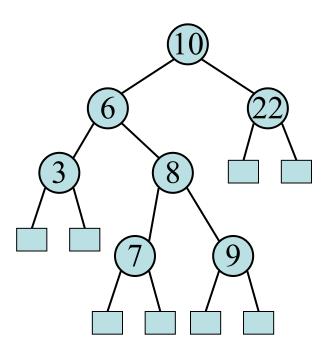
IFRN

- Seja T uma árvore binária de pesquisa
- Cada nó deve estar associado a uma cor rubro ou negra
- Uma árvore é rubro-negra quando as seguintes condições são satisfeitas:
 - i. Se v é nó externo , v é negro
 - ii. O nó raiz é negro
 - iii. Se v é rubro, então ambos os filhos são negros
 - iv. Os caminhos de v para seus nós descendentes externos possuem idêntico número de nós negros

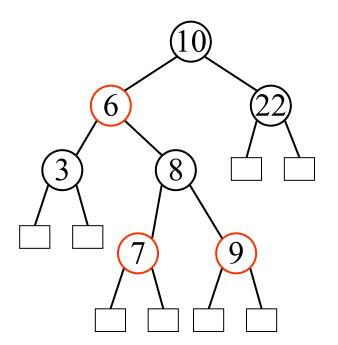
Exemple 1



OBS.: as propriedades acima asseguram que o maior caminho desde a raiz até uma folha é no máximo duas vezes maior que o de qualquer outro caminho até outra folha, e portanto a árvore é aproximadamente balanceada e as operações básicas levarão o tempo de O(log n)

Ex.: 14,9,10,8 = 4 nós14,17 = 2 nós

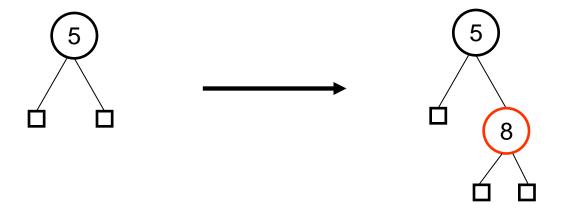
- Altura negra de um nó
 - É representado pelo número de nós negros encontrados até qualquer nó folha descendente



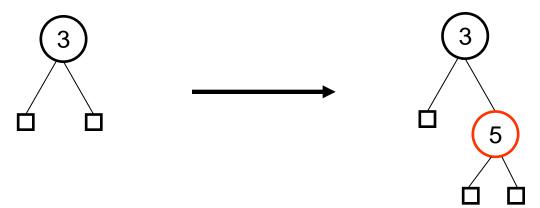
A altura negra é 2

- Ao contrário da árvore AVL, temos agora vários critérios para ajustar simultaneamente
- Ao inserir um nó v numa posição vazia da árvore (nó nulo) este é pintado de rubro. Pintando o nó de rubro o critério IV é preservado, já que um nó rubro não contribui para a altura negra da árvore (hb(v))

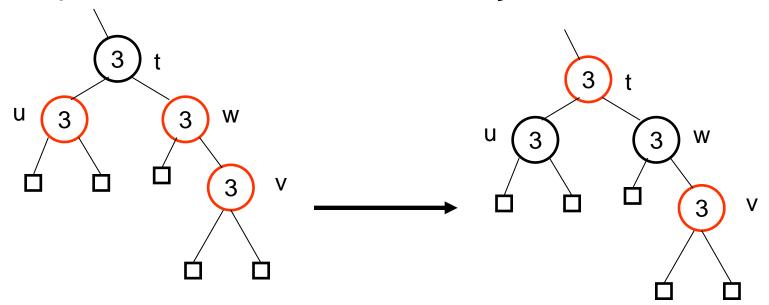
• Ex.: incluir 8



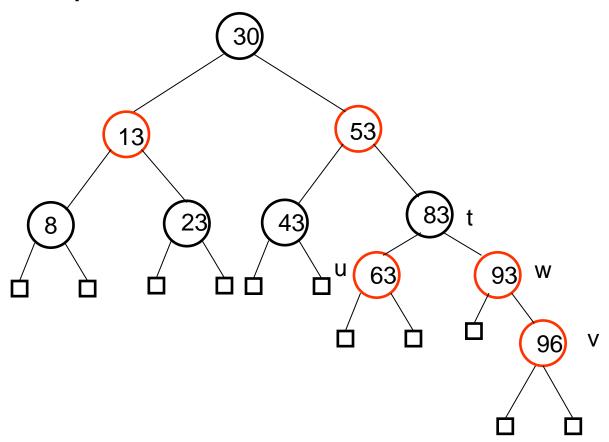
- Quando incluímos um nó em uma árvore Rubro-Negra, alguns ajustes podem ser necessários. Destacamos três casos:
 - Caso 1: se w, o pai de v, é negro, nada mais precisa ser feito já que o critério IV foi mantido



– Caso 2: Suponha w rubro e t, o pai de w(avó de v) é negro. Se u, o irmão de w (tio de v) é rubro, ainda é possível manter o critério IV apenas fazendo a re-coloração de t,u e w

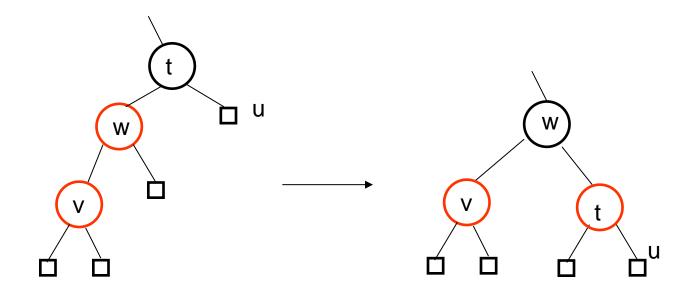


 Se o pai de t for rubro o processo deverá ser repetido fazendo v=t

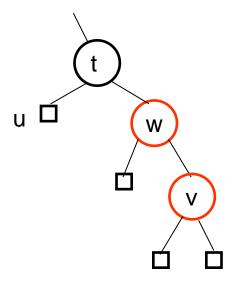


Caso 3: suponha w rubro, seu pai t é negro e seu irmão u é negro. Neste caso, para manter o critério III é necessário fazer rotações com w, v, t e u. Existe 4 subcasos que correspondem às 4 rotações possíveis

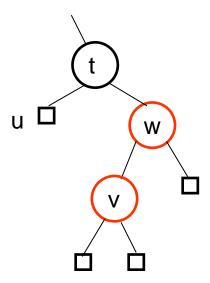
Caso 3a: Rotação direita simples



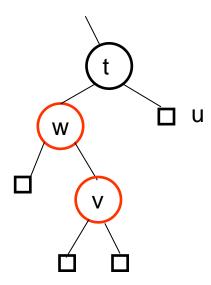
Caso 3b: Rotação esquerda simples



Caso 3c: Rotação esquerda dupla



Caso 3d: Rotação direita dupla



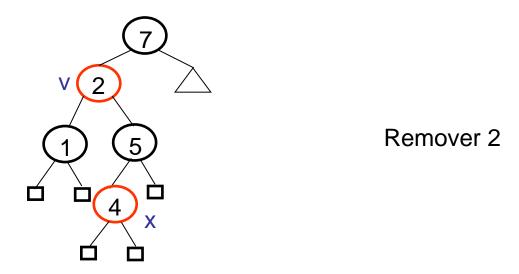
- É um pouco mais complexa do que a inserção
 - Passos:
 - Encontre o nó v a ser removido
 - Remova o nó v da mesma forma que em uma árvore binária de pesquisa
 - Ajuste os critérios da árvore rubro-negra

Situações

 As situações que podem ocorrer na remoção de elementos são quatro.

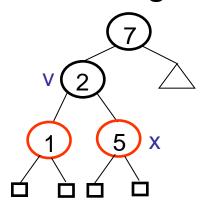
Situação	V	sucessor
1	Rubro	Rubro
2	Negro	Rubro
3	Negro	Negro
4	Rubro	Negro

 Situação 1 – seja v o nó a ser removido. Sendo v rubro e x, sucessor de v, também rubro



 Nada necessita ser feito, pois a árvore Rubro-Negra continua atendendo a todos os critérios

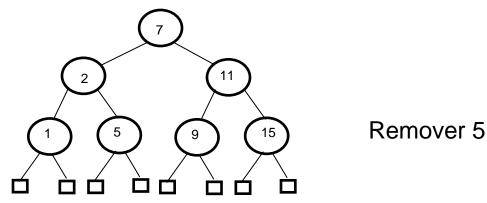
- Situação 2 –v é negro e x é rubro.
 - Pinte x de negro e pare.



Remover 2

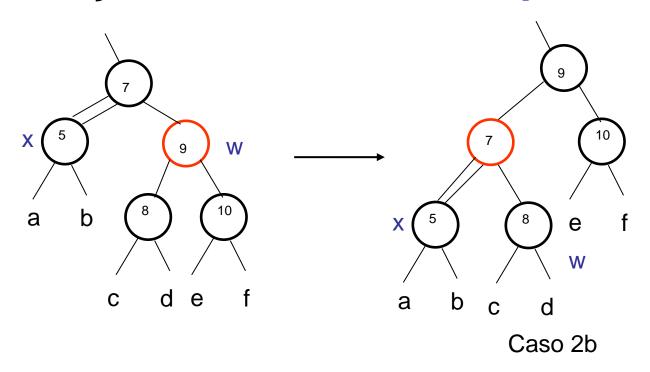
Duplo Negro

 Ocorre após a retirada de um nó negro. O duplo negro é uma forma de compensar a falta do nó removido na altura negra da árvore.



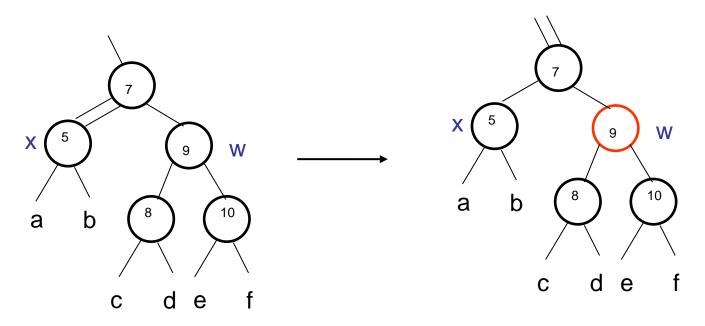
- Situação 3 –v é negro e x é negro.
 - Caso 1: se x é negro e x tem irmão w rubro e pai negro. Marque ele com um duplo negro e faça o seguinte:
 - Faça uma rotação simples esquerda
 - Pinte w de negro
 - Pinte pai de x de rubro

Situação 3 – caso 1 - exemplo



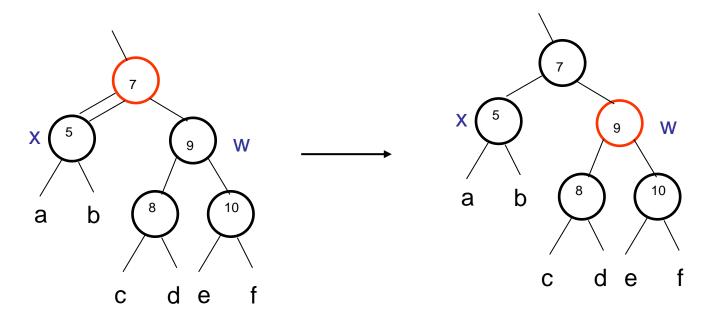
- Situação 3 –v é negro e x é negro.
 - Caso 2a: se x é negro, tem irmão w negro com filhos negros e pai negro. faça o seguinte:
 - Pinte o irmão w de rubro

Situação 3 – caso 2a - exemplo



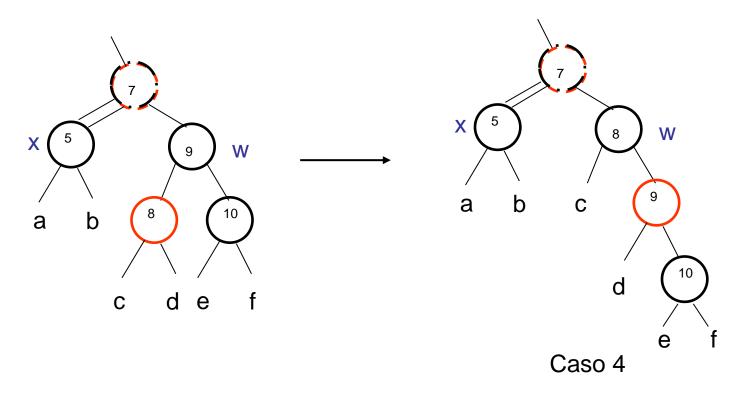
- Situação 3 –v é negro e x é negro.
 - Caso 2b: se x é negro, tem irmão w negro com filhos negros e pai rubro. faça o seguinte:
 - Pinte o irmão w de rubro e o pai de x de negro

Situação 3 – caso 2b - exemplo



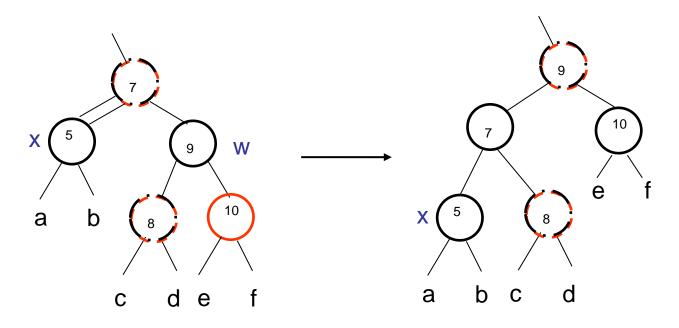
- Situação 3 –v é negro e x é negro.
 - Caso 3: se x é negro, tem irmão w negro, tem pai de qualquer cor (rubro ou negro), tem irmão w com filho esquerdo rubro e irmão w com filho direito negro. faça o seguinte:
 - Rotação simples direita em w
 - Trocar as cores de w com seu filho esquerdo

Situação 3 – caso 3 - exemplo



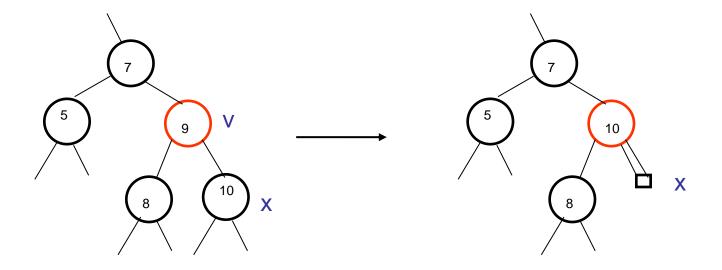
- Situação 3 –v é negro e x é negro.
 - Caso 4: se x é negro, tem irmão w negro, tem pai de qualquer cor (rubro ou negro), tem irmão w com filho esquerdo qualquer cor e irmão w com filho direito rubro. faça o seguinte:
 - Rotação simples a esquerda
 - Pinte o pai de negro
 - w igual a cor anterior do pai de x
 - Pinte o filho direito de w de negro

Situação 3 – caso 4 - exemplo

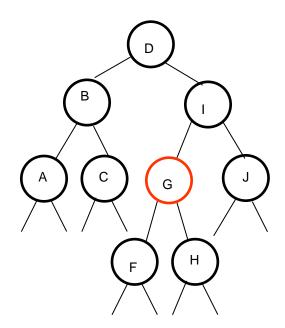


- Situação 4 –v é rubro e x é negro.
 - Similar à situação 3. faça o seguinte:
 - Pinte x de rubro
 - Proceda como na situação 3

Situação 4 – exemplo



Exercício 1: remover C



Exercício 2: remover B

