

搜索-最短路模型

一、AcWing 1076. 迷宫问题

【题目描述】

给定一个由0,1组成的 $n \times n$ 的二维数组。

它表示一个迷宫，1表示墙壁，0表示可以走的路，只能横着走或竖着走，不能斜着走，要求编程找出从左上角到右下角的最短路线。

数据保证至少存在一条从左上角走到右下角的路径。

【输入格式】

第一行包含整数 n 。

接下来 n 行，每行包含 n 个整数0或1，表示迷宫。

【输出格式】

输出从左上角到右下角的最短路线，如果答案不唯一，输出任意一条路径均可。

按顺序，每行输出一个路径中经过的单元格的坐标，左上角坐标为(0,0)，右下角坐标为($n-1, n-1$)。

【数据范围】

$0 \leq n \leq 1000$

【输入样例】

```
1 5
2 0 1 0 0 0
3 0 1 0 1 0
4 0 0 0 0 0
5 0 1 1 1 0
6 0 0 0 1 0
```

【输出样例】

```
1 0 0
2 1 0
3 2 0
4 2 1
5 2 2
6 2 3
7 2 4
8 3 4
9 4 4
```

【分析】

本题需要记录最短路的路径信息，因此可以维护一个数组 $pre[x][y]$ 表示在某条最短路径中，点 (x,y) 的前驱点坐标。然后我们从终点 $(n-1,n-1)$ 开始搜索，搜到起点停止，最后从起点开始不断寻找前驱点直到找到终点为止，所输出的路径即为起点至终点的最短路径。

【代码】

```
1  #include <iostream>
2  #include <algorithm>
3  #include <cstring>
4  #include <queue>
5  using namespace std;
6
7  typedef pair<int, int> PII;
8  const int N = 1010;
9  int g[N][N];
10 PII pre[N][N]; //存储每个点的前驱结点
11 int n;
12 int dx[4] = { 0, 1, 0, -1 }, dy[4] = { 1, 0, -1, 0 };
13
14 void bfs(int x, int y)
15 {
16     memset(pre, -1, sizeof pre); //当某个点的前驱结点为-1时说明还没被搜索到
17     pre[x][y] = { x, y }; //终点的pre就是自己
18     queue<PII> Q;
19     Q.push({ x, y });
20     while (Q.size())
21     {
22         auto t = Q.front();
23
24         Q.pop();
```

```

24     for (int i = 0; i < 4; i++)
25     {
26         int nx = t.first + dx[i], ny = t.second + dy[i];
27         if (nx >= 0 && nx < n && ny >= 0 && ny < n && !g[nx][ny] &&
!~pre[nx][ny].first)
28             Q.push({ nx, ny }), pre[nx][ny] = { t.first, t.second };
29     }
30 }
31 }
32
33 int main()
34 {
35     ios::sync_with_stdio(false);
36     cin >> n;
37     for (int i = 0; i < n; i++)
38         for (int j = 0; j < n; j++)
39             cin >> g[i][j];
40     bfs(n - 1, n - 1); //从终点反向搜索，这样从起点根据pre找路径更方便
41     int x = 0, y = 0;
42     while (pre[x][y] != make_pair(x, y)) //还没到终点就不断往前查找
43     {
44         cout << x << ' ' << y << endl;
45         auto t = pre[x][y];
46         x = t.first, y = t.second;
47     }
48     cout << x << ' ' << y << endl; //输出终点
49     return 0;
50 }

```

二、AcWing 188. 武士风度的牛

【题目描述】

农民John有很多牛，他想交易其中一头被Don称为The Knight的牛。

这头牛有一个独一无二的超能力，在农场里像Knight一样地跳（就是我们熟悉的象棋中马的走法）。

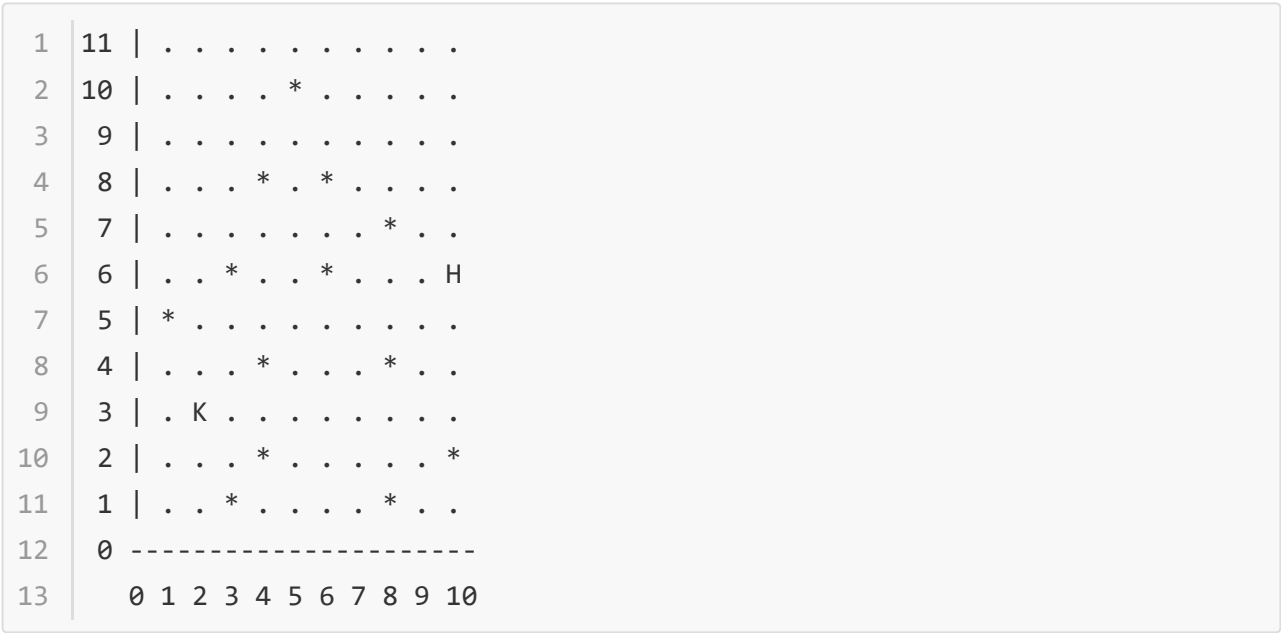
虽然这头神奇的牛不能跳到树上和石头上，但是它可以在牧场上随意跳，我们把牧场用一个 x, y 的坐标图来表示。

这头神奇的牛像其它牛一样喜欢吃草，给你一张地图，上面标注了The Knight的开始位置，树、灌木、石头以及其它障碍的位置，除此之外还有一捆草。

现在你的任务是，确定The Knight要想吃到草，至少需要跳多少次。

The Knight的位置用K来标记，障碍的位置用*来标记，草的位置用H来标记。

这里有一个地图的例子：



注意：数据保证一定有解。

【输入格式】

第1行：两个数，表示农场的列数C和行数R。

第2 ~ R + 1行：每行一个由C个字符组成的字符串，共同描绘出牧场地图。

【输出格式】

一个整数，表示跳跃的最小次数。

【数据范围】

$1 \leq R, C \leq 150$

【输入样例】

```

1 10 11
2 .....
3 ....*.....
4 .....
5 ...*.*.....
6 .....*..
7 ..*..*...H
8 *.
9 ...*...*..
10 .K.....
11 ...*.....*
12 ..*...*..

```

【输出样例】

```

1 5

```

【分析】

BFS直接爆搜即可，注意设置好八个方向的移动向量。

【代码】

```

1 #include <iostream>
2 #include <cstring>
3 #include <algorithm>
4 #include <queue>
5 using namespace std;
6
7 typedef pair<int, int> PII;
8 const int N = 160;
9 char g[N][N];
10 int dis[N][N];
11 int n, m, sx, sy;
12 int dx[8] = { -2, -1, 1, 2, 2, 1, -1, -2 };
13 int dy[8] = { 1, 2, 2, 1, -1, -2, -2, -1 };
14
15 int bfs()
16 {
17     memset(dis, -1, sizeof dis);
18
19     dis[sx][sy] = 0;

```

```

19     queue<PII> Q;
20     Q.push({ sx, sy });
21     while (Q.size())
22     {
23         auto t = Q.front();
24         Q.pop();
25         if (g[t.first][t.second] == 'H') return dis[t.first][t.second];
26         for (int i = 0; i < 8; i++)
27         {
28             int nx = t.first + dx[i], ny = t.second + dy[i];
29             if (nx >= 0 && nx < n && ny >= 0 && ny < m && g[nx][ny] !=
30             '*' && !~dis[nx][ny])
31                 Q.push({ nx, ny }), dis[nx][ny] = dis[t.first][t.second]
32             + 1;
33         }
34     }
35     return 20030925;
36 }
37
38 int main()
39 {
40     cin >> m >> n;
41     for (int i = 0; i < n; i++)
42         for (int j = 0; j < m; j++)
43             if (cin >> g[i][j], g[i][j] == 'K')
44                 sx = i, sy = j;
45     cout << bfs() << endl;
46     return 0;
47 }

```

三、AcWing 1100. 抓住那头牛

【题目描述】

农夫知道一头牛的位置，想要抓住它。

农夫和牛都位于数轴上，农夫起始位于点 N ，牛位于点 K 。

农夫有两种移动方式：

- 从 X 移动到 $X - 1$ 或 $X + 1$ ，每次移动花费一分钟
- 从 X 移动到 $2 * X$ ，每次移动花费一分钟

假设牛没有意识到农夫的行动，站在原地不动。

农夫最少要花多少时间才能抓住牛？

【输入格式】

共一行，包含两个整数 N 和 K 。

【输出格式】

输出一个整数，表示抓到牛所花费的最少时间。

【数据范围】

$$0 \leq N, K \leq 10^5$$

【输入样例】

```
1 5 17
```

【输出样例】

```
1 4
```

【分析】

- 对于 $X - 1$ 的移动，如果移动后的坐标 ≥ 0 ，那么将 $X - 1$ 的状态加入 BFS 队列；
- 对于 $X + 1$ 的移动，如果移动后的坐标 $\leq K$ ，那么将 $X + 1$ 的状态加入 BFS 队列；
- 对于 $X * 2$ 的移动，如果移动后的坐标 $< K + 2$ ，那么将 $X * 2$ 的状态加入 BFS 队列，因为如果移动后的坐标 $\geq K + 2$ ，那么就应该先进行 $X - 1$ 再进行 $X * 2$ ，这样花费的时间一定更少。

【代码】

```
1 #include <iostream>
2 #include <cstring>
3 #include <algorithm>
4 #include <queue>
5 using namespace std;
6
7 const int N = 100010;
8 int dis[N];
9 int n, k;
10
11 int bfs()
12 {
```

```

13     memset(dis, -1, sizeof dis);
14     dis[n] = 0;
15     queue<int> Q;
16     Q.push(n);
17     while (Q.size())
18     {
19         int t = Q.front();
20         Q.pop();
21         if (t == k) return dis[t];
22         if (t - 1 >= 0 && !~dis[t - 1]) Q.push(t - 1), dis[t - 1] =
dis[t] + 1;
23         if (t + 1 <= k && !~dis[t + 1]) Q.push(t + 1), dis[t + 1] =
dis[t] + 1;
24         if ((t << 1) - k < 2 && !~dis[t << 1]) Q.push(t << 1), dis[t <<
1] = dis[t] + 1;
25     }
26     return 20030925;
27 }
28
29 int main()
30 {
31     cin >> n >> k;
32     cout << bfs() << endl;
33     return 0;
34 }

```