

Estrutura de Dados II

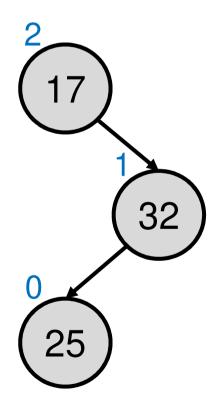
Prof. Me. Pietro M. de Oliveira



Quando rotações simples não funcionam?

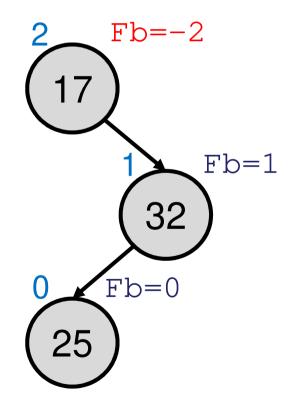


Considere a **árvore** de **busca** resultante da inserção dos seguintes dados: **17, 32 e 25**



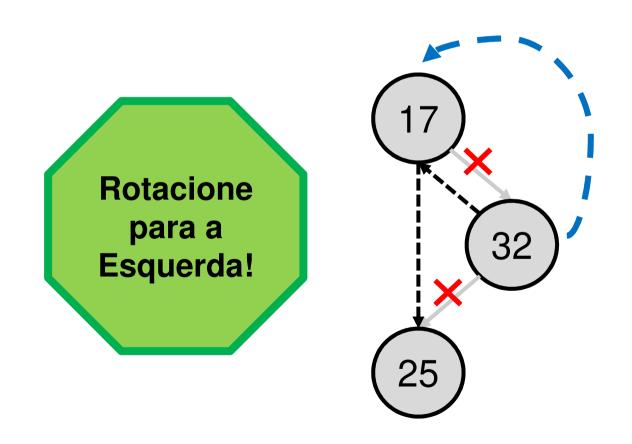


Fatores de balanceamento: nó 17 desbalanceado



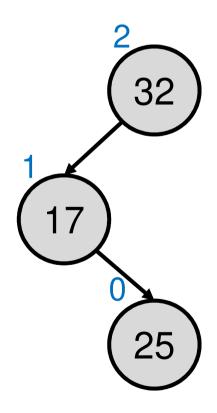


"Ora, professor, a solução é simples..."



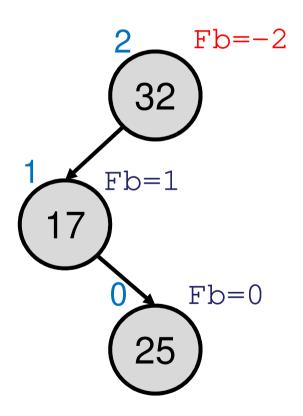


Árvore resultante depois da rotação para a esquerda:



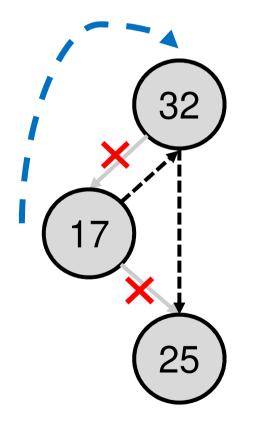


Fatores de balanceamento: nó 32 desbalanceado





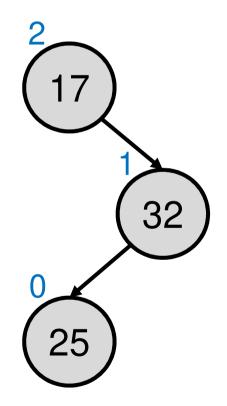
"Ora, professor, ACHO que a solução é simples..."





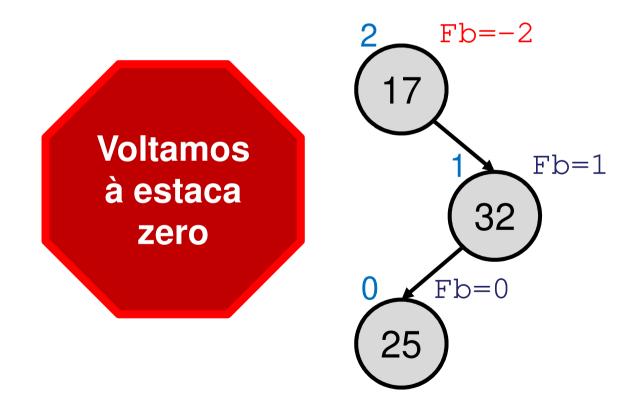


Árvore resultante depois da rotação para a direita:





Fatores de balanceamento: nó 17 desbalanceado





Rotações simples não resolvem todos os casos!!!



Fonte: telegraph.co.uk (Drake Meme)

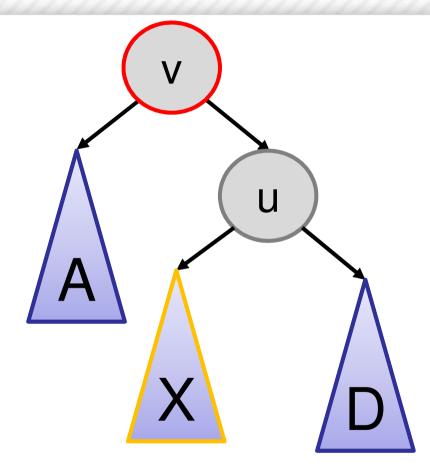


Rotação Dupla Direita-Esquerda

Balanceamento quebrado por inserção na subárvore da esquerda do filho à direita

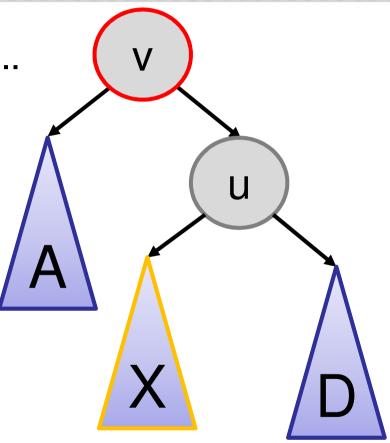


- Inserção feita em X
- X é subárvore
 esquerda
 do filho direito
 (nó u) em relação
 ao nó v, que foi
 desbalanceado





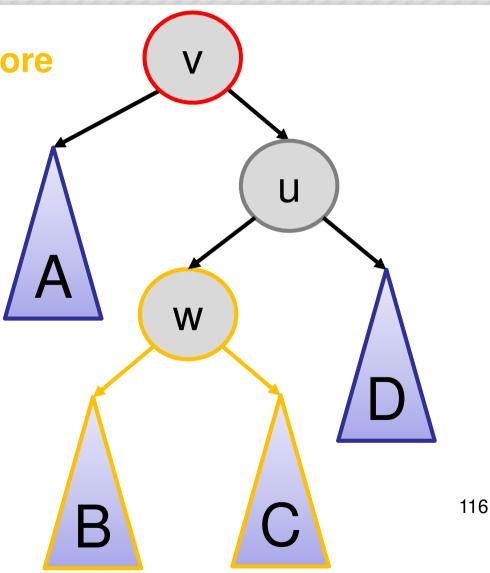
Expandindo a subárvore X...





 Inserção feita na subárvore com raiz em w

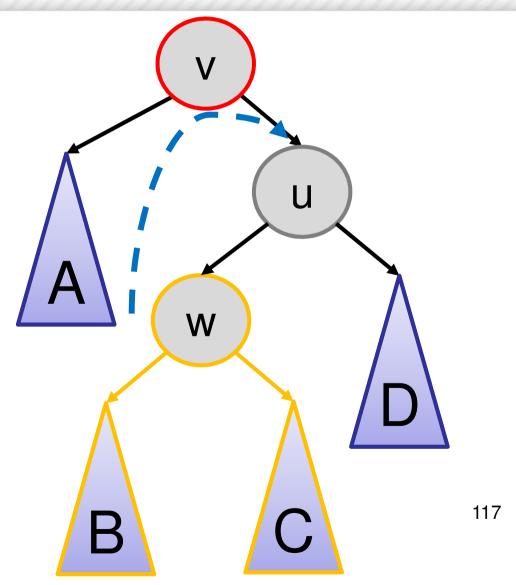
 w é raiz da subárvore à esquerda do filho direito (nó u) em relação ao nó v, que foi desbalanceado





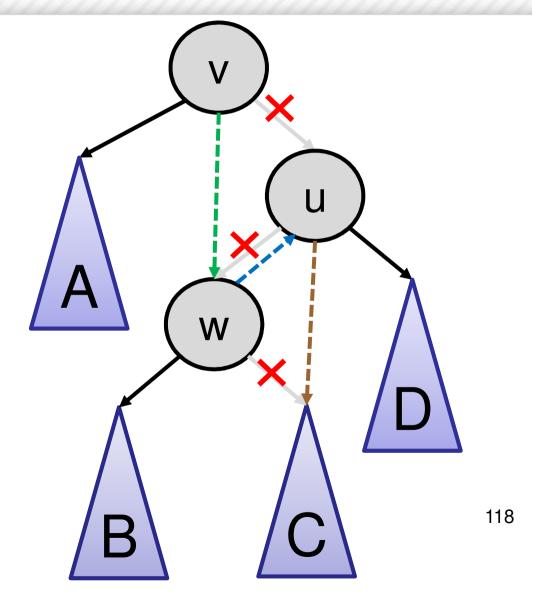
Solução - 1º Etapa:

 Rotação de w à direita



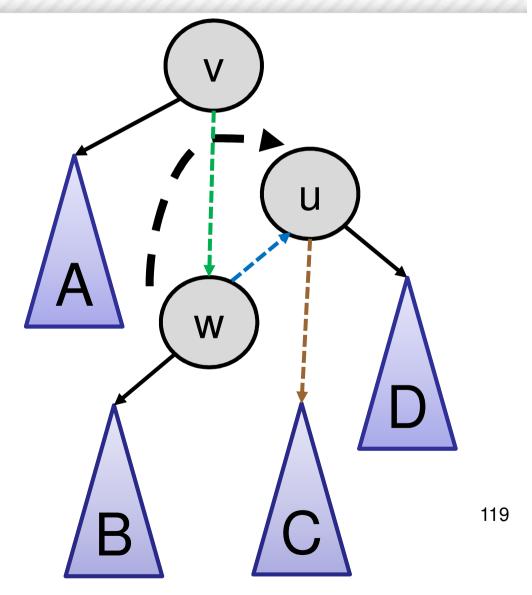


- w passa a ser filho á direita de v
- 2. u passa a ser filho à direita de w
- 3. C passa a ser subárvore à esquerda de u



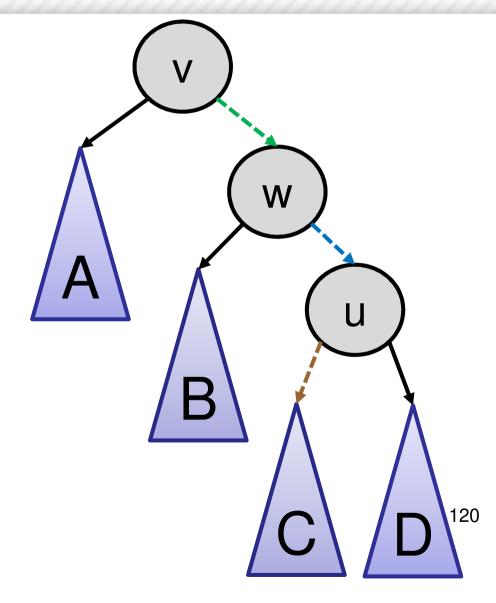


- w passa a ser filho á direita de v
- 2. u passa a ser filho à direita de w
- 3. C passa a ser subárvore à esquerda de u

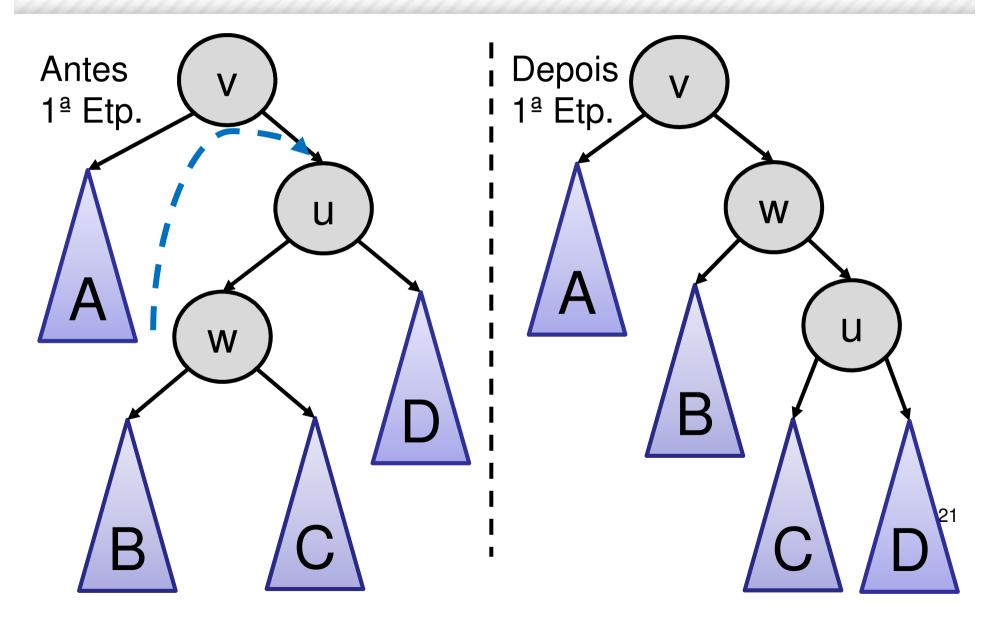




- w passa a ser filho á direita de v
- 2. u passa a ser filho à direita de w
- 3. C passa a ser subárvore à esquerda de u



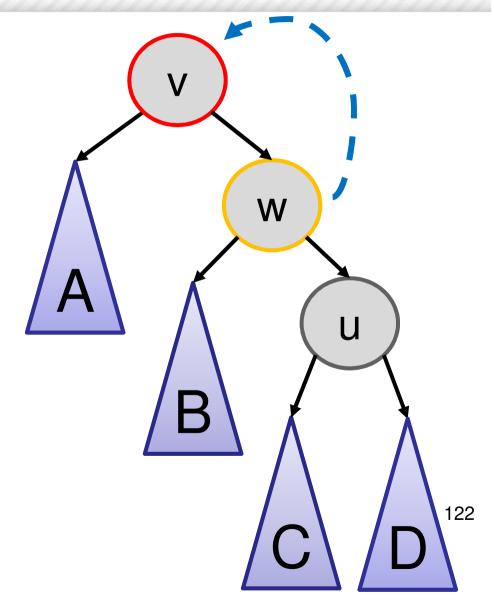






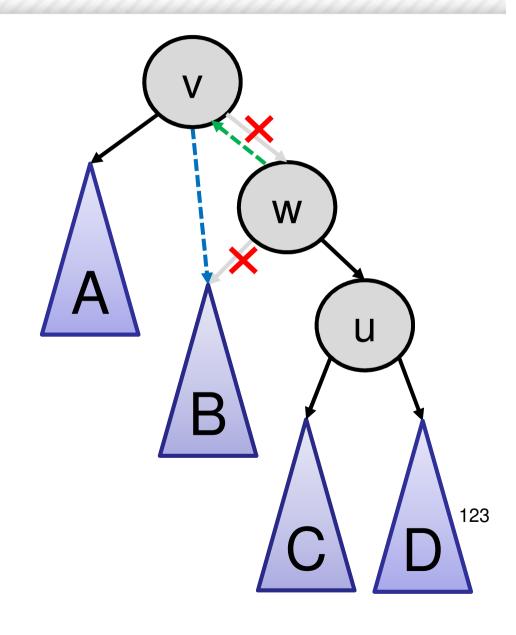
Solução - 2ª Etapa:

 Rotação de w à esquerda



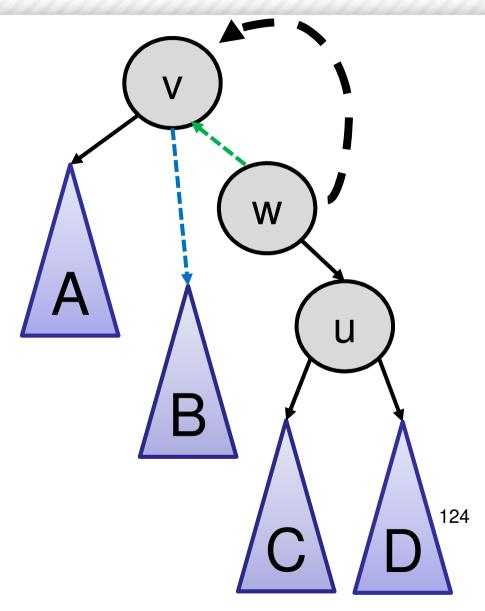


- v passa a ser filho
 à esquerda de w
- 2. B passa a ser subárvore à direita de v



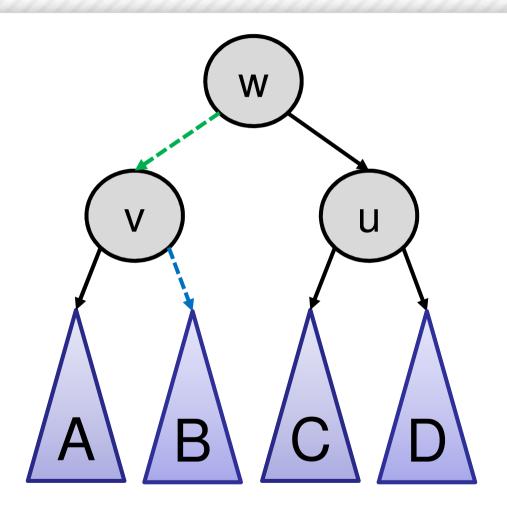


- v passa a ser filho
 à esquerda de w
- 2. B passa a ser subárvore à direita de v

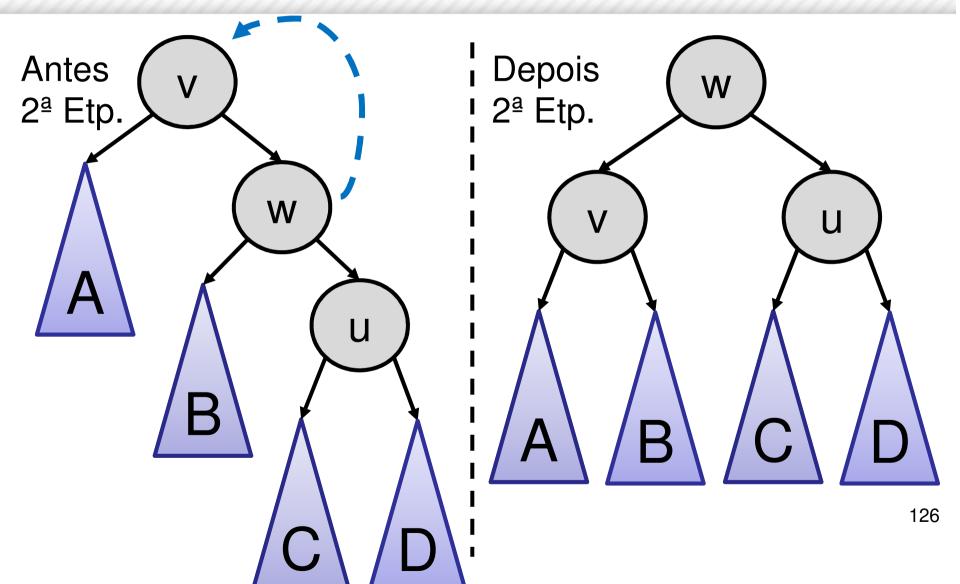




- v passa a ser filho
 à esquerda de w
- 2. B passa a ser subárvore à direita de v









Exemplo

Rotação dupla direita-esquerda



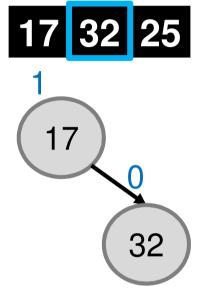
Montar a árvore para: 17 32 25





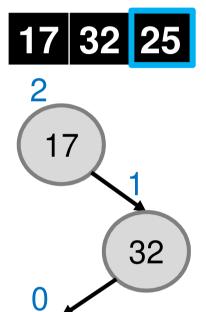


Montar a árvore para: 17 32 25





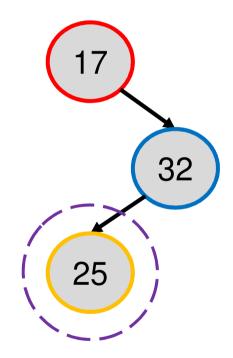
Montar a árvore para: 17 32 25



25



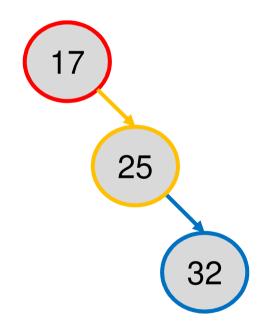
Repare que a inserção do nó 25 desbalanceou a árvore com raiz em 17



Inserção na subárvore à esquerda do filho à direita de 17 Solução: rotacionar o nó 25 à direita e depois à esquerda



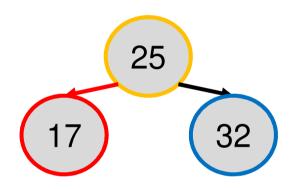
1ª Etapa: rotação à direita aplicada sobre o nó 25



- 1. Nó 25 passa a ser filho à direita de 17
- 2. Nó 32 passa a ser filho à direita de 25



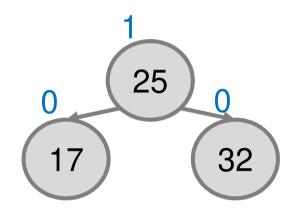
2ª Etapa: rotação à esquerda aplicada sobre o nó 25



- 1. Nó 25 passa a ser raiz
- 2. Nó 17 passa a ser filho à esquerda de 25



Árvore AVL balanceada!





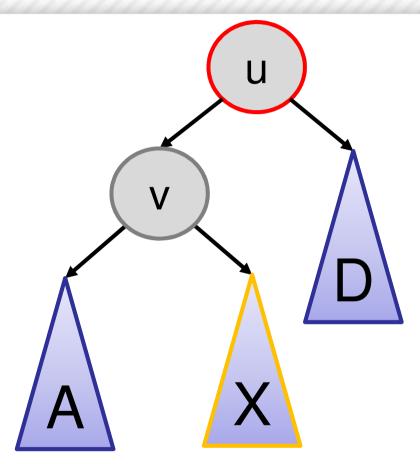
Rotação Dupla Esquerda-Direita

Balanceamento quebrado por inserção na subárvore à direita do filho à esquerda



Árvores AVL Rotação Dupla Esquerda-Direita

- Inserção feita em X
- X é subárvore direita
 do filho esquerdo (nó v) em relação ao nó u, que foi desbalanceado





Árvores AVL Rotação Dupla Esquerda-Direita

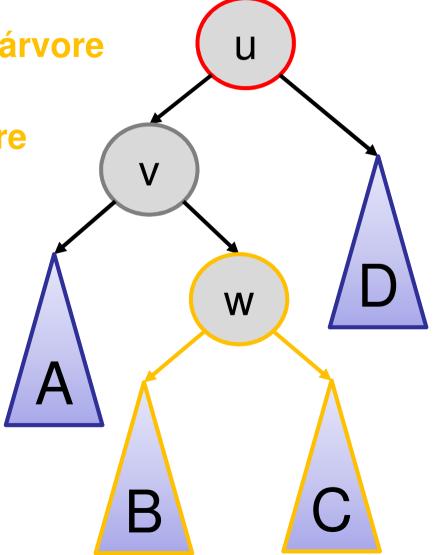
Expandindo a subárvore X...



 Inserção feita na subárvore com raiz em w

w é raiz da subárvore

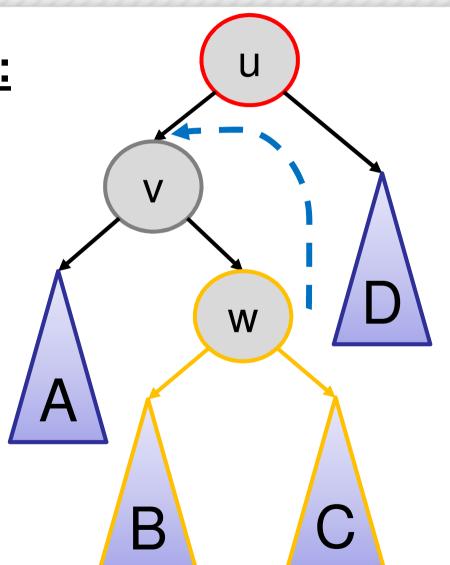
à direita
do filho esquerdo
(nó v) em relação
ao nó u, que foi
desbalanceado





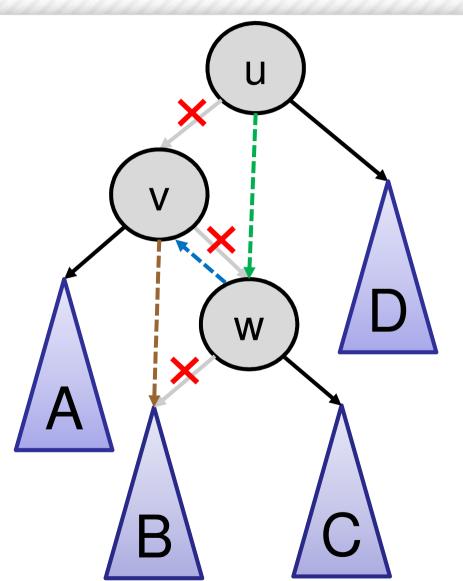
Solução - 1ª Etapa:

 Rotação de w à esquerda



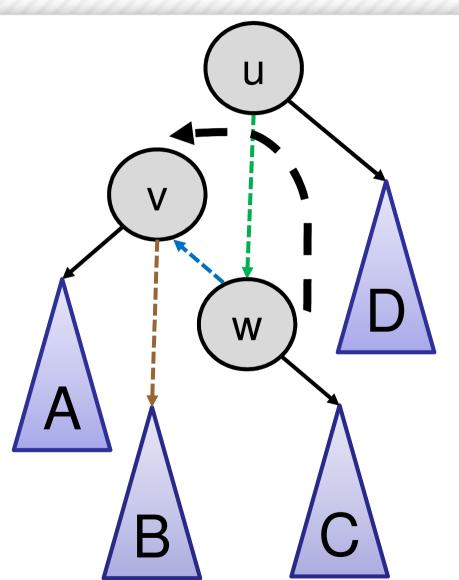


- w passa a ser filho á esquerda de u
- v passa a ser filhoà esquerda de w
- 3. B passa a ser subárvore à direita de v



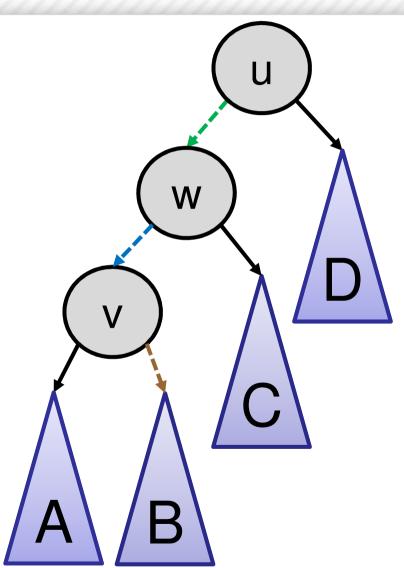


- w passa a ser filho á esquerda de u
- v passa a ser filhoà esquerda de w
- 3. B passa a ser subárvore à direita de v

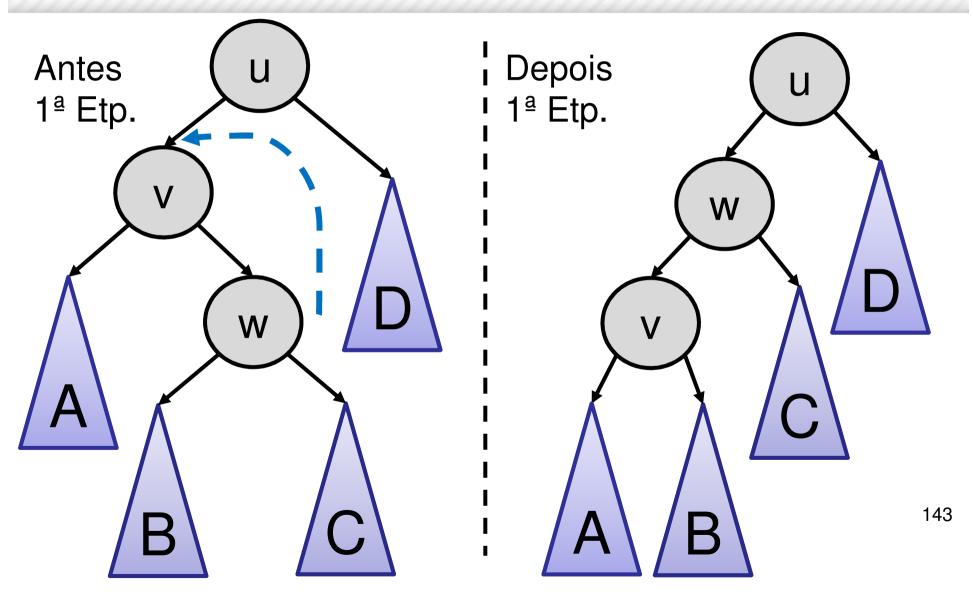




- w passa a ser filho á esquerda de u
- v passa a ser filhoà esquerda de w
- 3. B passa a ser subárvore à direita de v



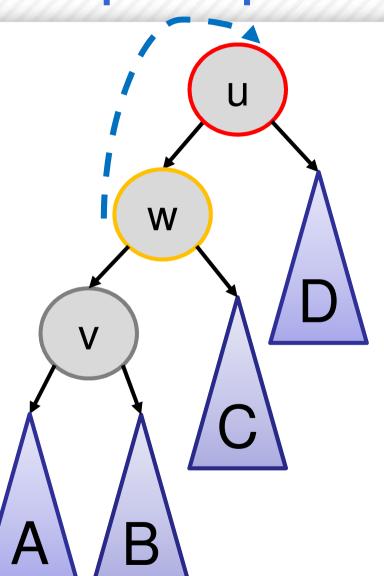






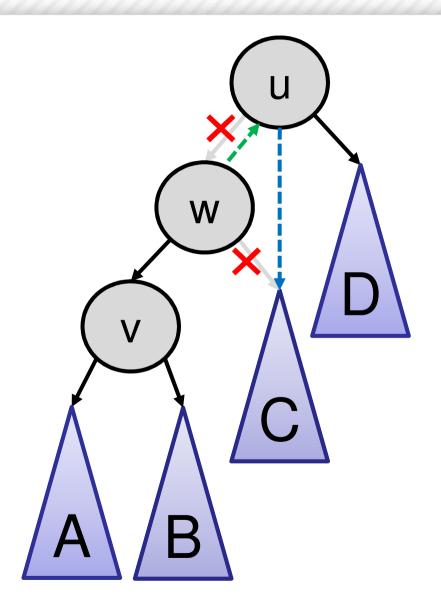
Solução - 2ª Etapa:

 Rotação de w à direita



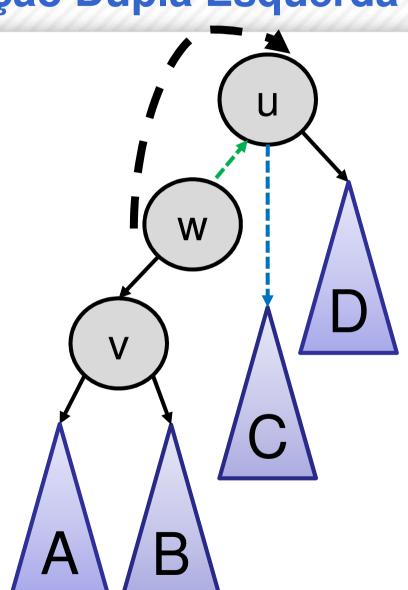


- u passa a ser filho
 à direita de w
- 2. C passa a ser subárvore à esquerda de u



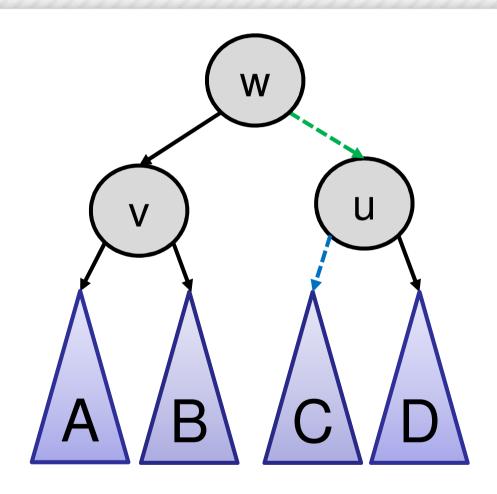


- u passa a ser filho
 à direita de w
- 2. C passa a ser subárvore à esquerda de u

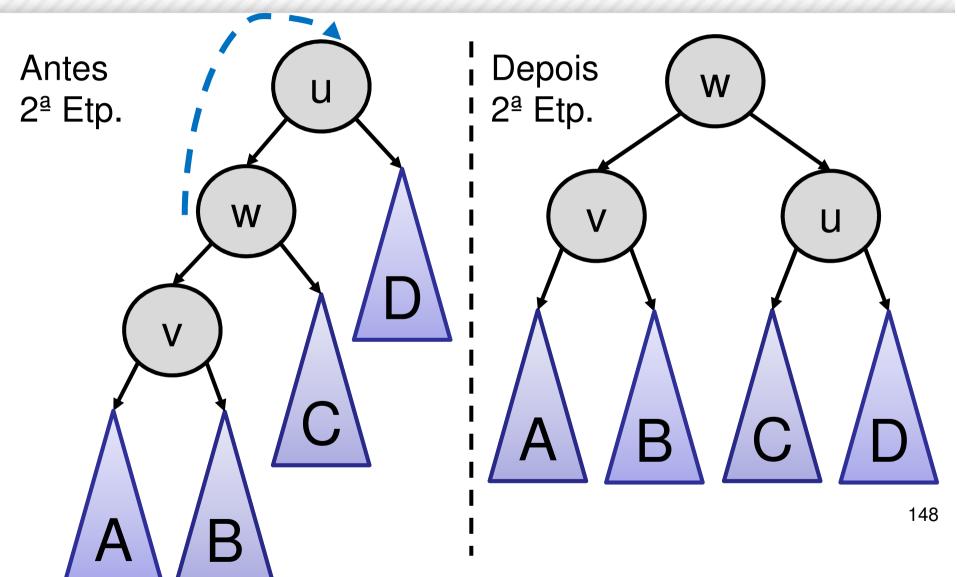




- u passa a ser filho
 à direita de w
- 2. C passa a ser subárvore à esquerda de u









Exemplo

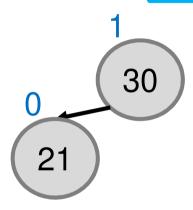
Rotação dupla esquerda-direita



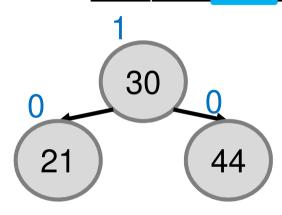




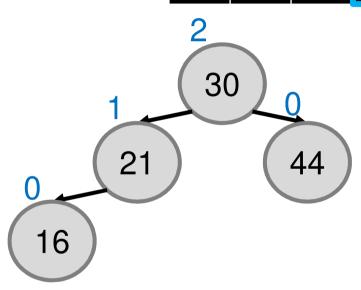




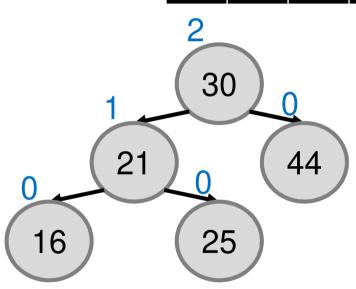




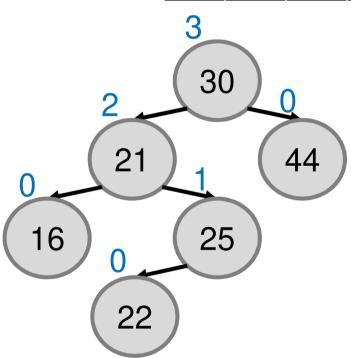






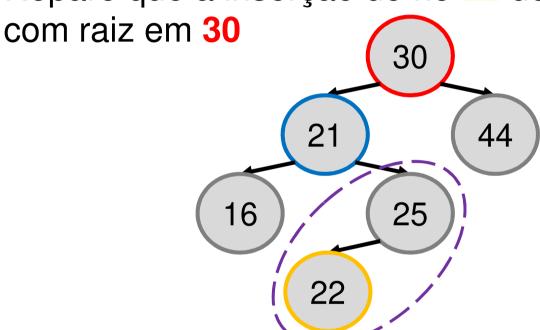








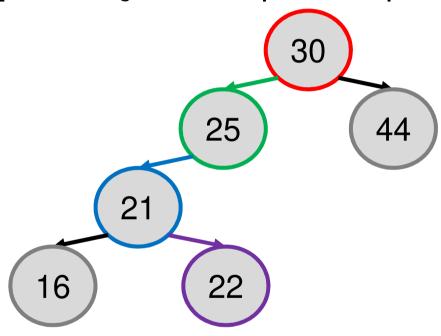
Repare que a inserção do nó 22 desbalanceou a árvore



Inserção na subárvore à direita do filho à esquerda de 30 Solução: rotacionar o nó 25 à esquerda e depois à direita



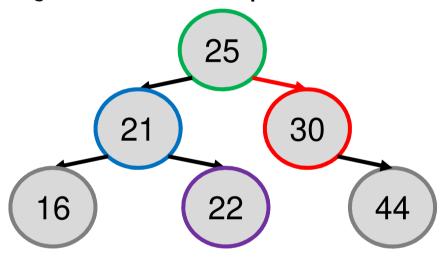
1ª Etapa: rotação à esquerda aplicada sobre o nó 25



- 1. Nó 25 passa a ser filho à esquerda de 30
- 2. Nó 21 passa a ser filho à esquerda de 25
- 3. Nó 21 "adota" a subárvore com raiz em 22



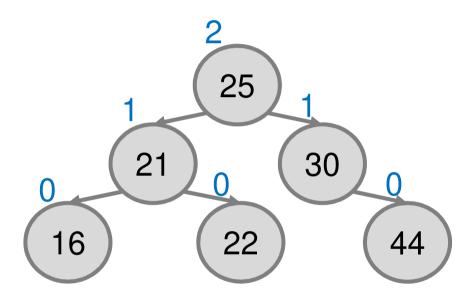
2ª Etapa: rotação à direita aplicada sobre o nó 25



- 1. Nó 25 passa a ser raiz
- 2. Nó 30 passa a ser filho à direita de 25



Árvore AVL balanceada!







Situações que causam desbalanceamento

- Inserção na <u>subárvore</u> <u>direita</u> do <u>filho</u> à <u>direita</u>
 - Solução: rotação simples à esquerda
- Inserção na <u>subárvore</u> <u>esquerda</u> do <u>filho</u> à <u>esquerda</u>
 - Solução: rotação simples à direita
- Inserção na <u>subárvore</u> <u>esquerda</u> do <u>filho</u> à <u>direita</u>
 - Solução: rotação dupla direita-esquerda
- Inserção na <u>subárvore</u> <u>direita</u> do <u>filho</u> à <u>esquerda</u>
 - Solução: rotação dupla esquerda-direita





- Caminhamento em árvores binárias
 - Pré-ordem, em-ordem, pós-ordem
- Árvore binária de busca
- Balanceamento com Árvores AVL
 - Rotações simples
 - Rotações duplas



Estrutura de Dados II

Prof. Me. Pietro M. de Oliveira