

## E2-F题解

(参考standard的解法)

### 思路

此问题可以转换为图遍历问题，其中每个格子视为图的一个节点，传送条件定义了节点之间的边。通过虚拟节点来简化同行、同列传送的实现。

### 具体步骤

#### 1. 节点和虚拟节点的表示：

- 每个格子的位置  $(i, j)$  可视为一个节点，编号为  $id = i * m + j$ 。
- 为了实现行列传送，我们为每一行和每一列创建额外的“虚拟节点”：
  - 行虚拟节点：每一行的两个颜色分别创建一个虚拟节点。例如，第  $i$  行的黑色虚拟节点编号为  $n * m + 2 * i$ ，白色虚拟节点编号为  $n * m + 2 * i + 1$ 。
  - 列虚拟节点：每一列的两个颜色分别创建一个虚拟节点。例如，第  $j$  列的黑色虚拟节点编号为  $n * m + 2 * n + 2 * j$ ，白色虚拟节点编号为  $n * m + 2 * n + 2 * j + 1$ 。

#### 2. 构建图的边：

- 对于每个格子  $(i, j)$ ：
  - 连接到该行的同色虚拟节点。
  - 连接到该列的异色虚拟节点。
- 每个格子通过这些虚拟节点间接连接到同行、同列的符合条件的其他格子。

#### 3. 图遍历求解：

- 使用广度优先搜索 (BFS) 从起点  $(1, 1)$  开始遍历。
- 遇到终点  $(n, m)$  时，记录步数即为最少传送次数。

#### 4. 输出结果：

- 如果终点  $(n, m)$  可以到达，则输出步数。
- 如果 BFS 无法到达终点，则输出  $-1$ 。

### 代码实现

```
#include <iostream>
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int main() {
    int T;
    cin >> T;
    while (T--) {
        int n, m;
        cin >> n >> m;
```

```
vector<vector<int>> g(n * m + 2 * (n + m));
vector<vector<int>> a(n, vector<int>(m));

// 读取网格颜色并建立边
for (int i = 0; i < n; i++) {
    for (int j = 0; j < m; j++) {
        scanf("%d",&a[i][j]);
        int id = i * m + j;
        int rowNode = n * m + 2 * i + a[i][j];
        g[id].emplace_back(rowNode);
        g[rowNode].emplace_back(id);
    }
}

// 列的虚拟节点建立边
for (int j = 0; j < m; j++) {
    int colNode = n * m + 2 * n + 2 * j;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int id = i * m + j;
        g[id].emplace_back(colNode + (a[i][j] ^ 1));
        g[colNode + a[i][j]].emplace_back(id);
    }
}

vector<int> vis(n * m + 2 * (n + m), 0);
queue<pair<int, int>> q;
q.push({0, 0});
vis[0] = 1;
int ans = -1;

while (!q.empty()) {
    auto [cur, steps] = q.front();
    q.pop();
    if (cur == n * m - 1) {
        ans = steps / 2;
        break;
    }
    for (int next : g[cur]) {
        if (!vis[next]) {
            vis[next] = 1;
            q.push({next, steps + 1});
        }
    }
}

printf("%d\n",ans);
}
return 0;
}
```