

# 王争的算法训练营

习题课：找规律题



## 配套习题 (10) :

[面试题 01.08. 零矩阵](#) (简单)

[剑指 Offer 61. 扑克牌中的顺子](#) (中等)

[面试题 16.11. 跳水板](#) (简单)

[面试题 01.05. 一次编辑](#) (中等)

[面试题 16.15. 珠玑妙算](#) (中等)

[面试题 16.04. 井字游戏](#) (中等)

[55. 跳跃游戏](#) (中等)

[48. 旋转图像](#) (中等)

[54. 螺旋矩阵](#) (中等, 字节电商 22 届暑期实习, [出处](#))

[240. 搜索二维矩阵 II](#) (中等)



## 题型说明：

较常考，但不要花太多时间

**跟纯编程题相反，难在找规律，编程实现简单**

找规律题也叫做逻辑题，主要考察脑力，有点类似智力问题，但比智力题要简单。只要找到了规律，编程实现一般比较简单。比如90度翻转二维矩阵，顺时针循环打印二维矩阵。

## 如何准备这类题型？

没有固定套路和细分题型。整体上面试中考到的题目，规律都不会很难想，考察的是脑力，需要长期锻炼，很难突击，建议大家不要浪费时间在这个上面，碰到题目就做一下，碰不到就算了。



### 解题技巧：

先抛开它是一道算法题，抛开要用计算机解决，就用你人脑去解决，你觉得应该怎么做。举一些具体的例子，看每个具体的例子如何来求解。从中得到启发，总结出规律。

王争的算法训练营



### 面试题 01.08. 零矩阵（简单）

编写一种算法，若 $M \times N$ 矩阵中某个元素为0，则将其所在的行与列清零。

示例 1:

输入:

```
[
  [1,1,1],
  [1,0,1],
  [1,1,1]
]
```

输出:

```
[
  [1,0,1],
  [0,0,0],
  [1,0,1]
]
```

示例 2:

输入:

```
[
  [0,1,2,0],
  [3,4,5,2],
  [1,3,1,5]
]
```

输出:

```
[
  [0,0,0,0],
  [0,4,5,0],
  [0,3,1,0]
]
```

```
class Solution {
    public void setZeroes(int[][] matrix) {
        int n = matrix.length;
        if (n == 0) return;
        int m = matrix[0].length;
        // 哪一行, 哪一列要清空为0
        boolean[] zeroRows = new boolean[n];
        boolean[] zeroColumns = new boolean[m];
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            for (int j = 0; j < m; ++j) {
                if (matrix[i][j] == 0) {
                    zeroRows[i] = true;
                    zeroColumns[j] = true;
                }
            }
        }
        // 设置为0
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            for (int j = 0; j < m; ++j) {
                if (zeroRows[i] || zeroColumns[j]) {
                    matrix[i][j] = 0;
                }
            }
        }
    }
}
```

时间复杂度:  $O(n*m)$ , 空间复杂度:  $O(n+m)$





### 剑指 Offer 61. 扑克牌中的顺子

#### 剑指 Offer 61. 扑克牌中的顺子

难度 简单 110 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反馈

从扑克牌中随机抽5张牌，判断是不是一个顺子，即这5张牌是不是连续的。2~10为数字本身，A为1，J为11，Q为12，K为13，而大、小王为0，可以看成任意数字。A 不能视为 14。

示例 1:

输入: [1,2,3,4,5]

输出: True

举例->总结规律，猜想->举例验证



### 例题讲解： 例题1： 剑指 Offer 61. 扑克牌中的顺子

```
class Solution {  
    public boolean isStraight(int[] nums) {  
        boolean[] dup = new boolean[14];  
        int min = 100;  
        int max = -1;  
        for (int i = 0; i < 5; i++) {  
            if (nums[i] != 0) {  
                if (dup[nums[i]]) return false;  
                else dup[nums[i]] = true;  
  
                if (nums[i] < min) min = nums[i];  
                if (nums[i] > max) max = nums[i];  
            }  
        }  
        return (max-min) < 5;  
    }  
}
```

时间复杂度：O(1)，空间复杂度：O(1)





### 面试题 16.11. 跳水板（简单）

你正在使用一堆木板建造跳水板。有两种类型的木板，其中长度较短的木板长度为 `shorter`，长度较长的木板长度为 `longer`。你必须正好使用 `k` 块木板。编写一个方法，生成跳水板所有可能的长度。

返回的长度需要从小到大排列。

#### 示例 1

输入：

`shorter = 1`

`longer = 2`

`k = 3`

输出： `[3,4,5,6]`

解释：

可以使用 3 次 `shorter`，得到结果 3；使用 2 次 `shorter` 和 1 次 `longer`，得到结果 4 。  
以此类推，得到最终结果。

#### 提示：

- $0 < \text{shorter} \leq \text{longer}$
- $0 \leq k \leq 100000$



### 面试题 16.11. 跳水板 (简单)

**时间复杂度:  $O(k)$ , 空间复杂度:  $O(1)$  (不把result算进去的话)**

```
class Solution {  
    public int[] divingBoard(int shorter, int longer, int k) {  
        // 特殊情况处理  
        if (k == 0) return new int[0];  
        if (shorter == longer) return new int[] {k*shorter};  
  
        int[] result = new int[k+1];  
        // 长板子个数: 0、1、2...k  
        for (int i = 0; i <= k; ++i) {  
            result[i] = i*longer + (k-i)*shorter;  
        }  
        return result;  
    }  
}
```



### 面试题 01.05. 一次编辑 (中等)

字符串有三种编辑操作:插入一个字符、删除一个字符或者替换一个字符。给定两个字符串,编写一个函数判定它们是否只需要一次(或者零次)编辑。

示例 1:

```
输入:  
first = "pale"  
second = "ple"  
输出: True
```

示例 2:

```
输入:  
first = "pales"  
second = "pal"  
输出: False
```



```
class Solution {
    public boolean oneEditAway(String first, String second) {
        int n = first.length();
        int m = second.length();
        // 长度相差大于1, 无法通过一次编辑匹配
        if (Math.abs(n-m)>1) return false;

        // 长度相等, 要么完全相同, 要么只有一个不同
        int diffCount = 0;
        if (n == m) {
            for (int i = 0; i < first.length(); ++i) {
                if (first.charAt(i) != second.charAt(i)) {
                    diffCount++;
                }
            }
            return diffCount <= 1;
        }

        // 长度相差1, 插入或者删除
        diffCount = 0;
        int i = 0;
        int j = 0;
        while (i < n && j < m) {
            if (first.charAt(i) == second.charAt(j)) {
                i++;
                j++;
            } else {
                diffCount++;
                if (n > m) {
                    i++;
                } else {
                    j++;
                }
            }
        }
        return diffCount <= 1;
    }
}
```

时间复杂度:  $O(n)$ , 空间复杂度:  $O(1)$



### 面试题 16.15. 珠玑妙算（中等）

珠玑妙算游戏（the game of master mind）的玩法如下。

计算机有4个槽，每个槽放一个球，颜色可能是红色（R）、黄色（Y）、绿色（G）或蓝色（B）。例如，计算机可能有RGGB 4种（槽1为红色，槽2、3为绿色，槽4为蓝色）。作为用户，你试图猜出颜色组合。打个比方，你可能会猜YRGB。要是猜对某个槽的颜色，则算一次“猜中”；要是只猜对颜色但槽位猜错了，则算一次“伪猜中”。注意，“猜中”不能算入“伪猜中”。

给定一种颜色组合 `solution` 和一个猜测 `guess`，编写一个方法，返回猜中和伪猜中的次数 `answer`，其中 `answer[0]` 为猜中的次数，`answer[1]` 为伪猜中的次数。

示例：

输入： `solution="RGBY", guess="GGRR"`

输出： `[1,1]`

解释： 猜中1次，伪猜中1次。

提示：

- `len(solution) = len(guess) = 4`
- `solution` 和 `guess` 仅包含 "R", "G", "B", "Y" 这4种字符



```
class Solution {
    public int[] masterMind(String solution, String guess) {
        int n = solution.length();
        boolean[] hited = new boolean[n]; // guess中哪些字符已经猜中了
        boolean[] used = new boolean[n]; // solution中哪些字符已经被匹配用掉了
        // 先计算猜中的
        int hitCount = 0;
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            if (solution.charAt(i) == guess.charAt(i)) {
                hited[i] = true;
                used[i] = true;
                hitCount++;
            }
        }
        // 再计算伪猜中的
        int fakeHitCount = 0;
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            if (hited[i]) continue;
            // 拿每个guess中的字符到solution中查找
            for (int j = 0; j < n; ++j) {
                if (solution.charAt(j) == guess.charAt(i) && !used[j]) {
                    used[j] = true;
                    fakeHitCount++;
                    break;
                }
            }
        }
        return new int[] {hitCount, fakeHitCount};
    }
}
```

可以优化，去掉hited数组

时间复杂度：O(n)，空间复杂度：O(n)



### 面试题 16.04. 井字游戏（中等）

设计一个算法，判断玩家是否赢了井字游戏。输入是一个  $N \times N$  的数组棋盘，由字符 " "，"X"和"O"组成，其中字符 " "代表一个空位。

以下是井字游戏的规则：

- 玩家轮流将字符放入空位（" "）中。
- 第一个玩家总是放字符"O"，且第二个玩家总是放字符"X"。
- "X"和"O"只允许放置在空位中，不允许对已放有字符的位置进行填充。
- 当有N个相同（且非空）的字符填充任何行、列或对角线时，游戏结束，对应该字符的玩家获胜。
- 当所有位置非空时，也算为游戏结束。
- 如果游戏结束，玩家不允许再放置字符。

如果游戏存在获胜者，就返回该游戏的获胜者使用的字符（"X"或"O"）；如果游戏以平局结束，则返回 "Draw"；如果仍会有行动（游戏未结束），则返回 "Pending"。

示例 1：

输入：board = ["O X"," X0","X 0"]  
输出： "X"

示例 2：

输入：board = ["00X","XX0","0X0"]  
输出： "Draw"  
解释： 没有玩家获胜且不存在空位

示例 3：

输入：board = ["00X","XX0","0X "]  
输出： "Pending"  
解释： 没有玩家获胜且仍存在空位



```
class Solution {
    public String tictactoe(String[] board) {
        int n = board.length;
        char[][] boards = new char[n][n];
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            boards[i] = board[i].toCharArray();
        }
    }
}
```



```
boolean determined = false; //表示是否已经发现有人赢了
```

```
// 检查行
```

```
for (int i = 0; i < n; ++i) {
    if (boards[i][0] == ' ') continue;
    determined = true;
    for (int j = 1; j < n; ++j) {
        if (boards[i][j] != boards[i][0]) {
            determined = false;
            break;
        }
    }
    if (determined) return "" + boards[i][0];
}
```

```
// 检查列
```

```
for (int j = 0; j < n; ++j) {
    if (boards[0][j] == ' ') continue;
    determined = true;
    for (int i = 1; i < n; ++i) {
        if (boards[i][j] != boards[0][j]) {
            determined = false;
        }
    }
    if (determined) return "" + boards[0][j];
}
```

可以换一种判断方法

时间复杂度:  $O(n^2)$ , 空间复杂度:  $O(1)$





```
// 检查对角线:左上->右下
if (boards[0][0] != ' ') {
    int i = 1;
    int j = 1;
    determined = true;
    while (i < n && j < n) {
        if (boards[i][j] != boards[0][0]) {
            determined = false;
            break;
        }
        i++;
        j++;
    }
    if (determined) return boards[0][0] + ""';
}

// 检查对角线: 左下->右上
if (boards[n-1][0] != ' ') {
    int i = n-2;
    int j = 1;
    determined = true;
    while (i >= 0 && j < n) {
        if (boards[i][j] != boards[n-1][0]) {
            determined = false;
            break;
        }
        i--;
        j++;
    }
    if (determined) return "" + boards[n-1][0];
}
```



```
// 上面没有找到哪方赢，判定游戏是否还能继续玩
for (int i = 0; i < n; ++i) {
    for (int j = 0; j < n; ++j) {
        if (boards[i][j] == ' ') return "Pending";
    }
}
// 游戏结束了，平局
return "Draw";
}
```

王争的算法训练营



### 55. 跳跃游戏 (中等)

给定一个非负整数数组 `nums`，你最初位于数组的 第一个下标。

数组中的每个元素代表你在该位置可以跳跃的最大长度。

判断你是否能够到达最后一个下标。

示例 1:

输入: `nums = [2,3,1,1,4]`

输出: `true`

解释: 可以先跳 1 步，从下标 0 到达下标 1，然后再从下标 1 跳 3 步到达最后一个下标。

示例 2:

输入: `nums = [3,2,1,0,4]`

输出: `false`

解释: 无论如何，总会到达下标为 3 的位置。但该下标的最大跳跃长度是 0，所以永远不可能到达最后一个下标。

提示:

- `1 <= nums.length <= 3 * 104`
- `0 <= nums[i] <= 105`



### 55. 跳跃游戏 (中等)

时间复杂度:  $O(n)$ , 空间复杂度:  $O(1)$

```
class Solution {
    public boolean canJump(int[] nums) {
        int reachedMax = 0;
        for (int i = 0; i < nums.length; ++i) {
            if (i > reachedMax) return false;
            if (i + nums[i] > reachedMax) {
                reachedMax = i + nums[i];
            }
            if (reachedMax >= nums.length - 1) return true;
        }
        return false;
    }
}
```

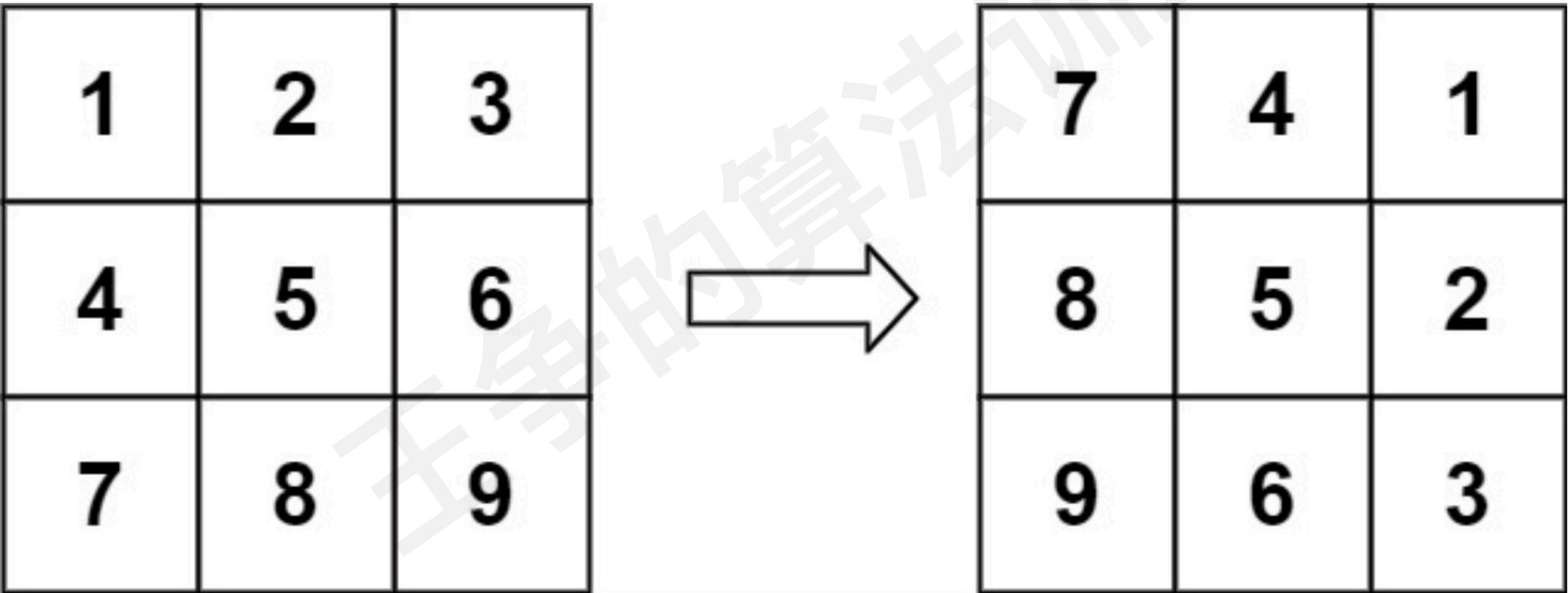


48. 旋转图像 (中等)

给定一个  $n \times n$  的二维矩阵 `matrix` 表示一个图像。请你将图像顺时针旋转 90 度。

你必须在 **原地** 旋转图像，这意味着你需要直接修改输入的二维矩阵。请**不要** 使用另一个矩阵来旋转图像。

示例 1:



```
输入: matrix = [[1,2,3],[4,5,6],[7,8,9]]
输出: [[7,4,1],[8,5,2],[9,6,3]]
```



## 48. 旋转图像 (中等)

三种解法：

- 1) 借助辅助数组 (非原地)
- 2) 用翻转代替旋转 (原地)
- 3) 标准原地旋转 (原地)

王争的算法训练营



### 1) 借助辅助数组

时间复杂度:  $O(n^2)$ , 空间复杂度:  $O(n^2)$

```
class Solution {  
    public void rotate(int[][] matrix) {  
        int n = matrix.length;  
        int[][] tmp = new int[n][n];  
        for (int i = 0; i < n; ++i) {  
            for (int j = 0; j < n; ++j) {  
                tmp[j][n-i-1] = matrix[i][j];  
            }  
        }  
        for (int i = 0; i < n; ++i) {  
            for (int j = 0; j < n; ++j) {  
                matrix[i][j] = tmp[i][j];  
            }  
        }  
    }  
}
```



### 2) 用翻转代替旋转

时间复杂度： $O(n^2)$ ，空间复杂度： $O(1)$

```
class Solution {
    public void rotate(int[][] matrix) {
        int n = matrix.length;
        // 先上下翻转
        for (int i = 0; i < n/2; ++i) {
            for (int j = 0; j < n; ++j) {
                swap(matrix, i, j, n-i-1, j);
            }
        }
        // 再对角翻转 (左上-右下)
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            for (int j = 0; j < i; ++j) {
                swap(matrix, i, j, j, i);
            }
        }
    }

    private void swap(int[][] matrix, int i, int j, int p, int q) {
        int tmp = matrix[i][j];
        matrix[i][j] = matrix[p][q];
        matrix[p][q] = tmp;
    }
}
```





### 3) 标准原地旋转

```
private void swap4(int[][] a, int i1, int j1, int i2, int j2, int i3, int j3, int i4, int j4) {  
    int tmp = a[i1][j1];  
    a[i1][j1] = a[i4][j4];  
    a[i4][j4] = a[i3][j3];  
    a[i3][j3] = a[i2][j2];  
    a[i2][j2] = tmp;  
}
```

王争的算法训练营

### 3) 标准原地旋转

```
class Solution {
    public void rotate(int[][] matrix) {
        int n = matrix.length;
        int s1_i = 0;
        int s1_j = 0;
        while (n > 1) {
            int s2_i = s1_i;
            int s2_j = s1_j+n-1;
            int s3_i = s1_i+n-1;
            int s3_j = s1_j+n-1;
            int s4_i = s1_i+n-1;
            int s4_j = s1_j;

            for (int move = 0; move<=n-2; ++move) {
                int p1_i = s1_i + 0;
                int p1_j = s1_j + move;
                int p2_i = s2_i + move;
                int p2_j = s2_j + 0;
                int p3_i = s3_i + 0;
                int p3_j = s3_j - move;
                int p4_i = s4_i - move;
                int p4_j = s4_j + 0;
                swap4(matrix, p1_i, p1_j, p2_i, p2_j, p3_i, p3_j, p4_i, p4_j);
            }
            s1_i++;
            s1_j++;
            n-=2;
        }
    }
}
```

时间复杂度:  $O(n^2)$ , 空间复杂度:  $O(1)$





## 拓展题型：

1.  $n \times n$  的二维矩阵，沿上下中线翻转、沿左右中线翻转
2.  $n \times n$  的二维矩阵，沿左上-右下对角线翻转、沿左下-右上对角线翻转
3.  $n \times n$  的二维矩阵，旋转90度、180度、270度
4.  $n \times m$  的二维矩阵，沿上下中线翻转、沿左右中线翻转
5.  $n \times m$  的二维矩阵，沿左上-右下对角线翻转、沿左下-右上对角线翻转（无法实现）
6.  $n \times m$  的二维矩阵，旋转90度、180度、270度（需要重新申请新的存储数组）



### 54. 螺旋矩阵 (中等)

给你一个  $m$  行  $n$  列的矩阵 `matrix`，请按照 顺时针螺旋顺序，返回矩阵中的所有元素。

示例 1:

|   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|
| 1 | → | 2 | → | 3 |
| 4 | → | 5 |   | ↓ |
| ↑ |   |   |   | ↓ |
| 7 | ← | 8 | ← | 9 |
|   |   |   |   | ↓ |

输入: `matrix = [[1,2,3],[4,5,6],[7,8,9]]`

输出: `[1,2,3,6,9,8,7,4,5]`

```
public List<Integer> spiralOrder(int[][] matrix) {
```

```
    int m = matrix.length;
```

```
    int n = matrix[0].length;
```

```
    List<Integer> result = new ArrayList<>();
```

```
    int left = 0;
```

```
    int right = n-1;
```

```
    int top = 0;
```

```
    int bottom = m-1;
```

**时间复杂度：O(m\*n)，空间复杂度：O(1) 不把result算进去的话**

```
    while (left<=right && top <= bottom) {
```

```
        for (int j = left; j <= right; ++j) {  
            result.add(matrix[top][j]);
```

```
        }
```

```
        for (int i = top+1; i <= bottom; ++i) {  
            result.add(matrix[i][right]);
```

```
        }
```

```
        if (top != bottom) {
```

```
            for (int j = right-1; j >= left; --j) {  
                result.add(matrix[bottom][j]);
```

```
            }
```

```
        }
```

```
        if (left != right) {
```

```
            for (int i = bottom-1; i > top; --i) {  
                result.add(matrix[i][left]);
```

```
            }
```

```
        }
```

```
        left++;
```

```
        right--;
```

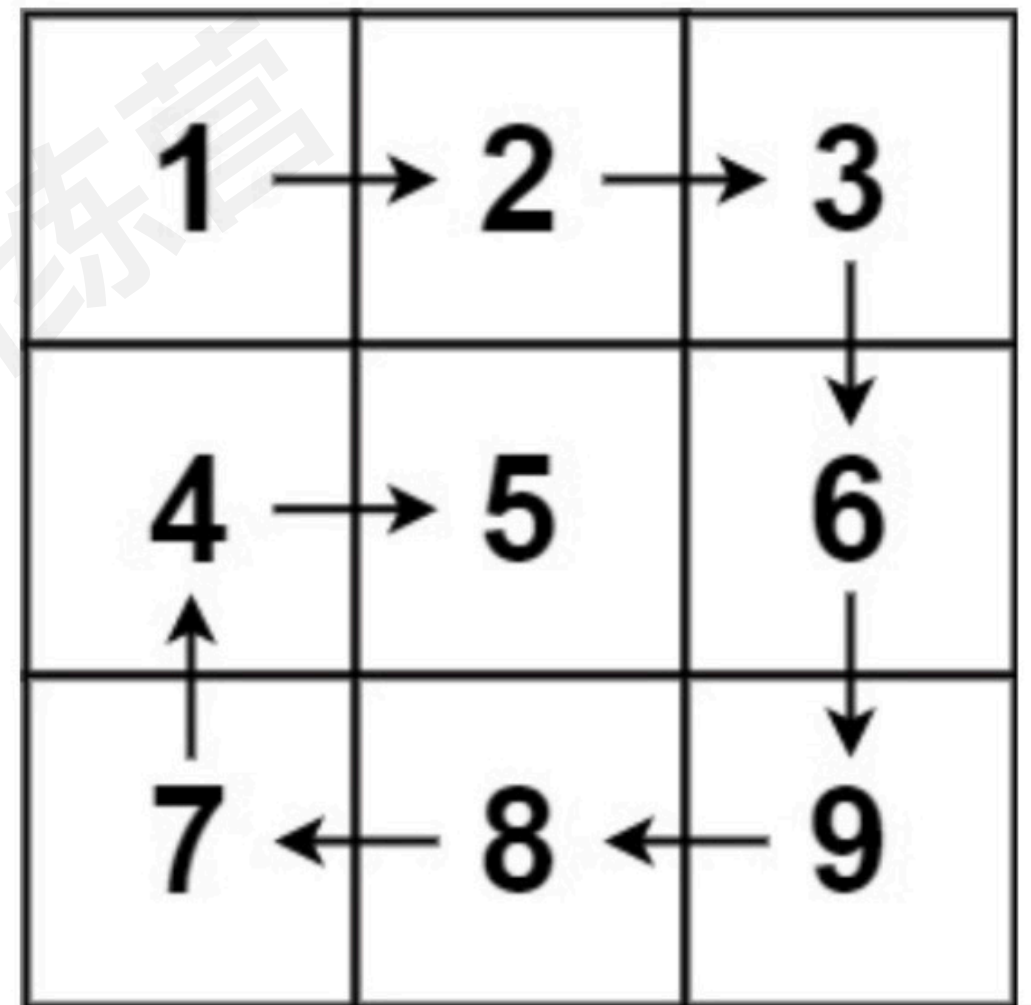
```
        top++;
```

```
        bottom--;
```

```
    }
```

```
    return result;
```

```
}
```





240. 搜索二维矩阵 II (中等)

编写一个高效的算法来搜索  $m \times n$  矩阵 `matrix` 中的一个目标值 `target` 。该矩阵具有以下特性：

- 每行的元素从左到右升序排列。
- 每列的元素从上到下升序排列。

示例 1：

|    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|
| 1  | 4  | 7  | 11 | 15 |
| 2  | 5  | 8  | 12 | 19 |
| 3  | 6  | 9  | 16 | 22 |
| 10 | 13 | 14 | 17 | 24 |
| 18 | 21 | 23 | 26 | 30 |



```
class Solution {  
    public boolean searchMatrix(int[][] matrix, int target) {  
        int h = matrix.length;  
        int w = matrix[0].length;  
        int i = 0;  
        int j = w-1;  
        // 根据matrix[i][j]跟target的大小关系，一层一层的剥离  
        while (i <= h-1 && j >= 0) {  
            if (matrix[i][j] == target) {  
                return true;  
            }  
  
            if (matrix[i][j] > target) {  
                j--;  
                continue;  
            }  
  
            if (matrix[i][j] < target) {  
                i++;  
                continue;  
            }  
        }  
        return false;  
    }  
}
```

时间复杂度：O(h+w)，空间复杂度：O(1)

|    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|
| 1  | 4  | 7  | 11 | 15 |
| 2  | 5  | 8  | 12 | 19 |
| 3  | 6  | 9  | 16 | 22 |
| 10 | 13 | 14 | 17 | 24 |
| 18 | 21 | 23 | 26 | 30 |



# 提问环节

王争的算法训练营