中山大学数据科学与计算机学院本科生实验报告

(2016 学年春季学期)

课程名称: Algorithm design 任课教师: 张子臻

年级	1501	专业 (方向)	移动信息工程
学号	15352015	姓名	曹广杰
电话	13727022190	Email	1553118845@qq.com
开始日期	2017/3/25	完成日期	2017/4/7

1. 实验题目



2.实验目的

给出一串项链,每次可以选相邻两个珠子进行聚合,释放出一定的能量,并产生一个新珠子,项链是头 尾相接的。求释放的能量的总和的最大值。

限制: 项链长度不超过100;

3.程序设计

确定数据结构+处理输入的数据;

确定每个状态与之前状态之间的关系;

状态转移方程(递归结构);

*建立数组储存递归成果【节约计算量】;

以下为详细解释:

1) 输入格式已经给定,此后就应该处理输入数据。输入数据为多个数字,分别表示一个珠子两端的数值。相关数学模型的构建可以使用余数成环的方式进行赋值,当然由于题意为项链中的珠子合并一次就会消失,所以可以将项链拆开,长度延展为2倍;

```
for(int i=0; i<N; i++){
   int tmp;
   scanf("%d",&tmp);
   e[i]=e[i+N]=tmp;
}</pre>
```

2) 数学模型已经建立妥当,此后就是<mark>遍历处理该模型</mark>。由于要取得最大的合并数字就需要在各个情况 之间选择一个比较有效的情况,而情况分布的最基本单位就是相邻的 3 个珠子,这 3 个珠子可以有 两种合并顺序,类似的,整条项链也可以通过对某个珠子前后所有元素进行合并,继而转化为这 3 个珠子的最基本模型

```
for(int k=i; k<j; k++){
    ans=max(ans, dp(i,k)+dp(k+1,j)+e[i]*e[j+1]*e[k+1]);
}</pre>
```

3) 处理某个珠子前后元素合并的操作。该操作几乎完全等同于合并整条项链的操作,所以此处笔者使用递归结构;

```
int dp(int i, int j){
    if(a[i][j]!=-1){
        return a[i][j];//记录;
    }else if(i==j){
        return a[i][j]=0;
    }
```

- 4) 因为已知多重递归会耗费太多的资源,所以要珍惜每一次递归的成果,如上图,笔者采用了一个数组记录每一次递归得到的数字,需要时返回;
- 5) *解释一下该数组, 这个数组表示起点 i, 终点 j 的链子之间可以获得的最大能量, 对, 是最大的能量, 而这也和整个函数的作用一样, 因为本来这个数组就是用来储存函数的值, 所以调用的时候可以放心而不必考虑比较大小的问题;

4.程序运行与测试

C:\Users\Phelip\Desktop\surpurlink\dailyc

```
4
2 3 5 10
710
4
2 3 5 10
710
```

5.实验总结与心得

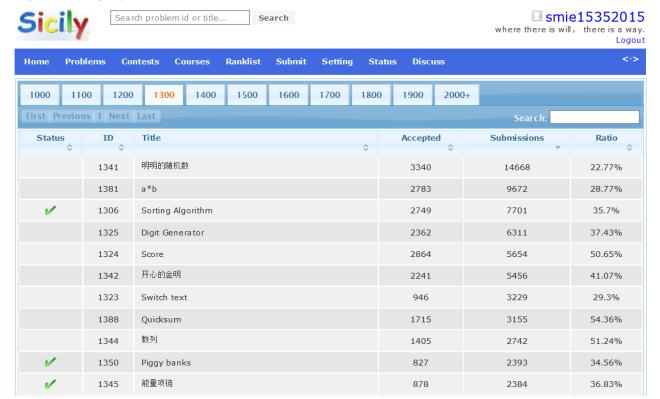
该实验的状态转移方程比较明显,而且操作方法上也由于重复性比较高而得以使用递归结构。另一方面,数据量较小也是递归结构使用的一个重要因素;

笔者考虑了一下该实验的递推方法,实则也非常可行。

并由于合并时候前后的数据都是计算过的,直接用数组也可以表示。由此,笔者想到,其实递归和递推 本是同根生,透着异曲同工之妙。在递推的过程中,数据都是由小到大进行计算的,这就非常利于后面 进行数据的调用;

更多的分析在本次实验的另一题中阐释, 因为其更加典型;

另,此题亲做,有图为证:



附录、提交文件清单

15352015-caogj-1345-v0

1345energy.cpp