

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

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

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

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

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

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

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

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

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, \cdots, a_m 与 b_1, b_2, \cdots, 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

$$a_k - C_n^1a_{k-1} + \cdots + (-1)^k C_n^ka_0 = \begin{cases} 0 & \text{若 } 3 \nmid k \\ (-1)^l C_n^l & \text{若 } k = 3l \end{cases}.$$

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Bernouli多项式.

$B_n = B_n(0)$ 称为Bernoulli数.

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

$B_0(x), B_1(x), \cdots$ 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

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

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.

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

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

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

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