

Stirling 数——理论

定义 1

对于正整数 $n \geq k$ 定义 $c(n, k)$ 为 n 元对称群 S_n 中恰含 k 个轮换 (即恰可写成 k 个不交轮换的乘积) 的置换个数 (注意, 不动点也看做一个轮换)。称 $s(n, k) = (-1)^{n-k} c(n, k)$ 为 **第一类 Stirling 数**, 也常常称 $c(n, k)$ 为 **无符号的第一类 Stirling 数**

置 $c(0, 0) = 1$ 以及当 $n \geq 1$ 时, $c(n, 0) = c(0, n) = 0$ 这显然是合理的。

引理 2

对任意 $n \geq 1, k \geq 1, c(n, k)$ 满足递推关系 $c(n, k) = (n-1)c(n-1, k) + c(n-1, k-1)$.

证明

设置换 σ 是 S_n 中恰有 k 个轮换的置换。若 $\sigma(n) = n$ 则 n 在 σ 中为一个单独的轮换, 从而这样的 σ 的个数等于 S_{n-1} 中恰有 $k-1$ 个轮换的置换个数, 即 $c(n-1, k-1)$ 。若 $\sigma(n) \neq n$ 则将轮换 σ 中的 n 去掉就得到 S_{n-1} 中含 k 个轮换的置换, 从而这样的 σ 的个数等于 S_{n-1} 中恰有 k 个轮换的置换个数的 $n-1$ 倍, 即 $(n-1)c(n-1, k)$ 。因此 $c(n, k) = (n-1)c(n-1, k) + c(n-1, k)$.

定理 3

$\{c(n, k)\}_{n=1}^{\infty}$ 满足如下的函数方程 $\sum_{k=1}^n c(n, k) x^k = x^{\overline{n}}$ 其中 $x^{\overline{n}} = x(x+1)\cdots(x+n-1)$ 为 x 的 n 次上升幂。

证明

对 n 用归纳法证明命题。当 $n=1$ 时, 命题即 $x = x$ 显然成立。

设 $n \geq 2$ 且命题对 $n-1$ 成立, 则对 n 由归纳假设及 $c(n, k)$ 的递推性质知, 对任意 $1 \leq k \leq n$ 有

$$\begin{aligned} & \sum_{k=1}^n c(n, k) x^k = \sum_{k=1}^n [(n-1)c(n-1, k) + c(n-1, k-1)] x^k \\ &= (n-1) \sum_{k=1}^n c(n-1, k) x^k + \sum_{k=1}^n c(n-1, k-1) x^k \\ &= (n-1) x^{\overline{n-1}} + x^{\overline{n-1}} = x^{\overline{n}} \end{aligned}$$

从而 $\sum_{k=1}^n c(n, k) x^k = x^{\overline{n}}$, 即命题对 n 成立。

由归纳原理知, 命题对一切正整数 n 成立, 即 $\{c(n, k)\}_{n=1}^{\infty}$ 满足定理中所述的函数方程。

很多情况下, 第一类 Stirling 数 $s(n, k)$ 往往比无符号的第一类数 $c(n, k)$ 更容易处理。针对 $\{s(n, k)\}_{n=1}^{\infty}$ 定理 3 相应的等价形式是下面的定理。

定理 4

$\{s(n,k)\}_{n=1}^{\infty}$ 满足如下的函数方程 $\sum_{k=1}^n s(n,k)x^k = x^{\underline{n}}$, 其中 $x^{\underline{n}} = x(x-1)\cdots(x-n+1)$.

证明

在定理 3 中, 用 $-x$ 代替 x 得 $\sum_{k=1}^n c(n,k)(-x)^k = (-x)(-x+1)\cdots(-x+n-1)$. 上式两边同时乘以 $(-1)^n$ 得 $\sum_{k=1}^n (-1)^n c(n,k)(-x)^k = x(x-1)\cdots(x-n+1)$, 即 $\sum_{k=1}^n s(n,k)x^k = x^{\underline{n}}$.

定义 5

对于正整数 n, k 定义 $S(n,k)$ 为把 $[n]$ 分成 k 个非空子集的划分个数, 称之为 **第二类 Stirling 数**.

置 $S(n,0) = S(0,n) = 0$ ($n \geq 1$) 及 $S(0,0) = 1$.

第二类 Stirling 数有着与第一类 Stirling 数对偶的递推关系。

引理 6

对任意 $n \geq 1, k \geq 1$ 第二类 Stirling 数 $S(n,k)$ 满足如下递推关系 $S(n,k) = kS(n-1,k) + S(n-1,k-1)$.

证明

把 $[n]$ 分成 k 个非空子集的划分简称为 $[n]$ 的一个 k -划分. 设 P 是 $[n]$ 的一个 k -划分. 若 n 在 P 中为一个单独的子集, 则这样的 P 的个数等于 $[n-1]$ 的 $(k-1)$ -划分个数, 即 $S(n-1,k-1)$. 若 n 在 P 中不是一个单独的子集, 则从 P 中去掉 n 可以得到一个 $[n-1]$ 的 k -划分, 而把 n 插入任意一个 $[n-1]$ 的 k -划分可得到 k 个不同的 $[n]$ 的 k -划分, 从而这样的 P 的个数等于 $[n-1]$ 的 k -划分个数的 k 倍, 即 $kS(n-1,k)$. 因此 $S(n,k) = kS(n-1,k) + S(n-1,k-1)$.

定理 7

$\{S(n,k)\}_{n=1}^{\infty}$ 满足如下的函数方程 $\sum_{k=1}^n S(n,k)x^{\underline{k}} = x^n$, 这里 $x^{\underline{k}} = x(x-1)\cdots(x-k+1)$.

证明

对 n 用归纳法证明命题. 当 $n=1$ 时, 命题即 $x = x$ 显然成立.

设 $n \geq 2$ 且命题对 $n-1$ 成立, 则对 n 由归纳假设及 $S(n,k)$ 的递推性质知 $\begin{aligned}$

$$\begin{aligned}
 x^n &= x^{n-1}x = \sum_{k=1}^{n-1} S(n-1, k)x^{\underline{k}}x \\
 &= \sum_{k=1}^{n-1} S(n-1, k)x^{\underline{k}}(x-k+k) \\
 &= \sum_{k=1}^{n-1} S(n-1, k)x^{\underline{k+1}} + \sum_{k=1}^{n-1} kS(n-1, k)x^{\underline{k}} \\
 &= \sum_{k=2}^n S(n-1, k-1)x^{\underline{k}} + \sum_{k=1}^{n-1} kS(n-1, k)x^{\underline{k}} \\
 &= \sum_{k=1}^n S(n-1, k-1)x^{\underline{k}} + \sum_{k=1}^n kS(n-1, k)x^{\underline{k}} \\
 &= \sum_{k=1}^n S(n, k)x^{\underline{k}}. \quad \text{\end{align}}
 \end{aligned}$$

由归纳原理知，命题对一切正整数 n 成立，即 $\{S(n, k)\}_{n=1}^{\infty}$ 满足定理中所述的函数方程。

注

设 x 为一个正整数，则有 x^n 个从 $[n]$ 到 $[x]$ 的映射；对 $[x]$ 的每个 k -子集 Y 有 $k!S(n, k)$ 个从 $[n]$ 到 Y 的满射。所以 $x^n = \sum_{k=1}^n \binom{x}{k} k! S(n, k) = \sum_{k=1}^n S(n, k)x^{\underline{k}}$ 。

定理 8

由两类 Stirling 数，定义 n 阶矩阵 $A = (a_{ij})_{n \times n} := (s(i, j))_{n \times n}$ 及 $B = (b_{ij})_{n \times n} := (S(i, j))_{n \times n}$ 则 $AB = BA = I$ 。

推论 9

两类 Stirling 数满足如下关系式 $\sum_{l=1}^n s(i, l)S(l, j) = \delta(i, j)$, $\sum_{l=1}^n s(i, l)s(l, j) = \delta(i, j)$ 。其中 $\delta(i, j) = [i=j]$ 。

定理 10

对任意正整数 n, k 有 $S(n, k) = \frac{1}{k!} \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} j^n (-1)^{k-j}$ 。

定理 11

$\{S(n, k)\}_{n=0}^{\infty}$ 的指数型生成函数为 $\sum_{n=0}^{\infty} \frac{S(n, k)}{n!} x^n = \frac{(e^x - 1)^k}{k!}$ 。

定理 12

令 $A(x), B(x)$ 分别表示数列 $\{a_n\}_{n=0}^{\infty}, \{b_n\}_{n=0}^{\infty}$ 的指数型生成函数，则下列三个命题等价：

- 对任意 $n \geq 0$ 有 $\displaystyle b_n = \sum_{i=0}^n S(n, i) a_i$;
- 对任意 $n \geq 0$ 有 $\displaystyle a_n = \sum_{i=0}^n s(n, i) b_i$;
- $B(x) = A(e^x - 1)$ 也即 $A(x) = B(\ln(1+x))$ 。

推论 13

$\{s(n,k)\}_{n=0}^{\infty}$ 的指数型生成函数为 $\sum_{n=0}^{\infty} \frac{s(n,k)}{n!} x^n = \frac{(\ln(1+x))^k}{k!}$.

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:lgwza:stirling_%E6%95%B0_%E7%90%86%E8%AE%BA

Last update: 2021/03/05 18:30

