



组合数学的研究内容

- 组合存在性
- 组合计数
- 组合枚举
- 组合优化

本书的内容

- 基本的组合计数公式
- 递推方程与生成函数



主要内容

- 加法法则与乘法法则
- 排列与组合
- 二项式定理与组合恒等式
- 多项式定理



- 加法法则
- 乘法法则
- 分类处理与分步处理



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 p_1 种产生方式，事件 A_2 有 p_2 种产生方式，..., 事件 A_k 有 p_k 种产生的方式，则“事件 A_1 或 A_2 或... A_k ”有 $p_1+p_2+\dots+p_k$ 种产生的方式.



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 $m n$ 种产生方式.

使用条件：事件 A 与 B 产生方式彼此独立

适用问题：分步选取

推广：事件 A_1 有 p_1 种产生方式，事件 A_2 有 p_2 种产生方式，..., 事件 A_k 有 p_k 种产生的方式，则“事件 A_1 与 A_2 与... A_k ”有 $p_1 p_2 \dots p_k$ 种产生的方式.



- 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



例1 设 A 为 n 元集，问

- (1) A 上的自反关系有多少个？
- (2) A 上的对称关系有多少个？
- (3) A 上的反对称关系有多少个？
- (4) A 上的函数有多少个？其中双射函数有多少个？

(1) 在自反关系矩阵中，主对角线元素都是1，其他位置的元素可以是1，也可以是0，有2种选择. 这种位置有 n^2-n 个，根据乘法法则，自反关系的个数 2^{n^2-n}

(2) 考虑对称关系的矩阵. i 行 j 列($i \neq j$)的元素 $r_{ij} = r_{ji}$. 能够独立选择0或1的位置有 $(n^2-n)/2$ 个. 加上主对角线的 n 个位置，总计 $(n^2+n)/2$ 个位置，每个位置2种选择，根据乘法法则，构成矩阵的方法数是 $2^{(n^2+n)/2}$



(3) 非主对角线位置分成 $(n^2-n)/2$ 组, 每组包含元素 r_{ij} 和 r_{ji} . 根据反对称的性质, r_{ij} 与 r_{ji} 的取值有以下3种可能:

$$r_{ij}=1, r_{ji}=0; \quad r_{ij}=0, r_{ji}=1; \quad r_{ij}=r_{ji}=0.$$

所有这些位置元素的选择方法数为 $3^{(n^2-n)/2}$. 再考虑到主对角线元素的选取, 由乘法法则总方法数为 $2^n 3^{(n^2-n)/2}$

(4) 设 $A=\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$, 任何 A 上的函数 $f:A \rightarrow A$ 具有下述形式:

$$f=\{<x_1, y_1>, <x_2, y_2>, \dots, <x_n, y_n>\}$$

其中每个 y_i ($i=1, 2, \dots, n$) 有 n 种可能的选择, 根据乘法法则, 有 n^n 个不同的函数. 若 f 是双射的, 那么 y_1 确定以后, y_2 只有 $n-1$ 种可能的取值, \dots, y_n 只有 1 种取值. 构成双射函数的方法数是 $n(n-1)(n-2)\dots 1 = n!$.



32位地址 网络标识+主机标识

(1) A类: 最大网络; B类: 中等网络; C: 小网络;
D: 多路广播; E: 备用

(2) 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)		hosted (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)	



A类: 0+7位, 24位
B类: 10+14位, 16位
C类: 110+21位, 8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 , hosted $2^{24}-2$,

$$N_A = 127.16777214 = 2130706178$$

B类: netid 2^{14} , hosted $2^{16}-2$,

$$N_B = 16384 \cdot 65534 = 1073709056$$

C类: netid 2^{21} , hosted 2^8-2 ,

$$N_C = 2097152 \cdot 254 = 532676608$$

$$N=N_A+N_B+N_C=3737091842$$



选取问题：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，将该问题分为四个子类型

	不重复选取	重复选取
有序选取	集合的排列	多重集的排列
无序选取	集合的组合	多重集的组合



定义12.1 设 S 为 n 元集,

(1) 从 S 中有序选取的 r 个元素称为 S 的一个 **r 排列**, S 的不同 r 排列总数记作 $P(n,r)$, $r=n$ 的排列是 S 的全排列.

(2) 从 S 中无序选取的 r 个元素称为 S 的一个 **r 组合**, S 的不同 r 组合总数记作 $C(n,r)$

定理1.1 设 n, r 为自然数, 规定 $0!=1$, 则

$$(1) \quad P(n,r) = \begin{cases} \frac{n!}{(n-r)!} & n \geq r \\ 0 & n < r \end{cases}$$
$$(2) \quad C(n,r) = \begin{cases} \frac{P(n,r)}{r!} = \frac{n!}{r!(n-r)!} & n \geq r \\ 0 & n < r \end{cases}$$



下面考虑 $n \geq r$ 的情况.

(1) 排列的第一个元素有 n 种选择的方式. 排列的第二个元素有 $n-1$ 种选法, ..., 第 r 个元素的方式数 $n-r+1$. 根据乘法法则, 总的选法数为

$$n(n-1)(n-2)\dots(n-r+1) = \frac{n!}{(n-r)!}$$

(2) 分两步构成 r 排列. 首先无序地选出 r 个元素, 然后再构造这 r 个元素的全排列. 无序选择 r 个元素的方法数是 $C(n, r)$; 针对每种选法, 能构造 $r!$ 个不同的全排列. 根据乘法法则, 不同的 r 排列数满足 $P(n, r) = C(n, r) r!$

组合数 $C(n, r)$ 也称为二项式系数, 记作 $\binom{n}{r}$



推论 设 n, r 为正整数, 则

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

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

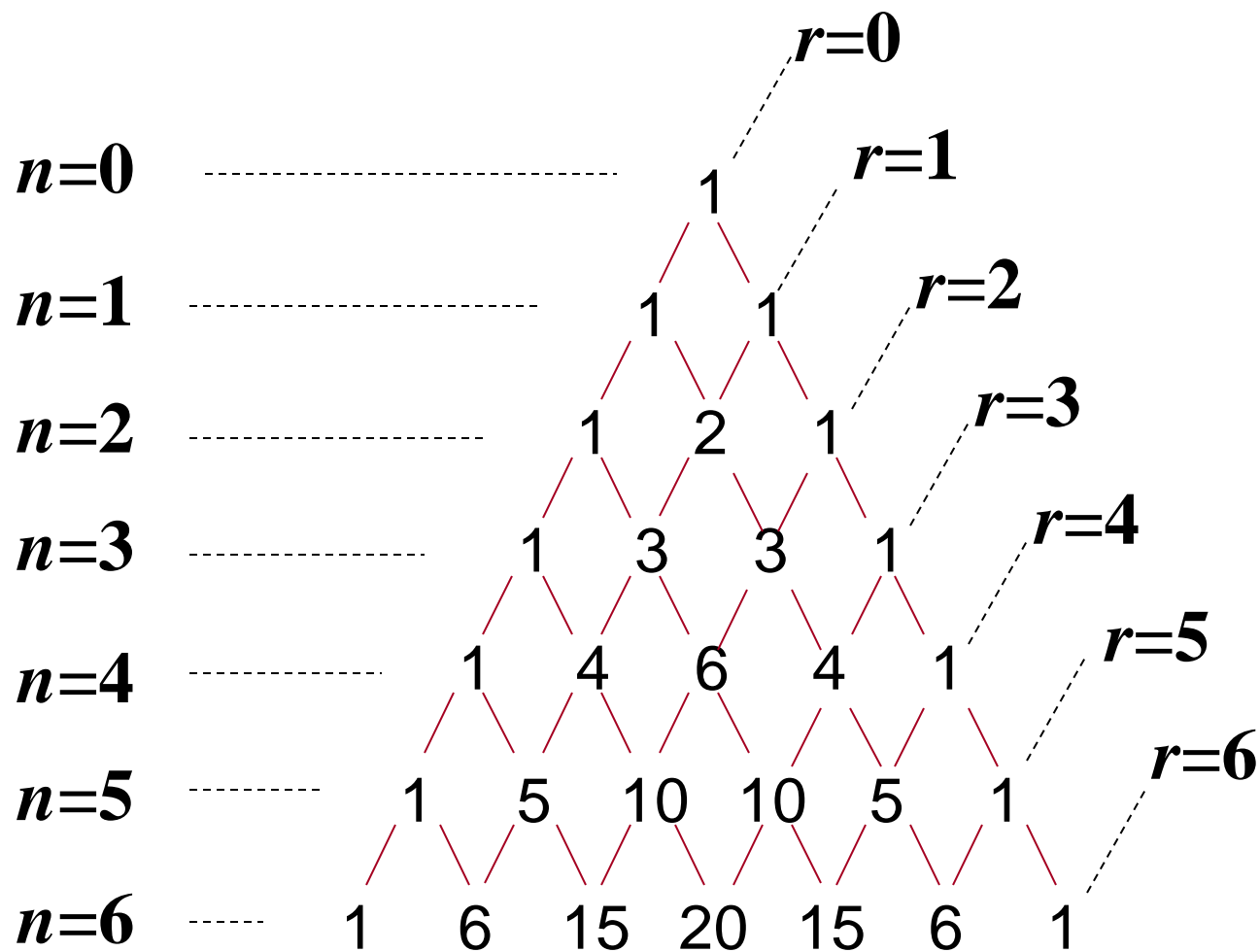
$$(3) C(n, r) = C(n-1, r-1) + C(n-1, r)$$

证明方法: 公式代入并化简, 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.

公式(3) 称为 **Pascal公式**, 也对应了**杨辉三角形**





定义12.2 多重集 $S=\{n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k\}$, $n=n_1+n_2+\dots+n_k$ 表示 S 中元素的总数.

(1) 从 S 中有序选取的 r 个元素称为多重集 S 的一个 **r 排列**.

$r=n$ 的排列称为 S 的**全排列**

(2) 从 S 中无序选取的 r 个元素称作多重集 S 的一个 **r 组合**

注意:

- 多重集中元素的重复度, $0 < n_i \leq +\infty$, 当 $n_i = +\infty$, 表示 a_i 重复选取的次数没有限制
- S 的子集 $X=\{x_1 \cdot a_1, x_2 \cdot a_2, \dots, x_k \cdot a_k\}$, 其中 $0 \leq x_i \leq +\infty$



定理12.2 设 $S=\{n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k\}$ 为多重集,

(1) S 的全排列数是 $\frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!}$

(2) 若 $r \leq n_i, i=1,2,\dots,k$, 那么 S 的 r 排列数是 k^r

证明 (1) 有 $C(n, n_1)$ 种方法放 a_1 , 有 $C(n-n_1, n_2)$ 种方法放 a_2, \dots , 最后有 $C(n-n_1-n_2-\dots-n_{k-1}, n_k)$ 方法放 a_k . 根据乘法法则,

$$\begin{aligned} & C(n, n_1)C(n-n_1, n_2) \dots C(n-n_1-n_2-\dots-n_{k-1}, n_k) \\ &= \frac{n!}{n_1!(n-n_1)!} \frac{(n-n_1)!}{n_2!(n-n_1-n_2)!} \dots \frac{(n-n_1-\dots-n_{k-1})!}{n_k! 0!} = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!} \end{aligned}$$

(2) r 个位置中的每个位置都有 k 种选法, 由乘法法则得 k^r



定理12.3 多重集 $S = \{n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_k \cdot a_k\}$, $0 < n_i \leq +\infty$
 当 $r \leq n_i$, S 的 r 组合数为 $N = C(k+r-1, r)$,

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

$$\underbrace{1 \dots 1}_{x_1 \text{ 个}} \underbrace{0 \dots 0}_{x_2 \text{ 个}} \underbrace{1 \dots 1}_{x_3 \text{ 个}} \dots \underbrace{0 \dots 0}_{x_k \text{ 个}} \underbrace{1 \dots 1}_{x_k \text{ 个}}$$

r 个1, $k-1$ 个0的全排列数为

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



例3 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个字母全排列有 $18!$ 种，共

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

例4 把 $2n$ 个人分成 n 组，每组2人，有多少分法？

解 相当于 $2n$ 不同的球放到 n 个相同的盒子，每个盒子2个，放法为

$$\begin{aligned} N &= \frac{1}{n!} (2n,2) C(2n-2,2) \dots C(2,2) \\ &= \frac{1}{n!} \frac{2n!}{(2n-2)! 2} \frac{(2n-2)!}{(2n-4)! 2} \dots \frac{2!}{0! 2} = \frac{(2n)!}{2^n n!} \end{aligned}$$



例5 从 $S=\{1, 2, \dots, n\}$ 中选择 k 个不相邻的数, 有多少种方法?

解 使用一一对应的思想求解这个问题.

a_1, a_2, \dots, a_k : k 个不相邻的数, 属于集合 $\{1, 2, \dots, n\}$

b_1, b_2, \dots, b_k : k 个允许相邻的数, 属于集合 $\{1, \dots, n-(k-1)\}$

对应规则是

$$b_i = a_i - (i-1). \quad i = 1, 2, \dots, k$$

因此

$$N = C(n-k+1, k)$$



主要内容

- 二项式定理
- 组合恒等式
- 非降路径问题



定理12.4 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.



例6 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

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



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

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

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

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



$$4. \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n \quad n \in \mathbb{N}, \quad 5. \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0 \quad n \in \mathbb{N}$$

证明公式4. 方法：二项式定理或者组合分析.

设 $S = \{1, 2, \dots, n\}$, 下面计数 S 的所有子集.

一种方法就是分类处理, n 元集合的 k 子集个数是 $\binom{n}{k}$

根据加法法则, 子集总数是 $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$

另一种方法是分步处理, 为构成 S 的子集 A , 每个元素有 2 种选择, 根据乘法法则, 子集总数是 2^n .



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

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

证明方法：

二项式定理、级数求导
其他组合恒等式代入



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

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

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

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



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



$$6. \sum_{l=0}^n \binom{l}{k} = \binom{n+1}{k+1}, \quad n, k \in \mathbb{N}$$

证明 组合分析. 令 $S = \{a_1, a_2, \dots, a_{n+1}\}$ 为 $n+1$ 元集合.

等式右边是 S 的 $k+1$ 子集数. 考虑另一种分类计数的方法. 将所有的 $k+1$ 元子集分成如下 $n+1$ 类:

第1类: 含 a_1 , 剩下 k 个元素取自 $\{a_2, \dots, a_{n+1}\}$ $\binom{n}{k}$

第2类: 不含 a_1 , 含 a_2 , 剩下 k 个元素取自 $\{a_3, \dots, a_{n+1}\}$ $\binom{n-1}{k}$

.....

不含 a_1, a_2, \dots, a_n , 含 a_{n+1} , 剩下 k 个元素取自空集 $\binom{0}{k}$

由加法法则公式得证



$$7. \binom{n}{r} \binom{r}{k} = \binom{n}{k} \binom{n-k}{r-k}$$

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, 例如

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

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

重复度为: $\binom{n-k}{r-k}$

应用: 将变下限 r 变成常数 k , 求和时提到和号外面.



$$8. \sum_{k=0}^r \binom{m}{k} \binom{n}{r-k} = \binom{m+n}{r} \quad m, n, r \in \mathbb{N}, \quad r \leq \min(m, n)$$

$$9. \sum_{k=0}^n \binom{m}{k} \binom{n}{k} = \binom{m+n}{m} \quad m, n \in \mathbb{N}$$

$$\text{关系} \quad \sum_{k=0}^n \binom{m}{k} \binom{n}{n-k} = \binom{m+n}{n} \Rightarrow \sum_{k=0}^n \binom{m}{k} \binom{n}{k} = \binom{m+n}{m}$$

证明思路: 考虑集合 $A=\{a_1, a_2, \dots, a_m\}$, $B=\{b_1, b_2, \dots, b_n\}$. 等式右边计数了从这两个集合中选出 r 个元素的方法. 将这些选法按照含有 A 中元素的个数 k 进行分类, $k=0, 1, \dots, r$. 然后使用加法法则.



证明方法：

- 已知恒等式带入
- 二项式定理
- 幂级数的求导、积分
- 归纳法
- 组合分析

求和方法：

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

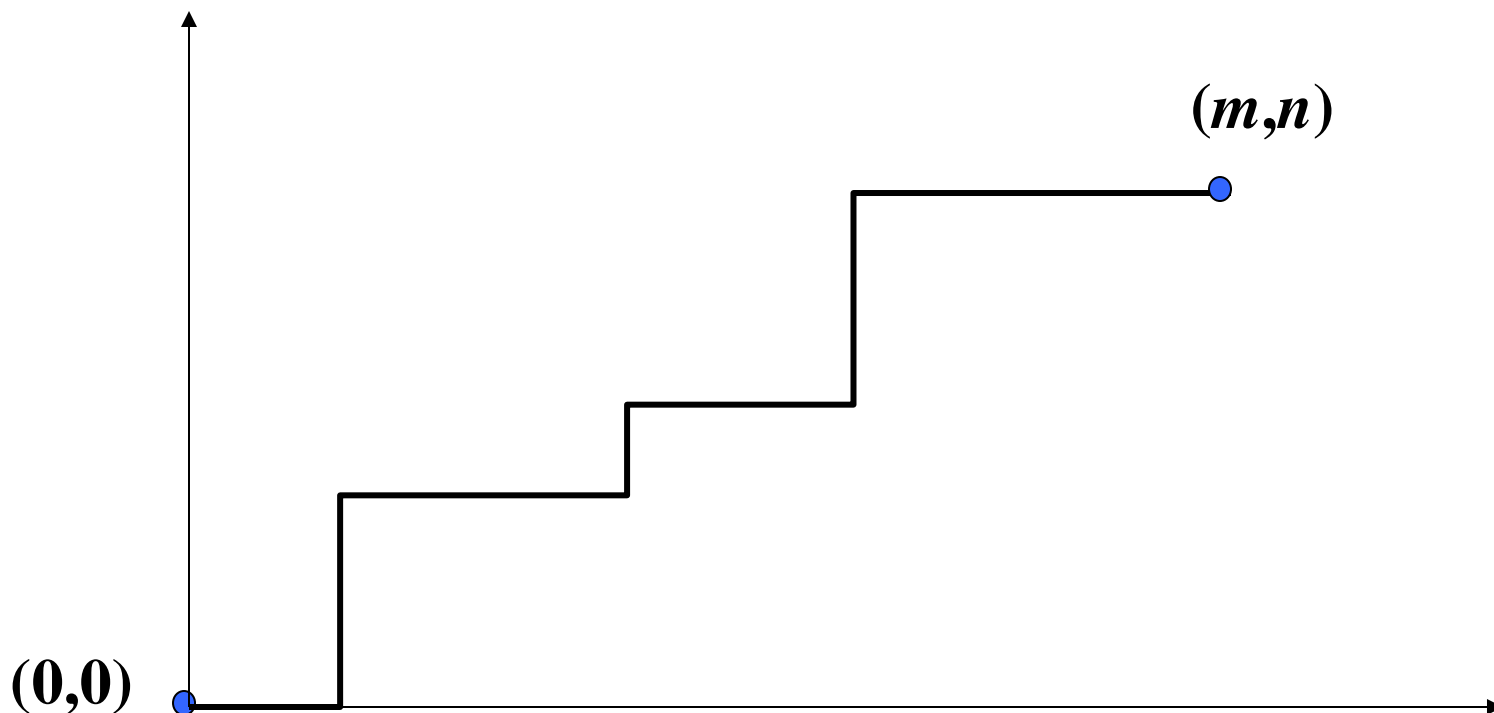


$(0,0)$ 到 (m,n) 的非降路径数: $C(m+n, m)$

(a,b) 到 (m,n) 的非降路径数:

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





从 $(0,0)$ 到 (n,n) 不接触对角线的非降路径数 N

N_1 : 从 $(0,0)$ 到 (n,n)

下不接触对角
线非降路径数

N_2 : 从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$

下不接触对角
线非降路径数

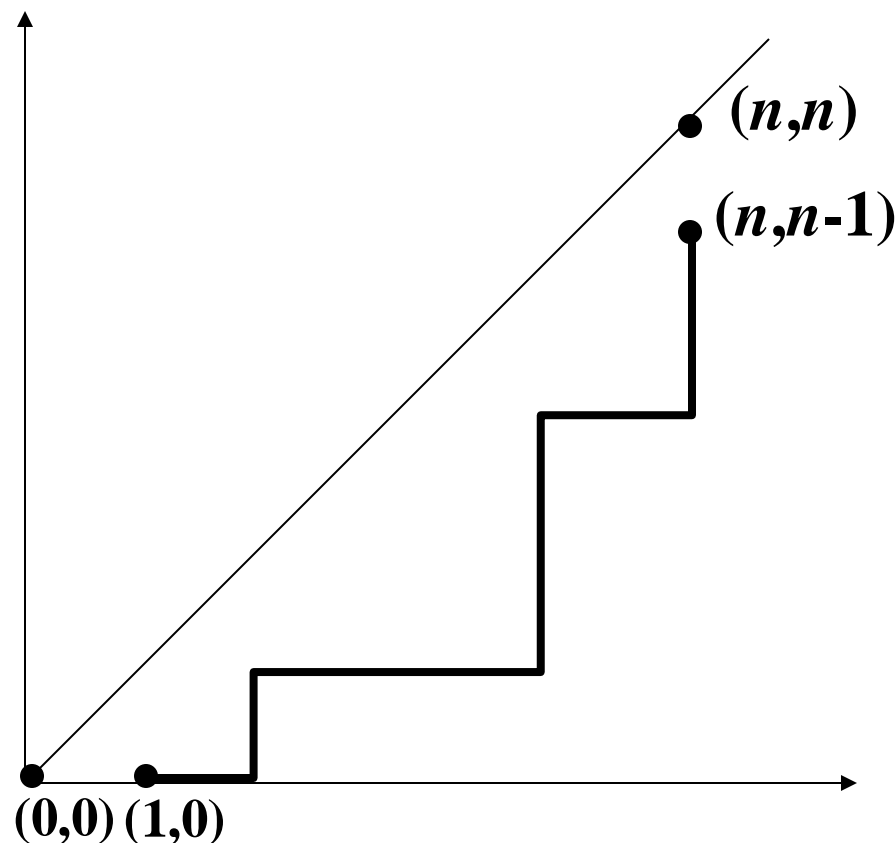
N_0 : 从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$

的非降路径数

N_3 : 从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$

接触对角线的
非降路径数

关系: $N=2N_1=2N_2=2[N_0 - N_3]$

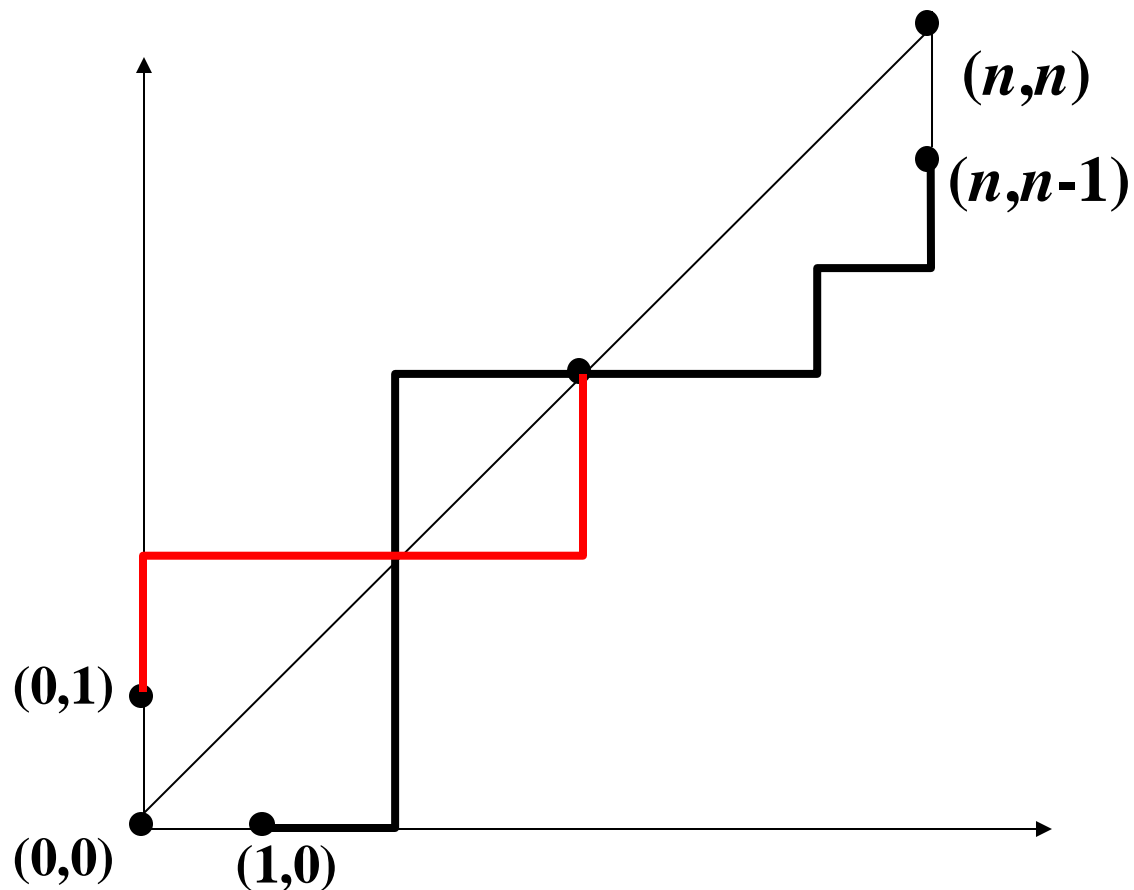




N_3 : 从 $(1,0)$ 到 $(n,n-1)$
接触对角线的
非降路径数

N_4 : 从 $(0,1)$ 到 $(n,n-1)$
无限制条件的
非降路径数

关系: $N_3 = N_4$



$$N = 2[N_0 - N_3]$$

$$= 2[N_0 - N_4] = 2 \left[\binom{2n-2}{n-1} - \binom{2n-2}{n} \right] = \frac{2}{n} \binom{2n-2}{n-1}$$



例7 $A=\{1,2,\dots,m\}$, $B=\{1,2,\dots,n\}$,

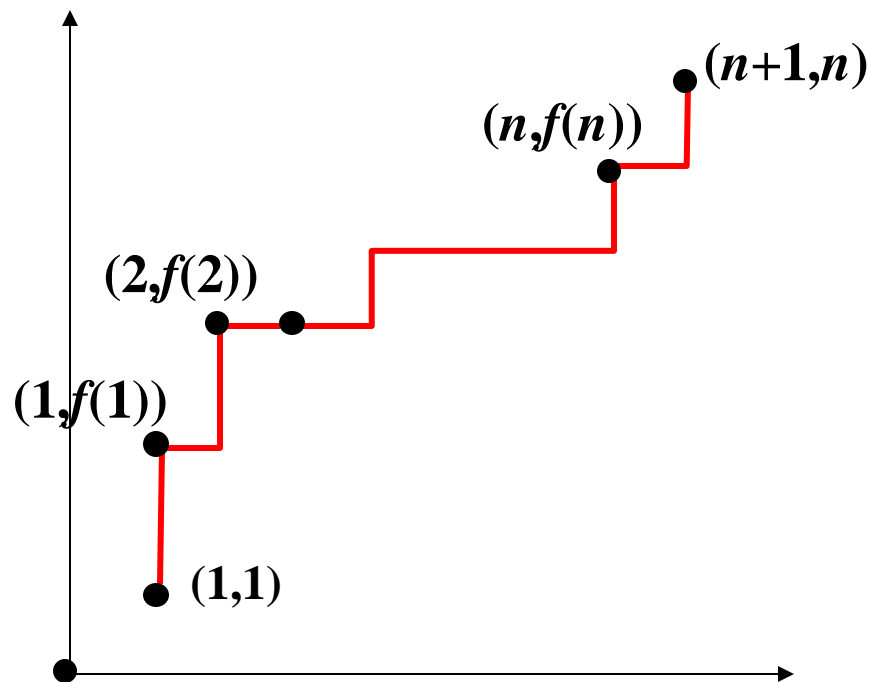
N_1 : B 上单调递增函数个数是 $(1,1)$ 到 $(n+1,n)$ 的非降路径数

N : B 上单调函数个数

$$N=2N_1$$

N_2 : A 到 B 单调递增函数个数是从 $(1,1)$ 到 $(m+1,n)$ 的非降路径数

N' : A 到 B 单调函数数, $N'=2N_2$

$$N = 2 \binom{2n-1}{n} \quad N' = 2 \binom{m+n-1}{m}$$


严格单调递增函数、递减函数个数都是 $C(n,m)$



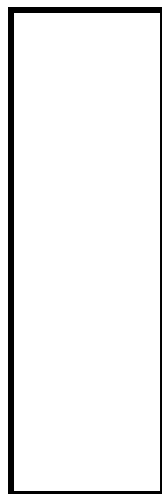
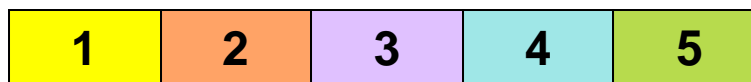
例8 将 $1, 2, \dots, n$ 按照顺序输入栈, 有多少个不同的输出序列?

分析: 将进栈、出栈分别记作 x, y ,
出栈序列是 n 个 x , n 个 y 的排列,
排列中任何前缀的 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



输入： 1, 2, 3, 4, 5, 输出： 3, 2, 4, 1, 5

进,进,进,出,出,进,出,出,进,出 $\Leftrightarrow x, x, x, y, y, x, y, y, x, y$



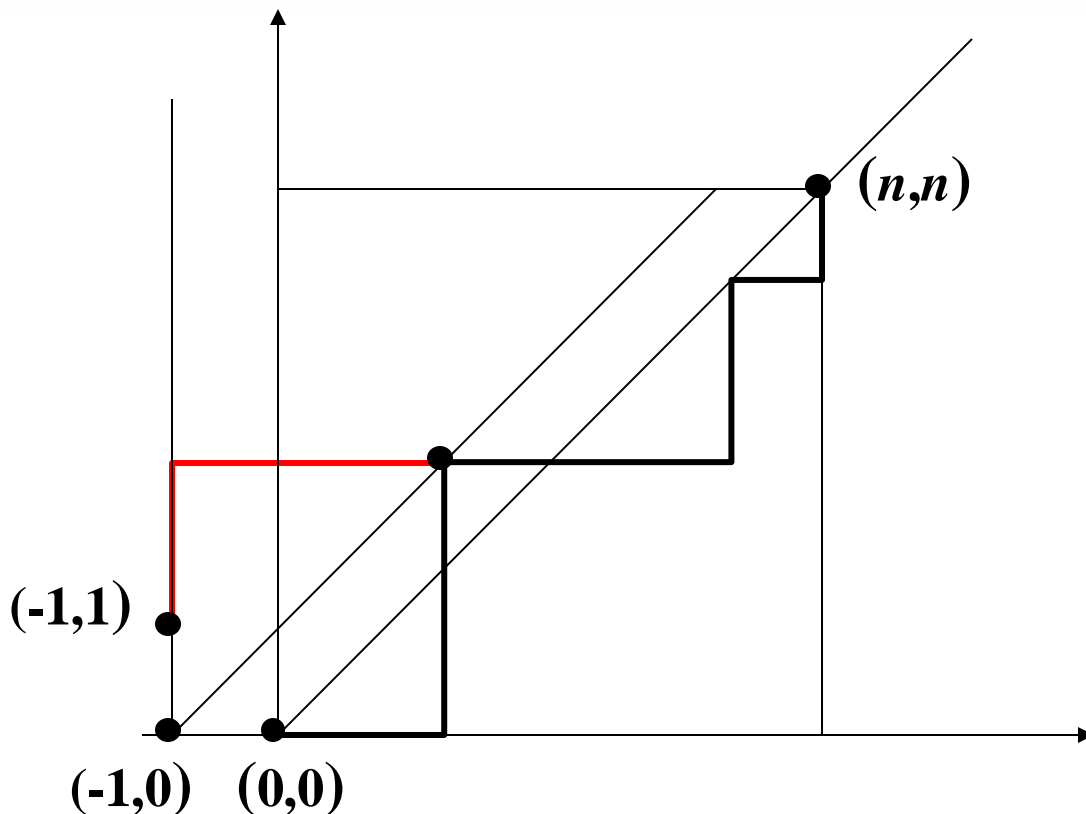


从 $(0,0)$ 到 (n,n) 的穿
过对角线的非降路径

\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,



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



定理12.5 设 n 为正整数, x_i 为实数, $i=1, 2, \dots, t$.

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_t)^n = \sum \binom{n}{n_1 \ n_2 \ \dots \ n_t} x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_t^{n_t}$$

求和是对满足方程 $n_1+n_2+\dots+n_t=n$ 的一切非负整数解求

证明 展开式中的项 $x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_t^{n_t}$ 是如下构成的:

在 n 个因式中选 n_1 个因式贡献 x_1 ,从剩下 $n-n_1$ 个因式选 n_2 个因式贡献 x_2 , ..., 从剩下的 $n-n_1-n_2-\dots-n_{t-1}$ 个因式中选 n_t 个因式贡献 x_t .

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



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9 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

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



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

组合意义

- 多项式系数
- 多重集 $S = \{n_1 \cdot a_1, n_2 \cdot a_2, \dots, n_t \cdot a_t\}$ 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



主要内容

基本计数

- 计数法则：加法法则、乘法法则
- 计数模型：选取问题、非降路径问题、方程的非负整数解问题
- 处理方法：分类处理、分步处理、一一对应思想

计数符号

- 组合数或二项式系数 $C(m,n)$ ：组合恒等式
- 排列数 $P(m,n)$
- 多项式系数 $\binom{n}{n_1 n_2 \dots n_t}$
- 二项式定理与多项式定理



- 能够熟练使用加法法则与乘法法则
- 熟悉和应用基本的组合计数模型：
 - 选取问题
 - 不等方程的解
 - 非降路径
- 熟悉二项式定理与多项式定理
- 能证明组合恒等式并对二项式系数进行求和
- 了解多项式系数及其相关公式



1. 求1400的不同的正因子个数.

解 1400的素因子分解式是

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

1400的任何正因子都具有下述形式:

$$2^i \cdot 5^j \cdot 7^k, \text{ 其中 } 0 \leq i \leq 3, 0 \leq j \leq 2, 0 \leq k \leq 1.$$

根据乘法法则, 1400的正因子数是 i, j, k 的选法数

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



2. 把10个不同的球放到6个不同的盒子里，允许空盒，且前2个盒子球的总数至多是4，问有多少种方法？

解 根据前两个盒子含球数 k 对放法分类，其中 $k=0,1,2,3,4$.
对于给定的 k ，再分步处理计算放球的方法数：

① 从10个球中选放入前两个盒子的 k 个球，有 $C(10,k)$ 选法；

② 把选好的 k 个球分到2个盒子里，每个球可以有2种选择，有 2^k 种分法；

③ 剩下的 $n-k$ 个球分到其他4个盒子里有 4^{n-k} 种分法.

根据乘法法则，使得前两个盒子含 k 个球的放法数是

$$C(10,k) 2^k 4^{n-k}$$

最后使用加法法则对 k 求和，就得到所求的方法数是

$$\sum_{k=0}^4 C(10,k) 2^k 4^{10-k} = 47579136$$



3. 由 m 个 A 和 n 个 B 构成序列, 其中 m, n 为正整数, $m \leq n$. 如果要求每个 A 后面至少紧跟着1个 B , 问有多少个不同的序列?

3. 方法一. 先放 n 个 B , 只有1种方法. 然后, 在每个 B 之间的 n 个位置中选择 m 个位置放 A , 有 $C(n, m)$ 种方法.

方法二. 先放 m 个 AB , 只有1种方法. 把每个 AB 看作格板, m 个格板构成 $m+1$ 个空格, 在空格中放入 $n-m$ 个 B . 这相当于方程

$$x_1 + x_2 + \dots + x_{m+1} = n-m$$

的非负整数解的个数, 因此

$$N = C(n-m+m+1-1, n-m) = C(n, n-m) = C(n, m)$$



4. 设 S 是 n 元集, N 表示满足 $A \subseteq B \subseteq S$ 的有序对 $\langle A, B \rangle$ 的个数, 用二项式定理证明 $N=3^n$

方法一. 令 $|A|=k$, 按照 $k=0,1,\dots,n$ 将有序对 $\langle A, B \rangle$ 分类.

给定 k , 选 A 方法数是 $C(n,k)$;

选 B 中剩下的 $n-k$ 个元素, 每个元素有 2 种选法, 有 2^{n-k} 个不同的 B 集合. 由乘法法则, 这样的 $\langle A, B \rangle$ 有 $C(n,k)2^{n-k}$ 个, 再使用加法法则和二项式定理, 从而得到

$$N = \sum_{k=0}^n C(n,k)2^{n-k} = \sum_{k=0}^n C(n,k)1^k2^{n-k} = (1+2)^n = 3^n$$

方法二. S 中的每个元素可以有 3 种选法: 同时加入 A 和 B , 不加入 A 但加入 B , A 和 B 都不加入; 因此, n 个元素总共 3^n 种选法.



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

方法一. 利用已知等式

$$\sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} = n 2^{n-1}, \quad \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$$

将上述两式相加得

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



方法二 利用积分

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

$$\int_0^x f(x) dx = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{k+1} = x \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k = x(1+x)^n$$

$$f(x) = (1+x)^n + xn(1+x)^{n-1}$$

$$\sum_{k=0}^n (k+1) \binom{n}{k} = f(1) = 2^n + n2^{n-1} = 2^{n-1}(n+2)$$



6. 求和 $\sum_{k=0}^m \binom{n-m+k}{k}$

$$\begin{aligned}
 \sum_{k=0}^m \binom{n-m+k}{k} &= \binom{n-m+0}{0} + \binom{n-m+1}{1} + \dots + \binom{n}{m} \\
 &= \left[\binom{n-m+1}{0} + \binom{n-m+1}{1} \right] + \binom{n-m+2}{2} + \dots + \binom{n}{m} \\
 &= \left[\binom{n-m+2}{1} + \binom{n-m+2}{2} \right] + \binom{n-m+3}{3} + \dots + \binom{n}{m} \\
 &= \dots = \binom{n}{m-1} + \binom{n}{m} = \binom{n+1}{m}
 \end{aligned}$$