愉快的代码【7.27】

我们特意加入了题解系统,也就是说,姐姐也会重新做一遍给你们的题目(包括选做),然后在第二天 的题目前给出姐姐自己的代码和注释作为题解或参考

如果觉得自己的代码略为臃肿,可以参考对比一下姐姐的代码;

如果觉得姐姐的代码不如自己的优秀,也可以尽情地嘲讽姐姐~

7.26问题1:

```
洛谷P1451:求细胞数量
 思想: dfs求联通块数量。遍历二维矩阵、如果不为0则开始dfs、首先把自己改为0(防重复搜索)、然
后四个方向深搜,dfs结束之后联通块数量+1,最后输出联通块数量即可。
 时间复杂度: O(mn)
*/
#include <iostream>
#include <algorithm>
#define 11 long long
using namespace std;
int n,m;
int dx[4] = \{1,-1,0,0\}, dy[4] = \{0,0,1,-1\}; // 四个方向
string s[100];
void dfs(int x,int y) { // 平白无奇dfs
   s[x][y] = '0';
   for (int i=0; i<4; i++)
       if (x+dx[i] >= 0 and x+dx[i] < n and y+dy[i] >= 0 and y+dy[i] < m and
s[x+dx[i]][y+dy[i]] != '0')
           dfs(x+dx[i],y+dy[i]);
}
int main() {
   ios::sync_with_stdio(false); // cin、cout加速
   int i, j, ans = 0;
   cin >> n >> m;
   for (i=0; i< n; i++) cin >> s[i];
   for (i=0; i< n; i++)
       for (j=0; j<m; j++)
           if (s[i][j] != '0') {
               dfs(i,j);
               ans++; // 联通块数量+1
   cout << ans << endl;</pre>
```

7.26问题2: dfs

```
/*
   洛谷P2196:挖地雷
   思想: dfs遍历所有路径,找出地雷数最大值即可。其中一个麻烦点需要记录路径,这里用一个
string来实现
   时间复杂度: O(2<sup>n</sup>)
*/
#include <iostream>
#include <algorithm>
#define ll long long
using namespace std;
int n,a[20][20],v[20],ans;
string ans2; // 记录路径
void dfs(int x,int num,string s) { // 当前位置, 当前地雷数, 当前路径
   num += v[x]; // 获得当前位置的地雷
   s \leftarrow (char)(x+48); // string当作一个char数组来用
   for (int i=x+1; i<n; i++)
       if (a[x][i]) // 有路就往下深搜
           dfs(i,num,s);
   if (num > ans) { // 更新最大值
       ans = num;
       ans2 = s;
    }
}
int main() {
    ios::sync_with_stdio(false); // cin、cout加速
   int i,j;
   cin >> n;
   for (i=0; i<n; i++) cin >> v[i]; // 每个位置地雷数
   for (i=0; i<n; i++)
       for (j=i+1; j< n; j++)
           cin >> a[i][j]; // 有向图邻接矩阵
    for (i=0; i<n; i++) dfs(i,0,""); // 每个起点深搜
   cout << (int)ans2[0]-47; // 输出路径: 地窖编号从1开始, 因此-47
   for (i=1; i<ans2.length(); i++) cout << " " << (int)ans2[i]-47;
   cout << endl << ans << endl; // 输出最终结果
}
```

7.26问题2: dp

```
/*
```

```
洛谷P2196:挖地雷
    思想:由于地窖位置高低固定(即只有编号小的通往编号大的)的原因,可以用dp:dp[i]意为从i开
始挖地雷数最大值。从后往前dp,不断更新dp数组,最后遍历dp数组找出最大值并输出最大路径即可。
   状态转移方程: dp[i] = v[i]+max(dp[i+1],dp[i+2],...,dp[n]) 其中要满足联通条件
   时间复杂度: O(n^2)
   优点:快;缺点:代码比dfs难写
*/
#include <iostream>
#include <algorithm>
#define ll long long
using namespace std;
int a[20][20],v[20],dp[20]; // dp[i]:从i开始向下挖地雷数量最大值
string s[20]; // 记录路径
int main() {
   ios::sync with stdio(false); // cin、cout加速
   int i,j,n;
   cin >> n;
   for (i=0; i<n; i++) {
       cin >> v[i];
       dp[i] = v[i];
       s[i] = (char)i; // 路径初始化为自己
   for (i=0; i< n; i++)
       for (j=i+1; j<n; j++)
           cin >> a[i][j];
   for (i=n-1; i>=0; i--)
       for (j=i+1; j<n; j++)
           if (a[i][j] \text{ and } v[i]+dp[j] > dp[i]) {
              dp[i] = v[i]+dp[j]; // 更新最大值
              s[i] = (char)i + s[j]; // 更新路径
           }
    int ma = 0;
   for (i=0; i<n; i++)
       if (dp[i] > ma) { // 寻找最大值起始位置
           ma = dp[i];
           j = i;
       }
   cout << (int)s[j][0]+1;</pre>
    for (i=1; i<s[j].length(); i++) cout << " " << (int)s[j][i]+1;
   cout << endl << ma << endl;</pre>
}
```

今天的题目:

知识点: 脑筋急转弯

众所周知, 每场考试都需要一些签到题

但是它们的心机比那两杯绿茶还要深 你看不出来这是道签到送分题怎么办?

1、https://www.luogu.com.cn/problem/CF1339A

原题网址:https://codeforces.ml/problemset/problem/1339/A

(相信你看完题目后可以在5分钟内做完)

(也相信你可以把 main 函数里的分号数量控制在 4 个以内)

2、https://www.luogu.com.cn/problem/CF1355A

原题网址:https://codeforces.ml/problemset/problem/1355/A

(有些签到题的本质, 就是题面直接告诉你要怎么做)