

# E. Okabe and El Psy Kongroo(Codeforces 821)

## - DP + Matrix\_quick\_power

从非负整点网格中的(0,0)走到(k,0)，每一步只能走到右上、正上和右下三个点，要求不能超过给定的n条水平线(a1,b1,c1),(a2,b2,c2),...,(an,bn,cn)。其中，ci为纵坐标且横坐标不间断。求所有可能路线的数量。

### 链接

[Codeforces 821-E](#)

### 分析

#### 1. 动态规划DP

设状态 $d(i,j)$ 表示从(0,0)到(i,j)的所有路线的数量。其中， $0 \leq i \leq k, 0 \leq j \leq \max\{c_i\}$ 。初值为0。状态转移方程为

$$d(i,j) = \text{valid}(i,j)=1 ? (d(i-1,j-1)+d(i-1,j)+d(i-1,j+1)) : 0;$$

(边界另行处理)。其中， $\text{valid}(i,j)$ 表示(i,j)是否可以走。

边界条件： $d(0,0)=1$

最终解： $d(k,0)$

由于 $k=O(10^{18})$ ，不仅时间复杂度会爆炸，内存也会超。

认真观察状态转移发现，i其实没用，只是机械地加1，可以去掉。于是

$$\begin{bmatrix} d(15) \\ d(14) \\ d(13) \\ \vdots \\ d(2) \\ d(1) \\ d(0) \end{bmatrix}$$

表示当前列各点的路径数，则状态转移方程为

$$\begin{bmatrix} d(15) \\ d(14) \\ d(13) \\ \vdots \\ d(2) \\ d(1) \\ d(0) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & \dots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} d(15) \\ d(14) \\ d(13) \\ \vdots \\ d(2) \\ d(1) \\ d(0) \end{bmatrix}$$

只需保存 $d(15), d(14), \dots, d(0)$ 这16个状态。这就解决了空间爆炸的问题。

为解决时间爆炸的问题，使用矩阵快速幂，类似于[求n很大时的斐波拉契数](#)。

## 2. 矩阵快速幂

矩阵快速幂可以在 $O(\log n)$ 时间里求 $A^n$ 。

核心代码：

```
while(n){  
    if(n & 1) Matrix(cot,temp);    //如果是奇数  
    Matrix(temp,temp);  
    n /= 2;    //不断除2  
}
```

在这里，

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

由于 $n$ 很小，分段求即可解决有效值的问题。