天津大学



程序设计综合实践课程报告 搜索算法实验

 学生姓名
 陈昊昆

 学院名称
 智算学部

 专
 业
 软件工程

 学
 号
 3021001196

1. 正方形

1.1 题目分析

在搜索过程中,需要记录已经搜索过的木棍,以避免重复搜索如果当前木棍能够用于构成当前正方形边长,则进行搜索如果当前边长等于正方形边长,则表示已经找到了一条边需要重置长度为 0,然后继续搜索下一条边最后,如果找到了 4 条边,则表示可以用这些木棍构成正方形

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int MAXN = 20;
double nums[MAXN];
double sum, side;
int cnt;
bool used[MAXN];
// 判断能否构成正方形
bool dfs(int cur, double len) {
   if (len == side) {
       if (++cnt == 4) return true;
       return dfs(0, 0); // 继续搜索下一边
   for (int i = cur; i < sum; i++) {</pre>
       if (!used[i] && len + nums[i] <= side) { // 能用于构成边
          used[i] = true;
          if (dfs(i + 1, len + nums[i])) return true; //加入后 构造成功
          used[i] = false;
       }
   return false;
}
```

```
int main() {
   int t;
   cin >> t;
   while (t--) {
       int n;
       cin >> n;
       sum = 0;
       for (int i = 0; i < n; i++) {
           cin >> nums[i];
           sum += nums[i];
           used[i] = false;
       }
       if (sum < 4) {
           cout << "no" << endl;</pre>
           continue;
       }
       side = sum / 4.0; // 计算正方形边长
       if (side != int(side)) {
           cout << "no" << endl;</pre>
           continue;
       }
       cnt = 0;
       if (dfs(0, 0)) cout << "yes" << endl;
       else cout << "no" << endl;</pre>
   return 0;
}
```

2. prime circle

2.1 题目分析

第一个位置开始搜索

每次只需要枚举下一个位置的数,判断是否满足相邻之和为素数 如果当前枚举到的位置是最后一个位置,则判断它和第一个位置的和是否为素 数,如果是则输出结果,否则继续搜索

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 20;
int n;
bool used[N]; // 标记数字是否已经使用过
int path[N]; // 存储搜索结果
// 判断一个数是否是素数
bool is_prime(int x)
   if (x < 2) return false;
   for (int i = 2; i <= x / i; i++)
      if (x % i == 0) return false;
   return true;
}
void dfs(int u)
   // 如果已经搜索到最后一个位置,则判断是否满足条件,输出结果并返回
   if (u == n)
   {
      if (is_prime(path[0] + path[n - 1]))
          for (int i = 0; i < n; i++) cout << path[i] << " ";
         cout << endl;</pre>
      }
```

```
return;
   }
   // 枚举下一个位置可以使用的数字
   for (int i = 2; i <= n; i++)
      if (!used[i] && is_prime(i + path[u - 1]))
      {
          used[i] = true; // 标记该数字已经使用过
          path[u] = i; // 将该数字存入搜索结果中
          dfs(u + 1); // 继续搜索下一个位置
          used[i] = false; // 恢复现场
      }
}
int main()
{
   int T = 0;
   while (cin >> n)
   {
      if (T++) cout << endl;</pre>
      for (int i = 0; i < n; i++){
          used[i] = false;
      }
      path[0] = 1; // 第一个位置必须是 1
      cout << "Case " << T << ":" << endl;</pre>
      dfs(1);
   }
   return 0;
}
```

3. 棋盘问题

3.1 题目分析

通过深度优先搜索,枚举每一个棋子放在哪个位置 并检查是否满足任意两个棋子不在同一行或同一列的要求 最终计算所有可行的方案数

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int MAXN = 10;
int n, k, tot; // n: 棋盘大小, k: 棋子数量, tot: 棋盘中的 # 数量
int row[MAXN], a[MAXN][MAXN];
long long ans; // 方案数
char c;
void dfs(int x, int now) {
   if (x == k + 1) {
      ans++;
      return;
   // 从上一个棋子所在的列号之后开始枚举可能的列号
   for (int i = now + 1; i <= tot; i++) {
      int flag = 1;
      for (int j = 1; j <= n; ++j) {
          if (a[row[j]][i]) {
             flag = 0;
             break;
          }
      }
      // 如果在第 i 列可以放置棋子
      if (flag) {
          row[x] = i;
          dfs(x + 1, i);
          row[x] = 0;
```

```
}
   }
}
int main() {
   while (cin >> n >> k, n != -1 || k != -1) {
       tot = 0;
       ans = 0;
       for (int i = 0; i < n; i++){
           row[i] = 0;
           for(int j = 0; j < n; j++){
              a[i][j] = 0;
           }
       }
       for (int i = 1; i <= n; ++i) {
           for (int j = 1; j <= n; j++) {
              cin >> c;
              if (c == '#') {
                  a[i][++tot] = 1; // 表示可以放棋子
              }
           }
       }
       dfs(1, 0);
       cout << ans << endl;</pre>
   return 0;
}
```

4. 迷宫问题

4.1 题目分析

定义了一个结构体 N 来表示每个格子的位置和它的前一个位置

- 一个二维数组 maze 来表示迷宫的矩阵
- 一个二维数组 visited 来表示每个格子是否被访问过
- 一个队列q来保存每个被访问的格子

以及一个数组 kDirections 来表示上下左右四个方向

程序从起点开始遍历,每次访问周围的四个方向,如果这个方向的格子是空的且没有被访问过,则把它加入队列。当遍历到终点时,程序就找到了最短路径,最后使用输出路径

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

const int MAX_N = 5;

int maze[MAX_N][MAX_N]; // 地图
bool vis[MAX_N][MAX_N]; // 记录节点是否已访问

struct Node {
   int x, y, pre; // 当前节点坐标、前驱节点编号
} nodes[50]; // 存储 BFS 遍历时的节点信息

const int kDirections[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 上下左右四个方向

int front = 0, rear = 0; // BFS 遍历队列的头尾指针

void bfs(int sx, int sy, int ex, int ey) {
   nodes[0].x = sx;
   nodes[0].y = sy;
   nodes[0].pre = -1;
```

```
rear++;
   vis[sx][sy] = true;
   while (front < rear) {</pre>
   for (int i = 0; i < 4; i++) {
       int nx = nodes[front].x + kDirections[i][0];
       int ny = nodes[front].y + kDirections[i][1];
       if (nx < 0 \mid | nx >= MAX_N \mid | ny < 0 \mid | ny >= MAX_N) {
          continue; // 越界,继续检查下一个方向
       }
       if (maze[nx][ny] == 1) {
          continue; // 障碍物,无法通过,继续检查下一个方向
       }
       if (vis[nx][ny]) {
       continue; // 已经访问过,不需要再次访问,继续检查下一个方向
       }
       nodes[rear].x = nx;
       nodes[rear].y = ny;
       nodes[rear].pre = front;
       rear++;
       vis[nx][ny] = true;
       if (nx == ex && ny == ey) {
          return; // 已经找到终点,结束搜索
      }
   }
   front++;
   }
}
void print_path(Node now) {
   if (now.pre == -1) {
       printf("(%d, %d)\n", now.x, now.y);
       return;
   print_path(nodes[now.pre]);
   printf("(%d, %d)\n", now.x, now.y);
}
int main() {
   // 读入地图
   for (int i = 0; i < MAX_N; i++) {
       for (int j = 0; j < MAX_N; j++) {
          cin >> maze[i][j];
          vis[i][j] = false;
```

```
}

// BFS 搜索
bfs(0, 0, 4, 4);

// 输出路径
print_path(nodes[rear - 1]);

return 0;
}
```

5. Find a way

5.1 题目分析

题目中给出了一个地图,包含了若干条路径、若干个位置以及一些不能经过的障碍物,需要求出两个人到达某个位置的最小时间和

在 BFS 中,需要使用队列来存储待搜索的节点,每次从队列中取出一个节点进行扩展,直到找到目标节点为止

每次扩展一个节点需要记录该节点所在位置、已经走过的时间、以及另一个人的位置和已经走过的时间,每次扩展时需要判断是否到达了终点或者不能扩展了

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int INF = 100000;
int n, m;
char mp[205][205]; // 存储地图信息
int dis[2][205][205]; // 存储起点到各个点的最短路径
int sx[2], sy[2]; // 起点的坐标
bool vis[205][205]; // 标记是否访问过
struct Node {
   int x, y;
};
// 方向数组,用于在地图上移动
int dx[] = \{0, 1, 0, -1\};
int dy[] = \{1, 0, -1, 0\};
// 判断当前点是否可以走
bool is_valid(int x, int y) {
   return x >= 1 \&\& x <= n \&\& y >= 1 \&\& y <= m \&\& mp[x][y] != '#';
}
```

```
// bfs 遍历求出起点到各个点的最短路径
void bfs(int id) {
   memset(vis, false, sizeof(vis));
   queue<Node> q;
   q.push({sx[id], sy[id]});
   dis[id][sx[id]][sy[id]] = 0;
   vis[sx[id]][sy[id]] = true;
   while (!q.empty()) {
       auto node = q.front();
       q.pop();
       int x = node.x, y = node.y;
       for (int i = 0; i < 4; i++) {
           int nx = x + dx[i], ny = y + dy[i];
           if (is_valid(nx, ny) && !vis[nx][ny]) {
              vis[nx][ny] = true;
              dis[id][nx][ny] = dis[id][x][y] + 11;
              q.push({nx, ny});
          }
       }
   }
}
int main() {
   while (cin >> n >> m) {
       memset(mp, 0, sizeof(mp));
       memset(dis, INF, sizeof(dis));
       for (int i = 1; i <= n; i++) {
          for (int j = 1; j <= m; j++) {
              cin >> mp[i][j];
              if (mp[i][j] == 'Y') {
                  sx[0] = i;
                  sy[0] = j;
              } else if (mp[i][j] == 'M') {
                  sx[1] = i;
                  sy[1] = j;
              }
          }
       }
       bfs(0); // 以 Y 点为起点进行 bfs
       bfs(1); // 以 M 点为起点进行 bfs
       int ans = INF;
       for (int i = 1; i <= n; i++) {
```

6. 马的遍历

6.1 题目分析

对于每个格子,使用 BFS (广度优先搜索) 求出从马当前位置到此位置最少的步数

如果走到了当前点但还没有达到目标位置,应该继续搜索下去

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int n, m, sx, sy; //n, m为棋盘的长和宽, sx, sy 为马的坐标
int dx[8] = \{1, 2, 2, 1, -1, -2, -2, -1\};
int dy[8] = \{2, 1, -1, -2, -2, -1, 1, 2\};
int d[405][405]; //d[i][j]表示从马的坐标到(i, j)的最少步数
void bfs()
{
   memset(d, -1, sizeof(d)); //先将所有的距离初始化为-1,表示无法到达
   queue<pair<int, int> >q;
   q.push(make_pair(sx, sy));
   d[sx][sy] = 0; //马到达自己的坐标, 距离为 0
   while(!q.empty())//队列非空,进行 BFS 搜索
      pair<int, int> p = q.front();
      q.pop();
      for(int i = 0; i<8; i++)//尝试八个方向的移动
      {
          int nx = p.first+dx[i]; //横坐标移动的距离
          int ny = p.second+dy[i]; //纵坐标移动的距离
          if(nx >= 1 \&\& nx <= n \&\& ny >= 1 \&\& ny <= m \&\& d[nx][ny] == -
1)//如果能移动到该坐标且该坐标还没有被访问过
          {
             d[nx][ny] = d[p.first][p.second]+1; //更新到该坐标的最短
距离
             q.push(make_pair(nx, ny));
          }
```

```
}
}
int main()
{
    cin >> n >> m >> sx >> sy;
    bfs(); //进行 BFS 搜索
    for(int i = 1; i <= n; i++)//输出结果
    {
        for(int j = 1; j <= m; j++)
        {
            cout << d[i][j] << " "; //输出(i, j)的最少步数
        }
        cout << endl;
    }
    return 0;
}
```

7. 求细胞数量

7.1 题目分析

从每个起点开始,利用 DFS 找到与其相邻的所有细胞,并将它们标记为已访问 计算未被标记为已访问的细胞的数量,即为细胞个数。

用一个二维数组来记录矩阵中各个位置是否被访问过

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int MAXN = 400;
int n, m;
char a[MAXN][MAXN];
int vis[MAXN][MAXN]; // 记录该位置是否被访问过
int ans; // 细胞个数
int dx[4] = {1, -1, 0, 0}; // 上下左右四个方向
int dy[4] = \{0, 0, -1, 1\};
void dfs(int x, int y) // 搜索函数
   vis[x][y] = 1; // 标记该位置已经被访问过
   for (int i = 0; i < 4; i++) // 枚举四个方向
      int nx = x + dx[i];
      int ny = y + dy[i];
      if (nx >= 1 && nx <= n && ny >= 1 && ny <= m && a[nx][ny] != '0'
&& !vis[nx][ny]) // 判断是否可以往该位置走
          dfs(nx, ny);
   }
}
int main()
   cin >> n >> m;
```

8.01 迷宫

8.1 题目分析

利用深度优先搜索,遍历迷宫的每一个位置,并搜索与当前位置相邻且值不同的位置,

用 vis 数组标记已经遍历过的位置,以避免重复遍历

当询问某一位置时,如果该位置已经被标记,则说明该位置在同一个连通块中,

否则说明该位置不在同一个连通块中

在搜索某一位置时,求解该位置所在的连通块大小

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 410;
int n, m;
char g[N][N];
bool vis[N][N];
int dx[4] = \{-1, 0, 1, 0\}, dy[4] = \{0, 1, 0, -1\};
// 深度优先搜索,求解连通块大小
int dfs(int x, int y)
{
   // 标记当前位置已经遍历过
   vis[x][y] = true;
   // 连通块大小初始化为1(包括自身)
   int size = 1;
   // 枚举相邻四个位置
   for (int i = 0; i < 4; i ++)
   {
      int a = x + dx[i], b = y + dy[i];
      // 判断相邻位置是否越界,是否为连通块的一部分,是否已经遍历过
      if (a < 0 || a >= n || b < 0 || b >= n || g[x][y] == g[a][b] ||
vis[a][b])
```

```
continue;
      // 如果符合条件,则以相邻位置为起点继续遍历
      size += dfs(a, b);
   }
   // 返回连通块大小
   return size;
}
int main()
{
   cin >> n >> m;
   for (int i = 0; i < n; i ++)
      cin >> g[i];
   while (m -- )
   {
      int x, y;
      cin >> x >> y;
      x --, y --;
      // 搜索从当前位置开始的连通块大小
      int size = dfs(x, y);
      // 输出连通块大小
      cout << size << endl;</pre>
      // 将已经遍历过的位置重新标记为未遍历过
      memset(vis, false, sizeof vis);
   }
   return 0;
}
```