《算法分析与设计》第 2 次作业 *

姓名: 唐珞鑫 学号: 71117106 成绩: _____

算法分析题

题目1: 求下列递推关系表示的算法复杂度

- (1) T(n) = 9T(n/3) + n
- $(2) T(n) = n + 3T(\left| \frac{n}{4} \right|)$
- (3) $T(n) = 4T(n/2) + n^2 \lg n$

答:

- (1) 利用公式法, $k=9, m=3, T(n)=n^2+\sum_{i=0}^{\log_3 n-1} \frac{9^i}{3^i}n=\frac{3}{2}n^2-\frac{1}{2}n$,所以 $O(n^2)$
- (2) 利用主定理, $a=3,\ b=4, n^{\log_b a}=n^{\log_4 3}=n^0.79, f(n)=n=\Omega(n^{0.79+\varepsilon}), \exists \varepsilon>0,$ 且 对充分大的n有 $3f(\frac{n}{4})\leq cf(n)$,其中c<1,所以 $T(n)=\Theta(f(n))=\Theta(n)$
- (3) 利用主定理, a = 4, b = 2, $n^{\log_b a} = n^2$, $f(n) = n^2 \lg n = \Omega(n^{2+\varepsilon})$, $\exists \varepsilon > 0$, 且对充分大的n有 $4f(\frac{n}{2}) \le cf(n)$,其中c < 1,所以 $T(n) = \Theta(f(n)) = \Theta(n^2 \lg n)$

题目2: 假设谷歌公司在过去n天中的股票价格记录在数组A[1..n]中,我们希望从中找出两天的价格,其价格增幅最大,即找到A[i]和A[j] ($i \leq j$) 使得M = A[j] - A[i]的值最大,请设计一个时间复杂度不超过 $O(n \lg n)$ 的分治算法

答: 采用递归分治方法,将n个元素不断对半分(若n为奇数则将中间的一个元素当做两个相同的元素将数组凑成偶数项),直到规模变为2。

处理规模为2的子问题时,比较这两天的股价得到股价最大值和股价最小值,将后一天的股价A[j] 减去前一天的股价A[i] (其中i < j),得到一个差值(差值可能是正也可能是负),向上返回"股价最大值,股价最小值,股价最大差值"。

处理规模大于2的子问题时,例如规模为4的子问题,有两个子问题返回了值,这里称之为"左子问题"和"右子问题",用右子问题返回的最大值减去左子问题返回的

^{*}要求: 1、分析题请用书面化语言给出详细分析过程; 2、实现题请先写出算法思想, 其次用伪代码描述, C++源码采用在线提交, 提交密码: 123456, 用户名统一使用学号-姓名的格式。

最小值,得到一个差值,将这个差值与左右子问题返回的两个差值进行比较,得出新的最大差值,将左右子问题的股价最大值和股价最小值分别比较,的出新的最大值最小值,将这些新的"股价最大值,股价最小值,股价最大差值"向上返回,以此类推。

算法实现题

题目3:问题描述:在与联盟的战斗中连续失败后,帝国撤退到最后一个据点。根据其强大的防御系统,帝国击退了联盟攻击的六波浪潮。经过几个不眠之夜,联盟将军亚瑟注意到防御系统的唯一弱点就是能源供应。该系统由N个核电站充电,其中任何一个都会使系统失效。

这位将军很快就开始对N名特工进行突击搜查,这些特工人员进入了据点。不幸的是,由于帝国空军的袭击,他们未能降落在预期位置。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。他现在要知道的第一件事是哪个代理商离任何一个发电站最近。你是否可以帮助将军计算代理人和车站之间的最小距离?

题目细节及提交地址: https://vjudge.net/contest/287988

答: 问题可以看做是最近点对问题变式,采用递归分治算法。

对所有的点按照x坐标(或者y)从小到大排序,找到坐标中位值进行分割,使得点集分为两个集合S1, S2。 递归的寻找两个集合中的最近点对。留意最短距离的两个端点一个在S1中一个在S2 中的情况,因为左右两边的已找到的最近点对距离为d, 若中间区域的某点A存在另一点构成距离更短的点对,这两点的y值之差必须小于d。画出长为2*d,宽为d的矩形,点A位于矩形上边,所有与A有可能构成最近点对的候选点应位于矩形候选区域中,对于任意一点,最多只需向下遍历6个点就行。

设置一位标记坐标的属性,即坐标的身份是电站还是特工,计算点对距离时如果身份相同,比如都是特工或者都是电站,此时的距离没有意义,将它设置为很大的值。

Algorithm 1: 伪代码

```
1 //定义二维点Point;
2 typedefstructPoint;
3 {
4 float x, y, z;
5 } Point;
6 //平面上任意两点对之间的距离公式计算
7 float Distance(Pointa, Pointb);
8 //求出最近点对
9 float ClosestPair(传入数组,数组长度);
10 {
11 //两个子数组
12 Point *pts1 = new Point[length/2];
13 Point *pts2 = new Point[length/2];
14 //分治求解左、右半部分子集的最近点对
15 d1 = ClosestPair(pts1, length/2, a1, b1);
16 d2 = ClosestPair(pts2, length - length/2, a2, b2);
17 Point *pts3 = new Point[length];
18 for(i = 0, k = 0; i < length; i + +) 求在d2d区间内的最近点对
19 }
```