

## 3 Jump Jump Jump

### 3.1 题目来源

Petrozavodsk Summer 2018. Day 8: Yuhao Du Contest 5 Problem J<sup>3</sup>

### 3.2 题目大意

给定  $m$  个二维向量  $(x_i, y_i)$ 。有一只兔子，初始在  $(0, 0)$ 。

每个时刻，设兔子的坐标为  $(X, Y)$ ，它会等概率选择  $m$  个向量之一，移动  $(X + x_i, Y + y_i)$ 。

有  $n$  个陷阱，第  $i$  个坐标为  $(i, i)$ ，当兔子走到某个陷阱上后，会被困住无法继续移动。

对于每个  $i$ ，求兔子被困在第  $i$  个陷阱的概率，答案对 998244353 取模。

### 3.3 数据范围

对于所有数据，满足  $1 \leq n \leq 10^5, 1 \leq m \leq 16, 0 \leq x_i, y_i \leq 3$ ，所有向量互不相同。

### 3.4 解题过程

假设陷阱不会困住兔子，走到后依然可以继续移动，我们计算出走到陷阱  $i$  的概率  $g_i$  (计算方式见下文)。

设最终答案为  $f_i$ ，钦定  $f_0 = g_0 = 1$ ，记  $f, g$  的生成函数为  $F, G$ 。

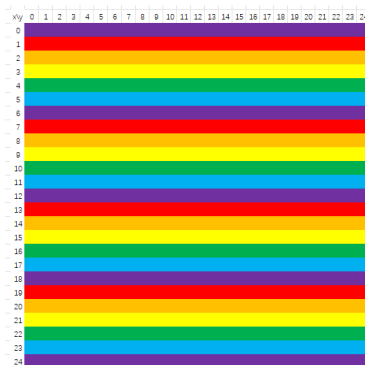
由容斥可知  $FG + 1 = 2G$ ，即  $F = 2 - \frac{1}{G}$ ，进行一次多项式求逆即可，复杂度  $O(n \log n)$ 。

接下来考虑如何求出  $g_i$ ：

如果有  $x_i = y_i = 0$  的向量，可以直接删去 ( $m$  同时减少 1) 不影响答案。

进行一些坐标变化，将  $(x_i, y_i)$  变换为  $(x_i + y_i, y_i)$ ，这样每次移动一定会使得  $x$  维增加。

兔子的起点修改为变换后的  $(0, 0)$ ，陷阱的坐标为  $(2i, i)$ 。



如上图所示，将  $x$  坐标上相邻的 6 条横线分为一组，第  $i$  组包含  $x = 6i - 5 \sim 6i$  (从红色到紫为一组)。

记  $F(k, x, y)$  为从  $(0, 0)$  走到  $(6k - 5 + x, y)$  的概率。定义域为  $0 \leq x \leq 5, 0 \leq y \leq 6k$ 。

<sup>3</sup><https://qoj.ac/problem/2212>

记  $G(k, x, y)$  为从  $(0, 0)$  首次走到第  $k$  组时在  $(6k - 5 + x, y)$  的概率。可以由  $F(k, x, y)$  “差分”得到。

首先暴力计算出  $F(1, x, y)$ 。尝试倍增求出所有  $F(2^t, x, y)$  ( $6 \times 2^t \leq 2n$ )。

稍微扩展一下  $F(k, x, y)$  的定义域, 从  $0 \leq x \leq 5, 0 \leq y \leq 6k$  扩展到  $0 \leq x \leq 10, 0 \leq y \leq 6k + 5$ 。新增的可以由  $0 \leq x \leq 5$  的部分 DP 得到, 不必专门维护。

对于  $0 \leq x \leq 5, 0 \leq y \leq 6(p + q)$ , 有:

$$F(p + q, x, y) = \sum_{u=0}^5 \sum_{i=0}^y G(p, u, i) \times F(q, x + 5 - u, y - i)$$

单次计算可以先全部 NTT, 然后用点值计算, 最后一起 INTT, 复杂度为  $O((p + q)K^2 \log(p + q))$  (此题中  $K = 6$ )。

需要预处理到  $2^t > \frac{n}{K}$ , 则预处理部分的总复杂度为  $O(nK \log n)$ 。

再扩展一下  $F(k, x, y)$  的定义域, 当  $0 \leq x \leq 5, y \notin [0, 6k]$  时  $F(k, x, y) = 0$ 。

分治, 对于分治区间  $[l, r]$ , 考虑已经算出了

$0 \leq x \leq 5, -3(r - l + 1) \leq y - 3(l - 1) \leq 3(r - l + 1)$  的所有  $F(l, x, y)$ 。

同时, 根据已知的  $F(l, x, y)$  可以算出相应范围的  $G(l, x, y)$ 。

若  $l = r$ , 则枚举  $1 \leq i \leq 3, g_{3(l-1)+i} = F(2i - 1, i)$ 。

否则找到最大的  $t$  使得  $l + 2^t \leq r$ 。记  $d = 2^t$ 。

对于分治区间  $[l + d, r]$ , 用上面写的大卷积算出  $F(l + d, x, y)$ , 再截断取需要的值。

对于分治区间  $[l, l + d - 1]$ , 直接将  $F(l, x, y)$  截断, 保留需要的值。

初始化可以直接令  $F(0, 5, 0) = 1$ , 并进行区间为  $[0, \lceil \frac{n}{K} \rceil]$  的分治 (此题中  $K = 6$ )。

对于分治区间  $[l, r]$  的复杂度为  $O((r - l + 1)K^2 \log(r - l + 1))$ , 总时间复杂度为  $O(nK \log^2 n)$ , 可以通过。

### 3.5 参考资料

无。