

## 第六讲 生成函数与Bernoulli多项式

我们称

$$a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n + \cdots \text{ 或 } a_0 + a_1x + \frac{a_2}{2!}x^2 + \cdots + \frac{a_n}{n!}x^n + \cdots \quad (1)$$

为数列

$$a_0, a_1, \dots, a_n, \dots \quad (2)$$

的生成函数，这种生成函数是所谓形式幂级数，它可以像多项式那样作加，乘等运算，并约定

$$\begin{aligned} a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n + \cdots &= b_0 + b_1x + \cdots + b_nx^n + \cdots \\ \Leftrightarrow a_0 = b_0, a_1 = b_1, \dots, a_n = b_n, \dots \end{aligned}$$

我们关心的只是(1)中的系数，即数列(2)的性质，而不讨论(1)的收敛性.

第二类是将(有限的)正整数(或整数)数列

$$a_1, a_2, \dots, a_n \quad (3)$$

与函数

$$A_e(x) = x^{a_1} + x^{a_2} + \cdots + x^{a_n} \quad (4)$$

对应.(4)称为(3)的指数生成函数.

第一类生成函数中，最常见的便是

$$(1+x)^n = C_n^0 + C_n^1x + \cdots + C_n^n x^n.$$

用于研究二项式系数间的一些恒等式.

第二类生成函数主要用于涉及整数之和的一些问题.

设整数列  $a_1, a_2, \dots, a_m$  与  $b_1, b_2, \dots, b_n$  的生成函数分别是  $A_e(x)$  和  $B_e(x)$ ，则整数列

$$a_i + b_j (1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n)$$

的生成函数是  $A_e(x)B_e(x)$ ， $A_e(x)B_e(x)$  中  $x^k$  的系数就是  $a_i + b_j = k$  的解数.

例1. 设  $(1+x+x^2)^n = a_0 + a_1x + \cdots + a_{2n}x^{2n}$ ，证明

$$a_k - C_n^1 a_{k-1} + \cdots + (-1)^k C_n^k a_0 = \begin{cases} 0 & \text{若 } 3 \nmid k \\ (-1)^l C_n^l & \text{若 } k = 3l \end{cases}.$$

例2. 从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 中选出 $k$ 项的严格递增数列，每相邻两项的差不大于 $m$ ，且 $m(k-1) < n$ ，有多少种不同的选法？

例3. 从 $n$ 种不同的物品中取 $r$ 个，如果允许重复选取同一种物品，一共有多少种取法。

例4. 证明  $\sum_{i=0}^{n-1} (C_n^0 + C_n^1 + \dots + C_n^i)(C_n^{i+1} + C_n^{i+2} + \dots + C_n^n) = \frac{n}{2} C_{2n}^n$ .

例5. 设 $n > 1$ ，两个有理数的 $n$ 元集合（元素允许重复）

$\{a_1, a_2, \dots, a_n\} \neq \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ ，而集合 $\{a_i + a_j | 1 \leq i < j \leq n\} = \{b_i + b_j | 1 \leq i < j \leq n\}$ （这里的相等计入元素的重数）。证明： $n$ 是2的方幂。

例6. 用在多边形内部互不相交的对角线将凸多边形 $A_1 A_2 \dots A_n$ 分为 $n-2$ 个三角形，有多少种分法？

下面我们来介绍Bernoulli多项式，并剖析如何想到它！

对于数列 $\{a_n\}$ ， $S_n$ 表示其前 $n$ 项和。

若 $S_n$ 的表达式可求出，则 $n \geq 2$ 时， $a_n$ 可表为 $S_n - S_{n-1}$ ；反之，若 $a_n$ 能表为 $f(n) - f(n-1)$ ，则 $S_n = f(n) - f(0)$ . 因此求 $S_n$ 等同于将 $a_n$ 裂项为 $f(n) - f(n-1)$ . 裂项抵消法是数列求和的一般方法！

如何求 $1^k + 2^k + \dots + m^k (\forall k \in \mathbb{Z}^+)$ 呢？

对于某个具体的 $k$ ，我们可用待定系数法将 $n^k$ 裂项为 $f_k(n) - f_k(n-1)$ ，其中 $f_k(n)$ 为 $n$ 的 $k+1$ 次多项式，比方说 $f_1(n) = \frac{n(n+1)}{2}$ ， $f_2(n) = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ .  $k$ 越大，裂项越困难！

能否整体考虑呢？

利用恒等式 $e^t = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{t^n}{n!}$  有 $\{x^n\}_{n \in \mathbb{N}}$ 的生成函数为 $e^{xt} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{x^n}{n!} t^n$ .

对于每个 $n \in \mathbb{N}$ ，要将 $x^n$ 裂项为 $f_n(x+1) - f_n(x)$ 的形式，只要将 $e^{xt}$ 裂项！

由 $e^{(x+1)t} - e^{xt} = e^{xt}(e^t - 1)$ ，有 $e^{xt} = \frac{e^{(x+1)t}}{e^t - 1} - \frac{e^{xt}}{e^t - 1}$ ，

若令 $f(x) = \frac{e^{xt}}{e^t - 1}$ ，则 $e^{xt} = f(x+1) - f(x)$ ，若能将 $f(x)$ 展开为 $t$ 的幂级数

$f(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{a_n(x)}{n!} t^n$ ，则有 $x^n = a_n(x+1) - a_n(x)$ . 可惜的是 $\frac{e^{xt}}{e^t - 1}$ 不能展开为 $t$ 的幂级数，

这是因为 $\lim_{t \rightarrow 0} \frac{e^{xt}}{e^t - 1} = 1$ 不存在。

注意到 $\lim_{t \rightarrow 0} \frac{e^t - 1}{t} = 1$ ， $\frac{t \cdot e^{xt}}{e^t - 1}$ 可展开成 $t$ 的幂级数。

令  $\frac{t \cdot e^{xt}}{e^t - 1} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{B_n(x)}{n!} t^n$ , 则

$$\sum_{n=0}^{+\infty} \frac{B_n(x+1) - B_n(x)}{n!} t^n = t \cdot e^{xt} = t \cdot \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{x^n}{n!} t^n$$

比较  $t^{n+1}$  的系数, 有

$$x^n = \frac{1}{n+1} [B_{n+1}(x+1) - B_{n+1}(x)].$$

取  $x = 0$  知  $B_{n+1}(1) = B_{n+1}(0)$ ,

从而  $1^n + 2^n + \cdots + m^n = \frac{1}{n+1} (B_{n+1}(m+1) - B_{n+1}(0))$ ,  $B_n(x)$  称为 Bernoulli 多项式.

$B_n = B_n(0)$  称为 Bernoulli 数.

$B_0, B_1, \dots, B_n, \dots$  的生成函数为  $\frac{t}{e^t - 1}$ ,

$B_0(x), B_1(x), \dots$  的生成函数为  $\frac{te^{xt}}{e^t - 1}$ ,

$$\sum_{n=0}^{+\infty} \frac{B_n(x)}{n!} t^n = \frac{t}{e^t - 1} \cdot e^{xt} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{B_n}{n!} t^n \cdot \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{x^n}{n!} t^n,$$

比较两端  $t^n$  的系数, 得

$$B_n(x) = \sum_{k=0}^n C_n^k B_{n-k} x^k (n \geq 0) \quad (*)$$

因此  $B_n(x)$  是关于  $x$  的  $n$  次多项式.

若形式地定义  $(1+B)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k B_k$ , 则

当  $n \geq 2$  时

$$(1+B)^n = B_n,$$

从而有递推关系.

$$-nB_{n-1} = B_0 + C_n^1 B_1 + \cdots + C_n^{n-2} B_{n-2} (n \geq 2) \quad (**)$$

其中  $B_0 = 1, B_1 = -\frac{1}{2}$ .

当  $n \geq 3$  且  $n$  为奇数时,

$$B_n = 0,$$

由  $(**)$  有  $B_2 = \frac{1}{6}, B_4 = -\frac{1}{30}, B_6 = \frac{1}{42}, B_8 = -\frac{1}{30}, B_{10} = \frac{5}{66}, B_{12} = -\frac{691}{2730}$ ,

$$\text{由 } (*) \text{ 有 } B_0(x) = 1, \ B_1(x) = x - \frac{1}{2}, \ B_2(x) = x^2 - x + \frac{1}{6}, \ B_3(x) = x^3 - \frac{3}{2}x^2 + \frac{1}{2},$$

$$B_n'(x) = n \cdot B_{n-1}(x), \ \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{1}{n^{2k}} = (-1)^{k+1} \frac{(2\pi)^{2k}}{2 \cdot (2k)!} B_{2k}.$$