

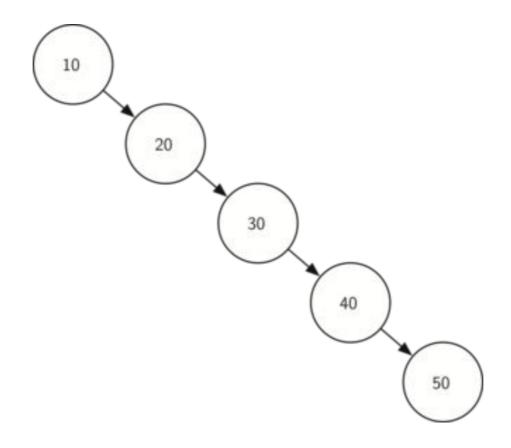
Árvore Rubro-Negra

Vinicius Monteiro, Luis Antônio, Lucas Montenegro, João Messias

https://github.com/lucas-montenegro/projeto_p2

Motivação

Queremos buscas com garantia de O(log n)

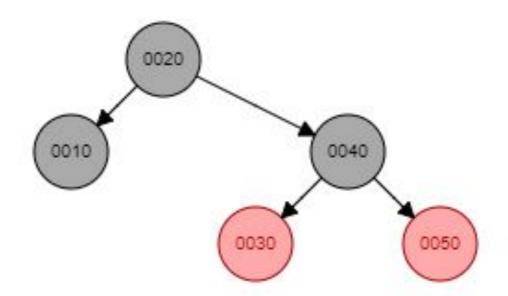


É possível fazer busca em O(log n) nessa árvore ?



Motivação

É possível resolver esse problema com Árvore Rubro-Negra!





Árvore Rubro-Negra

• É uma Árvore de Busca Binária balanceada.

• É muito utilizada para fazer buscas, inserções e remoções em *O*(*log n*).



Definições

- Assim como uma Árvore de Busca Binária, uma Árvore Rubro-Negra possui raíz, nós internos e folhas.
- Propriedades da Árvore Rubro-Negra:
- Cada nó possui uma cor: vermelho ou preto.
- . Sua raíz é preta.
- Todos os nós nulos são pretos.
- . Todos os filhos de um nó vermelho são pretos.
- Todos os caminhos de um dado nó até o nó nulo têm a mesma quantidade de nós pretos.



Árvore Rubro-Negra ADT

```
rbt *create empty_red_black_tree();
rbt *create red black tree(
int item, rbt *left child, rbt *right child, rbt *parent);
rbt *left rotation(rbt **root, rbt *r b t);
rbt *right rotation(rbt **root, rbt *r b t);
rbt* add(rbt **r b t, rbt *parent, int item);
```



Árvore Rubro-Negra ADT

```
rbt* search(rbt *r b t, int item);
void red uncle(rbt *parent node, rbt *uncle);
void black uncle(
rbt **root, rbt *r b t, rbt *parent node, rbt *uncle);
void fix(rbt **root, rbt *r b t);
rbt *add and fix(rbt *root, int item);
```

void print_tree_pre_order(rbt *r_b_t);



Struct

```
struct red_black_tree {
    bool color;
    int item;
    rbt *parent;
    rbt *right_child;
    rbt *left_child;
};
```



Inserção

```
rbt *add_and_fix(rbt *root, int item) {
  rbt *added = NULL;
  added = add(&root, root, item);
  fix(&root, added);
  return root;
```



```
rbt* add(rbt **r b t, rbt *parent, int item) {
   if(*r b t == NULL){
     *r b t = create red black tree(item, NULL, NULL,
 parent);
     return *r b t;
   else if((*r b t) -> item > item) {
     add(&(*r b t) -> left child, *r b t, item);
   else {
     add(&(*r b t) -> right child, *r b t, item);
```



```
void fix(rbt **root, rbt *r_b_t)
  rbt *parent node = r b t -> parent;
  if(parent_node != NULL && parent_node -> color == false && parent_node -> parent != NULL) {
    rbt *uncle;
    if(parent_node == parent_node -> parent -> left_child) {
      uncle = parent_node -> parent -> right_child;
    else if (parent_node == parent_node -> parent-> right_child) {
      uncle = parent_node -> parent -> left_child;
    if(uncle != NULL && uncle -> color == false) {
      red_uncle(parent_node, uncle);
      fix(root, parent_node -> parent);
    else if(uncle == NULL | | uncle -> color == true) {
      black_uncle(root, r_b_t, parent_node, uncle);
  (*root) -> color = true;
```



```
void red_uncle(rbt *parent_node, rbt *uncle) {
   parent_node -> color = true;
   uncle -> color = true;
   parent_node -> parent -> color = false;
}
```



```
void black_uncle(rbt **root, rbt *r_b_t, rbt *parent_node, rbt *uncle) {
  if(parent_node == parent_node -> parent -> left_child && r_b_t == parent_node -> left_child) {
    parent node = right rotation(root, parent node -> parent);
    parent node -> color = true;
    parent_node -> right_child -> color = false;
  else if(parent_node == parent_node -> parent -> left_child && r_b_t == parent_node -> right_child) {
    parent_node = left_rotation(root, parent_node);
    parent_node = right_rotation(root, parent_node -> parent);
    parent_node -> color = true;
    parent_node -> right_child -> color = false;
  else if(parent_node == parent_node -> parent -> right_child && r_b_t == parent_node -> right_child) {
    parent_node = left_rotation(root, parent_node -> parent);
    parent_node -> color = true;
    parent node -> left child -> color = false;
  else if(parent_node == parent_node -> parent -> right_child && r_b_t == parent_node -> left_child) {
    parent_node = right_rotation(root, parent_node);
    parent_node = left_rotation(root, parent_node -> parent);
    parent_node -> color = true;
    parent_node -> left_child -> color = false;
```

```
rbt *left_rotation(rbt **root, rbt *r_b_t) {
  rbt *rbt_right_child = NULL;
  if(r_b_t != NULL && r_b_t -> right_child != NULL) {
    rbt_right_child = r_b_t -> right_child;
    r_b_t -> right_child = rbt_right_child -> left_child;
    rbt_right_child -> left_child = r_b_t;
  if(r_b_t -> parent != NULL){
    if(r_b_t == r_b_t -> parent -> left_child)
      r_b_t -> parent -> left_child = rbt_right_child;
    else
      r_b_t -> parent -> right_child = rbt_right_child;
  }
  else
    *root = rbt_right_child;
  rbt_right_child -> parent = r_b_t -> parent;
  r_b_t -> parent = rbt_right_child;
  if(r_b_t -> right_child != NULL)
    r_b_t -> right_child -> parent = r_b_t;
  return rbt_right_child;
```



```
rbt *right_rotation(rbt **root, rbt *r_b_t) {
  rbt *rbt_left_child = NULL;
  if(r_b_t != NULL && r_b_t -> left_child != NULL) {
    rbt_left_child = r_b_t -> left_child;
    r_b_t -> left_child = rbt_left_child -> right_child;
    rbt_left_child -> right_child = r_b_t;
  if(r_b_t -> parent != NULL){
    if(r_b_t == r_b_t -> parent -> left_child)
      r_b_t -> parent -> left_child = rbt_left_child;
    else
      r_b_t -> parent -> right_child = rbt_left_child;
  }
  else
    *root = rbt_left_child;
  rbt_left_child -> parent = r_b_t -> parent;
  r_b_t -> parent = rbt_left_child;
  if(r_b_t -> left_child != NULL)
    r_b_t -> left_child -> parent = r_b_t;
  return rbt_left_child;
```



Busca

```
rbt* search(rbt *r_b_t, int item) {
  if(r_b_t == NULL)
    return NULL;
  else if(r_b_t -> item == item)
    return r_b_t;
  else if(r_b_t -> item > item)
    search(r_b_t -> left_child, item);
  else
    search(r_b_t -> right_child, item);
```



Animação

 Coloque aqui uma animação da estrutura ou da execução do algoritmo

- Pode ser
 - um link externo; ou
 - um vídeo



De volta à Motivação...

- Conseguimos realizar operações com garantia de O(log n), de acordo com as rotações e mudanças de cores que realizávamos ao decorrer da montagem da árvore.
- . Por que não usar AVL ?
 - Em uma aplicação que envolve muitas inserções e remoções na árvore, a AVL tem uma performance pior que a Árvore Rubro-Negra devido à maior quantidade de rotações realizadas para balanceá-la.



Referências

https://www.geeksforgeeks.org/red-black-tree-set-1-introduction-2/

https://en.wikipedia.org/wiki/Red%E2%80%93black_tree

https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/RedBlack.ht ml

