

## 22.4 生成函数的应用

- 求解递推方程
- 计数多重集的  $r$  组合数
- 不定方程的解
- 整数拆分

# 求解递推方程

**例 1**  $a_n - 5a_{n-1} + 6a_{n-2} = 0, a_0=1, a_1=-2$

$$G(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + \dots$$

$$-5x G(x) = -5a_0x - 5a_1x^2 - 5a_2x^3 - \dots$$

$$6x^2 G(x) = +6a_0x^2 + 6a_1x^3 + \dots$$

---

$$(1-5x+6x^2)G(x) = a_0 + (a_1-5a_0)x$$

$$G(x) = \frac{1-7x}{1-5x+6x^2} = \frac{5}{1-2x} - \frac{4}{1-3x}$$

$$= 5 \sum_{n=0}^{\infty} 2^n x^n - 4 \sum_{n=0}^{\infty} 3^n x^n$$

$$a_n = 5 \cdot 2^n - 4 \cdot 3^n$$

# 求解递推方程(续)

例2 
$$\begin{cases} h_n = \sum_{k=1}^{n-1} h_k h_{n-k}, & n \geq 2 \\ h_1 = 1 \end{cases}$$

解：设 $\{h_n\}$ 的生成函数为  $H(x) = \sum_{n=1}^{\infty} h_n x^n$

$$\begin{aligned} H^2(x) &= \sum_{k=1}^{\infty} h_k x^k \cdot \sum_{l=1}^{\infty} h_l x^l \\ &= \sum_{n=2}^{\infty} x^n \sum_{k=1}^{n-1} h_k h_{n-k} = \sum_{n=2}^{\infty} h_n x^n \\ &= H(x) - h_1 x = H(x) - x \end{aligned}$$

# 求解递推方程(续)

$$H^2(x) - H(x) + x = 0,$$

$$\begin{aligned} H(x) &= \frac{1 - (1 - 4x)^{\frac{1}{2}}}{2} = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}(1 - 4x)^{\frac{1}{2}} \\ &= \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \left[ 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n-1}}{n 2^{2n-1}} \binom{2n-2}{n-1} (-4x)^n \right] \\ &= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{n 2^{2n}} \binom{2n-2}{n-1} (-1)^n 2^{2n} x^n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1} x^n \end{aligned}$$

$$h_n = \frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1} \quad \text{称为Catalan数}$$

# 应用：搜索规模的估计

矩阵乘法： 设 $A_1, A_2, \dots, A_n$ 为矩阵序列， $A_i$ 为 $P_{i-1} \times P_i$ 阶矩阵， $i = 1, 2, \dots, n$ . 确定乘法顺序使得元素相乘的总次数最少.

输入： 向量 $P = \langle P_0, P_1, \dots, P_n \rangle$

实例：  $P = \langle 10, 100, 5, 50 \rangle$

$$A_1: 10 \times 100, A_2: 100 \times 5, A_3: 5 \times 50,$$

$$(A_1 A_2)A_3: 10 \times 100 \times 5 + 10 \times 5 \times 50 = 7500$$

$$A_1(A_2 A_3): 10 \times 100 \times 50 + 100 \times 5 \times 50 = 75000$$

一般算法：  $n-1$ 次运算加括号方法有  $\frac{1}{n} \binom{2n-1}{n-1}$  种，

$$\text{Stirling公式} \quad n! = \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n (1 + \Theta(\frac{1}{n}))$$

$$\text{方法数} \quad W(n) = \Omega\left(\frac{1}{n} \frac{(2n-2)!}{(n-1)!(n-1)!}\right) = \Omega(2^{2n} / n^{\frac{3}{2}})$$

# 多重集的 $r$ 组合数

$S=\{n_1\cdot a_1, n_2\cdot a_2, \dots, n_k\cdot a_k\}$  的  $r$  组合数就是不定方程

$$x_1 + x_2 + \dots + x_k = r$$

$$x_i \leq n_i$$

的非负整数解的个数

生成函数

$$G(y) = (1 + y + \dots + y^{n_1})(1 + y + \dots + y^{n_2}) \dots (1 + y + \dots + y^{n_k})$$

的  $y^r$  的系数

# 多重集的 $r$ 组合数(续)

例 3  $S = \{ 3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c \}$  的 10 组合数

解：生成函数  $G(y)$

$$\begin{aligned} &= (1+y+y^2+y^3)(1+y+y^2+y^3+y^4)(1+y+y^2+y^3+y^4+y^5) \\ &= (1+2y+3y^2+4y^3+4y^4+3y^5+2y^6+y^7)(1+y+y^2+y^3+y^4+y^5) \\ &= (1 + \dots + 3y^{10} + 2y^{10} + y^{10} + \dots) \end{aligned}$$

$$N = 6$$

$\{a,a,a,b,b,b,b,c,c,c\}, \{a,a,a,b,b,b,c,c,c,c\},$

$\{a,a,a,b,b,c,c,c,c,c\}, \{a,a,b,b,b,b,c,c,c,c\},$

$\{a,a,b,b,b,c,c,c,c,c\}, \{a,b,b,b,b,c,c,c,c,c\}$

# 不定方程解的个数

## 基本模型

$$x_1 + x_2 + \dots + x_k = r$$

$x_i$  为自然数

$$\begin{aligned} G(y) &= (1 + y + \dots)^k = \frac{1}{(1 - y)^k} \\ &= \sum_{r=0}^{\infty} \frac{(-k)(-k-1)\dots(-k-r+1)}{r!} (-y)^r \\ &= \sum_{r=0}^{\infty} \frac{(-1)^r k(k+1)\dots(k+r-1)}{r!} (-1)^r y^r = \sum_{r=0}^{\infty} \binom{k+r-1}{r} y^r \end{aligned}$$

$$N = \binom{k+r-1}{r}$$



# 不定方程解的个数(续)

## 带限制条件

$$x_1 + x_2 + \dots + x_k = r, \quad l_i \leq x_i \leq n_i$$

生成函数

$$G(y) = (y^{l_1} + y^{l_1+1} + \dots + y^{n_1})(y^{l_2} + y^{l_2+1} + \dots + y^{n_2}) \\ \dots (y^{l_n} + y^{l_n+1} + \dots + y^{n_k})$$

## 带系数

$$p_1x_1 + p_2x_2 + \dots + p_kx_k = r, \quad x_i \in N$$

生成函数

$$G(y) = (1 + y^{p_1} + y^{2p_1} + \dots)(1 + y^{p_2} + y^{2p_2} + \dots) \\ \dots (1 + y^{p_k} + y^{2p_k} + \dots)$$

# 不定方程解的个数(续)

**例 4** 1 克砝码 2 个, 2 克砝码 1 个, 4 克砝码 2 个, 问能称出哪些重量, 方案有多少?

解:  $x_1 + 2x_2 + 4x_3 = r$

$$0 \leq x_1 \leq 2, \quad 0 \leq x_2 \leq 1, \quad 0 \leq x_3 \leq 2$$

$$\begin{aligned} G(y) &= (1+y+y^2)(1+y^2)(1+y^4+y^8) \\ &= 1+y+2y^2+y^3+2y^4+y^5+2y^6+y^7+2y^8+y^9+2y^{10}+y^{11}+y^{12} \end{aligned}$$

重量	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
方案	1	1	2	1	2	1	2	1	2	1	2	1	1

# 不定方程解的个数(续)

如果重物放右边，允许砝码放在天平两边（同种砝码放一侧），则

$$G(y) = (y^{-2} + y^{-1} + 1 + y + y^2)(y^{-2} + 1 + y^2)(y^{-8} + y^{-4} + 1 + y^4 + y^8)$$

$$= 5 + 3y + 4y^2 + 3y^3 + 5y^4 + 3y^5 + 4y^6 + 3y^7 + 4y^8 + 2y^9 + 2y^{10} + y^{11} + y^{12}$$

称 0 克:            |            1,1 | 2            1,1,2 | 4

                     4 | 1,1,2        2 | 1,1

称 1 克:            1 | 1            2 | 1,1            4 | 1,2,1

称 2 克:            1,1 | 2            2 | 2            4 | 1,1,2            4 | 2,2

# 正整数的拆分

- 拆分的定义与分类
- 无序拆分
- 有序拆分

# 拆分的定义与分类

	有序	无序
不重复	$4 = 4$ $4 = 1+3$ $4 = 3+1$	$4 = 4$ $4 = 1+3$
重复	$4 = 4$ $4 = 1+3$ $4 = 3+1$ $4 = 2+2$ $4 = 2+1+1$ $4 = 1+2+1$ $4 = 1+1+2$ $4 = 1+1+1+1$	$4 = 4$ $4 = 1+3$ $4 = 2+2$ $4 = 2+1+1$ $4 = 1+1+1+1$

# 无序拆分

## 基本模型:

将  $N$  无序拆成正整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = N$$

不允许重复  $G(y) = (1 + y^{a_1})(1 + y^{a_2}) \dots (1 + y^{a_n})$

允许重复

$$\begin{aligned} G(y) &= (1 + y^{a_1} + y^{2a_1} + \dots)(1 + y^{a_2} + y^{2a_2} + \dots) \\ &\quad \dots (1 + y^{a_n} + y^{2a_n} + \dots) \\ &= \frac{1}{(1 - y^{a_1})(1 - y^{a_2}) \dots (1 - y^{a_n})} \end{aligned}$$

# 实例

**例 5** 证明任何正整数都可以唯一表示成 2 进制数.

对应于将任何正整数  $N$  拆分成 2 的幂,

$$2^0, 2^1, 2^2, 2^3, \dots,$$

且不允许重复.

$$G(y) = (1 + y)(1 + y^2)(1 + y^4)(1 + y^8) \dots$$

$$= \frac{1 - y^2}{1 - y} \frac{1 - y^4}{1 - y^2} \frac{1 - y^8}{1 - y^4} \dots$$

$$= \frac{1}{1 - y} = \sum_{n=0}^{\infty} y^n$$

对于所有的  $n$ ,  $a_n = 1$ , 这就证明唯一的表法.

# 有限制条件的无序拆分

将 $N$ 无序拆分成正整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$

$$a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_n = N$$

限制条件:  $l_i \leq x_i \leq t_i$

转变为方程非负整数解的问题



# 有限制条件的无序拆分

**例 6** 给定  $r$ , 求  $N$  允许重复无序拆分成  $k$  个数 ( $k \leq r$ ) 的方法数

解  $N$  允许重复无序拆分成  $k$  个数 ( $k \leq r$ ) 的方案

$\Leftrightarrow N$  允许重复无序拆分成正整数  $k$  ( $k \leq r$ ) 的方案

做下述 Ferrers 图

将图以  $y=x$  对角线翻转 180 度,

得到共轭的 Ferrers 图,

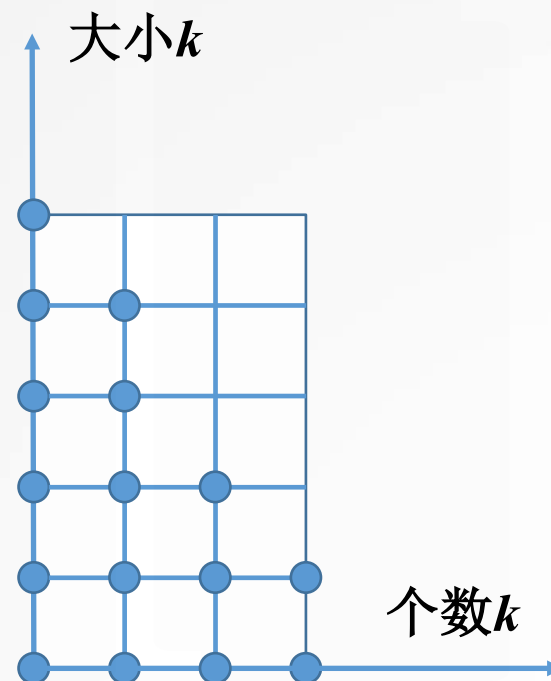
$$16 = 6+5+3+2 \quad (k \leq 4)$$

对应每个数不超过 4 的拆分.

$$16 = 4+4+3+2+2+1$$

这种拆分数数的生成函数为

$$G(y) = \frac{1}{(1-y)(1-y^2)\dots(1-y^r)}$$



# 有序拆分

(1) 将  $N$  允许重复地有序拆分成  $r$  个部分的方案数为  $C(N-1, r-1)$

方法一：一一对应.

设  $N = a_1 + a_2 + \dots + a_r$  是满足条件的拆分, 则令

$$S_i = \sum_{k=1}^i a_k, \quad i = 1, 2, \dots, r$$

$$0 < S_1 < S_2 < \dots < S_r = N$$

$r-1$  个  $S_i$  取值为  $1, 2, \dots, N-1$ , 方法数为  $C(N-1, r-1)$ .

**推论:** 对  $N$  做任意重复的有序拆分, 方案数为

$$\sum_{r=1}^N \binom{N-1}{r-1} = 2^{N-1}$$

# 有序拆分(续)

方法二：生成函数.

$G(y) = (y+y^2+y^3+\dots)^r$  中  $y^N$  项的系数.

$$\begin{aligned} G(y) &= (y + y^2 + \dots)^r = \frac{y^r}{(1-y)^r} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n-r+r-1}{n-r} y^n = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n-1}{n-r} y^n = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n-1}{r-1} y^n \end{aligned}$$

所求的方法数为  $\binom{N-1}{r-1}$

(2) 不允许重复有序拆分：不允许重复无序拆分 + 全排列

## 22.5 指数生成函数

**定义** 设 $\{a_n\}$ 为序列, 称

$$G_e(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n \frac{x^n}{n!}$$

为 $\{a_n\}$ 的**指数生成函数**.

**例 1** 给定正整数  $m$ ,  $a_n = P(m, n)$ ,  $\{a_n\}$  的指数生成函数为

$$G_e(x) = \sum_{n=0}^{\infty} P(m, n) \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{m!}{n!(m-n)!} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{m}{n} x^n = (1+x)^m$$

**例 2**  $b_n=1$ , 则 $\{b_n\}$ 的指数生成函数为

$$G_e(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} = e^x$$

# 指数生成函数的性质

设数列 $\{a_n\}, \{b_n\}$ 的指数生成函数分别为  $A_e(x)$  和  $B_e(x)$ , 则

$$A_e(x) \cdot B_e(x) = \sum_{n=0}^{\infty} c_n \frac{x^n}{n!}, \text{ 其中 } c_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k b_{n-k}$$

证:

$$\begin{aligned} \sum_{n=0}^{\infty} c_n \frac{x^n}{n!} &= A_e(x) \cdot B_e(x) = \left( \sum_{k=0}^{\infty} a_k \frac{x^k}{k!} \right) \cdot \left( \sum_{l=0}^{\infty} b_l \frac{x^l}{l!} \right) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} x^n \sum_{k=0}^n \frac{a_k}{k!} \cdot \frac{b_{n-k}}{(n-k)!} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} \sum_{k=0}^n \frac{a_k}{k!} \cdot \frac{n! b_{n-k}}{(n-k)!} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k b_{n-k} \end{aligned}$$

# 应用-多重集排列计数

设  $S = \{ n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k \}$  为多重集,  
则  $S$  的  $r$  排列数  $\{ a_r \}$  的指数生成函数为

$$G_e(x) = f_{n_1}(x) f_{n_2}(x) \dots f_{n_k}(x)$$

$$f_{n_i}(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \dots + \frac{x^{n_i}}{n_i!} \quad i = 1, 2, \dots, k$$

# 证明:

考察指数生成函数展开式中  $x^r$  的项,

$$\frac{x^{m_1}}{m_1!} \frac{x^{m_2}}{m_2!} \cdots \frac{x^{m_k}}{m_k!},$$

其中  $m_1 + m_2 + \dots + m_k = r$   
 $0 \leq m_i \leq n_i, \quad i = 1, 2, \dots, k \quad (*)$

即  $\frac{x^{m_1+m_2+\dots+m_k}}{m_1!m_2! \dots m_k!} = \frac{x^r}{r!} \frac{r!}{m_1!m_2! \dots m_k!}, \quad a_r = \sum \frac{r!}{m_1!m_2! \dots m_k!}$

其中求和是对满足方程 (\*) 的一切非负整数解来求.

一个非负整数解对应了  $\{m_1 \cdot a_1, m_2 \cdot a_2, \dots, m_k \cdot a_k\}$ , 即  $S$  的  $r$  组合

而该组合的全排列数是  $\frac{r!}{m_1!m_2! \dots m_k!}$ , 因此  $a_r$  代表了  $S$  的  $r$  排列数.

# 实例

**例 3** 由 1,2,3,4 组成的五位数中, 要求

- 1 出现不超过 2 次, 但不能不出现, 2 出现不超过 1 次,
- 3 出现可达 3 次, 4 出现偶数次. 求这样的五位数个数.

解:

$$\begin{aligned} G_e(x) &= \left(x + \frac{x^2}{2!}\right)(1+x)\left(1+x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!}\right)\left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!}\right) \\ &= x + 5\frac{x^2}{2!} + 18\frac{x^3}{3!} + 64\frac{x^4}{4!} + 215\frac{x^5}{5!} + \dots \end{aligned}$$

$$N = 215$$



# 应用(生成函数求法)

**例 4** 红、白、兰涂色  $1 \times n$  的方格, 要求偶数个为白色, 问有多少方案?

解 设方案数为  $a_n$

$$\begin{aligned} G_e(x) &= (1 + \frac{x^2}{2!} + \dots)(1 + x + \frac{x^2}{2!} + \dots)^2 \\ &= \frac{1}{2}(e^x + e^{-x})e^{2x} = \frac{1}{2}e^{3x} + \frac{1}{2}e^x \\ &= \frac{1}{2} \sum_{n=0}^{\infty} 3^n \frac{x^n}{n!} + \frac{1}{2} \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{3^n + 1}{2} \frac{x^n}{n!} \\ a_n &= \frac{3^n + 1}{2} \end{aligned}$$