



第八章：特殊计数序列



Outline

Catalan数

差分序列

Stirling 数



定义 1.1

给定非负整数 n ，称数

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

为第 n 个Catalan数。

例 1.2

$$\begin{array}{ll} C_0 = 1 & C_5 = 42 \\ C_1 = 1 & C_6 = 132 \\ C_2 = 2 & C_7 = 429 \\ C_3 = 5 & C_8 = 1430 \\ C_4 = 14 & C_9 = 4862 \end{array}$$



定义 1.1

给定非负整数 n , 称数

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

为第 n 个 *Catalan* 数。

例 1.2

$C_0 = 1$	$C_5 = 42$
$C_1 = 1$	$C_6 = 132$
$C_2 = 2$	$C_7 = 429$
$C_3 = 5$	$C_8 = 1430$
$C_4 = 14$	$C_9 = 4862$



定理 1.3

由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的符合条件

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_i \geq 0, \quad \forall 1 \leq i \leq 2n$$

的数列 $a_1 a_2 \cdots a_{2n}$ 的个数为第 n 个Catalan数

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

证明: 用减法原理。设 \mathcal{S}_n 表示由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的所有数列, A_n 表示 \mathcal{S}_n 中符合定理条件的数列所成之集, 称这些数列为可接受的。令

$$U_n = \mathcal{S}_n \setminus A_n,$$

U_n 中的数列称为不可接受的。



定理 1.3

由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的符合条件

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_i \geq 0, \quad \forall 1 \leq i \leq 2n$$

的数列 $a_1 a_2 \cdots a_{2n}$ 的个数为第 n 个Catalan数

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

证明: 用减法原理。设 \mathcal{S}_n 表示由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的所有数列, A_n 表示 \mathcal{S}_n 中符合定理条件的数列所成之集, 称这些数列为**可接受的**。令

$$U_n = \mathcal{S}_n \setminus A_n,$$

U_n 中的数列称为**不可接受的**。



则

$$|A_n| + |U_n| = |\mathcal{S}_n| = \binom{2n}{n}.$$

为证 $|A_n| = C_n$, 只需证明

$$\begin{aligned} |U_n| &= \frac{n}{n+1} \binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{(n+1)!(n-1)!} \\ &= \binom{2n}{n+1}. \end{aligned} \quad (1)$$

令 V_n 表示 $n+1$ 个 $+1$ 和 $n-1$ 个 -1 构成的数列所成之集。则

$$|V_n| = \binom{2n}{n+1}.$$

因此要证明(1)式, 只需构造一个双射: $\varphi: U_n \longrightarrow V_n$ 即可。



则

$$|A_n| + |U_n| = |\mathcal{S}_n| = \binom{2n}{n}.$$

为证 $|A_n| = C_n$, 只需证明

$$\begin{aligned} |U_n| &= \frac{n}{n+1} \binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{(n+1)!(n-1)!} \\ &= \binom{2n}{n+1}. \end{aligned} \quad (1)$$

令 V_n 表示 $n+1$ 个 $+1$ 和 $n-1$ 个 -1 构成的数列所成之集。则

$$|V_n| = \binom{2n}{n+1}.$$

因此要证明(1)式, 只需构造一个双射: $\varphi: U_n \longrightarrow V_n$ 即可。



给定数列 $a_1 a_2 \cdots a_{2n} \in U_n$, 设 k 是满足条件

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_k < 0$$

的最小整数, 则

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_{k-1} = 0, \quad a_k = -1.$$

对任意 $1 \leq i \leq 2n$, 令

$$b_i = \begin{cases} -a_i, & 1 \leq i \leq k; \\ a_i, & k+1 \leq i \leq 2n. \end{cases}$$

记 $\varphi(a) = b_1 b_2 \cdots b_{2n}$.



即

$$\begin{array}{ccccccc}
 a_1 & \cdots & a_{k-1} & a_k & a_{k+1} & \cdots & a_{2n} \\
 & & \downarrow \varphi & & & & \\
 -a_1 & \cdots & -a_{k-1} & -a_k & a_{k+1} & \cdots & a_{2n} \\
 & & \parallel & & & & \\
 b = b_1 & \cdots & b_{k-1} & b_k & b_{k+1} & \cdots & b_{2n}
 \end{array}$$

显然，根据以上构造， $b \in V_n$ 且 k 是使得

$$b_1 + \cdots + b_k > 0$$

成立的最小整数。基于这一事实，容易验证 $\varphi : U_n \rightarrow V_n$ 是双射。





即

$$\begin{array}{ccccccc}
 a_1 & \cdots & a_{k-1} & a_k & a_{k+1} & \cdots & a_{2n} \\
 & & \downarrow \varphi & & & & \\
 -a_1 & \cdots & -a_{k-1} & -a_k & a_{k+1} & \cdots & a_{2n} \\
 & & \parallel & & & & \\
 b = b_1 & \cdots & b_{k-1} & b_k & b_{k+1} & \cdots & b_{2n}
 \end{array}$$

显然，根据以上构造， $b \in V_n$ 且 k 是使得

$$b_1 + \cdots + b_k > 0$$

成立的最小整数。基于这一事实，容易验证 $\varphi : U_n \rightarrow V_n$ 是双射。 ■



例 1.4

$2n$ 个人排成一列进入剧场。入场费为50元。 $2n$ 个人中的 n 个人各有一张面值为50元的人民币，另外 n 个人各有一张面值为100元的人民币。剧院用一个空的收银机开始售票。有多少种排队方法使得每个持100元的人购票时，售票处总有50元可以找零？

解：根据手持的人民币面值将这 $2n$ 个人分别用 $+1, -1$ 标记，手持50元的标 $+1$ ，100元的标 -1 。则每一种符合条件的排队方法对应一个由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的可接受数列，根据定理1.3，这样的数列个数为

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



例 1.4

$2n$ 个人排成一列进入剧场。入场费为50元。 $2n$ 个人中的 n 个人各有一张面值为50元的人民币，另外 n 个人各有一张面值为100元的人民币。剧院用一个空的收银机开始售票。有多少种排队方法使得每个持100元的人购票时，售票处总有50元可以找零？

解：根据手持的人民币面值将这 $2n$ 个人分别用 $+1, -1$ 标记，手持50元的标 $+1$ ，100元的标 -1 。则每一种符合条件的排队方法对应一个由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的可接受数列，根据定理1.3，这样的数列个数为

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



在上述对应中，将持同样金额人民币的人之间任意交换位置，对应的是同一个可接受数列，因此对应同一个可接受数列的排队方式共有

$$n! \times n! = (n!)^2$$

种。从而所求的排队方法数为

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





例 1.5

例. 一位律师在她住所以北 n 个街区和以东 n 个街区处工作。每天她走 $2n$ 个街区去上班。如果她从不穿越（但可以碰到）从家到办公室的对角线，那么有多少条可能的上班路线？

解：根据题意，可能的上班路线分为两类，一类在对角线上面，另一类在对角线下面。将路线关于对角线进行反射，可以得到两类路线之间的一一对应，因此我们只需求出在对角线上的路线条数，再乘以2即可。



例 1.5

例. 一位律师在她住所以北 n 个街区和以东 n 个街区处工作。每天她走 $2n$ 个街区去上班。如果她从不穿越（但可以碰到）从家到办公室的对角线，那么有多少条可能的上班路线？

解：根据题意，可能的上班路线分为两类，一类在对角线上面，另一类在对角线下面。将路线关于对角线进行反射，可以得到两类路线之间的一一对应，因此我们只需求出在对角线上的路线条数，再乘以2即可。



显然每一条上班路线都是按照某种顺序向北走和向东走，各走 n 个街区。用 $+1$ 标识向北走一个街区，用 -1 标识向东走一个街区，则符合要求的上班路线与由 n 个 $+1$ 和 n 个 -1 构成的可接受数列之间一一对应，因此条数等于第 n 个Catalan数

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

从而，符合条件的路线条数为

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

■



命题 1.6

*Catalan*数列满足如下递推关系和初始条件:

$$\begin{aligned}C_0 &= 1 \\C_n &= \frac{4n-2}{n+1}C_{n-1} \quad (n \geq 1).\end{aligned}$$

证明:

$$\begin{aligned}\frac{C_n}{C_{n-1}} &= \frac{\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}}{\frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1}} = \frac{(2n)!}{(n+1)!n!} \times \frac{n!(n-1)!}{(2n-2)!} \\&= \frac{2n(2n-1)}{n(n+1)} = \frac{4n-2}{n+1}.\end{aligned}$$

$$\text{故 } C_n = \frac{4n-2}{n+1}C_{n-1}.$$





命题 1.7

*Catalan*数还满足如下递推关系：

$$\begin{aligned}C_n &= C_0C_{n-1} + C_1C_{n-2} + \cdots + C_{n-1}C_0 \\ &= \sum_{k=0}^{n-1} C_kC_{n-1-k}.\end{aligned}$$



Outline

Catalan数

差分序列

Stirling 数



定义 2.1

给定数列

$$h_0, h_1, h_2, \dots, h_n, \dots \quad (2)$$

称由 $\Delta h_n = h_{n+1} - h_n$ 定义的数列

$$\Delta h_0, \Delta h_1, \Delta h_2, \dots, \Delta h_n, \dots,$$

为数列(2)的**一阶差分序列**。一般的, 若已定义数列(2) 的 $p-1$ 阶差分序列

$$\Delta^{p-1}h_0, \Delta^{p-1}h_1, \Delta^{p-1}h_2, \dots, \Delta^{p-1}h_n, \dots,$$

则定义它的 p 阶差分序列为

$$\Delta(\Delta^{p-1}h_0), \Delta(\Delta^{p-1}h_1), \dots, \Delta(\Delta^{p-1}(h_n)), \dots$$



差分表:

$$\begin{array}{cccccc} h_0 & h_1 & h_2 & h_3 & h_4 & \cdots \\ \Delta h_0 & \Delta h_1 & \Delta h_2 & \Delta h_3 & \cdots & \\ \Delta^2 h_0 & \Delta^2 h_1 & \Delta^2 h_2 & \cdots & & \\ \Delta^3 h_0 & \Delta^3 h_1 & \cdots & & & \\ \cdots & & & & & \end{array}$$

命题 2.2

设 $\{g_n\}$ 和 $\{f_n\}$ 是两个数列, c, d 为两个常数。则对任意 $p \geq 0$,

$$\Delta^p(cg_n + df_n) = c\Delta^p g_n + d\Delta^p f_n, \quad n \geq 0.$$



差分表:

$$\begin{array}{cccccc} h_0 & h_1 & h_2 & h_3 & h_4 & \cdots \\ \Delta h_0 & \Delta h_1 & \Delta h_2 & \Delta h_3 & \cdots & \\ \Delta^2 h_0 & \Delta^2 h_1 & \Delta^2 h_2 & \cdots & & \\ \Delta^3 h_0 & \Delta^3 h_1 & \cdots & & & \\ \cdots & & & & & \end{array}$$

命题 2.2

设 $\{g_n\}$ 和 $\{f_n\}$ 是两个数列, c, d 为两个常数。则对任意 $p \geq 0$,

$$\Delta^p(cg_n + df_n) = c\Delta^p g_n + d\Delta^p f_n, \quad n \geq 0.$$



例 2.3

设 $f_n = 3n + 1$ $n \geq 0$, 则数列 $\{f_n\}$ 的差分表为

1	4	7	10	13	16	19	...
	3	3	3	3	3	3	...
		0	0	0	0	0	...
			0	0	0	0	...
				...			



例 2.4

设 $h_n = 2n^2 + 3n + 1$, $n \geq 0$. 则数列 $\{h_n\}$ 的差分表为

1	6	15	28	45	66	91	...
	5	9	13	17	21	25	...
		4	4	4	4	4	...
			0	0	0	0	...
				...			



例 2.5

设 $g_n = n^3$ $n \geq 0$. 则数列 $\{g_n\}$ 的差分表为

0	1	8	27	64	125	216	...
	1	7	19	37	61	91	...
		6	12	18	24	30	...
			6	6	6	6	...
				0	0	0	...
							...



定理 2.6

设序列 $\{h_n\}$ 的一般项为

$$h_n = a_p n^p + a_{p-1} n^{p-1} + \cdots + a_1 n + a_0.$$

则对任意 $n \geq 0$, $\Delta^{p+1} h_n = 0$.

证明: 对 p 用数学归纳法。当 $p = 0$ 时, h_n 为常数序列, 显然 $\Delta h_n = 0$. 设 $p \geq 1$, 且当通项是次数 $\leq p-1$ 的多项式的数列定理成立。由定义

$$\begin{aligned}\Delta h_n &= h_{n+1} - h_n \\ &= (a_p (n+1)^p + a_{p-1} (n+1)^{p-1} + \cdots + a_1 (n+1) + a_0) \\ &\quad - (a_p n^p + a_{p-1} n^{p-1} + \cdots + a_1 n + a_0)\end{aligned}$$



定理 2.6

设序列 $\{h_n\}$ 的一般项为

$$h_n = a_p n^p + a_{p-1} n^{p-1} + \cdots + a_1 n + a_0.$$

则对任意 $n \geq 0$, $\Delta^{p+1} h_n = 0$.

证明: 对 p 用数学归纳法。当 $p = 0$ 时, h_n 为常数序列, 显然 $\Delta h_n = 0$. 设 $p \geq 1$, 且当通项是次数 $\leq p-1$ 的多项式的数列定理成立。由定义

$$\begin{aligned} \Delta h_n &= h_{n+1} - h_n \\ &= (a_p(n+1)^p + a_{p-1}(n+1)^{p-1} + \cdots + a_1(n+1) + a_0) \\ &\quad - (a_p n^p + a_{p-1} n^{p-1} + \cdots + a_1 n + a_0) \end{aligned}$$



由二项式定理, 可知

$$\begin{aligned} a_p(n+1)^p - a_p n^p &= a_p \left(n^p + \binom{p}{1} n^{p-1} + \cdots + 1 \right) - a_p n^p \\ &= a_p \binom{p}{1} n^{p-1} + \cdots + a_p. \end{aligned}$$

因此 Δh_n 是关于 n 至多 $p-1$ 次多项式。由归纳假设可知,

$$\Delta^p(\Delta h_n) = 0, \quad n \geq 0.$$

从而

$$\Delta^{p+1} h_n = 0, \quad n \geq 0.$$





定理 2.7

差分表的第0条对角线等于

$$c_0, c_1, c_2, \dots, c_p, 0, 0, \dots, 0$$

的数列通项为

$$h_n = c_0 \binom{n}{0} + c_1 \binom{n}{1} + c_2 \binom{n}{2} + \cdots + c_p \binom{n}{p}.$$



例 2.8

数列 $h_n = n^3 + 3n^2 - 2n + 1 (n \geq 0)$ 对应的差分表为

1	3	17	49	105	...
	2	14	32	56	...
		12	18	24	...
			6	6	...
				0	...

第0条对角线为

$$1, 2, 12, 6, 0, 0, \dots$$

因此,

$$h_n = 1 \binom{n}{0} + 2 \binom{n}{1} + 12 \binom{n}{2} + 6 \binom{n}{3}$$



定理 2.9

设序列 $h_0, h_1, h_2, \dots, h_n, \dots$ 的差分表的第0条对角线为

$$c_0, c_1, c_2, \dots, c_p, 0, 0, \dots$$

则

$$\sum_{k=0}^n h_k = c_0 \binom{n+1}{1} + c_1 \binom{n+1}{2} + \dots + c_p \binom{n+1}{p+1}.$$

证明: 由定理2.7及公式

$$\sum_{k=0}^n \binom{k}{i} = \binom{n+1}{i+1}$$

即可证明。



例 2.10

计算 $1^4 + 2^4 + 3^4 + \cdots + n^4$ 。解：令 $h_n = n^4$. 则对应的差分表为

0	1	16	81	256	625	...
	1	15	65	175	369	...
		14	50	110	194	...
			36	60	84	...
				24	24	...
					0	...



例 2.10

计算 $1^4 + 2^4 + 3^4 + \cdots + n^4$ 。解：令 $h_n = n^4$. 则对应的差分表为

0	1	16	81	256	625	...
1	15	65	175	369	...	
14	50	110	194	...		
36	60	84	...			
24	24	...				
0	...					



其第0条对角线为

$$0, 1, 14, 36, 24, 0, 0, \dots$$

因此

$$\sum_{k=0}^n k^4 = 1 \binom{n+1}{2} + 14 \binom{n+1}{3} + 36 \binom{n+1}{4} + 24 \binom{n+1}{5}.$$

■



Outline

Catalan数

差分序列

Stirling 数



定义 3.1

设 $h_n = n^p$ ，其差分表第0条对角线为

$$c(p, 0), c(p, 1), c(p, 2), \dots, c(p, p), 0, 0, \dots$$

对 $0 \leq k \leq p$ ，称

$$S(p, k) = \frac{c(p, k)}{k!}$$

为第二类 *Stirling* 数。



例 3.2

当 $p = 4$ 时, 由于 $h_n = n^4$ 的差分表第0条对角线为

$$0, 1, 14, 36, 24, 0, 0, \dots$$

因此

$$S(4, 0) = \frac{0}{0!} = 0, \quad S(4, 1) = \frac{1}{1!} = 1, \quad S(4, 2) = \frac{14}{2!} = 7$$

$$S(4, 3) = \frac{36}{3!} = 6, \quad S(4, 4) = \frac{24}{4!} = 1.$$



例 3.2

当 $p = 4$ 时, 由于 $h_n = n^4$ 的差分表第0条对角线为

$$0, 1, 14, 36, 24, 0, 0, \dots$$

因此

$$S(4, 0) = \frac{0}{0!} = 0, \quad S(4, 1) = \frac{1}{1!} = 1, \quad S(4, 2) = \frac{14}{2!} = 7$$

$$S(4, 3) = \frac{36}{3!} = 6, \quad S(4, 4) = \frac{24}{4!} = 1.$$



记

$$[n]_k = \begin{cases} n(n-1)\cdots(n-k+1), & k \geq 1; \\ 1, & k = 0. \end{cases}$$

由于

$$\begin{aligned} n^p &= c(p, 0) \binom{n}{0} + c(p, 1) \binom{n}{1} + c(p, 2) \binom{n}{2} + \cdots + c(p, p) \binom{n}{p} \\ &= c(p, 0) \frac{[n]_0}{0!} + c(p, 1) \frac{[n]_1}{1!} + c(p, 2) \frac{[n]_2}{2!} + \cdots + c(p, p) \frac{[n]_p}{p!}, \end{aligned}$$

因此

$$n^p = S(p, 0)[n]_0 + S(p, 1)[n]_1 + S(p, 2)[n]_2 + \cdots + S(p, p)[n]_p. \quad (3)$$



记

$$[n]_k = \begin{cases} n(n-1)\cdots(n-k+1), & k \geq 1; \\ 1, & k = 0. \end{cases}$$

由于

$$\begin{aligned} n^p &= c(p, 0) \binom{n}{0} + c(p, 1) \binom{n}{1} + c(p, 2) \binom{n}{2} + \cdots + c(p, p) \binom{n}{p} \\ &= c(p, 0) \frac{[n]_0}{0!} + c(p, 1) \frac{[n]_1}{1!} + c(p, 2) \frac{[n]_2}{2!} + \cdots + c(p, p) \frac{[n]_p}{p!}, \end{aligned}$$

因此

$$n^p = S(p, 0)[n]_0 + S(p, 1)[n]_1 + S(p, 2)[n]_2 + \cdots + S(p, p)[n]_p. \quad (3)$$



记

$$[n]_k = \begin{cases} n(n-1)\cdots(n-k+1), & k \geq 1; \\ 1, & k = 0. \end{cases}$$

由于

$$\begin{aligned} n^p &= c(p, 0) \binom{n}{0} + c(p, 1) \binom{n}{1} + c(p, 2) \binom{n}{2} + \cdots + c(p, p) \binom{n}{p} \\ &= c(p, 0) \frac{[n]_0}{0!} + c(p, 1) \frac{[n]_1}{1!} + c(p, 2) \frac{[n]_2}{2!} + \cdots + c(p, p) \frac{[n]_p}{p!}, \end{aligned}$$

因此

$$n^p = S(p, 0)[n]_0 + S(p, 1)[n]_1 + S(p, 2)[n]_2 + \cdots + S(p, p)[n]_p. \quad (3)$$



根据定义可知,

$$S(p, 0) = c(p, 0) = \begin{cases} 0, & p \geq 1; \\ 1, & p = 0. \end{cases}$$

展开式(3)两端比较 n^p 的系数可知

$$S(p, p) = 1.$$

定理 3.3

对 $1 \leq k \leq p-1$, 有

$$S(p, k) = S(p-1, k-1) + kS(p-1, k).$$



根据定义可知,

$$S(p, 0) = c(p, 0) = \begin{cases} 0, & p \geq 1; \\ 1, & p = 0. \end{cases}$$

展开式(3)两端比较 n^p 的系数可知

$$S(p, p) = 1.$$

定理 3.3

对 $1 \leq k \leq p - 1$, 有

$$S(p, k) = S(p - 1, k - 1) + kS(p - 1, k).$$



证明: 由于

$$n^p = \sum_{k=0}^p S(p, k)[n]_k, \quad n^{p-1} = \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k.$$

因此

$$\begin{aligned} n^p &= n \times n^{p-1} = n \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)n[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)(n-k+k)[n]_k \end{aligned}$$



证明: 由于

$$n^p = \sum_{k=0}^p S(p, k)[n]_k, \quad n^{p-1} = \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k.$$

因此

$$\begin{aligned} n^p &= n \times n^{p-1} = n \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)n[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)(n-k+k)[n]_k \end{aligned}$$



证明: 由于

$$n^p = \sum_{k=0}^p S(p, k)[n]_k, \quad n^{p-1} = \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k.$$

因此

$$\begin{aligned} n^p &= n \times n^{p-1} = n \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)n[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)(n-k+k)[n]_k \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)(n-k)[n]_k + \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)k[n]_k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} S(p-1, k)[n]_{k+1} + \sum_{k=0}^{p-1} kS(p-1, k)[n]_k \\ &= \sum_{k=1}^p S(p-1, k-1)[n]_k + \sum_{k=0}^{p-1} kS(p-1, k)[n]_k \\ &= S(p-1, p-1)[n]_p + \sum_{k=1}^{p-1} (S(p-1, k-1) + kS(p-1, k))[n]_k. \end{aligned}$$



即

$$\begin{aligned} & \sum_{k=0}^p S(p, k)[n]_k \\ &= S(p-1, p-1)[n]_p + \sum_{k=1}^{p-1} (S(p-1, k-1) + kS(p-1, k))[n]_k, \end{aligned}$$

等式两端比较 $[n]_k$ 的系数得

$$S(p, k) = S(p-1, k-1) + kS(p-1, k).$$

■



根据上述递推关系及初始值:

$$S(p, 0) = 0 \ (p \geq 1), \quad S(p, p) = 1 \ (p \geq 0).$$

可得 $S(p, k)$ 对应的三角形如下:

$p \backslash k$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	...
0	1										
1	0	1									
2	0	1	1								
3	0	1	3	1							
4	0	1	7	6	1						
5	0	1	15	25	10	1					
6	0	1	31	90	65	15	1				
7	0	1	63	301	350	140	21	1			
8	0	1	127	966	1701	1050	266	28	1		
9	0	1	255	3025	7770	6951	2646	462	36	1	
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\ddots



命题 3.4

$$(1) S(p, 0) = 0 \quad (p \geq 1)$$

$$(2) S(p, 1) = 1 \quad (p \geq 1)$$

$$(3) S(p, 2) = 2^{p-1} - 1 \quad (p \geq 2)$$

$$(4) S(p, p-1) = \binom{p}{2} \quad (p \geq 1)$$

$$(5) S(p, p) = 1 \quad (p \geq 0).$$



命题 3.4

$$(1) S(p, 0) = 0 \quad (p \geq 1)$$

$$(2) S(p, 1) = 1 \quad (p \geq 1)$$

$$(3) S(p, 2) = 2^{p-1} - 1 \quad (p \geq 2)$$

$$(4) S(p, p-1) = \binom{p}{2} \quad (p \geq 1)$$

$$(5) S(p, p) = 1 \quad (p \geq 0).$$



命题 3.4

$$(1) S(p, 0) = 0 \quad (p \geq 1)$$

$$(2) S(p, 1) = 1 \quad (p \geq 1)$$

$$(3) S(p, 2) = 2^{p-1} - 1 \quad (p \geq 2)$$

$$(4) S(p, p-1) = \binom{p}{2} \quad (p \geq 1)$$

$$(5) S(p, p) = 1 \quad (p \geq 0).$$



命题 3.4

$$(1) S(p, 0) = 0 \quad (p \geq 1)$$

$$(2) S(p, 1) = 1 \quad (p \geq 1)$$

$$(3) S(p, 2) = 2^{p-1} - 1 \quad (p \geq 2)$$

$$(4) S(p, p-1) = \binom{p}{2} \quad (p \geq 1)$$

$$(5) S(p, p) = 1 \quad (p \geq 0).$$



命题 3.4

- (1) $S(p, 0) = 0 \quad (p \geq 1)$
- (2) $S(p, 1) = 1 \quad (p \geq 1)$
- (3) $S(p, 2) = 2^{p-1} - 1 \quad (p \geq 2)$
- (4) $S(p, p-1) = \binom{p}{2} \quad (p \geq 1)$
- (5) $S(p, p) = 1 \quad (p \geq 0).$



定理 3.5

第二类Stirling数 $S(p, k)$ 是将一个 p -元集划分成 k 个非空子集的划分的个数。

证明: 设 $\Pi(p, k)$ 表示将一个 p -元集 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$ 划分成 k 个非空子集的所有划分作成的集族, 记 $S^*(p, k) = |\Pi(p, k)|$. 则显然有

$$S^*(p, 0) = 0 \quad S^*(p, p) = 1 \quad (p \geq 1)$$

因此只需证明当 $1 \leq k \leq p-1$ 时, 有

$$S^*(p, k) = S^*(p-1, k-1) + kS^*(p-1, k).$$



定理 3.5

第二类Stirling数 $S(p, k)$ 是将一个 p -元集划分成 k 个非空子集的划分的个数。

证明: 设 $\Pi(p, k)$ 表示将一个 p -元集 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$ 划分成 k 个非空子集的所有划分作成的集族, 记 $S^*(p, k) = |\Pi(p, k)|$. 则显然有

$$S^*(p, 0) = 0 \quad S^*(p, p) = 1 \quad (p \geq 1)$$

因此只需证明当 $1 \leq k \leq p-1$ 时, 有

$$S^*(p, k) = S^*(p-1, k-1) + kS^*(p-1, k).$$



令

$$\Pi_1(p, k) = \{\{B_1, B_2, \dots, B_k\} \in \Pi(p, k) \mid \text{存在某个 } i, \text{ 使得 } B_i = \{a_p\}\},$$

$$\Pi_2(p, k) = \{\{B_1, B_2, \dots, B_k\} \in \Pi(p, k) \mid B_i \setminus \{a_p\} \neq \emptyset, 1 \leq i \leq k\}$$

即 $\Pi_1(p, k)$ 表示 $\Pi(p, k)$ 中那些包含单点集 $\{a_p\}$ 的所有划分,而 $\Pi_2(p, k)$ 表示不包含单点集 $\{a_p\}$ 的所有划分。

不难得知, $\Pi_1(p, k)$ 中的任意一个划分可按以下步骤唯一确定:
先将

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

划分成 $k - 1$ 个非空子集, 再与 $\{a_p\}$ 这个单点集一起构成 P 的划分。因此

$$|\Pi_1(p, k)| = S^*(p - 1, k - 1).$$



令

$$\Pi_1(p, k) = \{\{B_1, B_2, \dots, B_k\} \in \Pi(p, k) \mid \text{存在某个 } i, \text{ 使得 } B_i = \{a_p\}\},$$

$$\Pi_2(p, k) = \{\{B_1, B_2, \dots, B_k\} \in \Pi(p, k) \mid B_i \setminus \{a_p\} \neq \emptyset, 1 \leq i \leq k\}$$

即 $\Pi_1(p, k)$ 表示 $\Pi(p, k)$ 中那些包含单点集 $\{a_p\}$ 的所有划分,而 $\Pi_2(p, k)$ 表示不包含单点集 $\{a_p\}$ 的所有划分。

不难得知, $\Pi_1(p, k)$ 中的任意一个划分可按以下步骤唯一确定:
先将

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

划分成 $k - 1$ 个非空子集, 再与 $\{a_p\}$ 这个单点集一起构成 P 的划分。因此

$$|\Pi_1(p, k)| = S^*(p - 1, k - 1).$$



而 $\Pi_2(p, k)$ 中的任意一个划分可以按照以下步骤得到:

- (1) 先将 $\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$ 划分成 k 个非空子集;
- (2) 再将 a_p 放入 k 个子集中的任一个中。

由此可见

$$|\Pi_2(p, k)| = S^*(p-1, k) \times k.$$

从而

$$\begin{aligned} |\Pi(n, k)| &= |\Pi_1(n, k)| + |\Pi_2(n, k)| \\ &= S^*(p-1, k-1) + kS^*(p-1, k). \end{aligned}$$

注: $S(p, k)$ 还可以理解为将 p 个不同的物体放入 k 个完全相同的盒子中, 使得每个盒子非空的方法数。





而 $\Pi_2(p, k)$ 中的任意一个划分可以按照以下步骤得到:

- (1) 先将 $\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$ 划分成 k 个非空子集;
- (2) 再将 a_p 放入 k 个子集中的任一个中。

由此可见

$$|\Pi_2(p, k)| = S^*(p-1, k) \times k.$$

从而

$$\begin{aligned} |\Pi(n, k)| &= |\Pi_1(n, k)| + |\Pi_2(n, k)| \\ &= S^*(p-1, k-1) + kS^*(p-1, k). \end{aligned}$$

■

注: $S(p, k)$ 还可以理解为将 p 个不同的物体放入 k 个完全相同的盒子中, 使得每个盒子非空的方法数。



定理 3.6

设 $S^\#(p, k)$ 表示将 p 个物体放入 k 个可区分的盒子且每个盒子非空的方法数。则

$$S^\#(p, k) = \sum_{t=0}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^p.$$

从而

$$S(p, k) = \frac{1}{k!} \sum_{t=0}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^p.$$



证明: 设 U 表示将 p 个物体放入 k 个盒子: B_1, B_2, \dots, B_k 的所有方案作成的集合, A_i 表示其中第 i 个盒子 B_i 为空集的方案作成的集合。则

$$S^{\#}(p, k) = |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \dots \cap \bar{A}_k|.$$

对任意 $1 \leq t \leq k$, 集合

$$A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_t}$$

表示将 p 个物体放入 k 个可区分的盒子, 且其中 $B_{i_1}, B_{i_2}, \dots, B_{i_t}$ 是空盒的方案作成的集合。因此每一个物体都可以被放进剩下的 $k - t$ 个盒子中的任一个。从而

$$|A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_t}| = (k - t)^p.$$



证明: 设 U 表示将 p 个物体放入 k 个盒子: B_1, B_2, \dots, B_k 的所有方案作成的集合, A_i 表示其中第 i 个盒子 B_i 为空集的方案作成的集合。则

$$S^\#(p, k) = |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \dots \cap \bar{A}_k|.$$

对任意 $1 \leq t \leq k$, 集合

$$A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_t}$$

表示将 p 个物体放入 k 个可区分的盒子, 且其中 $B_{i_1}, B_{i_2}, \dots, B_{i_t}$ 是空盒的方案作成的集合。因此每一个物体都可以被放进剩下的 $k - t$ 个盒子中的任一个。从而

$$|A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_t}| = (k - t)^p.$$



由容斥原理可知,

$$\begin{aligned} S^{\#}(p, k) &= |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \cdots \cap \bar{A}_k| \\ &= |U| - \sum_{i=1}^k |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq k} |A_i \cap A_j| + \cdots + (-1)^k |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_k| \\ &= k^p - \binom{k}{1} (k-1)^p + (-1)^2 \binom{k}{2} (k-2)^p + \cdots + (-1)^k (k-k)^p \\ &= \sum_{t=0}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^p. \end{aligned}$$

■



定义 3.7

将一个 p -元集划分成非空子集的方法数称为*Bell*数, 记为 B_p , 即

$$B_p = S(p, 0) + S(p, 1) + \cdots + S(p, p).$$

例 3.8

$$\begin{aligned} B_0 &= 1, & B_1 &= 1, & B_2 &= 2, & B_3 &= 5 \\ B_4 &= 15, & B_5 &= 52, & B_6 &= 203, & B_7 &= 877. \end{aligned}$$



定义 3.7

将一个 p -元集划分成非空子集的方法数称为*Bell*数, 记为 B_p , 即

$$B_p = S(p, 0) + S(p, 1) + \cdots + S(p, p).$$

例 3.8

$$\begin{aligned} B_0 &= 1, & B_1 &= 1, & B_2 &= 2, & B_3 &= 5 \\ B_4 &= 15, & B_5 &= 52, & B_6 &= 203, & B_7 &= 877. \end{aligned}$$



定理 3.9

对 $p \geq 1$, 有

$$B_p = \binom{p-1}{0} B_0 + \binom{p-1}{1} B_1 + \cdots + \binom{p-1}{p-1} B_{p-1}.$$

证明: 设 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$. X 表示 P 的所有划分作成的集合. 则 $|X| = B_p$. 对任意 $1 \leq i \leq p$, 令

$$X_i = \{\sigma \in X \mid \text{在划分 } \sigma \text{ 中 } a_p \text{ 所在的部分有 } i \text{ 个元素}\}$$

则

$$X = X_1 \uplus X_2 \uplus \cdots \uplus X_p.$$



定理 3.9

对 $p \geq 1$, 有

$$B_p = \binom{p-1}{0} B_0 + \binom{p-1}{1} B_1 + \cdots + \binom{p-1}{p-1} B_{p-1}.$$

证明: 设 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$. X 表示 P 的所有划分作成的集族。则 $|X| = B_p$. 对任意 $1 \leq i \leq p$, 令

$$X_i = \{\sigma \in X \mid \text{在划分 } \sigma \text{ 中 } a_p \text{ 所在的部分有 } i \text{ 个元素}\}$$

则

$$X = X_1 \uplus X_2 \uplus \cdots \uplus X_p.$$



对任意 $1 \leq i \leq p$, X_i 中的划分可以通过以下步骤得到:

- 首先在除去 a_p 以外的 $p-1$ 个元素中任意选 $i-1$ 个与 a_p 一起构成一个部分 A ;
- 选定剩下的 $p-i$ 元集的一个划分, 将 A 加入这个划分, 得到 X_i 的一个划分。

因此

$$|X_i| = \binom{p-1}{i-1} B_{p-i} = \binom{p-1}{p-i} B_{p-i}.$$

从而

$$\begin{aligned} B_p &= |X| = |X_1| + |X_2| + \cdots + |X_p| \\ &= \binom{p-1}{p-1} B_{p-1} + \binom{p-1}{p-2} B_{p-2} + \cdots + \binom{p-1}{0} B_0. \end{aligned}$$

■



定义 3.10

设

$$[n]_p = \sum_{k=0}^p (-1)^{p-k} s(p, k) n^k,$$

则称 $s(p, k)$ 为第一类Stirling数.



例 3.11

$$[n]_0 = 1;$$

$$[n]_1 = n;$$

$$[n]_2 = n(n-1) = n^2 - n;$$

$$[n]_3 = n(n-1)(n-2) = n^3 - 3n^2 + 2n;$$

$$[n]_4 = n(n-1)(n-2)(n-3) = n^4 - 6n^3 + 11n^2 - 6n$$

所以,

$$s(0, 0) = 1;$$

$$s(1, 0) = 0, s(1, 1) = 1;$$

$$s(2, 0) = 0, s(2, 1) = 1, s(2, 2) = 1;$$

$$s(3, 0) = 0, s(3, 1) = 2, s(3, 2) = 3, s(3, 3) = 1;$$

$$s(4, 0) = 0, s(4, 1) = 6, s(4, 2) = 11, s(4, 3) = 6, s(4, 4) = 1.$$



定理 3.12

设 $1 \leq k \leq p - 1$, 则

$$s(p, k) = s(p - 1, k - 1) + (p - 1)s(p - 1, k).$$



证明: 由于

$$[n]_p = \sum_{k=0}^p (-1)^{p-k} s(p, k) n^k,$$

因此,

$$\begin{aligned} [n]_p &= [n]_{p-1}(n - (p-1)) \\ &= (n - (p-1)) \sum_{k=0}^{p-1} (-1)^{p-1-k} s(p-1, k) n^k \\ &= \sum_{k=0}^{p-1} (-1)^{p-1-k} s(p-1, k) n^{k+1} + \sum_{k=0}^{p-1} (-1)^{p-k} (p-1) s(p-1, k) n^k \\ &= \sum_{k=1}^p (-1)^{p-k} s(p-1, k-1) n^k + \sum_{k=0}^{p-1} (-1)^{p-k} (p-1) s(p-1, k) n^k. \end{aligned}$$

比较 n^k 的系数即可完成证明。 ■



定理 3.13

第一类Stirling数 $s(p, k)$ 是将 p 个物体排成 k 个非空循环排列的方法数。

证明: 设将 p 个物体排成 k 个非空的循环排列的方法数为 $s^*(p, k)$, 则

$$s^*(p, p) = 1, \quad p \geq 1$$

$$s^*(p, 0) = 0, \quad p \geq 1.$$

因此只需证明对 $1 \leq k \leq p - 1$, 有

$$s^*(p, k) = s^*(p - 1, k - 1) + (p - 1)s^*(p - 1, k).$$

令 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$, 当 $1 \leq k \leq p - 1$ 时, P 的满足条件的排法可以分成互不相交的两类:



定理 3.13

第一类Stirling数 $s(p, k)$ 是将 p 个物体排成 k 个非空循环排列的方法数。

证明: 设将 p 个物体排成 k 个非空的循环排列的方法数为 $s^*(p, k)$, 则

$$s^*(p, p) = 1, \quad p \geq 1$$

$$s^*(p, 0) = 0, \quad p \geq 1.$$

因此只需证明对 $1 \leq k \leq p - 1$, 有

$$s^*(p, k) = s^*(p - 1, k - 1) + (p - 1)s^*(p - 1, k).$$

令 $P = \{a_1, a_2, \dots, a_p\}$, 当 $1 \leq k \leq p - 1$ 时, P 的满足条件的排法可以分成互不相交的两类:



- 第一类：在这一类的排法中，元素 a_p 单独地形成一个循环排列；
- 第二类：在这一类的排法中，元素 a_p 和其它元素一起形成一个循环排列。

第一类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 $k-1$ 个非空循环排列，然后加上只有 a_p 的循环排列；

第二类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 k 个非空循环排列，然后将 a_p 加入到这 k 个循环排列中的任意一个中，共有 $p-1$ 种加入方式。



- 第一类：在这一类的排法中，元素 a_p 单独地形成一个循环排列；
- 第二类：在这一类的排法中，元素 a_p 和其它元素一起形成一个循环排列.

第一类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 $k-1$ 个非空循环排列，然后加上只有 a_p 的循环排列；

第二类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 k 个非空循环排列，然后将 a_p 加入到这 k 个循环排列中的任意一个中，共有 $p-1$ 种加入方式。



- 第一类：在这一类的排法中，元素 a_p 单独地形成一个循环排列；
- 第二类：在这一类的排法中，元素 a_p 和其它元素一起形成一个循环排列.

第一类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 $k-1$ 个非空循环排列，然后加上只有 a_p 的循环排列；

第二类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 k 个非空循环排列，然后将 a_p 加入到这 k 个循环排列中的任意一个中，共有 $p-1$ 种加入方式。



- 第一类：在这一类的排法中，元素 a_p 单独地形成一个循环排列；
- 第二类：在这一类的排法中，元素 a_p 和其它元素一起形成一个循环排列。

第一类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 $k-1$ 个非空循环排列，然后加上只有 a_p 的循环排列；

第二类中的排法可以看成是先将集合

$$\{a_1, a_2, \dots, a_{p-1}\}$$

中的元排成 k 个非空循环排列，然后将 a_p 加入到这 k 个循环排列中的任意一个中，共有 $p-1$ 种加入方式。



因此第一类的排法有 $s^*(p-1, k-1)$ 个，而第二类中的排法有 $(p-1)s^*(p-1, k)$ 个，故

$$s^*(p, k) = s^*(p-1, k-1) + (p-1)s^*(p-1, k).$$





作业:

- P_{195} : 习题6
- P_{195} : 习题7
- P_{195} : 习题8
- P_{196} : 习题11
- P_{196} : 习题12
- P_{196} : 习题15
- P_{196} : 习题19