

C++方向编程题答案

答案说明:

大家如果对本次题目或者答案有问题，可以联系下方的出题老师答疑。

出题老师:

选择题: 张文超 qq: 3627274478

代码题: 时亮益 qq: 569334855

第七周

day38

题目ID: 790 红与黑

链接: <https://www.nowcoder.com/questionTerminal/5017fd2fc5c84f78bbaed4777996213a>

[题目解析]

1. 输入的m和n就是代表输入后续会输入几行几列字符
2. 第二行开始，输入的字符就是我们的“行走矩阵”，其中“.”->黑色的瓷砖，“#”->白色的瓷砖，“@”->黑色的瓷砖，并且你站在这块瓷砖上
3. 这道题的核心问题是，从你站的位置开始，向周边任意位置走，你能直接走过的黑色瓷砖的总数是多少

[解题思路]

循环接收每组用例，对于每组用例进行如下操作：

1. 找到'@'所在的位置，即起始搜索的点
2. 使用DFS搜索地板中的每块瓷砖，如果是黑色，给计数+1，然后像该黑色的上下左右四个方向继续搜索

注意：在搜索时，如果遇到白色瓷砖，或者该位置已经搜索过了，则停止该位置的搜索

```
/*
    DFS问题
*/
#include <iostream>
using namespace std;

#include <vector>

int direct[4][2] = {{-1, 0},{1, 0},{0, -1},{0, 1}};
void dfs(vector<vector<char>>& map, int row, int col, vector<vector<bool>>& flag, size_t& count)
{
    // 如果该位置已经遍历过了，则不用遍历
    if(flag[row][col])
        return;

    // 遍历该位置
    flag[row][col] = true;
    // 如果该位置是白色瓷砖，则停止搜索
```

```

        if('#' == map[row][col])
            return;

        // 否则为黑色瓷砖
        count++;

        // 然后继续向该位置的其他四个方向进行遍历
        for(int i = 0; i < 4; ++i)
        {
            int x = row + direct[i][0];
            int y = col + direct[i][1];

            if((x >= 0 && x < map.size()) && (y >= 0 && y < map[0].size()))
                dfs(map, x, y, flag, count);
        }
    }
}

int main()
{
    int m, n;
    while(cin >> m >> n)
    {
        if(0 == m*n)
            continue;
        // 接收矩阵，并记录起点的位置
        vector<vector<char>> map(m, vector<char>(n));
        vector<vector<bool>> flag(m, vector<bool>(n, false));
        int row = 0, col = 0;
        for(int i = 0; i < m; ++i)
        {
            for(int j = 0; j < n; ++j)
            {
                cin >> map[i][j];
                if(map[i][j] == '@')
                {
                    row = i;
                    col = j;
                }
            }
        }

        // 开始遍历
        size_t count = 0;
        dfs(map, row, col, flag, count);
        cout << count << endl;

    }
    return 0;
}

//=====
//=====
// 优化：标记数组可以不用给出，每走一步，直接在地图上进行标记
#include <iostream>
using namespace std;

#include <vector>

```

```

int direct[4][2] = {{-1, 0},{1, 0},{0,-1},{0,1}};
void dfs(vector<vector<char>>& map, int row, int col,size_t& count)
{
    if(map[row][col] == '#')
        return;

    map[row][col] = '#';
    // 否则为黑色瓷砖
    count++;

    // 然后继续向该位置的其他四个方向进行遍历
    for(int i = 0; i < 4; ++i)
    {
        int x = row + direct[i][0];
        int y = col + direct[i][1];

        if((x >= 0 && x < map.size()) && (y >= 0 && y < map[0].size()))
            dfs(map, x, y, count);
    }
}

int main()
{
    int m, n;
    while(cin>>m>>n)
    {
        if(0 == m*n)
            continue;
        // 接收矩阵，并记录起点的位置
        vector<vector<char>> map(m, vector<char>(n));
        int row = 0, col = 0;
        for(int i = 0; i < m; ++i)
        {
            for(int j = 0; j < n; ++j)
            {
                cin>>map[i][j];
                if(map[i][j] == '@')
                {
                    row = i;
                    col = j;
                }
            }
        }

        // 开始遍历
        size_t count = 0;
        dfs(map, row, col, count);
        cout<<count<<endl;

    }
    return 0;
}

```

链接: <https://www.nowcoder.com/questionTerminal/ed9bc679ea1248f9a3d86d0a55c0be10>

[题目解析]

该题类似于走迷宫, 蘑菇代表不能走通, 但不同的是, 迷宫可以向前后左右四个方向移动, 但该题走的方式只能向右或者向下两个方向移动, 注意: 右边界处只能向一个方向移动, 因此走不通路径的概率是不相等的。比如: $M = 2, N = 3$

1 2 3

4 5 6

在1时: 既可向右走到2, 也可向下走到4, 因此从1-->2 和从1-->4的概率均为0.5

在2时: 即可向右走到3, 也可向下走到5, 因此从2-->3和从2-->5的概率均为0.5

在3时: 只能走到6, 因此从3-->6概率为1

在4、5、6时, 只能向右走, 因此4-->5和5-->6的概率均为1。

通过以上分析, 可以得到:

假设 $P(i, j)$ 表示从起点到 (i, j) 不踩到蘑菇的概率, 那么该位置一定是从 $(i-1, j)$ 或者 $(i, j-1)$ 出走过来的。

而从 $(i-1, j)$ 或者 $(i, j-1)$ 到达 (i, j) 的概率是不等的, 比如: 如果 i 或者 j 在边界, 只能向一个方向移动, 此时走到 (i, j) 位置的概率为1, 当 i 或者 j 不在边界时, 走到 (i, j) 的概率分别为0.5, 因此可得出:

$P(i, j) = P(i-1, j) * (i==M ? 1 : 0.5) + P(i, j-1) * (j==N ? 1 : 0.5);$

如果 (i, j) 为蘑菇时, 表示不能走到该位置

[解题思路]

1. 循环接受输入(注意: 一般IO类型算法即需要写main的算法, 背后可能有多个测试用例, 每个用例必须测试到, 因此需要循环输入)
2. 按照输入构造蘑菇地图(二维矩阵), 1代表蘑菇, 0代表通路, 因起点是从(1,1)开始, 矩阵多给一个行和列
3. 构造用来保存走到 (i, j) 位置不遇到蘑菇的概率容器
4. 按照上述分析结论: 遍历蘑菇地图, 当遇到蘑菇时, 将概率置为0, 即不可能到达该位置
5. 按照要求输出: 注意保留两位精度。

```
#include <iostream>
using namespace std;
#include <vector>

int main()
{
    int m, n, k;
    while(cin >> n >> m >> k)
    {
        // 因为地图大小已经确定好了, map直接设置好大小
        vector<vector<int>>> map(n+1, vector<int>(m+1));

        // 向地图中放入蘑菇
        int row, col;
        while(k-->0)
        {
```

```

        cin>>row>>col;
        map[row][col] = 1;
    }

    vector<vector<double>> dp(n+1, vector<double>(m+1));
    dp[1][1] = 1.0;
    for(int i = 1; i <= n; i++)
    {
        for(int j = 1; j <= m; ++j)
        {
            // 对于每个位置，按照上述转移方程来确定概率
            if(!(i==1 && j==1))
                dp[i][j] = dp[i-1][j]*(j==m?1:0.5) + dp[i][j-1]*(i==n?
1:0.5);

            // 如果该位置为蘑菇，表示不能到达该位置，则到达该位置的概率一定为0
            if(map[i][j])
                dp[i][j] = 0;
        }
    }

    printf("%.2f\n", dp[n][m]);
}
return 0;
}

```