

组合数学

□ 主讲人：曹永知（北大信息学院软件所）

caoyz@pku.edu.cn

□ 课程内容

- 组合计数
- 递推方程
- 生成函数
- 鸽巢原理、组合计数定理、知识点小结
- 试题分析**2008-2014**

□ 课程安排：9月 2日，9日，16日；10月14日，**21日**₁

第12章 组合计数基础

- 12.1 基本计数规则
- 12.2 排列与组合
- 12.3 二项式定理与组合恒等式
- 12.4 多项式定理

12.1 基本计数规则

- 加法法则
- 乘法法则
- 应用实例

加法法则

加法法则： 事件 A 有 m 种产生方式，事件 B 有 n 种产生方式，则 “事件 A 或 B ” 有 $m+n$ 种产生方式.

使用条件： 事件 A 与 B 产生方式不重叠

适用问题： 分类选取

推广： 事件 A_1 有 n_1 种产生方式，事件 A_2 有 n_2 种产生方式，..., 事件 A_k 有 n_k 种产生的方式，则 “事件 A_1 或 A_2 或 ... A_k ” 有 $n_1+n_2+\dots+n_k$ 种产生的方式.

乘法法则

乘法法则： 事件 A 有 m 种产生方式，事件 B 有 n 种产生方式，则 “事件 A 与 B ” 有 mn 种产生方式.

使用条件： 事件 A 与 B 的产生方式相互独立

适用问题： 分步选取

推广： 事件 A_1 有 n_1 种产生方式，事件 A_2 有 n_2 种产生方式， ..., 事件 A_k 有 n_k 种产生的方式，则 “事件 A_1 与 A_2 与... A_k ” 有 $n_1n_2...n_k$ 种产生的方式.

分类处理与分步处理

- **分类处理**：对产生方式的集合进行划分，分别计数，然后使用加法法则
- **分步处理**：一种产生方式分解为若干独立步骤，对每步分别进行计数，然后使用乘法法则
- **分类与分步结合使用**：
 - 先分类，每类内部分步
 - 先分步，每步又分类

应用实例

例1 设 A, B, C 是3个城市，从 A 到 B 有3条道路，从 B 到 C 有2条道路，从 A 直接到 C 有4条道路，问从 A 到 C 有多少种不同的方式？

$$N=3 \times 2 + 4 = 10$$

例2 求1400的不同的正因子个数

$$1400=2^3 5^2 7$$

正因子为： $2^i 5^j 7^k$ ，其中 $0 \leq i \leq 3, 0 \leq j \leq 2, 0 \leq k \leq 1$

$$N=(3+1)(2+1)(1+1)=24$$

12.2 排列与组合

- 选取问题
- 集合的排列与组合
- 基本计数公式的应用
- 多重集排列与组合

选取问题 --组合计数模型1

设 n 元集合 S ，从 S 中选取 r 个元素.

根据是否有序，是否允许重复可以将该问题分为四个子类型

	不重复	重复
有序	集合排列 $P(n,r)$	多重集排列
无序	集合组合 $C(n,r)$	多重集组合

集合的排列

1. 从 n 元集 S 中有序、不重复选取的 r 个元素称为 S 的一个 r 排列, S 的所有 r 排列的数目记作 $P(n, r)$

$$P(n, r) = \begin{cases} \frac{n!}{(n-r)!} & r \leq n \\ 0 & r > n \end{cases}$$

2. 环排列

$$S \text{ 的 } r \text{ 环排列数} = \frac{P(n, r)}{r}$$

集合的组合

3. 从 n 元集 S 中无序、不重复选取的 r 个元素称为 S 的一个 **r 组合**, S 的所有 r 组合的数目记作 $C(n, r)$

$$C(n, r) = \begin{cases} \frac{P(n, r)}{r!} & n \geq r \\ 0 & n < r \end{cases}$$

4. 设 n, r 为正整数, 则

$$(1) C(n, r) = \frac{n}{r} C(n-1, r-1)$$

$$(2) C(n, r) = C(n, n-r)$$

$$(3) C(n, r) = C(n-1, r-1) + C(n-1, r)$$

证明方法

方法1：公式代入并化简

方法2：组合证明

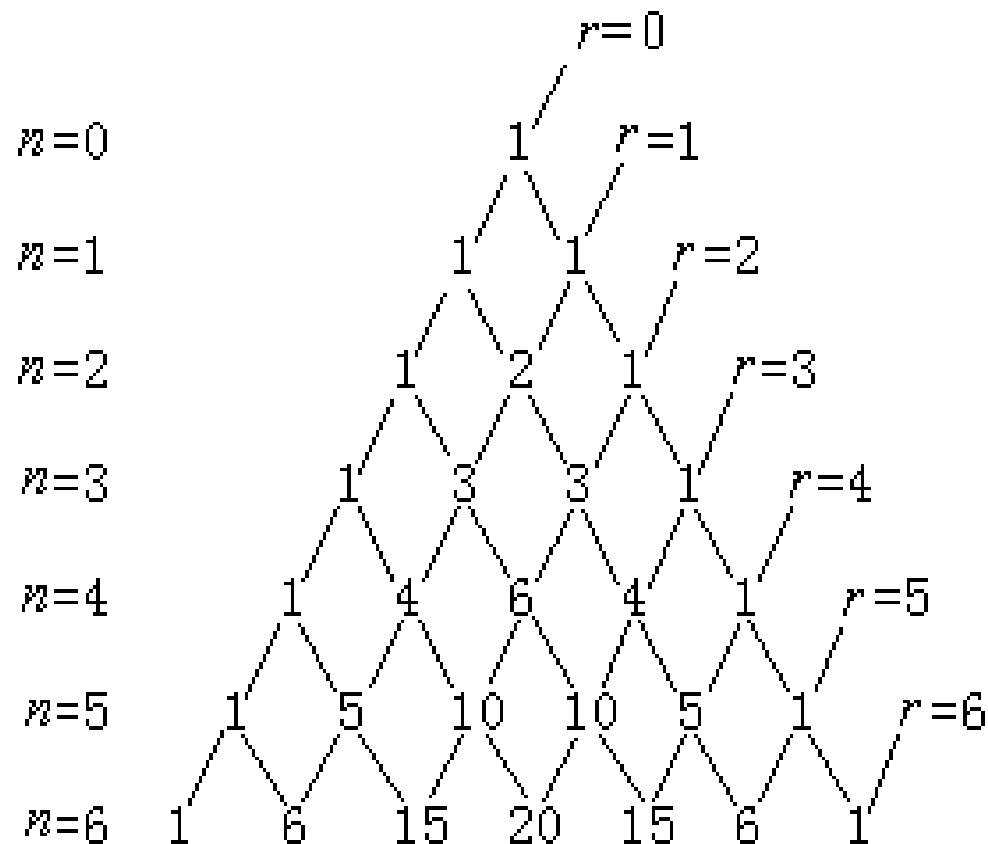
例3 证明 $C(n, r) = C(n, n-r)$

证 设 $S = \{1, 2, \dots, n\}$ 是 n 元集合，对于 S 的任意 r -组合 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_r\}$ ，都存在一个 S 的 $n-r$ 组合 $S-A$ 与之对应。显然不同的 r 组合对应了不同的 $n-r$ 组合，反之也对，因此 S 的 r 组合数恰好与 S 的 $(n-r)$ 组合数相等。

$C(n, r) = C(n-1, r-1) + C(n-1, r)$ 称为 **Pascal公式**，也对应了**杨辉三角**，两种证明方法都适用。

杨辉三角

$$C(n, r) = C(n-1, r-1) + C(n-1, r)$$



基本计数公式的应用

例4 从1—300中任取3个数使得其和能被3整除有多少种方法？

解： $A = \{ 1, 4, \dots, 298 \}$
 $B = \{ 2, 5, \dots, 299 \}$
 $C = \{ 3, 6, \dots, 300 \}$

分类：

分别取自 A, B, C ： 各 $C(100, 3)$

A, B, C 各取1个： $C(100, 1)^3$

$$N = 3C(100, 3) + 100^3 = 1485100$$

基本计数公式的应用（续）

例5 求 $1000!$ 的末尾有多少个0?

解: $1000! = 1000 \times 999 \times 998 \times \dots \times 2 \times 1$

将上面的每个因子分解, 若分解式中共有 i 个5, j 个2, 那么 $\min\{i, j\}$ 就是0的个数.

1, ..., 1000中有

500 个是 2 的倍数, $j \geq 500$;

200 个是 5 的倍数,

40 个是 25 的倍数 (多加40个5),

8 个是 125 的倍数 (再多加8个5),

1 个是 625 的倍数 (再多加1个5)

$i = 200 + 40 + 8 + 1 = 249$. $\min\{i, j\} = 249$.

多重集的排列

多重集表示 $S = \{n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k\}$, $0 < n_i \leq +\infty$

r 排列的计数结果

(1) 全排列 $r = n$, $n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$

$$N = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!}$$

证明：分步选取. 先放 a_1 , 有 $C(n, n_1)$ 种方法; 再放 a_2 , 有 $C(n - n_1, n_2)$ 种方法, ..., 放 a_k , 有 $C(n - n_1 - n_2 - \dots - n_{k-1}, n_k)$ 种方法

$$\begin{aligned} N &= C(n, n_1) C(n - n_1, n_2) \dots C(n - n_1 - n_2 - \dots - n_{k-1}, n_k) \\ &= \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!} \end{aligned}$$

(2) 若 $r \leq n_i$ 时, 每个位置都有 k 种选法, 得 k^r .

多重集的组合

多重集 $S = \{ n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k \}$ 的组合数为

$$N = C(k+r-1, r), \text{ 当 } r \leq n_i$$

证明: 一个 r 组合为

$$\{ x_1 \cdot a_1, x_2 \cdot a_2, \dots, x_k \cdot a_k \},$$

其中 $x_1 + x_2 + \dots + x_k = r$, x_i 为非负整数

这个不定方程的非负整数解对应于下述排列

$$1 \dots 1 \text{ } 0 \text{ } 1 \dots 1 \text{ } 0 \text{ } 1 \dots 1 \text{ } 0 \text{ } \dots \text{ } 0 \text{ } 1 \dots 1$$

$$x_1 \text{ 个 } \quad x_2 \text{ 个 } \quad x_3 \text{ 个 } \quad \dots \quad x_k \text{ 个}$$

r 个 1, $k-1$ 个 0 的全排列数为

$$N = \frac{(r+k-1)!}{r!(k-1)!} = C(k+r-1, r)$$



实例

例6 r 个相同的球放到 n 个不同的盒子里，每个盒子球数不限，求放球方法数.

解： 设盒子的球数依次记为 x_1, x_2, \dots, x_n ，则满足
 $x_1 + x_2 + \dots + x_n = r$, x_1, x_2, \dots, x_n 为非负整数
$$N = C(n+r-1, r)$$

例7 排列 26 个字母，使得 a 与 b 之间恰有 7 个字母，求方法数.

解： 固定 a 和 b ，中间选 7 个字母，有 $2 P(24, 7)$ 种方法，将它看作大字母与其余 17 个全排列有 **18!** 种，因此

$$N = 2 P(24, 7) 18!$$



实例（续）

例8 (1) 10个男生，5个女生站成一排，若没有女生相邻，有多少种方法？

(2) 如果站成一个圆圈，有多少种方法？

解： (1) $P(10,10) P(11,5)$

(2) $P(10,10) P(10,5)/10$

例9 把 $2n$ 个人分成 n 组，每组2人，有多少分法？

解： 相当于 $2n$ 个不同的球放到 n 个相同的盒子，每个盒子2个球，放法为

$$N = \binom{2n}{2} \binom{2n-2}{2} \binom{2n-4}{2} \cdots \binom{2}{2} / n! = \frac{(2n)!}{(2!)^n n!} = \frac{(2n)!}{2^n n!}$$

实例（续）

例 10 9 本不同的书，其中 4 本红皮，5 本白皮，

- (1) 9 本书的排列方式数有多少？
- (2) 若白皮书必须放在一起，那么有多少方法？
- (3) 若白皮书必须放在一起，红皮书也必须放在一起，那么有多少方法？
- (4) 若白皮和红皮书必须相间，有多少方法？

解：(1) $9!$

(2) $5! \ 5!$

(3) $5! \ 4! \ 2!$

(4) $5! \ 4!$

12.3 二项式定理与组合恒等式

- 二项式定理
- 组合恒等式
 - 递推式
 - 变下项求和
 - 变系数和
 - 变上项求和
 - 积
 - 积和
- 证明方法小结

二项式定理

二项式定理： 设 n 是正整数，对一切 x 和 y

$$(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k y^{n-k}$$

证明方法： 数学归纳法、组合分析法.

证 当乘积被展开时其中的项都是下述形式： $x^i y^{n-i}$ ， $i = 0, 1, 2, \dots, n$. 而构成形如 $x^i y^{n-i}$ 的项，必须从 n 个 $(x+y)$ 中选 i 个提供 x ，其它的 $n-i$ 个提供 y . 因此， $x^i y^{n-i}$ 的系数是 $\binom{n}{i}$ ，定理得证.

常用形式

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

二项式定理的应用

例11 求在 $(2x-3y)^{25}$ 的展开式中 $x^{12}y^{13}$ 的系数.

解 由二项式定理

$$(2x + (-3y))^{25} = \sum_{i=0}^{25} \binom{25}{i} (2x)^{25-i} (-3y)^i$$

令 $i=13$ 得到展开式中 $x^{12}y^{13}$ 的系数, 即

$$\binom{25}{13} 2^{12} (-3)^{13} = -\frac{25!}{13! 12!} 2^{12} 3^{13}$$

组合恒等式（递推式）

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

$$2. \binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

$$3. \binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1}$$

证明方法：公式代入、组合分析

应用：1 式用于化简，

2 式用于求和时消去变系数，

3 式用于求和时拆项（两项之和或者差），然后合并

组合恒等式（变下项求和）

简单和、交错和

$$4. \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$$

$$5. \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0$$

证明方法：二项式定理、组合分析

应用：序列求和

恒等式求和（变下项求和）

变系数和

$$6. \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n 2^{n-1}$$

$$7. \sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} = n(n+1) 2^{n-2}$$

证明方法：

二项式定理 + 求导

已知恒等式代入，消去变系数

应用：序列求和

证明（二项式定理+求导）

6式的证明

$$6. \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n2^{n-1}$$

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

$$n(1+x)^{n-1} = \sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} x^{k-1} \quad \text{求导}$$

$$n2^{n-1} = \sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} \quad \text{令 } x=1$$

$$= \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k}$$

证明（已知恒等式代入）

7式的证明

$$\sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} = \sum_{k=1}^n k^2 \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1} \quad \text{消去变系数}$$
$$= \sum_{k=1}^n kn \binom{n-1}{k-1} = n \sum_{k=1}^n [(k-1) + 1] \binom{n-1}{k-1} \quad \text{常量外提}$$
$$= n \sum_{k=1}^n (k-1) \binom{n-1}{k-1} + n \sum_{k=1}^n \binom{n-1}{k-1}$$
$$= n \sum_{k=0}^{n-1} k \binom{n-1}{k} + n 2^{n-1} \quad \text{变限}$$
$$= n(n-1)2^{n-2} + n2^{n-1} = n(n+1)2^{n-2}$$

4. $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$

6. $\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n2^{n-1}$

恒等式（变上项求和）

$$8. \sum_{l=0}^n \binom{l}{k} = \binom{n+1}{k+1}, \quad n, k \in \mathbb{N}$$

证明方法：组合分析

$S = \{a_1, a_2, \dots, a_{n+1}\}$ 的 $k+1$ 子集数

含 a_1 :

$$\binom{n}{k}$$

不含 a_1 , 含 a_2 :

$$\binom{n-1}{k}$$

...

不含 a_1, a_2, \dots, a_n , 含 a_{n+1}

$$\binom{0}{k}$$

应用：求和

恒等式（积）

$$9. \binom{n}{r} \binom{r}{k} = \binom{n}{k} \binom{n-k}{r-k}$$

证明方法：组合分析.

n 元集中选取 r 个元素，然后在这 r 个元素中再选 k 个元素. 不同的 r 元子集可能选出

相同的 k 子集，其重复度为 $\binom{n-k}{r-k}$.

$$\{a, b, c, d, e\} \rightarrow \{a, b, c, d\} \rightarrow \{b, c, d\}$$

$$\{b, c, d, e\} \rightarrow \{b, c, d\}$$

应用：将变下限 r 变成常数 k ，求和时提到和号外面.

恒等式（积之和）

$$10. \sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r}$$

$$11. \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} \binom{n}{k} = \binom{m+n}{m}$$

证明方法：

组合分析、二项式定理

11 式是 10 式的特例 (10 中 m 和 n 互换, 然后令 $r=m$)

应用：求和

组合恒等式小结

证明方法

1. 已知恒等式代入
2. 二项式定理
3. 幂级数的求导、积分
4. 归纳法
5. 组合分析

求和方法：

1. **Pascal 公式---式 3**
2. 级数求和
3. 观察和的结果，然后使用归纳法证明
4. 利用已知的公式

非降路径问题

基本模型

- 限制条件下的非降路径数
- 非降路径模型的应用

证明恒等式

单调函数计数

栈的输出

全排列: $r = n, n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$

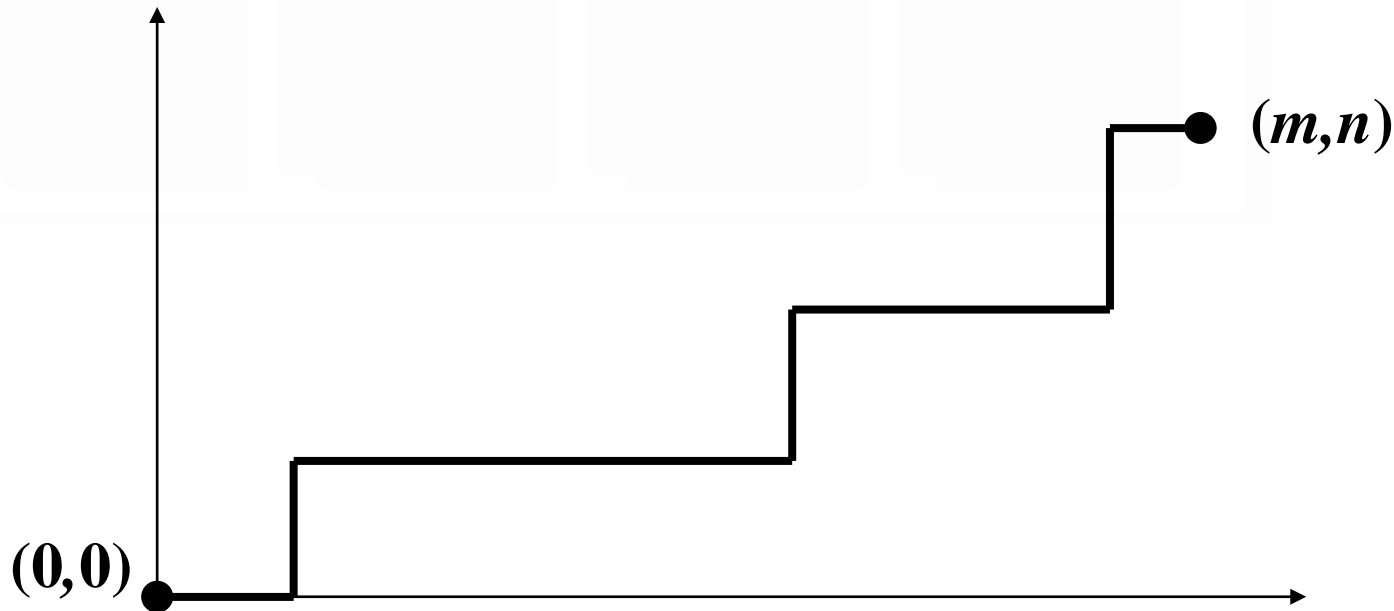
基本模型

$$N = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!}$$

$(0,0)$ 到 (m,n) 的非降路径数: $C(m+n, m)$

(a,b) 到 (m,n) 的非降路径数: $\binom{(m+n)-(a+b)}{m-a} = \binom{(m+n)-(a+b)}{n-b}$
等于 $(0,0)$ 到 $(m-a, n-b)$ 的非降路径数

(a,b) 经过 (c,d) 到 (m,n) 的非降路径数: 乘法法则

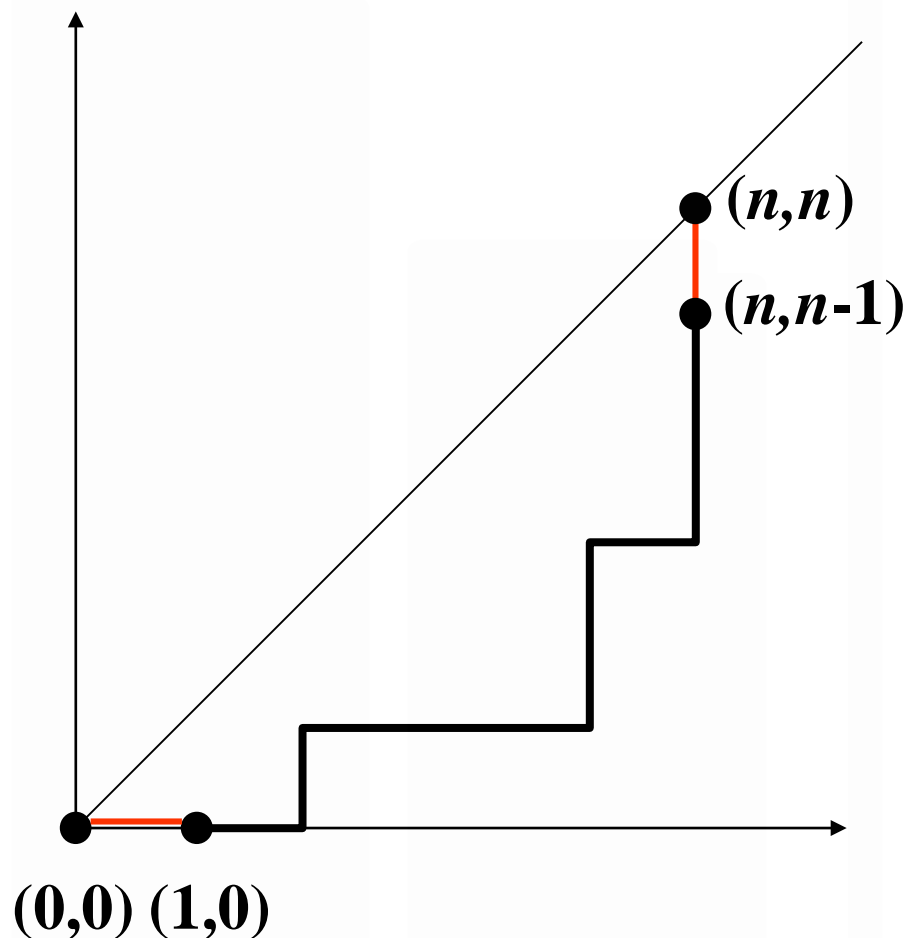


限制条件的非降路径数

从 $(0,0)$ 到 (n,n) 除端点外不接触对角线的非降路径数

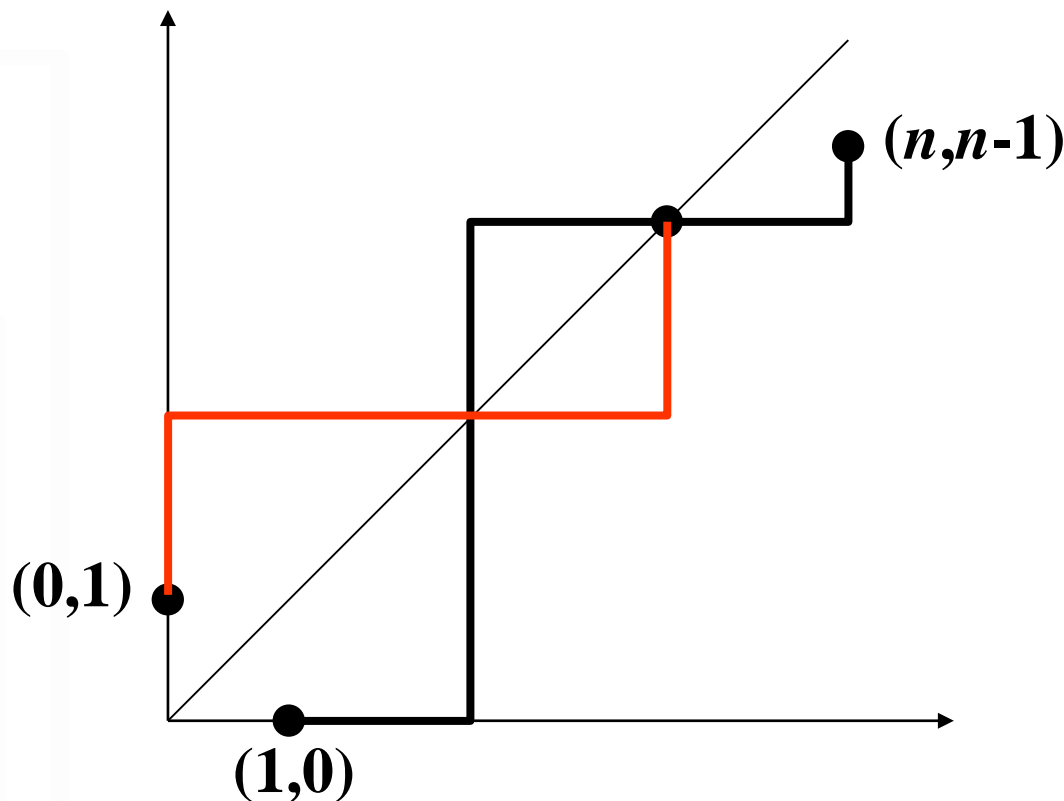
下方从 $(0,0)$ 到 (n,n) 不接触对角线非降路径数的 2 倍

下方从 $(0,0)$ 到 (n,n) 不接触对角线非降路径数等于从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$ 不接触对角线非降路径数



限制条件下非降路径数（续）

从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$ 的
不接触对角线的非降
路径数
= 从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$ 的
非降路径数
- 从 $(0,1)$ 到 $(n,n-1)$
的非降路径数



$$N = 2 \left[\binom{2n-2}{n-1} - \binom{2n-2}{n} \right] = \frac{2}{n} \binom{2n-2}{n-1}$$

应用（证明恒等式）

例（组合恒等式 10）

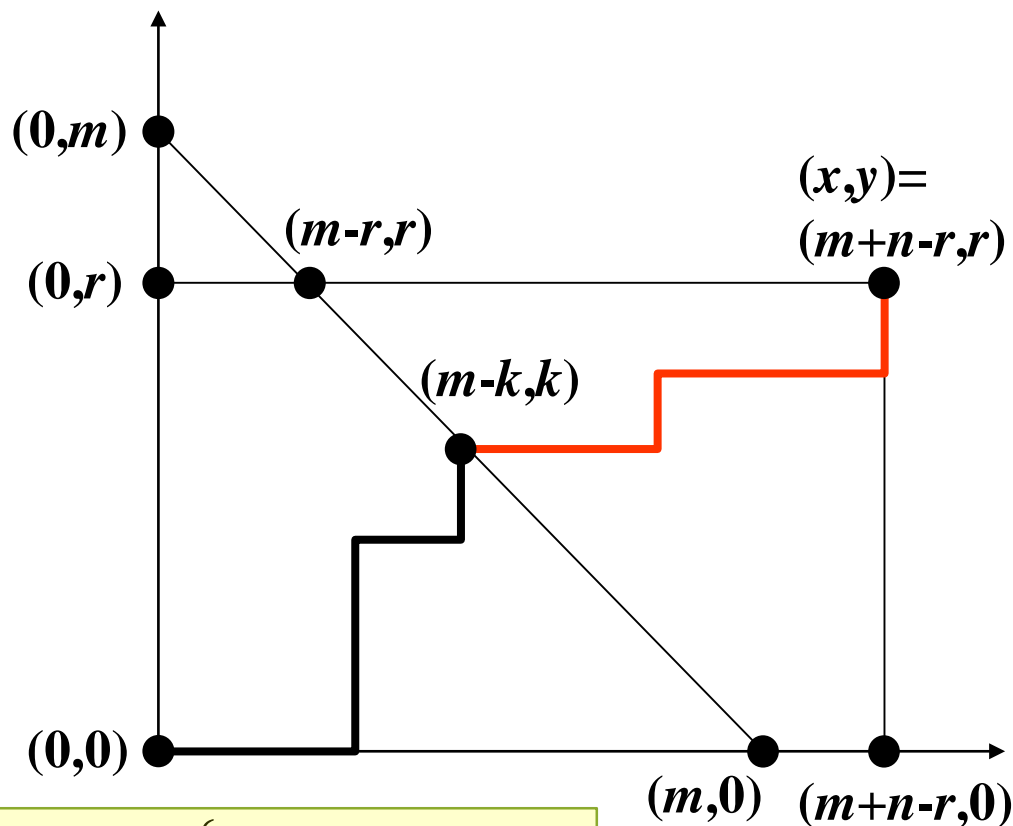
$$\text{证明 } \sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r}$$

证：

$(0,0)$ 到 $(m-k,k)$ 路径数 $\binom{m}{k}$,

$(m-k,k)$ 到 (x,y) 路径数 $\binom{n}{r-k}$

$$\begin{cases} x + y - (m - k) - k = n \\ y - k = r - k \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = m + n - r \\ y = r \end{cases}$$



应用（单调函数计数）

例 集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上单调
递增函数个数= $(1,1)$ 到 $(n+1,n)$

的非降路径数= $\binom{2n-1}{n}$

单调函数个数= $2\binom{2n-1}{n} - n$

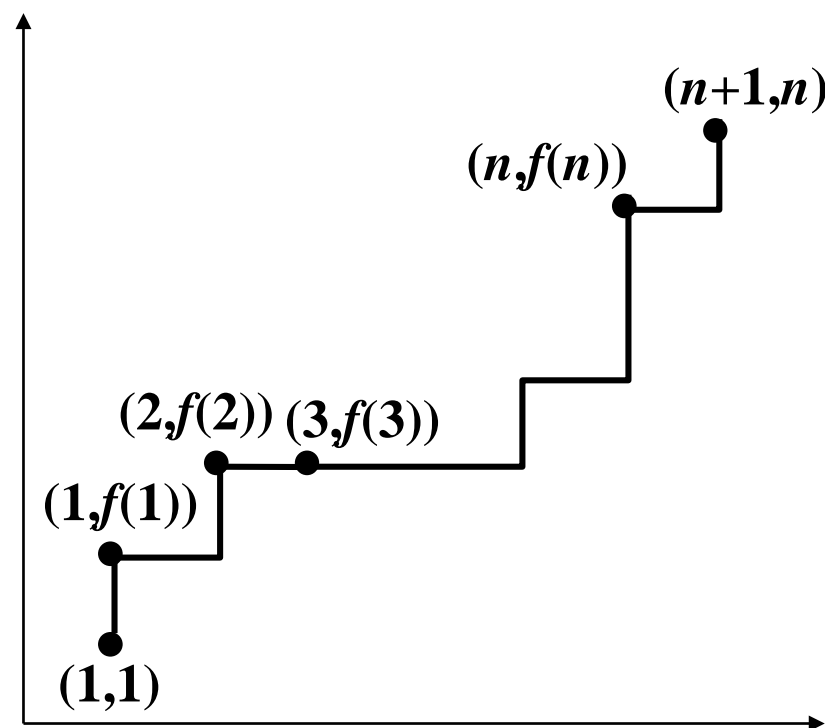
一般地, $A=\{1, 2, \dots, m\}$,
 $B=\{1, 2, \dots, n\}$, A 到 B 单调递增
函数个数= $(1,1)$ 到 $(m+1,n)$ 的

非降路径数= $\binom{m+n-1}{m}$

A 到 B 单调函数个数= $2\binom{m+n-1}{m} - n$

严格单调递增函数个数 $C(n,m)$,

严格单调递减函数个数 $C(n,m)$



函数计数小结

$$A = \{1, 2, \dots, m\}, \quad B = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$f: A \rightarrow B$$

函数	单射	满射	双射	单调	严格单调
计数	$P(n, m)$	$\left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\} n!$	$\left\{ \begin{matrix} n \\ n \end{matrix} \right\} n! = n!$ $= P(n, n)$	$2 \binom{m+n-1}{m}$	$2C(n, m)$
模型	排列	放球	排列	非降路径	组合

括号内是第二类
Stirling数

应用（栈输出的计数）

例 将 $1, 2, \dots, n$ 按照顺序输入栈，有多少个不同的输出序列？

分析：将进栈、出栈分别记作 x, y ，
进栈、出栈的操作序列是 n 个 x ， n 个 y 的排列，其中，
排列的任何前缀中， x 个数不少于 y 的个数，
等于从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的不穿过对角线的非降路径数

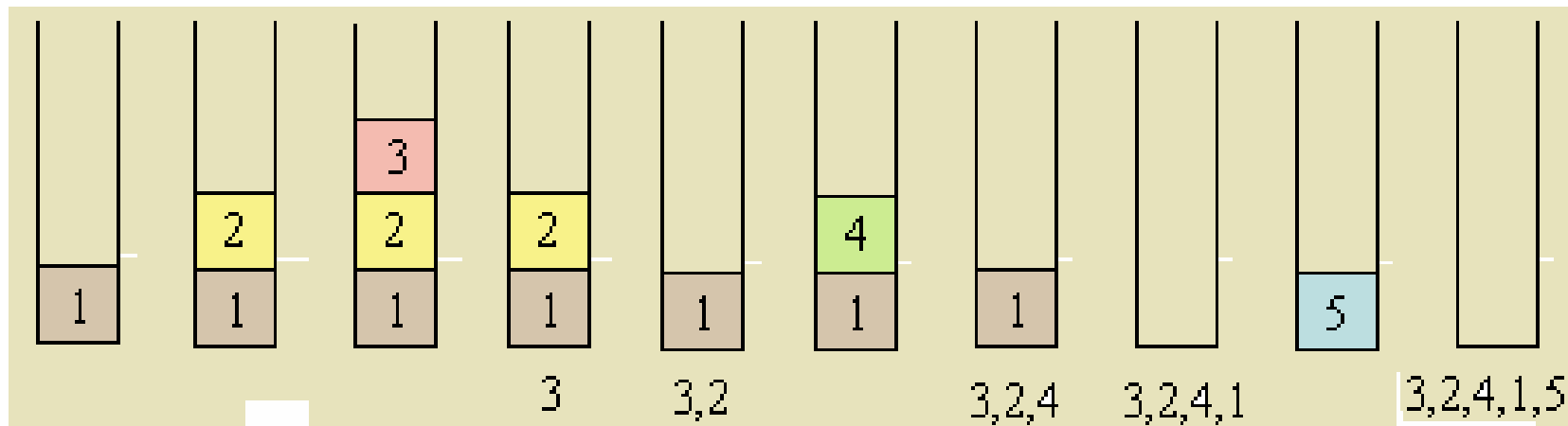
应用（栈输出的计数）

输入： 1, 2, 3, 4, 5

输出： 3, 2, 4, 1, 5

⇔ 进,进,进,出,出,进,出,出,进,出

⇔ $x, x, x, y, y, x, y, y, x, y$



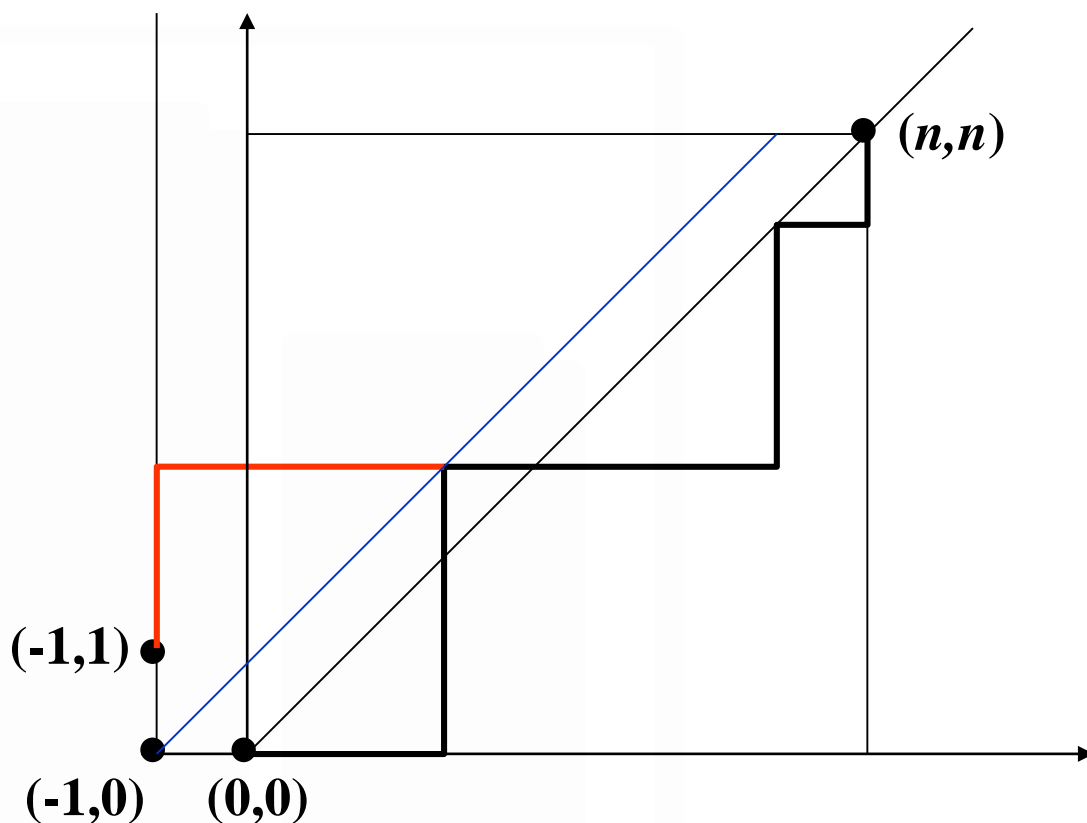
栈输出的计数（续）

从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的穿
过对角线的非降路径

\Leftrightarrow 从 $(-1,1)$ 到 (n,n) 的
非降路径

从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的非降
路径总数为 $C(2n,n)$ 条,

从 $(-1,1)$ 到 (n,n) 的非降
路径数为 $C(2n,n-1)$ 条,



$$N = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n-1} = \frac{(2n)!}{n!n!} - \frac{(2n)!}{(n-1)!(n+1)!} = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

12.4 多项式定理

定理 设 n 为正整数, x_i 为实数, $i=1, 2, \dots, t$.

$$\begin{aligned} & (x_1 + x_2 + \dots + x_t)^n \\ &= \sum_{\substack{\text{满足 } n_1 + \dots + n_t = n \\ \text{的非负整数解}}} \binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_t^{n_t} \end{aligned}$$

证: 选 n_1 个因式贡献 x_1 ,
从 $n - n_1$ 个因式选 n_2 个因式贡献 x_2 ,
...
从 $n - n_1 - n_2 - \dots - n_{t-1}$ 个因式中选 n_t 个因式贡献 x_t .

$$\begin{aligned} & \binom{n}{n_1} \binom{n - n_1}{n_2} \dots \binom{n - n_1 - \dots - n_{t-1}}{n_t} \\ &= \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_t!} = \binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} \end{aligned}$$

推论

推论1 多项式展开式中不同的项数为方程

$$n_1 + n_2 + \dots + n_t = n$$

的非负整数解的个数 $C(n+t-1, n)$

推论2

$$\sum \binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} = t^n$$

例13 求 $(2x_1 - 3x_2 + 5x_3)^6$ 中 $x_1^3 x_2 x_3^2$ 的系数.

解 由多项式定理得

$$\binom{6}{3 \ 1 \ 2} 2^3 \cdot (-3) \cdot 5^2 = \frac{6!}{3! 1! 2!} 8 \cdot (-3) \cdot 25 = -36000$$

多项式系数

组合意义

多项式系数 $\binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t}$

多重集的全排列数

n 个不同的球放到 t 个不同的盒子使得第一个盒子含 n_1 个球，第二个盒子含 n_2 个球， \dots ，第 t 个盒子含 n_t 个球的方案数

多项式系数（续）

恒等式

- $$\sum \binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} = t^n$$

- $$\binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_t!}$$

- $$\binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t} = \binom{n-1}{n_1-1 \ n_2 \dots n_t} + \binom{n-1}{n_1 \ n_2-1 \dots n_t} + \dots + \binom{n-1}{n_1 n_2 \dots n_t-1}$$

基本计数的应用

$$C(n,r) = \begin{cases} \frac{P(n,r)}{r!} & n \geq r \\ 0 & n < r \end{cases}$$

$$11. \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} \binom{n}{k} = \binom{m+n}{m}$$

证明整除

命题 1: k 个连续正整数乘积可以被 $k!$ 整除 (练习)

命题 2 设 p 为素数, $p \neq 2$, 证明当 $C(2p,p)$ 被 p 除时余数是 2.

证
$$\binom{2p}{p} = \binom{p}{0}^2 + \binom{p}{1}^2 + \dots + \binom{p}{p}^2$$

由命题 1: $k! \mid p(p-1)\dots(p-k+1)$

因此 $k! \mid (p-1)(p-2)\dots(p-k+1)$, p 为素数, $0 < k < p$,

$$p \mid \binom{p}{k}, 0 < k < p, \quad C(2p,p) \text{ 被 } p \text{ 除余数为 } \binom{p}{0}^2 + \binom{p}{p}^2 = 2$$

基本计数的应用（续）

例 证明 **Fermat 小定理**: p 为素数, 则 $p|(n^p-n)$

证 (1) 证明 $\binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n} \neq 1$, 则 $p|\binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n}$.

$\binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n} = 1$ 当且仅当存在 $k_j = p$, 其他 $k_i = 0, i \neq j$.

$\binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n} \neq 1 \Rightarrow k_1! k_2! \dots k_n!$ 中不含 p ,

从而 $k_1! k_2! \dots k_n!$ 整除 $(p-1)!$.

证明Fermat小定理（续）

（2）证明 Fermat 小定理

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_n)^p \\ = \sum_{\sum k_i = p} \binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n} x_1^{k_1} x_2^{k_2} \dots x_n^{k_n}$$

$$\text{令 } x_i=1, \quad n^p = \sum_{\sum k_i = p} \binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n},$$

$$\binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n} \neq 1, \quad \text{则 } p \mid \binom{p}{k_1 k_2 \dots k_n}$$

右边恰有 n 项的值等于 1，其余各项之和为 $n^p - n$
 p 整除其余的每一项，因此 $p \mid (n^p - n)$

基本计数的应用（续）

Ipv4 协议网址计数

32 位地址 网络标识+主机标识

A 类：最大网络； B 类：中等网络； C：最小网络；

D：多路广播； E：备用

限制条件：111111 在 A 类中的 netid 部分无效

hostid 部分不允许全 0 或全 1

A	0	netid (7位)		hostid (24位)					
B	1	0	netid (14位)			hostid (16位)			
C	1	1	0	netid (21位)				hostid (8位)	
D	1	1	1	0	(28位)				
E	1	1	1	1	0	(27位)			

基本计数的应用（续）

	netid	hostid
--	-------	--------

A 类:	0+7 位,	24 位
------	--------	------

B 类:	10+14 位,	16 位
------	----------	------

C 类:	110+21 位,	8 位
------	-----------	-----

限制条件: 111111 在 A 类中的 netid 部分无效

hostid 部分不允许全 0 或全 1

A 类: netid 2^7-1 , hostid $2^{24}-2$,

地址数: $127 \cdot 16777214 = 2130706178$

B 类: netid 2^{14} , hostid $2^{16}-2$,

地址数: $16384 \cdot 65534 = 1073709056$

C 类: netid 2^{21} , hostid 2^8-2 ,

地址数: $2097152 \cdot 254 = 532676608$

$|A|+|B|+|C|=3737091842$. Ipv6 改为 128 位

本章小结

基本计数

计数法则：加法法则、乘法法则

计数模型：

选取问题：有序不重复、有序可重复（部分公式）

无序不重复、无序可重复（部分公式）

非降路径问题：基本公式

有限制条件的情况

方程的非负整数解问题子类型

放球问题子类型（球没区别）

处理方法：分类处理、分步处理、一一对应思想

本章小结（续）

组合恒等式 基本公式、证明方法、应用

求和 基本和式、求和方法、应用

计数符号

组合数或二项式系数 $C(m, n)$

排列数 $P(m, n)$

多项式系数
$$\binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t}$$

定义、基本公式、恒等式、对应的组合计数问题

回顾：组合恒等式

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

$$2. \binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

$$3. \binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1}$$

$$4. \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$$

$$5. \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0$$

$$6. \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n2^{n-1}$$

$$7. \sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} = n(n+1)2^{n-2}$$

$$8. \sum_{l=0}^n \binom{l}{k} = \binom{n+1}{k+1}, \quad n, k \in \mathbb{N}$$

$$9. \binom{n}{r} \binom{r}{k} = \binom{n}{k} \binom{n-k}{r-k}$$

$$10. \sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r}$$

$$11. \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} \binom{n}{k} = \binom{m+n}{m}$$