

组合数学 — Catalan 数

张彪

天津师范大学

zhang@tjnu.edu.cn



引例 (姐妹洗碗问题)

姐姐和妹妹一起洗 4 个碗, 姐姐洗好的碗一个一个往上摆, 妹妹再从最上面一个一个地拿走放入碗柜摆成一摞, 姐姐一边洗, 妹妹一边拿, 那么妹妹摆好的碗一共有多少种不同的方法?



图: 姐妹洗碗问题

引例 (姐妹洗碗问题)

姐姐和妹妹一起洗 4 个碗, 姐姐洗好的碗一个一个往上摆, 妹妹再从最上面一个一个地拿走放入碗柜摆成一摞, 姐姐一边洗, 妹妹一边拿, 那么妹妹摆好的碗一共有多少种不同的方法?



图: 姐妹洗碗问题

例如

- 姐姐洗 2 个碗,
- 妹妹摆 1 个碗,
- 姐姐再洗 2 个碗,
- 妹妹再摆 3 个碗.

怎么去描述数学的语言这种取法?

引例 (姐妹洗碗问题)

姐姐和妹妹一起洗 4 个碗, 姐姐洗好的碗一个一个往上摆, 妹妹再从最上面一个一个地拿走放入碗柜摆成一摞, 姐姐一边洗, 妹妹一边拿, 那么妹妹摆好的碗一共有多少种不同的方法?



图: 姐妹洗碗问题

例如

- 姐姐洗 2 个碗,
- 妹妹摆 1 个碗,
- 姐姐再洗 2 个碗,
- 妹妹再摆 3 个碗.

怎么去描述数学的语言这种取法?

- 令 j 为姐姐洗完的碗的个数, i 为妹妹摆碗的个数
- 条件为妹妹摆碗的个数不能超过姐姐洗完的碗的个数, 即 $i \leq j$

上面例子可以叙述为如下的过程

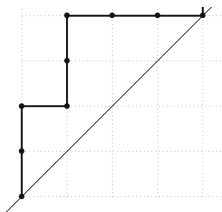
$$(0, 0) \rightarrow (0, 2) \rightarrow (1, 2) \rightarrow (1, 4) \rightarrow (4, 4)$$

引例 (姐妹洗碗问题)

姐姐和妹妹一起洗 4 个互不相同的碗, 姐姐洗好的碗一个一个往上摆, 妹妹再从最上面一个一个地拿走放入碗柜摆成一摞, 姐姐一边洗, 妹妹一边拿, 那么妹妹摆好的碗一共有多少种不同的方法?

令 j 为姐姐洗完的碗的个数, i 为妹妹摆碗的个数, 条件转化为 $i \leq j$

- 纵坐标表示姐姐洗完的碗的个数, 横坐标表示妹妹摆碗的个数,
- 要求摆法的方案数实际上是求从坐标 $(0, 0)$ 到坐标 $(4, 4)$ 的所有满足条件的路径数.



定义 (Dyck 路)

一个长度为 $2n$ 的 Dyck 路是一个从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的格路, 它

- 含有 n 个水平步骤 “E” $(i,j) \rightarrow (i+1,j)$
和 n 个垂直步骤 “N” $(i,j) \rightarrow (i,j+1)$,
- 且路径上所有整数格点满足 $i \leq j$, 即在平面中位于 $y = x$ 以上.

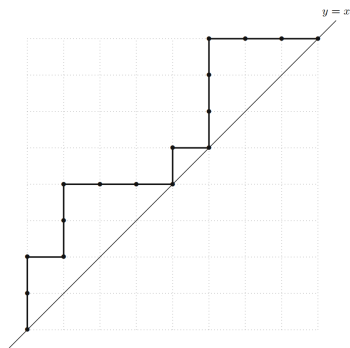


图: Dyck 路 ($n = 8$)

定义 (Dyck 路)

一个长度为 $2n$ 的 Dyck 路是一个从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的格路, 它

- 含有 n 个水平步骤 “E” $(i,j) \rightarrow (i+1,j)$
和 n 个垂直步骤 “N” $(i,j) \rightarrow (i,j+1)$,
- 且路径上所有整数格点满足 $i \leq j$, 即在平面中位于 $y = x$ 以上.

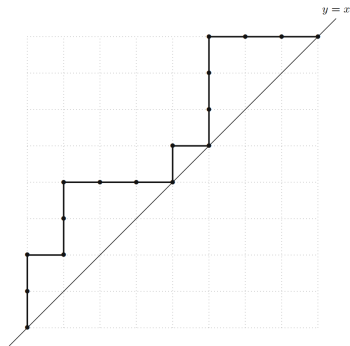


图: Dyck 路 ($n = 8$)

我们可以画出

- 格路的图 或
- 遵循路径的步骤列表写成一个多重集合 $\{N, E\}$ 的排列.

例如, 左边的 Dyck 路所对应的多重集合 $\{N, E\}$ 的排列如下

$NNENNEEENENNNEEE$

如图所示.



图: Dyck 路 ($n = 3$)

我们用 $\mathcal{D}(n)$ 表示长度为 $2n$ 的 Dyck 路的集合, 且定义 *Catalan* 数如下

$$C_n = \#\mathcal{D}(n).$$

我们将证明,

定理

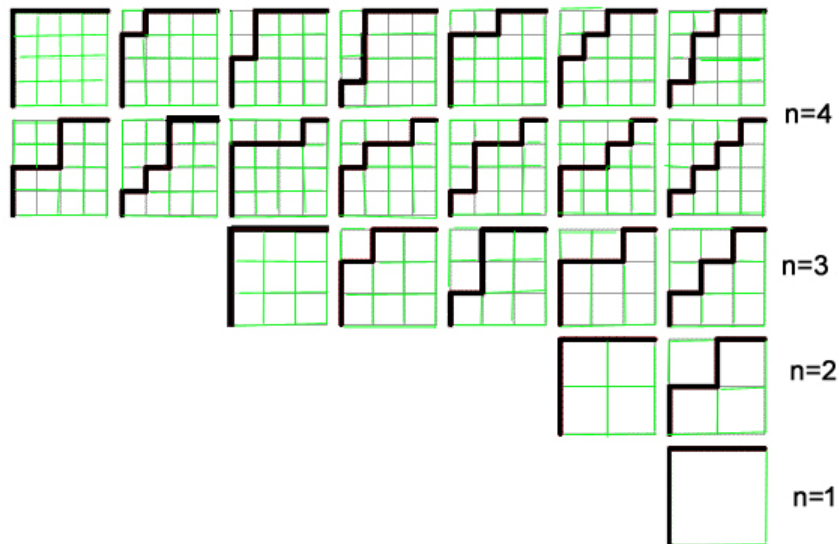
第 n 项 *Catalan* 数的表达式为

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} = \frac{2n!}{n!(n+1)!} = \prod_{k=2}^n \frac{n+k}{k}.$$

历史上, 清代数学家明安图 (1692-1763) 在其《割圆密率捷法》最早用到 “卡特兰数”, 远远早于比利时的数学家卡特兰 (1814-1894).

有中国学者建议将此数命名为 “明安图数” 或 “明安图-卡特兰数” .

经过计数, 可得 $C_1 = 1, C_2 = 2, C_3 = 5, C_4 = 14$.



递推关系的建立

以半 n 长 Dyck 路为例. 设满足条件的 Dyck 路的条数即 Catalan 数为 C_n . 设满足条件的一条 Dyck 路: $P = v_0 v_1 \cdots v_{2n}$, 其中 $v_0 = (0, 0)$, $v_{2n} = (n, n)$.

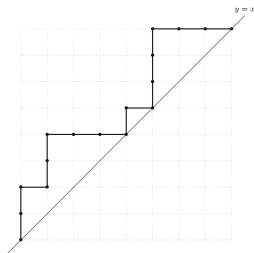


图: Dyck 路 ($n = 8, i = 4$)

设第一个与 $y = x$ 相交的顶点为 $v_{2i} = (i, i)$. 将 Dyck 路 P 按照 v_{2i} 分成两段,

- ① $v_0 = (0, 0) \rightarrow v_{2i} = (i, i)$. 此时第一步一定向上, 最后一步一定向右, 故只需考虑 $(0, 1) \rightarrow (i-1, i)$ 的格路条数, 计数为 C_{i-1} .
- ② $v_{2i} = (i, i) \rightarrow v_{2n} = (n, n)$. 计数为 C_{n-i} .

于是有

$$C_n = \sum_{i=1}^n C_{i-1} C_{n-i}. \quad (1)$$

设 C_n 为 Catalan 数, 规定 $C_0 = 1$. 令

$$A(x) = \sum_{n=0}^{\infty} C_n x^n.$$

对 (1) 式两边同乘以 x^n 并关于 $n \geq 0$ 求和得

$$A(x) - 1 = xA(x)^2,$$

解得

$$A(x) = \frac{1 \pm \sqrt{1 - 4x}}{2x}.$$

利用二项式定理

$$\sqrt{1 - 4x} = (1 - 4x)^{\frac{1}{2}} = \sum_{n \geq 0} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-4x)^n.$$

因此,

$$\begin{aligned} A(x) &= \frac{1 - \sqrt{1 - 4x}}{2x} \quad (\text{舍去正号, 为什么?}) \\ &= \frac{1}{2x} \left(1 - \sum_{n \geq 0} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-4x)^n \right) \\ &= -\frac{1}{2} \sum_{n \geq 0} \binom{\frac{1}{2}}{n+1} (-4)^{n+1} x^n \\ &= \sum_{n \geq 0} \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} x^n. \quad (\text{计算过程请自行补充完整}) \end{aligned}$$

提取 x^n 项系数, 得

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}.$$

建立 $n + 1$ 个 x 组成的括号字符串

一个 $n + 1$ 个 x 组成的括号字符串由插入 n 个左括号和 n 个右括号组成.

$n = 3$ 时,

$$x(x(xx)) \quad x((xx)x) \quad (xx)(xx) \quad (x(xx))x \quad ((xx)x)x$$

注

对于 $((((xx)x)((xx)(xx))))$ 这种形式的元素, 我们通常忽略最左和最右的括号.

$2n$ 长 Ballot 序列

设 $w = w_1 \cdots w_{2n}$ 是由 n 个 1 和 n 个 2 组成的序列, 对任意 $i = 1, 2, \cdots, 2n$, 要求前 i 个字 $w_1 \cdots w_i$ 中 1 的个数大于或等于 2 的个数. 满足上述条件的序列称为 $2n$ 长 Ballot 序列.

如 $n = 3$ 时, Ballot 序列如下

111222 112122 112212 121212 121122

n 对圆括号合法排列

n 对圆括号排在一起, 从左往右看, 左括号的个数大于等于右括号的个数, 则称为合法.

$n = 3$ 时,

$((()))$ $((()))$ $((()))$ $((()))$ $((()))$

注

Catalan 数任意两个组合解释之间都可建立双射. 这里 Ballot 序列与 n 对圆括号合法排列之间的双射, 只需将 “1” 与 “(”, “2” 与 “)” 对应起来即可.

凸 $n + 2$ 边形切割

- 将 $n + 2$ 边形添加对角线, 使其被切割为 n 个三角形.



图: 凸 $n + 2$ 边形切割 ($n = 3$)

n 个顶点的二叉树

- 树：连通且无圈.
- 二叉树：顶点度小于等于 2 的树.

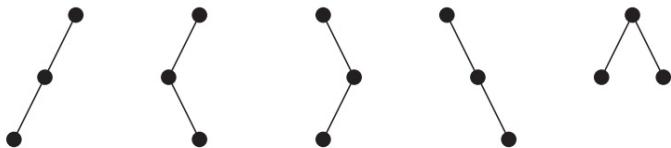


图: n 个顶点的二叉树 ($n = 3$)

$n + 1$ 个 x 组成的括号字符串与 n -二叉树间的双射

- 设 $n + 1$ 个 x 组成的括号字符串为 w , 定义二叉树 B_w 的递推关系满足: 如果 $n = 0$, 则 $B_w = \emptyset$; 否则, 从 w 最外层括号开始, 如果 $w = st$, 则 B_w 有一个根顶点 v 、左子树 B_s 及右子树 B_t . 例如, 如果 $w = xx$, 则 B_w 只包含一个顶点 (根). 对下图中的二叉树, 其对应的括号为

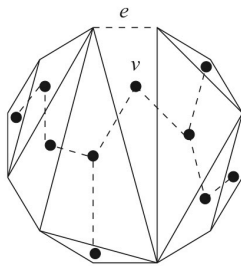
$((xx)x)x$ $(x(xx))x$ $x((xx)x)$ $x(x(xx))$ $(xx)(xx)$



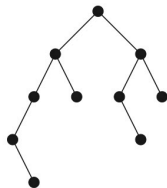
图: n 个顶点的二叉树 ($n=3$)

建立 n -二叉树与凸 $n + 2$ 边形切割间双射

- 固定多边形的边 e , 在 T 的每个三角形内部放置一个顶点, 让根顶点对应于以 e 为边的三角形. 连接相邻三角形中的点, 如图 (a). 从顶点 v 出发, 确定边 f_1 及 f_2 , 沿着边 f_1 逆时针旋转定义第一条边为左侧边 f_{11} , 第二条边为右侧边 f_{12} . 以此类推, 即可得到二叉树如 (b).



(a)



(b)