

# 0073. 矩阵置零

👤 [ITCharge](#) ⌚ 大约 2 分钟

- 标签：数组、哈希表、矩阵
- 难度：中等

## 题目链接

- [0073. 矩阵置零 - 力扣](#)

## 题目大意

**描述：** 给定一个  $m \times n$  大小的矩阵 *matrix*。

**要求：** 如果一个元素为 0，则将其所在行和列所有元素都置为 0。

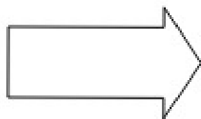
**说明：**

- 请使用「原地」算法。
- $m == matrix.length$ 。
- $n == matrix[0].length$ 。
- $1 \leq m, n \leq 200$ 。
- $-2^{31} \leq matrix[i][j] \leq 2^{31} - 1$ 。
- **进阶：**
  - 一个直观的解决方案是使用  $O(m \times n)$  的额外空间，但这并不是一个好的解决方案。
  - 一个简单的改进方案是使用  $O(m + n)$  的额外空间，但这仍然不是最好的解决方案。
  - 你能想出一个仅使用常量空间的解决方案吗？

**示例：**

- 示例 1：

1	1	1
1	0	1
1	1	1



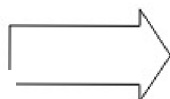
1	0	1
0	0	0
1	0	1

输入: `matrix = [[1,1,1],[1,0,1],[1,1,1]]`  
 输出: `[[1,0,1],[0,0,0],[1,0,1]]`

py

• 示例 2:

0	1	2	0
3	4	5	2
1	3	1	5



0	0	0	0
0	4	5	0
0	3	1	0

输入: `matrix = [[1,1,1],[1,0,1],[1,1,1]]`  
 输出: `[[1,0,1],[0,0,0],[1,0,1]]`

text

## 解题思路

### 思路 1: 使用标记变量

直观上可以使用两个数组来标记行和列出现 0 的情况，但这样空间复杂度就是  $O(m + n)$  了，不符合题意。

考虑使用数组原本的元素进行记录出现 0 的情况。

1. 设定两个变量 *flag\_row0*、*flag\_col0* 来标记第一行、第一列是否出现了 0。
2. 接下来我们使用数组第一行、第一列来标记 0 的情况。
3. 对数组除第一行、第一列之外的每个元素进行遍历，如果某个元素出现 0 了，则使用数组的第一行、第一列对应位置来存储 0 的标记。
4. 再对数组除第一行、第一列之外的每个元素进行遍历，通过对第一行、第一列的标记 0 情况，进行置为 0 的操作。
5. 最后再根据 *flag\_row0*、*flag\_col0* 的标记情况，对第一行、第一列进行置为 0 的操作。

## 思路 1：代码

```
class Solution:
    def setZeroes(self, matrix: List[List[int]]) -> None:
        m = len(matrix)
        n = len(matrix[0])
        flag_col0 = False
        flag_row0 = False
        for i in range(m):
            if matrix[i][0] == 0:
                flag_col0 = True
                break

        for j in range(n):
            if matrix[0][j] == 0:
                flag_row0 = True
                break

        for i in range(1, m):
            for j in range(1, n):
                if matrix[i][j] == 0:
                    matrix[i][0] = matrix[0][j] = 0

        for i in range(1, m):
            for j in range(1, n):
                if matrix[i][0] == 0 or matrix[0][j] == 0:
                    matrix[i][j] = 0

        if flag_col0:
            for i in range(m):
```

py

```
matrix[i][0] = 0

if flag_row0:
    for j in range(n):
        matrix[0][j] = 0
```

## 思路 1：复杂度分析

- 时间复杂度：  $O(m \times n)$ 。
- 空间复杂度：  $O(1)$ 。