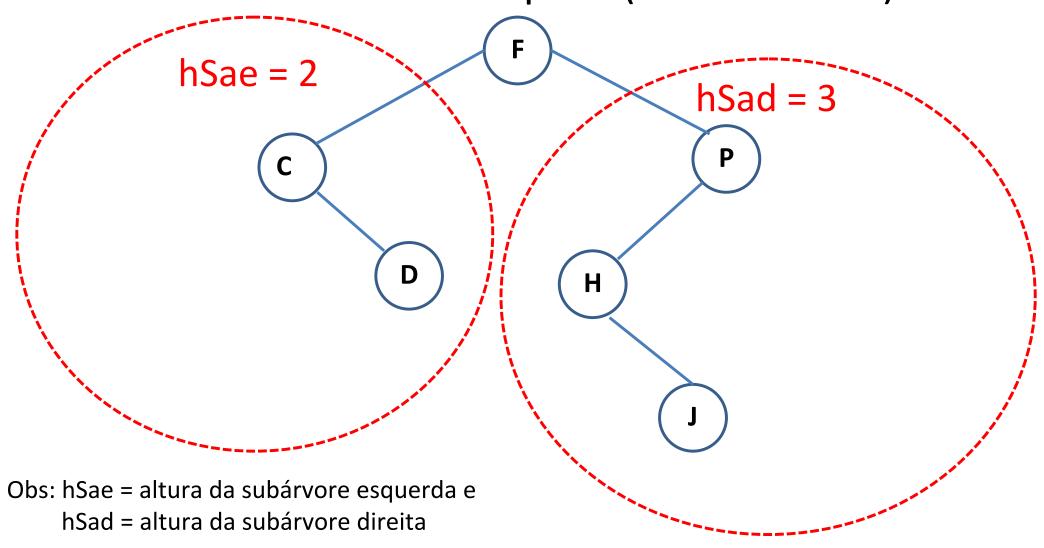
- Adelson-Velskii e E. M. Landis (1962).
- Constitui uma árvore binária de pesquisa que é balanceada com relação às suas subárvores.
- Uma árvore AVL é dita balanceada quando a diferença entre as alturas das suas subárvores diferem no máximo em uma unidade ou
 - "Para cada nó interno v de uma árvore T, as alturas dos filhos de v podem variar em no máximo 1".

Árvore Binária de Pesquisa (mas não AVL)

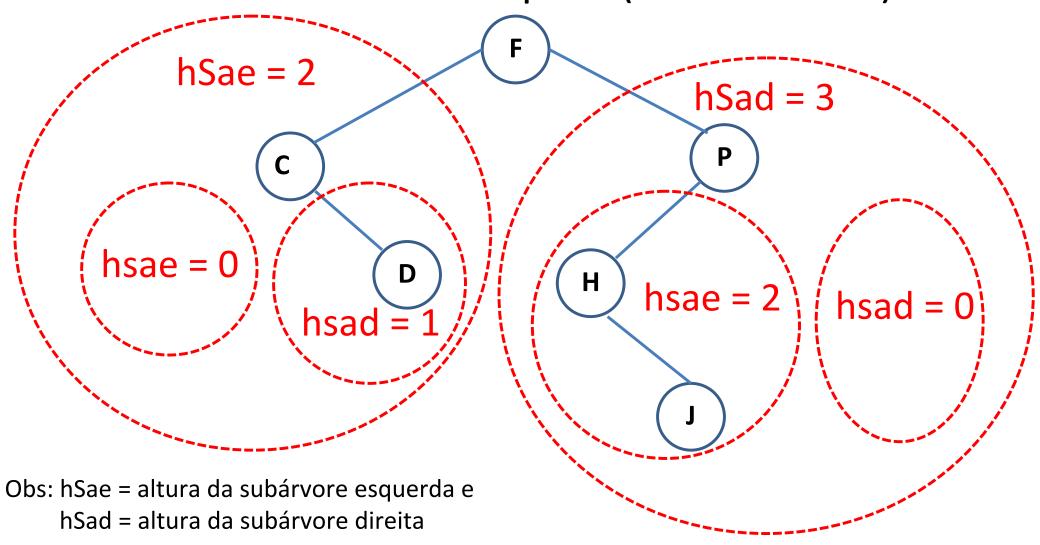


Obs: hSae = altura da subárvore esquerda e hSad = altura da subárvore direita

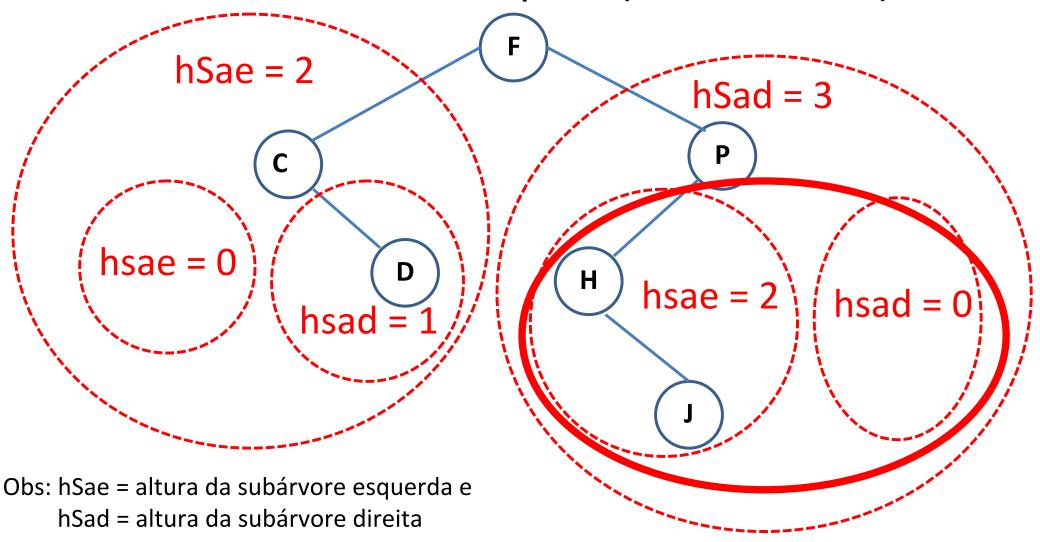
Árvore Binária de Pesquisa (mas não AVL)



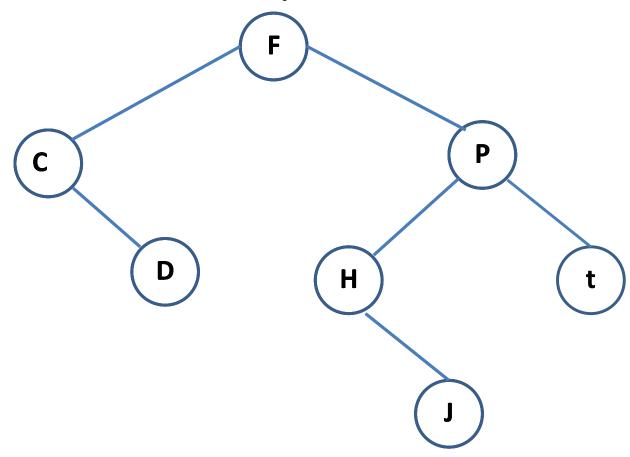
Árvore Binária de Pesquisa (mas não AVL)



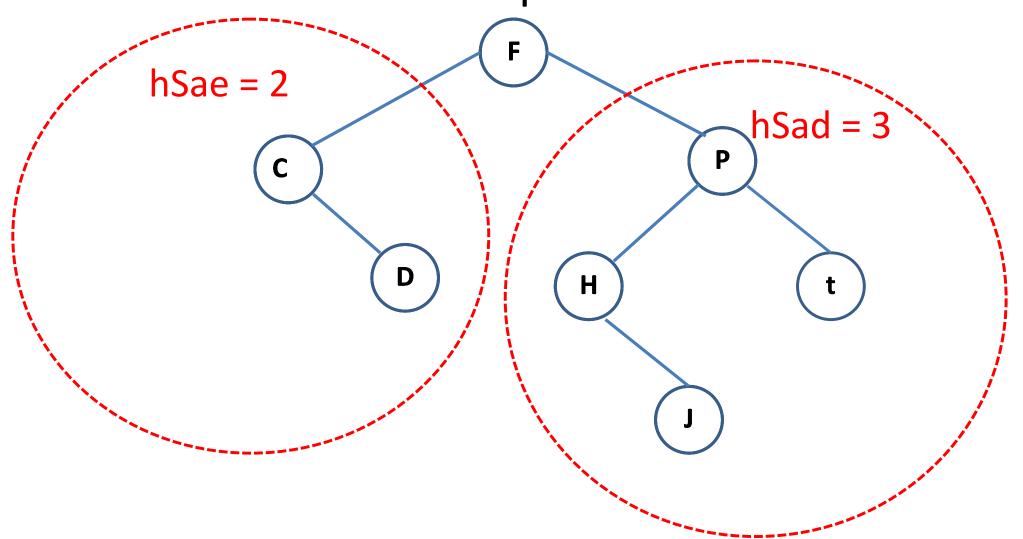
Árvore Binária de Pesquisa (mas não AVL)



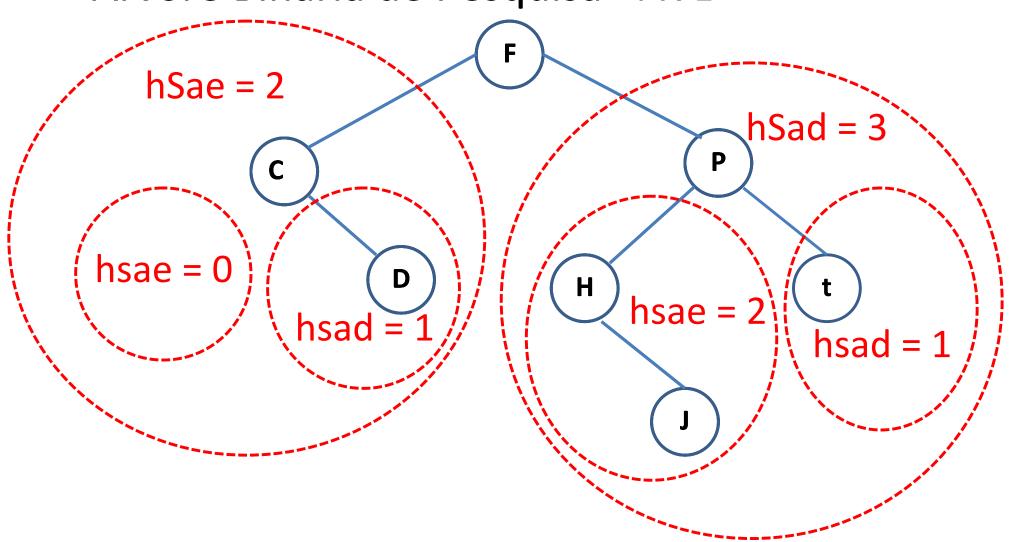
Árvore Binária de Pesquisa - AVL



Árvore Binária de Pesquisa - AVL



Árvore Binária de Pesquisa - AVL

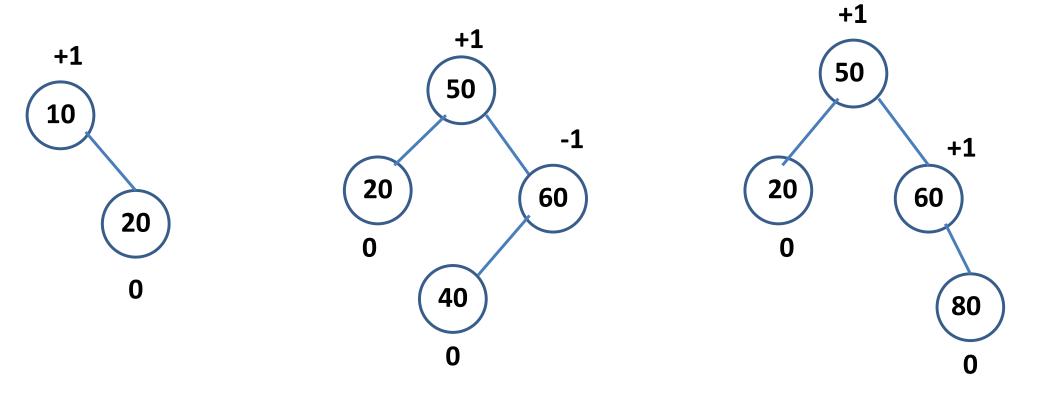


Fator de Balanceamento

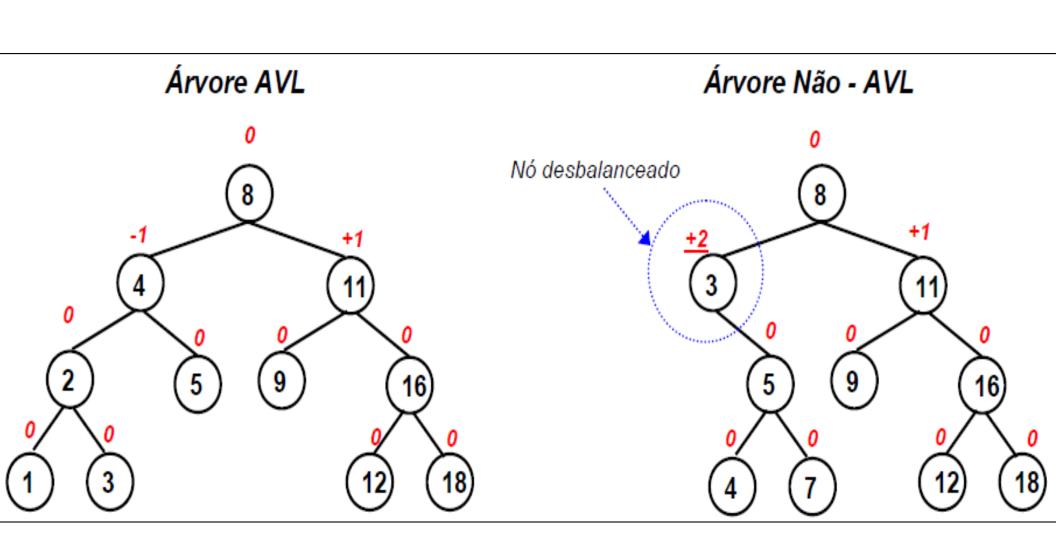
- Cada nó em uma árvore AVL deve ter um Fator de Balanceamento (FB) que dever ser: -1, 0 ou +1.
- Valores diferentes destes indicam árvore desbalanceada.
 - indica que a altura da subárvore esquerda é maior que a altura da subárvore direita.
 - + indica que a altura da subárvore direita é maior que a altura da subárvore esquerda.
 - o indica que as alturas das subárvores esquerda e direita são iguais (árvore equilibrada).
- O fator de balanceamento é calculado como:

Factor de Balanceamento(FB) = altura(subárvore_ direita(P))-altura(subárvore_esquerda(P))

Exemplos FB



Exemplos de Árvores Binárias



Estrutura de Dados

esq info pai fb dir

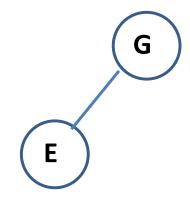
```
typedef struct no_AVL AVL;
struct no_AVL {
    int info;
    int fb; // fator de balanceamento
    AVL *pai;
    AVL *esq;
    AVL *dir;
};
```

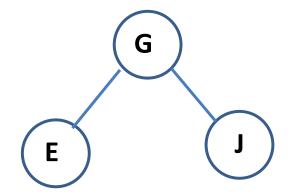
Inserção de Nós

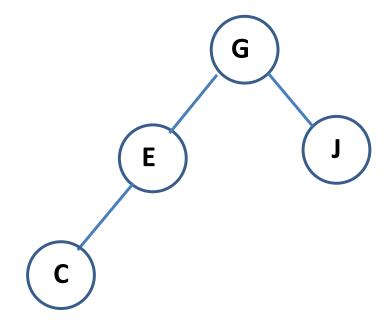
 Etapa 1: Inserir um elemento da mesma forma que em uma árvore binária de pesquisa.

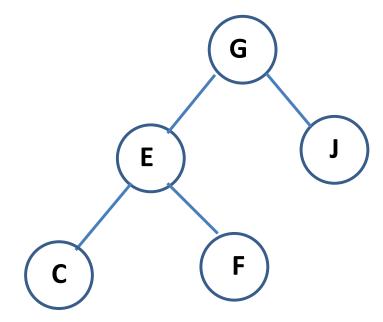
 <u>Etapa 2:</u> Verificar se após a inserção do nó a árvore resultante continua sendo uma árvore AVL.

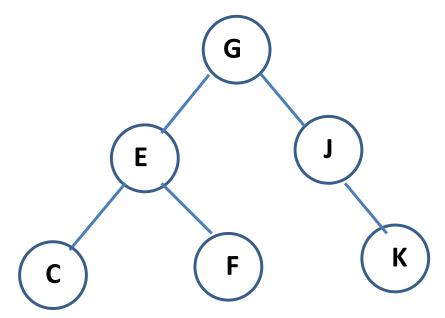


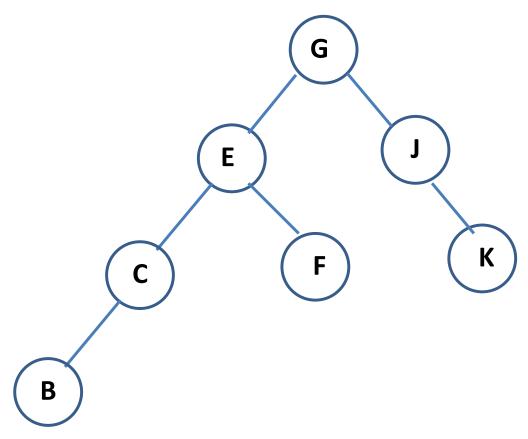


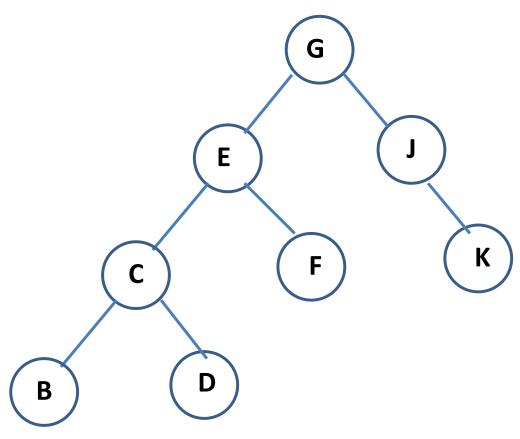


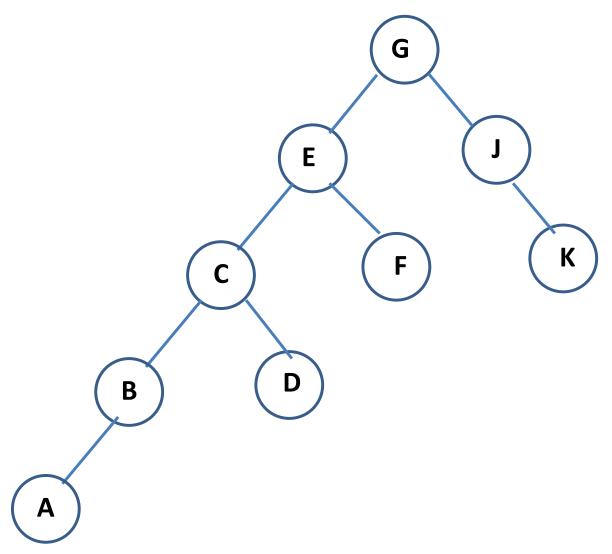


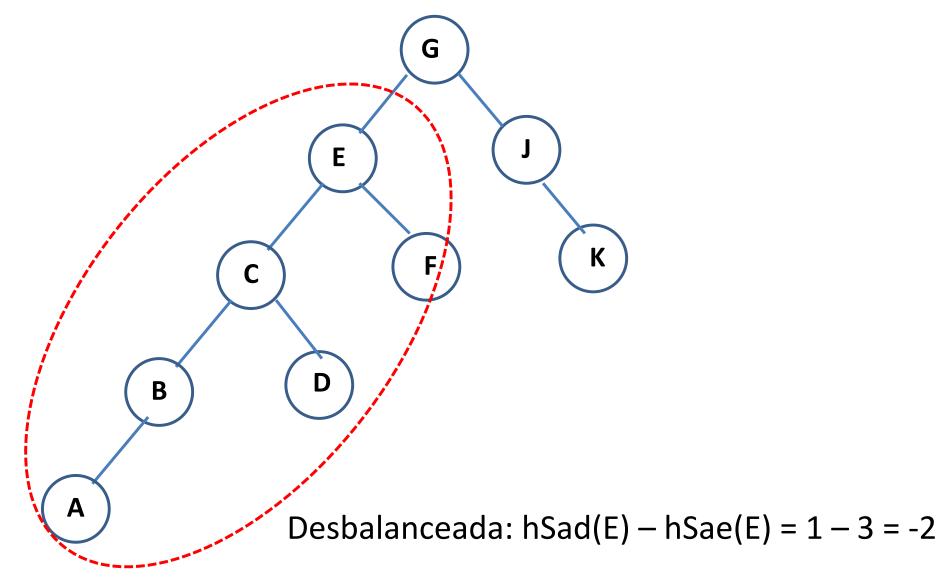


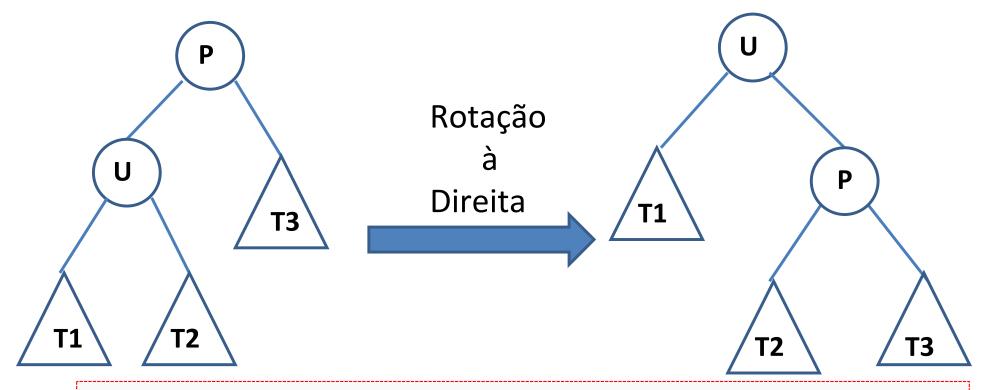




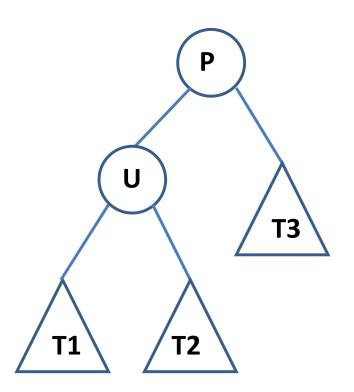




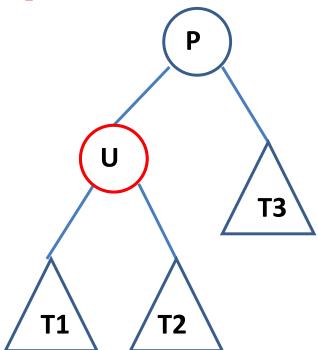


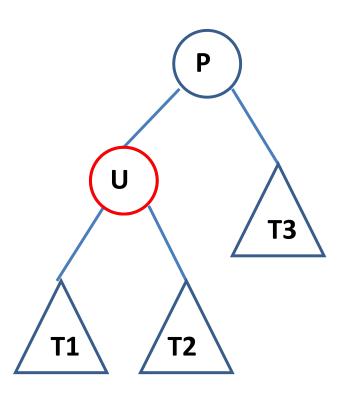


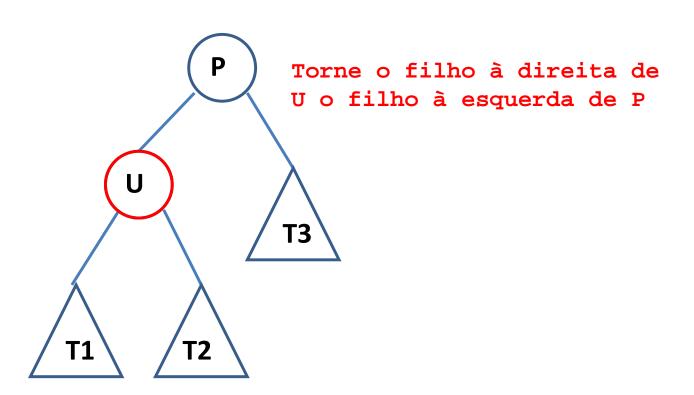
- •Seja U o filho à esquerda de P
- •Torne o filho à direita de U o filho à esquerda de P.
- •Torne P o filho à direita de U

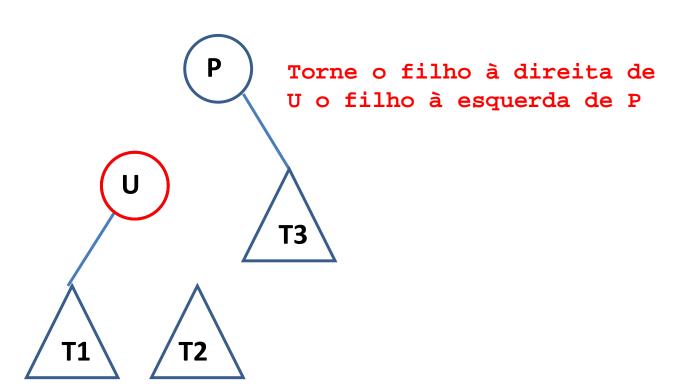


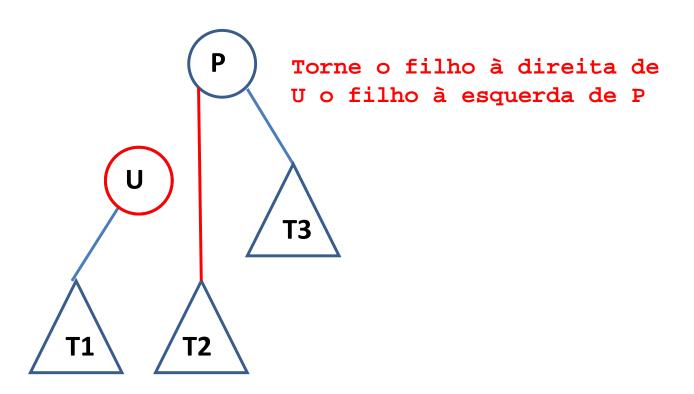
```
Seja U o filho à esquerda de P
```

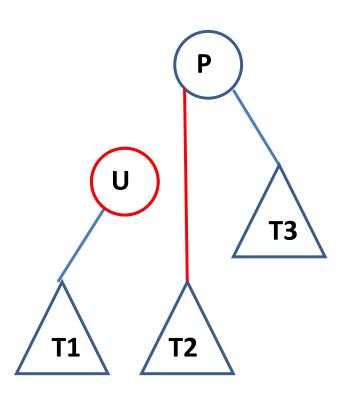






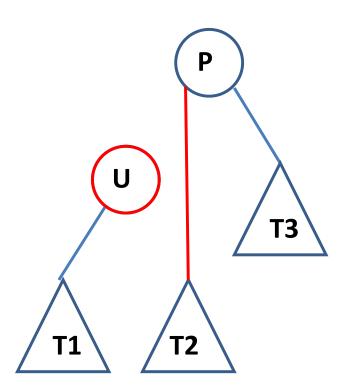






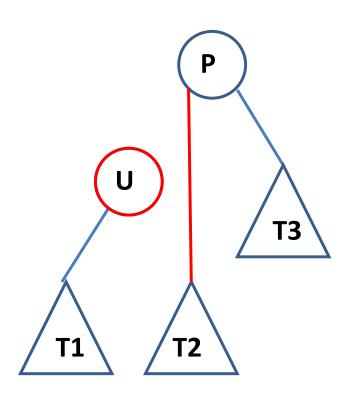
• 1. Rotação (Simples) à Direita

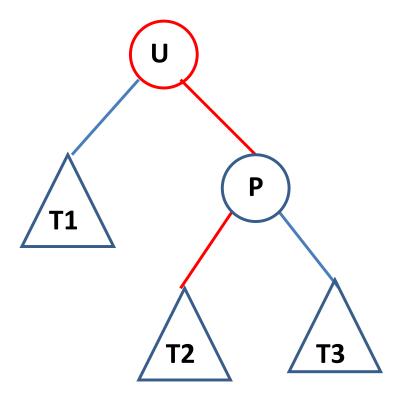
Torne P o filho à direita de U

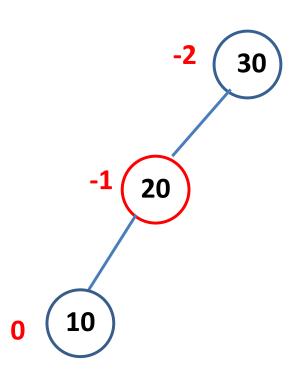


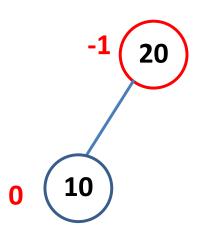
• 1. Rotação (Simples) à Direita

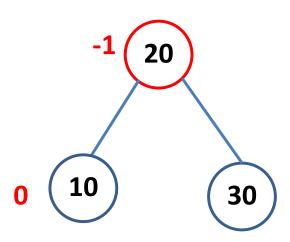
Torne P o filho à direita de U

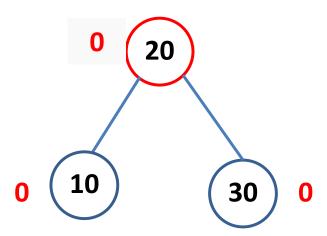


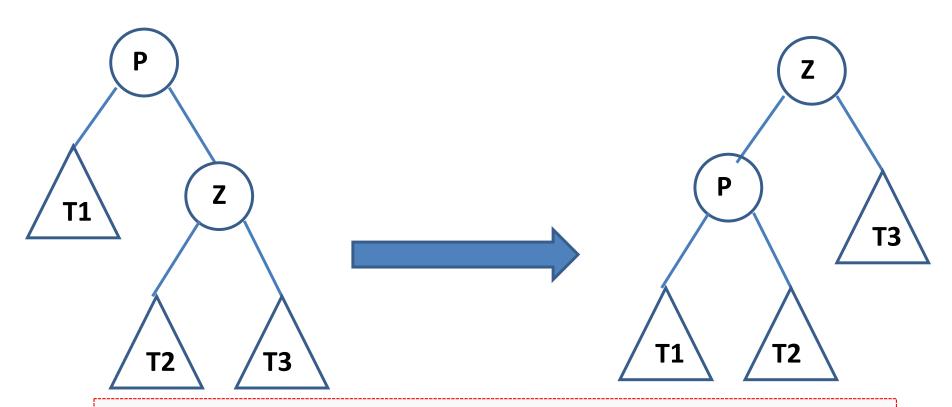




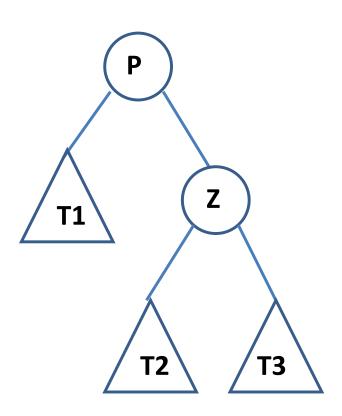


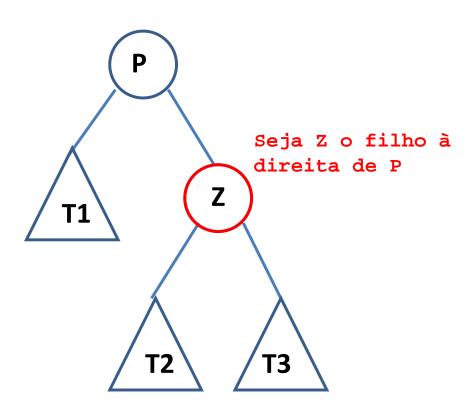


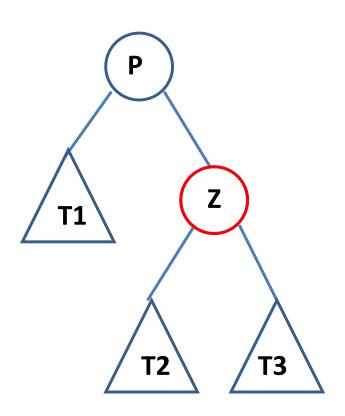


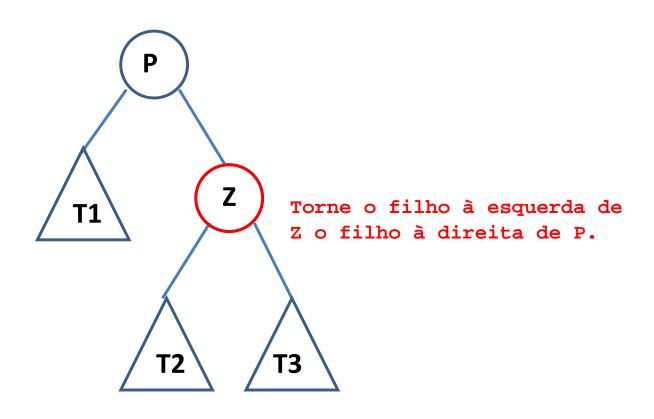


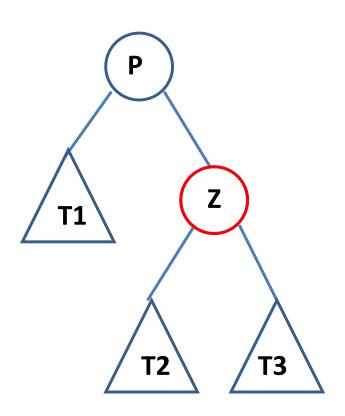
- •Seja Z o filho à direita de P
- •Torne o filho à esquerda de Z o filho à direita de P.
- •Torne P filho à esquerda de Z

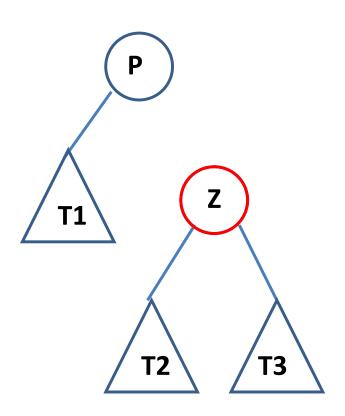


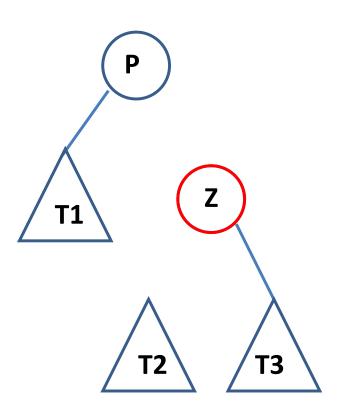


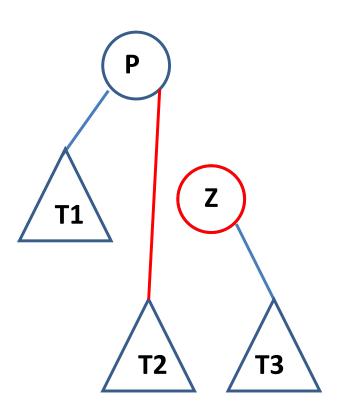




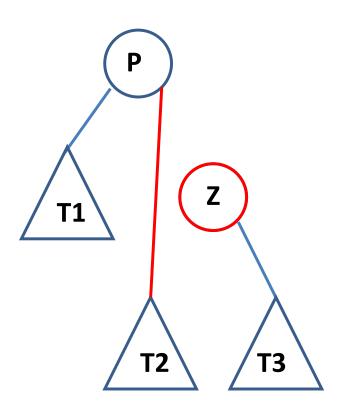




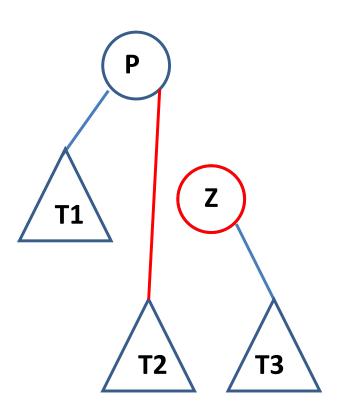


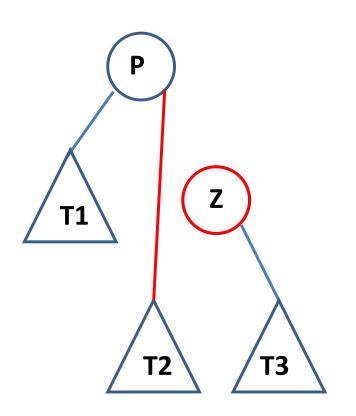


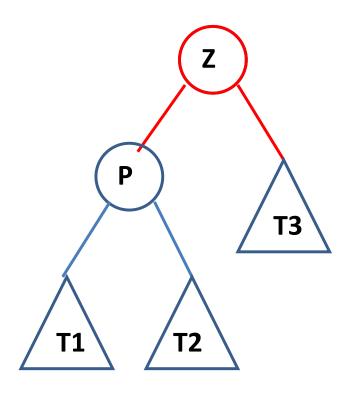
• 2. Rotações (Simples) à Esquerda

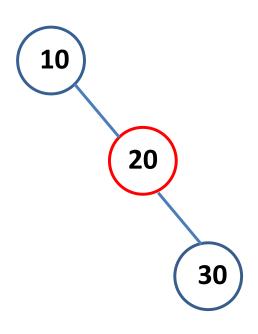


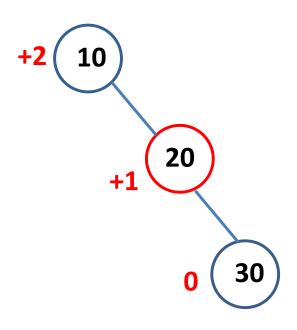
Torne P filho à esquerda Z

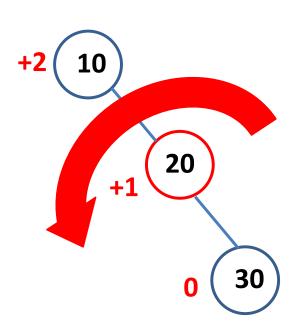


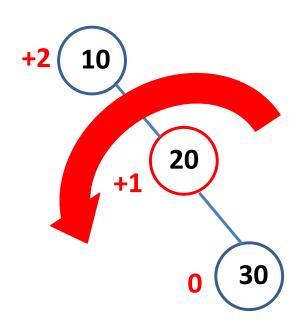


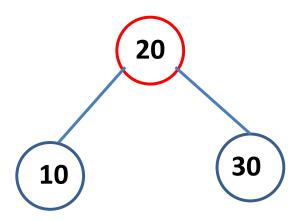




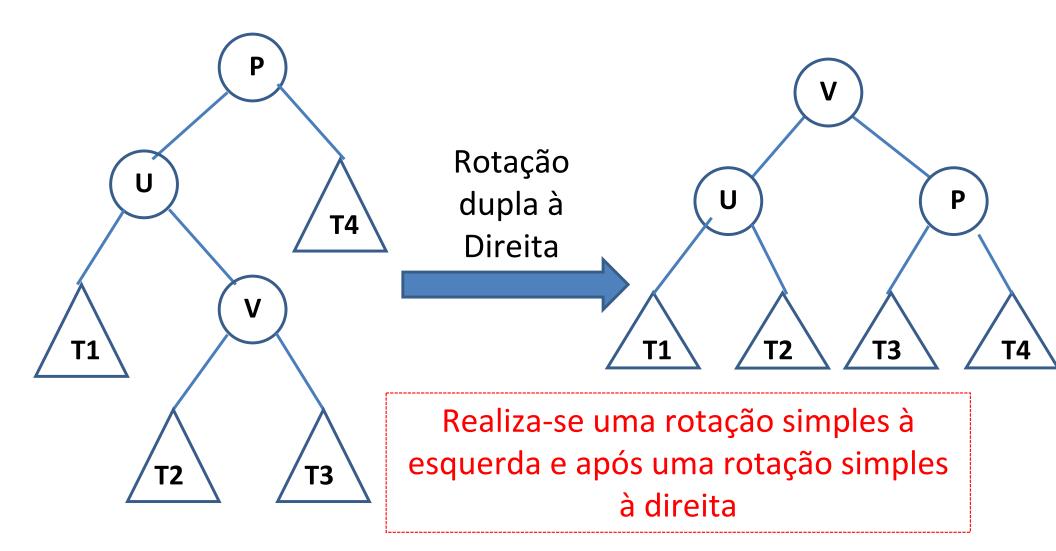




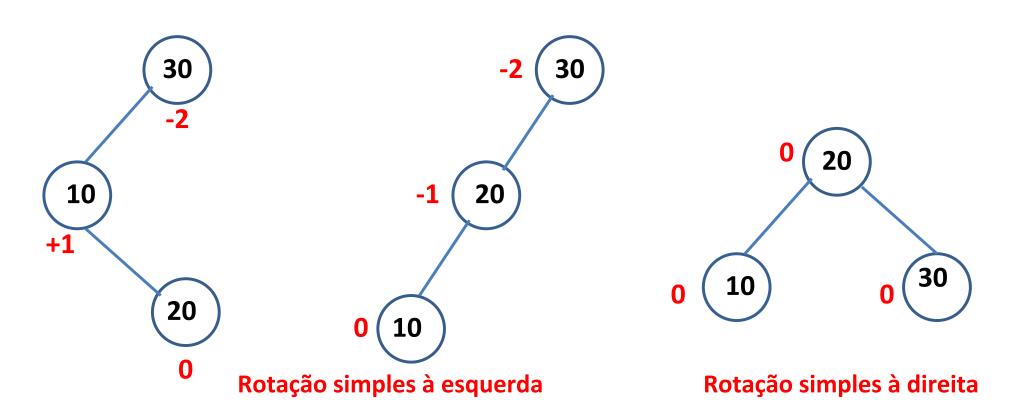




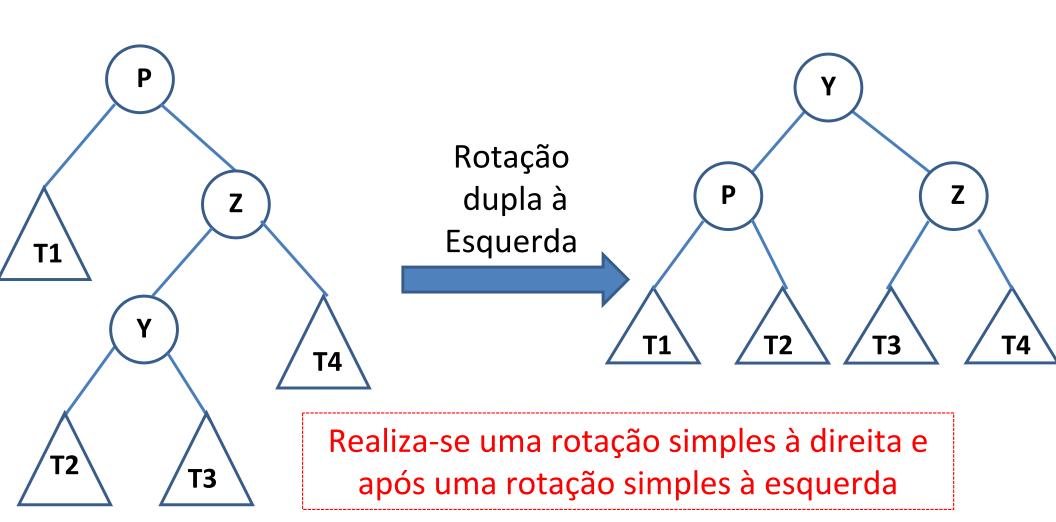
3. Rotação Dupla à Direita



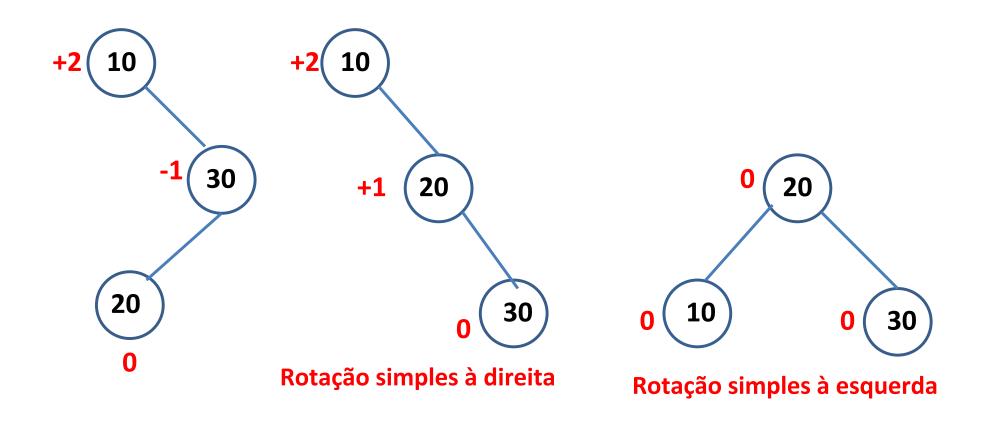
Exemplo Rotação dupla Direita



4. Rotação Dupla à Esquerda



Exemplo Rotação dupla Esquerda

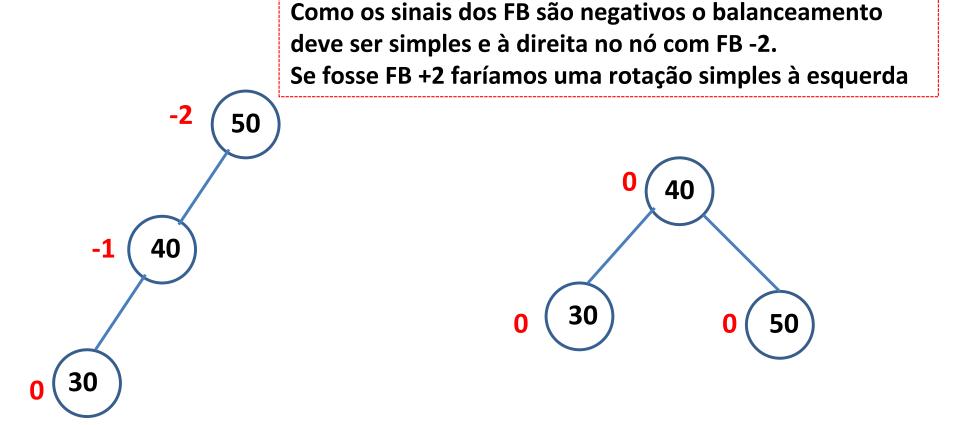


Rotação

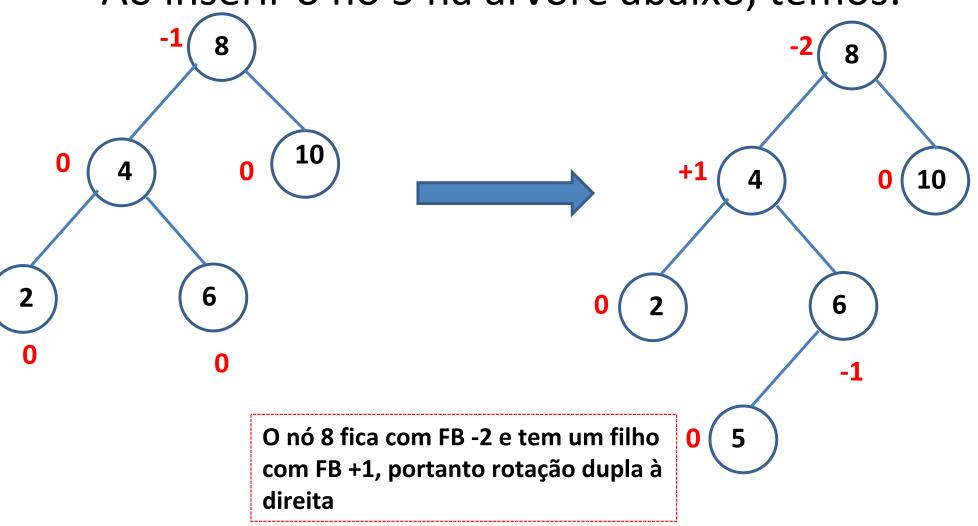
- Para identificar quando uma rotação é simples ou dupla devemos observar os sinais do FB:
 - a) Se o sinal for igual, a rotação é simples;
 - b) Se o sinal for diferente, a rotação é dupla.
 - c) Se o FB for positivo (+), a rotação é à esquerda;
 - d) Se o FB for negativo (-), a rotação é à direita.

A inserção produziu um desbalanceamento.

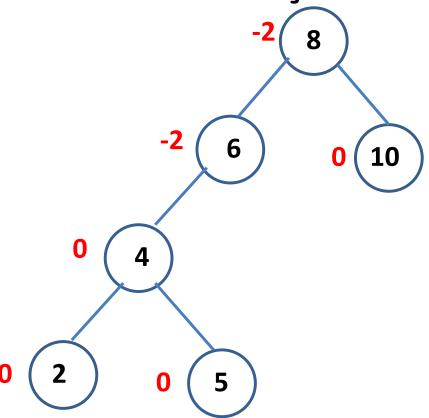
• Suponha a inserção dos nós: 50, 40, 30



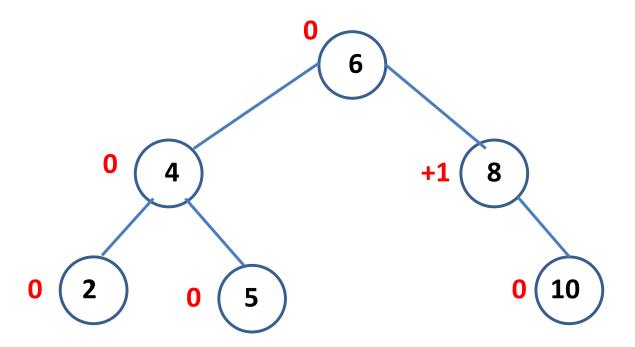
• Ao inserir o nó 5 na árvore abaixo, temos:



Portanto: rotação simples à esquerda nos dá:



• E finalmente rotacionando-se o nó 6 (FB -2) obtemos:



Fator de Balanceamento

```
int altura(Arvore t)
    int altE, altD;
    if (t == NULL)
         return -1;
     else
        altE = altura(t->esq);
        altD = altura(t->dir);
        if (altE < altD)
            return altD + 1;
        else
            return altE + 1;
```

Rotação Direita

```
void rotacao_direita(AVL *p)
       AVL *q, *temp;
       q = p - sq;
       temp = q->dir;
       q->dir = p;
       p->esq = temp;
```

Rotação Esquerda

```
void rotacao_esquerda(AVL *p)
      AVL *q, *temp;
      q = p - > dir;
      temp = q->esq;
      q - > esq = p;
      p->dir = temp;
```

Referências

 Szwarcfiter, Jayme Luiz e Markenzon, Lilian. Estruturas de Dados e seus Algoritmos. Ed. LTC. 1994.