

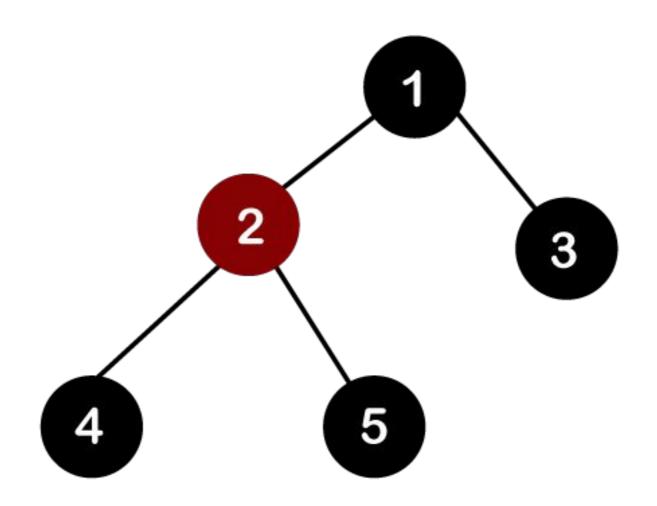
Árvore Rubro-Negra

José Félix - Gabriela Pontes

github.com/GabrielaPMRS/ProjetoED

Motivação

- Bibliotecas, bancos de dados, compiladores
- Inserção e remoção garantidamente em tempo logarítmico O(log n);





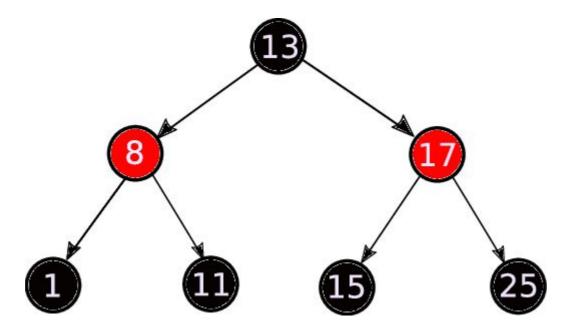
Árvore Rubro-Negra

- É um tipo de árvore binária balanceada que utiliza um esquema de coloração dos nós para manter o balanceamento da árvore;
- Originalmente criada em 1972 por Rudolf Bayer chamada de árvores binárias simétricas, e posteriormente em um trabalho de Leonidas J. Guibas e Robert Sedgewick em 1978, adquiriu o nome atual;
- Possui esse nome pois em cada nó existe um atributo de cor (além dos ponteiros para os filhos), sendo essas cores o vermelho ou o preto;



Árvore Rubro-Negra

- Possui algumas propriedades que devem ser seguidas:
- Todo nó é vermelho ou preto;
- . A raíz é sempre preta;
- Todo nó folha(NULL) é preto;
- Não existem nós vermelhos consecutivos;
- Para cada nó, todos os caminhos desse nó para os nós folhas descendentes contém o mesmo número de nós pretos.





Árvore Rubro-Negra Caída para a Esquerda

- Em 2008, Robert Sedgewick, desenvolveu a árvore rubro-negra caída para a esquerda, que é uma variante da árvore rubro negra;
- Garante a mesma complexidade de operações, mas possui uma implementação ainda mais simples na inserção e remoção de nós;
- Possui uma propriedade extra: se um nó é vermelho, então ele é o filho esquerdo do seu pai;



Definições

- Seja "ARB" uma árvore rubro-negra e "a" e "b" nós de ARB;
- . todo nó é uma folha se não possuir nenhum filho;
- raíz é o nó que está no nível mais acima de ARB;
- . todo nó que não é uma folha é um nó interno;
- uma aresta é a conexão entre dois nós;
- um caminho é uma sequência de arestas que conectam dois nós, e o comprimento do caminho é o número de arestas desse caminho;
- a altura de um nó é o comprimento do caminho desse nó até uma folha;
- a profundidade de um nó é o comprimento do caminho desse nó até a raíz



Tipo Abstrato de Dados (ADT)

```
ArvRB* create_ArvRB();
void free_ArvRB(ArvRB* raiz);
ArvRB* insert_ArvRB(ArvRB* raiz, int valor);
ArvRB* remove_ArvRB(ArvRB* raiz, int valor);
int isEmpty_ArvRB(ArvRB* raiz);
int search_ArvRB(ArvRB* raiz);
void preOrder_ArvRB(ArvRB* raiz);
void inOrder_ArvRB(ArvRB* raiz);
void posOrder_ArvRB(ArvRB* raiz);
```



Struct

```
typedef struct node
{
  int data;
  struct node *left;
  struct node *right;
  int color;
} ArvRB;
```



```
int insert_ArvRB(ArvRB **root, int value)
{
  int check; //variável de controle
  *root = insertNode(*root, value, &check);

  if (*root != NULL)
  {
     (*root)->color = BLACK;
  }

  return check; // se der errado, retorna 0. Senão, 1
}
```



```
ArvRB *insertNode(ArvRB *root, int value, int *check)
  if (root == NULL)
    ArvRB *newNode;
    newNode = (ArvRB *)malloc(sizeof(ArvRB));
    if (newNode == NULL) //Se a alocação der errado
      *check = 0;
      return NULL;
    newNode->data = value;
    newNode->color = RED;
    newNode->right = NULL;
    newNode->left = NULL;
    *check = 1;
    return newNode;
```



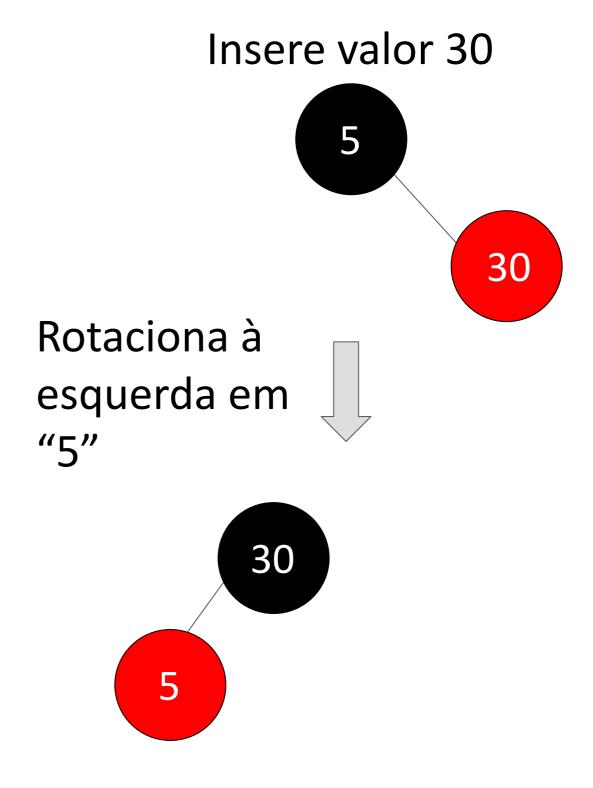
```
if (value == root->data)
  *check = 0; // O valor está duplicado na árvore
else
  if (value < root->data)//O valor é menor
     root->left = insertNode(root->left, value, check);
  else //O valor é maior
    root->right = insertNode(root->right, value, check);
```



```
// Verifica se o filho da esquerda é preto o filho da direita é
vermelho
if (color(root->right) == RED && color(root->left) == BLACK)
    root = rotateLeft(root); //Rotaciona para esquerda
// Verifica se o filho da esquerda e o neto da esquerda são vermelhos
if (root->left != NULL && color(root->left) == RED
    && color(root->left->left) == RED)
    root = rotateRight(root); //Rotaciona para direita
 // Verifica se os dois filhos são vermelhos
  if (color(root->left) == RED && color(root->right) == RED)
      changeColor(root); //Muda a cor dos nós da raíz atual e dos
seus filhos
  return root;
```

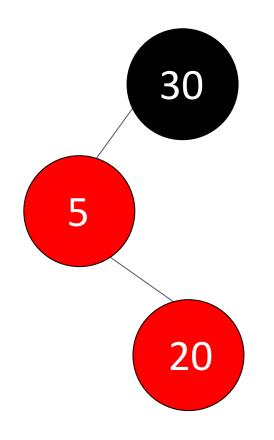
Insere valor 5

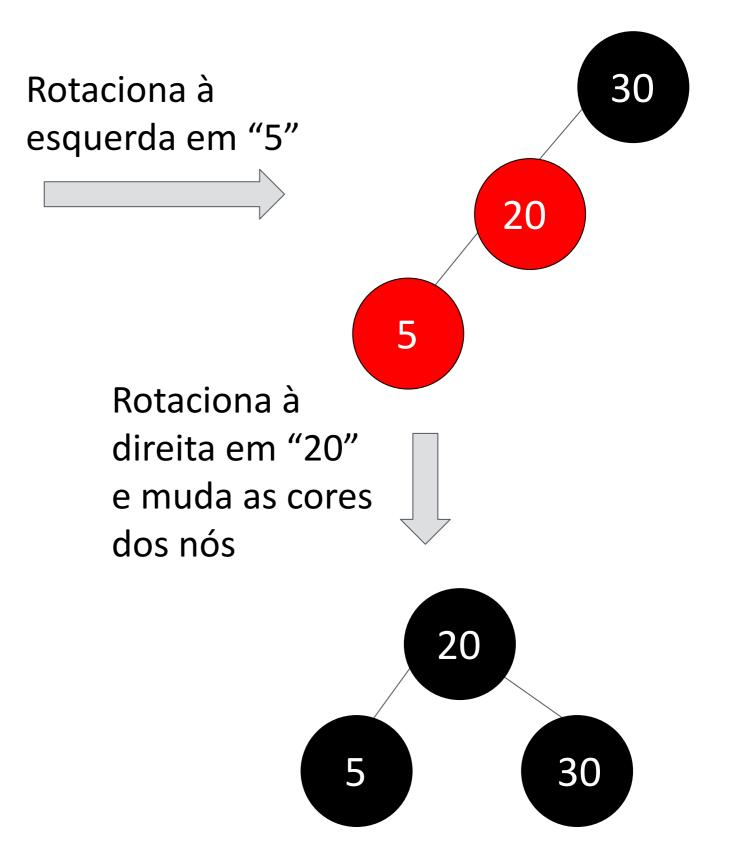
5





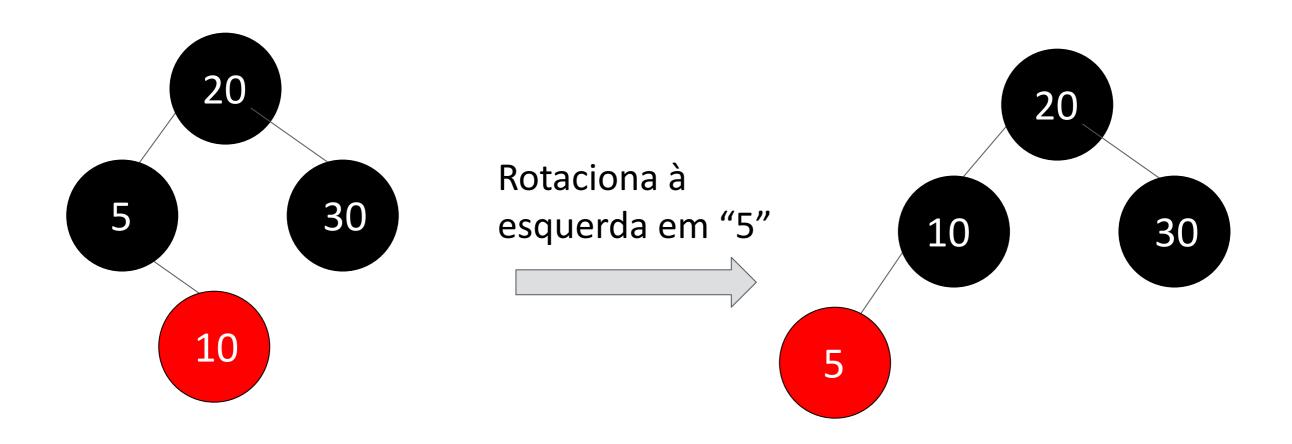
Insere valor 20





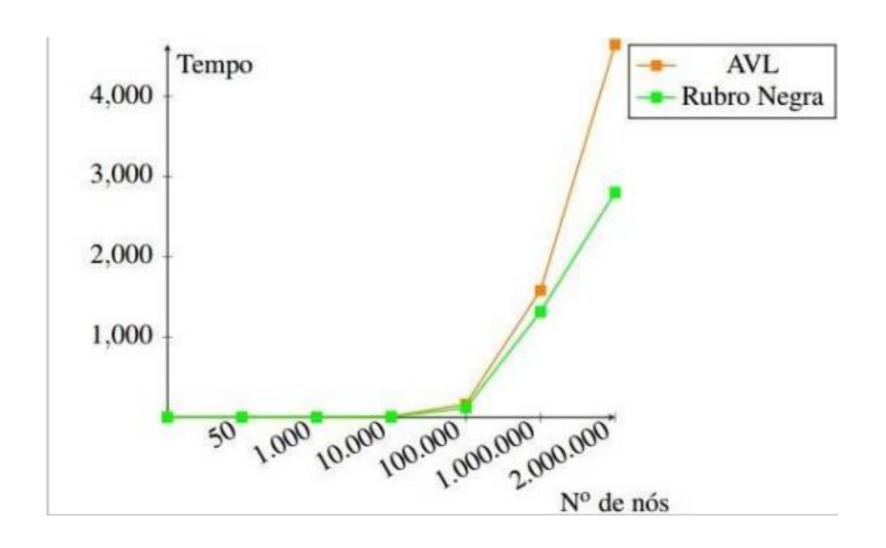


Insere valor 10



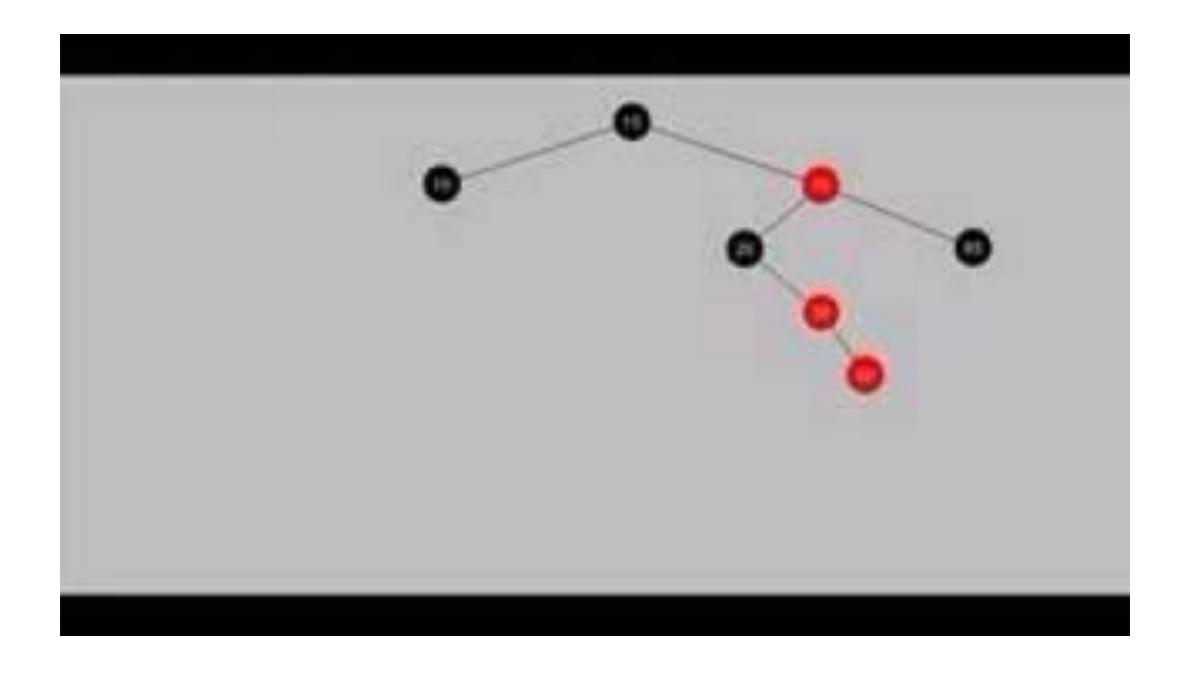


 Devido aos critérios mais flexíveis (no quesito de rotações) a inserção e a remoção são mais velozes do que utilizando uma AVL





Animação - Inserção de nós em uma Árvore Rubro-Negra





Referência



Capítulo 12

