

第7章 递推关系与生成函数

2021年4月8日 11:51

7.1 数列

1. Fibonacci数列

例1: 一对兔子, 第2个月开始每个月生出一对小兔子, 每对小兔子从出生第2个月开始也每月生出一对小兔子

解: f_n : 第n个月有多少对兔子

$$f_n = \begin{cases} 0, & n = 0 \\ 1, & n = 1 \\ f_{n-1} + f_{n-2}, & n \geq 2 \end{cases}$$

性质:

$$(1) f_0 + f_1 + \dots + f_n = f_{n+2} - 1$$

证明: $f_{n-2} = f_n - f_{n-1}$

$$f_0 = f_2 - f_1$$

$$f_1 = f_3 - f_2$$

...

$$f_n = f_{n+2} - f_{n+1}$$

$$(2) f_n \text{ 是偶数} \Leftrightarrow 3|n$$

例2: 一步上1个或2个阶梯, 上n个阶梯的方法数

$$f_n = f(n-1) + f(n-2)$$

$$f_1 = 1, f_2 = 2$$

7.2 生成函数

$h_0, h_1, h_2, \dots, h_n, \dots$

1. 生成函数 $g(x) = h_0 + h_1x + \dots + h_nx^n + \dots$ (形式幂级数)

例1: (1) $C_n^0, C_n^1, \dots, C_n^r, \dots, C_n^n$

$$g(x) = C_n^0 + C_n^1x + C_n^2x^2 + \dots + C_n^rx^r + \dots + C_n^nx^n = (1+x)^n$$

(2) $1, 1, 1, \dots, 1, \dots$

$$g(x) = 1 + x + x^2 + \dots + x^n + \dots = \frac{1}{1-x}$$

上述等式两边求导可得:

$$g(x) = 1 + 2x + 3x^2 + \dots + nx^{n-1} + (n+1)x^n + \dots = \frac{1}{(1-x)^2}$$

(3) $C_a^0, C_a^1, \dots, C_a^r, \dots$

$$g(x) = C_a^0 + C_a^1x + \dots + C_a^rx^r + \dots = (1+x)^a$$

2. 用生成函数求 h_n

(1) 求出 h_n 的生成函数 $g(x)$ $\left\{ \begin{array}{l} \text{直接} \\ \text{间接: } h_n \rightarrow a_n \rightarrow g_{a_n}(x) \rightarrow g_{h_n}(x) \end{array} \right.$

(2) 展开 $g(x)$ 为形式幂级数

(3) x^n 系数即为所求 h_n

3. 生成函数的直接求法

例2: $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$, 非负整数解个数 h_n

$\Leftrightarrow M = \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \dots, \infty \cdot a_k\}$ 的 n 组合数 h_n

$$(1) g(x) = (1+x+x^2+\dots)(1+x+x^2+\dots)\dots(1+x+x^2+\dots)$$

(2) 验证 x^n 系数恰为 h_n , 即每个 x^n 项 \leftrightarrow 一个 n 组合

$$x^{i_1} \cdot x^{i_2} \cdot \dots \cdot x^{i_k} = x^{i_1+i_2+\dots+i_k} = x^n$$

$$\leftrightarrow n \text{ 组合 } \{i_1 \cdot a_1, i_2 \cdot a_2, \dots, i_k \cdot a_k\}$$

$\therefore x^n$ 系数恰为 n 组合数 h_n

$\therefore g(x)$ 是 h_n 生成函数

$$(3) \text{ 展开 } g(x) = \left(\frac{1}{1-x}\right)^k = \frac{1}{(1-x)^k} = (1-x)^{-k} = \sum_{i=0}^{\infty} C_{-k}^i (-x)^i = \sum_{i=0}^{\infty} (-1)^i C_{k+i-1}^i (-x)^i = \sum_{i=0}^{\infty} C_{k+i-1}^i x^i$$

$$\therefore h_n = C_{k+n-1}^n$$

1) $\{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ 的 n 组合数 ($k \geq n$): C_k^n

$$g_1(x) = (1+x)(1+x) \dots (1+x) = (1+x)^k$$

2) $\{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \dots, \infty \cdot a_k\}$ 的 n 组合数

$$g_2(x) = (1+x+x^2+\dots)(1+x+x^2+\dots) \dots (1+x+x^2+\dots)$$

要求 a_1 至少取 3 个, a_2 取偶数个

$$g(x) = (x^3+x^4+\dots)(1+x^2+x^4+\dots) \dots (1+x+x^2+\dots)$$

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

$$g_3(x) = (1+x+x^2+x^3)(1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x+x^2+x^3+x^4+x^5)$$

例1: $(1+x+x^2+\dots+x^5)(1+x+x^2)(1+x+x^2+\dots+x^4)$

$x_1 + x_2 + x_3 = n$ 的非负整数解个数, 要求 $0 \leq x_1 \leq 5, 0 \leq x_2 \leq 2, 0 \leq x_3 \leq 4$

例2: 确定苹果, 香蕉, 橘子和梨的 n 组合数

要求: 1) 苹果偶数个, 香蕉奇数个, 橘子 0~4 个, 至少 1 个梨

$$\begin{aligned} g(x) &= (1+x^2+x^4+\dots)(x+x^3+\dots)(1+x+x^2+x^3+x^4)(x+x^2+\dots) \\ &= \frac{1}{1-x^2} \cdot \frac{x}{1-x^2} \cdot \frac{1-x^5}{1-x} \cdot \frac{x}{1-x} \\ &= \frac{x^2(1-x^5)}{(1-x)^4(1+x)^2} \end{aligned}$$

2) 苹果偶数个, 香蕉是 5 的倍数个, 橘子 0~4 个, 0 或 1 个梨

$$\begin{aligned} g(x) &= (1+x^2+x^4+\dots)(1+x^5+x^{10}+\dots)(1+x+x^2+x^3+x^4)(1+x) \\ &= \frac{1}{1-x^2} \cdot \frac{1}{1-x^5} \cdot \frac{1-x^5}{1-x} \cdot (1+x) \\ &= \frac{1}{(1-x)^2} = \sum_{i=0}^{\infty} C_{2+i-1}^i x^i \end{aligned}$$

例3: (1) $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$ 非负奇整数解个数 h_n

$\leftrightarrow \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \dots, \infty \cdot a_k\}$ 每个元素奇数个的 n 组合数

$$g(x) = (x+x^3+x^5+\dots)^k = \left(\frac{x}{1-x^2}\right)^k = \frac{x^k}{(1-x^2)^k} = x^k \left(\sum_{i=0}^{\infty} C_{k+i-1}^i (x^2)^i\right) = \sum_{i=0}^{\infty} C_{k+i-1}^i \cdot x^{2i+k}$$

(2) $3x_1 + 4x_2 + 2x_3 + 5x_4 = n$ 的非负整数解个数 h_n

$\leftrightarrow y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = n$, 其中 $3|y_1, 4|y_2, 2|y_3, 5|y_4$

$$\begin{aligned} g(x) &= (1+x^3+x^6+\dots)(1+x^4+x^8+\dots)(1+x^2+x^4+\dots)(1+x^5+x^{10}+\dots) \\ &= \frac{1}{1-x^3} \cdot \frac{1}{1-x^4} \cdot \frac{1}{1-x^2} \cdot \frac{1}{1-x^5} \end{aligned}$$

7.3 指数型生成函数

$$P(n, k) = n(n-1)(n-2) \dots (n-k+1)$$

$$g(x) = P(n, 0) + P(n, 1)x + P(n, 2)x^2 + \dots + P(n, k)x^k + \dots + P(n, n)x^n$$

$$= 1 + nx + n(n-1)x^2 + \dots + n(n-1) \dots (n-k+1)x^k + \dots + n!x^n$$

$$g^{(e)}(x) = P(n, 0) + \frac{P(n, 1)x}{1!} + \frac{P(n, 2)x^2}{2!} + \dots + \frac{P(n, k)x^k}{k!} + \dots + \frac{P(n, n)x^n}{n!} = (1+x)^n$$

1. 对排列数定义指数生成函数

$$g^{(e)}(x) = \sum h_n \cdot \frac{x^n}{n!}$$

注: 指数生成函数展开后, $\frac{x^n}{n!}$ 的系数才是所求 h_n , 即 $h_n = n! \cdot x^n$ 系数

例：1, 1, 1, ..., 1, ... 的指数生成函数

$$g^{(e)}(x) = 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots = e^x$$

1. $M = \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \dots, \infty \cdot a_k\}$, n 排列数 h_n , 要求 a_i 出现次数集合为 M_i , 则 h_n 的指数生成函数为

$$g^{(e)}(x) = \prod_{i=1}^k \left(\sum_{j \in M_i} \frac{x^j}{j!} \right)$$

$$\because e^x = 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots$$

$$e^{-x} = 1 - \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} - \cdots + \frac{(-x)^n}{n!} + \cdots$$

$$\therefore \frac{e^x + e^{-x}}{2} = 1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \cdots$$

$$\frac{e^x - e^{-x}}{2} = \frac{x}{1!} + \frac{x^3}{3!} + \cdots$$

例1: 1, 2, 3 构造的 n 位数的个数 h_n , 其中 1 是偶数个, 2 至少 3 个, 3 至少 4 个

解: h_n 的指数生成函数:

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

例2: 红白蓝给 $1 \times n$ 棋盘着色, 红色格子偶数个, 着色方法数 h_n

解: h_n 的指数生成函数:

$$\begin{aligned} & \left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \cdots \right) \left(1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \cdots \right)^2 \\ &= \frac{e^x + e^{-x}}{2} (e^x)^2 = \frac{1}{2} (e^{3x} + e^x) = \frac{1}{2} \left(\sum \frac{(3x)^i}{i!} + \sum \frac{x^i}{i!} \right) = \frac{1}{2} \left(\sum 3^i + 1^i \right) \frac{x^i}{i!} \\ \therefore h_n & \text{ 是 } \frac{x^n}{n!} \text{ 系数 } \frac{3^n + 1}{2} \end{aligned}$$

例3: 红白蓝给 $1 \times n$ 棋盘着色, 红色格子偶数个, 蓝格子至少有 1 个, 着色方法数 h_n

解: h_n 的指数生成函数:

$$\begin{aligned} & \left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \cdots \right) \left(1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \cdots \right) \left(\frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \cdots \right) \\ &= \frac{e^x + e^{-x}}{2} \cdot e^x \cdot (e^x - 1) = \frac{1}{2} (e^{3x} - e^{2x} + e^x - 1) = -\frac{1}{2} + \frac{1}{2} \sum (3^i - 2^i + 1) \frac{x^i}{i!} \\ h_n &= \begin{cases} 0, & n = 0 \\ \frac{3^n - 2^n + 1}{2}, & n \geq 1 \end{cases} \end{aligned}$$

7.4 求解线性齐次递推关系

K 阶递推关系: h_n 可用 $h_{n-1}, h_{n-2}, \dots, h_{n-k}$ 表示, 即 $h_n = f(h_{n-1}, \dots, h_{n-k})$, 其中 h_{n-k} 不可缺少

线性递推关系: $h_n = a_1 h_{n-1} + a_2 h_{n-2} + \cdots + a_k h_{n-k} + b_n$

a_i, b_n : 可能是 n 的函数 \rightarrow 变系数

齐次线性: $b_n = 0$

非齐次线性: $b_n \neq 0$

K 阶常系数线性齐次

$$h_n = a_1 h_{n-1} + a_2 h_{n-2} + \cdots + a_k h_{n-k}, \quad a_i \text{ 是常数}, \quad a_k \neq 0$$

特征方程:

$$x^k - a_1 x^{k-1} - \dots - a_k = 0$$

特征根:

$$q_1, q_2, \dots, q_k$$

(1) 若 q_1, q_2, \dots, q_k 两两不同, 则通解为

$$h(n) = c_1 q_1^n + c_2 q_2^n + \dots + c_k q_k^n$$

(2) 若有 t 个不同的特征根 q_1, q_2, \dots, q_t , 重数为 e_1, e_2, \dots, e_t , $\sum e_i = k$, 则通解为

$$q_1^n, nq_1^n, n^2 q_1^n, \dots, n^{e_1-1} q_1^n$$

$$q_2^n, nq_2^n, n^2 q_2^n, \dots, n^{e_2-1} q_2^n$$

...

$$q_t^n, nq_t^n, n^2 q_t^n, \dots, n^{e_t-1} q_t^n$$

通解是上述的线性组合

例1 $\begin{cases} f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \\ f_1 = 1, f_2 = 1 \end{cases}$

解: $x^2 - x - 1 = 0$

$$x_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$\therefore \text{通解为 } f_n = c_1 \left(\frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n + c_2 \left(\frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n$$

将 $f_1 = 1, f_2 = 1$ 代入可得 c_1, c_2

例2 $\begin{cases} h_n = 2h_{n-1} + h_{n-2} - 2h_{n-3} \\ h_0 = 1, h_1 = 2, h_3 = 0 \end{cases}$

解: $x^3 - 2x^2 - x + 2 = 0$

$$(x - 2)(x - 1)(x + 1) = 0$$

$$x = 1, -1, 2$$

通解: $h_n = c_1 \cdot 1^n + c_2 \cdot (-1)^n + c_3 \cdot 2^n$

将 $h_0 = 1, h_1 = 2, h_3 = 0$ 代入可得 c_1, c_2, c_3

例3: a, b, c 组成长为 n 的字符串, 两个 a 不连续出现, 求能正常传输的字符串个数 h_n

(1) 首位是 b 或 c

b, c						
------	--	--	--	--	--	--

$$2h_{n-1}$$

(2) 首位是 a

a	b, c					
---	------	--	--	--	--	--

$$2h_{n-2}$$

$$\therefore \begin{cases} h_n = 2h_{n-1} + 2h_{n-2} \\ h_1 = 3, h_2 = 8 \end{cases}$$

$$x^2 - 2x - x = 0$$

$$x_{1,2} = 1 \pm \sqrt{3}$$

$$\therefore h_n = c_1 (-\sqrt{3})^n + c_2 (1 + \sqrt{3})^n$$

例4: $\begin{cases} h_n = 4h_{n-1} - 4h_{n-2} \\ h_0 = 1, h_1 = 3 \end{cases}$

解: $x^2 - 4x + 4 = 0$

$$x = 2 (\text{二重})$$

$$h_n = c_1 \cdot 2^n + c_2 \cdot n \cdot 2^n$$

例5: $\begin{cases} h_n = -h_{n-1} + 3h_{n-2} + 5h_{n-3} + 2h_{n-4} \\ h_0 = 1, \dots \end{cases}$

解: $x^4 + x^3 - 3x^2 - 5x - 2 = 0$

$$x = -1, -1, -1, 2$$

$$\therefore h_n = c_1 \cdot (-1)^n + c_2 \cdot n \cdot (-1)^n + c_3 \cdot n^2 (-1)^n + c_4 \cdot 2^n$$

2. 利用生成函数求解递推关系

(1) 令 $g(x)$ 是能求递推关系 h_n 的生成函数

(2) 利用递推关系构造关于 $g(x)$ 的方程

$$g(x) = \sum h_n x^n = \sum f(h_{n-1}, h_{n-2}, \dots, h_{n-k}) x^n$$

(3) 求出 $g(x)$, 展开得到 x^n 系数即为 h_n

例1:
$$\begin{cases} h_n = 4h_{n-1} - 4h_{n-2} \\ h_0 = 1, h_1 = 3 \end{cases}$$

解: $g(x) = \sum_{n=0}^{\infty} h_n x^n$

$$= 1 + 3x + \sum_{n=2}^{\infty} (4h_{n-1} - 4h_{n-2}) x^n$$

$$= 1 + 3x + 4x \sum_{n=2}^{\infty} h_{n-1} x^{n-1} - 4x^2 \sum_{n=2}^{\infty} h_{n-2} x^{n-2}$$

$$= 1 + 3x + 4x(g(x) - 1) - 4x^2 g(x)$$

$$(1 - 4x + 4x^2)g(x) = 1 - x$$

$$g(x) = \frac{1-x}{(1-2x)^2}$$

7.5 求解线性非齐次递推关系

K阶常系数线性非齐次

$$h_n = a_1 h_{n-1} + a_2 h_{n-2} + \dots + a_k h_{n-k} + b_n \quad (1), a_i \text{ 是常数}, a_k \neq 0$$

$$h_n = a_1 h_{n-1} + a_2 h_{n-2} + \dots + a_k h_{n-k} \quad (2), a_i \text{ 是常数}, a_k \neq 0$$

非齐次(1)通解 = 齐次(2)通解 + (1)特解

1. 非齐次特解: h' (待定系数法)

根据 b_n , 设出 h' 的一般形式, 代入(1)求出参数

b_n	h' 形式
β^n	$h' = \begin{cases} r \cdot \beta^n, & \beta \text{ 不是特征根} \\ r \cdot n^e \cdot \beta^n, & \beta \text{ 是 } e \text{ 重特征根} \end{cases}$
t次多项式	$h' = \text{t次}(t+1)\text{项式} \cdot n^m \rightarrow 1 \text{ 是 } m \text{ 重特征根}$ $n^m(r_t n^t + r_{t-1} n^{t-1} + \dots + r_1 n + r_0)$
t次多项式 $\cdot \beta^n$	$h' = n^m \cdot (r_t n^t + r_{t-1} n^{t-1} + \dots + r_1 n + r_0) \cdot \beta^n$ $\beta \text{ 是 } m \text{ 重特征根 } (m \geq 0)$

例:
$$\begin{cases} h_n = 2h_{n-1} + 3^n \\ h_0 = 2 \end{cases}$$

解: (1) 特征方程

$$x - 2 = 0$$

$$x = 2$$

(2) 特解, 设 $h' = r \cdot 3^n$, 代入

$$\therefore r \cdot 3^n = 2 \cdot r \cdot 3^{n-1} + 3^n \Rightarrow r = 3$$

$$\therefore \text{通解 } h_n = c \cdot 2^n + 3^{n+1}$$

Chap 7: 17, 18, 24(b), 25

Chap 7: 40, 43, 51(不用展开 $g(x)$)