

Árvores: árvores rubro-negras

Prof. Jefferson T. Oliva

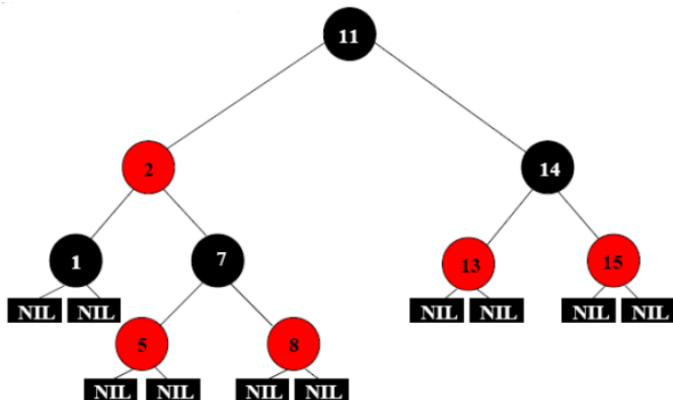
Algoritmos e Estrutura de Dados II (AE23CP)
Engenharia de Computação
Departamento Acadêmico de Informática (Dainf)
Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR)
Campus Pato Branco

Sumário

- Propriedades
- Inserção
- Remoção
- Complexidade

- As árvores rubro-negras são árvores binárias de busca
- Também conhecidas como vermelha-pretas ou *red-black trees*
- Foram inventadas por Bayer sob o nome "Árvores Binárias Simétricas" em 1972, 10 anos depois das árvores AVL
- As árvores rubro-negras possuem um **bit extra** para armazenar a cor de cada nó, que pode ser VERMELHO ou PRETO

- Exemplo de árvore rubro-negra:



- Cada nó possui os seguintes campos:
 - Bit referente à cor
 - Valor (informação do nó)
 - Filhos esquerdo e direito
 - Pai
- Se um filho ou o pai de um nó não existir, o ponteiro correspondente é NULL
- Essa árvore é complexa, mas possui bom custo de tempo para a execução de suas operações e é eficiente na prática
 - As operações de busca (pesquisa), inserção e remoção possuem a complexidade de tempo $O(\log n)$

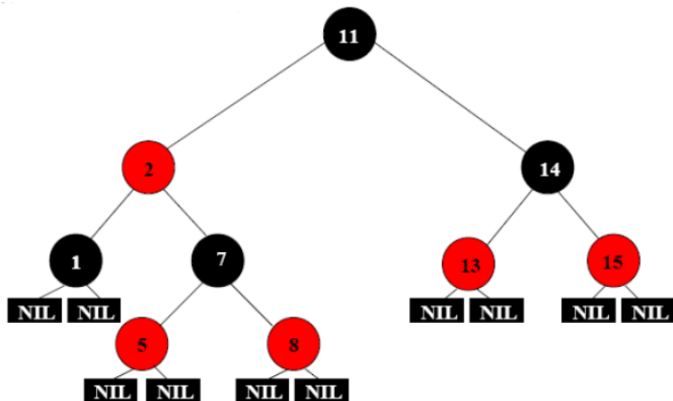
- Uma árvore vermelha-preta com n nós tem altura máxima de $2 \log(n + 1)$
- O balanceamento garante que essas árvores possuam complexidade na ordem de $\log n$ em suas operações

Propriedades

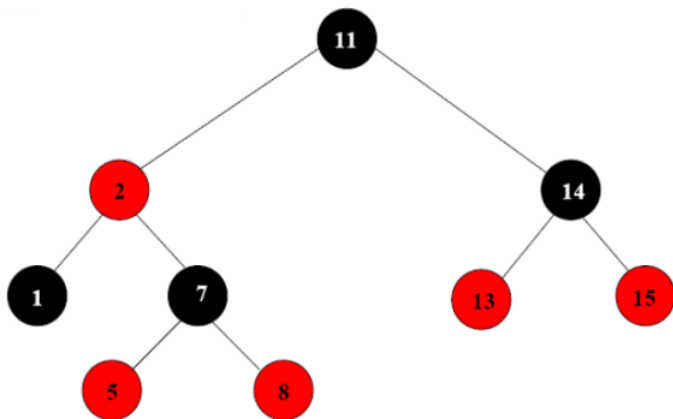
- 1 Todo nó é vermelho ou preto
- 2 A raiz é preta
- 3 Toda folha é preta (nesse tipo de árvore, o ponteiro NULL é considerado folha)
- 4 Se um nó é vermelho, então os seus filhos são pretos
- 5 Para cada nó, todos os caminhos simples do nó até folhas descendentes contêm o mesmo número de nós pretos

- Um nó que satisfaz as propriedades anteriores é denominado equilibrado, caso contrário é dito desequilibrado
- Em uma árvore vermelha-preta, todos os nós estão equilibrados
- A raiz pode sempre ser alterada de vermelho para preto, mas não o contrário (propriedade 2)
- No caminho da raiz até uma sub-árvore vazia não pode existir dois nós vermelhos consecutivos

- Formas de representação:



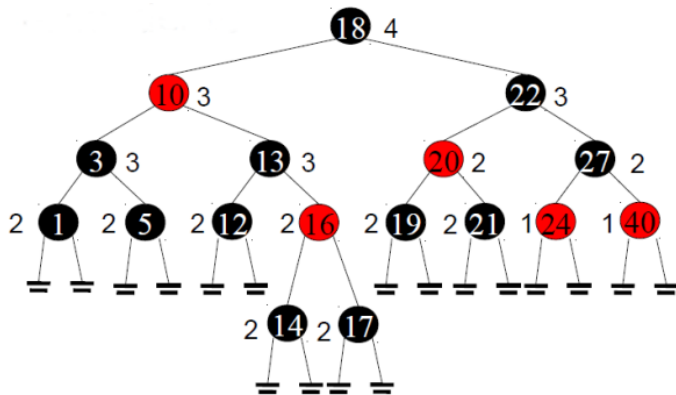
- Formas de representação:



- Cada vez que uma operação de alteração (e.g. inserção e remoção) for realizada na árvore, o conjunto de propriedades é testado
- Caso alguma propriedade seja violada, são realizadas rotações e/ou ajustes de cores, de forma que a árvore permaneça "balanceada"
- Restringindo o modo como os nós são coloridos desde a raiz até uma folha, assegura-se que nenhum caminho será maior que duas vezes o comprimento de qualquer outro

Propriedades

- Altura preta: número de nós pretos encontrados até qualquer nó folha



Inserção

- A operação de inserção em uma árvore vermelha-preta começa por uma busca da posição onde o novo nó deve ser inserido
- As operações inserção e de remoção podem ser implementadas de forma bastante parecida com as respectivas operações nas árvores binárias de busca
- Essas operações são mais complicadas nas árvores vermelha-pretas em comparação com as árvores binárias de busca
 - Essas operações podem violar alguma propriedade de árvore vermelha-preta

Inserção

- Um nó é inserido sempre na cor vermelha
- Caso a inserção seja feita em uma árvore vazia, basta alterar a cor do nó para preto
- Se o nó fosse inserido na cor preta, invalidaria a propriedade 5 (para cada nó, todos os caminhos do nó para as folhas descendentes contém o mesmo número de nós PRETOS)

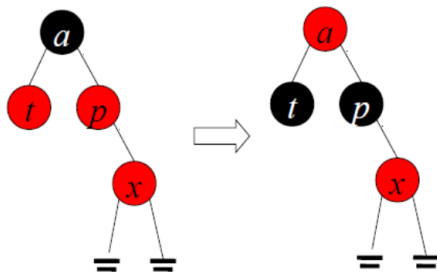


- Após a inserção, um conjunto de propriedades é testado
- Se a árvore não satisfizer essas propriedades, são realizadas rotações e/ou ajustes de cores para o balanceamento da árvore
- Para a correção do desbalanceamento da árvore rubro-negra, são considerados três casos

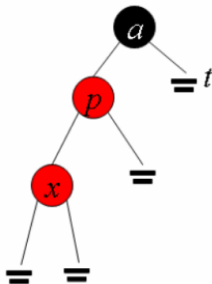
- Caso 1: se esta inserção é feita em uma árvore vazia, basta alterar a cor do nó para preto
 - Satisfaz a propriedade 2 (a raiz é preta)



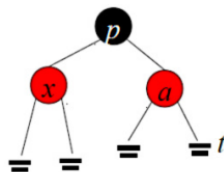
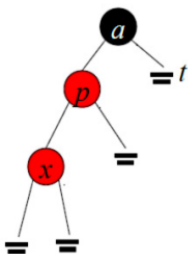
- Caso 2: Ao inserir x e respectivo tio é vermelho, é necessário fazer a re-coloração de a (avô), t (tio) e p (pai)
 - Se o pai de a é vermelho, o rebalanceamento deve ser feito novamente
 - Se a é raiz, então ela deve ser mantida preta



- Caso 3: Suponha que o tio do nó inserido é preto.
 - Para manter a propriedade 4 (se um nó é vermelho, então seus filhos são pretos) é preciso fazer rotações envolvendo a , t , p e x
 - Há 4 sub-casos que correspondem às 4 rotações possíveis

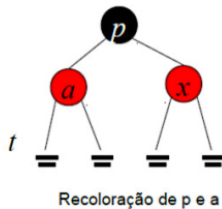
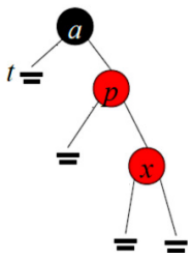


- Caso 3a: Rotação à Direita

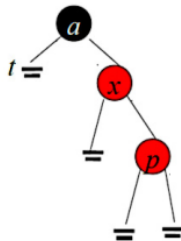
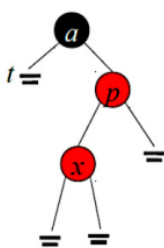


Recoloração de p e a

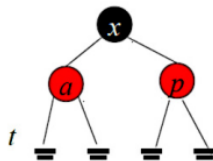
- Caso 3b: Rotação à Esquerda



- Caso 3c: rotação dupla à esquerda
 - Pode ser visto como um caso 3a seguido do caso 3b



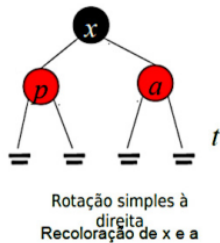
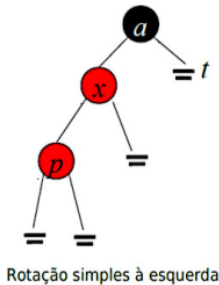
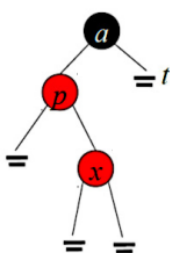
Rotação simples à direita



Rotação simples à esquerda

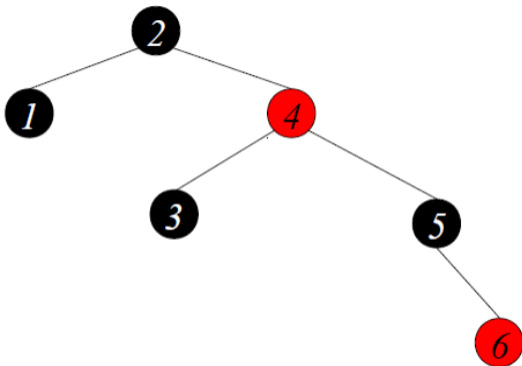
Recoloração de x e a

- Caso 3d: rotação dupla direita
 - Pode ser visto como um caso 3b seguido do caso 3a

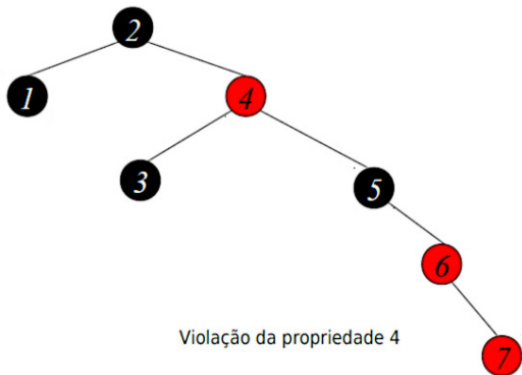


Inserção

- Exemplo
 - Estado inicial da árvore

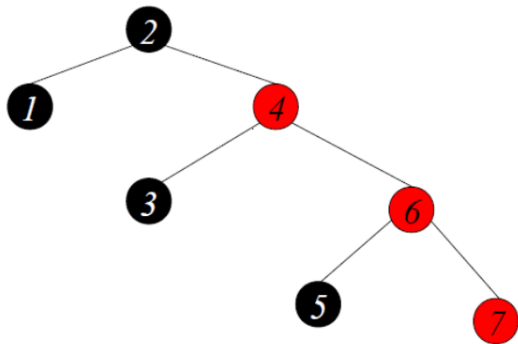


- Exemplo
 - Inserção do nodo 7

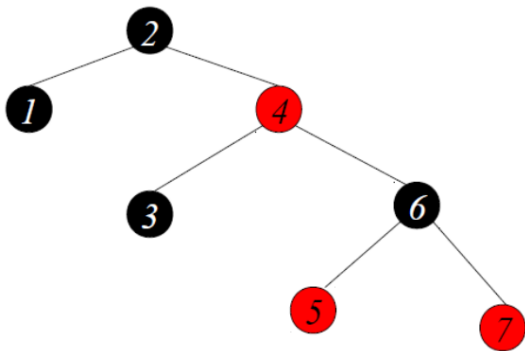


(Propriedade 4: se um nó é vermelho, então seus filhos são pretos)

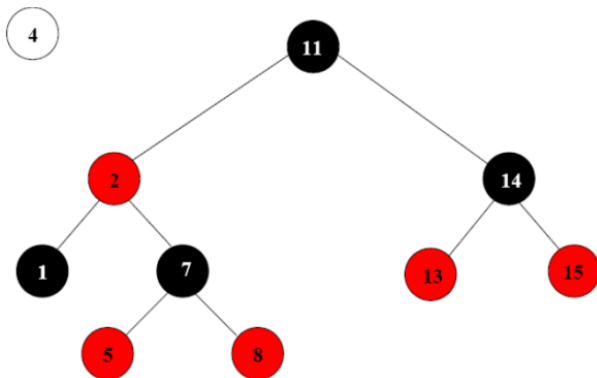
- Exemplo
 - Rotação à esquerda dos nodos 5, 6 e 7



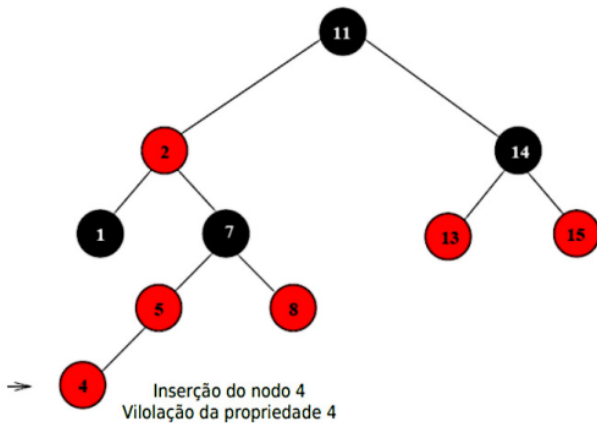
- Exemplo
 - Alteração de cor dos nodos 5 e 6



- Exemplo
 - Estado inicial da árvore

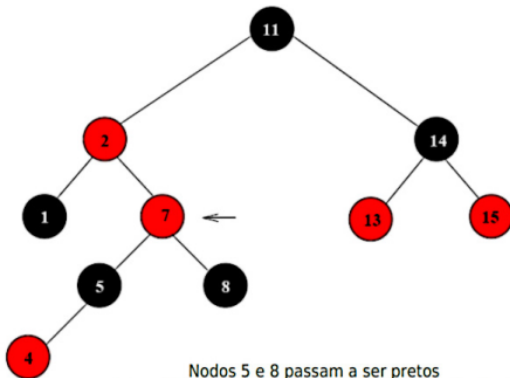


- Exemplo
 - Caso 2: O tio do elemento inserido é vermelho



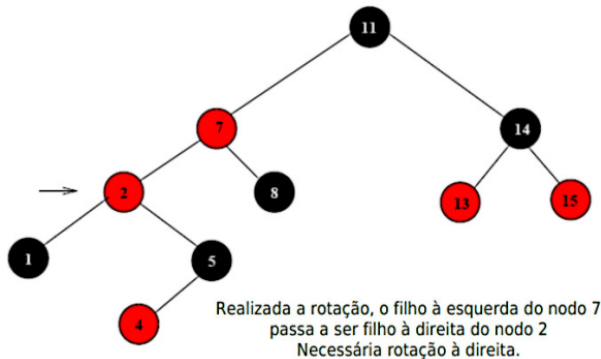
(Propriedade 4: se um nó é vermelho, então seus filhos são pretos)

- Exemplo
 - Caso 3d: resolver o caso 3b, onde o tio do elemento é preto e o elemento é filho à direita

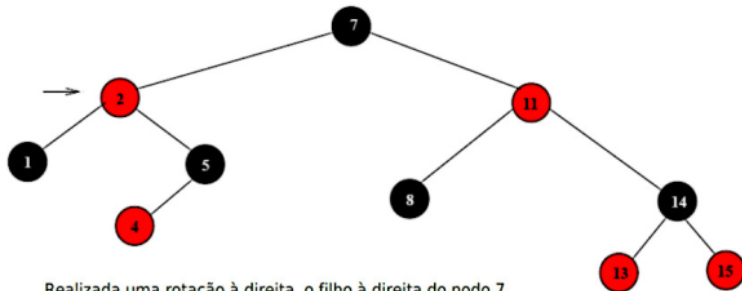


Nodos 5 e 8 passam a ser pretos
Outra violação da propriedade 4 entre os nodos 2 e 7
Necessária uma rotação à esquerda

- Exemplo
 - Caso 3d: resolver o caso 3a, onde o tio do elemento é preto e o elemento é filho à esquerda



- Exemplo
 - Árvore vermelha-preta resultante



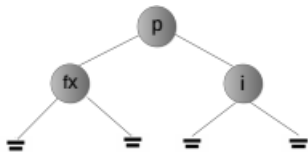
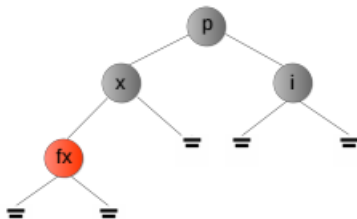
Realizada uma rotação à direita, o filho à direita do nodo 7
passa a ser filho à esquerda do nodo 11
O nodo 7 é colorido de preto, é restaurada a propriedade 4
e nenhuma outra é violada

Remoção

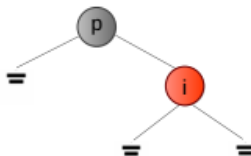
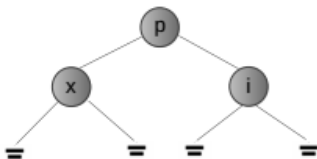
- A remoção nas árvores vermelho-pretas se inicia com uma etapa de busca e remoção como nas árvores binárias de busca convencionais
- Caso o nó removido seja vermelho, as propriedades da árvore rubro-negra são mantidas
- Na remoção, se um nó retirado for preto, a propriedade 5 (slide 6) é violada!
 - Em outras palavras, a árvore deve ser rebalanceada

- Na inserção, as operações de rotação são baseadas na coloração do nó tio
- Na remoção, essas operações são baseadas na coloração do nó irmão
- Na inserção, o desbalanceamento ocorre quando um determinado nó e um de seus filhos são vermelhos
- Na remoção, o desbalanceamento ocorre quando o nó retirado for preto
 - Nesse cenário, há quatro casos a serem tratados

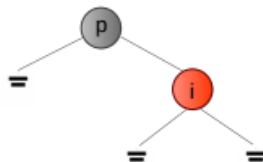
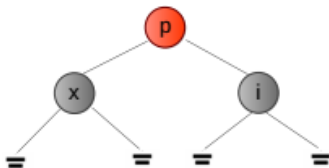
- Caso 1: se nó possui um filho vermelho (fx), o mesmo substitui o nó removido (x) e é recolorido para preto



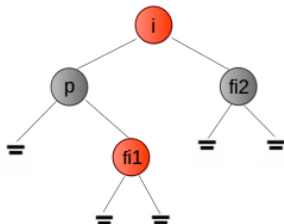
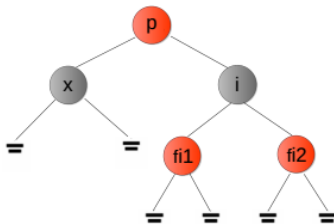
- Caso 2: se o irmão e o sobrinho forem pretos, o nó irmão é recolorido para vermelho
 - Se o nó pai for vermelho, o mesmo deve ter a cor mudada para preta



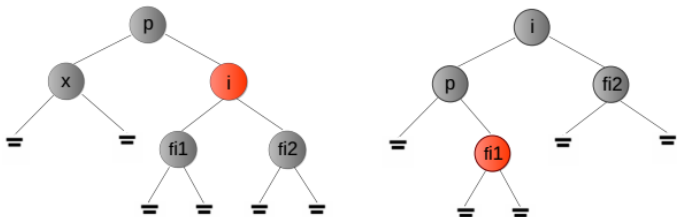
- Caso 2: se o irmão e o sobrinho forem pretos, o nó irmão é recolorido para vermelho
 - Se o nó pai for vermelho, o mesmo deve ter a cor mudada para preta



- Caso 3: se o irmão for preto e pelo menos um dos sobrinhos (fxi) vermelhos
 - É necessário fazer algum tipo de rotação
 - Depende de qual fx é vermelho (por exemplo se ambos forem vermelhos, pode ser aplicado algum tipo de rotação simples)
 - O nó que irá ocupar o lugar de p terá a mesma cor que o respectivo nó tinha



- Caso 4: o irmão do nó removido é vermelho



- Exercício: implemente um algoritmo para a remoção de um nó em uma árvore rubro-negra de forma que a mantenha balanceada.

Complexidade

- Complexidade das principais operações em árvores vermelha-pretas
 - Espaço: $O(n)$
 - Busca: $O(1)$ (melhor caso) e $O(\log n)$ (médio e pior caso)
 - inserção: $O(1)$ (melhor caso) e $O(\log n)$ (médio e pior caso)
 - remoção: $O(1)$ (melhor caso) e $O(\log n)$ (médio e pior caso)

Exercício

- Criar uma árvore vermelha-preta inserindo as seguintes chaves, na ordem em que são apresentadas:
 - 41 - 38 - 31 - 12 - 19 - 8 - 25 - 54 - 65
- A partir da árvore vermelha-preta do exercício anterior, remova os seguintes itens e refaça o balanceamento, este último caso necessário
 - 8
 - 31



Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C.
Introduction to Algorithms.
Third edition, The MIT Press, 2009.



Marin, L. O.
Árvores Vermelho-Preta (Rubro-Negra) (RB-Tree). AE23CP –
Algoritmos e Estrutura de Dados II.
Slides. Engenharia de Computação. Dainf/UTFPR/Pato
Branco, 2017.



Song, S. W.
Árvore Rubro-Negra. MAC 508 – Estrutura de Dados.
Slides. Ciência da Computação. IME/USP/São Paulo, 2008.