生成函数理论2

基本例子

例 1 设 $n\ge 1$□$X_n=\{1,2,\cdots,n\}$□记 a_n 为 X_n 的子集个数，求 a_n□

解：易知 $a_n=2a_{n-1}(n\ge 1)$□$\{a_n\}_{n=0}^{\infty}$ 的普通生成函数为 $$ \begin{align} f(x)&=\sum_{n=0}^{\infty}a_nx^n=1+\sum_{n=1}^{\infty}a_nx^n=1+\sum_{n=0}^{\infty}2a_nx^{n+1}\\ &=1+2x\sum_{n=0}^{\infty}a_nx^n=1+2xf(x), \end{align} $$ 所以 $$ f(x)=\frac{1}{1-2x}=\sum_{n=0}^{\infty}(2x)^n=\sum_{n=0}^{\infty}2^nx^n. $$ 比较系数得 $a_n=2^n$.

例 2 设有三种物体 a,b,c□令 a_n 表示从中不重复地选取 n 种物体的方法数，则 $\{a_n\}_{n=0}^{\infty}$ 对应的普通生成函数可如下得出□ $$ \begin{align} ((ax)^0&+(ax)^1)((bx)^0+(bx)^1)((cx)^0+(cx)^1)\\ &=(1+ax)(1+bx)(1+cx)\\ &=1+(a+b+c)x+(ab+bc+ca)x^2+abcx^3 \end{align} $$ 上式中 x^i 的系数表明选取 i 种物体的选取方式。例如□x^2 的系数为 $ab+bc+ca$□表明选取 2 种物体时选取的是 a 和 b□或者 b 和 c□或者 c 和 a 这三种方式。若仅仅求选取方法数，则只令 $a=b=c=1$ 即可。这时，有 $$ \{a_n\}\leftrightarrow (1+x)^3 $$ 这样就得到 $\displaystyle a_n=\binom{3}{n}$.

现在改变规则：设 a 可取 $0,1$ 或 2 次□b 可取 0 或 1 次□c 可取偶数次。令 b_n 表示选取 n 个物体的方法数，则 $\{b_n\}_{n=0}^{\infty}$ 对应的普通生成函数即 $$ \begin{align} (1+x+x^2)(1+x)(1+x^2+x^4+\cdots)&=\frac{1+x+x^2}{1-x}\\ &=(1+x+x^2)\sum_{n=0}^{\infty}x^n\\ &=1+2x+3\sum_{n=2}^{\infty}x^n. \end{align} $$ 从以上的生成函数不难看出，当 $n\ge 2$ 时，$b_n=3$□

例 3 给定正整数 k□令 h_n 表示方程 $$ x_1+x_2+\cdots +x_k=n $$ 的非负整数解的个数。我们已经知道 $$ h_n=\binom{n+k-1}{n} $$ 求 $\{h_n\}_{n=0}^{\infty}$ 对应的普通生成函数的闭形式。

解 令 $h(x)$ 表示 $\{h_n\}_{n=0}^{\infty}$ 的普通生成函数，则有 $$ \begin{align} h(x)&=\underbrace{(1+x+x^2+\cdots)(1+x+x^2+\cdots)\cdots(1+x+x^2+\cdots)}_\text{k 个}\\ &=\left(\sum_{i_1=0}^{\infty}x^{i_1}\right)\left(\sum_{i_2=0}^{\infty}x^{i_2}\right)\cdots\left(\sum_{i_k=0}^{\infty}x^{i_k}\right)\\ &=\frac{1}{(1-x)^k} \end{align} $$ fadssadfasd ** 例 5 ** 从数量不限的苹果、香蕉、橘子和梨中，选取 n 个水果装成一袋，且选取的苹果数是偶数，香蕉数是 5 的倍数，橘子最多有 4 个，而梨最多有 1 个。记这样的装法有 h_n 种，求 h_n□

解 令 $g(x)$ 为 $\{h_n\}_{n=0}^{\infty}$ 的普通生成函数，则 $$ \begin{align} g(x)&=(1+x^2+x^4+\cdots)(1+x^5+x^{10}+\cdots)(1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x)\\ &=\frac{1}{1-x^2}\cdot\frac{1}{1-x^5}\cdot\frac{1-x^5}{1-x}(1+x)\\ &=\frac{1}{(1-x)^2}=\sum_{n=0}^{\infty}\binom{n+1}{n}x^n, \end{align} $$ 从而由推论 4 有 $h_n=n+1$

例 6 推导斐波那契数列的通项公式，其中 $a_0=0,a_1=1,a_n=a_{n-1}+a_{n-2}(n>1)$

解 设 $\{a_n\}_{n=0}^{\infty}$ 的普通生成函数是 $f(x)$□那么根据其递推式，可以得到一个有关 $f(x)$ 的方程□ $$ f(x)=xf(x)+x^2f(x)-a_0x+a_1x+a_0 $$ 那么解得 $$ \begin{align} f(x)=\frac{x}{1-x-x^2} \end{align} $$ 用待定系数法对分母降次 $$ f(x)=\frac{A}{1-ax}+\frac{B}{1-bx}=\frac{x}{1-x-x^2} =\frac{A-Abx+B-aBx}{(1-ax)(1-bx)} $$ 得到 $$ \begin{cases} A+B=0
-Ab-aB=1
a+b=1
ab=-1 \end{cases} $$ 解得 $$ \begin{cases} A=\frac{1}{\sqrt 5}

B=-\frac{1}{\sqrt 5}
a=\frac{1+\sqrt 5}{2}
b=\frac{1-\sqrt 5}{2} \end{cases} $$ 由此得到□ $$ \frac{x}{1-x-x^2}=\sum_{n=0}^{\infty}x^n\frac{1}{\sqrt5}\left(\left(\frac{1+\sqrt5}{2}\right)^n-\left(\frac{1-\sqrt5}{2}\right)^n\right) $$ 即斐波那契数列的通项公式为 $\displaystyle a_n=\frac{1}{\sqrt5}\left(\left(\frac{1+\sqrt5}{2}\right)^n-\left(\frac{1-\sqrt5}{2}\right)^n\right)$