## 51、矩阵扩散,考点 or 实现——图论/图的多元 BFS

#### 题目描述

存在一个m×n的二维数组,其成员取值范围为0或1。

其中值为1的成员具备扩散性,每经过1S,将上下左右值为0的成员同化为1。

二维数组的成员初始值都为0,将第[i,j]和[k,l]两个个位置上元素修改成1后,求矩阵的所有元素变为1需要多长时间。

#### 输入描述

输入数据中的前2个数字表示这是一个m×n的矩阵,m和n不会超过1024大小;

中间两个数字表示一个初始扩散点位置为i,j;

最后2个数字表示另一个扩散点位置为k,l。

#### 输出描述

输出矩阵的所有元素变为1所需要秒数。

#### 用例

输入	4,4,0,0,3,3
输出	3
说明	输入数据中的前2个数字表示这是一个4*4的矩阵; 中间两个数字表示一个初始扩散点位置为0,0; 最后2个数字表示另一个扩散点位置为3,3。 给出的样例是一个简单模型,初始点在对角线上,达到 中间的位置分别为3次迭代,即3秒。所以输出为3。

### 题目解析

用例图 〇 示如下:

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

一共需要4-1=3秒。

# JavaScript算法源码

```
const readline = require("readline");
5
    input: process.stdin,
6
    output: process.stdout,
    const [m, n, i, j, k, l] = line.split(",").map(Number);
10
13
14 /**
    * @param {*} m m×n的二维数组
16
    * @param {*} n m×n的二维数组
    * @param {*} i 扩散点位置为i,j
17
    * @param {*} j 扩散点位置为i,j
19
    * @param {*} k 扩散点位置为k,l
20
    * @param {*} l 扩散点位置为k,l
22
    const matrix = new Array(m).fill(0).map(() => new Array(n).fill(0));
24
     matrix[i][j] = 1;
     matrix[k][l] = 1;
```

```
| int[][] matrix = new int[m][n];
| matrix[i][j] = 1;
| matrix[k][l] = 1;
| matrix[k][l] = 1;
| // count 记录未越扩散的点的数量
| int count = m * n - 2;
| // 多微FS实限M列
| LinkedList<int[]> queue = new LinkedList<>();
| queue.addLast(new int[] {i, j});
| queue.addLast(new int[] {k, l});
| // 上下左右编移量
| int[][] offsets = {{1, 0}, {-1, 0}, {0, 1}, {0, -1}};
| int day = 1;
| // 如果扩散点没有了,或者所有点已验扩散,则停止循环
| while (queue.size() > 0 && count > 0) {
| int[] tmp = queue.removeFirst();
| int x = tmp[0];
| int y = tmp[1];
| // 我们最设初始扩散点的1代表第1秒被扩散到的,则下一波被扩散点的值载是1+1,即第2秒被扩散到的
| day = matrix[x][y] + 1;
| for (int[] offset : offsets) {
| int newX = x + offset[0]:
```

#### Python算法源码