# 浅谈 q-analogue

湖南省长沙市第一中学 李铭乐洋

# 基本 q-analogue

在 q-analogue 中,我们有时将 q 视作满足 0 < q < 1 的实参数。

## 基本 q-analogue

在 q-analogue 中,我们有时将 q 视作满足 0 < q < 1 的实参数。

对于实数 x,我们定义其 q-analogue 为  $[x]=rac{1-q^x}{1-q}$  。此处,根据洛必达法则,当  $q\to 1$  时  $[x]\to x$  。

# 基本 q-analogue

在 q-analogue 中,我们有时将 q 视作满足 0 < q < 1 的实参数。

对于实数 x,我们定义其 q-analogue 为  $[x]=rac{1-q^x}{1-q}$  。此处,根据洛必达法则,当 q o 1 时 [x] o x 。

类似地定义 q-factorial: 对于正整数 n, 我们定义 n! 的 q-analogue 为

$$[n]! = \prod_{i=1}^n [i] = \prod_{i=1}^n rac{1-q^i}{1-q}$$
 .

## partition 与 Ferrers graph

我们记 partition 为序列  $\lambda$  满足  $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \cdots$ ,接着记  $\ell(\lambda)$  为最大的 x 使得  $\lambda_x > 0$ ,然后记  $|\lambda|$  为  $\sum \lambda_i$  。

## partition 与 Ferrers graph

我们记 partition 为序列  $\lambda$  满足  $\lambda_1\geq\lambda_2\geq\cdots$ ,接着记  $\ell(\lambda)$  为最大的 x 使得  $\lambda_x>0$ ,然后记  $|\lambda|$  为  $\sum\lambda_i$  。

对于一个 partition 定义其 Ferrers graph 为: 共  $\ell(\lambda)$  行, 从下往上第 i 行长度为  $\lambda_i$ ,且 所有行均左对齐的图形。

我们对于  $n, k \in \mathbb{N}, 0 \le k \le n$  定义 Gaussian polynomial 为:

$$egin{split} egin{split} n \ k \end{bmatrix}_q &= rac{[n]!}{[n-k]![k]!} = rac{(1-q^n)(1-q^{n-1})\cdots(1-q^{n-k+1})}{(1-q^k)(1-q^{k-1})\cdots(1-q)} \end{split}$$

我们对于  $n, k \in \mathbb{N}, 0 \le k \le n$  定义 Gaussian polynomial 为:

$$egin{bmatrix} n \ k \end{bmatrix}_q = rac{[n]!}{[n-k]![k]!} = rac{(1-q^n)(1-q^{n-1})\cdots(1-q^{n-k+1})}{(1-q^k)(1-q^{k-1})\cdots(1-q)} = rac{(1-q^n)(1-q^{n-1})\cdots(1-q^{n-k+1})}{(1-q^k)(1-q^{k-1})\cdots(1-q)}$$

这是 q-binomial coefficients 的特殊情况。后者是对于  $x \in \mathbb{R}, k \in \mathbb{N}$  定义的,有:

$$egin{bmatrix} x \ k \end{bmatrix} = rac{(q^{x-k+1};q)_k}{(q;q)_k}$$

我们对于  $n, k \in \mathbb{N}, 0 \le k \le n$  定义 Gaussian polynomial 为:

$$egin{bmatrix} n \ k \end{bmatrix}_q = rac{[n]!}{[n-k]![k]!} = rac{(1-q^n)(1-q^{n-1})\cdots(1-q^{n-k+1})}{(1-q^k)(1-q^{k-1})\cdots(1-q)}$$

这是 q-binomial coefficients 的特殊情况。后者是对于  $x \in \mathbb{R}, k \in \mathbb{N}$  定义的,有:

$$egin{bmatrix} x \ k \end{bmatrix} = rac{(q^{x-k+1};q)_k}{(q;q)_k}$$

其中  $(a;q)_k=(a)_k=(1-a)(1-qa)\cdots(1-q^{k-1}a)$ ,被称做 q-rising factorial 。

而事实上 Gaussian polynomial 是 q 中的多项式,因为我们对于  $n,k\in\mathbb{N}$  有:

$$\left[egin{aligned} n+k \ k \end{aligned}
ight] = \sum_{\lambda \subseteq n^k} q^{|\lambda|}$$

而事实上 Gaussian polynomial 是 q 中的多项式,因为我们对于  $n,k \in \mathbb{N}$  有:

$$egin{bmatrix} n+k \ k \end{bmatrix} = \sum_{\lambda \subseteq n^k} q^{|\lambda|}$$

其中 $\lambda\subseteq n^k$ 即 $\lambda_1\leq n,\ell(\lambda)\leq k$ 。

考虑归纳。我们令 $P(n,k) = \sum_{\lambda \subseteq n^k} q^{|\lambda|}$ ,即有:

$$P(n,k) = \sum_{\lambda \subseteq n^k, \lambda_1 = n} q^{|\lambda|} + \sum_{\lambda \subseteq n^k, \lambda_1 < n} q^{|\lambda|} = q^n P(n,k-1) + P(n-1,k)$$

考虑归纳。我们令  $P(n,k) = \sum_{\lambda \subseteq n^k} q^{|\lambda|}$ ,即有:

$$P(n,k) = \sum_{\lambda \subseteq n^k, \lambda_1 = n} q^{|\lambda|} + \sum_{\lambda \subseteq n^k, \lambda_1 < n} q^{|\lambda|} = q^n P(n,k-1) + P(n-1,k)$$

边界条件 P(n,0) = P(0,k) = 1 是显而易见的。

### 另一方面:

$$egin{aligned} q^n igg[ rac{n+k-1}{k-1} igg] + igg[ rac{n-1+k}{k} igg] &= q^n rac{[n+k-1]!}{[k-1]![n]!} + rac{[n+k-1]!}{[k!][n-1]!} \ &= rac{[n+k-1]!}{[k]![n]!} igg( q^n rac{1-q^k}{1-q} + rac{1-q^n}{1-q} igg) \ &= rac{[n+k]!}{[k]![n]!} \end{aligned}$$

### The Catalan numbers and Dyck paths

我们记所有 (0,0) 到 (n,m) 的格路集合为  $L_{n,m}$ ,以及  $L_{n,m}^+\subseteq L_{n,m}$  为那些永远不低于到  $y=\frac{n}{m}x$  的格路。对于任意的  $\pi\in L_{n,m}^+$  我们称  $\pi$  是一个 Dyck path,又称作 Catalan path 。

## The Catalan numbers and Dyck paths

我们记所有 (0,0) 到 (n,m) 的格路集合为  $L_{n,m}$ ,以及  $L_{n,m}^+\subseteq L_{n,m}$  为那些永远不低于到  $y=\frac{n}{m}x$  的格路。对于任意的  $\pi\in L_{n,m}^+$  我们称  $\pi$  是一个 Dyck path,又称作 Catalan path 。

我们记  $C_n=rac{1}{n+1}{2n\choose n}$  为 Catalan number 。 Catalan 数的一种组合解释是  $L_{n,n}^+$  中的元素个数,即  $|L_{n,n}^+|=C_n$  。

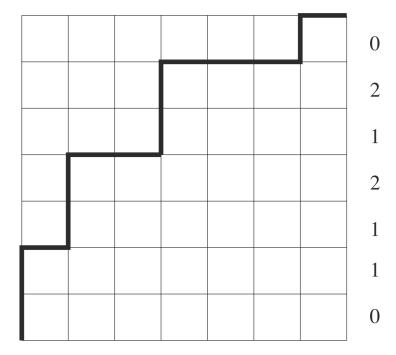
对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ ,我们给出如下定义:

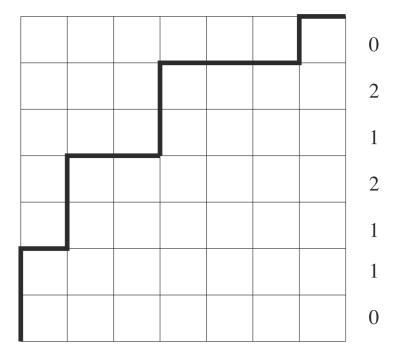
对于  $\pi \in L_{n,n}^+$  , 我们给出如下定义:

• 记  $\sigma(\pi)$  为:初始为空,从 (0,0) 开始,每走一步 North(即 (1,0))就往后加入字符 0,每走一步 East(即 (1,0))就往后加入字符 1。最终走到 (n,n) 结束时得到的序列。

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$  , 我们给出如下定义:

- 记  $\sigma(\pi)$  为:初始为空,从 (0,0) 开始,每走一步 North(即 (1,0))就往后加入字符 0,每走一步 East(即 (1,0))就往后加入字符 1。最终走到 (n,n) 结束时得到的序列。
- 记  $a_i(\pi)$  为: 第 i 行中,在  $\pi$  右侧、在 y=x 左侧的完整格子个数。这里我们还将  $a_i(\pi)$  称做  $\pi$  的第 i 行的长度。同时, $\pi$  的 area statistic 被定义为  $\sum a_i(\pi)$  (记做  $area(\pi)$ )。





上图每行右侧的值即为对应的  $a_i(\pi)$  。

我们有:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{maj}(\sigma(\pi))} = rac{1}{[n+1]} iggl[ rac{2n}{n} iggr]$$

考虑所有非法路径  $L_{n,n}^-=L_{n,n}\backslash L_{n,n}^+$  。对于任一  $\pi\in L_{n,n}^-$  ,我们找到其经过的格点中,j-i 最小的(如有多个,选择最早的一个),记为 P 。

考虑所有非法路径  $L_{n,n}^-=L_{n,n}\backslash L_{n,n}^+$  。对于任一  $\pi\in L_{n,n}^-$  ,我们找到其经过的格点中,j-i 最小的(如有多个,选择最早的一个),记为 P 。

那么到达 P 的一步一定是 East 。将这一步 East 变成 North,后面的部分平移,得到了一个  $\pi' \in L_{n-1,n+1}$  。可以看到此时  $\mathrm{maj}(\sigma(\pi'))$  相比  $\mathrm{maj}(\sigma(\pi))$  少了 1 。

考虑所有非法路径  $L_{n,n}^-=L_{n,n}\backslash L_{n,n}^+$  。对于任一  $\pi\in L_{n,n}^-$  ,我们找到其经过的格点中,j-i 最小的(如有多个,选择最早的一个),记为 P 。

那么到达 P 的一步一定是 East 。将这一步 East 变成 North,后面的部分平移,得到了一个  $\pi' \in L_{n-1,n+1}$  。可以看到此时  $\mathrm{maj}(\sigma(\pi'))$  相比  $\mathrm{maj}(\sigma(\pi))$  少了 1 。

事实上,对于任一 $\pi' \in L_{n-1,n+1}$ ,只要找到j-i最小的点(如有多个,选择最晚的一个)。下一步必然是 North,将其改为 East,后面的部分平移即可。

那这样  $L_{n-1,n+1}$  和  $L_{n,n}^-$  中的路径就是——对应的了,即有:

$$\sum_{\pi\in L_{n,n}^-}q^{\mathrm{maj}(\sigma(\pi))}=\sum_{\pi\in L_{n-1,n+1}}q^{\mathrm{maj}(\sigma(\pi))+1}=qegin{bmatrix}2n\n-1\end{bmatrix}$$

那这样  $L_{n-1,n+1}$  和  $L_{n,n}^-$  中的路径就是——对应的了,即有:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^-} q^{\operatorname{maj}(\sigma(\pi))} = \sum_{\pi \in L_{n-1,n+1}} q^{\operatorname{maj}(\sigma(\pi))+1} = qegin{bmatrix} 2n \ n-1 \end{bmatrix}$$

#### 于是就有:

$$egin{aligned} \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{ ext{maj}(\sigma(\pi))} &= \sum_{\pi \in L_{n,n}} q^{ ext{maj}(\sigma(\pi))} - \sum_{\pi \in L_{n,n}^-} q^{ ext{maj}(\sigma(\pi))} \ &= \left[ rac{2n}{n} 
ight] - q \left[ rac{2n}{n+1} 
ight] \ &= rac{1}{[n+1]} \left[ rac{2n}{n} 
ight] \end{aligned}$$

然后来看另一个  $C_n$  的 q-analogue:

$$C_n(q) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{area}(\pi)}$$

然后来看另一个  $C_n$  的 q-analogue:

$$C_n(q) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{area}(\pi)}$$

其满足:

$$C_n(q) = \sum_{k=1}^n q^{k-1} C_{k-1}(q) C_{n-k}(q), n \geq 1$$

考虑 (0,0) 出发后,第一次碰到 y=x 的位置为 (k,k) 。那么 (0,1) 到 (k-1,k) 的路径可以被  $q^{k-1}C_{k-1}(q)$  描述,(k,k) 到 (n,n) 的路径可以被  $C_{n-k}(q)$  描述。

对于路径  $\pi \in L_{n,n}^+$  定义其 bounce path 为如下算法生成的路径:

对于路径  $\pi \in L_{n,n}^+$  定义其 bounce path 为如下算法生成的路径:

从 (0,0) 开始,跟着  $\pi$  走直到遇见一个 E,转向并走到 y=x 。此时再次转向,跟着  $\pi$  走直到再次遇见某个 E,重复上述过程。

对于路径  $\pi \in L_{n,n}^+$  定义其 bounce path 为如下算法生成的路径:

从 (0,0) 开始,跟着  $\pi$  走直到遇见一个 E,转向并走到 y=x 。此时再次转向,跟着  $\pi$  走直到再次遇见某个 E,重复上述过程。

可以将 bounce path 想象成从 (0,0) 出发、初始向 N 走的、碰到  $\pi$  或 y=x 会反弹的小球走出的路径。

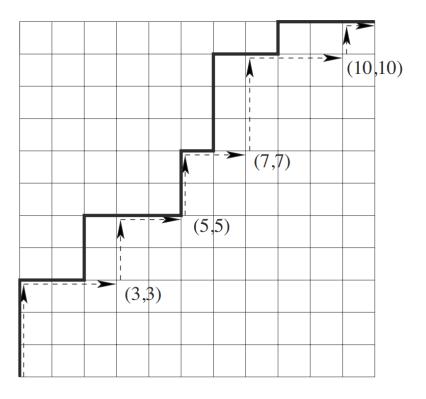
我们记下所有碰到 y = x 的位置:

$$(0,0),(j_1,j_1),\cdots,(j_b,j_b)=(n,n)$$

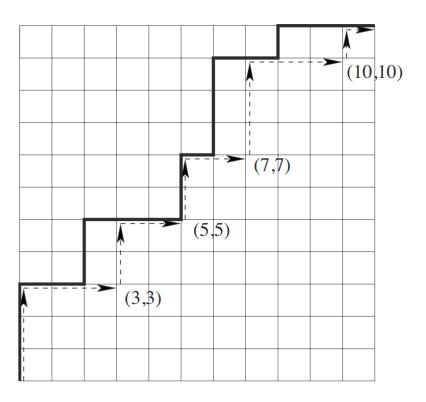
我们记下所有碰到 y = x 的位置:

$$(0,0),(j_1,j_1),\cdots,(j_b,j_b)=(n,n)$$

我们称 b 为反弹次数,称  $j_1$  为第一次反弹的长度,称  $j_2-j_1$  为第二次反弹的长度 .. 剩下的以此类推。



## The bounce statistic



如图所示。

#### The bounce statistic

对此,我们定义 bounce statistic bounce( $\pi$ ) 为:

$$\mathrm{bounce}(\pi) = \sum_{i=1}^{b-1} n - j_i$$

我们定义:

$$F_n(q,t) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{area}(\pi)} t^{\operatorname{bounce}(\pi)}$$

记  $L_{n,n}^+(k)$  为满足  $\pi\in L_{n,n}^+$  且恰好以 k 个 N 开头,然后紧接着下一步是 E 的那些  $\pi$  的集合。

记  $L_{n,n}^+(k)$  为满足  $\pi \in L_{n,n}^+$  且恰好以  $k \cap N$  开头,然后紧接着下一步是 E 的那些  $\pi$  的集合。

特别地,对于  $L_{0,0}^+(k)$  。当 k=0 时其仅包含空路径,否则为空。

记  $L_{n,n}^+(k)$  为满足  $\pi \in L_{n,n}^+$  且恰好以  $k \cap N$  开头,然后紧接着下一步是 E 的那些  $\pi$  的集合。

特别地,对于  $L_{0,0}^+(k)$  。当 k=0 时其仅包含空路径,否则为空。

### 我们定义:

$$F_{n,k}(q,t) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+(k)} q^{\operatorname{area}(\pi)} t^{\operatorname{bounce}(\pi)}$$

记  $L_{n,n}^+(k)$  为满足  $\pi \in L_{n,n}^+$  且恰好以 k 个 N 开头,然后紧接着下一步是 E 的那些  $\pi$  的集合。

特别地,对于 $L_{0,0}^+(k)$ 。当k=0时其仅包含空路径,否则为空。

## 我们定义:

$$F_{n,k}(q,t) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+(k)} q^{\operatorname{area}(\pi)} t^{\operatorname{bounce}(\pi)}$$

特别地,  $F_{n,0}$  仅在 n=0 时取 1, 否则取 0。

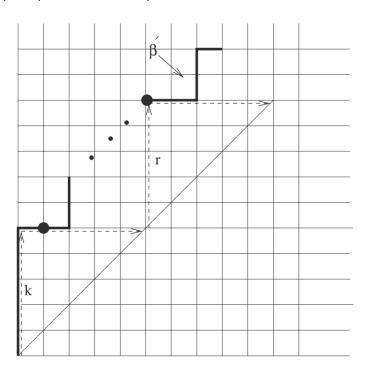
那么我们有如下递归关系:

$$F_{n,k}(q,t) = \sum_{r=0}^{n-k} egin{bmatrix} r+k-1 \ r \end{bmatrix}_q t^{n-k} q^{inom{k}{2}} F_{n-k,r}(q,t)$$

考虑反弹至少两次的  $eta\in L_{n,n}^+(k)$ ,其满足第一次反弹长度为 k,第二次反弹长度为 r

—— 这意味着其经过点 (1,k),(k,k+r), 即下图中的两个大点:

考虑反弹至少两次的  $\beta \in L_{n,n}^+(k)$ ,其满足第一次反弹长度为 k,第二次反弹长度为 r —— 这意味着其经过点 (1,k),(k,k+r),即下图中的两个大点:



将  $\beta$  分成两个部分,第一个部分是 (0,0) 到 (k,k+r),第二个部分是 (k,k+r) 到 (n,n) 。

将  $\beta$  分成两个部分,第一个部分是 (0,0) 到 (k,k+r),第二个部分是 (k,k+r) 到 (n,n) 。

对于第二个部分,我们在其前面加入 r 个 N 并记其为  $\beta'$  。此时有  $\beta \in L^+_{n-k,n-k}(r)$ ,同时也有 bounce( $\beta'$ ) = bounce( $\beta$ ) + n-k 。

而面积可以拆成三部分: x = k 右侧的面积, y = k 下侧的面积以及剩余面积。

而面积可以拆成三部分: x = k 右侧的面积, y = k 下侧的面积以及剩余面积。

1. 第一部分只和  $\beta'$  有关系。

而面积可以拆成三部分: x = k 右侧的面积, y = k 下侧的面积以及剩余面积。

- 1. 第一部分只和  $\beta'$  有关系。
- 2. 第二部分一定是  $\binom{k}{2}$  。

而面积可以拆成三部分: x = k 右侧的面积, y = k 下侧的面积以及剩余面积。

- 1. 第一部分只和  $\beta'$  有关系。
- 2. 第二部分一定是  $\binom{k}{2}$  。
- 3. 第三部分,只要考虑 (1,k) 走到 (k,k+r) 的方案。根据定理 3.2,所有方案的面积 和为  $\begin{bmatrix} r+k-1 \\ r \end{bmatrix}$  。

而面积可以拆成三部分: x = k 右侧的面积, y = k 下侧的面积以及剩余面积。

- 1. 第一部分只和  $\beta'$  有关系。
- 2. 第二部分一定是  $\binom{k}{2}$  。
- 3. 第三部分,只要考虑 (1,k) 走到 (k,k+r) 的方案。根据定理 3.2,所有方案的面积 和为  $\begin{bmatrix} r+k-1 \\ r \end{bmatrix}$  。

### 因此有:

$$q^{\operatorname{area}(eta)} = q^{\operatorname{area}(eta')} q^{inom{k}{2}}egin{bmatrix} r+k-1\ r\end{bmatrix}_q$$

### 于是就有:

$$egin{aligned} F_{n,k}(q,t) &= \sum_{r=0}^{n-k} \sum_{eta' \in L_{n-k,n-k}^+(r)} q^{\operatorname{area}(eta')} q^{inom{k}{2}} igg[r+k-1]_q t^{\operatorname{bounce}(eta')} t^{n-k} \ &= \sum_{r=0}^{n-k} igg[r+k-1]_q t^{n-k} q^{inom{k}{2}} F_{n-k,r}(q,t) \end{aligned}$$

#### 于是就有:

$$egin{aligned} F_{n,k}(q,t) &= \sum_{r=0}^{n-k} \sum_{eta' \in L_{n-k,n-k}^+(r)} q^{\operatorname{area}(eta')} q^{inom{k}{2}} igg[ r+k-1 \ r igg]_q t^{\operatorname{bounce}(eta')} t^{n-k} \ &= \sum_{r=0}^{n-k} igg[ r+k-1 \ r igg]_q t^{n-k} q^{inom{k}{2}} F_{n-k,r}(q,t) \end{aligned}$$

而对于 n=k 的情况(即唯一需要考虑反弹恰好一次的情况)上述结果是显然的。

另外, 我们有:

$$F_n(q,t) = \sum_{b=1}^n \sum_{lpha_1+\dots+lpha_b=n,lpha_i>0} t^{\sum_{j=2}^b (j-1)lpha_j} q^{\sum_{j=1}^b inom{lpha_i}{2}} \prod_{i=1}^{b-1} igg[lpha_i+lpha_{i+1}-1igg]_q$$

我们有:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{area}(\pi)} = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{bounce}(\pi)}$$

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ , 其  $a_i(\pi)$  需要满足的必要条件是  $a_i(\pi) \leq a_{i-1}(\pi) + 1$  。于是,我们转而枚举  $a_i(\pi) = j$  的次数,分别记为  $b_0, b_1, \dots, b_k$  。接着考虑它们组合的方案数计算如下:

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ , 其  $a_i(\pi)$  需要满足的必要条件是  $a_i(\pi) \leq a_{i-1}(\pi) + 1$  。于是,我们转而枚举  $a_i(\pi) = j$  的次数,分别记为  $b_0, b_1, \dots, b_k$  。接着考虑它们组合的方案数计算如下:

先将  $b_0, b_1$  组合,方案数为  $\binom{b_0+b_1-1}{b_1}$ 。然后将  $b_2$  加入,不能出现 0 后面紧邻一个 2 的情况。方案数为  $\binom{b_1+b_2-1}{b_2}$  ... 以此类推。

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ , 其  $a_i(\pi)$  需要满足的必要条件是  $a_i(\pi) \leq a_{i-1}(\pi) + 1$  。于是,我们转而枚举  $a_i(\pi) = j$  的次数,分别记为  $b_0, b_1, \dots, b_k$  。接着考虑它们组合的方案数计算如下:

先将  $b_0, b_1$  组合,方案数为  $\binom{b_0+b_1-1}{b_1}$ 。然后将  $b_2$  加入,不能出现 0 后面紧邻一个 2 的情况。方案数为  $\binom{b_1+b_2-1}{b_2}$  ... 以此类推。

因此,我们可以得到:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{ ext{area}(\pi)} = \sum_{k=1}^n \sum_{b_1 + \dots + b_k = n, b_i > 0} q^{\sum_{i=2}^k b_i (i-1)} \prod_{i=1}^{k-1} inom{b_i + b_{i+1} - 1}{b_{i+1}}$$

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ , 其  $a_i(\pi)$  需要满足的必要条件是  $a_i(\pi) \leq a_{i-1}(\pi) + 1$  。于是,我们转而枚举  $a_i(\pi) = j$  的次数,分别记为  $b_0, b_1, \dots, b_k$  。接着考虑它们组合的方案数计算如下:

先将  $b_0,b_1$  组合,方案数为  $\binom{b_0+b_1-1}{b_1}$ 。然后将  $b_2$  加入,不能出现 0 后面紧邻一个 2 的情况。方案数为  $\binom{b_1+b_2-1}{b_2}$  ... 以此类推。

因此,我们可以得到:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{ ext{area}(\pi)} = \sum_{k=1}^n \sum_{b_1 + \dots + b_k = n, b_i > 0} q^{\sum_{i=2}^k b_i (i-1)} \prod_{i=1}^{k-1} inom{b_i + b_{i+1} - 1}{b_{i+1}}$$

结果与  $F_n(1,q)$  一致。

我们接下来介绍另外一个关于 q,t-Catalan 的 Dyck path 的 statistic 。

我们接下来介绍另外一个关于 q,t-Catalan 的 Dyck path 的 statistic 。

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$  有:

$$ext{dinv}(\pi) = \mid \{(i,j) : 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi)\} \mid + \mid \{(i,j) : 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi) + 1\} \mid$$

我们接下来介绍另外一个关于 q,t-Catalan 的 Dyck path 的 statistic 。

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$  有:

$$ext{dinv}(\pi) = \mid \{(i,j) : 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi)\} \mid + \mid \{(i,j) : 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi) + 1\} \mid$$

对此我们有:

$$\sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{dinv}(\pi)} t^{\operatorname{area}(\pi)} = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+} q^{\operatorname{bounce}(\pi)} t^{\operatorname{area}(\pi)}$$

我们构造 Dyck path 的双射  $\zeta$  使其满足:

$$\operatorname{dinv}(\pi) = \operatorname{area}(\zeta(\pi))$$
  
 $\operatorname{area}(\pi) = \operatorname{bounce}(\zeta(\pi))$ 

我们构造 Dyck path 的双射  $\zeta$  使其满足:

$$\operatorname{dinv}(\pi) = \operatorname{area}(\zeta(\pi))$$
  
 $\operatorname{area}(\pi) = \operatorname{bounce}(\zeta(\pi))$ 

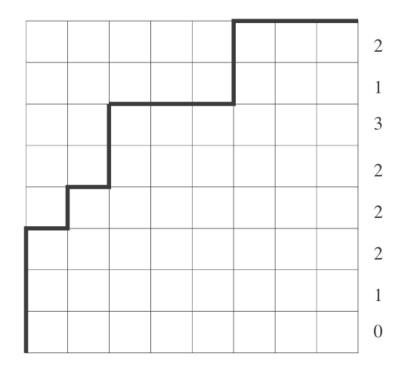
对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ ,令 b-1 为其最长行的长度(即  $\max a_i(\pi)$ ,记  $c_0, \dots, c_{b-1}$  为每个长度对应的出现次数。

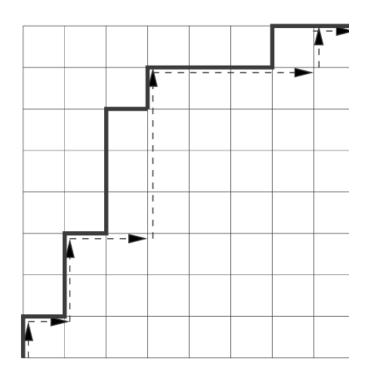
我们构造 Dyck path 的双射  $\zeta$  使其满足:

$$\operatorname{dinv}(\pi) = \operatorname{area}(\zeta(\pi))$$
  
 $\operatorname{area}(\pi) = \operatorname{bounce}(\zeta(\pi))$ 

对于  $\pi \in L_{n,n}^+$ ,令 b-1 为其最长行的长度(即  $\max a_i(\pi)$ ,记  $c_0, \dots, c_{b-1}$  为每个长度对应的出现次数。

我们构造对应路径  $\pi'$  使其有恰好 b 次反弹,且反弹长度依次为  $c_0, \cdots, c_{b-1}$  。对于每个  $0 \le i < b-1$  的  $(c_i, c_i + c_{i+1})$  处,我们构造其与  $(c_{i-1}, c_{i-1} + c_i)$  (当 i=0 即 (0,0))之间的路径:从上到下考虑所有  $a_i(\pi)$ ,若是 i+1 则加入一个 S (South step) ,若是 i 则加入一个 W (West step) ,其他情况不做考虑。





如图所示, 左侧的  $\pi$  对应了右侧的  $\pi'$  。

 $\zeta$  很显然是个双射:对于  $\pi'$ ,我们通过反弹次数得到了 b-1,并且得到了每个长度的出现次数。此时再看具体路径,对于  $0 \le i < b-2$  可以得到仅有 i, i+1 的子序列。而组合原路径的方案是唯一的,这和定理 4.3 的证明是对应的。

 $\zeta$  很显然是个双射:对于  $\pi'$ ,我们通过反弹次数得到了 b-1,并且得到了每个长度的出现次数。此时再看具体路径,对于  $0 \le i < b-2$  可以得到仅有 i, i+1 的子序列。而组合原路径的方案是唯一的,这和定理 4.3 的证明是对应的。

我们将  $\operatorname{area}(\pi')$  按照 bounce path 分成两部分: 下侧是  $\binom{c_0}{2} + \cdots + \binom{c_{b-1}}{2}$ , 对应了  $\operatorname{dinv}(\pi)$  中的  $|\{(i,j): 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi)\}|$  。上侧,分析每一段,不难发 现也恰好对应了  $|\{(i,j): 1 \leq i < j \leq n, a_i(\pi) = a_j(\pi) + 1\}|$  。

因此  $area(\pi') = dinv(\pi)$ .

另一方面,我们有:

$$\operatorname{bounce}(\pi') = \sum_{i=1}^{b-1} i c_i = \operatorname{area}(\pi)$$

### 一个推论是:

$$F_{n,k}(q,t) = \sum_{\pi \in L_{n,n}^+, \ \pi \ has \ exactly \ k \ rows \ of \ length \ 0} q^{\operatorname{dinv}(\pi)} t^{\operatorname{area}(\pi)}$$

这是因为 $\zeta$ 对应的限制即为有恰好k行长度为0(即第一次反弹长度为k)。

### The end

限于时长到这里就结束了。 更多内容可以见于论文。 谢谢大家。