

# **SCC0502 – Algoritmos e Estruturas de Dados I**

## **Árvore (AVL)**

**Prof. Dr. Renato Moraes Silva**

**`renatoms@icmc.usp.br`**

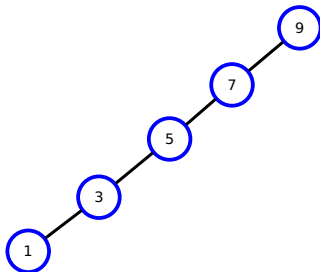
# Objetivos de aprendizagem

- ❑ Entender o problema da árvore binária de busca
- ❑ Entender como implementar uma árvore AVL



# Problema da inserção em árvores binárias de busca

- ❑ No melhor caso, a complexidade da busca, inserção e remoção de um elemento em uma árvore de busca binária é  $O(\log n)$
- ❑ Problema:
  - » Suponha que os elementos serão inseridos na seguinte ordem: 9, 7, 5, 3, 1. A árvore gerada será a mostrada abaixo.



# Problema da inserção em árvores binárias de busca

---

- ❑ A busca nesse caso (pior caso) é tão ineficiente quanto em uma lista ligada:  $O(n)$ .

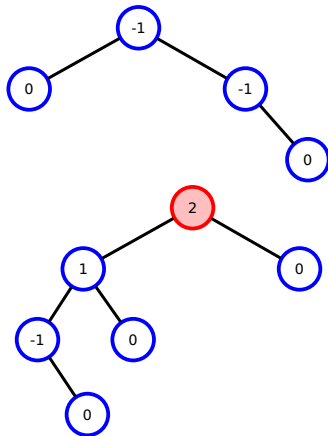
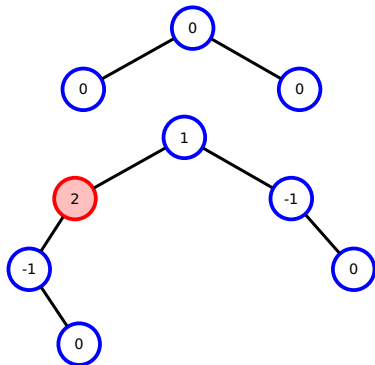
# Árvore AVL

---

- ❑ AVL: proposta em 1962 por Adelson-Velskii e Landis (matemáticos russos)
- ❑ Balanceamento é importante
- ❑ AVL é uma árvore de busca binária balanceada em relação à altura de suas subárvores
- ❑ Fator de Balanceamento:  $h_{\text{esq}} - h_{\text{dir}} \in \{0, 1, -1\}$ 
  - »  $h_{\text{esq}}$  é a altura da subárvore esquerda
  - »  $h_{\text{dir}}$  é a altura da subárvore direita
  - » O fator de balanceamento deve ser calculado para cada nó

# Árvore AVL

Nos exemplos abaixo, o valor em cada nó apresenta o fator de balanceamento dele. Quais nós são AVL?



## Balanceamento de árvores AVL

- ❑ Se uma **inserção** ou **remoção** de um nó em uma árvore AVL deixa ela desbalanceada, deve ser aplicada uma transformação, tal que:
  - A árvore continue sendo uma árvore binária de busca
  - A árvore transformada fique balanceada
- ❑ A transformação aplicada em uma árvore AVL para balanceá-la é chamada de rotação

# Rotação em AVL

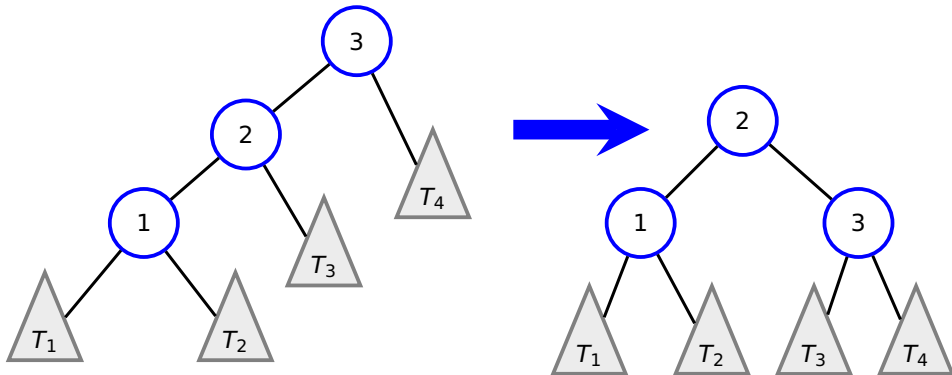
---

- ❑ Na inserção ou remoção utiliza-se um processo de balanceamento que pode ser de 2 tipos gerais:
  - » Rotação simples
  - » Rotação dupla
- ❑ Esses dois tipos gerais, podem ser detalhados em 4 tipos específicos:
  - » Rotação à esquerda
  - » Rotação à direita
  - » Rotação esquerda-direita
  - » Rotação direita-esquerda



## Rotação à direita

- Usada se a subárvore esquerda do nó for pesada à esquerda (fator de balanceamento maior que 0)
- Todos os nós envolvidos se movem para a esquerda de sua posição atual. Portanto, o nó pai se torna o filho direito.



# Rotação à direita

---

## Algoritmo Rotação à direita

---

**função** rotacao\_direita(raiz)

novaRaiz = raiz.esquerda

Separamos o nó à esquerda da raiz em uma nova variável

raiz.esquerda = novaRaiz.direita

Alocamos qualquer valor que estava contido no lado direito da subárvore à esquerda da raiz, passando a ser o valor esquerdo da raiz

novaRaiz.direita = raiz

Passamos a raiz para o lado direito da nova raiz (a que era a subárvore esquerda da raiz)

raiz.altura = 1 + max(raiz.esquerda, raiz.direita)

novaRaiz.altura = 1 + max(novaRaiz.esquerda, novaRaiz.direita)

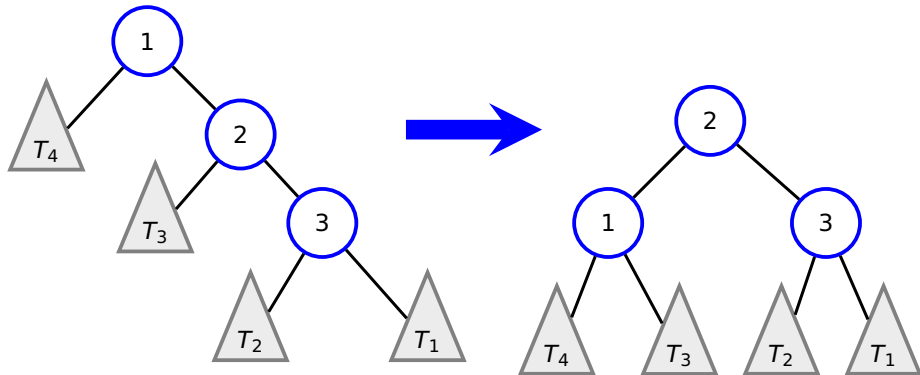
**retorna** novaRaiz

**fim função**

---

## Rotação à esquerda

- ❑ Usada se a subárvore direita do nó for pesada à direita (fator de balanceamento menor que 0)
- ❑ Todos os nós envolvidos se movem para a direita de sua posição atual. Portanto, o nó pai se torna o filho esquerdo.



# Rotação à esquerda

---

## Algoritmo Rotação à esquerda

---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

raiz.direita = novaRaiz.esquerda O valor a esquerda da subárvore direita da raiz passa a ser o valor direito da raiz

novaRaiz.esquerda = raiz

A antiga raiz passa a ser a subárvore esquerda da nova raiz

raiz.altura = 1 + max(raiz.esquerda, raiz.direita)

novaRaiz.altura = 1 + max(novaRaiz.esquerda, novaRaiz.direita)

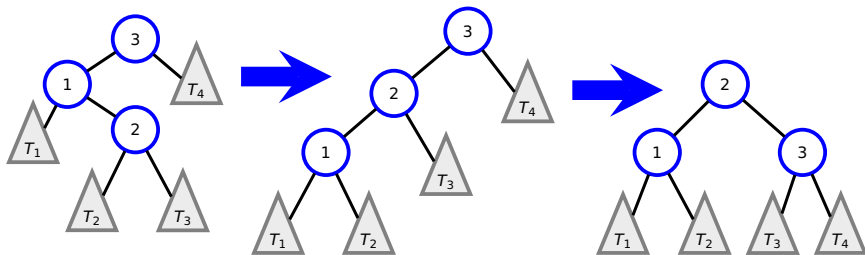
**retorna** novaRaiz

**fim função**

---

# Rotação esquerda-direita

- Usada se o nó for pesado à esquerda e a subárvore esquerda for pesada à direita.
- Faz uma rotação à esquerda, seguida de uma rotação à direita. Todos os nós envolvidos se movem para a esquerda de sua posição atual e, em seguida, se movem uma posição para a direita.



# Rotação esquerda-direita

---

## Algoritmo Rotação esquerda-direita

---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

    raiz.esquerda = rotacao\_esquerda(raiz.esquerda)

    novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

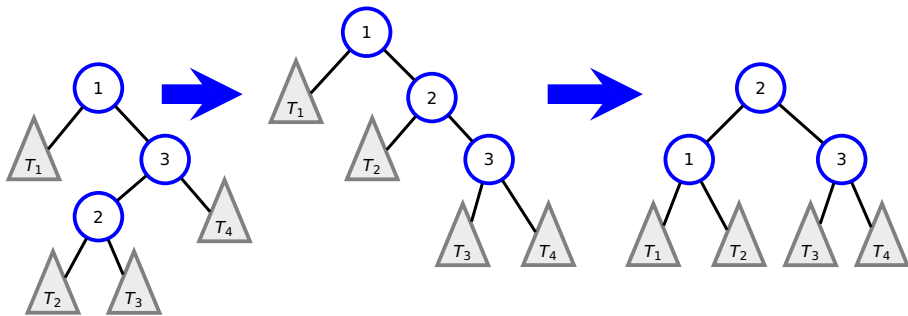
**retorna** novaRaiz

**fim função**

---

# Rotação direita-esquerda

- Usada se o nó for pesado à direita e a subárvore direita for pesada à esquerda.
- Faz uma rotação à direita, seguida de uma rotação à esquerda. Todos os nós envolvidos se movem para a direita de sua posição atual e, em seguida, se movem uma posição para a esquerda.



# Rotação direita-esquerda

---

## Algoritmo Rotação direita-esquerda

---

```

função rotacao_direitaEsquerda(raiz)

    raiz.direita = rotacao_direita(raiz.direita)
    novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)

    retorna novaRaiz
fim função
    
```

---



# Inserção

- ❑ Faça a inserção do novo nó da mesma maneira que em uma árvore de busca binária de busca comum
- ❑ Atualize as alturas dos nós
- ❑ Seja,  $b$  o fator de desbalanceamento da raiz da subárvore onde o novo nó foi inserido
 

Chave = valor do nó

  - » Se  $b > 1$  e chave  $<$  raiz.esquerda.chave
    - » Use a rotação à direita
  - » Se  $b < -1$  e chave  $>$  raiz.direita.chave
    - » Use a rotação à esquerda
  - » Se  $b > 1$  e chave  $>$  raiz.esquerda.chave
    - » Use a rotação esquerda-direita
  - » Se  $b < -1$  e chave  $<$  raiz.direita.chave
    - » Use a rotação direita-esquerda

# Remoção

- ❑ Faça a remoção do nó desejado da mesma maneira que em uma árvore binária de busca comum
- ❑ Atualize as alturas dos nós atual e calcule seu fator de balanceamento
- ❑ Seja,  $b_{Atual}$  o fator de desbalanceamento do nó atual,  $b_{Esq}$  o balanceamento da subárvore da esquerda e  $b_{Dir}$  o balanceamento da subárvore da direita
  - Se  $b_{Atual} > 1$  e  $b_{Esq} \geq 0$ 
    - Use a rotação à direita
  - Se  $b_{Atual} > 1$  e  $b_{Esq} < 0$ 
    - Use a rotação à esquerda-direita
  - Se  $b_{Atual} < -1$  e  $b_{Dir} \leq 0$ 
    - Use a rotação à esquerda
  - Se  $b_{Atual} < -1$  e  $b_{Dir} > 0$ 
    - Use a rotação direita-esquerda

**Ex. 01**

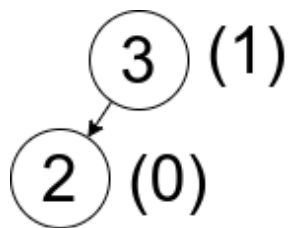
Mostrar as rotações necessárias para a construção da seguinte árvore AVL: 3, 2, 1, 4, 5, 6, 7, 16, 15.

## Inserir 3

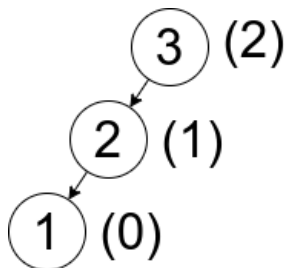
- Na figura, ao lado do nó, está sendo apresentado o balanceamento

3 (0)

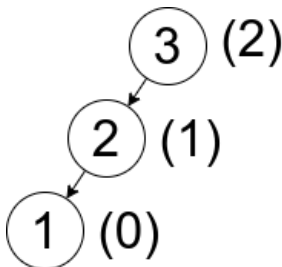
**Insérer 2**



## Inserir 1



## Inserir 1



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento  $> 1$  e a chave a ser inserida é menor do que a chave do filho esquerdo do nó desbalanceado, vamos usar a **rotação à direita**.

---

```
função rotacao_direita(raiz)
    novaRaiz = raiz.esquerda
    raiz.esquerda = novaRaiz.direita ▷
    Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.
    novaRaiz.direita = raiz
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

---

## Rotação à direita

---

**função rotacao\_direita**(raiz)

novaRaiz = raiz.esquerda

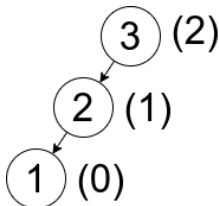
raiz.esquerda = novaRaiz.direita ▷ Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.

novaRaiz.direita = raiz

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---





## Rotação à direita

---

**função rotacao\_direita**(raiz)

    novaRaiz = raiz.esquerda

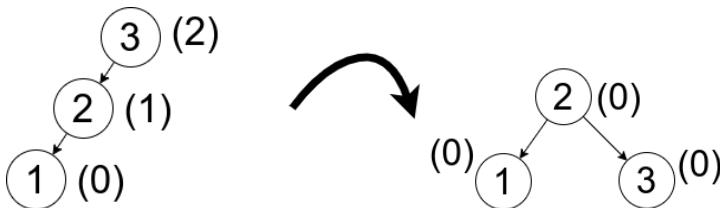
    raiz.esquerda = novaRaiz.direita ▷ Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.

    novaRaiz.direita = raiz

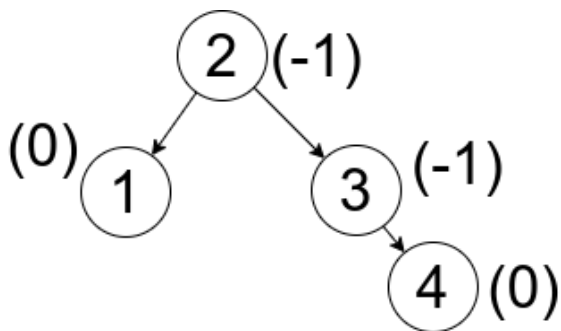
**retorna** novaRaiz

**fim função**

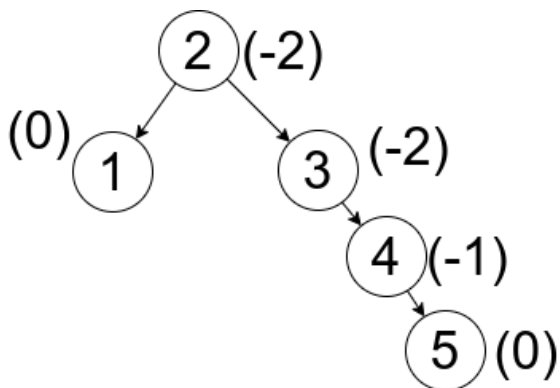
---



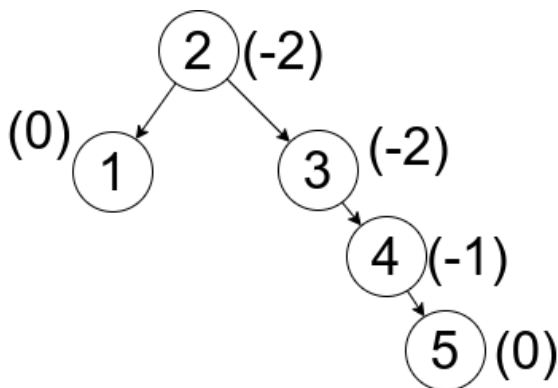
**Inserir 4**



**Inserir 5**



## Inserir 5



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento  $< -1$  e a chave a ser inserida é maior do que a chave do filho direito do último nó desbalanceado, vamos usar a **rotação à esquerda**.

## Rotação à esquerda

---

**função rotacao\_esquerda**(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

raiz.direita = novaRaiz.esquerda

raiz é nula.

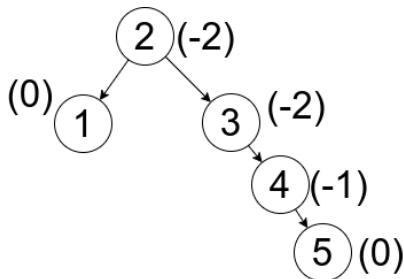
novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---

▷ Na Figura, a subárvore esquerda da nova



## Rotação à esquerda

---

**função rotacao\_esquerda**(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

raiz.direita = novaRaiz.esquerda

raiz é nula.

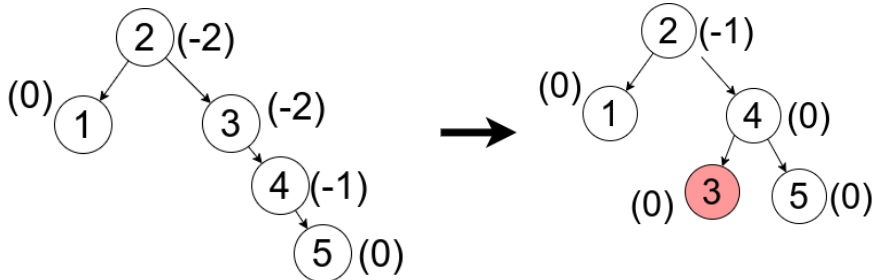
novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

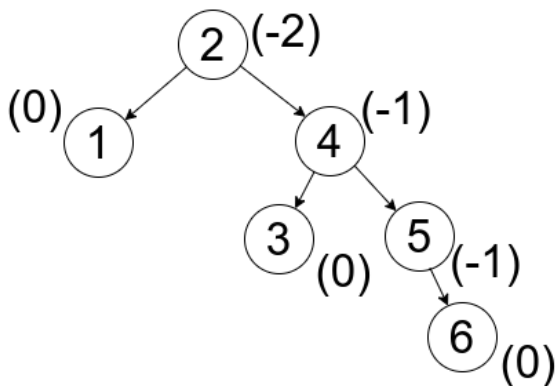
**fim função**

---

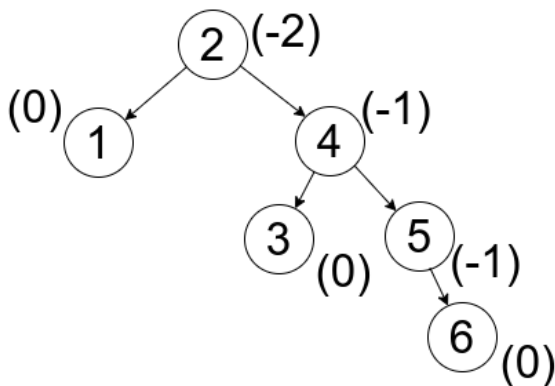
▷ Na Figura, a subárvore esquerda da nova



## Insérer 6



## Inserir 6



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento  $< -1$  e a chave a ser inserida é maior do que a chave do filho direito do último nó desbalanceado, vamos usar a **rotação à esquerda**.



## Rotação à esquerda

---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

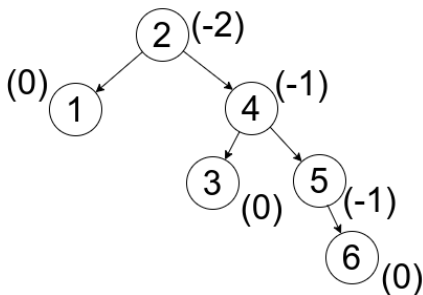
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---



## Rotação à esquerda

---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

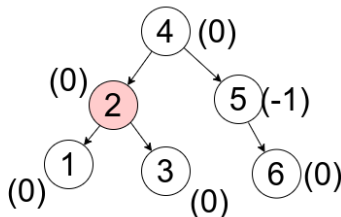
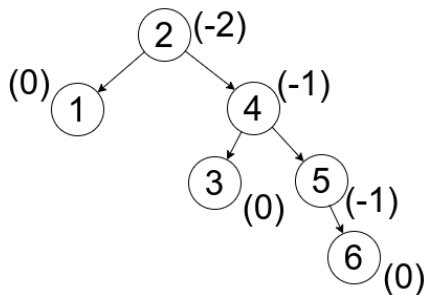
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

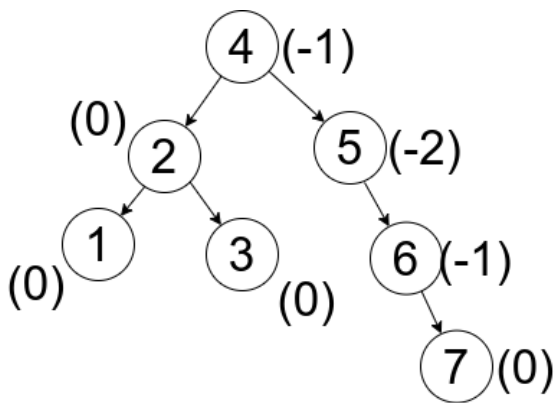
**retorna** novaRaiz

**fim função**

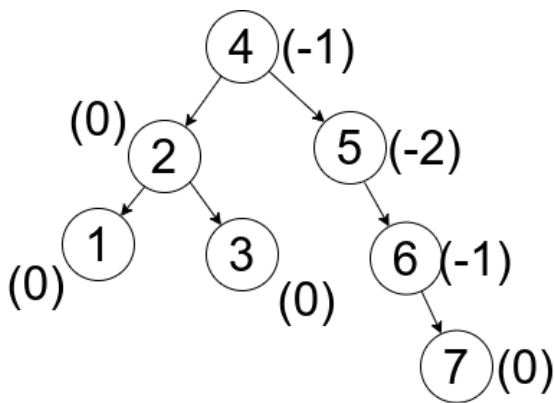
---



## Inserir 7



## Inserir 7



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento  $< -1$  e a chave a ser inserida é maior do que a chave do filho direito do último nó desbalanceado, vamos usar a **rotação à esquerda**.

## Rotação à esquerda

---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

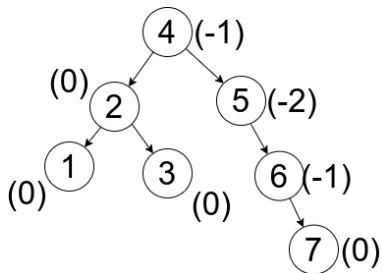
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---



## Rotação à esquerda

---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

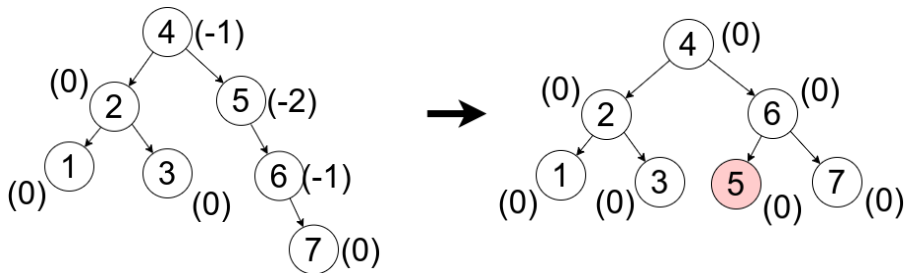
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

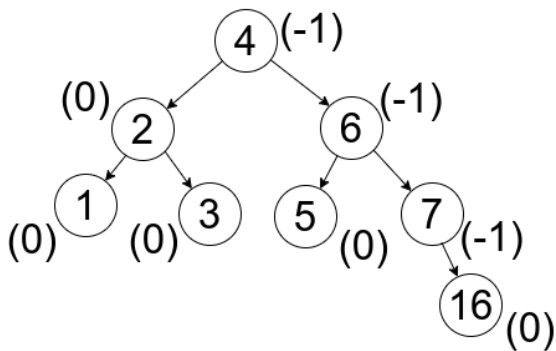
**retorna** novaRaiz

**fim função**

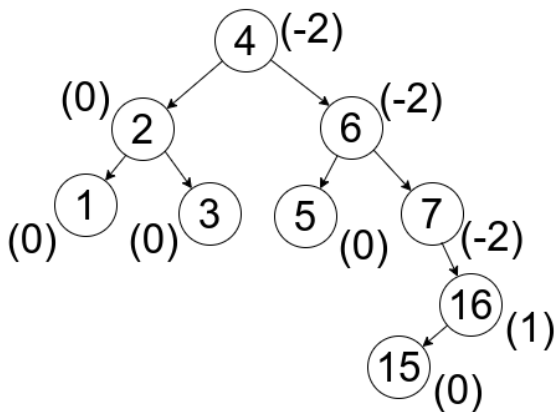
---



## Inserir 16

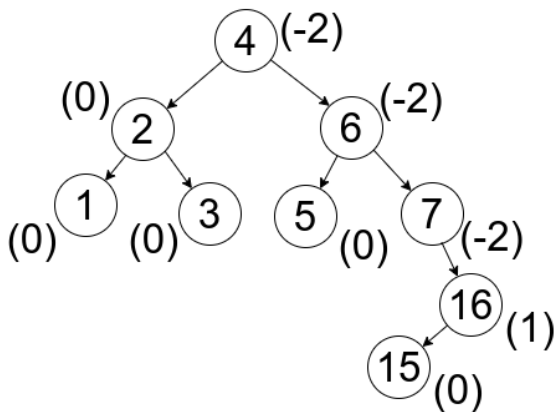


## Inserir 15





## Inserir 15



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento  $< -1$  e a chave a ser inserida é menor do que a chave do filho direito do último nó desbalanceado, vamos usar a rotação **direita-esquerda**.

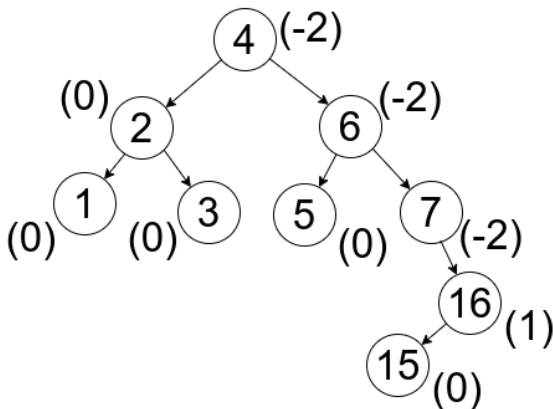
## Rotação direita-esquerda

---

```
função rotacao_direitaEsquerda(raiz)  
  raiz.direita = rotacao_direita(raiz.direita)  
  novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)
```

```
  retorna novaRaiz  
fim função
```

---



## Rotação direita-esquerda

---

```
função rotacao_direitaEsquerda(raiz)
    raiz.direita = rotacao_direitaEsquerda(raiz.direita)
    novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

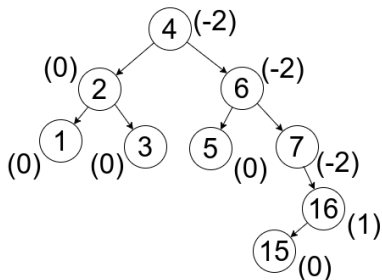
---

---

```
função rotacao_direita(raiz)
    novaRaiz = raiz.esquerda
    raiz.esquerda = novaRaiz.direita
    Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.
    novaRaiz.direita = raiz
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

---



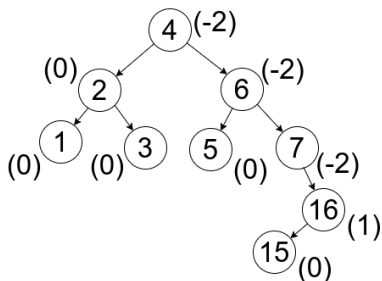
# Rotação direita-esquerda

---

```
função rotacao_direitaEsquerda(raiz)
    raiz.direita = rotacao_direita(raiz.direita)
    novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

---

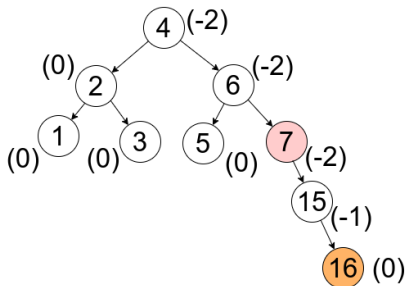


---

```
função rotacao_direita(raiz)
    novaRaiz = raiz.esquerda
    raiz.esquerda = novaRaiz.direita
    Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.
    novaRaiz.direita = raiz
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

---



## Rotação direita-esquerda

---

```
função rotacao_direitaEsquerda(raiz)
    raiz.direita = rotacao_direita(raiz.direita)
    novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

---

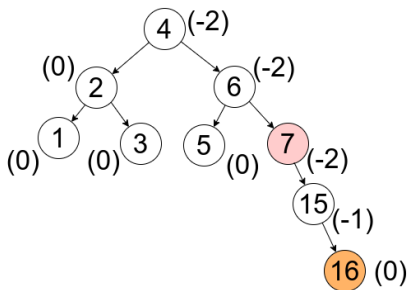
---

```
função rotacao_esquerda(raiz)
```

```
    novaRaiz = raiz.direita
    raiz.direita = novaRaiz.esquerda
    novaRaiz.esquerda = raiz
```

```
    retorna novaRaiz
fim função
```

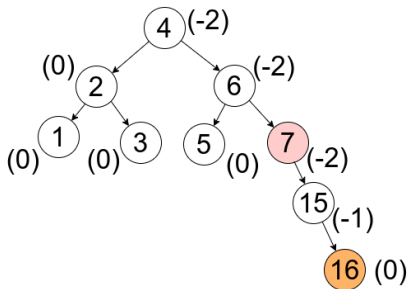
---



## Rotação direita-esquerda

```
função rotacao_direitaEsquerda(raiz)
    raiz.direita = rotacao_direita(raiz.direita)
    novaRaiz = rotacao_esquerda(raiz)
```

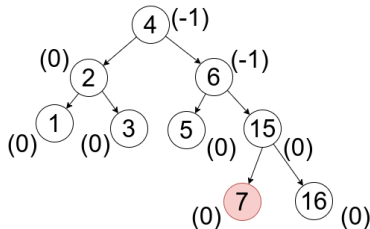
```
    retorna novaRaiz
fim função
```



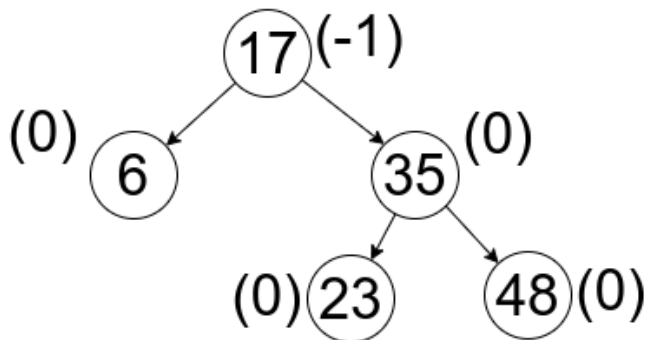
```
função rotacao_esquerda(raiz)
```

```
    novaRaiz = raiz.direita
    raiz.direita = novaRaiz.esquerda
    novaRaiz.esquerda = raiz
```

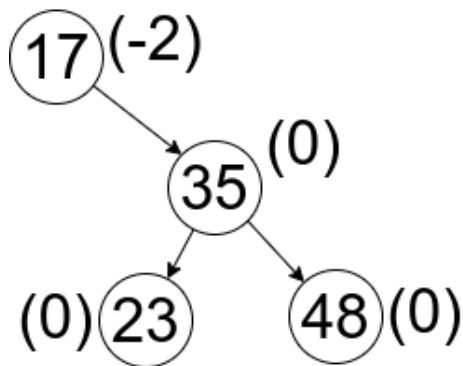
```
    retorna novaRaiz
fim função
```



**Ex. 08:** Mostre todos os passos para remover os nós 6 e 35 **árvore AVL** mostrada abaixo:

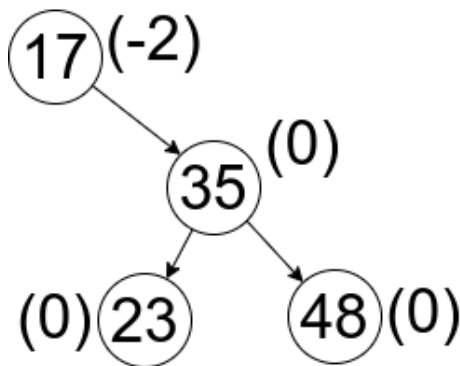


## Remover 6





## Remover 6



- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento do nó desbalanceado é menor que -1 e o balanceamento do seu filho à direita é menor ou igual a 0, vamos usar a rotação **esquerda**.

## Rotação à esquerda

---

**função rotacao\_esquerda**(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

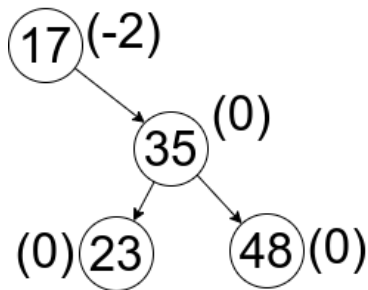
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---



## Rotação à esquerda

---

**função rotacao\_esquerda**(raiz)

novaRaiz = raiz.direita

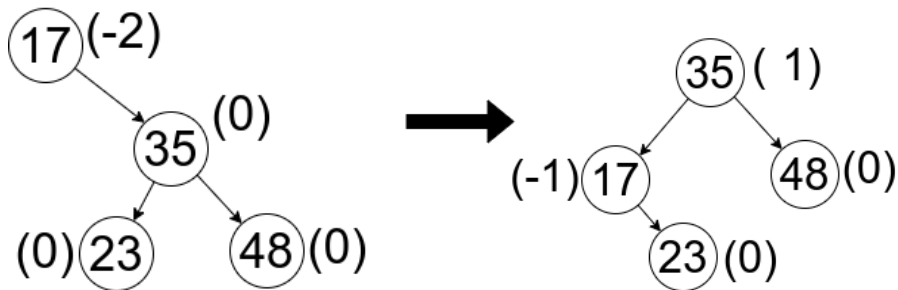
raiz.direita = novaRaiz.esquerda

novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz

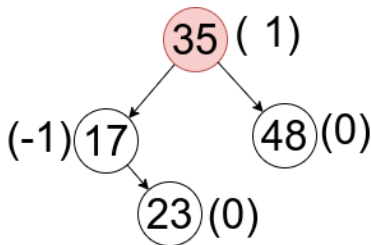
**fim função**

---



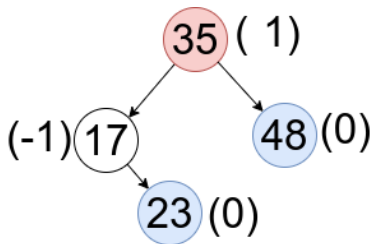
## Removendo o nó 35.

- ❑ O nó possui filho?
- ❑ Como possui dois filhos, devemos:
  - » Substituir o valor do nó a ser retirado pelo valor sucessor (o nó mais à esquerda da subárvore direita) ou
  - » substituir pelo valor antecessor (o nó mais à direita da subárvore esquerda)



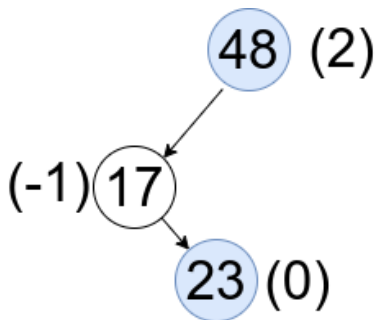
## Removendo o nó 35.

- ❑ O nó possui filho?
  - ❑ Como possui dois filhos, devemos:
    - » Substituir o valor do nó a ser retirado pelo valor sucessor (o nó mais à esquerda da subárvore direita) ou
    - » substituir pelo valor antecessor (o nó mais à direita da subárvore esquerda)
    - » Os dois valores candidatos a substituírem o nó que será excluído estão destacados em azul
- Vamos escolher o nó 48.



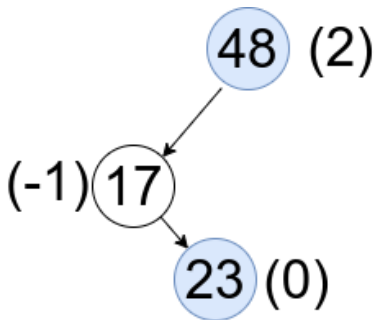
## Remover 35.

- ❑ O nó possui filho?
- ❑ Como possui dois filhos, devemos:
  - » Substituir o valor do nó a ser retirado pelo valor sucessor (o nó mais à esquerda da subárvore direita) ou
  - » substituir pelo valor antecessor (o nó mais à direita da subárvore esquerda)



## Remover 35

- ❑ Desequilíbrio a árvore.
- ❑ Como o balanceamento do nó desbalanceado é maior que 1 e o balanceamento do seu filho à esquerda é menor que 0, vamos usar a rotação **esquerda-direita**.



## Rotação esquerda-direita

---

### Algoritmo Rotação esquerda-direita

---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

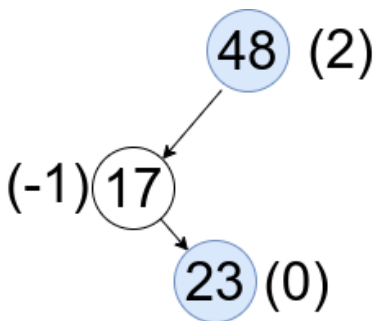
**raiz.esquerda** = rotacao\_esquerda(raiz.esquerda)

    novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

**retorna** novaRaiz

**fim função**

---





## Rotação esquerda-direita

---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

raiz.esquerda = rotacao\_esquerda(raiz.esquerda)  
novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---

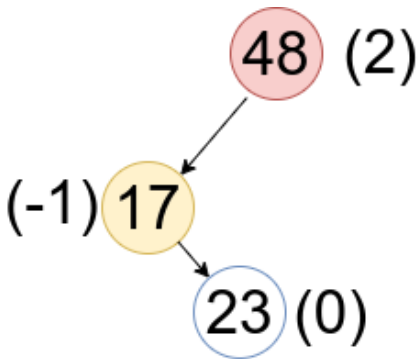
---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

novaRaiz = raiz.direita  
raiz.direita = novaRaiz.esquerda  
novaRaiz.esquerda = raiz

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---



## Rotação esquerda-direita

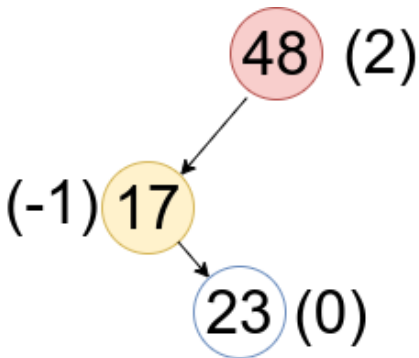
---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

    raiz.esquerda = rota-  
cao\_esquerda(raiz.esquerda)  
    novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---



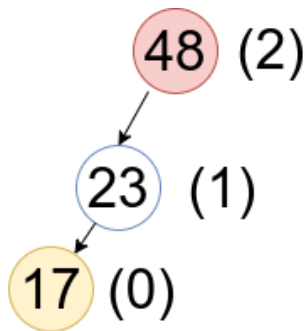
---

**função** rotacao\_esquerda(raiz)

    novaRaiz = raiz.direita  
    raiz.direita = novaRaiz.esquerda  
    novaRaiz.esquerda = raiz  
    **retorna** novaRaiz

**fim função**

---



## Rotação esquerda-direita

---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

    raiz.esquerda = rotacao\_esquerda(raiz.esquerda)  
    novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---

---

**função** rotacao\_direita(raiz)

    novaRaiz = raiz.esquerda

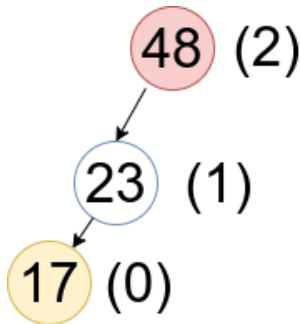
    raiz.esquerda = novaRaiz.direita   ▷

Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.

    novaRaiz.direita = raiz

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---



## Rotação esquerda-direita

---

**função** rotacao\_esquerdaDireita(raiz)

raiz.esquerda = rota-  
cao\_esquerda(raiz.esquerda)  
novaRaiz = rotacao\_direita(raiz)

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---

---

**função** rotacao\_direita(raiz)

novaRaiz = raiz.esquerda

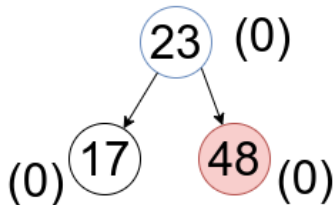
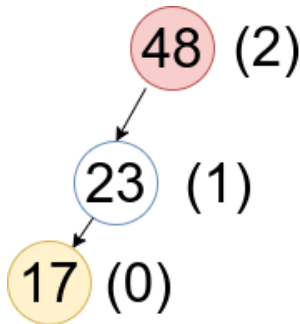
raiz.esquerda = novaRaiz.direita ▷

Na Figura, a subárvore direita da nova raiz é nula.

novaRaiz.direita = raiz

**retorna** novaRaiz  
**fim função**

---



# Referências

---

- ❑ Drozdek, Adam. Estrutura de Dados e Algoritmos em C++ – Tradução da 4ª edição norte-americana. Disponível em: Minha Biblioteca, (2nd edição). Cengage Learning Brasil, 2018.