Unidade VI: Árvores Alvinegras

Prof. Max do Val Machado



Instituto de Ciências Exatas e Informática Curso de Ciência da Computação

Introdução

Estrutura de dados mais eficiente de representar as árvores-2.3.4,
evitando o desperdício de memória

 Substitui a representação múltipla de nós por uma representação única contendo os atributos: elemento, apontadores esq e dir e um bit de cor

Introdução

Simula a hierarquia 2.3.4, colorindo as ligações entre os nós de duas formas:

Se os elementos de dois nós pertencem ao mesmo nó da 2.3.4
(elementos gêmeos), ele será preto (traço grosso)

 Se eles estiverem em nós diferentes da árvore inicial, ele será branco (traço fino)

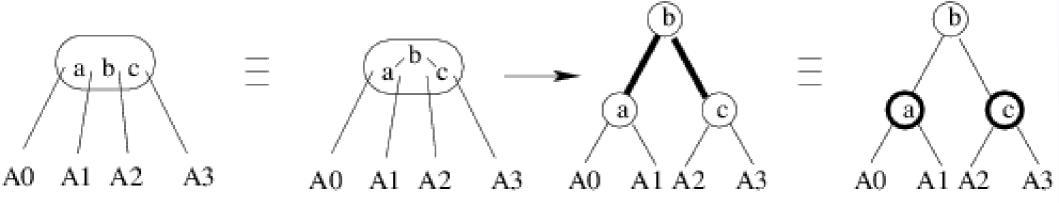
Introdução

Na verdade, colorimos os nós em vez das arestas

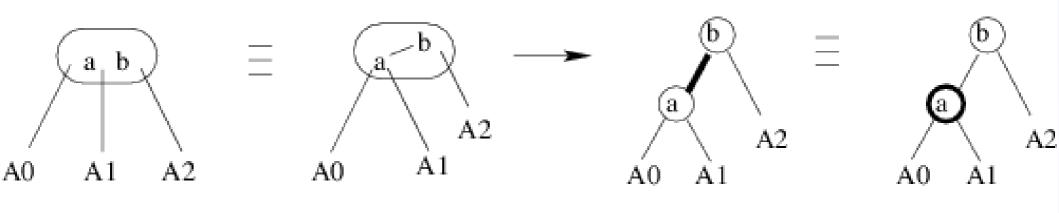
 A atribuição de cores é feita de forma que cada nó tem a cor da ligação que aponta para ele

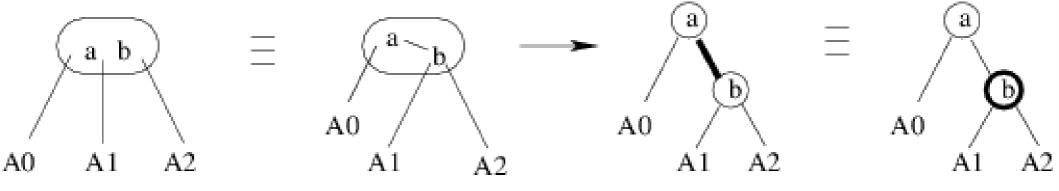
 Assim, um nó será preto se, e somente se, seu elemento for gêmeo ao de seu pai

Exemplo de 4-nó

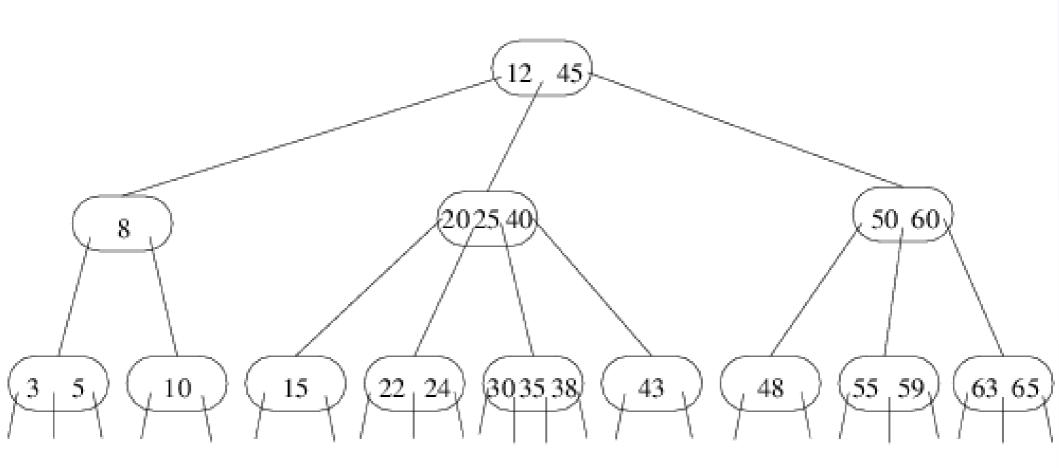


Os Dois Exemplos de 3-nó

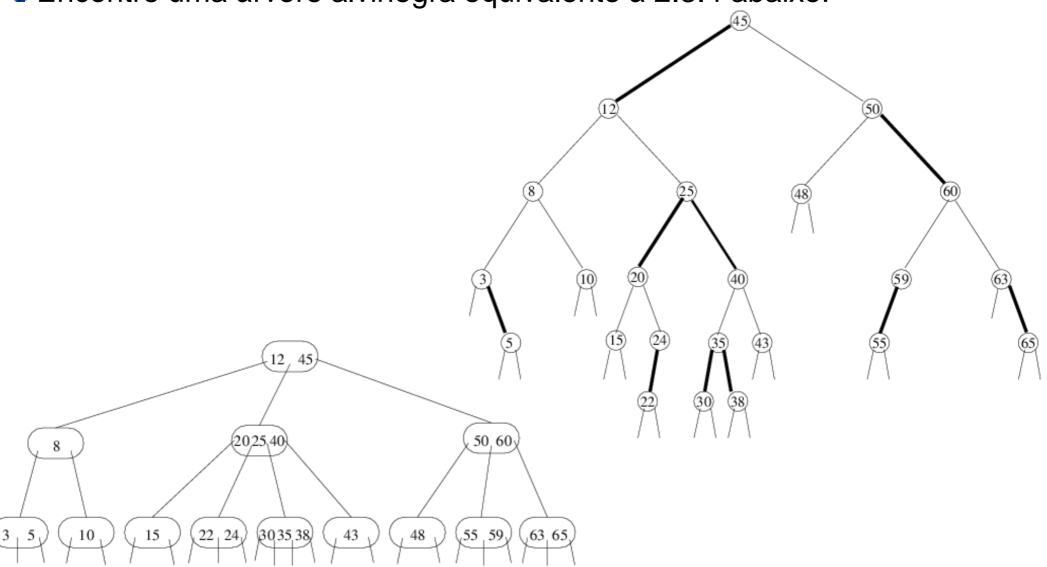




Encontre uma árvore alvinegra equivalente à 2.3.4 abaixo:



Encontre uma árvore alvinegra equivalente à 2.3.4 abaixo:



Dada uma 2.3.4 qualquer com altura h, qual é a altura máxima da alvinegra correspondente?

Dada uma 2.3.4 qualquer com altura h, qual é a altura mínima da alvinegra correspondente?

- Dada uma 2.3.4 qualquer com altura h, qual é a altura máxima da alvinegra correspondente?
 - Resposta: Quando todos os nós da 2.3.4 são 4 ou3-nó, temos 2h

- Dada uma 2.3.4 qualquer com altura h, qual é a altura mínima da alvinegra correspondente?
 - Resposta: Quando todos os nós da 2.3.4 são 2-nó, temos h

Qual é o número máximo de ligações pretas consecutivas?

Qual é a relação entre as arestas da 2.3.4 com as brancas da alvinegra

- Qual é o número máximo de ligações pretas consecutivas?
 - Resposta: Não existem ligações pretas consecutivas

- Qual é a relação entre as arestas da 2.3.4 com as brancas da alvinegra
 - Resposta: As brancas da alvinegra são exatamente as arestas da2.3.4

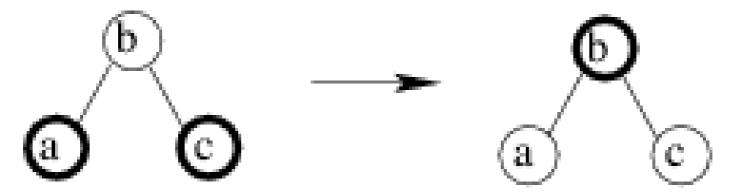
Pesquisa

 Desconsidera as cores e utiliza o mesmo procedimento das árvores binárias

• No pior caso, tem-se $\Theta(\lg n)$ comparações

 Pode ser feita simulando a inserção com fragmentação na descida em uma 2.3.4

 Ideia básica: Fragmentar um 4-nó é o mesmo que inverter as cores dos elementos gêmeos desse nó



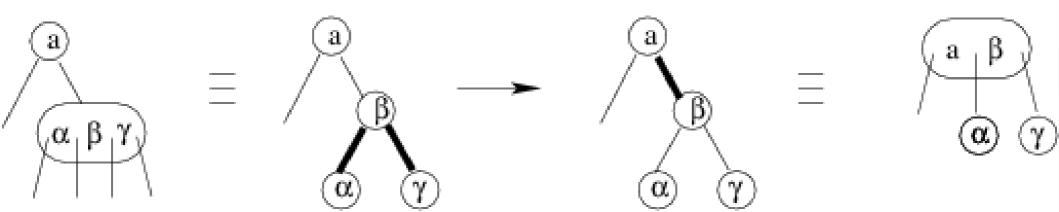
• Algum efeito colateral?

Efeito colateral de inverter as cores dos elementos gêmeos: pode-se criar
nós pretos consecutivos

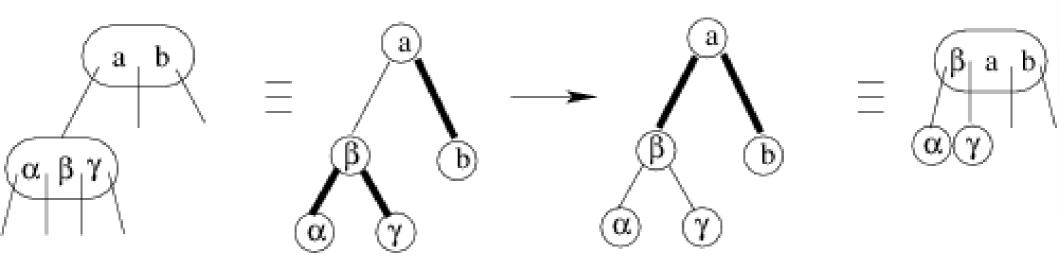
Efeito colateral de inverter as cores dos elementos gêmeos: pode-se criar
nós pretos consecutivos

E agora José?

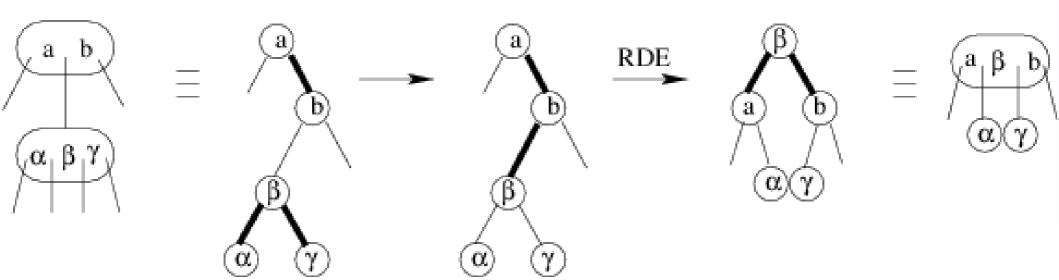
Pode-se inverter as cores de um 4-nó se seu pai for um 2-nó



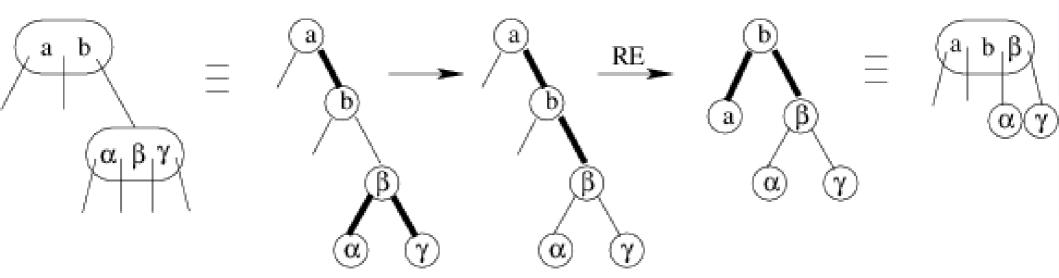
Pode-se inverter as cores de um 4-nó se ele for o filho à esquerda de um
3-nó



 Se o 4-nó for o filho do centro de um 3-nó, deve-se fazer a inversão de cores e uma rotação direita (pai) – esquerda (avô)



 Se o 4-nó for o filho à direita de um 3-nó, deve-se fazer a inversão de cores e uma rotação à esquerda (avô)



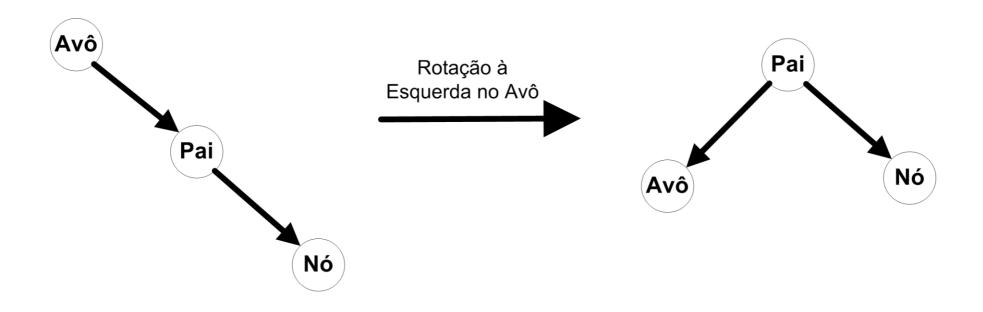
Como um 4-nó nunca será filho de outro 4-nó, descarta-se esse caso

Consiste em procurar a folha em que o novo elemento será inserido

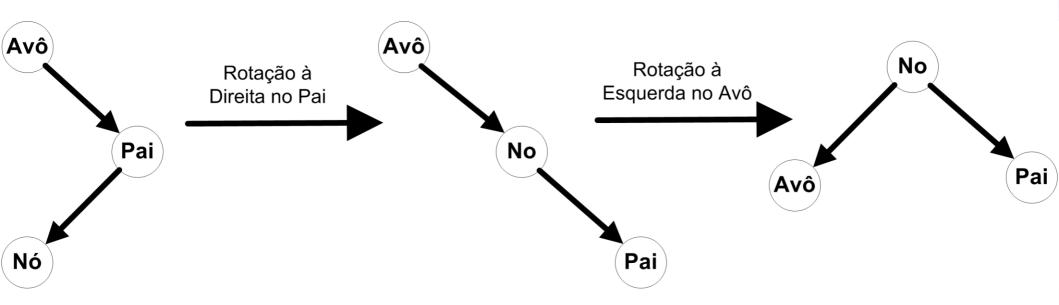
 Nessa procura, quando um nó tiver dois filhos pretos (ele é um 4-nó na 2.3.4), inverte-se as cores desse nó e de seus filhos, exceto para o nó raiz que continuará branco porque ele não tem pai para ser gêmeo

 Após a inversão de cores, se o pai do nó também for preto, rotacionamos o avô considerando o alinhamento entre avô, pai e nó

Se avô < pai and pai < nó, rotação à esquerda(avô)</p>



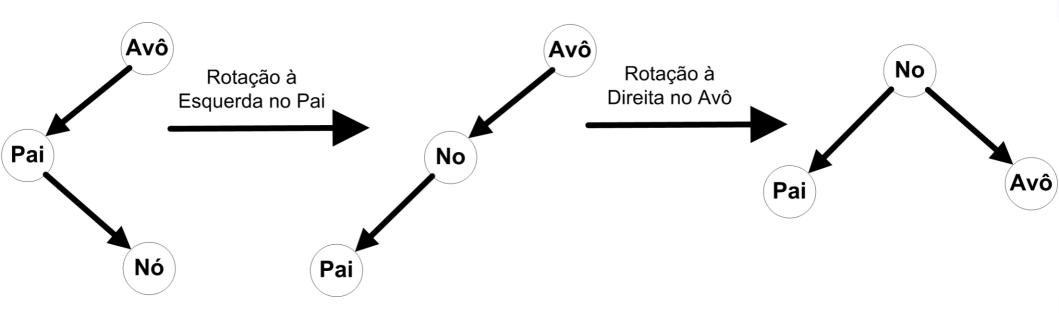
Se avô < pai and pai > nó, rotação direita(pai) - esquerda(avô)



Se avô > pai and pai > nó, rotação à direita(avô)



Se avô > pai and pai < nó, rotação esquerda(pai) - direita(avô)</p>



Continuar a descida até chegar em uma folha

 A inserção sempre acontece em uma folha que ficará preta porque o novo elemento é gêmeo (na 2.3.4) do pai e do irmão (se esse existir)

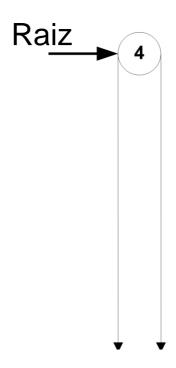
Se o pai da folha também for preto, rotaciona-se o avô

Crie uma árvore alvinegra através de inserções sucessivas do 4, 35, 10,

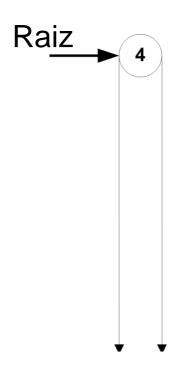
13, 3, 30, 15, 12, 7, 40 e 20 respectivamente

Inserindo o 4

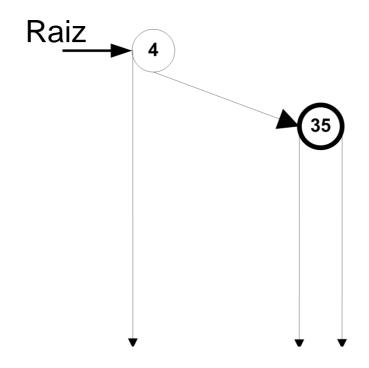
Inserido 4 que será branco pois é o da ``raiz''



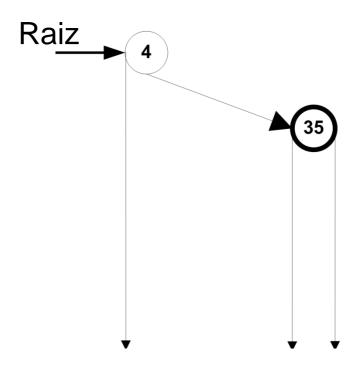
Inserindo o 35



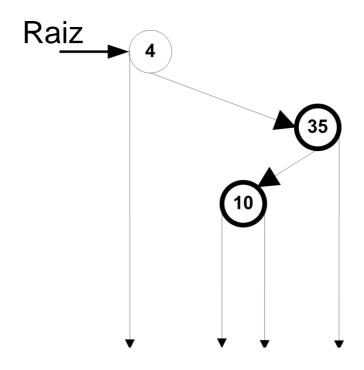
Inserido o 35 (que será preto como todas as folhas)



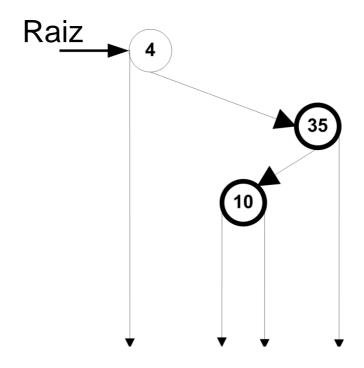
Inserindo o 10



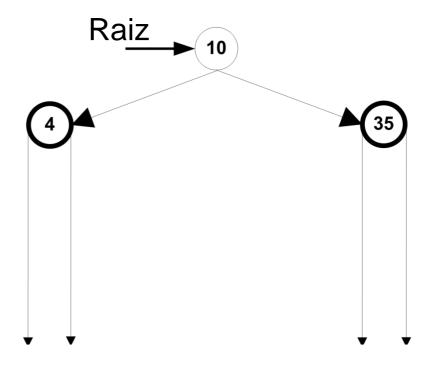
Inserido o 10

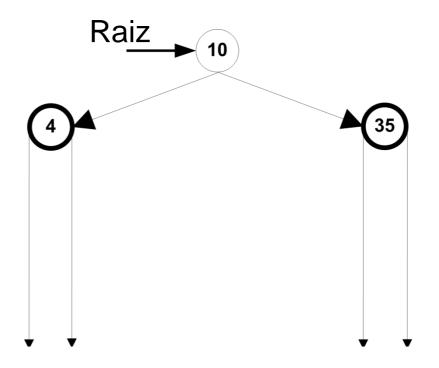


Rotação Direita - Esquerda no 4

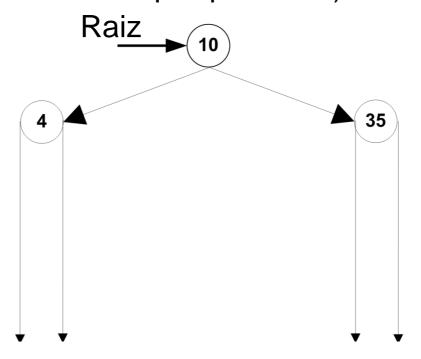


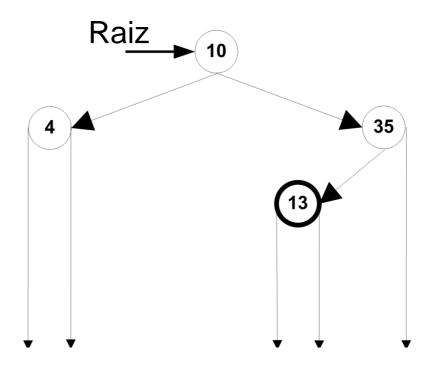
Efetuada a Rotação Direita - Esquerda no 4

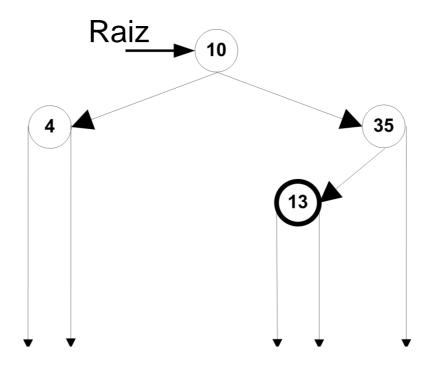


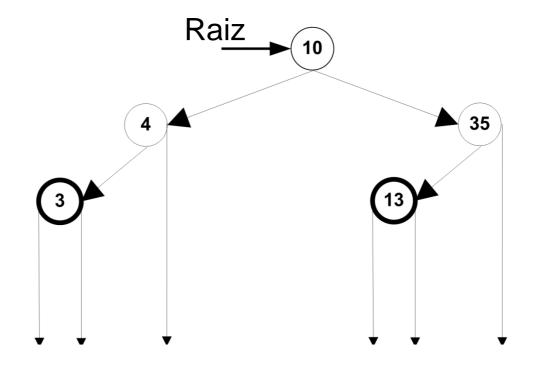


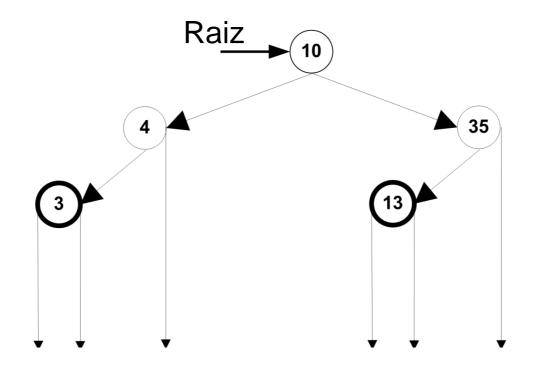
 Antes de inserir o 13, como o 10 tem dois filhos pretos, invertemos as cores do 4, 10 e 35 (10 continua branco porque é raiz)

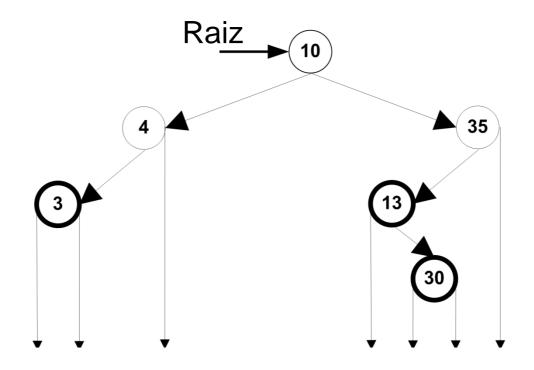




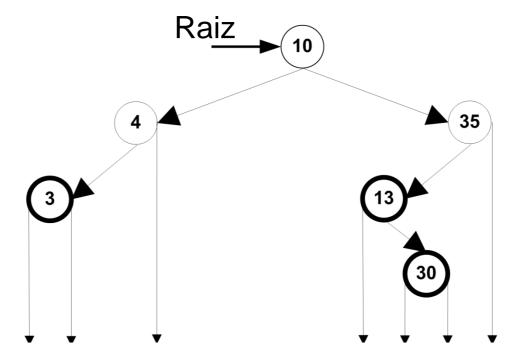




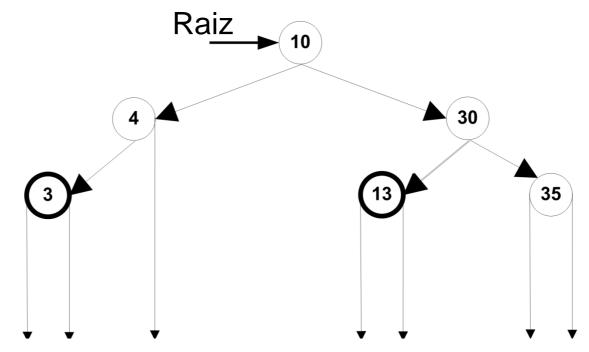




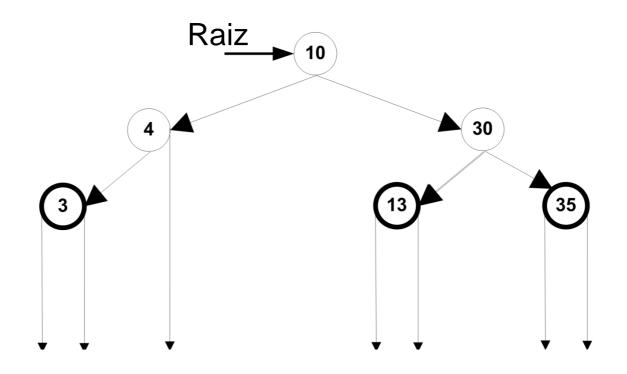
 Como temos dois nós pretos, rotacionamos o 30 para a direita e o 35 para a esquerda



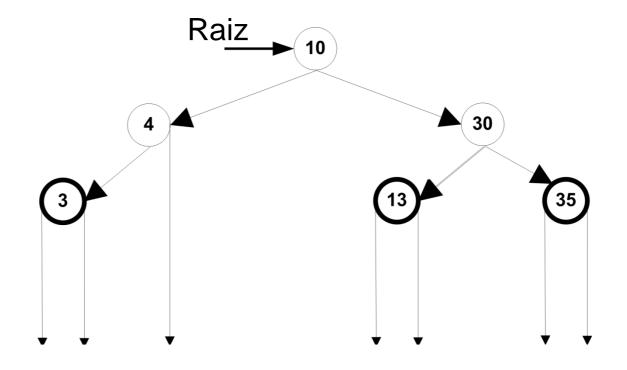
 Como temos dois nós pretos, rotacionamos o 30 para a direita e o 35 para a esquerda e, em seguida, vamos reorganizar as cores



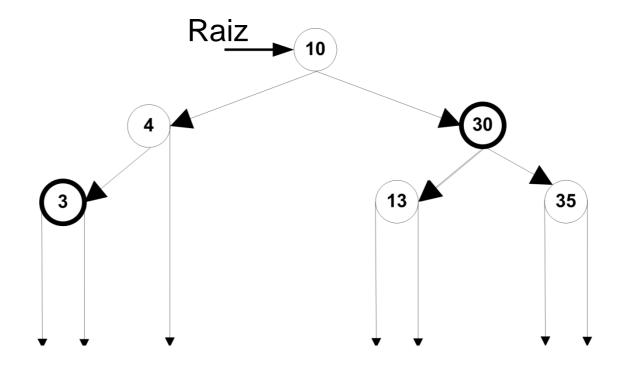
Reorganizando as cores

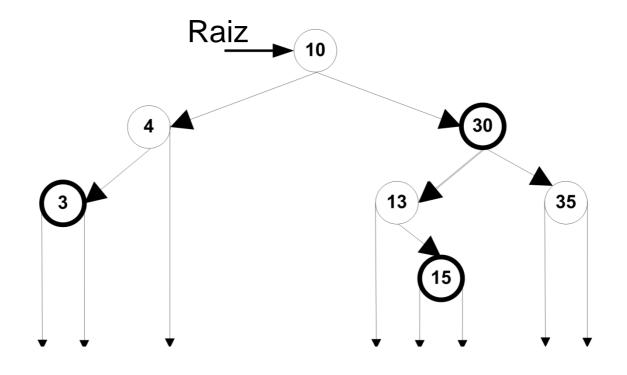


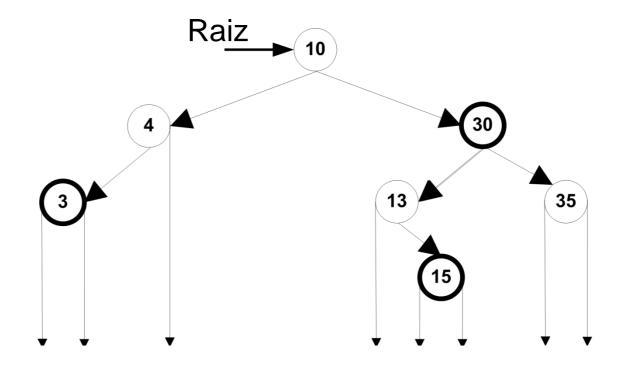
Inserindo o 15, temos um nó (30) com dois filhos pretos

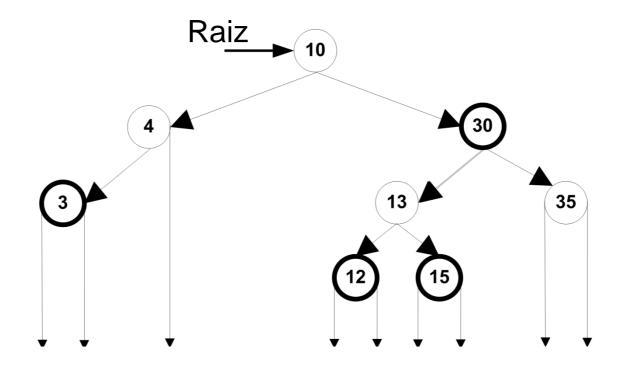


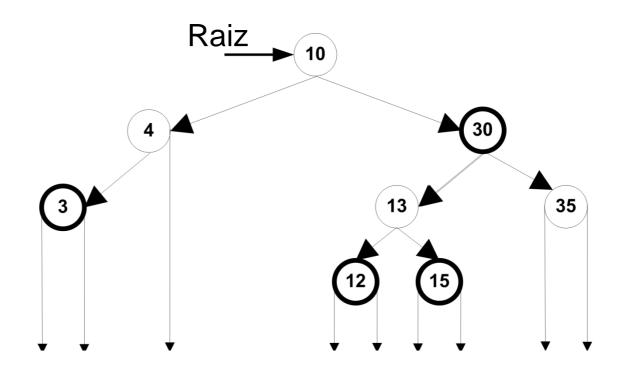
Inserindo o 15, temos um nó (30) com dois filhos pretos

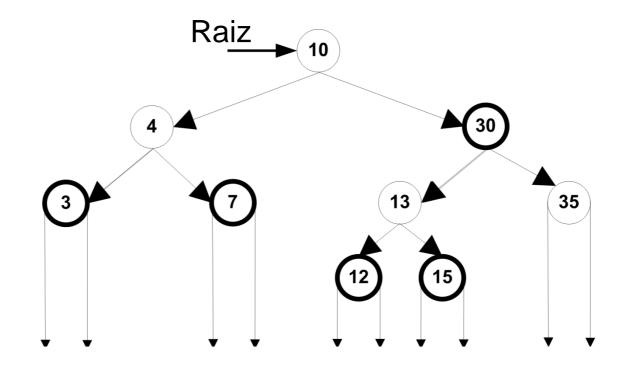


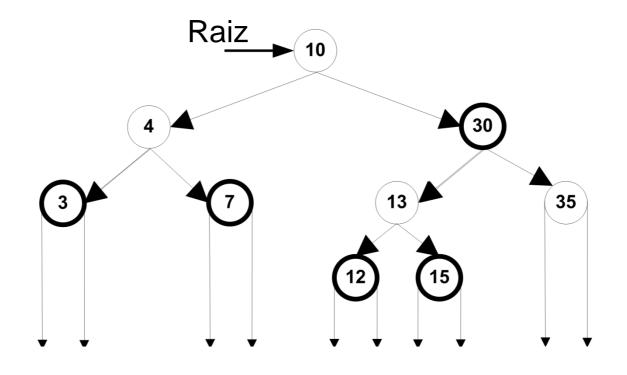


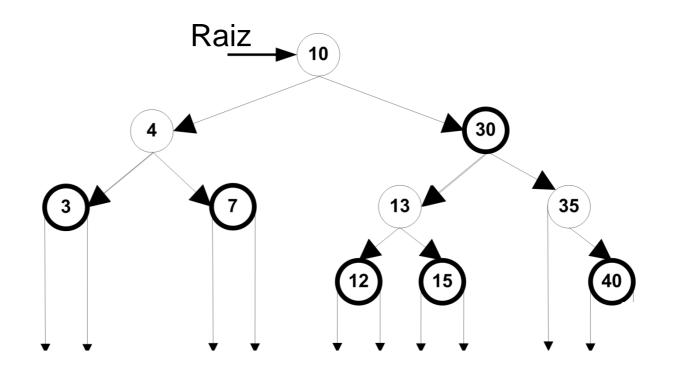




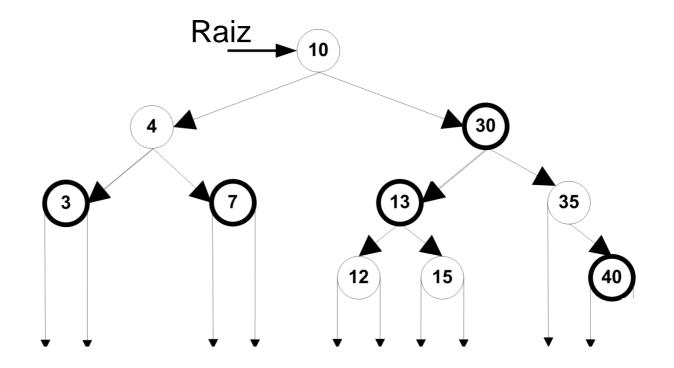




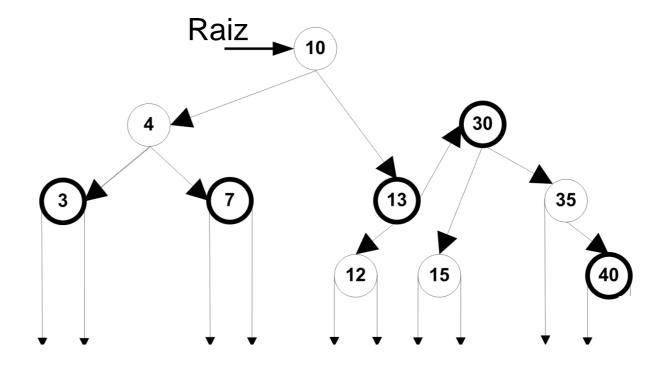




Inserindo o 20, temos o 13 com dois filhos pretos



Inserindo o 20, temos o 13 e o 30 pretos, rotacionamos o 30 para direita



Inserindo o 20, rotacionamos o 10 para a esquerda

