

# 1997 年全国青少年信息学（计算机） 奥林匹克分区联赛复赛试题 (初中组 竞赛用时：3 小时)

一、设有一个  $N \times M$  方格的棋盘 ( $1 \leq N \leq 100, 1 \leq M \leq 100$ )。(30%)

求出该棋盘中包含有多少个正方形、多少个长方形 (不包括正方形)。

例如：当  $N=2, M=3$  时：

正方形的个数有 8 个：即边长为 1 的正方形有 6 个；

边长为 2 的正方形有 2 个。

长方形的个数有 10 个：

即  $2 \times 1$  的长方形有 4 个：

$1 \times 2$  的长方形有 3 个：

$3 \times 1$  的长方形有 2 个：

$3 \times 2$  的长方形有 1 个：

程序要求：输入： $N, M$

输出：正方形的个数与长方形的个数

如上例：输入：2 3

输出：8, 10

二、把 1, 2, ..., 9 共 9 个数排成下列形状的三角形：(30%)

a  
b c  
d e  
f g h i

其中： $a \sim i$  分别表示 1, 2, ..., 9 中的一个数字，并要求同时满足下列条件：

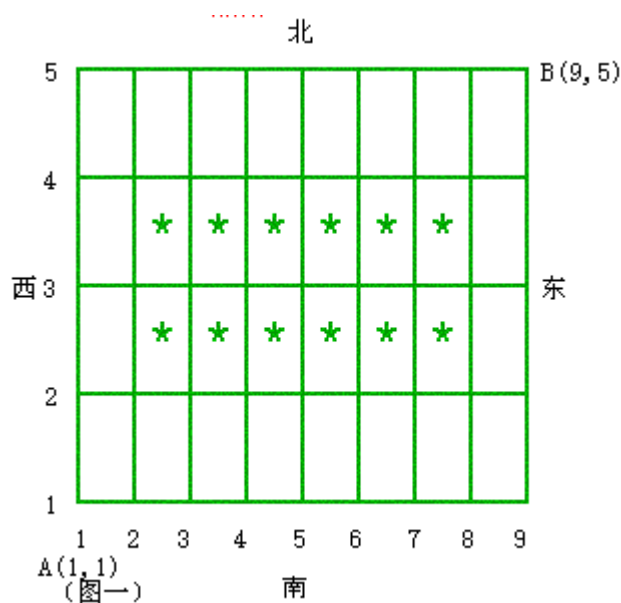
(1)  $a < f < i$

(2)  $b < d, g < h, c < e$ ；

(3)  $a + b + d + f = f + g + h + i = i + e + c + a = P$

程序要求：根据输入的边长之和  $P$ ，输出所有满足上述条件的三角形的个数及其中的一种方案。

三、设有一个  $N \times M$  ( $1 \leq N \leq 50, 1 \leq M \leq 50$ ) 的街道 (如图一)：(40%)



规定行人从 A(1,1) 出发，在街道上只能向东或北方向行走。

图二为  $N=3$ ， $M=3$  的街道图，从 A 出发到达 B 共有 6 条可供行走的路径：

1. A-A1-A2-A5-B
2. A-A1-A4-A5-B
3. A-A1-A4-A7-B
4. A-A3-A4-A5-B
5. A-A3-A4-A7-B
6. A-A3-A6-A7-B

若在  $N \times M$  的街道中，设置一个矩形障碍区域（包括围住该区域的街道）不让行人通行，如图一中用“\*”表示的部分。

此矩形障碍区域用 2 对顶点坐标给出，图一中的 2 对顶点坐标为：(2, 2), (8, 4)，此时从 A 出发到达 B 的路径仅有两条。

程序要求

任务一：给出  $N$ ， $M$  后，求出所有从 A 出发到达 B 的路径的条数。

任务二：给出  $N$ ， $M$ ，同时再给出此街道中的矩形障碍区域的 2 对顶点坐标  $(X1, y1)$ ， $(X2, Y2)$ ，然后求出此种情况下所有从 A 出发到达 B 的路径的条数。

## NOI 分区联赛 - 1997 年第三届初中组试题解析

注意：解析和源程序均为 OIBH 站长刘汝佳所写，疏漏在所难免

一、设有一个  $N \times M$  方格的棋盘 ( $1 \leq N \leq 100, 1 \leq M \leq 100$ ) (30%)  
 求出该棋盘中包含有多少个正方形、多少个长方形（不包括正方形）。  
 例如：当  $N=2$ ， $M=3$  时：

正方形的个数有 8 个：即边长为 1 的正方形有 6 个；

边长为 2 的正方形有 2 个。  
 长方形的个数有 10 个：  
 即 2\*1 的长方形有 4 个：  
     1\*2 的长方形有 3 个：  
     3\*1 的长方形有 2 个：  
     3\*2 的长方形有 1 个：  
 程序要求：输入：N，M  
             输出：正方形的个数与长方形的个数  
 如上例：输入：2 3  
             输出：8，10

[分析]

题目够简单吧！直接套公式。不知道公式也可以，自己推吧。  
 根据乘法原理，先确定长方形的长的总个数，再确定宽。

二、把 1，2，… 9 共 9 个数排成下列形状的三角形：（30 %）

```

      a
     b c
    d   e
   f g h i
  
```

其中：a~i 分别表示 1，2，…9 中的一个数字，并要求同时满足下列条件：

- (1)  $a < f < i$
- (2)  $b < d, g < h, c < e$ ；
- (3)  $a+b+d+f=f+g+h+i=i+e+c+a=P$

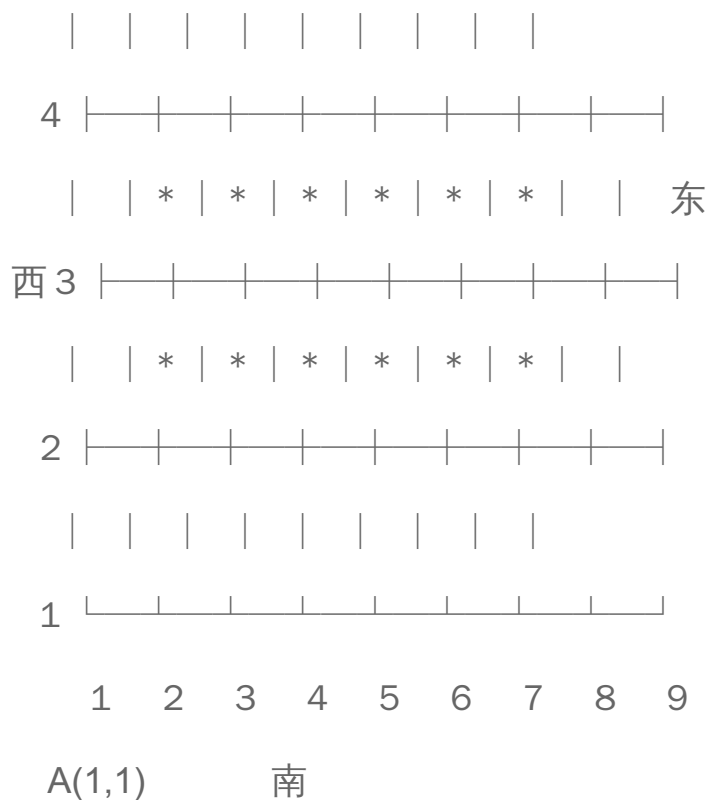
程序要求：根据输入的边长之和 P，输出所有满足上述条件的三角形的个数及其中的一种方案。

[分析]

直接枚举就可以了，没有什么问题。注意因为  $a+b+d+f=P$ ，只需要枚举 a,b,d，根据  $f=P-a-b-d$  计算出 f

三、设有一个  $N * M$  ( $1 \leq N \leq 50, 1 \leq M \leq 50$ ) 的街道（如图一）：（40%）





(图一)

规定行人从 A(1,1)出发，在街道上只能向东或北方向行走。

图二为  $N = 3$ ， $M = 3$  的街道图，从 A 出发到达 B 共有 6 条可供行走的路径：

1. A-A1-A2-A5-B
2. A-A1-A4-A5-B
3. A-A1-A4-A7-B
4. A-A3-A4-A5-B
5. A-A3-A4-A7-B
6. A-A3-A6-A7-B

若在  $N * M$  的街道中，设置一个矩形障碍区域（包括围住该区域的街道）不让人通行，如图一中用“\*”表示的部分。

此矩形障碍区域用 2 对顶点坐标给出,图一中的 2 对顶点坐标为:(2，2)，(8，4),此时从 A 出发到达 B 的路径仅有两条。

程序要求

任务一：给出  $N$ ， $M$  后，求出所有从 A 出发到达 B 的路径的条数。

任务二：给出  $N$ ， $M$ ，同时再给出此街道中的矩形障碍区域的 2 对顶点坐标 (X1,y1),

(X2, Y2)，然后求出此种情况下所有从 A 出发到达 B 的路径的条数。

[分析]

注意：N=50, M=50, 无障碍时，数目为  $100!/(50!*50!) > 10^{29}$ , 连 extended 都不行了，需要

用高精度计算。

另外，这么大的数也说明了本题不可能用搜索，只能用递推。也就是借助加法原理来计算。

在中间有  $t[x, y] = t[x-1, y] + t[x, y-1]$ ，其他地方类似。

有障碍或在边上时把公式变一下，少加一两项就可以了。

Copyright OIBH <http://oibh.yeah.net>

附：测试数据：<http://www.shzx.net.cn/cms/oi/shiti/1997fspdata.r>