

Estrutura de dados: AVL

Professor Me. Felipe Borges

As árvores binárias de busca permitem a organização da informação com o objetivo a otimizar as buscas.

As árvores binárias de busca permitem a organização da informação com o objetivo a otimizar as buscas.

Ela permite o acesso mais rapido aos elementos dado que os elementos estão organizados na árvore, obedecendo uma certa propriedade.

- Esquerda são os menores que a raiz
- Direita são os maiores que a raiz

As árvores binárias de busca permitem a organização da informação com o objetivo a otimizar as buscas.

Ela permite o acesso mais rapido aos elementos dado que os elementos estão organizados na árvore, obedecendo uma certa propriedade.

- Esquerda são os menores que a raiz
- Direita são os maiores que a raiz

Contudo, elas tem uma limitação que pode afetar o tempo necessário para recuperar um item armazenado.

Insiram os seguintes valores em uma árvore binária de busca (ABB):

Insiram os seguintes valores em uma árvore binária de busca (ABB):

O que vocês concluem com isso?

A limitação é que o desempenho da ABB depende da ordem em que os elementos são inseridos.

A limitação é que o desempenho da ABB depende da **ordem em que os elementos são inseridos**.

Idealmente, deseja-se que a árvore esteja balanceada, para qualquer nó p da árvore.

A limitação é que o desempenho da ABB depende da ordem em que os elementos são inseridos.

Idealmente, deseja-se que a árvore esteja balanceada, para qualquer nó p da árvore.

Como saber se a árvore está balanceada?

A limitação é que o desempenho da ABB depende da ordem em que os elementos são inseridos.

Idealmente, deseja-se que a árvore este árvore.

Como saber se a árvore está balanceada

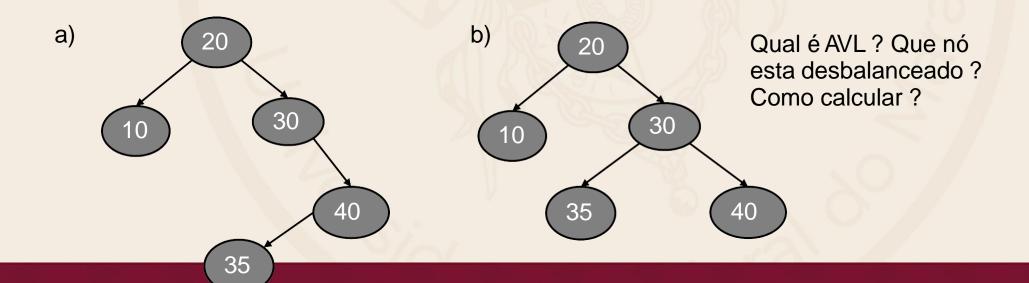
Veremos que a altura será uma importante informação

para qualquer nó p da

AVL

Uma solução para essa limitação é dada pelas árvores AVL.

- O nome AVL vem de seus criadores Adelson Velsky e Landis (1962).
- Uma árvore binária de pesquisa T é denominada AVL se:
 - Para todos nós de T, as alturas de suas duas sub-árvores diferem no máximo de uma unidade.



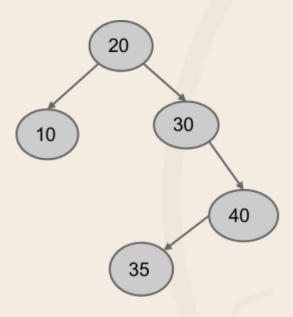
AVL - Fator de balanceamento

Para verificar se uma árvore está balanceada, é necessário calcular o fator de balanceamento.

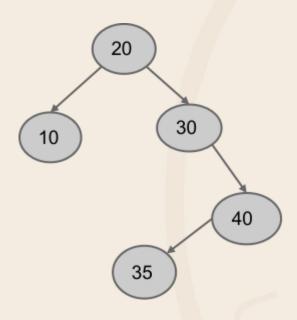
O fator de balanceamento é dado por: altura (SAE) – altura(SAD)

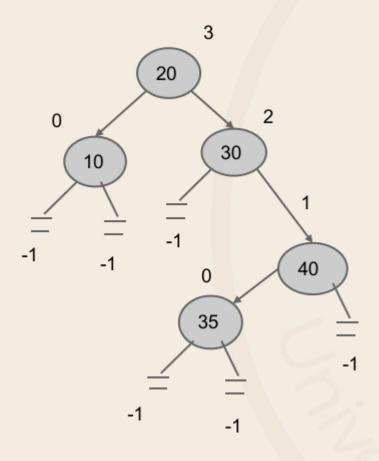
Ou: altura (SAD) – altura(SAE)

- O fator de balanceamento de um nodo é dado pelo seu peso em relação a sua sub-árvore.
- Um nodo pode ter um fator balanceado de 1, 0, ou -1.
- Um nodo com fator de balanceamento -2 ou 2 (diferença de 2 elementos) é considerado desbalanceado e requer um balanceamento.

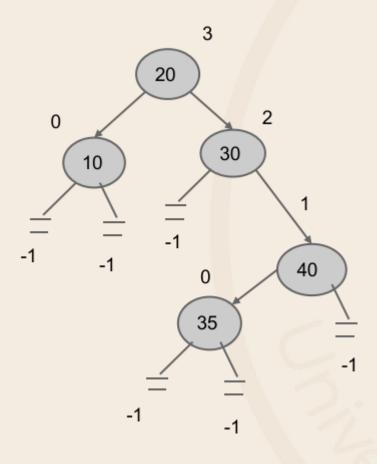


Coloque as alturas de cada nó



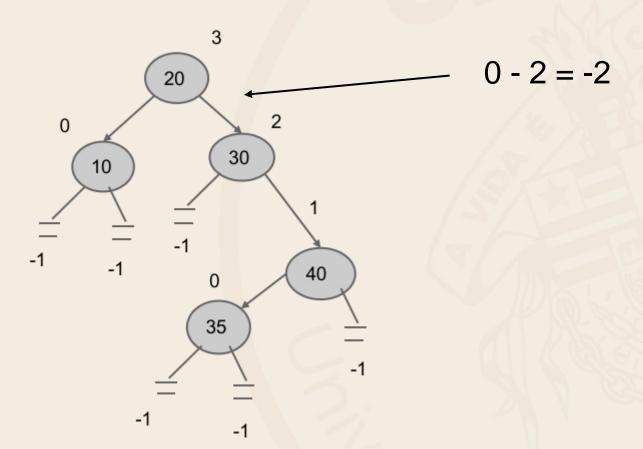


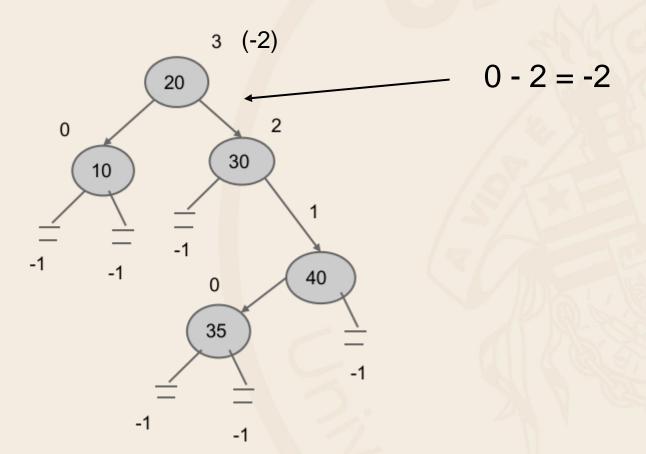
Coloque as alturas de cada nó

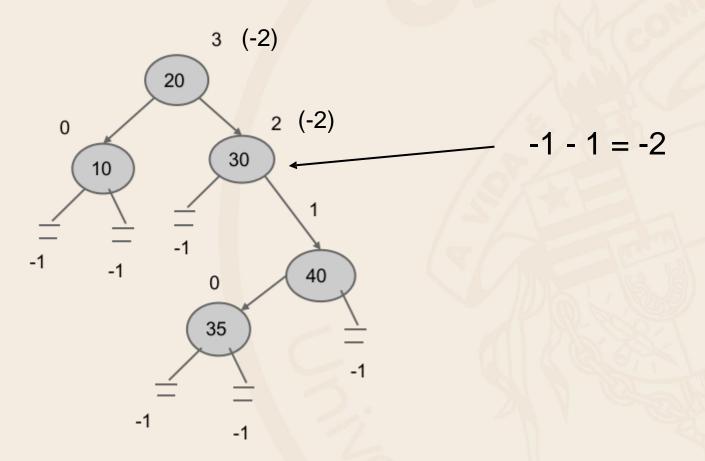


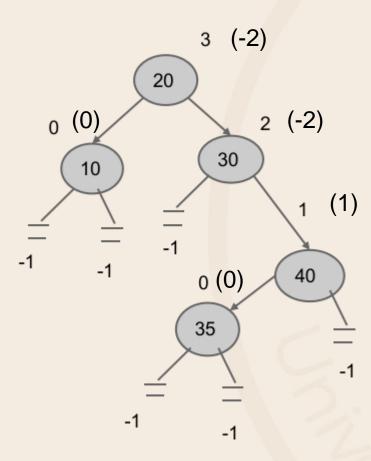
Coloque as alturas de cada nó

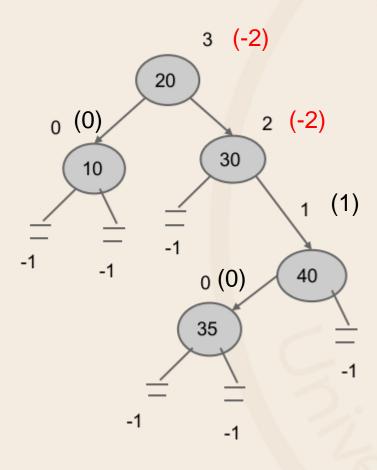
Calcule o fator de balanceamento











Uma árvore binária de pesquisa T é denominada AVL se:

 Para todos nós de T, as alturas de suas duas sub-árvores diferem no máximo de uma unidade.

Atividades

Insira os seguintes valores em uma árvore binária, coloque os fatores de balanceamento e diga se é ou não uma AVL e qual nó esta desbalanceado:

- a) [30,15, 50, 5,10, 20]
- b) [80, 40, 100, 120, 90, 30]
- c) [10, 50, 4, 90, 20, 8]

Balanceamento

O algoritmo da AVL usa operações de rotações (na inserção e na remoção) para conseguir balancear uma árvore.

Existem quatro operações de rotações:

- 1. Rotação simples à Esquerda
- 2. Rotação simples à Direita
- 3. Rotação Dupla à Esquerda
- 4. Rotação Dupla à Direita

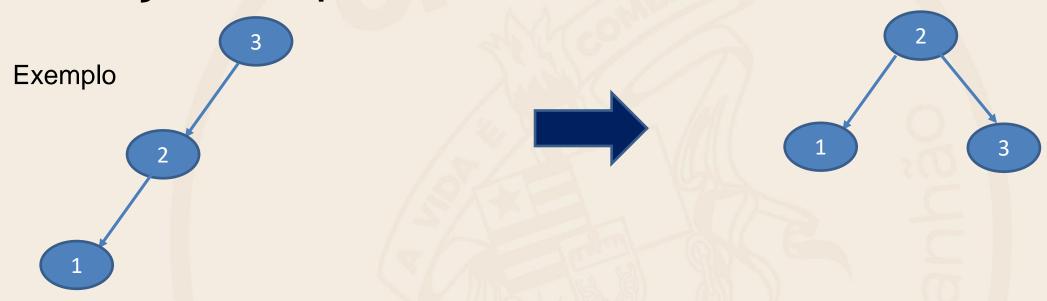
Balanceamento

O algoritmo da AVL usa operações de rotações (na inserção e na remoção) para conseguir balancear uma árvore.

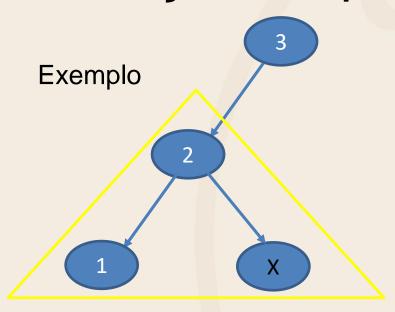
Existem quatro operações de rotações:

- 1. Rotação simples à Esquerda
- 2. Rotação simples à Direita
- 3. Rotação Dupla à Esquerda
- 4. Rotação Dupla à Direita

Importante
entender as
simples, pois as
duplas são
derivadas



- Filho da Esquerda vira nova raiz
- A raiz original vira filho da direita da nova raiz



 Todos os elementos da sub-árvore da esquerda são menores que a raiz original

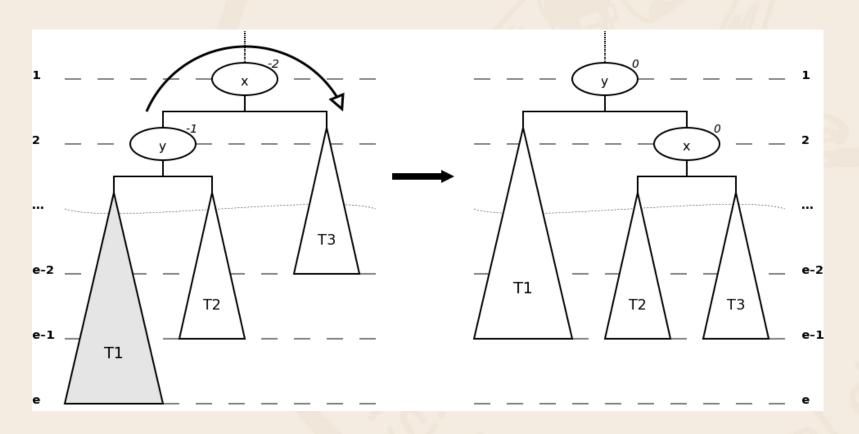
- Filho da Esquerda vira nova raiz
- A raiz original vira filho da direita da nova raiz

E se o Filho da Esquerda já tem um filho da Direita?

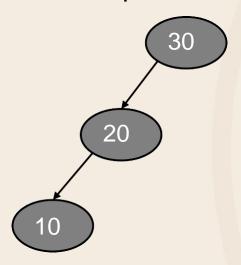


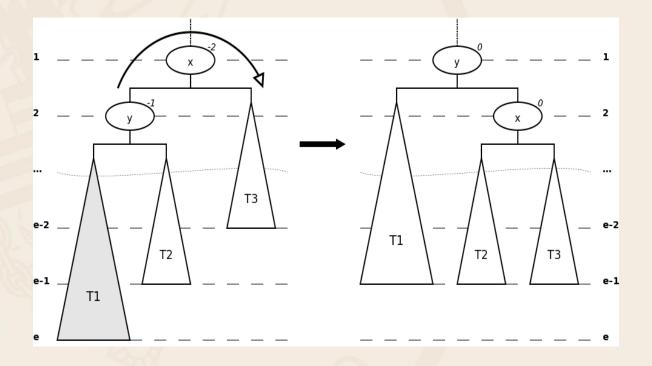
- Filho da Esquerda vira nova raiz
- A raiz original vira filho da direita da nova raiz
- O Filho da Direita do Filho da Esquerda vira Filho da Esquerda do Filho da Direita

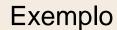
A figura a seguir descreve essa operação:

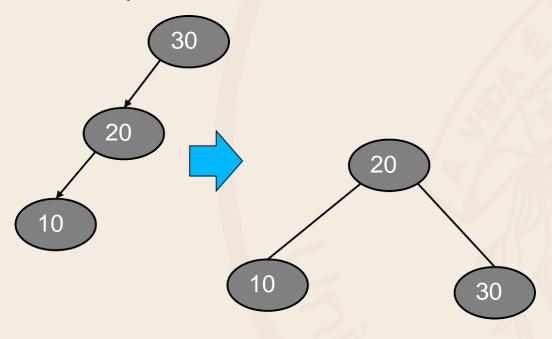


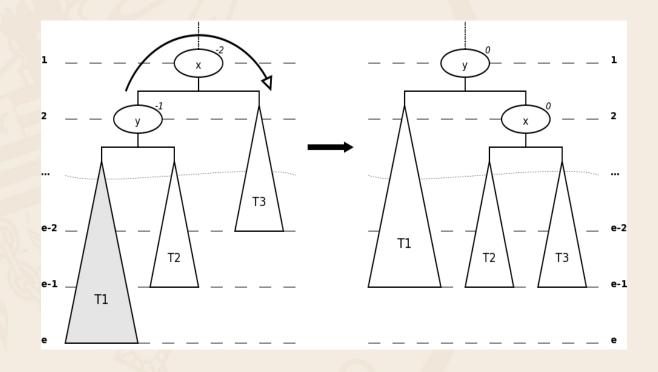
Exemplo

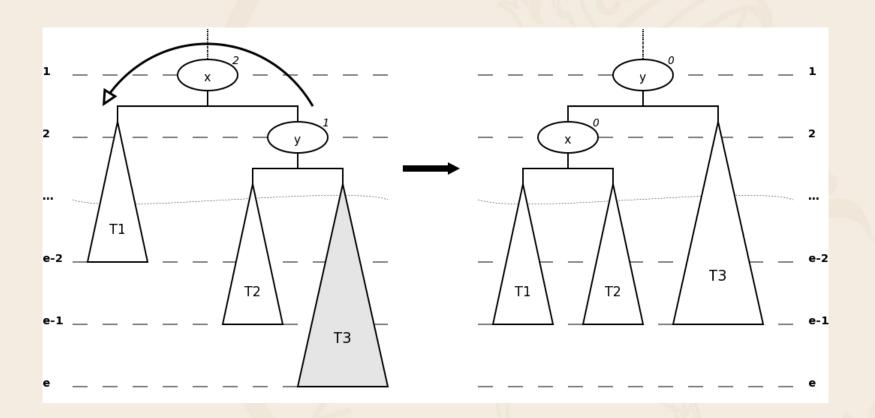


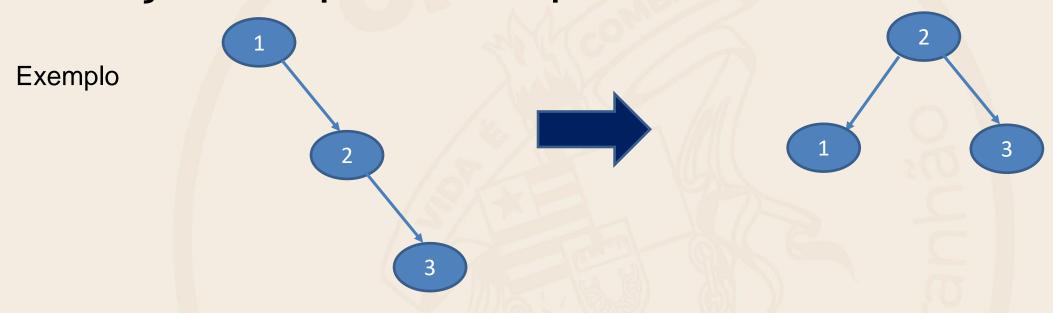




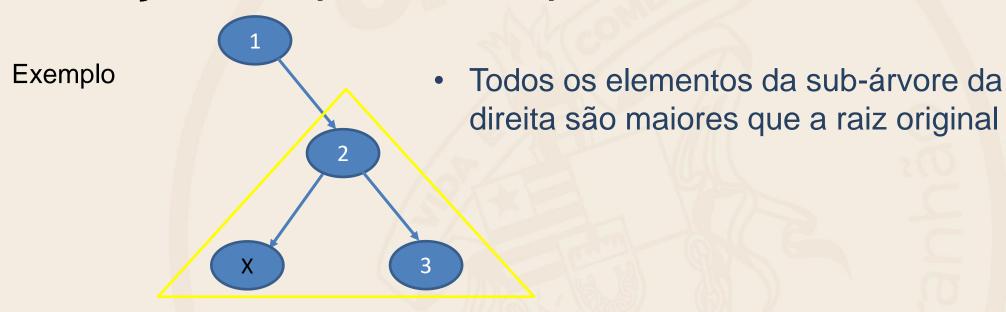






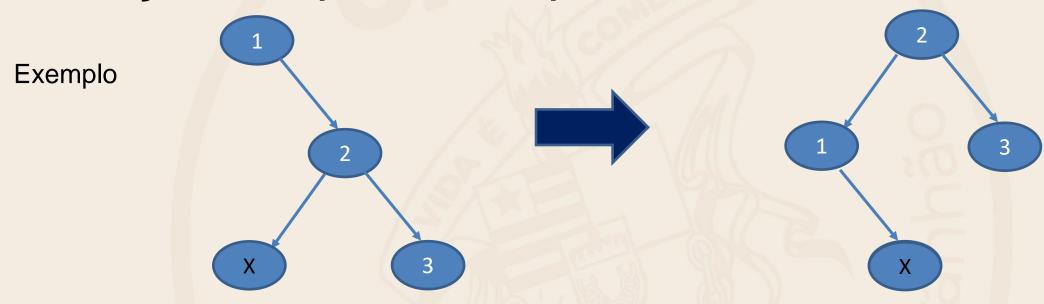


- Filho da Direita vira nova raiz
- A raiz original vira filho da esquerda da nova raiz



- Filho da Direita vira nova raiz
- A raiz original vira filho da esquerda da nova raiz

E se o Filho da Direita já tem um filho da esquerda?



- Filho da Direita vira nova raiz
- A raiz original vira filho da esquerda da nova raiz
- O Filho da Esquerda do Filho da Direita vira Filho da Direita do Filho da Esquerda

Rotação dupla a esquerda

Considere a seguinte situação:



- Rotação à esquerda?
- Não Resolve.

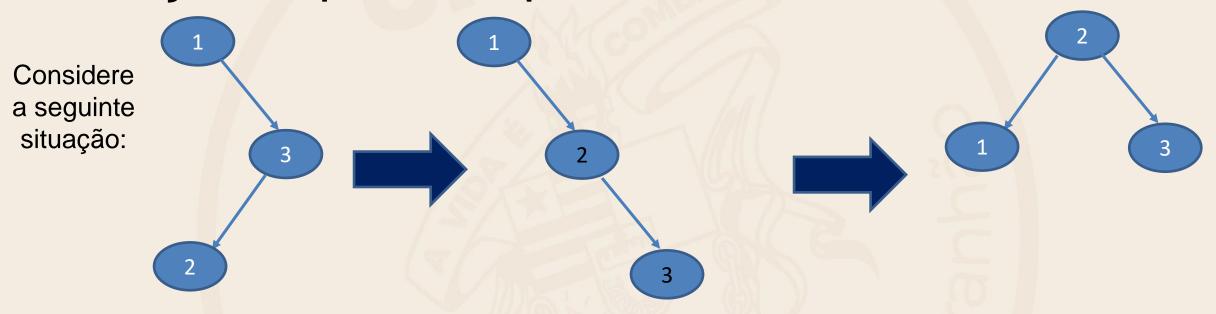
Rotação dupla a esquerda

Considere a seguinte situação:



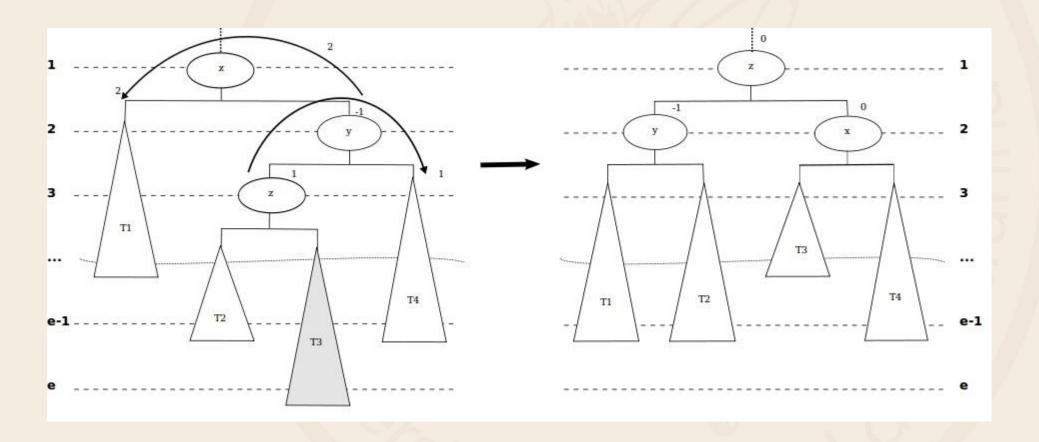
- Detectar: Sub-árvore da direita tem equilíbrio Positivo
 - Rotação à esquerda?
- Não Resolve.

Rotação dupla a esquerda



- Solução:
 - 1) Rotação à direita na sub-árvore da direita
 - 2) Rotãção à esquerda na sub-árvore original

Rotação dupla a esquerda

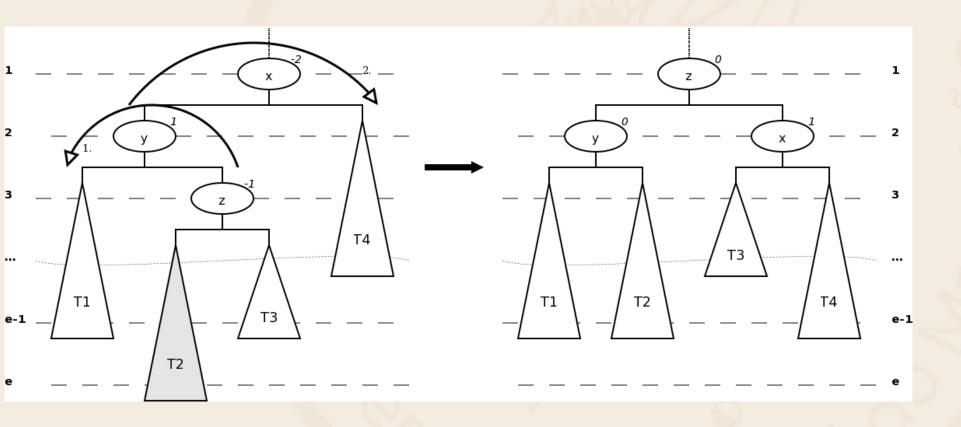


Rotação dupla a esquerda

Atividades

Insiram os seguintes valores e depois rotacione dupla a esquerda a partir da raiz:

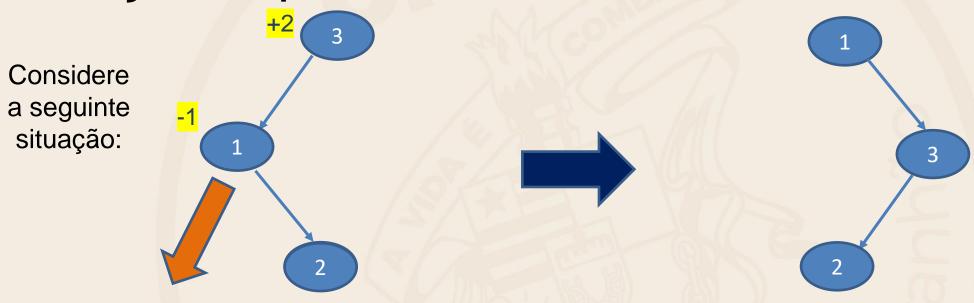
- a)[20, 40, 30]
- b) [20, 40, 30, 50]
- c) [20, 10, 40, 30, 50, 12]



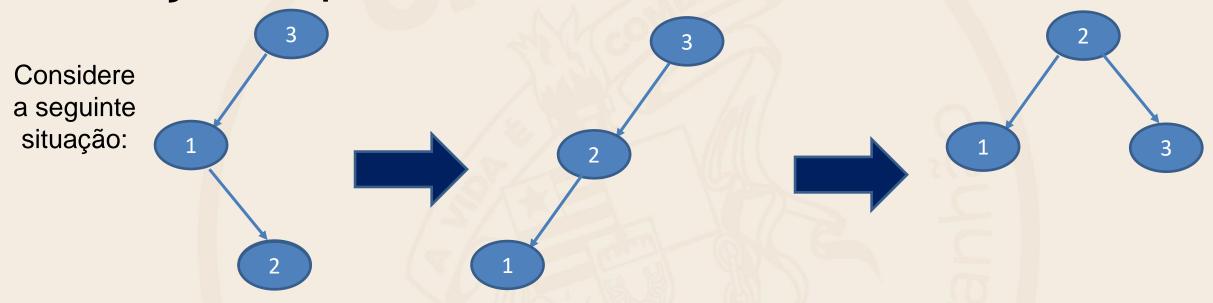
Considere a seguinte situação:



- Rotação à direita?
- Não Resolve.



- Detectar: Sub-árvore da esquerda tem equilíbrio Negativo
 - Rotação à direita?
 - Não Resolve.



- Solução:
 - 1) Rotação à esquerda na sub-árvore da esquerda
 - 2) Rotação à direita na sub-árvore original

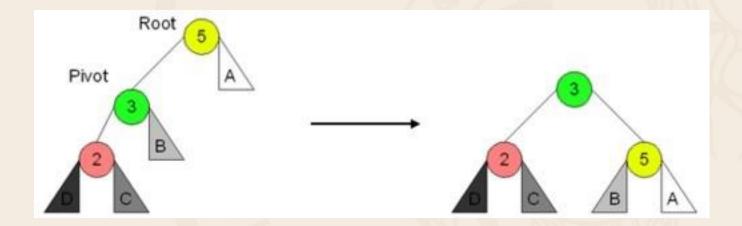
Atividades

Insiram os seguintes valores e depois rotacione dupla a direita a partir da raiz:

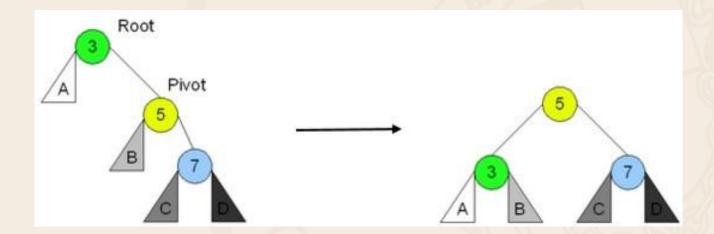
- a) [40, 20, 30]
- b) [40, 20, 30, 50]
- c) [40, 20, 30, 10,50, 80]

- Aplica-se, o mesmo algoritmo de inserção da árvore binária de busca.
- A cada inserção, checa-se os nós ascedentes.
- Caso o nó esteja desbalanceado, existem quatro diferentes configurações, como veremos a seguir.
- Para cada configração, existe uma rotação indicada.
 - Desbalanceada a esquerda: rotação a direita
 - Desbalanceada a direita: rotação a esquerda
 - Desbalanceada a esquerda e direita: dupla a direita
 - Desbalanceada a direita e esquerda: dupla a esquerda

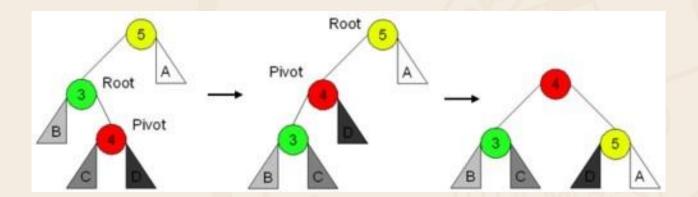
Desbalanceada a esquerda: rotação a direita



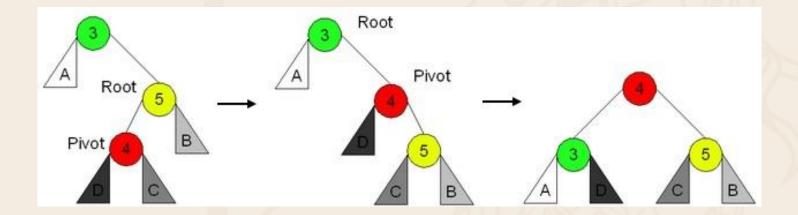
Desbalanceada a direita: rotação a esquerda



Desbalanceada a esquerda e direita: dupla a direita

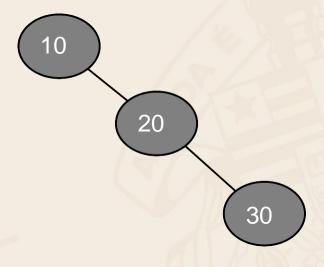


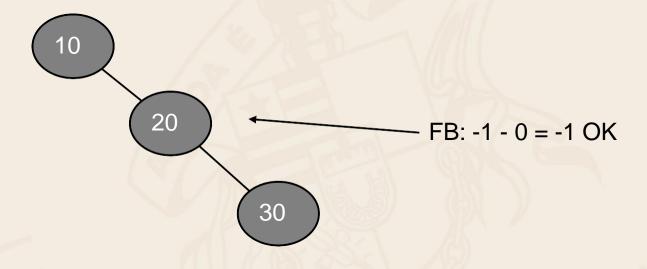
Desbalanceada a direita e esquerda: dupla a esquerda



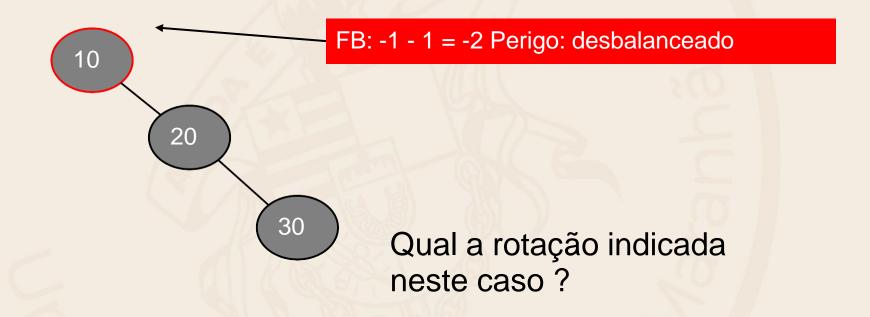


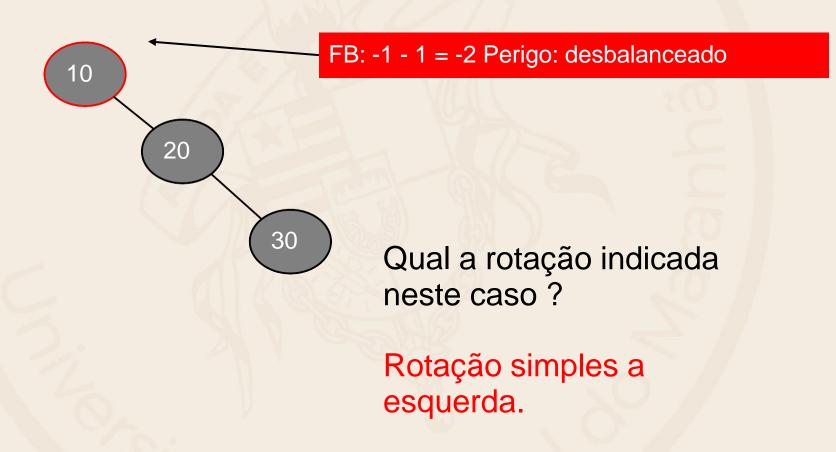


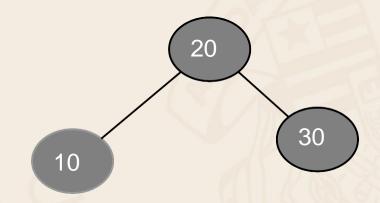




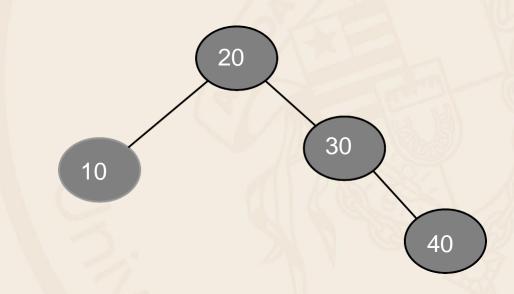


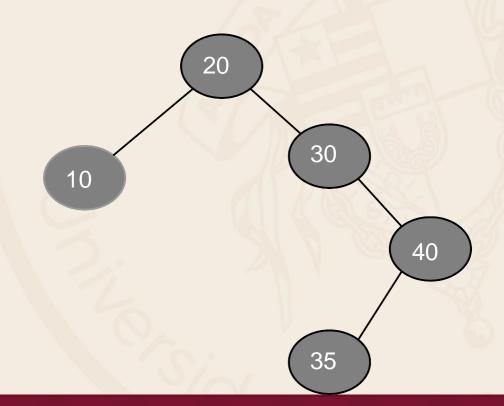


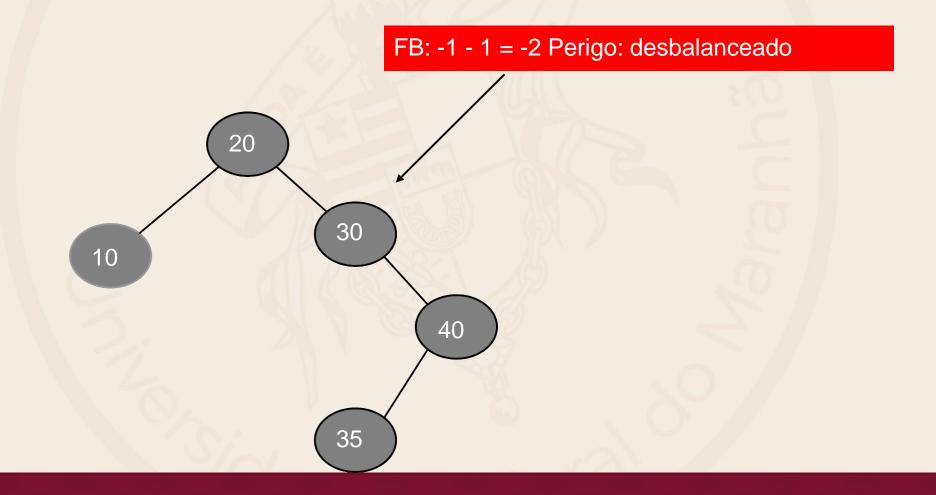




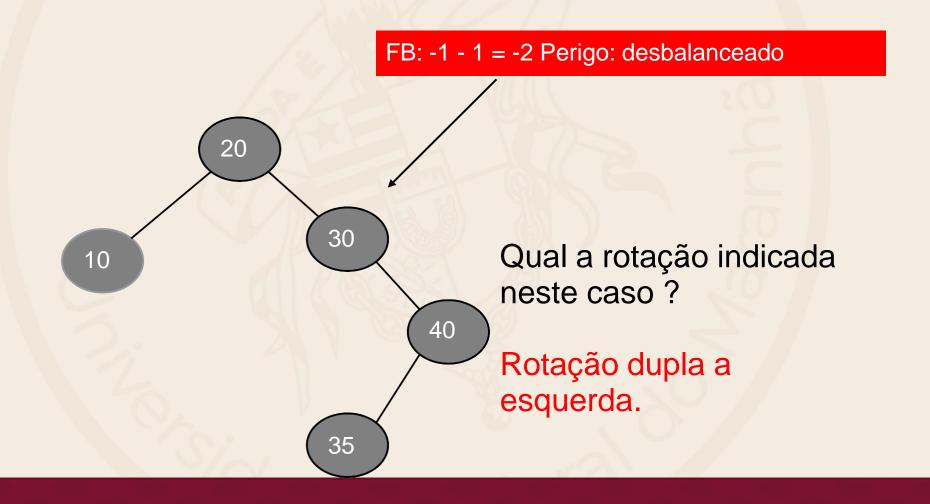
[10, 20, 30, 40]

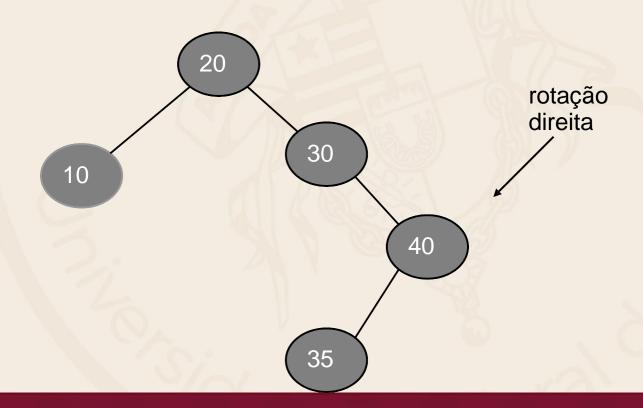


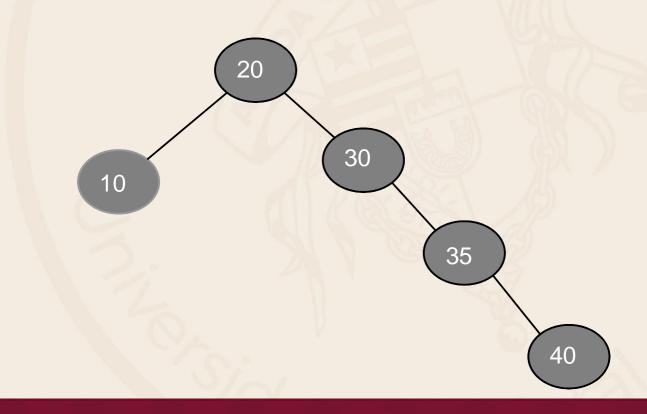


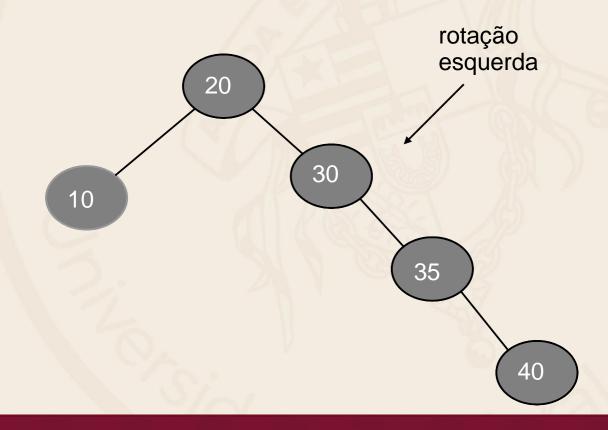


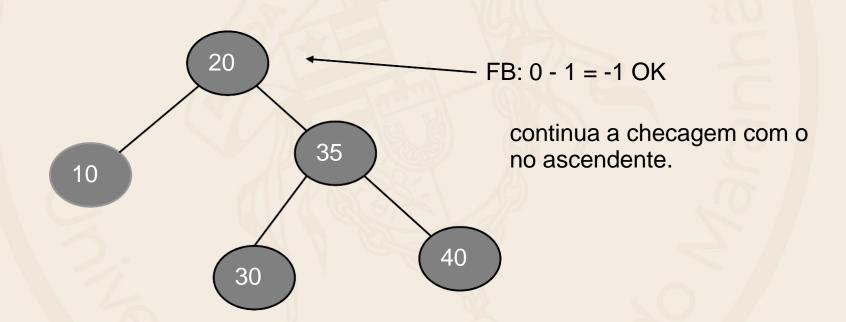


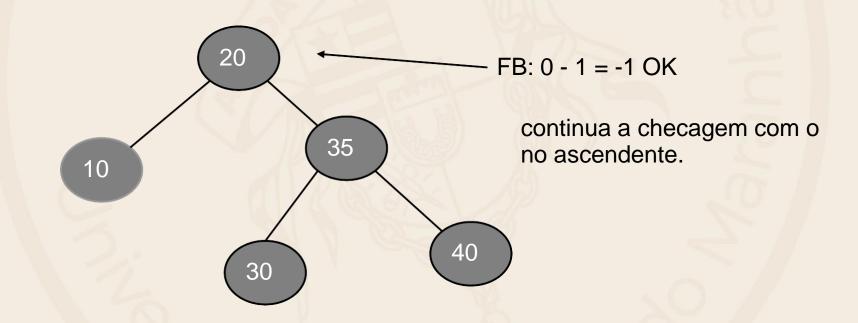










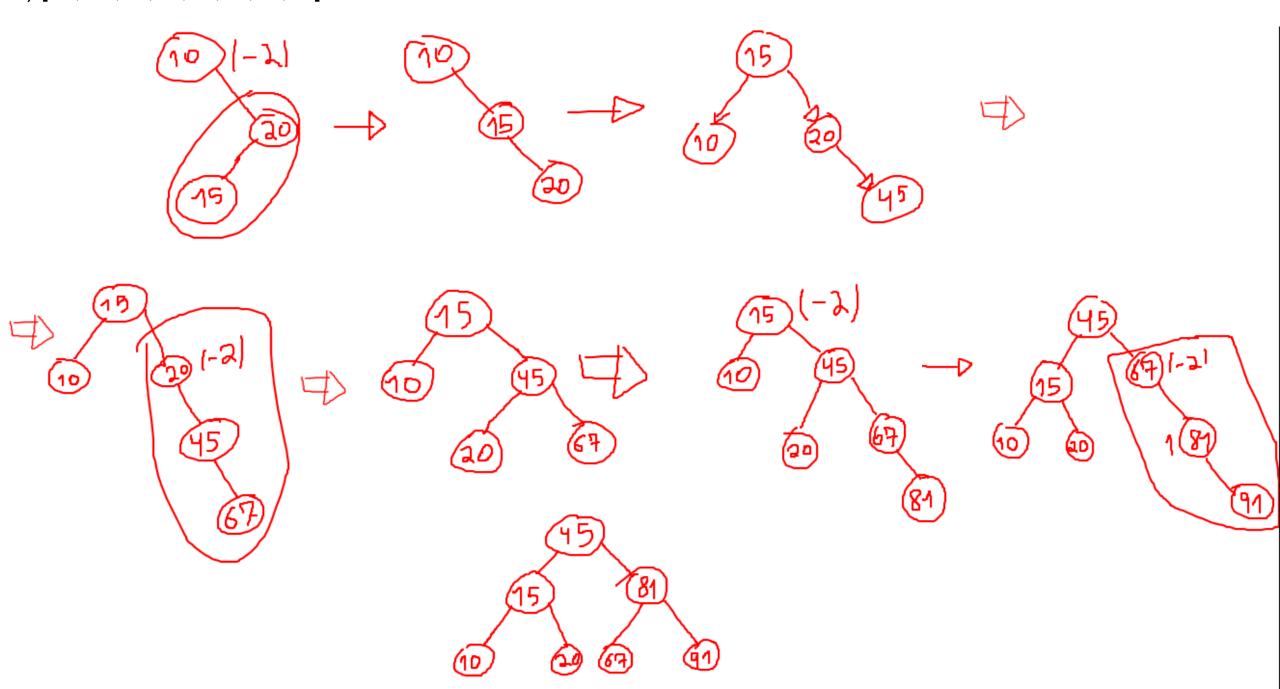


Atividades

A partir de uma árvore AVL, insiram os seguintes valores:

- a) [10, 20, 15, 45, 67, 81, 91, 10]
- b) [1, 5,80,20,67,91,8,10]
- c) [10,20,30, 50, 5, 15, 30]

a) [10, 20,15,45,67,81,91,10]



Atividades

Utilizando

- a) [10, 20, 15, 45, 67, 81, 91, 10]
- b) [1, 5,80,20,67,91,8,10]
- c) [10,20,30, 50, 5, 15, 30]

Atividades

A partir de uma árvore AVL, insiram os seguintes valores:

```
a) [30,15, 50, 5,10, 20]
```

- b) [80, 40, 100, 120, 90, 30]
- c) [20, 10, 40, 30, 50, 12, Exclua o 10, 80, 41, 37]
- d) [10, 50, 4, 90, 20, 8]
- e) [79, 25, 3, 7, 28, Exclua o 7, 80, 91, Exclua o 25, 82]

Apresentem o passo a passo da AVL ao incluir, excluir e rotacionar nós.

