

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ
ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ
УНИВЕРСИТЕТ ПЕТРА ВЕЛИКОГО»

Институт машиностроения, материалов и транспорта

Высшая школа автоматизации и робототехники

Курсовая работа

Дисциплина: Объектно-ориентированное программирование

Студент гр.3331506/90401:

Гаврилов Д.В.

Преподаватель:

Ананьевский А. С.

Санкт-Петербург

2022

Оглавление

Введение.....	3
Описание алгоритма	4
Заключение	9
Список литературы	10
Приложение	10

Введение

Красно-чёрное дерево(кчд) — один из видов самобалансирующихся двоичных деревьев поиска, в котором ноды окрашиваются в красный или в черный цвет. КЧД является потомком 2-3 дерева, мы просто заменяем 3-ноды на две 2-ноды и пометим их цветом, в нашем случае красным. Так же красное дерево обладает 4 свойствами.

Свойства:

1. *Две красные ноды не могут идти подряд*
2. *Корень дерева всегда черный*
3. *Все null-ноды (ноды, которые не имеют потомков) – черные*
4. *Высота дерева измеряется только по черным нодам и называется "черной высотой"*

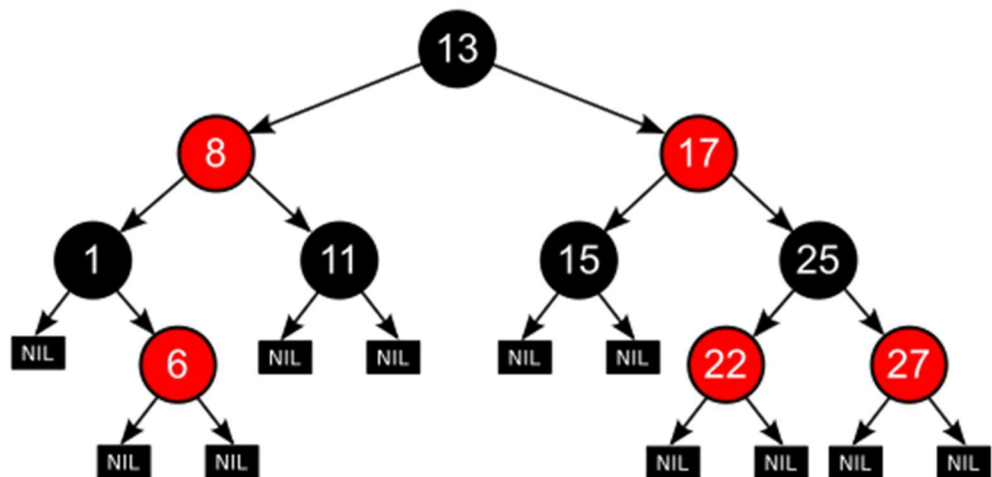


Рисунок 1 – Красно черное дерево

Описание алгоритма

Вставка

Вставка в красно-черном дереве элементы вставляются в позиции NULL-листьев. Вставленный узел всегда окрашивается в красный цвет. Далее идет процедура проверки сохранения свойств красно-черного дерева 1-4.

Если нарушаются какие-то из правил у нас есть три метода которые помогут нам решить эту проблему. Это операции поворота, левый и правый, и третья операция это перекрашивание узлов.

Так же нас есть 3 метода восстановления КЧД, то есть его балансировки, теперь опишу в каких ситуациях использовать какие методы

1. Родительский узел текущего узла имеет красный цвет, а другой дочерний узел (узел дяди) узла-дедушки текущего узла также имеет красный цвет.

- a.* Установите «родительский узел» в черный цвет.
- b.* Установите «Узел дяди» на черный.
- c.* Установите «дедушкин узел» на «красный».
- d.* Установите для «дедушкины узлы» значение «текущий узел» (красный узел), то есть продолжайте работать на «текущем узле» впоследствии.

2. Родительский узел текущего узла красный, дядя - черный, а текущий узел - правый дочерний узел своего родительского узла.

- a.* Используйте «родительский узел» в качестве «нового текущего узла»
- b.* Поверните налево с «новым текущим узлом» в качестве точки опоры.

3. Родительский узел текущего узла красный, дядя - черный, а текущий узел - левый потомок его родительского узла.

- a.* Установите «родительский узел» на «черный».
- b.* Установите «дедушкин узел» на «красный»

с. Поверните направо с «дедушкиным узлом» в качестве точки опоры.

Удаление

Для удаления необходимо выполнить следующие операции, сначала удалить узел как в двоичном дереве поиска, а потом нужно восстановить свойства дерева до красно-черного.

1 этап – удаление как для двоичного дерева

Есть 3 случая

1. Узел не имеет детей – просто удаляем
2. У узла есть только один сын – он встает на место удаленного узла
3. У узла есть 2 наследника

Дальше нужно восстановить красно черное дерево, так как при удалении у нас могло нарушиться 1, 2, 4 свойство, рассмотрим возможные ситуации

1. x - это «черный + черный» узел, а родственный узел y x красный. (В это время родительский узел x и дочерние узлы дочерних узлов x оба являются черными узлами)..

- a.* Установите родной узел x на «черный».
- b.* Установите родительский узел x на «красный».
- c.* Установите «дедушкин узел» на «красный».
- d.* После поворота налево сбросьте узел-брат x .

2. x - это «черный + черный» узел, одноуровневый узел x черный, а оба дочерних узла x - черный.

- a.* Установите родственный узел x на «красный».
- b.* Установите «родительский узел x » на «новый узел x ».

3. *x* - это «черный + черный» узел, одноуровневый узел *x* черный, левый дочерний узел брата *x* красный, а правый черный. (На самом деле, здесь необходимо различать, является ли *x* левым или правым поддеревом родительского узла. Если *x* является левым поддеревом, оно будет обработано в соответствии с приведенными здесь правилами. Если *x* является правым поддеревом, оно изменится слева направо и справа налево)

- a.* Установите левый дочерний узел узла «*x* брат» на «черный»
- b.* Установите узел «*x* брат» на «красный»
- c.* Правое вращение узла сестры *x*.
- d.* Повернув направо, сбросьте родной узел *x*

4. *x* является узлом "черный + черный", одноуровневый узел *x* черный, правый дочерний узел брата *x* красный, а левый дочерний узел брата *x* любого цвета. (Там же.)

- a.* Назначьте цвет родительского узла *x* узлу-брату *x*.
- b.* Установите *x* родительский узел на «черный».
- c.* Установите правый подраздел узла «*x* брат» на «черный».
- d.* Левостороннее вращение родительского узла *x*.
- e.* Установите «*x*» в «корневой узел».

Исследование алгоритма

У КЧД есть свойство связанное с глубиной дерева, по условию оно не может быть больше 1, значит что при минимальном количестве красных узлов глубина равна кол-ву черных, а если максимальное то в два раза больше.

Значит что путь от корня до листа не может различаться не более чем в двое.

$$h \leq 2\log(N + 1)$$

Получаем что сложность поиска в этом дереве $O(\log N)$.

Так же проведем замер времени вставки в красно-черное дерево, для этого напишем алгоритм, который будет создавать каждый раз КЧД увеличивая узлы в 10 раз. Полученные данные отобразим на графике, где обе оси имеют логарифмический масштаб чтобы были видны все полученные значения. Как видно по графику – время растет линейно.

```
uint64_t startTime, endTime;
int degree = 2;
//srand(time(NULL));
int key;
for(uint64_t j = 100; j <= 100000000; j*=10)
{
    RedBlackTree tree;
    startTime = clock();
    for(int i = 0; i < j; i++){
        key = rand();
        tree.insert(key);
    }

    endTime = clock();
    cout << "10^" << degree << ": " << (double)(endTime - startTime)/CLK_TCK << "seconds.\n";
    degree ++;
    tree.deleteAll();
}
return 0;
```

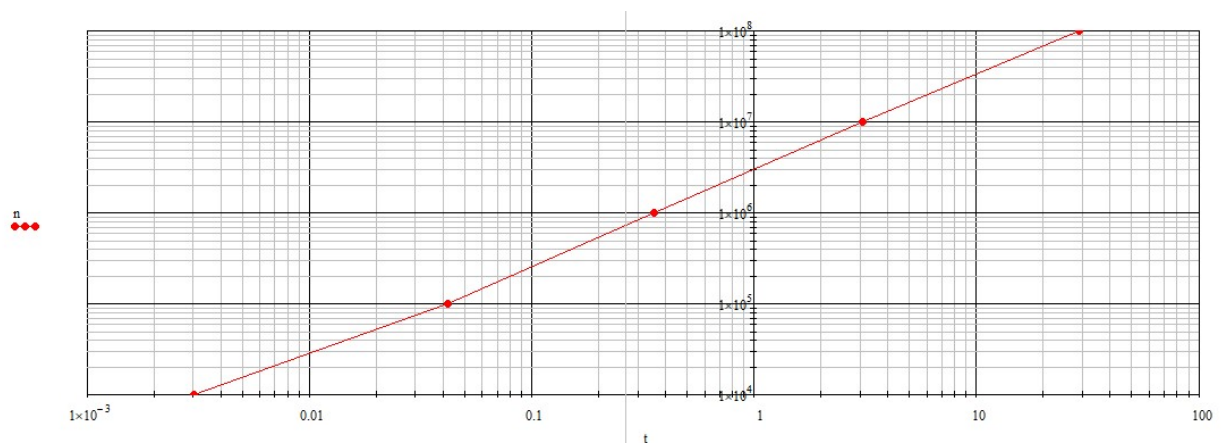
main

redblackTree x

C:\Users\dimag\CLionProjects\redblackTree\cmake-build-debug\redblackTree.exe

10^2: 0seconds.
 10^3: 0seconds.
 10^4: 0.003seconds.
 10^5: 0.042seconds.
 10^6: 0.353seconds.
 10^7: 3.046seconds.
 10^8: 28.813seconds.

Process finished with exit code 0



Заключение

В работе был рассмотрен пример ассоциативного массива – красно черное дерево. Например, данное дерево используется в STL для контейнера `map`.

Анализ дерева показал, что оно обеспечивает логарифмическую сложность поиска, что важно что оно такое как и в среднем так и в худшем случае, а так же линейную сложность при создании, и как следствие при балансировки.

Список литературы

- Т. Кормен, Ч. Лейсерзон, Р. Риверст, К. Штайн - Алгоритмы. Построение и анализ (2013)
- Понимаем красно-черное дерево часть 1 и 2, Хабр URL: <https://habr.com/ru/post/555404/> , <https://habr.com/ru/post/557328/>
- Красно черное дерево, Википедия URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/Красно-черное_дерево

Приложение

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
3 #include <time.h>
4 #include "rbtree.h"
5 using namespace std;
6
7     void RedBlackTree::initializeNULLNode(NodePtr
node, NodePtr parent) {
8         node->data = 0;
9         node->parent = parent;
10        node->left = nullptr;
11        node->right = nullptr;
12        node->color = Black;
13    }
14
15    NodePtr RedBlackTree::searchTreeHelper(NodePtr
node, int key) {
16        if (node == TNULL || key == node->data)
return node;
17
18        if (key < node->data) return searchTreeHelper
(node->left, key);
19
20        return searchTreeHelper(node->right, key);
21    }
22
23    void RedBlackTree::deleteFix(NodePtr x) {
24        NodePtr s;
25        while (x != root && x->color == Black) {
26            if (x == x->parent->left) {
27                s = x->parent->right;
28                if (s->color == Black) {
29                    s->color = Black;
30                    x->parent->color = Red;
31                    leftRotate(x->parent);
32                    s = x->parent->right;
33                }
34
35                if (s->left->color == Black && s->
right->color == Black) {
36                    s->color = Red;
```

```

37         x = x->parent;
38     }
39     else { // случай 1
40         if (s->right->color == Black) {
41             s->left->color = Black;
42             s->color = Red;
43             rightRotate(s);
44             s = x->parent->right;
45         }
46
47         s->color = x->parent->color;
48         x->parent->color = Black;
49         s->right->color = Black;
50         leftRotate(x->parent);
51         x = root;
52     }
53
54 }
55 else {
56     s = x->parent->left;
57     if (s->color == Red) {
58         s->color = Black;
59         x->parent->color = Red;
60         rightRotate(x->parent);
61         s = x->parent->left;
62     }
63
64     if (s->right->color == Black) {
65         s->color = Red;
66         x = x->parent;
67     }
68     else {
69         if (s->left->color == Black) {
70             s->right->color = Black;
71             s->color = Red;
72             leftRotate(s);
73             s = x->parent->left;
74         }
75
76         s->color = x->parent->color;
77         x->parent->color = Black;

```

```

78             s->left->color = Black;
79             rightRotate(x->parent);
80             x = root;
81         }
82     }
83 }
84     x->color = Black;
85 }
86
87     void RedBlackTree::rbTransplant(NodePtr u,
NodePtr v) {
88         if (u->parent == nullptr) {
89             root = v;
90         }
91         else if (u == u->parent->left) {
92             u->parent->left = v;
93         }
94         else {
95             u->parent->right = v;
96         }
97         v->parent = u->parent;
98     }
99
100     void RedBlackTree::deleteNodeHelper(NodePtr node
, int key) {
101         NodePtr z = TNULL;
102         NodePtr x, y;
103         while (node != TNULL) { // поиск нужного
узла
104             if (node->data == key) {
105                 z = node;
106             }
107
108             if (node->data <= key) {
109                 node = node->right;
110             }
111             else {
112                 node = node->left;
113             }
114         }
115

```

```

116         if (z == TNULL) { // не нашел нужный узел
117             return;
118         }
119
120         y = z;
121         int y_original_color = y->color;
122         if (z->left == TNULL) {
123             x = z->right;
124             rbTransplant(z, z->right);
125         }
126         else if (z->right == TNULL) {
127             x = z->left;
128             rbTransplant(z, z->left);
129         }
130         else {
131             y = minimum(z->right);
132             y_original_color = y->color;
133             x = y->right;
134             if (y->parent == z) {
135                 x->parent = y;
136             }
137             else {
138                 rbTransplant(y, y->right);
139                 y->right = z->right;
140                 y->right->parent = y;
141             }
142
143             rbTransplant(z, y);
144             y->left = z->left;
145             y->left->parent = y;
146             y->color = z->color;
147         }
148         delete z;
149         if (y_original_color == 0) {
150             deleteFix(x);
151         }
152     }
153
154     void RedBlackTree::insertFix(NodePtr k) {
155         NodePtr u;
156         while (k->parent->color == Red) {

```

```

157         if (k->parent == k->parent->parent->
right) {
158             u = k->parent->parent->left;
159             if (u->color == Red) { // case 1
160                 u->color = Black;
161                 k->parent->color = Black;
162                 k->parent->parent->color = Red;
163                 k = k->parent->parent;
164             }
165             else {
166                 if (k == k->parent->left) {
167                     k = k->parent;
168                     rightRotate(k);
169                 }
170                 k->parent->color = Black; //
случай 2
171                 k->parent->parent->color = Red;
172                 leftRotate(k->parent->parent);
173             }
174         }
175         else {
176             u = k->parent->parent->right;
177
178             if (u->color == Red) {
179                 u->color = Black;
180                 k->parent->color = Black;
181                 k->parent->parent->color = Red;
182                 k = k->parent->parent;
183             }
184             else {
185                 if (k == k->parent->right) {
186                     k = k->parent;
187                     leftRotate(k);
188                 }
189                 k->parent->color = Black;
190                 k->parent->parent->color = Red;
191                 rightRotate(k->parent->parent);
192             }
193         }
194         if (k == root) {
195             break;

```

```

196         }
197     }
198     root->color = Black;
199 }
200
201 void RedBlackTree::printHelper(NodePtr root,
    string indent, bool last) {
202     if (root != TNULL) {
203         cout << indent;
204         if (last) {
205             cout << " R----";
206             indent += " ";
207         }
208         else {
209             cout << " L----";
210             indent += " | ";
211         }
212
213         string sColor = root->color ? "R" : "B";
214         cout << root->data << "(" << sColor <<
            ")" << endl;
215         printHelper(root->left, indent, false);
216         printHelper(root->right, indent, true);
217     }
218 }
219
220 RedBlackTree::RedBlackTree() {
221     TNULL = new Node;
222     TNULL->color = Black;
223     TNULL->left = nullptr;
224     TNULL->right = nullptr;
225     root = TNULL;
226 }
227
228 void RedBlackTree::leftRotate(NodePtr x) {
229     NodePtr y = x->right;
230     x->right = y->left;
231     if (y->left != TNULL) {
232         y->left->parent = x;
233     }
234     y->parent = x->parent;

```



```

235         if (x->parent == nullptr) {
236             this->root = y;
237         }
238         else if (x == x->parent->left) {
239             x->parent->left = y;
240         }
241         else {
242             x->parent->right = y;
243         }
244         y->left = x;
245         x->parent = y;
246     }
247
248     void RedBlackTree::rightRotate(NodePtr x) {
249         NodePtr y = x->left;
250         x->left = y->right;
251         if (y->right != TNULL) {
252             y->right->parent = x;
253         }
254         y->parent = x->parent;
255         if (x->parent == nullptr) {
256             this->root = y;
257         }
258         else if (x == x->parent->right) {
259             x->parent->right = y;
260         }
261         else {
262             x->parent->left = y;
263         }
264         y->right = x;
265         x->parent = y;
266     }
267
268     void RedBlackTree::insert(int key) {
269         NodePtr node = new Node;
270         node->parent = nullptr;
271         node->data = key;
272         node->left = TNULL;
273         node->right = TNULL;
274         node->color = Red;
275

```

```

276     NodePtr y = nullptr;
277     NodePtr x = this->root;
278
279     while (x != TNULL) {
280         y = x;
281         if (node->data == x->data)
282             {
283                 return;
284             }
285         else if (node->data < x->data) {
286             x = x->left;
287         }
288         else {
289             x = x->right;
290         }
291     }
292
293     node->parent = y;
294
295     if (y == nullptr) {
296         root = node;
297     }
298     else if (node->data < y->data) {
299         y->left = node;
300     }
301     else {
302         y->right = node;
303     }
304
305     if (node->parent == nullptr) {
306         node->color = Black;
307         return;
308     }
309
310     if (node->parent->parent == nullptr) {
311         return; }
312     insertFix(node);
313 }
314
315 void RedBlackTree::printTree() {

```

```

316         if (root) {
317             printHelper(this->root, "", true);
318         }
319     }
320
321
322     NodePtr RedBlackTree::minimum(NodePtr node) {
323         while (node->left != TNULL) {
324             node = node->left;
325         }
326         return node;
327     }
328
329 int main() {
330     uint64_t startTime, endTime;
331     int degree = 2;
332     //srand(time(NULL));
333     int key;
334     for(uint64_t j = 100; j <= 100000000; j*=10)
335     {
336         RedBlackTree tree;
337         startTime = clock();
338         for(int i = 0; i < 100000000; i++){
339             key = rand();
340             tree.insert(key);
341         }
342
343         endTime = clock();
344         cout <<"10^"<< degree << ": "<< (double)(
endTime - startTime)/CLK_TCK << "seconds.\n";
345         degree ++;
346         tree.deleteAll();
347     }
348     return 0;
349 }

```

```
1 #pragma once
2
3 using namespace std;
4
5 enum Color{
6     Black,
7     Red
8 };
9
10 struct Node {
11     int data;
12     Node* parent;
13     Node* left;
14     Node* right;
15     Color color;
16 };
17
18 typedef Node* NodePtr;
19
20 class RedBlackTree {
21 private:
22     NodePtr root;
23     NodePtr TNULL;
24
25     void initializeNULLNode(NodePtr node, NodePtr
parent);
26
27     NodePtr searchTreeHelper(NodePtr node, int key);
28
29     void deleteFix(NodePtr x);
30
31     void rbTransplant(NodePtr u, NodePtr v);
32
33     void deleteNodeHelper(NodePtr node, int key);
34
35     void insertFix(NodePtr k);
36
37     void printHelper(NodePtr root, string indent,
bool last) ;
38
39     void leftRotate(NodePtr x);
```

```
40
41     void rightRotate(NodePtr x);
42
43 public:
44     RedBlackTree();
45
46     NodePtr getTNULL() { return TNULL; }
47
48     NodePtr minimum(NodePtr node);
49
50     void deleteAll(){ root = TNULL; }
51
52     NodePtr searchTree(int k) { return
searchTreeHelper(this->root, k); }
53
54     void insert(int key);
55
56     NodePtr getRoot() { return this->root; }
57
58     void deleteNode(int data) { deleteNodeHelper(this
->root, data); }
59
60     void printTree();
61 };
62
```

```
1 cmake_minimum_required(VERSION 3.20)
2 project(redblackTree)
3
4 set(CMAKE_CXX_STANDARD 14)
5
6 add_executable(redblackTree main.cpp rbtree.h)
7
```