《算法设计与分析》第2次作业

姓名: 叶宏庭 学号: 71118415

算法分析题

题目1: 求下列递推关系表示的算法复杂度($\exists n = 1$ 时, T(n) = 1)。

$$(1)T(n) = 7T(\frac{n}{7}) + n$$

$$(2)T(n) = 4T(\frac{n}{2}) + n^2$$

$$(3)T(n) = 8T(\frac{n}{6}) + n^{\frac{3}{2}} \log n$$
 (用主定理证明,选做)

答:

(1)
$$T(n) = \sum_{i=0}^{\log_7 n} 7^i \times (\frac{n}{7^i}) = n \log n$$
(2)
$$T(n) = \sum_{i=0}^{\log n} 4^i \times (\frac{1}{2^i})^2 \times n^2 = n^2 \log n$$

(2)
$$T(n) = \sum_{i=0}^{logn} 4^i \times (\frac{1}{2^i})^2 \times n^2 = n^2 logn$$

(3)
$$: f(n) = n^{\frac{3}{2}} \log n = \Omega(n^{\log_6 8 + \varepsilon})$$

且存在 $c < \frac{2\sqrt{6}}{9} \log_n 6n < 1$,使得 $8f(n/6) < cf(n)$
 $: T(n) = \Theta(n^{\frac{3}{2}} \log n)$

题目2: 设X[0:n-1]和Y[0:n-1]为两个数组,每个数组中含有n个已排好序的数。试设计 一个 $O(\log n)$ 时间的分治算法,找出X和Y的2n个数的中位数,并证明算法的时间复杂 性为 $O(\log n)$ 。

答:包括算法思路,伪代码和时间复杂度分析

算法思路如图所示,假设C为合并A与B且排好序,找到A与B的中间位置进行比

较,若A[n/2] > B[n/2],则leftB这部分必然在C的前n个元素中,这时,中位数必定在leftA与rightB中(小于的情况同理),继续递归,直到A[n/2] == B[n/2],可以返回中位数。

伪代码:

```
int MediumNumber(vector<int> &A,vector<int> &B,int size){
    if(size==1)
        return (A[0]+B[0])/2;
    if(A[size/2]==B[size/2])
        return (A[size/2]+B[size/2])/2;
    if(A[size/2]>B[size/2])
        return MediumNumber(A[0:size/2],B[size/2:size],size/2);
    if(A[size/2]<B[size/2])
        return MediumNumber(A[size/2:size],B[0:size/2],size/2);
}
```

由算法思路可以看出,
$$T(n)=T(n/2)+O(1)$$
,采用迭代法可得:
$$T(n)=\sum_{i=0}^{\log n}O(1)=O(\log n)$$

算法实现题

题目1:问题描述:在与联盟的战斗中连续失败之后,帝国退居其最后据点。帝国依靠其强大的防御系统,击退了联盟的六次进攻。经过数次不眠之夜的思考,联盟将军亚瑟注意到防御系统的唯一弱点是其能源供应。该系统由N个核电站供电,任何一个发生故障都将导致系统瘫痪。

这位将军很快就派N名特工袭击据点。 不幸的是,由于帝国空军的袭击,他们未能降落在预期的位置。作为一名经验丰富的将军,亚瑟很快意识到他需要重新安排计划。他现在想知道的第一件事是哪个特工离任何一个核电站最近。你是否可以帮助将军计算特工与核电站之间的最小距离?

题目细节及提交地址: https://vjudge.net/contest/360672; 源码使用在线提交方式,提交密码: seu711184; 用户名使用学号-姓名格式。

算法思路:

通过题目可知,图中存在2N个点,其中N个系统,N个特务,为了获得特务到系统的最短距离,我们将特务与特务,系统与系统之间的距离设为无穷大,由此,我们只需解决2N个点的最近点对问题,采用分治法解决。

结果截图:

