#### 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

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

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

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

$$\mathbf{ii}: A_e(x) \cdot B_e(x) = (\sum_{k=0}^{\infty} a_k \frac{x^k}{k!}) \cdot (\sum_{l=0}^{\infty} b_l \frac{x^l}{l!})$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} x^n \sum_{k=0}^{n} \frac{a_k}{k!} \cdot \frac{b_{n-k}}{(n-k)!} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} \sum_{k=0}^{n} \frac{a_k}{k!} \cdot \frac{n!b_{n-k}}{(n-k)!}$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} \sum_{k=0}^n {n \choose k} a_k b_{n-k} = \sum_{n=0}^{\infty} c_n \frac{x^n}{n!}$$

#### 应用-多重集排列计数

定理: 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

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

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

#### **Known:**

- (1) 全排列r=n,  $n_1+n_2+...+n_k=n$ 时,  $N=\frac{n!}{n_1!n_2!...n_k!}$

### 证明

考察 $f_{n_1}(x)f_{n_2}(x)\cdots f_{n_k}(x)$ 展开式中 $x^r$ 项,它一定是形 如 $\frac{x^{m_1}}{m_1!}\frac{x^{m_2}}{m_2!}\cdots\frac{x^{m_k}}{m_k!}$ 这种项之和,其中  $m_1 + m_2 + \cdots + m_k = r, \ 0 \le m_i \le n_i, i = 1, 2, ..., k$  $\overline{m} \, \frac{x^{m_1 + m_2 + \dots + m_k}}{m_1! m_2! \cdots m_k!} = \frac{x^r}{r!} \frac{r!}{m_1! m_2! \cdots m_k!}, \quad \overline{m} \, a_r = \sum \frac{r!}{m_1! m_2! \cdots m_k!},$ 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

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  $G_e(x)=f_{n_1}(x)f_{n_2}(x)\dots f_{n_k}(x)$   $f_{n_i}(x)=1+x+\frac{x^2}{2!}+\dots+\frac{x^{n_i}}{n_i!}$   $i=1,2,\dots,k$ 

例  $S=\{1\cdot a_1, 1\cdot a_2, \dots, 1\cdot a_n\}$ ,求r-排列数。

解: 设排列数为 $\{a_r\}$ ,有 $f_{ni}(x)=1+x$ ,则

$$G_e(x) = (1+x)^n = \sum_{r=0}^n C(n,r)x^r$$

$$= \sum_{r=0}^n \frac{n!}{r! (n-r)!} x^r$$

$$= \sum_{r=0}^n \frac{n!}{(n-r)!} \frac{x^r}{r!}$$
所以 $a_r = n!/(n-r)! = P(n,r)$ .

5

## 实例(续)

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  $G_e(x)=f_{n_1}(x)f_{n_2}(x)\dots f_{n_k}(x)$   $f_{n_i}(x)=1+x+\frac{x^2}{2!}+\dots+\frac{x^{n_i}}{n_i!}$   $i=1,2,\dots,k$ 

例  $S=\{\infty\cdot a_1, \infty\cdot a_2, \dots, \infty\cdot a_k\}$ ,求S的r-排列数。

解:设排列数为 $\{a_r\}$ ,

$$f_{ni}(x) = (1+x+x^2/2!+\cdots+x^r/r!+\cdots), \quad \text{II}$$

$$G_e(x) = (1+x+x^2/2!+\cdots+x^r/r!+\cdots)^k$$
  
= $(e^x)^k = e^{kx}$ 

$$=\sum_{r=0}^{\infty}\frac{(kx)^r}{r!}$$

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

所以 $a_r = k^r$ .

#### 实例

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  $G_e(x)=f_{n_1}(x)f_{n_2}(x)\dots f_{n_k}(x)$   $f_{n_i}(x)=1+x+\frac{x^2}{2!}+\dots+\frac{x^{n_i}}{n_i!}$   $i=1,2,\dots,k$ 

帯限制条件  $x_1 + x_2 + ... + x_k = r, \quad l_i \le x_i \le n_i$ 生成函数  $G(y) = (y^{l_1} + y^{l_1+1} + ... + y^{n_1})(y^{l_2} + y^{l_2+1} + ... + y^{n_2})$   $...(y^{l_n} + y^{l_n+1} + ... + y^{n_k})$ 带系数  $p_1x_1 + p_2x_2 + ... + p_kx_k = r, \quad x_i \in N$ 生成函数  $G(y) = (1 + y^{p_1} + y^{2p_1} + ...)(1 + y^{p_2} + y^{2p_2} + ...)$   $...(1 + y^{p_k} + y^{2p_k} + ...)$ 

#### 解:

$$G_e(x) = \left(x + \frac{x^2}{2!}\right) (1+x) \left(1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!}\right) \left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!}\right)$$
$$= x + 5\frac{x^2}{2!} + 18\frac{x^3}{3!} + 64\frac{x^4}{4!} + 215\frac{x^5}{5!} + \cdots$$

N = 215

## 实例(续)

例 4 红、白、兰涂色1×n的方格,要求偶数个为白色, 问有多少方案?

解:设方案数为 $a_n$ ,则

$$G_{e}(x) = \left(1 + \frac{x^{2}}{2!} + \frac{x^{4}}{4!} + \cdots\right) \left(1 + x + \frac{x^{2}}{2!} + \cdots\right)^{2}$$

$$= \frac{1}{2} (e^{x} + e^{-x}) e^{2x} = \frac{1}{2} e^{3x} + \frac{1}{2} e^{x}$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{n=0}^{\infty} 3^{n} \frac{x^{n}}{n!} + \frac{1}{2} \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^{n}}{n!} = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{3^{n} + 1}{2}\right) \frac{x^{n}}{n!}$$

$$\not \exists a_{n} = \frac{3^{n} + 1}{2}$$

## 实例(续)

$$a_n = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2\rfloor} \binom{n}{2k} 2^{n-2k}$$

例4 (另解) 红、白、兰涂色 1×n的方格,要求偶数个为白色,问有多少方案?

解:设有方案数 $h_n$ ,则 $h_1 = 2$ 。

若最后一个方格涂成红色或蓝色,则有 $h_{n-1}$ 种方案。

若最后一个方格涂成白色,则有 $3^{n-1}-h_{n-1}$ 种方案。

$$h_n = 2h_{n-1} + (3^{n-1} - h_{n-1})$$

$$= h_{n-1} + 3^{n-1} \ (n \ge 2)$$

$$h_n = \frac{3^n + 1}{2}$$

#### 一些指数型生成函数

$$e^{x} = \sum_{n \geq 0} \frac{x^n}{n!}$$

$$xe^{x} = \sum_{n>1} n \frac{x^{n}}{n!}$$

$$\frac{1}{2}x^2e^x = \sum_{n>2}C_2^n\frac{x^n}{n!}$$

$$\frac{1}{m!}x^me^x=\sum_{n>m}C_m^n\frac{x^n}{n!}$$

$$\frac{1}{2}(e^{x}+e^{-x})=\sum_{n>0}\frac{1+(-1)^{n}}{2}\frac{x^{n}}{n!}$$

$$e^{cx} = \sum_{n>0} c^n \frac{x^n}{n!}$$

$$\frac{e^x-1}{x}=\sum_{n\geq 0}\frac{1}{n+1}\frac{x^n}{n!}$$

$$\frac{1}{1-x} = \sum_{n>0} n! \frac{x^n}{n!}$$

## 指数型生成函数的运算

$$A(x) = \sum_{n \ge 0} a_n \frac{x^n}{n!}$$

$$B(x) = \sum_{n \geq 0} b_n \frac{x^n}{n!}$$

$$\int_0^x A(t)dt = \sum_{n\geq 0} a_{n-1} \frac{x^n}{n!}$$

$$A'(x) = \sum_{n>0} a_{n+1} \frac{x^n}{n!}$$

$$xA(x) = \sum_{n>0} na_{n-1} \frac{x^n}{n!}$$

$$\frac{A(x)-a_0}{x}=\sum_{n\geq 1}\frac{a_{n+1}}{n+1}\frac{x^n}{n!}$$

$$A(x) + B(x) = \sum_{n\geq 0} (a_n + b_n) \frac{x^n}{n!}$$

$$A'(x) - A(x) = \sum_{n \ge 0} (a_{n+1} - a_n) \frac{x^n}{n!}$$

$$A(x)B(x) = \sum_{n\geq 0} \left( \sum_{0\leq k\leq n} C_k^n a_k b_{n-k} \right) \frac{x^n}{n!}$$

$$e^{x}A(x) = \sum_{n\geq 0} \left(\sum_{0\leq k\leq n} C_k^n a_k\right) \frac{x^n}{n!}$$

### 22.6 高级计数

- □高级计数
  - Catalan数
  - 第一类Stirling数
  - 第二类Stirling数
- □讨论要点
  - 定义
  - 递推方程
  - ■恒等式
  - ■对应的组合问题
  - ■生成函数

#### Catalan数定义

定义一个 $_{n+1}$ 边形,通过不相交于它内部的对角线将其划分成三角形的方法数,记作 $_{n}$ ,称为第 $_{n-1}$ 个Catalan数.

前几个:  $h_2=1, h_3=2, h_4=5, h_5=14, h_6=42, h_7=132,$   $h_8=429, h_9=1430, h_{10}=4862.$ 







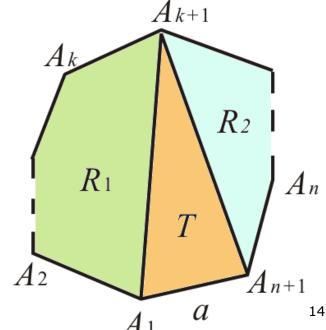




## 递推方程

考虑n+1条边的多边形,端点 $A_1$ ,  $A_{n+1}$ 的边记为a, 以  $A_{k+1}A_1$ , k=1, 2,..., n-1, 为边, $A_{n+1}A_{k+1}$ 为另一边,构成三角形T, T将多边形划分成 $R_1$ 和 $R_2$ 两个部分,分别为k+1边形和n-k+1边形.

$$h_n=\sum_{k=1}^{n-1}h_kh_{n-k}$$
,  $n\geq 2$ 
 $h_1=1$ 
 $h_n=rac{1}{n}inom{2n-2}{n-1}$ 



#### 生成函数及对应的组合问题

生成函数:  $H(x) = \frac{1-\sqrt{1-4x}}{2}$ 

对应的组合问题:

1) 从(0,0)到(n,n)的除了端点以外不接

触对角线的非降路径数 $\frac{2}{n}\binom{2n-2}{n-1}$ 



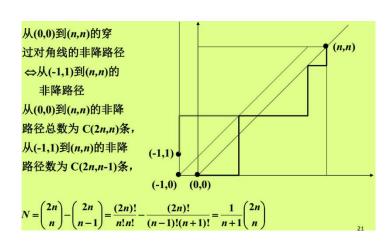
- $2) a_1 \times a_2 \times \cdots \times a_n$ ,不改变因子顺序,加括号的方法数  $h_n$
- 3) 2n个点均匀分布在圆周上,用n条不相交的弦配对的

方法数是第n个Catalan数 $\frac{1}{n+1}\binom{2n}{n}$ (p.396: Ex. 30)

#### 应用—栈的输出计数

1, 2, ..., n按照顺序放入堆栈后的不同的输出个数分析:

- 1. 1进栈;
- 2. k个数 (k = 0, 1, ..., n 1) 进栈并且出栈;
- 3. 1出栈;
- 4. 处理k + 2, ..., n的进栈问题;
  - 步2: 子问题规模k
  - 步4:子问题规模n-k-1



$$\begin{cases} T(n) = \sum_{k=0}^{n-1} T(k)T(n-1-k) \\ T(1) = 1 \end{cases}$$

## 栈的输出个数(续)

# 应用(进栈出栈,括号对,围绕圆桌握手,买票)

#### 例 n对括号有多少种匹配方式?

 $\mathbf{m}$ : n对括号相当于有2n个符号,n个左括号、n个右括号,设问 题的解为f(n)。第0个符号肯定为左括号,与之匹配的右括号必 须为第2i+1个符号。如果是第2i个字符,那么第0个字符与第2i个字符间包含奇数个字符,而奇数个字符无法构成匹配。简单分 析知, f(n)可以转化为如下的递推式 f(n) = f(0)f(n-1) + $f(1)f(n-2)+\cdots+f(n-2)f(1)+f(n-1)f(0), \ \mbox{$\sharp$ $p$},$ f(0)f(n-1)表示第0个字符与第1个字符匹配,剩余字符分成两 部分,一部分为0个字符,另一部分为2(n-1)个字符,然后对 这两部分求解; f(1)f(n-2)表示第0个字符与第3个字符匹配, 剩余字符分成两部分,一部分为2个字符,另一部分为2(n-2) 个字符: 依次类推。

f(1) = 1, f(2) = 2, f(3) = 5, 结合递归式, 易知 $f(n) = h_{n+1}$ .

### 应用

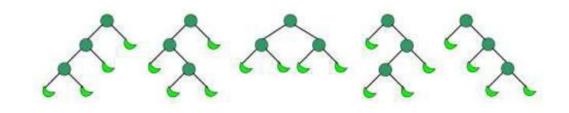
例 16个人按顺序去买烧饼,其中8个人每人身上只有一张5块钱,另外8个人每人身上只有一张10块钱。烧饼5块一个,开始时烧饼店老板身上没有钱。16个顾客互相不通气,每人只买一个。问这16个人共有多少种排列方法能避免找不开钱的情况出现。

解:  $h_{8+1} = 1430$ ,所以总数= 1430 \* 8! \* 8!

例 在图书馆一共6个人在排队,3个还《面试宝典》一书,3个在借《面试宝典》一书,图书馆此时没有了面试宝典了,求他们排队的总数?

**解:**  $h_{3+1} = 5$ ,所以总数为5\*3!\*3! = 180.

#### 应用



#### 例 n个结点构成的二叉树, 共有多少种情形?

解: n = 1时,只有1个根结点,则只能组成1种二叉树,令n个结点可组成的二叉树数量为h(n),则h(1) = 1.

n=2时,1个根结点固定,还有2-1个结点。这一个结点可分成(1,0),(0,1)两组,即h(2)=h(0)h(1)+h(1)h(0)=2 n=3时,1个根结点固定,还有2个结点。这2个结点可分成(2,0),(1,1),(0,2)3组,即h(3)=h(0)h(2)+h(1)h(1)+h(2)h(0)=5。

以此类推,当 $n \ge 2$ 时,可组成的二叉树数量为 $h(n) = h(0) * h(n-1) + h(1) * h(n-2) + \dots + h(n-1) * h(0)$ 种,即符合Catalan数的定义,可直接利用通项公式得出结果。

## 第一类Stirling数

定义 多项式x(x-1)(x-2)...(x-n+1)的展开式为

$$S_n x^n - S_{n-1} x^{n-1} + S_{n-2} x^{n-2} - \dots + (-1)^{n-1} S_1 x$$

将 $x^r$ 的系数的绝对值 $S_r$ 记作 $\begin{bmatrix} n \\ r \end{bmatrix}$ ,称为第一类Stirling数。

#### 实例

 $n=2, \qquad x(x-1)=x^2-x$ 

$$n = 3$$
,  $x(x-1)(x-2) = x^3 - 3x^2 + 2x$ 

$$\begin{bmatrix} 2 \\ 0 \end{bmatrix} = 0, \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix} = 1, \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix} = 1$$

$$\begin{bmatrix} 3 \\ 0 \end{bmatrix} = 0, \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \end{bmatrix} = 2, \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \end{bmatrix} = 3, \begin{bmatrix} 3 \\ 3 \end{bmatrix} = 1$$

n个元素的集合分成 r个环排列的方法数

#### 递推方程

$$\begin{bmatrix} n \\ r \end{bmatrix} = (n-1) \begin{bmatrix} n-1 \\ r \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} n-1 \\ r-1 \end{bmatrix} \quad n > r \ge 1; \begin{bmatrix} n \\ 0 \end{bmatrix} = 0, \begin{bmatrix} n \\ 1 \end{bmatrix} = (n-1)!$$

证:

$$x(x-1) \dots (x-n+2) = \begin{bmatrix} n-1 \\ n-1 \end{bmatrix} x^{n-1} - \begin{bmatrix} n-1 \\ n-2 \end{bmatrix} x^{n-2} + \dots$$

$$x(x-1) \dots (x-n+2)(x-n+1)$$

$$= \left( \begin{bmatrix} n-1 \\ n-1 \end{bmatrix} x^{n-1} - \begin{bmatrix} n-1 \\ n-2 \end{bmatrix} x^{n-2} + \dots \right) (x-n+1)$$

其中
$$x^r$$
系数的绝对值 $\begin{bmatrix} n \\ r \end{bmatrix} = (n-1)\begin{bmatrix} n-1 \\ r \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} n-1 \\ r-1 \end{bmatrix}$ 

### 递推方程

$$\begin{bmatrix} n \\ r \end{bmatrix} = (n-1) \begin{bmatrix} n-1 \\ r \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} n-1 \\ r-1 \end{bmatrix} \quad n > r \ge 1; \begin{bmatrix} n \\ 0 \end{bmatrix} = 0, \begin{bmatrix} n \\ 1 \end{bmatrix} = (n-1)!$$

递推关系的说明:考虑第n个物品,n可以单独构成一个环排列,此时前n-1个物品构成r-1个环排列,方法数为 $\begin{bmatrix} n-1 \\ r-1 \end{bmatrix}$ ;也可以前n-1个物品构成r个环排列,第n个

物品放入任意一个中,这样有(n-1) $\begin{bmatrix} n-1 \\ r \end{bmatrix}$ 种方法。

### 递推三角形

$${n \brack r} = (n-1) {n-1 \brack r} + {n-1 \brack r-1}$$

#### 生成函数及恒等式

生成函数 x(x+1)(x+2)...(x+n-1)

#### 恒等式

$$(1) \begin{bmatrix} n \\ n \end{bmatrix} = 1$$

$$(2) \begin{bmatrix} n \\ n-1 \end{bmatrix} = {n \choose 2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

$$(3)\sum_{r=1}^{n} {n \brack r} = n!$$

证: (1) x的n次方系数为1.

(2) x的n-1次方系数为

$$1 + 2 + \cdots + n - 1 = n(n-1)/2$$

## (3)式的证明

$$(3) \quad \sum_{r=1}^{n} \begin{bmatrix} n \\ r \end{bmatrix} = n!$$

n元对称群 $S_n$ ,在表示式中具有r个不交轮换的置换个数是 $\binom{n}{r}$ 证明:设这样的置换为 $\binom{n}{r}$ 个,得到这种置换的方法有两种:从 $S_{n-1}$ 的含r-1个轮换的置换中加入(n),方法有 $\binom{n-1}{r-1}$ 种;从 $S_{n-1}$ 含有r个轮换的置换中加入n,方法有 $(n-1)\binom{n-1}{r}$ 种.

$$\left\langle {n \atop r} \right\rangle = (n-1) \left\langle {n-1 \atop r} \right\rangle + \left\langle {n-1 \atop r-1} \right\rangle$$
 $\left\langle {n \atop 0} \right\rangle = 0, \qquad \left\langle {n \atop 1} \right\rangle = (n-1)!$ 

证法(II): 生成函数x(x+1)(x+2)...(x+n-1)中x取1, 正好是系数之和。

## 第二类Stirling数

定义:n个不同的球恰好放到r个相同的盒子里的方法数称为第二类Stirling数,记作 $\binom{n}{r}$ .

**实例:** 
$${4 \choose 2} = 7$$

a, b, c | d; a, c, d | b; a, b, d | c; b, c, d | a;

a, b | c, d; a, c | b, d; a, d | b, c

### 递推方程

### 恒等式

$$\sum \binom{n}{n_1 n_2 \cdots n_m} = m^n, \text{ 对满足}$$

 $n_1 + n_2 + \cdots + n_m = n$  的非负整数解求和。(见多项式系数)

$$(1) \, {n \brace 2} = 2^{n-1} - 1$$

$$(2) {n \choose n-1} = {n \choose 2}$$

$$(3) \, \begin{Bmatrix} n \\ n \end{Bmatrix} = 1$$

的正整数解求和

(5) 
$$\sum_{k=1}^{m} {m \choose k} {n \choose k} k! = m^n$$

$$(6) \begin{Bmatrix} n+1 \\ r \end{Bmatrix} = \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} \begin{Bmatrix} k \\ r-1 \end{Bmatrix}$$

### 恒等式证明

#### 证明:

$$(1) \begin{Bmatrix} n \\ 2 \end{Bmatrix} = 2^{n-1} - 1$$

 $a_1$ 先放在一个盒子里,剩下的n-1个球每个有2种选择,但是全落入 $a_1$ 的盒子的方法不符合要求,减去。

$$(2) {n \choose n-1} = {n \choose 2}$$

n个球放到n-1个盒子,必有一个盒子含2个球,其余每个盒子1个球。选择两个球有C(n, 2)种方法。

### 恒等式证明(续)

$$(4) \sum {n \choose n_1 n_2 \dots n_m} = m! \begin{Bmatrix} n \\ m \end{Bmatrix},$$

对满足 $n_1 + n_2 + \cdots + n_m = n$ 的正整数解求和;对应n个不同的球恰好放到m个不同盒子的方法数(无空盒)

$$(5) \sum_{k=1}^{m} {m \choose k} {n \choose k} k! = m^n$$

按照含球的盒子数分类,对应了允许存在空盒的方法数

$$(6) \begin{Bmatrix} n+1 \\ r \end{Bmatrix} = \sum_{k=0}^{n} {n \choose k} \begin{Bmatrix} k \\ r-1 \end{Bmatrix}$$

至多n个不同的球放到r-1个相同的盒子不存在空盒的方法

按照球数分类

### 生成函数

(4) 
$$\sum \binom{n}{n_1 n_2 ... n_m} = m! \binom{n}{m}$$
,  
对满足  $n_1 + n_2 + ... + n_m = n$  的正整数解求和

考虑第二类Stirling数的指数生成函数

$$(e^x - 1)^m = \left(x + \frac{x^2}{2!} + \cdots\right)^m = \sum_{n=0}^{\infty} a_n \frac{x^n}{n!}$$
 (\*)

其中
$$a_n = \sum \frac{n!}{n_1!n_2!...n_m!}$$

求和是对一切满足方程 $n_1+n_2+\cdots+n_m=n$ 的正整数解进行。根据第二类Stirling数的性质有

$$a_{n} = \begin{cases} 0, & n < m \\ \sum \frac{n!}{n_{1}! \, n_{2}! \, ... \, n_{m}!} = \sum \binom{n}{n_{1} n_{2} \, ... \, n_{m}} = m! \, \binom{n}{m} & n \geq m_{32} \end{cases}$$

### 生成函数 (续)

将这个结果代入(\*)式得

相差
$$m!$$
倍 
$$(e^x-1)^m = \sum_{n=m}^{\infty} m! \begin{Bmatrix} n \\ m \end{Bmatrix} \frac{x^n}{n!}.$$

可以近似地将 $(e^x-1)^m$ 看成 $\binom{n}{m}$ 的指数生成函数,用二

项式定理将 $(e^x-1)^m$ 展开得

$$(e^{x}-1)^{m} = {m \choose m} e^{mx} - {m \choose m-1} e^{(m-1)x} + {m \choose m-2} e^{(m-2)x} - \dots + (-1)^{m} {m \choose 0} \cdot 1$$

$$= {m \choose m} \left(1 + \frac{m}{1!}x + \frac{m^{2}}{2!}x^{2} + \dots\right) - {m \choose m-1} \left(1 + \frac{(m-1)}{1!}x + \frac{(m-1)^{2}}{2!}x^{2} + \dots\right) + {m \choose m-2} \left(1 + \frac{(m-2)}{1!}x + \frac{(m-2)^{2}}{2!}x^{2} + \dots\right) - \dots + (-1)^{m} {m \choose 0} \cdot 1.$$

### 生成函数 (续)

比较上式两边 $\frac{x^n}{n!}$ 的系数得

$$m! {n \choose m} = {m \choose m} m^n - {m \choose m-1} (m-1)^n + {m \choose m-2} (m-2)^n - \dots + (-1)^m {m \choose 1} \cdot 1^n$$
,从而得到关于 ${n \choose m}$ 的恒等式 
$${n \choose m} = \frac{1}{m!} {m \choose m} m^n - {m \choose m-1} (m-1)^n + {m \choose m-2} (m-2)^n - \dots + (-1)^{m-1} {m \choose 1} \cdot 1^n$$
.

通过这个恒等式也可以计算 $\binom{n}{m}$ . 例如

## 两类Stirling数间的关系

$$(x)_n \coloneqq x(x-1)\cdots(x-n+1)$$

$$s(n,k) \coloneqq (-1)^{n-k} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}$$

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

(2) 
$$(x)_n = \sum_{k=0}^n s(n,k) x^k$$

定理 
$$x^n = \sum_{k=0}^n {n \choose k} (x)_k$$

## 两类Stirling数间的关系(续)

$$s(n,k) \coloneqq (-1)^{n-k} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}$$

定理 
$$\sum_{k=0}^{\infty} s(n,k) \begin{Bmatrix} k \\ m \end{Bmatrix} = \delta_{n,m} = \sum_{k=0}^{\infty} \begin{Bmatrix} n \\ k \end{Bmatrix} s(k,m)$$

定理 
$$\sum_{k=0}^{n} {n \brace k} = B_n$$
, 这里  $B_n$ 是第 $n$ 个 Bell数,即一个 $n$ 元集合的分划数。

#### 对应的组合问题——放球

#### (1) n个球放到m个盒子里的方法数.

球标号	盒标号	允空盒	放球方法数	对应的组合问题
否	否	否	$P_m(n)-P_{m-1}(n)$	将n恰好无序拆分成m部分
	否	是	$P_m(n)$ See p.	%n无序拆分成t个部分(t≤m)
	是	否		$x_1 + x_2 + + x_m = n$ 的正整数解
	是	是	C(n+m-1,n)	$x_1+x_2++x_m=n$ 的非负整数解

#### 对应的组合问题——放球

球标号	盒标号	允空盒	放球方法数	对应的组合问题
	否	否	$\binom{n}{m}$	第二类Stirling数
	否	是	$\sum_{k=1}^{m} {n \brace k}$	第二类Sirling数性质
是	是	否	$m! \begin{Bmatrix} n \\ m \end{Bmatrix}$	第二类Stirling数性质
	是	是	$m^n = \sum_{k=1}^m {m \choose k} {n \choose k} k!$	乘法法则

### n个球放入m个盒子—解释

球(有无区别)	盒子(有无区别)	是否允许为空	原因解释
			整数拆分问题
			$(1+x+x^2+x^3+)(1+x^2+x^4+x^6+)(1+x^m+x^{2m}+x^{3m}+)$
无	无	允许	1
			$G(x) = \frac{1}{(1-x)(1-x^2)(1-x^m)} + x^n \text{ igh}$
			系数。
			先每一个盒子放一个球然后剩余 n-m,
			相当于整数 n-m 用不超过 m 的数来拆分
			的拆分数,而这又等价为将 n-m 拆分成最大数不超过 m 的拆分数。
<del></del>	<del></del>	<b>-</b> 100 h	m
无	无	不允许	$G(x) = \frac{x^m}{(1-x)(1-x^2)(1-x^m)} + x^n$ 的系
			数,即 $G(x) = \frac{1}{(1-x)(1-x^2)(1-x^m)}$ 中
			$x^{n-m}$ 项的系数。

球 (有无区别)	盒子 (有无区别)	是否允许为空	原因解释
			①对每个盒子用用 1 代表不放球,用 x 代表放一个球,用 x2 代表放两个球,。 母函数可构造为: 1+x+x²+,所有盒
_			子情况相同,结果为 $\frac{1}{(1-x)^m}$ 中 $x^n$ 项的系
无	有	允许	数 $C^n_{m+n-1}$ 。
			②可以看做 n 个球选 m 个盒子, 盒子可以重复选, 也就是有重复的组合问题,
			$C_{m+n-1}^n$
_			①对每个盒子用用 1 代表不放球,用 x
无	有	不允许	代表放一个球,用 $x2$ 代表放两个球,…。 母函数可构造为: $x+x^2+$ ,所有盒子情
			况相同,结果为 <u>x</u> 中
			$x^n$ 项的系数。即 $\frac{1}{(1-x)^m}$ 中 $x^{n-m}$ 项的系数
			$\mathbf{C}_{m+(n-m)-1}^{n-m} = C_{n-1}^{m-1}$
			②先取 m 个球每盒一个,余下的 n-m 进 行 有 重 复 的 组 合 ,
			C(m+(n-m)-1,n-m)=C(n-1,n-m)=C(n-1,m-1)

球(有无区别)	盒子(有无区别)	是否允许为空	原因解释
有区别	有区别	允许	n 个不同的球放进 m 个有区别的盒子,允许空盒的放法与 m 个不同的元素,取 n 个作有重复的排列的方法——对应。(将 n 个球按顺序排好,然后下面对应 m 个 盒子的编号,盒子编号允许重复,盒子编号相同意味着在同一个盒子中,相当于 m 个字符取 n 个做有重复的排列。)即是一个有重复的排列问题,应用指数型母函数: $G_e(x) = (1+x+\frac{x^2}{2!}+\frac{x^3}{3!}+)^m = e^{mx}$ 中 $\frac{x^n}{n!}$ 的系数 $m^n$ 。
有区别	有区别	不允许	n 个不同的球放进 m 个有区别的盒子,允许空盒的放法与 m 个不同的元素,取 n 个作有重复的排列的方法一一对应。即是一个有重复的排列问题,应用指数型母函数: $G_e(x) = (x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} +)^m = (e^x - 1)^m$ 利用二项式定理张开可得: $a_n = \sum_{k=0}^{m} (-1)^k C(m,k)(m-k)^n$

球(有无区别)	盒子(有无区别)	是否允许为空	原因解释
有区别	无区别	不允许	第二类司特林数的定义, $S(n,m)$ n 个有标志的球,放进有区别的 m 个盒子中,无一空盒,其方案数为 $m!S(n,m)$ ,其中 $1 \le m \le n$ 。这相当于将这种情况的 m 个盒子进行了一次全排列,由此有: $S(n,m) = \frac{1}{m!} \sum_{k=0}^{m} (-1)^k C(m,k) (m-k)^n$
有区别	无区别	允许	这可以分为: 空 1 个盒子, 空 2 个盒子, …, 空 m-1 个盒子, 对应有 $S(n,m-1),S(n,m-2),,S(n,1)$ 。考虑到 m 和 n 大小关系则有: $S(n,1)+S(n,2)++S(n,m),n \ge m;$ $S(n,1)+S(n,2)++S(n,n),n \le m.$

#### 对应组合问题—函数与关系计数

(2) 函数计数: |A| = n, |B| = m, 计数结果:

A到B的关系:  $2^{mn}$ 

A到B的函数:  $m^n$ 

A到B的单射函数:  $P(m,n) = m(m-1)\cdots(m-n+1)$ 

A到B的满射函数:  $m! {n \choose m}$ 

A到B的双射函数:  $m = n, P(n, n) = n! \begin{Bmatrix} n \\ m \end{Bmatrix} = n!$ 

(3) 等价关系计数  $\sum_{m=1}^{n} {n \choose m}$