

# 红黑树和顺序统计树

## 1. 实验要求

实验 1：实现红黑树的基本算法， 分别对整数  $n=20、40、60、80$ ，随机生成  $n$  个互异的正整数 ( $K_1, K_2, K_3, \dots, K_n$  且  $1 \leq K_i \leq 150$ )，用前  $n$  个正整数作为节点的关键字，向一棵初始空的红黑树中依次插入  $n$  个节点，统计算法运行所需时间，画出时间曲线。（红黑树采用三叉链表）

实验 2：对上述生成的红黑树，找出树中第  $n/4$  小的节点和第  $n/2$  小的节点，并依次删除这两个节点，统计算法运行所需时间，画出时间曲线。

## 2. 实验环境

编译环境：Microsoft Visual Studio 2015

机器内存：8G

时钟主频：2.5GHz

## 3. 实验要求

**输入输出格式:**

a)实验 1 需建立根文件夹，文件夹名称为：学号-project2，在根文件夹下需包括实验报告、和 ex 子文件夹，ex 文件夹下包含 3 个子文件夹：

input 文件夹：存放输入数据

source 文件夹：源程序

output 文件夹：输出数据

b)input：

输入文件中每行一个随机数据，总行数大于等于 80。

分别读取前 20、40、60、80 个正整数进行构建红黑树,插入删除节点的试验

c) output : 为每种数据规模建立一个子文件夹, 分别为 size20,size40,size60,size80,其输出结果数据导出到其对应子文件下面。

preorder.txt : 输出构建好的红黑树的前序遍历序列

inorder.txt: 输出构建好的红黑树的中序遍历序列

postorder.txt: 输出构建好的红黑树的后序遍历序列

time1.txt : 运行时间效率的数据。测试插入操作构建树的花费的时间, 要求每插入 10 个节点测试一下花费的时间, 并记录下构建完成所花的总时间

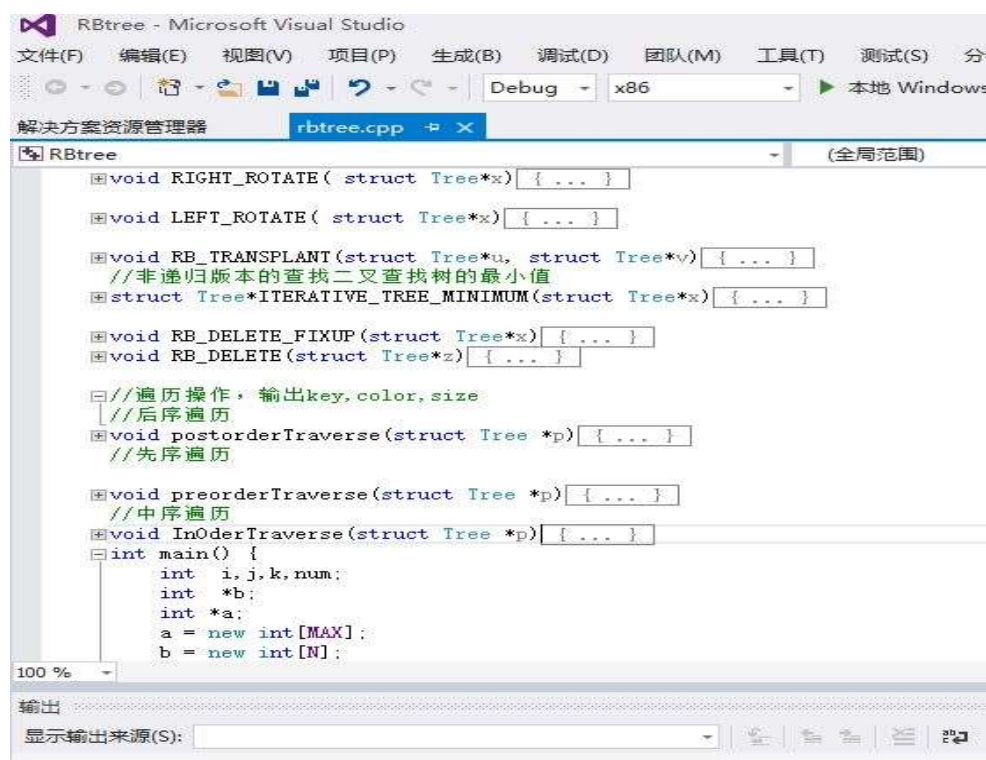
第二个实验输出结果同样是导入到相同的对应子文件夹下面。

delete\_data.txt : 输出删除的数据

time2.txt:测试删除掉实验要求删除掉的两个节点所花费的时间, 每删除掉一个节点测试一次

delete\_inorder.txt: 输出删除后的红黑树的中序遍历子序列

#### 4. 实验过程截图



## 5. 实验过程

1) 使用随机交换法生成  $n$  个互异的随机数

```
srand((unsigned)time(NULL));

for (i = 0; i < MAX; i++) a[i] = i+1; //将数组 a 中数字置 1~36

for (i = 0; i < MAX; i++) {

    j= rand() % MAX ;           //随机选取 j

    num = a[j]; //将 a[i]与 a[j]交换

    a[j] = a[i];

    a[i] = num;

}
```

2) 红黑树结点结构

```
struct Tree{

    int key; //储存数值

    int color; //储存结点颜色, black 为 1, red 为 0

    int size; //储存结点的秩

    struct Tree *parent;

    struct Tree *left;

    struct Tree *right;

};

struct Tree*ROOT[4];

struct Tree*root;

struct Tree*nil = NULL;

nil->color = BLACK;

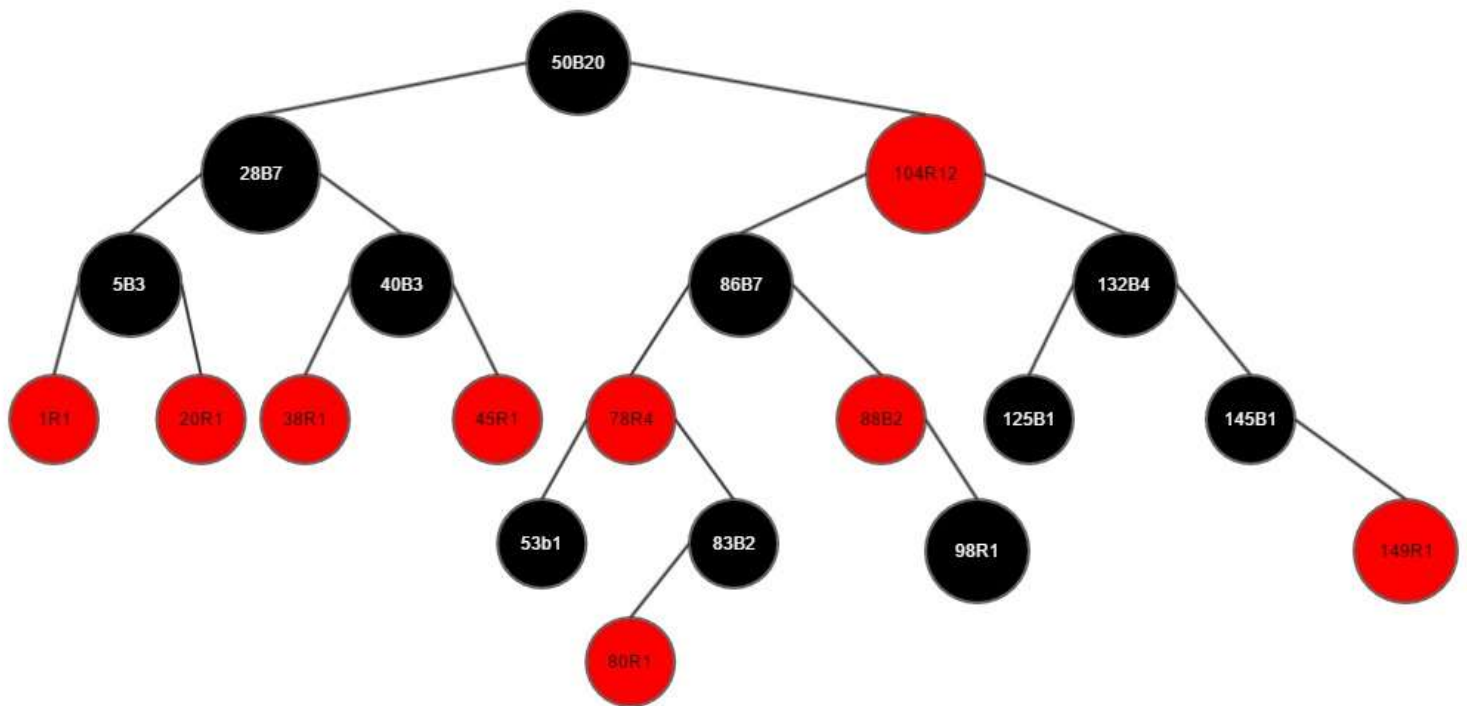
nil->size = 0; //nil 结点颜色为黑, 秩为 0
```

3) 红黑树左旋, 右旋, 插入、删除、遍历等操作的实现见 source 文件夹中 rbtree.cpp

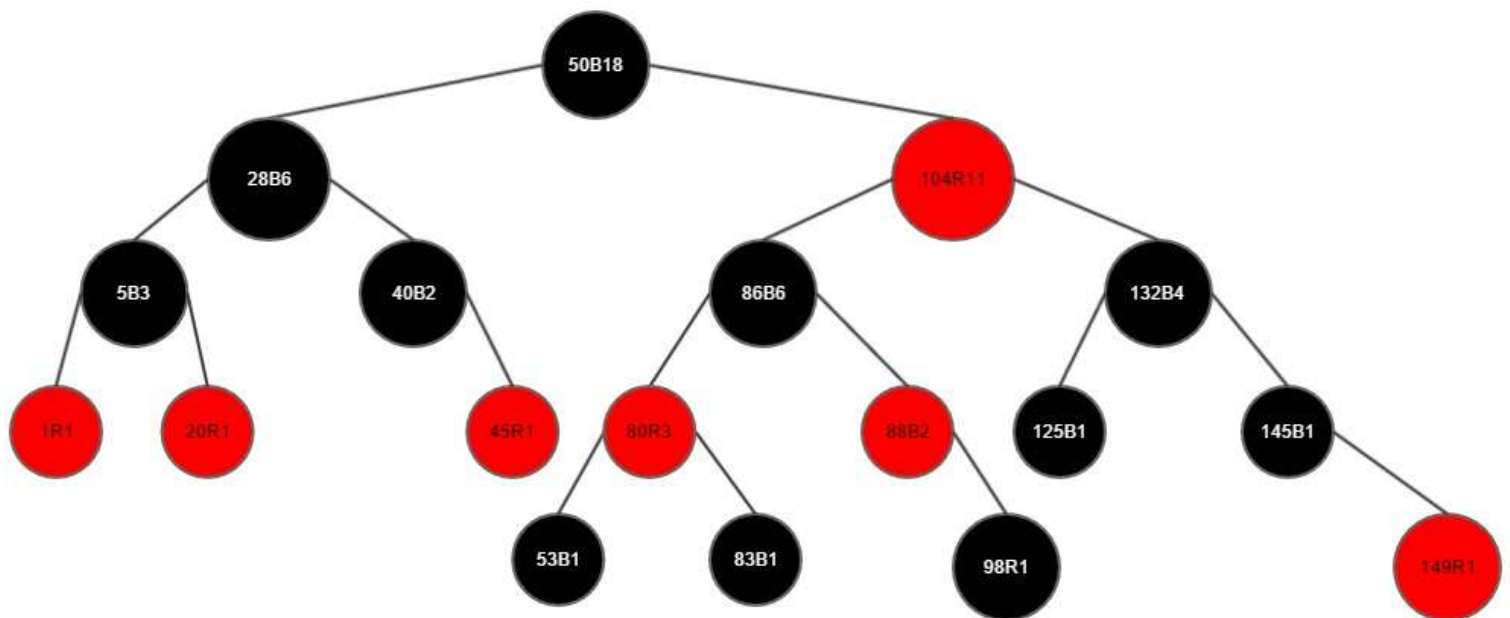
为实现查找任意结点, 添加 size 域构成顺序统计树, 并添加 size 调整操作。

## 6. 实验结果与分析

1) 20 结点的红黑树结构：结点内容：key color size



2) 删除两个结点后的红黑树



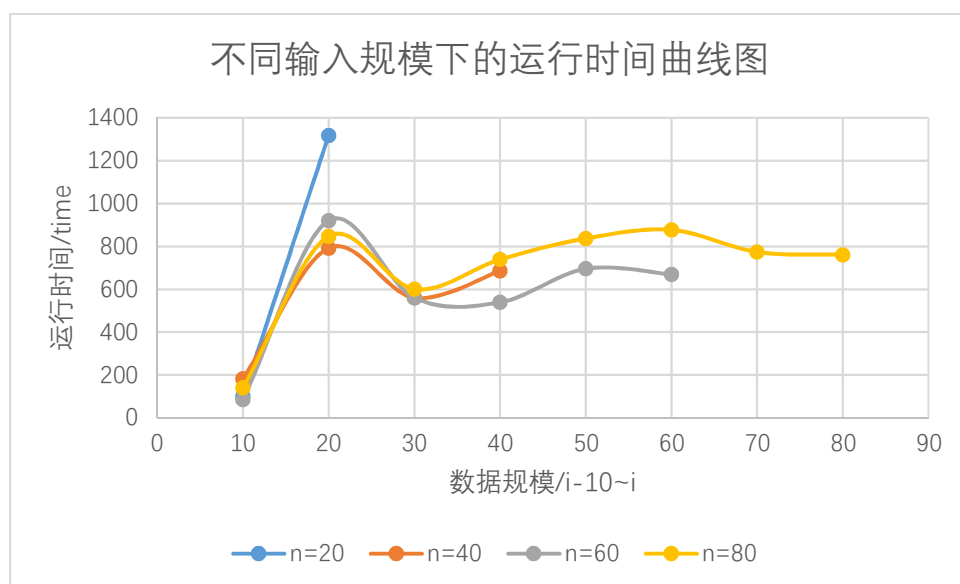
3) 算法性能测试

红黑树插入需要  $O(\lg(n))$  次，对插入结点后的调整所做的旋转操作不会超过 2 次。删除结点后的调整所做的旋转操作不会操作 3 次，沿树回溯至多  $O(\lg(n))$  次。总而言之，红黑树的插入和删除的时间复杂度均为  $O(\lg(n))$ 。

不同规模下的插入、删除所用时间表格：

| 数据规模/n | 每插入10个结点所用的时间/us |      |     |     |     |     |     |     | 总时间/us | 删除结点所用的时间/us |             |
|--------|------------------|------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|--------|--------------|-------------|
|        | 10               | 20   | 30  | 40  | 50  | 60  | 70  | 80  |        | delete(n/4)  | delete(n/2) |
| 20     | 101              | 1318 |     |     |     |     |     |     | 1419   | 22           | 18          |
| 40     | 182              | 792  | 560 | 686 |     |     |     |     | 2248   | 42           | 39          |
| 60     | 85               | 920  | 561 | 539 | 696 | 669 |     |     | 3508   | 57           | 55          |
| 80     | 141              | 847  | 601 | 739 | 837 | 877 | 774 | 761 | 5632   | 69           | 103         |

不同输入规模下的运行时间曲线图：



由于数据规模较小以及单次实验的偶然性导致结果数据误差较大。从图中可以看出， $n \leq 20$  时，插入时间变化较大； $n \geq 30$  后开始缓慢增长。在  $n$  较小时，数据分布和黑红树结构对插入时间的影响更大。

## 7. 实验心得

红黑树是具有着色性质的二叉查找树。由性质节点到 nil 的每一条路径必须包含相同数目的黑色节点可知，只要在一个节点的一侧子树尽可能多的使用红色节点，而另一侧尽可能少甚至不使用红色节点，就可以拉开左右子树的高度差。由 20 结点的红黑树图可以看出，红黑树放弃了追求完全的平衡，而去追求大致上的平衡，在与平衡二叉树的时间复杂度相差不大的情况下，保证每次插入最多只需要三次旋转就能达到平衡，实现起来也更为简单。

对于数据量较小的实验，应可以采取多次实验取均值的方法减少实验误差。