题目描述

学校组织活动,将学生排成一个矩形方阵。

请在矩形方阵中找到最大的位置相连的男生数量。

这个相连位置在一个直线上,方向可以是水平的,垂直的,成对角线的或者呈反对角线的。

注: 学生个数不会超过10000

输入描述

输入的第一行为矩阵^Q的行数和列数,接下来的n行为矩阵元素,元素间用","分隔。

输出描述

输出一个整数,表示矩阵中最长的位置相连的男生个数。

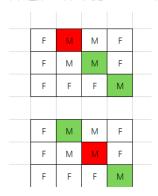
用例

输入	3,4 F,M,M,F F,M,M,F F,F,F,M					
输出	3					
		F	М	М	F	
说明		F	М	М	F	
		F	F	F	М	

题目解析

本题的解题思路其实不难,遍历查找矩阵中每一个M点,然后求该M点的水平、垂直、正对角线、反对角线,四个方向的M点个数,然后保留最大的个数,就是题解。

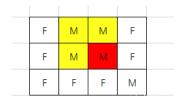
但是这种方法会存在很多重复的查找,比如



红色M是当前遍历到的M,绿色M是以红色M为原点查找到的M,如上图两个红色M点会重复查找同一条M链。 为了避免这种重复查找,我们可以增加判断:

如果当前M点的

- 左上角点是M,则反对角线不用查找了
- 右上角点是M,则正对角线不用查找了
- 上边点是M,则垂直线不用查找了
- 左边点是M, 最水平线不用查找了



如上图红色M的左上、上、左点都是M, 因此红色M的

- 反对角线已经被其左上点M查找过了, 因此不用找了,
- 垂直线已经被其上边点M查找过了, 因此不用找了
- 水平线已经被其左边点M查找过了, 因此不用找了

Java算法源码

```
import java.util.Scanner;

public class Main {
    static int n;
    static int m;
    static String[][] matrix;

public static void main(String[] args) {
    Scanner sc = new Scanner(System.in).useDelimiter("[,\n]");

    n = sc.nextInt();
    m = sc.nextInt();

    matrix = new String[n][m];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < m; j++) {
          matrix[i][j] = sc.next();
    }
}
</pre>
```

```
System.out.println(getResult());
23
24
                     int newI = i + offset[0];
int newJ = j + offset[1];
                          && newJ < m
                        len++;
```

```
getain function getResult(matrix, n, m) {
    let ans = 0;
    let ans = 0;
    const offsets = [
        [0, 1],
        [1, 0],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
        [1, -1],
```

```
57  let newJ = j + offset[1];
58
59  while (
60     newI >= 0 &&
61     newI <= 0 &&
62     newJ >= 0 &&
63     newJ <= matrix[newI][newJ] == "M"
65     ) {
66     len++;
67     newI += offset[0];
68     newJ += offset[1];
69     }
70
71     ans = Math.max(ans, len);
72     }
73   }
74  }
75  }
76  return ans;
77  return ans;
78 }</pre>
```

Python算法源码