

# 算法设计第一次作业

---

2\_7

**Answer:**

由已知条件得，算法可在  $O(i \log i)$  时间内计算两个  $i$  次多项式的乘积。

且原式可表示为：

$$P(x) = (x - n_1)(x - n_2) \dots (x - n_d)$$

则由分治思想，可将  $d$  次多项式转换为2个  $d/2$  次多项式的乘积，则可设计算  $d$  次多项式的时间为  $T(d)$ ，则可表示为：

$$T(d) = \begin{cases} O(1), & d = 1 \\ 2T(d/2) + O(d \log d), & d > 1 \end{cases}$$

则对此递归求解即可得：

$$T(d) = O(d \log^2 d).$$

2\_9

**Answer:**

将此题解释即可分析出，此题希望求出函数一个解所占的整个解空间的规模大于一半，即可称为主元素。

则由此可得出结论， $x$  必为排好序的数组T的中位数。

易证明：

$S(x) > n/2$  时，则按照序关系排好后，必有中位数被主元素占据。

则只需要在线性时间中找出数组的中位数，再遍历查看中位数是否与主元素相同即可。则复杂度应为  $O(n)$

详情代码可见本人的github网址：([https://github.com/vegetablechickenluo/design\\_algorithm/blob/master/work2\\_9/main.cpp](https://github.com/vegetablechickenluo/design_algorithm/blob/master/work2_9/main.cpp))

输出样例：

```
1  请输入数组长度n: 5
2  请输入依次输入n个数:  2 3 4 4 3
3  不存在
4
5  请输入数组长度n: 3
6  请输入依次输入n个数:  1 1 2
7  存在
8
9  请输入数组长度n: 6
10 请输入依次输入n个数:  4 3 3 4 4 4
11 存在
12
```

此题易得出：时间复杂度为  $O(n)$

## 2\_10

### Answer:

由于此题目中数组 **T** 的元素不再具有序关系，因此不可以用 2\_9 中线性时间寻找中位数的方法去寻找。

换用二分的思想来尝试解决该问题，假设  $[0 : (n - 1) / 2]$  部分与  $[(n - 1) / 2 : (n - 1)]$  部分的主元素不为  $x$ ，则合并后的整个数组的主元素不为  $x$ 。因此，可以采用二分的思想来解决该问题。

则算法的递归式表示为：

$$T(n) = 2T(n/2) + O(n)$$

由《算法导论》中的主定理，易求出算法复杂度下界为：  $O(n \log n)$

详情代码可见本人的github网址——由于此题数组设定为无序，则不会采用比较的方式：

([https://github.com/vegetablechickenluo/design\\_algorithm/blob/master/work2\\_10/main.cpp](https://github.com/vegetablechickenluo/design_algorithm/blob/master/work2_10/main.cpp))

输出样例：

```
1  请输入数组长度n: 5
2  请输入依次输入n个数:  2 3 4 4 3
3  不存在
4
5  请输入数组长度n: 3
6  请输入依次输入n个数:  1 1 2
7  存在,主元素是1
8
9  请输入数组长度n: 6
10 请输入依次输入n个数:  4 3 3 4 4 4
11 存在,主元素是4
```

算法优化:

不妨采用遍历的方式来进行比较,当 $x$ 占据整个数组大于  $n/2$  范围时,则可认为 $x$ 为主元素,因此可以开 $n * n$ 的二维数组作为储存每一个数字的空间。 $a[n][n]$ 中每一行代表每一个不同的数,每一列用0或1表示占据的次数,最终通过遍历求和的方式来求的每一个数出现的次数,最终与  $n/2$  比较,则  $O(n)$  为优化后的时间复杂度下界。

2\_28

**Answer:**

注: 已排好序默认为升序排列;

**题目分析:**

题目要求设计出  $O(\log n)$  时间复杂度的算法,则首先则需要对题目中的两个数组利用分治思想进行处理。

**算法表示:**

I. 分别寻找长度为  $n$  的  $X$ 、 $Y$  两个数组的中位数,由于两数组已排好序,则查找的时间复杂度为  $O(1)$ ;

II. 然后将  $X$ 、 $Y$  两数组的中位数设为  $x1, y1$ , 比较  $x1$  与  $y1$  的大小关系,时间复杂度为  $O(1)$ ;

III. **important:** 依据中位数,将  $X$ 、 $Y$  两个数组依次分为  $X1, X2$  与  $Y1, Y2$  四个数组,则定有中位数小的数组的左半部分,与中位数大的数组的右半部分中不包含中位数。因此,则可以将其砍去,以实现简单的问题总规模减半的目的。

复杂度分析:

$$T(n) = T(n/2) + O(1)$$

则易得出, 算法时间复杂度为  $O(\log n)$ ;

详情代码可见本人的github网址:

([https://github.com/vegetablechickenluo/design\\_algorithm/blob/master/work2\\_28/main.cpp](https://github.com/vegetablechickenluo/design_algorithm/blob/master/work2_28/main.cpp))

输出样例:

```
1  请输入数组规模:  10
2  请依次输入a数组的数字:  1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
3  请依次输入b数组的数字:  2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
4  中位数为:  6
5
6  请输入数组规模:  10
7  请依次输入a数组的数字:  1 2 3 4 6 6 7 8 9 10
8  请依次输入b数组的数字:  2 3 4 5 7 7 8 9 10 11
9  中位数为:  6.5
10
11 请输入数组规模:  3
12 请依次输入a数组的数字:  1 2 3
13 请依次输入b数组的数字:  2 3 4
14 中位数为:  2.5
```