

# Java方向编程题答案

## 第八周

### day47

#### 45830 合唱团

链接: <https://www.nowcoder.com/questionTerminal/661c49118ca241909add3a11c96408c8>

#### 【题目解析】:

题目要求n各学生中选择k个, 使这k个学生的能力值乘积最大。这是一个最优化的问题。另外, 在优化过程中, 提出了相邻两个学生的位置编号差不超过d的约束。

解决的方法是采用动态规划 (理由: 1.求解的是最优化问题; 2.可以分解为最优子结构)

#### 【解题思路】:

对该问题的分解是关键。从n个学生中, 选择k个, 可以看成是: 先从n个学生里选择最后1个, 然后在剩下的里选择k-1个, 并且让这1个和前k-1个满足约束条件 记第k个人的位置为one,则可以用  $f[one][k]$  表示从n个人中选择k个的方案。然后, 它的子问题, 需要从one前面的left个人里面, 选择k-1个, 这里left表示k-1个人中最后一个 (即第k-1个) 人的位置, 因此, 子问题可以表示成  $f[left][k-1]$ 。

一般的动态规划题目, 中间使用的表的最后一个元素,  $dp[N][K]$  就是所求的结果。但这个题目不能这样, 因为如果那样建表, 子问题就成了“在前n个学生中, 取k个, 使乘积最大” 然而, 本题目有额外的限制条件“相邻两个学生的位置编号的差不超过d”就没有办法代入递推公式了, 因为子问题中本身并不包含位置信息。

从n个学生中, 选择k个, 可以看成是: 先从n个学生里选择最后1个, 然后在剩下的里选择k-1个, 并且让这1个和前k-1个满足约束条件 记第k个人的位置为one,则可以用  $f[one][k]$  表示从n个人中选择k个的方案。然后, 它的子问题, 需要从one前面的left个人里面, 选择k-1个, 这里left表示k-1个人中最后一个 (即第k-1个) 人的位置, 因此, 子问题可以表示成  $f[left][k-1]$ 。

其次, 求最大乘积比求最大和的问题要复杂许多。求最大和的话, 子问题中也只要求最大和就行了。但求最大乘积的时候, 在子问题中, 每一步需要求最大正积和最小负积。因为如果某学生的能力值为负数, 乘以前面求得的最小负积, 结果才是最大乘积。

```
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args){
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        while(sc.hasNext()) {
            //总人数
            int n = sc.nextInt();
            //学生能力值数组, 第i个人直接对应arr[i]
            int[] arr = new int[n + 1];
            //初始化
            for (int i = 1; i <= n; i++) {///人直接对应坐标
                arr[i] = sc.nextInt();
            }
            //选择的学生数
```

```

int kk = sc.nextInt();
//间距
int dd = sc.nextInt();

/**
 * 递推的时候，以f[one][k]的形式表示
 * 其中：one表示最后一个人的位置，k为包括这个人，一共有k个人
 * 原问题和子问题的关系：f[one][k]=max{f[left][k-1]*arr[one],g[left][k-
1]*arr[one]}
 */
//规划数组
long[][] f = new long[n + 1][kk + 1]; //人直接对应坐标，n和kk都要+1
long[][] g = new long[n + 1][kk + 1];
//初始化k=1的情况
for(int one = 1; one <= n; one++){
    f[one][1] = arr[one];
    g[one][1] = arr[one];
}
//自底向上递推
for(int k=2; k <= kk; k++){
    for(int one = k; one <= n; one++){
        //求解当one和k定的时候，最大的分割点
        long tempmax = Long.MIN_VALUE;
        long tempmin = Long.MAX_VALUE;
        for(int left = Math.max(k-1, one-dd); left <= one-1; left++){
            if(tempmax < Math.max(f[left][k-1]*arr[one], g[left][k-1]*arr[one])){
                tempmax = Math.max(f[left][k-1]*arr[one], g[left][k-1]*arr[one]);
            }
            if(tempmin > Math.min(f[left][k-1]*arr[one], g[left][k-1]*arr[one])){
                tempmin = Math.min(f[left][k-1]*arr[one], g[left][k-1]*arr[one]);
            }
        }
        f[one][k] = tempmax;
        g[one][k] = tempmin;
    }
}
//选k最大的需要从最后一个最大的位置选
long result = Long.MIN_VALUE;
for(int one = kk; one <= n; one++){
    if(result < f[one][kk]){
        result = f[one][kk];
    }
}
System.out.println(result);
}
}

```

### 36484 马戏团

链接: <https://www.nowcoder.com/questionTerminal/c2afcd7353f84690bb73aa6123548770>

【题目解析】：

注意! 体重相同时, 只有身高相同才能叠. 体重升序排列, 体重相同时, 按身高降序排列 接下来就是按照身高数据进行最大升序子序列

【解题思路】:

参看 <https://www.cnblogs.com/wxjor/p/5524447.html>

```
import java.util.*;

public class Main {

    static class People {
        int height;
        int weight;

        public People(int weight, int height) {
            this.height = height;
            this.weight = weight;
        }
    }

    public static void main(String[] args) {

        Scanner scan = new Scanner(System.in);
        while (scan.hasNext()) {
            int n = scan.nextInt();
            People[] array = new People[n];
            for (int i = 0; i < n; ++i) {
                int index = scan.nextInt();
                array[index - 1] = new People(scan.nextInt(), scan.nextInt());
            }
            // 对所有的人信息进行排序
            Arrays.sort(array, new Comparator<People>() {
                public int compare(People p1, People p2) {
                    int result = Integer.compare(p1.height, p2.height);
                    if (result != 0)
                        return result;
                    else
                        return Integer.compare(p1.weight, p2.weight);
                }
            });

            int[] dp = new int[n];
            int max = Integer.MIN_VALUE;
            for (int i = 0; i < dp.length; ++i) {
                dp[i] = 1;
                for (int j = i - 1; j >= 0; --j) {
                    if (array[i].weight > array[j].weight
                        || (array[i].weight == array[j].weight && array[i].height ==
array[j].height)) {
                        dp[i] = Math.max(dp[i], dp[j] + 1);
                    }
                }
            }
        }
    }
}
```

```
        max = Math.max(dp[i], max);  
    }  
    System.out.println(max);  
}  
}  
}
```

比特科技整理