枚举一讨厌的青蛙

郭 炜 刘家瑛



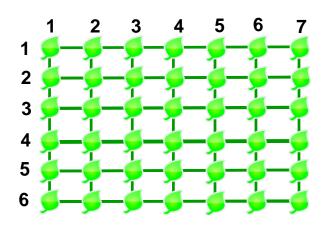
讨厌的青蛙

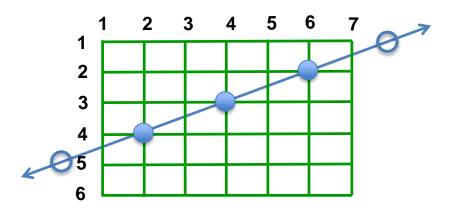
- ▲ 问题描述
 - 在韩国, 有一种小青蛙
 - 每到晚上, 这种青蛙会跳跃稻田, 从而踩踏稻子
 - 农民早上看到被踩踏的稻子, 希望找到造成最大损害的那只青蛙经过的路径
 - 每只青蛙总是沿着一条直线跳跃稻田
 - 且每次跳跃的距离都相同

不同青蛙的蛙跳步长不同

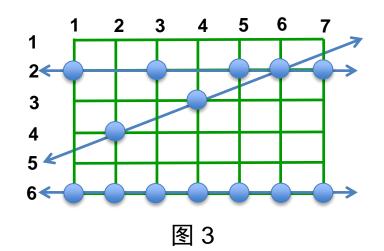
不同青蛙的蛙跳方向可能不同

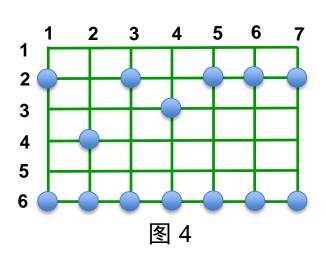
- ▲ 稻田里的稻子组成一个栅格, 每棵稻子位于一个格点上
- ▲ 而青蛙总是从稻田的一侧跳进稻田, 然后沿着某条直线穿越稻田, 从另一侧跳出去

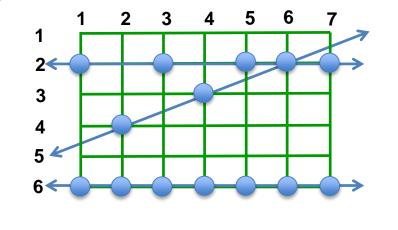


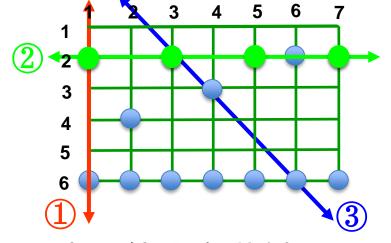


- ▲ 可能会有多只青蛙从稻田穿越
- ▲ 青蛙每一跳都恰好踩在一棵水稻上, 将这棵水稻拍倒
- ▲ 有些水稻可能被多只青蛙踩踏
- ◆农民所见到的是图4中的情形,并看不到图3中的直线, 也见不到别人家田里被踩踏的水稻







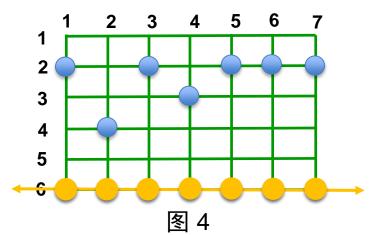


- ▲ 而在一条青蛙行走路径的直线上, 也可能会有些被踩踏的水稻不属于该行走路径
 - ① 不是一条行走路径: 只有2棵被踩踏的水稻
 - ② 是一条行走路径, 但不包括 (2,6)上的水稻
 - ③ 不是一条行走路径: 虽然有3棵被踩踏的水稻, 但这3 棵水稻之间的距离间隔不相等

题目要求

- ▲ 请写一个程序, 确定:
 - 在各条青蛙行走路径中, 踩踏水稻最多的那一条上, 有多少颗水稻被踩踏
 - 例如, 图4中答案是7, 因为第6行上全部水稻恰好构成一

条青蛙行走路径



▲ 程序输入

- 从标准输入设备上读入数据
- 第一行上两个整数R, C, 分别表示稻田中水稻的行数和 列数, 1≤R, C≤5000
- 第二行是一个整数N,表示被踩踏的水稻数量, 3≤N≤5000
- 在剩下的N行中,每行有两个整数,分别是一颗被踩踏水稻的行号(1~R)和列号(1~C),两个整数用一个空格隔开
- 且每棵被踩踏水稻只被列出一次



- 从标准输出设备上输出一个整数
- 如果在稻田中存在青蛙行走路径,则输出包含最多水稻的青蛙行走路径中的水稻数量,否则输出0

样例输入

6 7 //6行7列

14

2 1

6 6

4 2

2 5

2 6

2 7

3 4

6 1

6 2

2 3

6 3

6 4

6 5

6 7

▲ 样例输出

7

解题思路 — 枚举

- ▲ 枚举什么?
 - 枚举每个被踩的稻子作为行走路径起点 (5000个)
 - 对每个起点, 枚举行走方向 (5000种)
 - 对每个方向枚举步长 (5000种)
 - 枚举步长后还要判断是否每步都踩到水稻
- ▲ 时间: 5000*5000*5000 * , 不行!

解题思路 — 枚举

- ▲ 枚举什么? 枚举路径上的开始两点
- ▲ 每条青蛙行走路径中至少有3棵水稻
- 4 假设一只青蛙进入稻田后踩踏的前两棵水稻分别是 $(X_1,Y_1),(X_2,Y_2)$. 那么:
 - 青蛙每一跳在 X 方向上的步长 $dX = X_2 X_1$, 在 Y 方向上的步长 $dY = Y_2 - Y_1$;
 - (X₁ dX, Y₁ dY) 需要落在稻田之外;
 - 当青蛙踩在水稻(X, Y)上时,下一跳踩踏的水稻是(X+dX, Y+dY);
 - 将路径上的最后一棵水稻记作(X_K, Y_K), (X_K + dX, Y_K + dY)
 需要落在稻田之外;

解题思路:猜测一条路径

- ▲ 猜测的办法需要保证:
- ▲ 每条可能的路径都能够被猜测到
 - 从输入的水稻中任取两棵
 - →作为一只青蛙进入稻田后踩踏的前两棵水稻
 - →看能否形成一条穿越稻田的行走路径

解题思路:猜测一条路径

- ▲ 猜测的过程需要尽快排除错误的答案
 - 猜测(X1, Y1), (X2, Y2) -- 所要寻找的行走路径上的前两 棵水稻
- ▲ 当下列条件之一满足时, 这个猜测就不成立:
 - 青蛙不能经过一跳从稻田外跳到(X1, Y1)上
 - 按照(X1, Y1), (X2, Y2)确定的步长, 从(X1, Y1)出发, 青 蛙最多经过(MAXSTEPS - 1)步, 就会跳到稻田之外
 - MAXSTEPS是当前已经找到的最好答案

选择合适的数据结构

- ▲ 选择合适的数据结构
 - 采用的数据结构需要与问题描述中的概念对应
- ▲ 关于被踩踏的水稻的坐标, 该如何定义?
 - 方案1: struct {
 int x, y;
 } plants[5000];
 - 方案2: int plantsRow[5000], plantsCol[5000];
- ▲ 显然方案1更符合问题本身的描述

设计的算法要简洁

- ▲ 尽量使用C提供的函数完成计算的任务
- ▲ 猜测一条行走路径时, 需要从当前位置(X, Y)出发上时, 看看 (X + dX, Y + dY)位置的水稻是否被踩踏;
 - 方案1: 自己写一段代码, 看看(X + dX, Y + dY) 是否在数组 plants中
 - 方案2: 先用qsort()对plants中的元素排序, 然后用bsearch()从 中查找元素(X + dX, Y + dY)
- ▲ 基于方案2设计的算法更简洁, 更容易实现, 更不容易出错误
- ▲ 通常, 所选用的数据结构对算法的设计有很大影响

▲ 注意:

- 一个有n个元素的数组, 每次取两个元素, 遍历所有取法
- 代码写法:

```
for( int i = 0; i < n - 1; i ++ )
  for( int j = i + 1; j < n; j ++ ) {
    a[i] = ...;
    a[j] = ...;
}</pre>
```

参考程序

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <algorithm>
using namespace std;
int r, c, n;
struct PLANT {
   int x, y;
PLANT plants[5001];
PLANT plant;
int searchPath(PLANT secPlant, int dX, int dY);
```

```
int main()
  int i, j, dX, dY, pX, pY, steps, max = 2;
  scanf("%d %d", &r, &c);
  //行数和列数, x方向是上下, y方向是左右
  scanf("%d", &n);
  for (i = 0; i < n; i++)
      scanf("%d %d", &plants[i].x, &plants[i].y);
  //将水稻按x坐标从小到大排序, x坐标相同按y从小到大排序
  sort(plants, plants + n);
```

```
for (i = 0; i < n - 2; i++) //plants[i]是第一个点
     for ( j = i + 1; j < n -1; j++) { //plants[j]是第二个点
        dX = plants[j].x - plants[i].x;
        dY = plants[ j ].y - plants[i].y;
        pX = plants[i].x - dX;
        pY = plants[i].y - dY;
        if (pX \le r \&\& pX \ge 1 \&\& pY \le c \&\& pY \ge 1)
           continue;
          //第一点的前一点在稻田里,
          //说明本次选的第二点导致的x方向步长不合理(太小)
          // 取下一个点作为第二点
        if (plants[ i ].x + (max - 1) * dX > r)
           break:
//x方向过早越界了. 说明本次选的第二点不成立
//如果换下一个点作为第二点, x方向步长只会更大, 更不成立, 所以应该
//认为本次选的第一点必然是不成立的, 那么取下一个点作为第一点再试
```

```
pY = plants[i].y + (max - 1) * dY;
      if (pY > c || pY < 1)
          continue; //y方向过早越界了, 应换一个点作为第二点再试
      steps = searchPath(plants[ j ], dX, dY);
      //看看从这两点出发,一共能走几步
      if (steps > max) max = steps;
   if ( max == 2 ) max = 0;
   printf("%d\n", max);
bool operator < ( const PLANT & p1, const PLANT & p2)
  if (p1.x == p2.x)
```

return p1.y < p2.y;

return p1.x < p2.x;

```
//判断从 secPlant点开始, 步长为dx, dy, 那么最多能走几步
int searchPath(PLANT secPlant, int dX, int dY){
   PLANT plant;
   int steps:
   plant.x = secPlant.x + dX;
   plant.y = secPlant.y + dY;
   steps = 2:
  while (plant.x \leq r && plant.x \geq 1 && plant.y \leq c && plant.y \geq 1) {
      if (! binary search(plants, plants + n, plant)) {
      //每一步都必须踩倒水稻才算合理, 否则这就不是一条行走路径
          steps = 0;
          break;
      plant.x += dX;
      plant.y += dY;
      steps++;
   return(steps);
```

小结

- 枚举顺序十分重要,好的枚举顺序,能够及早排除不可能的情况,减少枚举次数
- 本题将踩倒的水稻按照位置进行排序, 枚举的时候先枚举序号低的, 就能够有效减少枚举次数, 体现在:

```
if (plants[i].x + (max - 1) * dX > r) break;
//x方向过早越界了. 说明本次选的第二点不成立
//如果换下一个点作为第二点, x方向步长只会更大, 更不成立
//所以应该认为本次选的第一点必然是不成立的,
//那么取下一个点作为第一点再试
```