# Java方向编程题答案

# 第八周

# day48

25268 左右最值最大差

链接: https://www.nowcoder.com/guestionTerminal/f5805cc389394cf69d89b29c0430ff27

## 【题目解析】:

基于贪心算法的思想这两个数中有一个肯定是数组的最大值。要使得差值最大,那么另一边的最大值应尽可能的小。假设最大值在左边,那么对于最大值右边的数组有很多种分法,每一种分法肯定都包含数组最后一个数字即A[n-1]。如果不取A[n-1],取最后一个数字和最大值中间的任一数字A[i]。 若A[i]大于A[n-1],那还不如取最后一个数字; 若最A[i] 小于A[n-1],那右半边的最大值肯定不是A[i],所以无论如何右半边取最右端数字。假设最大值在右边,同理左半边取最左端数字。只需用数组最大值减去数组两端较小的那个值即可。

参考 https://blog.csdn.net/zd454909951/article/details/79058397

如果把思路理解清楚, 题目的代码其实很好实现.

### 【解题思路】:

- 1. 先找到最大值
- 2. 再拿最大值和两端的值进行相减就行了

25282 顺时针打印矩阵

链接: https://www.nowcoder.com/guestionTerminal/97e7a475d2a84eacb60ee545597a8407

#### 【题目解析】:

问题本身不复杂, 主要是考虑周全各种边界条件.

### 【解题思路】:

- 1. 先记录左上角和右下角坐标(这两个坐标就描述了一个矩形)
- 2. 然后先按照顺时针打印这个矩形边上的元素
- 3. 缩小矩形(也就是调整左上和右下坐标位置)
- 4. 再次顺时针打印. 一直缩小到这个矩形为空即可.

```
// 问题本身不复杂,将思路考虑周全即可.
import java.util.*;
public class Printer {
   public int[] clockwisePrint(int[][] mat,int n,int m) {
      int[] a =new int[m*n];
        if( mat ==null)
            return a;
        int i = 0;
        int j = 0;
        int k = 0;
        int startX =0;
        int startY =0;
        int endX = n -1;
        int endY = m -1;
        while(startX <= endX && startY <= endY)</pre>
            //如果只剩下一行
            if(startX == endX){
                for(; j <= endY; j++,k++){
                   a[k] = mat[startX][j];
                return a;
             /如果只剩下一列
            if(startY == endY){
                for(; i <= endX; i++,k++){
                 a[k] = mat[i][startY];
               return a;
            //将矩阵上边除右顶点添加到返回的数组中
            for(; j < endY; j++,k++){
               a[k] = mat[i][j];
            //将矩阵右边除边下顶点添加到返回的数组中
            for(; i < endX; i++,k++){</pre>
               a[k] = mat[i][j];
            //将矩阵下边除边左顶点添加到返回的数组中
            for(; j > startX; j--,k++){
               a[k] = mat[i][j];
```