## 1 Catalan 数

## 1.1 格路

定义 1.1 平面上从 (0,0) 到 (2n,0) 的一条路径,如果每步只能是向 (1,1) 方向或向 (1,-1) 方向前进 (只走格点),并且保证不穿越到 x 轴的下方,这样的路径被称为  $Dyck\ path$ 。从 (0,0) 到 (2n,0) 的  $Dyck\ path$  可简记为 n- $Dyck\ path$ 。

我们知道, n-Dyck path 的总数是第 n 项 Catalan 数  $C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$ 。容易计算, $C_2 = 2, C_3 = 5, C_4 = 14, C_5 = 42$ 。Catalan 数在组合计数中有着十分广泛的应用,许多计数问题都可以直接或间接地用 Catalan 数解决。比如乘法排序问题 (multiplication orderings): 将 n+1 个数通过不同的顺序乘起来的方式数,注意要求保持数本身的顺序不变。

习题 1.2 将 xyz 按照不同顺序乘起来有  $C_2 = 2$  种方式: ((xy)z), (x(yz))。 将 xyzw 按照不同顺序乘起来有  $C_3 = 5$  种方式: ((xy)(zw)), (((xy)z)w), ((x(yz)w)), (x(y(zw)))。

## 1.2 有禁置换

定义 1.3 若置换  $\pi = \pi_1 \pi_2 \cdots \pi_n \in \mathfrak{S}_n$  中不存在  $1 \leq i < j < k \leq n$  使得  $\pi_i \pi_j \pi_k$  是模式 (pattern) 312(即  $\pi_j < \pi_k < \pi_i$ ),则称置换  $\pi = \pi_1 \pi_2 \cdots \pi_n$  是 312-禁排置换。类似可定义 123-禁排置换,321-禁排置换。

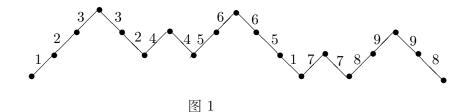
由 312-禁排置换的定义容易得到下面的引理:

**引理 1.4** 置换  $\pi \in \mathfrak{S}_n$  是 312-禁排的当且仅当对  $\forall i \in [n]$ , i 右边比 i 小的所有元素构成的子列是递减的。

定理 1.5  $\mathfrak{S}_n$  中 312-禁排置换数目是第 n 项 Catalan 数  $C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$ 。

证明 我们知道 n-Dyck path 的数目是第 n 项 Catalan 数  $C_n$ ,所以一个比较自然的想法就是试图在 n-Dyck paths 和  $\mathfrak{S}_n$  中 312-禁排置换间构造一个双射。为此,我们介绍一种标号方法,这里称之为 312-禁排标号。对任意一条 n-Dyck path D,我们按如下方式来标号:将向 (1,1) 方向走的 n 步用  $1,2,\ldots,n$  从左到右依次标号;对向 (1,-1) 方向走的 n 步我们这样来处理:对任意一个峰不妨设为 ud (这里 u 是向 (1,1) 方向走的一步,d 是紧接的向 (1,-1) 方向走的一步),对 d 标与 u 相同的标号;对剩下的尚未标号的向 (1,-1) 方向走的每步 d,我们用  $max\{l^u \setminus l^d\}$  从左到右依次给它标号,这里  $l^u(l^d)$  是 d 左边向 (1,1)((1,-1)) 方向走的每步标号的集合。从左到右依次记下向 (1,-1) 方向走的 n 步的标号得与 D 对应的置换记为  $L_{312}(D)$ ,由我们的标号原则不难看出  $L_{312}(D)$  是 312-禁排置换。反之,对任意一个 312-禁排置换  $\pi$ ,据之前的原则很容易构造出与之对应的 n-Dyck path。从而,我们就得到了 n-Dyck paths 和  $\mathfrak{S}_n$  中 312-禁排置换之间的一个双射。

**习题 1.6** 对如下图所示的 *Dyck path* 用上面所叙述的原则来标号得到对应的  $\pi = 324651798$ 。



若将置换  $\pi = \pi_1 \pi_2 \cdots \pi_n \in \mathfrak{S}_n$  看作一个字 (word),我们可以定义它的子字 (subword)  $\sigma = \pi_{i_1} \cdots \pi_{i_k} (1 \leq i_1 < \cdots < i_k \leq n)$ 。记  $\pi - \sigma$  为子字 (subword)  $\pi_{j_1} \cdots \pi_{j_{n-k}}$ ,这里, $\{i_1, \ldots, i_k\} \cup \{j_1, \cdots, j_{n-k}\} = [n]$  且  $\{i_1, \ldots, i_k\} \cap \{j_1, \cdots, j_{n-k}\} = \phi$ 。

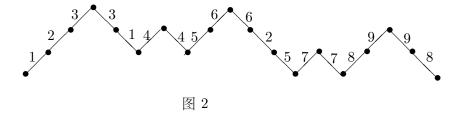
由 321-禁排置换的定义我们容易得到下面的引理:

引理 1.7 置换  $\pi \in \mathfrak{S}_n$  是 321-禁排的当且仅当  $lrm(\pi) = \{\pi_i | i = 1 \ \text{或} \ \pi_i > \pi_j (j < i)\}$  和  $[n] \setminus lrm(\pi)$  都是递增的。

定理  $1.8 \, \mathfrak{S}_n$  中 312-禁排置换的数目与 123-禁排置换的数目相等。

**证明** 我们这里仍然给出一个类似于定理 2.3 的组合证明,但这次介绍的是 321-禁排标号。对任意一条 n-Dyck path D,我们按如下方式来标号:将向 (1,1) 方向走的 n 步用  $1,2,\ldots,n$  从左到右依次标号;对向 (1,-1) 方向走的 n 步我们这样来处理:对任意一个峰不妨设为 ud (这里 u 是向 (1,1) 方向走的一步,d 是紧接的向 (1,-1) 方向走的一步),对 d 标与 u 相同的标号;对剩下的尚未标号的向 (1,-1) 方向走的每步 d,我们用  $min\{l^u \setminus l^d\}$  从左到右依次给它标号,这里  $l^u(l^d)$  是 d 左边向 (1,1)((1,-1)) 方向走的每步标号的集合。从左到右依次记下向 (1,-1) 方向走的 n 步的标号得与 D 对应的置换记为  $L_{321}(D)$ 。

**习题 1.9** 对如下图所示的 Dyck path 用上面所叙述的原则来标号得到对应的  $\pi = 314625798$ 。



下面我们来证明刚刚的 321-禁排标号事实上给出了 n-Dyck paths 和  $\mathfrak{S}_n$  中 321-禁排置换间的一个双射。设 A 是由从左至右的峰中向 (1,-1) 方向走的那些步的标号所构成的字,B 是由剩余的从左至右的向 (1,-1) 方向走的那些步的标号所构成的字。需要注意的是 A 和 B 都是递增的。考虑到向 (1,-1) 方向走的任意三步的标号中必定有两步的标号或者包含于 A 或者包含于 B 中,从而易知  $L_{321}(D)$  是 321-禁排置换。反之,对任意一个 321-禁排置换  $\pi$ ,作如下分解: $\pi = a_1b_1a_2b_2\cdots a_lb_l$ ,这里  $1 \leq l \leq n$ , $a_i(1 \leq i \leq l)$  是  $\pi$  中左到右最大的元素(left-to-right maximum), $b_j(1 \leq j \leq l-1)$  是  $a_j$  和  $a_{j+1}$  间的元素构成的子字, $b_l$  是  $a_l$  右边的元素所构成的子字。让  $a_i$   $(1 \leq i \leq l)$  对应向 (1,1) 方向走的  $a_i - a_{i-1}$  步(习惯上令  $a_0 = 0$ ),让

 $b_i$   $(1 \le i \le l)$  对应向 (1,-1) 方向走的  $|b_i|+1$  步,结合引理 2.5 知最后所得到的路是一条 n-Dyck path。另外,很容易得到  $\mathfrak{S}_n$  中 321-禁排置换与 123-禁排置换间的 一一对应。

## 1.3 Catalan 数

定理 1.10 第 n 项 Catalan 数

$$C_n = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n-1}.$$

证明 定理中这个等式可以借助 Dyck path 通过组合方法来证明。这里, 我们给出的是一种应用了反射原理的证明方法。

令 A 是平面上从 (0,0) 到 (2n,0) 且每步只能取 (1,1) 或 (1,-1) 的路的集合。 易知  $|A| = \binom{2n}{n}$ 。令 B 是 n-Dyck path 的集合,则  $|B| = C_n$  (第 n 项 Catalan 数)。令 C 是包含于 A 且穿越了 x 轴的那些路的集合,则 |C| = |A| - |B|。令 D 是平面上从 (0,0) 到 (2n,-2) 且每步只能取 (1,1) 或 (1,-1) 的路的集合。易知  $|D| = \binom{2n}{n-1}$ 。因此我们只需要说明 |C| = |D| 即可。对 C 中任意一条路 p,假定 (2i-1,-1) 是 p 与 y=-1 所交的第一个点,容易知道,将 p 中从 (2i-1,-1) 到 (2n,0) 的那段关于 y=-1 作反射,(0,0) 到 (2i-1,-1) 那段不变所得到的是从 (0,0) 到 (2n,-2) 属于 D 的路 p',很容易证明这样的反射事实上给出了集合 C 和 D 间的一个——对应。

定理 1.11 设 G(x) 是 Catalan 数的生成函数即  $G(x)=\sum\limits_{n=0}^{\infty}C_{n}x^{n}$ ,则  $G(x)=\frac{1-\sqrt{1-4x}}{2x}$ 。

**证明** 令 u(d) 表示向 (1,1)((1,-1)) 方向走的一步,这样我们就可以把每条 Dyck path 对应于  $\{u,d\}$  上的一个字。比如,图 1 中的 Dyck path 对应于字 uuudduduuddduduudd。可以观察到每条非空的 Dyck path 可以被唯一的分解成  $\delta = u\alpha d\beta$ ,这里  $\alpha$  和  $\beta$  都是 Dyck path。假定  $\delta$  和  $\alpha$  分别长为 2n 和  $2i(0 \le i \le n-1)$ ,从而易知  $\beta$  长为 2n-2i-2,因此有  $C_n = \sum_{i=0}^{n-1} C_i C_{n-1-i}$ ,所以

$$G(x) - 1 = \sum_{n \ge 1} C_n x^n$$

$$= \sum_{n \ge 1} \left( \sum_{i=0}^{n-1} C_i C_{n-1-i} \right) x^n$$

$$= x \sum_{n \ge 0} \left( \sum_{i=0}^{n} C_i C_{n-i} \right) x^n$$

$$= x G^2(x).$$

解上面的函数方程得

$$G(x) = \frac{1 - \sqrt{1 - 4x}}{2x}$$

 $G(x)=\frac{1-\sqrt{1-4x}}{2x}.$  注意我们在应用求根公式时取了负号,这是因为  $\frac{1+\sqrt{1-4x}}{2x}$  的展开式中包含了项  $\frac{2}{2x}=x^{-1}$  。