2-10:

若在习题2-9 中,数组T中元素不存在序关系,只能测试任意两个元素是否相等,试设计一个有效算法确定T是否有一主元素。算法的计算复杂性应为O(nlogn)。更进一步,能找到一个线性时间算法吗?

题目分析:

本题与2-9的区别在于,数组T中不存在序关系。因此,没办法利用2-9的思路,因为不再能线性时间选出中位数。因此,本题需要用别的方法求解。

对于本题,必有如下结论:

• 如果 x 为 T[0:n-1] 中的主元素,则 x 必为 $T_1[0:\frac{n-1}{2}]$ 或 $T_2[\frac{n-1}{2}:n-1]$ 中的主元素,如不然,使用反证法:若 x 不是 T_1 也不是 T_2 的主元素,即 $|S_1(x)| \leq \frac{n}{4} \&\& |S_2(x)| \leq \frac{n}{4}$,则对于整个数组 T,有 $|S(x)| \leq \frac{n}{2}$,即 x 不是 T 的主元素。

既然只能比较任意两个元素是否相等,采用分治法,对原数组T进行左右对半划分,依次循环,直到数组大小为1。对于该"子数组"而言,显然剩下的那个元素为其主元素。之后再两两合并数组,对两个数组中的"主元素"都进行一次遍历,判断是否为合并后数组的主元素。如果是,则将该子元素继续向上传递;否则,返回一个无穷大表示该数组不存在主元素。

代码实现:

在本代码中,仍然使用 int 数组来模拟数组 T,但只比较大小,而不利用线性数组的序关系。可将 T 更换为其他类型,譬如结构、类等。

代码具体实现见2-10 Code

输出示例:

- 1 输入样例1:
- 2 16
- 4 输出1: 不存在
- 5 输入样例2:
- 6 16
- 7 2 3 5 2 1 8 2 3 2 2 2 2 5 2 3 2
- 8 输出2: 存在,且主元素为2(#因为有9个2)
- 9 输入样例3:
- 10 7
- 11 3 1 2 3 3 7 3
- 12 输出3:存在,且主元素为3(#因为有4个3)
- 13 输入样例4:
- 14 7
- 15 1 7 3 2 3 3 1

算法分析:

该程序显然是一个递归式, 其复杂度为:

$$T(n)=2T(\frac{n}{2})+O(n)$$

由主定理,
$$f(n) = O(n) = \Theta(n^{log_2 2})$$
可得: $T(n) = O(nlog n)$

更进一步:

能否找到线性时间的算法呢?

用递归的方法,算法下界应为 T(n) = O(nlogn) (不会证明,但较为显然)。

思考一下,2-9为什么能在 O(n) 时间内完成?因为元素有序,也就是说,可以在 O(n) 时间内将数组的中位数选择出来。而本题由于元素不存在序关系,既没有办法排序,也没有办法选择。我推断,本题无法在线性时间内求解。