

二、程序阅读题（共 35 分）

```
1. #include <iostream>
2. using namespace std;
3. void inputAndBuild();
4. void turn(int i, int j);
5. void flip(int s);
6. int Win();
7. void dfs(int s, int b);
8. int c,m,**map;
9. int main()
10. {
11.     cin >> m;
12.     c = 2 * m * m + 1;
13.     map = new int* [m+1];
14.     for (int i = 0; i <= m; i++)
15.         map[i] = new int[m + 1];
16.     inputAndBuild();
17.     dfs(0, 0);
18.     if (c == m * m * 2 + 1)
19.         cout << "Impossible" << endl;
20.     else
21.         cout << c << endl;
22.     return 0;
23. }
24. void inputAndBuild()
25. {
26.     char c;
27.     int i, j;
28.     for (i = 0; i < m; i++){
29.         for (j = 0; j < m; j++){
30.             cin >> c;
31.             if (c == 'w')
32.                 map[i][j] = 0;
33.             else
34.                 map[i][j] = 1;
35.         }
36.     }
37. }
38. void turn(int i, int j)
39. {
40.     if (i >= 0 && i <= m - 1 && j >= 0 && j <= m - 1)
41.         map[i][j] = !map[i][j];
42.     return;
43. }
44. void flip(int s)
45. {
```

```

46.     int i = s / m;
47.     int j = s % m;
48.     turn(i, j);
49.     turn(i + 1, j);
50.     turn(i, j + 1);
51.     turn(i - 1, j);
52.     turn(i, j - 1);
53.     return;
54. }
55. int Win()
56. {
57.     int i, j, s1 = 0;
58.     for (i = 0; i < m; i++)
59.         for (j = 0; j < m; j++)
60.             s1 += map[i][j];
61.     if (s1 % (m * m))
62.         return 0;
63.     else
64.         return 1;
65. }
66. void dfs(int s, int b)
67. {
68.     if (Win()){
69.         if (c > b)
70.             c = b;
71.         return;
72.     }
73.     if (s >= m * m)
74.         return;
75.     dfs(s + 1, b);
76.     flip(s);
77.     dfs(s + 1, b + 1);
78.     flip(s);
79.     return;
80. }

```

(1) 设程序的输入如下，请写出程序执行到 17 行时变量 map 的值。(5 分)

4

bwwb

bbwb

bwwb

bbbb

答案:

Map=1001

1101

1001

1111

(2) 函数 dfs 的参数 s 的含义: map 中单元格的索引, 从 0 到 $m*m-1$; dfs 的参数 b 的含义: 调用 flip 对 map 中元素取反的次数; 函数 Win 在什么情况下会返回 1: map 中的元素为全 0 或全 1; 函数 flip 的作用: 将参数 s 对应的 map 的单元格的元素, 以及该元素的上、下、左、右的元素进行取反; 程序输出值 c 的含义: 将 map 从初始状态按照 flip 函数的规则进行取反, 变成全 1 或全 0 所需的最少次数; (每空 2 分, 共 10 分)。

(3) 分析函数 dfs 的时间复杂度, 写出分析过程。(10 分)

答: $T(0)=2T(1)+O(m^2)=2*2T(2)+2*m^2+m^2=...=O(m^22^{m*m-1})$ 或 $O(m^22^{m*m})$

或:

$T(s) = 2*T(s+1) + O(m^2)$ $O(m^2)$ 是每轮中 Win() 的时间复杂性

$T(m*m)=O(1)$ 或 $O(0)$ 递归出口的时间复杂性

或:

画出递归树进行分析。

(4) 采用 (1) 中的输入, 请写出程序第 3 次执行 76 行代码后变量 s (3 分)、b (3 分) 和 map (4 分) 的值。

答: $s=15$, $b=1$,

Map= 1001

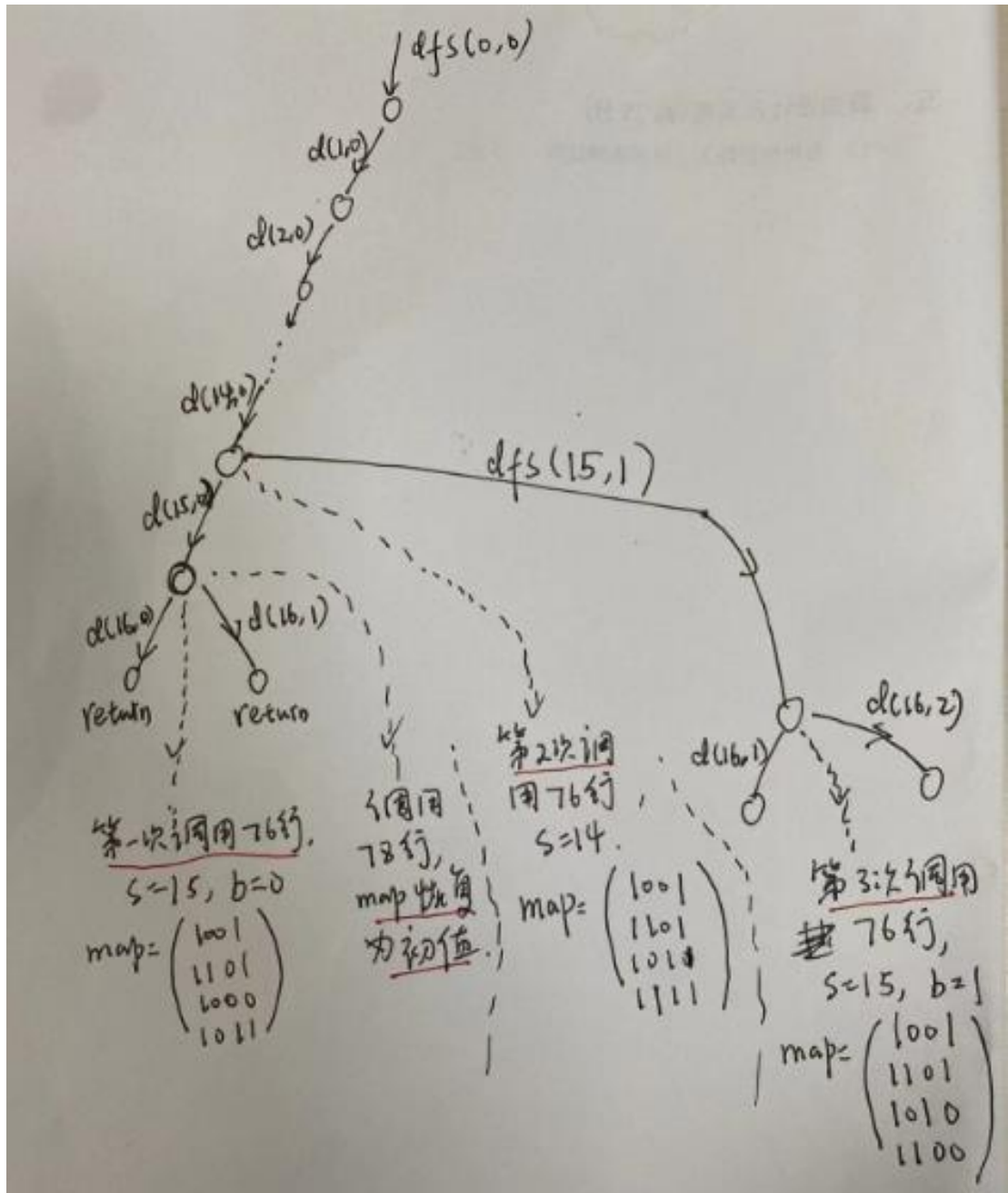
1101

1010

1011

注意: 下面的图是按照以前的输入绘制的。以前的输入是:

$$map = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



三、算法分析及实现题（共 45 分）

某公司进行组合投资，把钱同时投入到多个项目，并希望获取最大的收益。在已知该公司希望投资的最大金额数和投资的项目数的情况下，请编写程序计算其所能获得的最大收益。

输入：

输入的第一行包含两个整数 n 和 m ，分别表示该公司的投资资金数和希望投资的项目数。其后的 n 行，每行有 m 个整数，分别表示将金额 1、2、...、 n 单独投资到 m 个项目时的收益（投资为 0 时 m 个项目的收益均为 0）。每次组合投资必须将 n 用完，组合投资中某个项目的投资额可以为 0。

输出：

输出一行，表示该公司进行组合投资所能获得的最大收益。

样例输入：

3 2

3 2

3 5

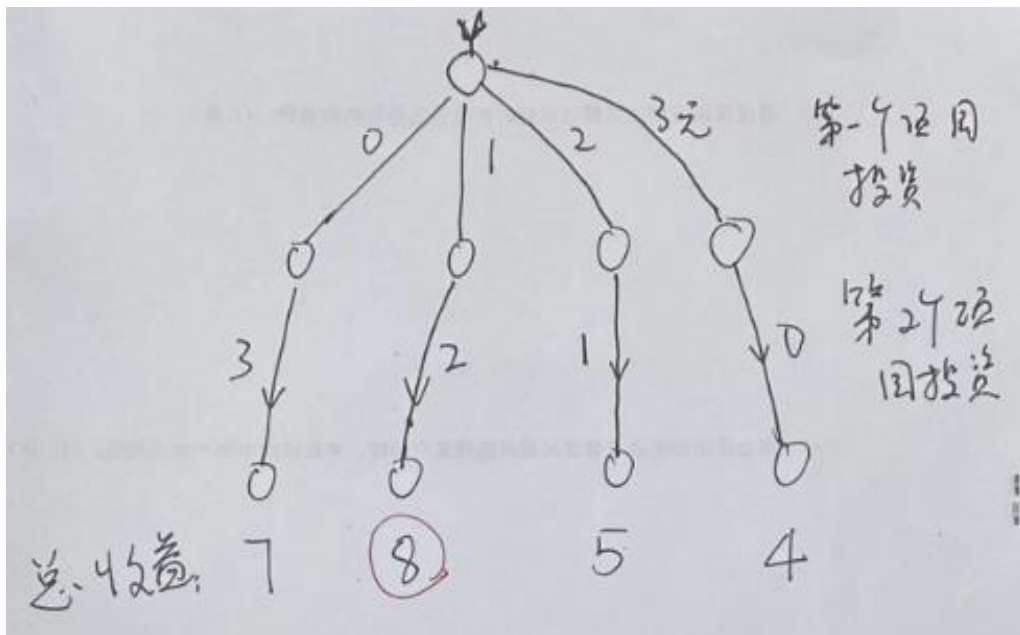
4 7

样例输出：

8

要求：（共 45 分）

（1）采用回溯法分析上面的测试用例，画出搜索空间树。（10 分）



（2）写出采用回溯法求解该问题时的约束条件和目标函数。（5 分）

设 m 个项目在解向量中, (x_i 是投资于第 i 个项目的金额)

$X = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}, 0 \leq x_m \leq n$

单独投资在收益矩阵为:

$Value[n, m],$

则:

约束函数: $\sum_{i=1}^m x_i = n$ (在 m 个项目上分配 n 元投资)

目标函数: $\max \left(\sum_{i=1}^m Value[x_i, i] \right)$

(3) 采用回溯法编写程序实现上述题目要求。(15 分)

参考代码:

```
void inputAndBuild();
void dfs(int level, int curr_invest, int curr_profit);
int n, m; //n:投资总额; m: 项目数;
int max_profit; //max_profit: 组合投资最大收益
int profit[50][50];
int main()
{
    cin >> n >> m;
    max_profit = 0;
    inputAndBuild();
    dfs(0, 0, 0);
    cout << max_profit << endl;
    return 0;
}
void inputAndBuild()
{
    int c;
    int i, j;
    for (j = 0; j < m; j++) {
        profit[0][j]=0;    //每个项目投资 0 元时收益为 0
    }
    for (i = 1; i <= n; i++) {
        for (j = 0; j < m; j++) {
            cin >> c;
            profit[i][j] = c;
        }
    }
}

//level: 递归深度(即项目号, 范围: 0到m-1); curr_invest: 当前总投资; curr_profit: 当前总收益
void dfs(int level, int curr_invest, int curr_profit)
{
    int i;
    if (level==m) {
        if ((curr_invest==n) && (curr_profit>max_profit)){
            max_profit=curr_profit;
        }
        return;
    }
    for (i=0 ; i<=n ; i++){    //横向遍历每个项目投资 0 到 n 元的情况
        if ((curr_invest+i)<=n)    //约束函数
        {
            dfs(level+1, curr_invest+i, curr_profit+profit[i][level]);
        }
    }
}
```

}

}

(4) 写出采用动态规划求解该问题的递推方程和边界条件 (简要描述 dp 数组、数组下标和递推方程的含义)。(10 分)

$dp[i][j]$: i 元钱投资于前 j 个项目时的最大收益.

$dp[0][j] = 0$

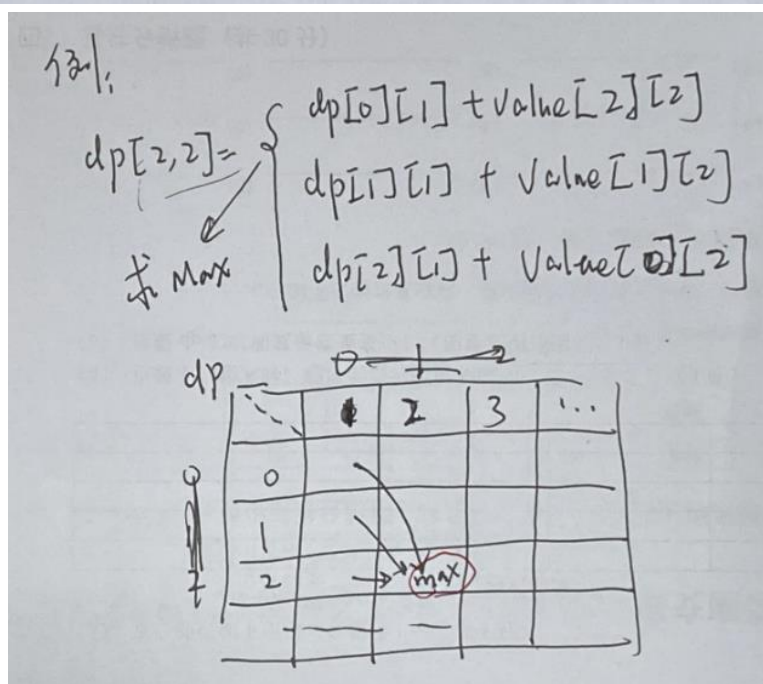
$dp[i][1] = Value[i][1]$

} 边界条件.

$dp[i][j] = \max_{0 \leq k \leq i} (dp[k][j-1] + Value[i-k][j])$

\downarrow 区间 dp. \downarrow k 元投资于前 $j-1$ 个项目时的最大收益. \downarrow $i-k$ 元投资于第 j 个项目时的收益.

$(j \geq 2)$



(5) 采用动态规划法编写程序实现上述题目要求。(5 分) (注意: 如果未正确完成小题 (4), 则小题 (5) 不得分)

略