

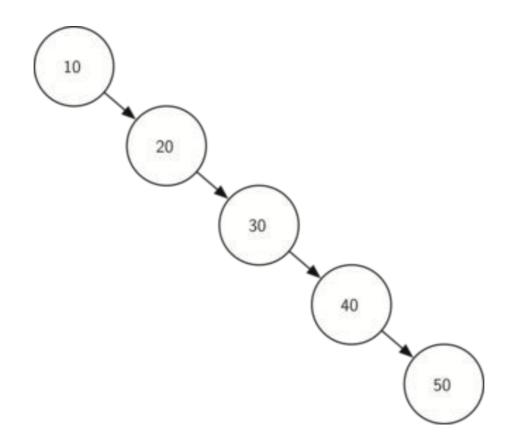
Árvore Rubro-Negra

Vinicius Monteiro, Luis Antônio, Lucas Montenegro, João Messias

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

Motivação

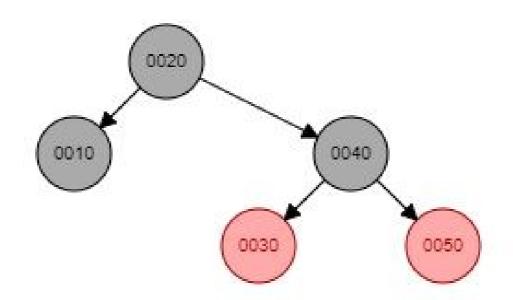
Queremos buscas com garantia de O(



É possível fazer busca em O(log n) nessa

Motivação

É possível resolver esse problema c Árvore Rubro-Negra!





Árvore Rubro-Negra

• É uma Árvore de Busca Binária balanceada.

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



Definições

- Assim como uma Árvore de Busca Binária, uma Árvo 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 têr 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,
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 \rightarrow 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



De volta à Motivação

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



Referências

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

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

<u>https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/R</u>edBlaml

