组 合 数 学

张 彪

天津师范大学

zhang@tjnu.edu.cn

第5章　生成函数

1. 引论
2. 形式幂级数
3. 生成函数的性质
4. 组合型分配问题的生成函数
5. 排列型分配问题的指数型生成函数

生成函数

引论

生成函数是一种既简单又有用的数学方法,它最早出现于19世纪初.

对于组合计数问题,生成函数是一种最重要的一般性处理方法.

它的中心思想是:

对于一个有限或无限数列

$$\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$$

用幂级数

$$A(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots$$

使之成为一个整体,

然后通过研究幂级数 $A(x)$, 导出数列 $\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$ 的构造和性质.

我们称 $A(x)$ 为序列 $\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$ 的生成函数, 并记为 $G\{a_n\}$.

引论

实际上, 在第 3 章中我们已经使用过生成函数方法. 组合数序列

$$\binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \cdots, \binom{n}{n}$$

的生成函数为

$$f_n(x) = \binom{n}{0} + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \cdots + \binom{n}{n}x^n.$$

由二项式定理知

$$f_n(x) = (1+x)^n.$$

通过对 $(1+x)^n$ 的运算, 可以导出一系列组合数的关系式, 例如

$$\sum_{i=0}^{n} \binom{n}{i} = 2^n$$

$$\sum_{i=1}^{n} i\binom{n}{i} = n \cdot 2^{n-1}$$

等等.

例1

投掷一次骰子,出现点数 $1, 2, \cdots, 6$ 的概率均为 $\frac{1}{6}$. 问连续投掷两次,出现的点数之和为 10 的概率有多少?连续投掷 10 次, 出现的点数之和为 30 的概率又是多少?

例1

投掷一次骰子,出现点数 $1, 2, \cdots, 6$ 的概率均为 $\frac{1}{6}$. 问连续投掷两次,出现的点数之和为 10 的概率有多少?连续投掷 10 次, 出现的点数之和为 30 的概率又是多少?

一次投掷出现的点数有 6 种可能. 连续两次投掷得到的点数构成二元数组 $(i, j)(1 \leqslant i, j \leqslant 6)$, 共有 $6^2 = 36$ 种可能.

由枚举法,两次出现的点数之和为 10 的有 3 种可能:

$$(4, 6), (5, 5), (6, 4),$$

所以概率为 $\frac{3}{36} = \frac{1}{12}$.

例1

投掷一次骰子,出现点数 $1,2,\cdots,6$ 的概率均为 $\frac{1}{6}$. 问连续投掷两次,出现的点数之和为 10 的概率有多少?连续投掷 10 次, 出现的点数之和为 30 的概率又是多少?

一次投掷出现的点数有 6 种可能. 连续两次投掷得到的点数构成二元数组 $(i,j)(1\leqslant i,j\leqslant 6)$, 共有 $6^2=36$ 种可能.

由枚举法,两次出现的点数之和为 10 的有 3 种可能:

$$(4,6),(5,5),(6,4),$$

所以概率为 $\frac{3}{36}=\frac{1}{12}$.

如果问题是连续投掷 10 次,其点数之和为 30 的概率有多少,这时就不那么简单了.

这是由于 10 个数之和为 30 的可能组合方式很多, 难以一一列举, 要解决这个问题,只能另辟新径.

解 我们用多项式

$$x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6$$

表示投掷一次可能出现点数 $1,2,\cdots,6$, 观察

$$\left(x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6\right)\left(x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6\right).$$

从两个括号中分别取出 x^m 和 x^n,使

$$x^m\cdot x^n=x^{10},$$

即是两次投掷分别出现点数 m,n, 且 $m+n=10$. 由此得出, 展开式中 x^{10} 的系数就是满足条件的方法数. 同理, 连续投掷 10 次, 其和为 30 的方法数为

$$\left(x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6\right)^{10}$$

中 x^{30} 的系数.

而

$$
\begin{aligned}
&\left(x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6\right)^{10} \\
=&x^{10}\left(1-x^6\right)^{10}(1-x)^{-10} \\
=&x^{10}\cdot\sum_{i=0}^{10}(-1)^i\binom{10}{i}x^{6i}\cdot\sum_{i=0}^{\infty}\binom{10-1+i}{i}x^i
\end{aligned}
$$

所以, x^{30} 的系数为

$$
\binom{29}{20}-\binom{23}{14}\binom{10}{1}+\binom{17}{8}\binom{10}{2}-\binom{11}{2}\binom{10}{3}=2930455.
$$

故所求概率为

$$
\frac{2930455}{6^{10}}\approx 0.0485
$$

数列

$$\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$$

的生成函数是幂级数

$$A(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots$$

由于只有收敛的幂级数才有解析意义,并可以作为函数进行各种运算, 这样就有了级数收敛性的问题.

为了解决这个问题, 我们从代数的观点引入形式幂级数的概念.

形式幂级数

我们称幂级数 (5.2.2) 是形式幂级数, 其中的 x 是未定元,看作是抽象符号.

对于实数域 $\mathbb{R}$ 上的数列$\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$, x 是 $\mathbb{R}$ 上的未定元,表达式

$$A(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots$$

称为 $\mathbb{R}$ 上的形式幂级数.

一般情况下,形式幂级数被认为是形式的, x 只是一个抽象符号, 并不需要对 x 赋予具体数值, 因而就不需要考虑它的收敛性.

在这样定义下, 解析收敛不是问题, 对于$\sum_{n\geq 0} n!x^n$, 除了在$x = 0$处外没有其他点收敛, 我们也可讨论形式幂级数.

定义 2.1

设 $A(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ 与 $B(x) = \sum_{k=0}^{\infty} b_k x^k$ 是 $\mathbb{R}$ 上的两个形式幂级数,若对任意 $k \geqslant 0$,有 $a_k = b_k$, 则称 $A(x)$ 与 $B(x)$ 相等,记作 $A(x) = B(x)$.

我们用符号

$$\mathbb{R}[[x]] = \left\{ \sum_{n\geq 0} a_n x^n \mid a_n \in \mathbb{R} \text{ for all } n \geq 0 \right\}$$

表示形式幂级数的集合. 这个集合是代数, 称为 形式幂级数的代数, 加法、数乘、乘法规则定义如下

$$\sum_{n\geq 0} a_n x^n + \sum_{n\geq 0} b_n x^n = \sum_{n\geq 0} (a_n + b_n) x^n,$$

$$c \sum_{n\geq 0} a_n x^n = \sum_{n\geq 0} (c a_n) x^n,$$

$$\sum_{n\geq 0} a_n x^n \cdot \sum_{n\geq 0} b_n x^n = \sum_{n\geq 0} c_n x^n,$$

其中 $c \in \mathbb{R}$ 且

$$c_n = \sum_{k=0}^{n} a_k b_{n-k}.$$

定理 2.2

对 $\mathbb{R}[[x]]$ 中的任意一个元素 $A(x)=\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ 有乘法逆元当且仅当 $a_0 \neq 0$.

证明.

一方面，假设$A(x)B(x)=1$，其中$B(x)=\sum_n b_n x^n$.

比较两边的常数项得到 $a_0 b_0 = 1$，因而$a_0 \neq 0$.

另一方面，假设$a_0 \neq 0$. 我们构造逆$g(x)=\sum_n b_n x^n$，满足 $f(x)g(x)=1$.

比较两边x^n系数，有$a_0 b_0 = 1$ ，且当$n \geq 1$时，

$$a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \cdots + a_n b_0 = 0.$$

因为$a_0 \neq 0$，所以 $b_0 = 1/a_0$. 类似地，当 $n \geq 1$时，我们可以在上式中解出b_n ，通过给出其递推关系. 这样我们就确定了$B(x)$. □

考虑 $A(x)=\sum_n a_n x^n$与$B(x)$的 复合 为

$$A(B(x))=\sum_{n\geq 0} a_n B(x)^n.$$

上式右边是关于形式幂级数的无限求和, 而不仅仅是形式变量.

为讨论这样的和, 需要在 $\mathbb{C}[[x]]$中引入收敛的概念. (略)

定理 2.3

给定 $A(x), B(x)\in\mathbb{R}[[x]]$, 复合 $A(B(x))$存在当且仅当 $A(x)$为多项式 或者 $B(x)$常数项为*0*.

(证明略)

因此, 不存在形式幂级数 e^{x+1}.

在整环 $\mathbb{R}[[x]]$ 上还可以定义形式导数.

定理 2.4

对于任意 $A(x)=\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k \in \mathbb{R}[[x]]$,规定

$$\mathrm{D}A(x) \equiv \sum_{k=1}^{\infty} k a_k x^{k-1}$$

称 $\mathrm{D}A(x)$ 为 $A(x)$ 的形式导数.

$A(x)$ 的 n 次形式导数可以递归地定义为

$$\begin{cases} \mathrm{D}^0 A(x) \equiv A(x) \\ \mathrm{D}^n A(x) \equiv \mathrm{D}\left(\mathrm{D}^{n-1} A(x)\right) \quad (n \geqslant 1) \end{cases}$$

形式导数满足如下规则:

(1) $\mathrm{D}[\alpha A(x)+\beta B(x)]=\alpha \mathrm{D}A(x)+\beta \mathrm{D}B(x)$

(2) $\mathrm{D}[A(x)\cdot B(x)]=A(x)\mathrm{D}B(x)+B(x)\mathrm{D}A(x)$

(3) $\mathrm{D}\left(A^n(x)\right)=nA^{n-1}(x)\mathrm{D}A(x)$

证明 证明规则(1) 由定义可以直接得出,而规则 (3) 则是规则 (2) 的推论. 现证明规则 (2). 显然有

$$
\begin{aligned}
\mathrm{D}[A(x)\cdot B(x)] &= \mathrm{D}\sum_{k=0}^{\infty}\left(\sum_{i+j=k} a_i b_j\right) x^k = \sum_{k=1}^{\infty} k\left(\sum_{i+j=k} a_i b_j\right) x^{k-1} \\
&= \sum_{k=1}^{\infty}\sum_{i+j=k} (i+j) a_i b_j x^{i+j-1} \\
&= \sum_{k=1}^{\infty}\sum_{i+j=k} \left(i a_i x^{i-1}\right) b_j x^j + \sum_{k=1}^{\infty}\sum_{i+j=k} \left(a_i x^i\right)\left(j b_j x^{j-1}\right) \\
&= \left(\sum_{i=1}^{\infty} i a_i x^{i-1}\right)\left(\sum_{j=0}^{\infty} b_j x^j\right) + \left(\sum_{i=0}^{\infty} a_i x^i\right)\left(\sum_{j=1}^{\infty} j b_j x^{j-1}\right) \\
&= A(x)\mathrm{D}B(x) + B(x)\,\mathrm{D}\,A(x). \qquad \square
\end{aligned}
$$

由此可知,形式导数满足微积分中求导运算的规则.

当某个形式幂级数在某个范围内收敛时,形式导数就是微积分中的求导运算.

为了书写方便, 以后用 $A'(x)$, $A''(x), \cdots$ 分别代表 $\mathrm{D}A(x), \mathrm{D}^{(2)}A(x), \cdots$.

设数列 $\{a_0, a_1, a_2, \cdots\}$ 的生成函数为 $A(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$,

数列 $\{b_0, b_1, b_2, \cdots\}$ 的生成函数为 $B(x) = \sum_{k=0}^{\infty} b_k x^k$.

我们可以得到生成函数的如下一些性质:

性质 1

若

$$b_k = \begin{cases} 0 & (k < \ell) \\ a_{k-\ell} & (k \geqslant \ell) \end{cases}$$

则

$$B(x) = x^{\ell} \cdot A(x).$$

性质 2

若 $b_k = a_{k+l}$, 则

$$B(x) = \frac{1}{x^i} \left(A(x) - \sum_{k=0}^{l-1} a_k x^k \right).$$

性质 3

若 $b_k = \sum_{i=0}^{k} a_i$, 则 $B(x) = \frac{A(x)}{1-x}$.

性质 3

若 $b_k = \sum_{i=0}^{k} a_i$, 则 $B(x) = \frac{A(x)}{1-x}$.

证明 由假设条件,有

$$\begin{aligned} b_0 &= a_0, \\ b_1 x &= a_0 x + a_1 x \\ b_2 x^2 &= a_0 x^2 + a_1 x^2 + a_2 x^2 \\ &\cdots\cdots, \\ b_k x^k &= a_0 x^k + a_1 x^k + a_2 x^k + \cdots + a_k x^k, \\ &\cdots\cdots \end{aligned}$$

把以上各式的两边分别相加,得

$$\begin{aligned} B(x) &= a_0\left(1 + x + x^2 + \cdots\right) + a_1 x\left(1 + x + x^2 + \cdots\right) \\ &\quad + a_2 x^2\left(1 + x + x^2 + \cdots\right) + \cdots \\ &= \left(a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots\right)\left(1 + x + x^2 + \cdots\right) \\ &= \frac{A(x)}{1-x} \end{aligned}$$

性质 4

若 $b_k = ka_k$, 则

$$B(x) = xA'(x).$$

性质 4

若 $b_k = ka_k$, 则

$$B(x) = xA'(x).$$

证明 由 $A'(x)$ 的定义知

$$xA'(x) = x\sum_{k=1}^{\infty} ka_k x^{k-1} = \sum_{k=0}^{\infty} ka_k x^k = \sum_{k=0}^{\infty} b_k x^k = B(x).$$

性质 5

若 $c_k = \alpha a_k + \beta b_k$,则
$$C(x) \equiv \sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k = \alpha A(x) + \beta B(x).$$

性质 6

若 $c_k = a_0 b_k + a_1 b_{k-1} + \cdots + a_k b_0$, 则
$$C(x) \equiv \sum_{k=0}^{\infty} c_k x^k = A(x) \cdot B(x).$$

这两个性质可由形式幂级数的数乘、加法及乘法运算的定义直接得出.

利用这些性质,我们可以求某些数列的生成函数,也可以计算数列的和. 下面列出常见的几个数列的生成函数:

(1) $G\{1\}=\frac{1}{1-x}$;

(2) $G\left\{a^{k}\right\}=\frac{1}{1-a x}$;

(3) $G\{k\}=\frac{x}{(1-x)^{2}}$;

(4) $G\{k(k+1)\}=\frac{2 x}{(1-x)^{3}}$;

(5) $G\left\{k^{2}\right\}=\frac{x(1+x)}{(1-x)^{3}}$;

(6) $G\{k(k+1)(k+2)\}=\frac{6 x}{(1-x)^{4}}$;

(7) $G\left\{\frac{1}{k!}\right\}=\mathrm{e}^{x}$;

(8) $G\left\{\binom{\alpha}{k}\right\}=(1+x)^{\alpha}$;

(9) $G\left\{\binom{n+k}{k}\right\}=\frac{1}{(1-x)^{n+1}}$.

下面证明其中的几个生成函数,而生成函数(8) 和(9) 可参见定理 3.1.2 及其分析.

证明 (3)

$$G\{k\} = \sum_{k=1}^{\infty} kx^k = x\sum_{k=1}^{\infty} kx^{k-1}$$
$$= x\left(\sum_{k=0}^{\infty} x^k\right)' = x\left(\frac{1}{1-x}\right)' = \frac{x}{(1-x)^2}.$$

(4)

$$G\{k(k+1)\} = \sum_{k=1}^{\infty}(k+1)kx^k = \left(x\sum_{k=1}^{\infty} kx^k\right)'$$
$$= \left(\frac{x^2}{(1-x)^2}\right)' = \frac{2x}{(1-x)^3}$$

或者

$$G\{k(k+1)\} = x^2\sum_{k=2}^{\infty} k(k-1)x^{k-2} = x^2\left(\sum_{k=0}^{\infty} x^k\right)''$$
$$= x^2\left(\frac{1}{1-x}\right)'' = \frac{2x}{(1-x)^3}$$

(5)

$$G\left\{k^2\right\} = \sum_{k=1}^{\infty} k^2 x^k = \sum_{k=1}^{\infty}(k+1)kx^k - \sum_{k=1}^{\infty} kx^k$$
$$= \frac{2x}{(1-x)^3} - \frac{x}{(1-x)^2}$$
$$= \frac{x(1+x)}{(1-x)^3}$$

或者

$$G\left\{k^2\right\} = x\left(\sum_{k=1}^{\infty} kx^k\right)' = x\left(G\{k\}\right)'$$
$$= x\left(\frac{x}{(1-x)^2}\right)'$$
$$= \frac{x(1+x)}{(1-x)^3}$$

利用生成函数的性质,可以求出一些序列以及一些序列的和, 下面的两个例子说明了一些求解方法. 利用生成函数的性质,可以求出一些序列以及一些序列的和, 下面的两个例子说明了一些求解方法.

例 3.1

已知 $\{a_n\}$ 的生成函数为

$$A(x) = \frac{2 + 3x - 6x^2}{1 - 2x},$$

求 a_n.

例 3.1

已知 $\{a_n\}$ 的生成函数为

$$A(x) = \frac{2+3x-6x^2}{1-2x},$$

求 a_n.

解 用部分分式的方法得

$$A(x) = \frac{2+3x-6x^2}{1-2x} = \frac{2}{1-2x} + 3x,$$

而

$$\frac{2}{1-2x} = 2\sum_{n=0}^{\infty} 2^n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} 2^{n+1} x^n.$$

所以有

$$a_n = \begin{cases} 2^{n+1} & (n \neq 1) \\ 2^2 + 3 = 7 & (n = 1) \end{cases}$$

例 3.2

计算级数

$$1^2 + 2^2 + \cdots + n^2$$

的和.

例 3.2

计算级数

$$1^2 + 2^2 + \cdots + n^2$$

的和.

解 由前面列出的第(5) 个数列的生成函数知,数列 $\{n^2\}$ 的生成函数为

$$A(x) = \frac{x(1+x)}{(1-x)^3} = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k,$$

此处, $a_k = k^2$. 令

$$b_n = 1^2 + 2^2 + \cdots + n^2,$$

则

$$b_n = \sum_{k=1}^{n} a_k.$$

因此, 数列 $\{b_n\}$ 的生成函数为

$$\begin{aligned} B(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = \frac{A(x)}{1-x} = \frac{x(1+x)}{(1-x)^4} \\ = \left(x + x^2\right) \sum_{k=0}^{\infty} \binom{k+3}{k} x^k. \end{aligned}$$

比较等式两边 x^n 的系数, 得

$$\begin{aligned} b_n = 1^2 + 2^2 + \cdots + n^2 &= \binom{n+2}{3} + \binom{n-1}{3} \\ &= \binom{n+2}{n-1} + \binom{n+1}{n-2} \\ &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}. \end{aligned}$$

组合数的生成函数

本节介绍组合数序列的生成函数, 进而介绍如何用生成函数来求解组合型分配问题.

我们在前面几章中讨论过三种不同类型的组合问题:

(1) 求 $\{a_1, a_2, \cdots, a_n\}$ 的 k 组合数;

(2) 求 $\{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \cdots, \infty \cdot a_n\}$ 的 k 组合数;

(3) 求 $\{3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的 10 组合数.

其中,问题(1) 是普通集合的组合问题;

问题 (2) 转化为不定方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_n = k$ 的非负整数解的个数问题;

问题(3) 是利用容斥原理在 $M=\{\infty\cdot a,\infty\cdot b,,\infty\cdot c\}$ 中求不满足下述三个性质：

$P_1: 10$ 组合中 a 的个数大于或等于 4；

$P_2: 10$ 组合中 b 的个数大于或等于 5；

$P_3: 10$ 组合中 c 的个数大于或等于 6

的 10 组合数,它们在解题方法上各不相同.

下面我们将看到,引入生成函数的概念后, 上述三类组合问题可以统一地处理.

问题(2)的解决

我们先从问题(2) 开始.令

$$M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$$

的 k 组合数为 b_k. 考虑 n 个形式幂级数的乘积

$$\underbrace{\left(1+x+x^2+\cdots\right)\left(1+x+x^2+\cdots\right)\cdots\left(1+x+x^2+\cdots\right)}_{n\text{ 组}}$$

它的展开式中,每一个 x^k 均为

$$x^{m_1}x^{m_2}\cdots x^{m_n}=x^k \quad (m_1+m_2+\cdots+m_n=k)$$

其中 $x^{m_1},x^{m_2},\cdots,x^{m}$ 分别取自代表 a_1 的第一个括号, 代表 a_2 的第二个括号, $\cdots\cdots$, 代表 a_n 的第 n 个括号 ; $m_1,m_2,\cdots,m_n$ 分别表示取 $a_1,a_2,\cdots,a_n$ 的个数.

于是,每个 x^k 都对应着多重集合 M 的一个 k 组合.

问题(2)的解决

因此

$$\left(1+x+x^2+\cdots\right)^n$$

中 x^k 的系数就是 M 的 k 组合数 b_k. 由此得出序列 $\{b_k\}$ 的生成函数为

$$\left(1+x+x^2+\cdots\right)^n = \frac{1}{(1-x)^n}.$$

从而

$$b_k = \binom{n-1+k}{k}.$$

这时,我们再次得到了第 2 章中多重集合 M 的 k 组合数的公式,只不过现在是用生成函数获得的.

问题(3)的解决

用生成函数方法解问题 (3) 尤为简单. 将 $\{3\cdot a, 4\cdot b, 5\cdot c\}$ 的 k 组合数记为 b_k, $\{b_k\}$ 的生成函数就是

$$\left(1+x+x^2+x^3\right)\left(1+x+x^2+x^3+x^4\right)\left(1+x+x^2+x^3+x^4+x^5\right).$$

其原因是展开式中的 x^k 必定为

$$x^{m_i}x^{m_2}x^{m_3}=x^k \quad \left(m_1+m_2+m_3=k\right).$$

由于 $x^{m_i}, x^{m_2}, x^{m_3}$ 分别取自第一、第二.第三个括号,故 $0\leqslant m_1\leqslant 3, 0\leqslant m_2\leqslant 4,\ 0\leqslant m_3\leqslant 5$, 于是每个 x^k 对应集合 $\{3\cdot a, 4\cdot b, 5\cdot c\}$ 的一个 k 组合. 特别令 $k=10$,则

$$\begin{aligned}
&\left(1+x+x^2+x^3\right)\cdot\left(1+x+x^2+x^3+x^4\right)\cdot\left(1+x+x^2+x^3+x^4+x^5\right)\\
=&\left(1-x^4\right)\cdot\left(1-x^5\right)\cdot\left(1-x^6\right)\cdot\frac{1}{(1-x)^3}\\
=&\left(1-x^4-x^5-x^6+x^9+x^{10}+x^{11}-x^{15}\right)\cdot\sum_{n=0}^{\infty}\binom{n+2}{n}x^n.
\end{aligned}$$

问题(3)的解决

所以, x^{10} 的系数 b_{10} 为

$$\begin{aligned} b_{10} =& \binom{10+2}{10} - \binom{6+2}{6} - \binom{5+2}{5} - \binom{4+2}{4} + \binom{1+2}{1} + \binom{0+2}{0} \\ =& 6 \end{aligned}$$

与第 4 章中用容斥原理得到的结果相同.

在普通集合 $\{a_1, a_2, \cdots, a_n\}$ 的 k 组合中, $a_i (1 \leqslant i \leqslant n)$ 或者出现或者不出现,故该集合的 k 组合数序列 $\{b_k\}$ 的生成函数为

$$(1+x)^n = \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k},$$

从而

$$b_k = \binom{n}{k}.$$

定理 4.1

设从 n 元集合 $S=\{a_1,a_2,\cdots,a_n\}$ 中取 k 个元素的组合数为 b_k, 若限定元素 a_i 出现的次数集合为 $M_i(1\leqslant i\leqslant n)$, 则该组合数序列的生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m\in M_i}x^m\right).$$

定理 4.1

设从 n 元集合 $S=\{a_1,a_2,\cdots,a_n\}$ 中取 k 个元素的组合数为 b_k, 若限定元素 a_i 出现的次数集合为 $M_i(1\leqslant i\leqslant n)$, 则该组合数序列的生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m\in M_i}x^m\right).$$

例 4.1

求多重集合 $M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$ 的每个 a_i 至少出现一次的 k 组合数 b_k.

解 由定理 5.4.1 知

$$M_i = \{1, 2, 3, \cdots\} \quad (1 \leqslant i \leqslant n)$$

于是

$$\begin{aligned} G\{b_k\} &= \left(x + x^2 + x^3 + \cdots\right)^n \\ &= x^n \cdot \frac{1}{(1-x)^n} \\ &= \sum_{i=0}^{\infty} \binom{n-1+i}{i} x^{n+i} \\ &= \sum_{k=n}^{\infty} \binom{k-1}{k-n} x^k \\ &= \sum_{k=n}^{\infty} \binom{k-1}{n-1} x^k, \end{aligned}$$

所以

$$b_k = \begin{cases} 0 & (k < n) \\ \binom{k-1}{n-1} & (k \geqslant n) \end{cases}$$

组合型分配问题的生成函数

定理 4.2

把 k 个相同的球放人 n 个不同的盒子 $a_1, a_2, \cdots, a_n$ 中, 限定盒子 a_i 的容量集合为 $M_i(1 \leqslant i \leqslant n)$, 则其分配方案数的生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m \in M_i} x^m\right).$$

定理 4.2

把 k 个相同的球放人 n 个不同的盒子 $a_1, a_2, \cdots, a_n$ 中, 限定盒子 a_i 的容量集合为 $M_i(1 \leqslant i \leqslant n)$, 则其分配方案数的生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m \in M_i} x^m\right).$$

证明 不妨设盒子 $a_1, a_2, \cdots, a_n$ 中放人的球数分别为 $x_1, x_2, \cdots, x_n$,则

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_n = k \quad (x_i \in M_i, 1 \leqslant i \leqslant n)$$

一种符合要求的放法相当于 $M = \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \cdots, \infty \cdot a_n\}$ 的一个 k 组合,前面关于盒子 a_i 容量的限制转变成 k 组合中 a_i 出现次数的限制. 由定理 5.4.1 知,组合型分配问题方案数的生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m \in M,} x^m\right).$$

例 4.2

求不定方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 20$$

满足 $x_1 \geqslant 3, x_2 \geqslant 2, x_3 \geqslant 4, x_4 \geqslant 6, x_5 \geqslant 0$ 的整数解的个数.

例 4.2

求不定方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 20$$

满足 $x_1 \geqslant 3, x_2 \geqslant 2, x_3 \geqslant 4, x_4 \geqslant 6, x_5 \geqslant 0$ 的整数解的个数.

解 本问题相当于把 20 个相同的球放人 5 个不同的盒子中,盒子的容量集合分别为

$$M_1 = \{3, 4, \cdots\} \qquad M_2 = \{2, 3, \cdots\} \qquad M_3 = \{4, 5, \cdots\}$$
$$M_4 = \{6, 7, \cdots\} \qquad M_5 = \{0, 1, 2, \cdots\}$$

该组合型分配问题的生成函数为

$$\begin{aligned}
&\left(x^3 + x^4 + \cdots\right)\left(x^2 + x^3 + \cdots\right)\left(x^4 + x^5 + \cdots\right) \\
&\cdot \left(x^6 + x^7 + \cdots\right)\left(1 + x + x^2 + \cdots\right) \\
=&x^{15} \cdot \left(1 + x + x^2 + \cdots\right)^5 = x^{15} \cdot \frac{1}{(1-x)^5} \\
=&x^{15} \cdot \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+4}{n} x^n
\end{aligned}$$

其中, x^{20} 的系数 $\binom{5+4}{5} = 126$ 就是满足条件的整数解的个数.

例 4.3

求方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 18$$

满足

$$1 \le x_1 \le 5, \quad -2 \le x_2 \le 4,$$
$$0 \le x_3 \le 5, \quad 3 \le x_4 \le 9$$

的整数解个数.

例 4.3

求方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 18$$

满足

$$1 \le x_1 \le 5, \quad -2 \le x_2 \le 4,$$
$$0 \le x_3 \le 5, \quad 3 \le x_4 \le 9$$

的整数解个数.

解 令 $y_1 = x_1 - 1, y_2 = x_2 + 2, y_3 = x_3, y_4 = x_4 - 3$, 则方程转化为

$$y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = 16$$

相应的条件即 $0 \le y_1 \le 4$, $0 \le y_2 \le 6$, $0 \le y_3 \le 5$, $0 \le y_4 \le 6$.

对应的生成函数为

$$
\begin{aligned}
&(1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x+x^2+x^3+x^4+x^5) \\
&\quad \cdot (1+x+x^2+x^3+x^4+x^5+x^6)^2 \\
=&\frac{(1-x^5)(1-x^6)(1-x^7)^2}{(1-x)^4} \\
=&(1-x^5-x^6-2x^7+x^{11}+2x^{12}+2x^{13}+x^{14}-2x^{18}-x^{19}-x^{20}+x^{25}) \\
&\quad \cdot \sum_{k=0}^{\infty}\binom{k+3}{3}x^k
\end{aligned}
$$

所以它的x^{16}的系数为

$$
\begin{aligned}
&\binom{16+3}{3}-\binom{11+3}{3}-\binom{10+3}{3}-2\binom{9+3}{3}+\binom{5+3}{3} \\
&\quad +2\binom{4+3}{3}+2\binom{3+3}{3}+\binom{2+3}{3} \\
=&969-364-286-2\times 220+56+2\times 35+2\times 20+10 \\
=&55.
\end{aligned}
$$

例 4.4

设有2个红球、1个黑球、3个白球，若每次从中任取3个球，有多少种不同的取法？

例 4.4

设有2个红球、1个黑球、3个白球，若每次从中任取3个球，有多少种不同的取法？

解 方法1：

$$
\begin{aligned}
&\left(1+x+x^2\right)(1+x)\left(1+x+x^2+x^3\right)\\
=&\frac{1-x^3}{1-x}\cdot\frac{1-x^2}{1-x}\cdot\frac{1-x^4}{1-x}\\
=&\left(1-x^2-x^3+x^5\right)\left(1-x^4\right)\sum_{k=0}^{\infty}\binom{k+2}{2}x^k
\end{aligned}
$$

x^3 的系数为 $\binom{5}{2}-\binom{3}{2}-\binom{2}{2}=10-3-1=6$

方法2：$(x_1,x_2,x_3)=(0,0,3)(0,1,2)(1,0,2)(1,1,1)(2,0,1)(2,1,0)$

例 4.5

设有$1g$、$2g$、$3g$、$4g$的砝码各一枚. 若要求各砝码只能放在天平的一边, 问能称出多少种重量? ($0g$不计入)

例 4.5

设有$1g$、$2g$、$3g$、$4g$的砝码各一枚. 若要求各砝码只能放在天平的一边, 问能称出多少种重量? ($0g$不计入)

解 $(1+x)\left(1+x^2\right)\left(1+x^3\right)\left(1+x^4\right)=1+x+\cdots+x^{10}$, 故十种.

例 4.5

设有$1g$、$2g$、$3g$、$4g$的砝码各一枚. 若要求各砝码只能放在天平的一边, 问能称出多少种重量? *(*$0g$*不计入)*

解 $(1+x)\left(1+x^2\right)\left(1+x^3\right)\left(1+x^4\right)=1+x+\cdots+x^{10}$, 故十种.

例 4.6

用1分、2分、3分的邮票可贴出多少种总面值为4分的方案.

例 4.5

设有$1g$、$2g$、$3g$、$4g$的砝码各一枚. 若要求各砝码只能放在天平的一边, 问能称出多少种重量? *(*$0g$*不计入)*

解 $(1+x)\left(1+x^2\right)\left(1+x^3\right)\left(1+x^4\right)=1+x+\cdots+x^{10}$, 故十种.

例 4.6

用1分、2分、3分的邮票可贴出多少种总面值为4分的方案.

解 $1+1+1+1 \quad 1+1+2 \quad 1+3 \quad 2+2$, 故四种.

例 4.7

求用苹果、香蕉、橘子、梨组成的有n个水果的不同水果篮的个数，其中要求苹果有偶数个(包括0个)，香蕉有5的倍数个(包括0个)，橘子不超过4个，梨最多1个.

例 4.7

求用苹果、香蕉、橘子、梨组成的有n个水果的不同水果篮的个数，其中要求苹果有偶数个(包括0个)，香蕉有5的倍数个(包括0个)，橘子不超过4个，梨最多1个.

解

$$
\begin{aligned}
&\left(1+x^2+\cdots+x^{2n}+\cdots\right)\left(1+x^5+\cdots+x^{5n}+\cdots\right)\\
&\quad\cdot\left(1+x+x^2+x^3+x^4\right)(1+x)\\
=&\frac{1}{1-x^2}\cdot\frac{1}{1-x^5}\cdot\frac{1-x^5}{1-x}\cdot(1+x)\\
=&\frac{1}{(1-x)^2}=\sum_{k=0}^{\infty}(k+1)x^k
\end{aligned}
$$

故所求为$n+1$种.

排列数的指数型生成函数

n 元集合的 k 排列数为 $n(n-1)\cdots(n-k+1)$,按 5.4.1 小节中方法构成的生成函数

$$\sum_{k=0}^{\infty} n(n-1)\cdots(n-k+1)x^k$$

没有简单的解析表达式.

排列数的指数型生成函数

n 元集合的 k 排列数为 $n(n-1)\cdots(n-k+1)$,按 5.4.1 小节中方法构成的生成函数

$$\sum_{k=0}^{\infty} n(n-1)\cdots(n-k+1)x^k$$

没有简单的解析表达式. 但如果把基底函数 x^k 改换成 $\frac{x^k}{k!}$,则

$$\sum_{k=0}^{\infty} n(n-1)\cdots(n-k+1)\cdot\frac{x^k}{k!}=(1+x)^n,$$

这启发人们引入指数型生成函数的概念.

数列 $\{a_0,a_1,a_2,\cdots\}$ 的指数型生成函数 定义为形式幂级数

$$\sum_{k=0}^{\infty} a_k\frac{x^k}{k!}.$$

定理 5.1

多重集合 $M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$ 的 k 排列中,若限定元素 a_i 出现的次数集合为 $M_i(1\leqslant i\leqslant n)$, 则排列数的指数型生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m\in M_i}\frac{x^m}{m!}\right).$$

证明 将和积式展开, 得

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m\in M_i}\frac{x^m}{m!}\right)=\sum_{k>0}\left(\sum_{\substack{k_k,k_1+\cdots+k=k\\ k_i\in M_1,i=1,2,\cdots,\cdots,n}}\frac{k!}{k_1!k_2!\cdots k_n!}\right)\frac{x^k}{k!}.$$

只要证明展开式中 $\frac{x^k}{k!}$ 的系数就是满足限定条件的 k 可重排列数即可. 首先, 对于集合 M 的满足限定条件的每个 k 可重排列, 设其中 a_i 出现 k_i 次 $(i=1,2,\cdots,n)$, 则 $(k_1,k_2,\cdots,k_n)$ 就是方程

$$k_1+k_2+\cdots+k_n=k\quad(k_i\in M_i,i=1,2,\cdots,n)$$

的一个解.

定理5.1

多重集合 $M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$ 的 k 排列中,若限定元素 a_i 出现的次数集合为 $M_i(1\leqslant i\leqslant n)$, 则排列数的指数型生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(\sum_{m\in M_i}\frac{x^m}{m!}\right).$$

其次, 方程 (5.5.1) 的每个解 $(k_1,k_2,\cdots,k_n)$ 都对应一类 k 可重排列, 此类中的每一个 k 可重排列里, 元素 a_i 出现 k_i 次 $(i=1,2,\cdots,n)$. 而此类 k 可重排列的个数就是多重集合 $\{k_1\cdot a_1,k_2\cdot a_2,\cdots,k_n\cdot a_n\}$ 的全排列的个数, 即 $\frac{k!}{k_1!k_2!\cdots k_n!}$. 可见, 与解 $(k_1,k_2,\cdots,k_n)$ 相对应的 k 可重排列有 $\frac{k!}{k_1!k_2!\cdots k_n!}$ 个. 再者, 方程 (5.5.1) 的不同解 $(k_1,k_2,\cdots,k_n)$ 所对应的不同 k 可重排列类中没有相同的排列. 由加法原则,集合 M 满足给定条件的 k 可重排列的总个数为

$$\sum_{\substack{k_1,k_2,\cdots+k_k,k\\(k_1\in M_1,i=1,2,\cdots,n)}}\frac{k!}{k_1!k_2!\cdots k_n!}.$$

□

特别地, 数列 $\{1, 1, \cdots\}$ 的指数型生成函数 $e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$ 具有与指数函数相似的性质:

$$e^x e^y = e^{x+y}.$$

$$\begin{aligned}
e^x e^y &= \sum_{i=0}^{\infty} \frac{x^i}{i!} \cdot \sum_{j=0}^{\infty} \frac{y^j}{j!} = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{i!} x^i \cdot \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{j!} \left(\frac{y}{x}\right)^j x^j \\
&= \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{k=0}^{n} \frac{1}{k!(n-k)!} \left(\frac{y}{x}\right)^k \right) x^n \\
&= \sum_{n=0}^{\infty} \left(1 + \frac{y}{x}\right)^n \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(x+y)^n}{n!} \\
&= e^{x+y}.
\end{aligned}$$

特别有

$$e^x e^{-x} = e^0 = 1,$$

从而

$$e^{-x} = \frac{1}{e^x}.$$

例 5.1

多重集合 $M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$ 的 k 排列数序列 $\{b_k\}$ 的指数型生成函数为

$$\prod_{i=1}^{n}\left(1+\frac{x}{1!}+\frac{x^2}{2!}+\cdots\right)=(e^x)^n=e^{nx}=\sum_{k=0}^{\infty}n^k\frac{x^k}{k!}$$

从而

$$b_k=n^k$$

例 5.2

由数字 $0, 1, 2, 3$ 组成的长为 k 的序列中,要求含有偶数个 0 ,问这样的序列有多少个?

例 5.2

由数字 $0,1,2,3$ 组成的长为 k 的序列中,要求含有偶数个 0 , 问这样的序列有多少个?

解 根据题意,有

$$M_1 = M_2 = M_3 = \{0, 1, 2, \cdots\}$$
$$M_0 = \{0, 2, 4, \cdots\}$$

由定理 5.5.1 知,该排列数的指数型生成函数为

$$\left(1+\frac{x}{1!}+\frac{x^2}{2!}+\cdots\right)^3\left(1+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^4}{4!}+\cdots\right).$$
$$=(e^x)^3\cdot\frac{1}{2}\left(e^x+e^{-x}\right)$$
$$=\frac{1}{2}\left(e^{4x}+e^{2x}\right)$$

所以 $\frac{x^k}{k!}$ 的系数为

$$b_k=\frac{1}{2}\left(4^k+2^k\right).$$

例 5.3

由 $1, 2, 3, 4$ 能组成多少个 1 出现两次或三次，2 最多出现一次，4 出现偶数次的五位数？

例 5.3

由 $1,2,3,4$ 能组成多少个 1 出现两次或三次, 2 最多出现一次, 4 出现偶数次的五位数？

解 根据题意,有

$$M_1=\{2,3\} \qquad M_3=\{0,1,2,\cdots\}$$

$$M_2=\{0,1\} \qquad M_4=\{0,2,4,\cdots\}$$

由定理 5.5.1 知,该排列数的指数型生成函数为

$$\begin{aligned}
&\left(\frac{x^2}{2!}+\frac{x^3}{3!}\right)\left(1+\frac{x}{1!}\right)\left(1+\frac{x}{1!}+\frac{x^2}{2!}+\cdots\right)\left(1+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^4}{4!}+\cdots\right)\\
=&\frac{x^2}{6}\left(3+4x+x^2\right)\cdot e^x\cdot\frac{e^x+e^{-x}}{2}\\
=&\frac{x^2}{12}\left(3+4x+x^2\right)\left(e^{2x}+1\right).
\end{aligned}$$

所以 $\frac{x^5}{5!}$ 的系数为

$$5!\times\frac{1}{12}\left(3\times\frac{2^3}{3!}+4\times\frac{2^2}{2!}+1\times\frac{2^1}{1!}\right)=140,$$

即满足题意的五位数有 140 个.

例 5.4

确定每位数字都是奇数，且1 和 3出现偶数次的n位数的个数.

例 5.4

确定每位数字都是奇数，且1 和 3出现偶数次的n位数的个数.

解

$$
\begin{aligned}
&\left(1+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^4}{4!}+\cdots\right)^2\left(1+x+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^3}{3!}+\cdots\right)^3\\
=&\left(\frac{e^x+e^{-x}}{2}\right)^2\cdot e^{3x}\\
=&\frac{1}{4}\left(e^{2x}+e^{-2x}+2\right)\cdot e^{3x}\\
=&\frac{1}{4}\left(e^{5x}+2e^{3x}+e^x\right)=\frac{1}{4}\left(\sum_{k=0}^{\infty}5^k\frac{x^k}{k!}+2\cdot\sum_{k=0}^{\infty}3^k\frac{x^k}{k!}+\sum_{k=0}^{\infty}\frac{x^k}{k!}\right)\\
=&\frac{1}{4}\sum_{k=0}^{\infty}\left(5^k+2\cdot 3^k+1\right)\frac{x^k}{k!}.
\end{aligned}
$$

因此，它的$\frac{x^n}{n!}$系数为 $\frac{1}{4}\left(5^n+2\cdot 3^n+1\right)$.

例 5.5

求$M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$的$k$排列中每个$a_i$至少出现一次的排列数$P_k$的指数型生成函数。

例 5.5

求$M=\{\infty\cdot a_1,\infty\cdot a_2,\cdots,\infty\cdot a_n\}$的$k$排列中每个$a_i$至少出现一次的排列数$P_k$的指数型生成函数。

解 根据题意，有

$$M_i=\{1,2,3,\cdots\}\qquad(1\le i\le n).$$

由定理5.5.1知，排列数序列$\{P_k\}$的指数型生成函数为

$$\begin{aligned}\left(\frac{x}{1!}+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^3}{3!}+\cdots\right)^n&=(e^x-1)^n\\&=\sum_{i=0}^{n}(-1)^i\binom{n}{i}e^{(n-i)x}\\&=\sum_{i=0}^{n}(-1)^i\binom{n}{i}\sum_{k=0}^{\infty}\frac{(n-i)^kx^k}{k!}\\&=\sum_{k=0}^{\infty}\left(\sum_{i=0}^{n}(-1)^i\binom{n}{i}(n-i)^k\right)\frac{x^k}{k!}\end{aligned}$$

所以 $P_k=\sum_{i=0}^{n}(-1)^i\binom{n}{i}(n-i)^k\quad(k\ge n).$

例 5.6

用红、白、蓝3种颜色给$1 \times n$棋盘着色，要求白色方格数是偶数，问有多少种着色方案？

例 5.6

用红、白、蓝3种颜色给$1\times n$棋盘着色，要求白色方格数是偶数，问有多少种着色方案？

解 将$1\times n$棋盘的n个方格分别用$1,2,\cdots,n$标记，第i个方格着c色看作把第i个物体放入c盒中.这时，问题转化为：把n个不同的球放入3个不同的盒子中，各盒的容量集合分别为

$$M_r = M_b = \{0,1,2,\cdots\},$$

$$M_w = \{0,2,4,\cdots\}.$$

于是，分配方案数的指数型生成函数为

$$\begin{aligned}&\left(1+x+\frac{x^2}{2!}+\cdots\right)^2\left(1+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^4}{4!}+\cdots\right)\\ =&e^{2x}\cdot\frac{e^x+e^{-x}}{2}=\frac{1}{2}\left(e^{3x}+e^x\right)\\ =&\frac{1}{2}\sum_{n=0}^{\infty}\left(\frac{(3x)^n}{n!}+\frac{x^n}{n!}\right).\end{aligned}$$

因此，$\frac{x^n}{n!}$的系数$\frac{1}{2}(3^n+1)$就是满足要求的着色方案数.

命题 5.2

若$f(x)=\sum_{k=0}^{\infty}a_k\frac{x^k}{k!}$, 则$f'(x)=\sum_{k=1}^{\infty}a_k\cdot k\cdot\frac{x^{k-1}}{k!}=\sum_{l=0}^{\infty}a_{l+1}\frac{x^l}{l!}$.
即$\{a_{k+1}\}_{k=0}^{\infty}$的指数型生成函数为$f'(x)$.

命题 5.3

若$f(x)=\sum_{k=0}^{\infty}a_k\frac{x^k}{k!}$, 则$\{a_{k+i}\}_{k=0}^{\infty}$ 的指数型生成函数为$f^{(i)}(x)$.

命题 5.4

若$f(x)=\sum_{k=0}^{\infty}a_k\frac{x^k}{k!}$, 则$\{ka_k\}_{k=0}^{\infty}$ 的指数型生成函数为

$$\sum_{k=1}^{\infty}ka_k\frac{x^k}{k!}=\sum_{k=1}^{\infty}a_k\frac{x^k}{(k-1)!}=x\sum_{k=1}^{\infty}a_k\frac{x^{k-1}}{(k-1)!}$$
$$=xf'(x)=x\frac{d}{dx}(f(x)).$$

命题 5.5

若$f(x)=\sum_{k=0}^{\infty} a_k \frac{x^k}{k!}$ 且 $P(k)$为一个关于k的多项式，则 $\{P(k)\,a_k\}_{k=0}^{\infty}$的指数型生成函数为

$$P\left(x\frac{d}{dx}\right)(f(x)).$$

命题 5.6

若$f(x)=\sum_{k=0}^{\infty} a_k \frac{x^k}{k!}$ 且 $g(x)=\sum_{k=0}^{\infty} b_k \frac{x^k}{k!}$，则

$$\begin{aligned} f(x)g(x) &= \left(\sum_{i=0}^{\infty} a_i \frac{x^i}{i!}\right)\left(\sum_{j=0}^{\infty} b_j \frac{x^i}{j!}\right) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} n!\left(\sum_{i=1}^{n} \frac{a_i}{i!}\cdot\frac{b_{n-i}}{(n-i)!}\right)\frac{x^n}{n!} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty}\binom{n}{i} a_i b_{n-i}\frac{x^n}{n!}, \end{aligned}$$

即$\{\sum_{i=0}^{n}\binom{n}{i}a_i b_{n-i}\}_{n=0}^{\infty}$的指数型生成函数为

$$f(x)g(x).$$