## **Homework 4**

- 编写一段程序,比较红黑树在随机生成的节点数为N=10<sup>4,10</sup>5,10<sup>6</sup>6的树中进行随机插入的比较,并给出树的高度。
  - i) 对于节点数为N的树进行N/100次随机插入操作,给出插入的时间。(可以用表格给出时间数据)
  - ii) 给出插入操作中双红修正的总次数。 (可以用表格给出数据)

为了减少工作量,可以在教材原红黑树的基础上修改,注:第一题不用提交程序。

	插入时间(ms)	双红修正次数	根节点黑高度
N = 10000	0	80	8
N = 100000	0.994	876	10
N = 1000000	13.2	9243	14

- i) 对于如下一段数字 (10,12), (1, 2), (4, 7), (1, 20), (25, 27), (29, 22), (24, 31), (4,15)建立一颗2-d 树,给出建树后从根节点开始从左至右顺序每个节点存储的数据.形式(10, 12) (x,x) (x,x)。(不需要编程)
  - ii) 给出若确定中位点时间复杂度能够在线性时间内确定,则 kd-树构造算法总体时间复杂度可被优化至O(nlogn)的说明。

## Solution

- i) (1,2) (4,7) (1,20) (4,15) (10,12) (29,22) (24,31) (25,27)
- ii) 当选出一个维度上的中位数,并将在该维度上小于该中位数的置于其左边,其余置于右边,这样可以保证每次分成的左右子树大小尽可能会相等,由此可以发现,这样构成的kd树的高度最多为O(logn),因此只会需要选择小于树高的次数O(logn)次即可完成一个节点的构建。由于确定中位点的时间复杂度可以在线性时间完成,即O(n)的时间。
- 综上可得,确定中位点需要时间复杂度为O(n),一次选择需要时间复杂度为O(logn),最后kd树构造总体时间复杂度可以优化为O(nlogn).