



第一章 排列与组合



1.6 允许重复的组合 (多重组合)

允许重复的组合是指从 $A=\{1, 2, \dots, n\}$ 中取 r 个元素 $\{a_1, a_2, \dots, a_r\}$, $a_i \in A, i=1, 2, \dots, r$, 而且允许 $a_i = a_j$ 。用 $\bar{C}(n, r)$ 记其方案数。

定理 1-2 从 n 个不同元素中取 r 个作允许重复的组合, 其组合数为 $C(n+r-1, r)$ 。



1.6 允许重复的组合

证明 设 $a_1 a_2 \dots a_r \in \bar{C}(n, r)$

$$1 \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_r \leq n,$$

令 $\bar{C}(n, r)$ 上的 f , 使得 $b_i = a_i + i - 1, i = 1, 2, \dots, r$.

则 $b_1 b_2 \dots b_r$ 满足 $1 \leq b_1 < b_2 < \dots < b_r \leq n + r - 1$

$$b_1 b_2 \dots b_r \in C(n + r - 1, r)$$

$$f: a_1 a_2 \dots a_r \rightarrow b_1 b_2 \dots b_r$$

显然 f 是单射, 这就证明了每一个 1 到 n 取 r 个作允许重复的组合 ($a_1 a_2 \dots a_r$) 都对应一个从 1 到 $n + r - 1$ 取 r 个作不重复的组合 ($b_1 b_2 \dots b_r$) 。

1.6 允许重复的组合

反之, $f^{-1}: b_1b_2\dots b_r \rightarrow a_1a_2\dots a_r$

$$a_i = b_i - i + 1, \quad i = 1, 2, \dots, r.$$

因为 $1 \leq b_1 < b_2 < \dots < b_r \leq n + r - 1$,

$\therefore 1 \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_r \leq n$, 而 $n \leq r$, 所以一定是重复的, $a_1a_2\dots a_r \in C(n, r)$

f^{-1} 也是单射, 即从1到 $n+r-1$ 中取 r 个作不允许重复的组合 $(b_1b_2\dots b_r)$ 对应于一个从1到 n 取 r 个作允许重复的组合。

这一证明可说一种“拉伸压缩”技巧。

但不如下面证明更清晰, 由此可见组合证明的功效。



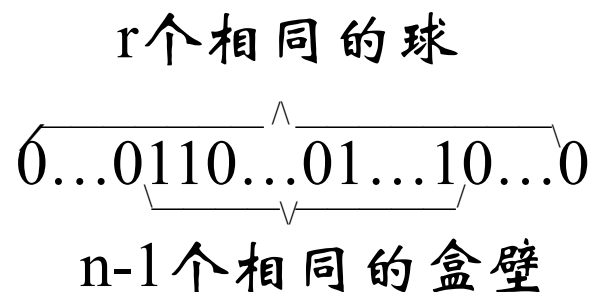
1.6 允许重复的组合

允许重复的组合是指从 $A=\{1, 2, \dots, n\}$ 中取 r 个元素 $\{a_1, a_2, \dots, a_r\}$, $a_i \in A$, $i=1, 2, \dots, r$, 而且允许 $a_i = a_j$ 。用 $\bar{C}(n, r)$ 记其方案数。

注意： 允许重复的组合的典型模型是 r 个球是无标志的， n 个盒子是有区别的，取出 r 个球放进盒子，每个盒子可多于一个球，也可空盒。

1.6 允许重复的组合

$\bar{C}(n,r)$ 的计数问题相当于 r 相同的球放入 n 个互异的盒子，每盒球的数目不限制的方案的计数。而后一问题又可转换为 r 个相同的球与 $n-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



易知所求计数为 $\frac{(n-1+r)!}{r!(n-1)!} = C(n+r-1, r)$



1.6 允许重复的组合

[例] 一个邮局卖10种邮票，买8张不同的邮票有几种方案？

$$C_{10}^8$$

买12张邮票有几种方案？

$$C_{10+12-1}^{12}$$



1.6 允许重复的组合

[例1-29] 试问 $(x + y + z)^4$ 有多少项?

问题相当于4各无标志的球放入3个有标志 x , y , z 的盒子, 一盒可多于1球的方案的计数。 则为 $C(3+4-1, 4) = C(6, 4) = 15$ 。



1.6 允许重复的组合

[例] 一个蛋糕店有8种不同款式的糕点，现打包外卖，每包要装12块糕点，问有多少种不同的打包方案？

$$C_{8+12-1}^{12}$$



1.6 允许重复的组合

定理：线性方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_n = r$, n 和 r 都是整数, $n \geq 1$, 则此方程的非负整数解的个数为：

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

简单的整数拆分问题！



1.6 允许重复的组合

[例] 一个蛋糕店有8种不同款式的糕点，现打包外卖，每包要装12块糕点，问有多少种不同的打包方案？

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_8 = 12$$

$$x_i \geq 0$$



1.6 允许重复的组合

[例] 将1 000 000分解成xyz三个正因数的乘积，有几种方法？

$$1000000 = 2^6 5^6$$

$$x = 2^{x_1} 5^{x_2}, y = 2^{y_1} 5^{y_2}, z = 2^{z_1} 5^{z_2}$$

$$x_1 + y_1 + z_1 = 6 \quad x_2 + y_2 + z_2 = 6$$

$$(C_{6+3-1}^6)^2 = 28^2 = 784$$



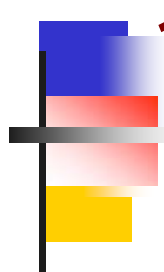
1.6 允许重复的组合

[例] 将1 000 000分解成三个相同正因数的乘积，有几种方法？

$$1000000 = 100 \times 100 \times 100 \quad 1\text{种}$$

将1 000 000分解成三个正因数的乘积，其中恰有两个因数相同，有几种方法？

$$2x_1 + z_1 = 6 \quad 2x_2 + y_2 = 6$$



1.6 允许重复的组合

[例] 将1 000 000分解成三个正因数的乘积，其中恰有两个因数相同，有几种方法？

$$2x_1 + z_1 = 6$$

$$0 \quad 0 \quad 6$$

$$1 \quad 1 \quad 4$$

$$2 \quad 2 \quad 2$$

$$3 \quad 3 \quad 0$$

$$2x_2 + y_2 = 6$$

$$0 \quad 0 \quad 6$$

$$1 \quad 1 \quad 4$$

$$2 \quad 2 \quad 2$$

$$3 \quad 3 \quad 0$$

去掉两边都是2，2，2的情况，还剩 $4 \times 4 - 1 = 15$ 种。



1.6 允许重复的组合

[例] 将1 000 000分解成三个不同正因数的乘积，有几种方法？

上一题共15种情况，每种情况对应 $6! / 2! = 3$ 个不同的顺序，共45种。

$$\frac{784 - 1 - 45}{3!} = 123$$



1.6 允许重复的组合

注意：允许重复的组合的典型模型是 r 个球是无标志的， n 个盒子是有区别的，取出 r 个球放进盒子，每个盒子允许多于一个球，也可空盒。

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

若 r 个球也是有区别的呢？

r 个球是有区别的， n 个盒子是有区别的，取出 r 个球放进盒子，每个盒子允许多于一个球，也可空盒。 n^r



1.6 允许重复的组合

[例] 一辆公交车上有 n 位乘客，到达终点还有 m 站（含终点站），请问旅客有几种下车方案？

$$m^n$$

如果只考虑每站下车的人数，请问有几种下车方案？

$$C_{n+m-1}^n$$

1.6 允许重复的组合

[例] 20本书放到5个书架上，可以有空架。

书有区别，书架有区别，不考虑书顺序。

$$5^{20}$$

书有区别，书架有区别。

$$\frac{24!}{4!} = P_{24}^{20}, \text{不确定的排队, 4个挡板。}$$

相当于24个位置取20个做排列，剩下4个不参与排列

书没区别，书架有区别。

$$C_{20+5-1}^{20} = C_{24}^{20} = \frac{24!}{4!20!}$$

书有区别，书架有区别，每个书架放4本，不考虑书顺序。

$$\frac{20!}{(4!)^5}$$

书有区别，书架没区别，每个书架放4本，不考虑书顺序。

$$\frac{20!}{5!(4!)^5}$$

书没区别，书架有区别，每个书架放4本。

$$1$$

注意前三种情况！第一题5的20次幂远小于第二题 $5 \times 6 \times \dots \times 24$ 。

第三题的多重组合实际就可以看成第二题的有空组的插板排列。



1.6 允许重复的组合

定理：线性方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_n = r$, n 和 r 都是整数, $n \geq 1$, 若 $x_i \geq 1$, 则此方程的非负整数解的个数为:

$$\begin{aligned} & C(n+r-n-1, r-n) \\ &= C(r-1, r-n) \\ &= C(r-1, n-1) \end{aligned}$$

即多重集合中每个元素至少出现一次的可重复组合。



1.6 允许重复的组合

注意：可理解为 r 个球是无标志的， n 个盒子是有区别的，取出 r 个球放进盒子，每个盒子允许多于一个球，但不许空盒。

也可以理解为 n 个无区别的球排成一行，相邻两球有一接触点，共 $n-1$ 个接触点，从中取 $m-1$ 个将 n 个球分成 m 个非空集合。

如果 $x_i \geq ?$ 约束不同呢？



1.6 允许重复的组合

[例] 将12个红球和1个蓝球分给3个人，每人至少分得1个球，多少种方案？

考虑蓝球先分给第一个人，剩下12个红球分给三人

$$x_1 + x_2 + x_3 = 12, \quad x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, x_3 \geq 1$$

$$C_{10+3-1}^{10}, \text{ 再考虑拿蓝球的人, } 3C_{10+3-1}^{10}$$

也可以理解为先分13个无区别的球给三个人，每人至少1个，再将其中一个变成蓝球，答案一样。



1.6 允许重复的组合

[例] 将12个红球、1个蓝球和1个绿球分给4个人，每人至少分得1个球，多少种方案？

$$P_4^2 C_{10+4-1}^{10} + 4C_{9+4-1}^9$$

将12个红球、1个蓝球和1个绿球分给4个人，每人至少分得1个球，且蓝球和绿球必须分给不同的人，多少种方案？

$$P_4^2 C_{10+4-1}^{10}$$

与上页题目一样解法。也可以理解为先分14个无区别的球给四个人，每人至少1个，再将每种情况变成一人有蓝，一人有绿。



1.6 允许重复的组合

[例] 有区别的20个球排成一行，从中取6个不相邻的球，有多少种取法？

6个不相邻的球把剩下的14个球分成7段。

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_7 = 14,$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, x_3 \geq 1, x_4 \geq 1, x_5 \geq 1, x_6 \geq 1, x_7 \geq 0$$

$$C_{9+7-1}^9$$

有区别的20个球排成一行，从中取6个不相邻的球，且任意两两之间相隔至少两球，有多少种取法？

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_7 = 14,$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 2, x_3 \geq 2, x_4 \geq 2, x_5 \geq 2, x_6 \geq 2, x_7 \geq 0$$

$$C_{4+7-1}^4$$



1.7 不相邻的组合

不相邻组合是指从 $A=\{1, 2, \dots, n\}$ 中取 r 个不相邻的数的组合, 即不存在相邻两个数 j 和 $j+1$ 的组合。用 $C'(n, r)$ 记其方案数。

定理 1-3 从 $A=\{1, 2, \dots, n\}$ 中取 r 个作不相邻的组合, 其组合数为 $C(n-r+1, r)$ 。



1.7 不相邻的组合

证明1

任给 $a_1 a_2 \dots a_r \in C'(n, r)$, $a_1 < a_2 < \dots < a_r$

令 $f: a_1 a_2 \dots a_r \rightarrow b_1 b_2 \dots b_r$

$b_i = a_i - i + 1, i = 1, 2, \dots, r$. (保证 b_i 是没有重复的)

$1 \leq b_1 < b_2 < \dots < b_r \leq n - r + 1$,

$b_1 b_2 \dots b_r \in C(n - r + 1, r)$ (即不允许重复的组合)

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

1.7 不相邻的组合

证明2 用两种方法计算 $[1, n]$ 的 r 个无重不相邻组合 $C'(n, r)$ 的计数问题(即定理1-3).

解法1

共 n 位
 $0 \dots 010 \dots 010 \dots 010 \dots 010 \dots 0$

其中不可含11 r 个1



1.7 不相邻的组合

①排列以1结尾:

$r-1$ 个10与 $n-1-2(r-1)$ 个0的排列,

$$r-1+[n-1-2(r-1)]=n-r$$

这样的排列有

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

②以0结尾:

r 个10与 $n-2r$ 个0的排列, $r+n-2r = n-r$

这样的排列有 $\binom{n-r}{r}$ 个

$$\binom{n-r}{r-1} + \binom{n-r}{r} = \binom{n-r+1}{r}$$



1.7 不相邻的组合

证明3

有区别的 n 个球排成一行，从中取 k 个不相邻的球，有多少种取法？

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_{r+1} = n - r,$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, \cdots, x_r \geq 1, x_{r+1} \geq 0$$

$$C_{n-r-(r-1)+(r+1)-1}^{n-r-(r-1)} = C_{n-r+1}^{n-2r+1} = C_{n-r+1}^r$$

与多重组合的关联！

回顾

$\bar{C}(m,n)$: 从 m 个不同的元素中可重复地选取 n 个来组合。相当于 n 相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而后一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：

n 个相同的球

$0 \dots 0 \underbrace{10 \dots 01 \dots 10 \dots 0}_{m-1 \text{ 个相同的盒壁}}$

$m-1$ 个相同的盒壁 既是多重排列也是多重

易知所求计数为 $\frac{(m-1+n)!}{n!(m-1)!} \overset{\text{组合!}}{=} C(m+n-1, n)$

回顾

定理：线性方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_m = n$, n 和 m 都是整数, $m \geq 1$, 则此方程的非负整数解的个数为：

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

简单的整数有序拆分问题！

所谓简单：是指整数拆分的每项基数都是1，即 $5 = 3 \times 1 + 2 \times 1$ ；

所谓有序：是指拆分出的元素有顺序，即盒子有区别， $5 = 3 + 2$ 与 $5 = 2 + 3$ 看作不一样。

回顾

定理：线性方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_m = n$, n 和 m 都是整数, $m \geq 1$, 则此方程的非负整数解的个数为:

这其实是同一个问题, 若盒子没有区别, 那么两个盒子的球一样时也就无法区分。那么 n 拆分成 m 盒就可看成 n 可以分成 (基数) 从 1 到 m 的几种组合。如 4 可以看成 4 个 1, 或 2 个 1, 1 个 2, 或 1 个 1, 1 个 3, 或 2 个 2, 如果 $m > 4$, 则补 0

。

所谓简单: 是指整数拆分的每项基数都是 1, 即 $5 = 3 \times 1 + 2 \times 1$;

所谓有序: 是指拆分出的元素有顺序, 即盒子有区别, $5 = 3 + 2$ 与 $5 = 2 + 3$ 看作不一样。



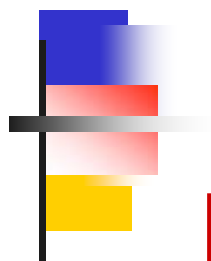
回顾

定理：线性方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_m = n$, n 和 m 都是整数, $m \geq 1$, 若 $x_i \geq 1$, 则此方程的非负整数解的个数为:

$$\begin{aligned} & C(m+n-m-1, n-m) \\ &= C(n-1, n-m) \\ &= C(n-1, m-1) \end{aligned}$$

即多重集合中每个元素至少出现一次的可重复组合。

同样可以扩充到盒子没有区别的情况。



总结一下

n个球	m个盒子	有无空盒	方案
有区别	有区别	有	m^n
有区别	有区别	无	?
有区别	无区别	有	?
有区别	无区别	无	?
无区别	有区别	有	$C(n+m-1, n)$
无区别	有区别	无	$C(n-1, m-1)$
无区别	无区别	有	整数n的无序拆分
无区别	无区别	无	整数n-m的无序拆分

再想一想

常说的允许重复的组合是自由多重组合!

如果 n 球无区别， m 盒有区别，允许空盒。这等价于 m 个不同的元素从中取 n 个作允许重复的组合。

回顾Lec3的内容，换成相同的符号，这种多重组合（允许重复的组合）实际上是自由多重组合。 m 个不同的元素

$$M = \{\infty a_1, \infty a_2, \dots, \infty a_m\}$$

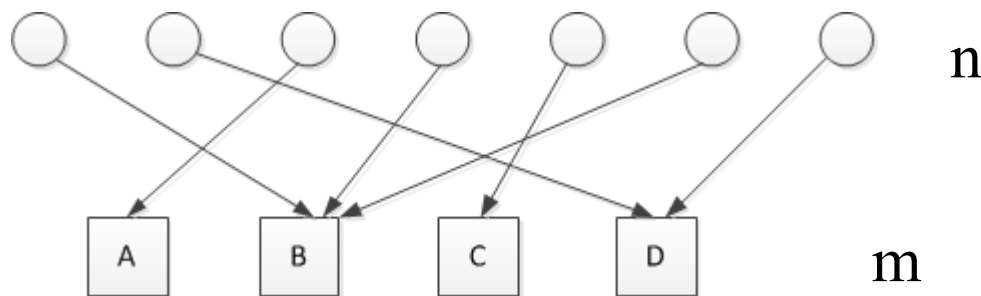
从中取 n 个作允许重复的组合。

$$\frac{(m-1+n)!}{n!(m-1)!} = C(m+n-1, n)$$

再想一想

常说的允许重复的组合是自由多重组合!

如果 n 球无区别， m 盒有区别，允许空盒。这等价于 m 个不同的元素从中取 n 个作允许重复的组合，也就是自由多重组合。如何理解这个过程？看下面的例子



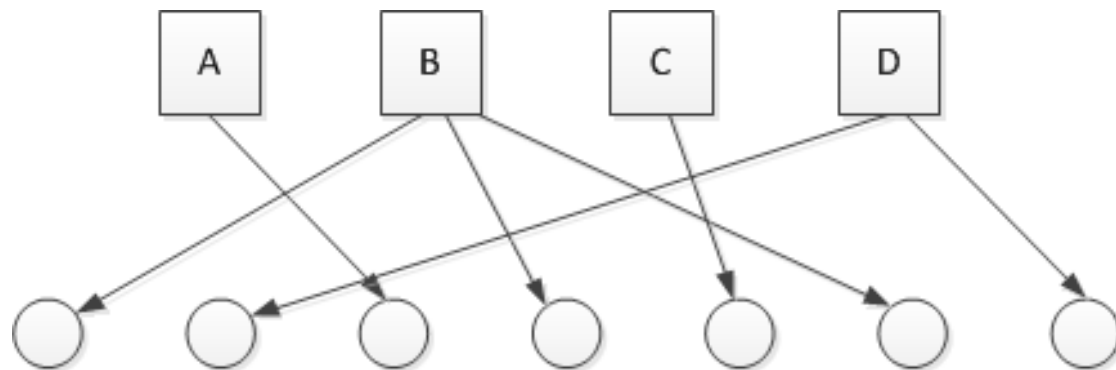
这里将七个无区别的球放到A~D四个盒里。这个过程可以看成A~D四个盒按照进球的数目进行重复抽取。例如，此时的多重组合就是 ABBBCDD（无顺序）。答案是 $C(4+7-1, 7)$ 。这是上节的内容，具体证明过程略。

再想一想

如果球有区别呢？

常说的允许重复的组合是自由多重组合！

如果 n 球无区别， m 盒有区别，允许空盒。这等价于 m 个不同的元素从中取 n 个作允许重复的组合，也就是自由多重组合。如何理解这个过程？看下面的例子



如果倒过来，直观理解为 m 个元素被重复抽取，那就很难理清了。因为一个球一次只进一个盒子，但是倒过来盒子做多重组合意味着一个盒子可能不止被选中一次。此时每个盒子会不会指向球，会指向几个，这些都不确定。



再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组（这里考虑组有区别）。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列。

回顾Lec3的内容，换成相同的符号，这种允许重复的排列实际上是自由多重排列。 m 个不同的元素

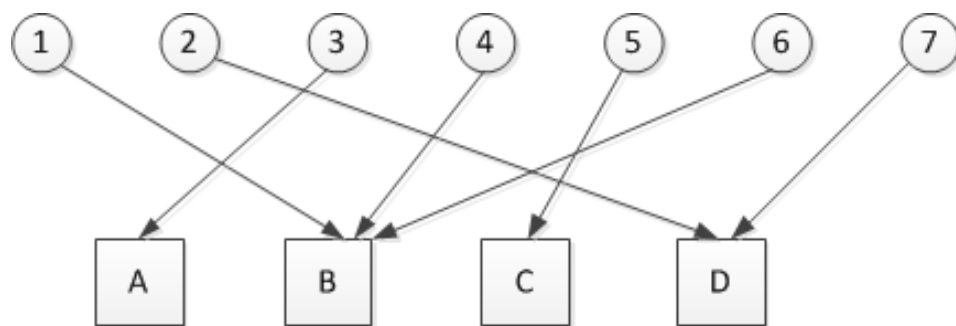
$$M = \{\infty a_1, \infty a_2, \dots, \infty a_m\}$$

从中取 n 个作允许重复的排列。

再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列，即自由多重排列。如何理解这个过程？看下面的例子

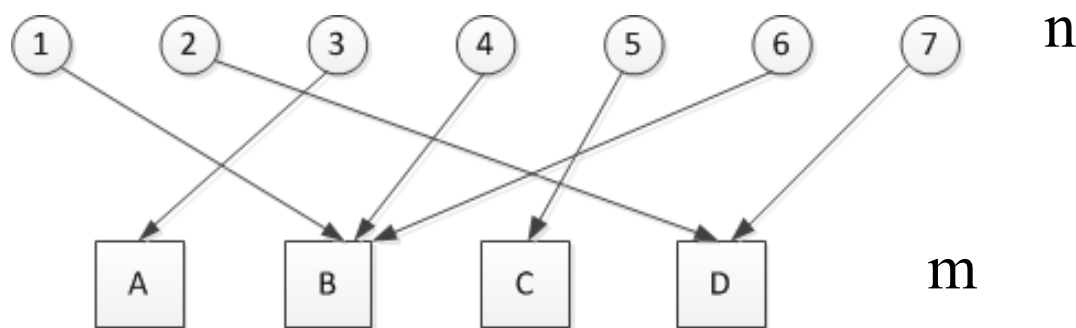


这里将1~7七个球放到A~D四个盒里（自由分组）。这个过程反过来也可以看成A~D四个盒按照1~7七个球的顺序做了一次重复排列，即A~D四个盒子取7个自由排列。例如，此时的排列就是B D A B C B D。所以答案都是 4^7

再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列，即自由多重排列。如何理解这个过程？看下面的例子

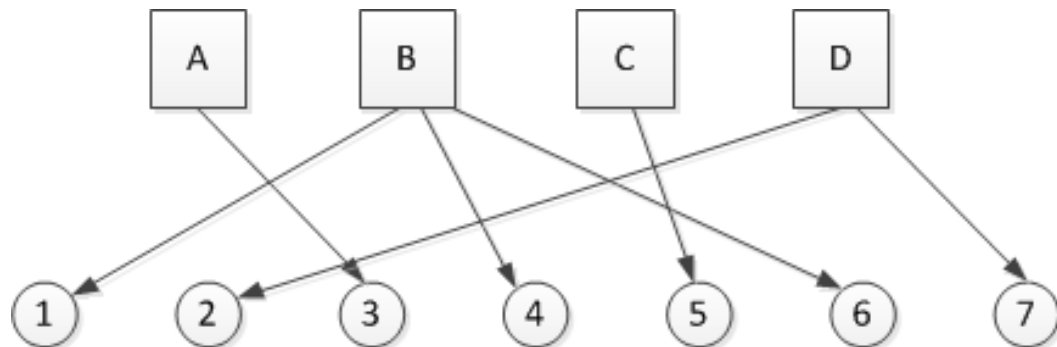


想想看，我们得到自由排列结果 m^n 的过程也就是这样的思路，即抽取 n 次，每次都有可能抽到 m 个元素的任何一个，所以是 m^n 。这不就是将 n 个不同的球放到 m 个不同的盒子里，每个球都有可能进入 m 个盒子中的任意一个。所以看似完全不同，实际上是一样的。

再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列，即自由多重排列。如何理解这个过程？看下面的例子

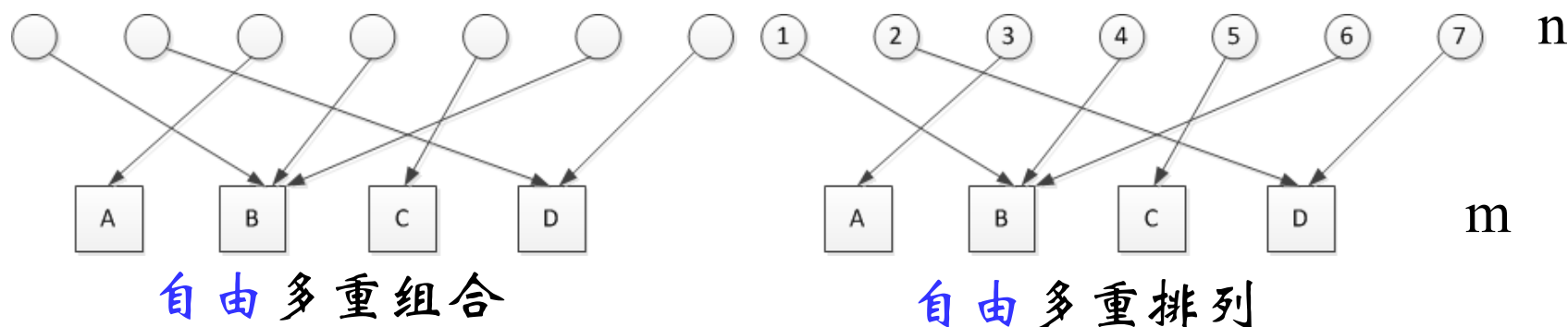


切忌这个过程不能倒过来操作，因为一个球一次只进一个盒子，但是倒过来盒子做重排意味着一个盒子可能不止被选中一次，在这种情况下就不易思考了，每个盒子会不会指向球，会指向几个，这些都不确定。

再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列，即自由多重排列。如何理解这个过程？看下面的例子

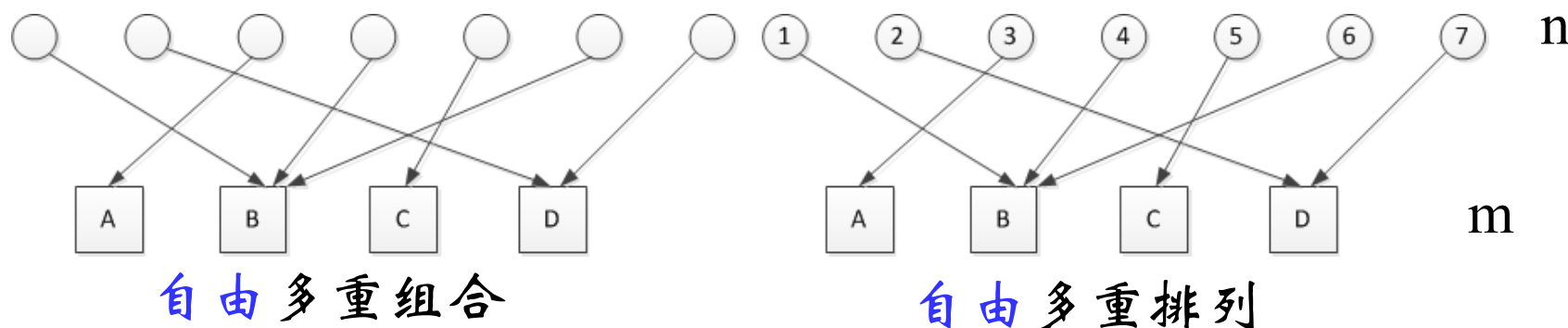


这种困局与自由多重组合是一样，因此破解的思路也是一样的，都是 m 个不同元素作为盒子放在下层，重复抽取 n 次看作 n 个球放在上层，区别仅在于 n 个球是否有区别。

再想一想

自由多重排列就是自由分组！

如果 n 球有区别， m 盒有区别，允许空盒，那么就是 m^n ，也就是不需要做任何约束的自由分组。这等价于 m 个元素可重复地取 n 个作排列，即自由多重排列。如何理解这个过程？看下面的例子



要注意的是：

如果不允许空盒，自由多重组合可以通过公式求解，但自由多重排列暂时还解决不掉，有待后续知识。

再想一想

受限多重排列就是受限分组！

如果上述多重排列过程不是自由的，而是受限的呢？

回顾Lec3的内容，换成相同的符号，这种受限多重排列实际是一种全排列： m 个不同的元素

$$M = \{n_1 a_1, n_2 a_2, \dots, n_m a_m\}$$

即 n_1 个 a_1 ， n_2 个 a_2 ，……， n_m 个 a_m ，所有 $n = n_1 + n_2 + \dots + n_m$ 个元素作允许重复的排列。

$$\frac{n!}{n_1! n_2! \cdots n_m!}$$

再想一想

受限多重排列就是受限分组！

这种受限多重排列实际也就是受限分组问题：

n 个不同的人分成 m 个不同的组并事先确定了每个组有几个人。

将 n 个不同的球放入 m 个不同的盒子 B_1, \dots, B_m 里，每个盒子分别放 n_1, \dots, n_m 个球， $n_1 + n_2 + \dots + n_m = n$ ，则不同放法为：

$$\begin{aligned} & C(n, n_1) C(n - n_1, n_2) C(n - n_1 - n_2, n_3) \dots C(n_m, n_m) \\ &= \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_m!} \end{aligned}$$

与受限多重排列答案一样！



再想一想

受限多重排列就是受限分组！

从这个角度来说，一般的组成 $C(n, r)$ 其实就可以看成是受限的二分组问题：

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

n 个不同的元素分成了两组，一组有 r 个是被选中的组，另一组有 $n-r$ 个，是剩余组。

也可以看成受限多重排列， r 个A类的元素， $n-r$ 个B类的元素，一起排列有多少种方案。每种排列其实就对应到 n 个不同元素的一种抽取方案。

再想一想

受限多重排列就是受限分组！

因此，受限多重（全）排列实际上是n个有区别的球放入m个有区别的盒子里，在给定每盒里球数的情况下的分球方案。也就是一种有约束的球盒模型（事先确定盒内球数），可以理解为“受限分组”。

$$\sum_{n_1+n_2+\cdots+n_m=n} \frac{n!}{n_1!n_2!\cdots n_m!} = m^n$$

由上面公式可见，受限多重排列是自由多重排列中的一种情况，同理受限分组也是自由分组的一种情况。

那么有没有受限多重组合呢？那就变成了取 n_1 个 a_1 ， n_2 个 a_2 ，……， n_m 个 a_m ，这就是确定的组合情况，不需要再计算了。

再想一想

受限多重排列就是受限分组！

因此，受限多重（全）排列实际上是n个有区别的球放入m个有区别的盒子里，在给定每盒里球数的情况下的分球方案。也就是一种有约束的球盒模型（事先确定盒内球数），可以理解为“受限分组”。

$$\sum_{n_1+n_2+\cdots+n_m=n} \frac{n!}{n_1!n_2!\cdots n_m!} = m^n$$

要注意的是：受限多重排列如果 $M=\{n_1a_1, n_2a_2, \cdots, n_ma_m\}$ 只是从中取n个， $n < n_1+n_2+\cdots+n_m$ ，即并非全部参与排列，那就没有固定的计算公式了，需要分情况考虑。



再想一想

再想一想， n 个有区别的球的分组是组内不考虑顺序的，所以采用受限多重排列，分母可以消除组内顺序。但这必须事先知道组内有多少个球（受限组合）。

如果不需要知道组内球数，那么就是球盒模型的前两行——自由分组（自由多重排列），但无空盒时，这种不确定的分组暂时解决不掉。

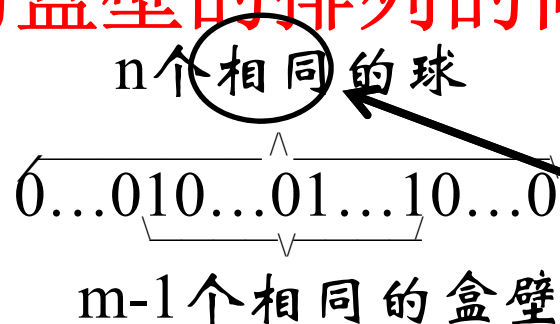
如果 n 个有区别的球的分组要考虑组内球的顺序？

先讨论自由分组情况下，考虑组内球的顺序。

注意，不能简单地将自由分组（自由多重排列） m^n 乘上球的顺序，这会造成大量的重复错误。

再想一想

$\bar{C}(m, n)$: 相当于 n 个相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而这一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



换个思路，从自由多重组合入手。

考虑到组也是有区别的，那么这个模型实际上可以看成 n 个球自由分组，只是这里的球没有区别。

再想一想

$\bar{C}(m, n)$: 相当于 n 个相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而这一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



也就是 n 个球排成一排，用 $m-1$ 个相同的盒壁隔开，准许有空盒。

那么如果加入球有区别的条件，就是 n 个有区别的球分组并考虑组内顺序，因此只要加入球的顺序就可以了

再想一想

$\bar{C}(m,n)$: 相当于 n 个相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而这一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



这个式子也可以看成 $m-1$ 个元素是重复的，剩下的 n 个元素不同，一起重排。

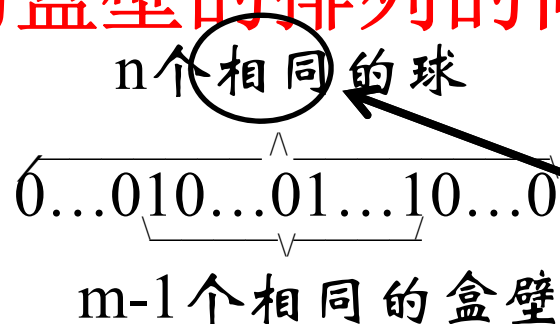
所以 n 个有区别的球分组并考虑组内顺序：

$$n! C(n+m-1, n) = \frac{(n+m-1)!}{(m-1)!}$$

“9个人去6个窗口买票”

再想一想

$\bar{C}(m,n)$: 相当于 n 相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而这一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



n 个不同的球放入 m 个不同的盒子（分组），不允许空盒且盒内有序呢？

可以看成 n 个有区别的球排成一排，在 $n-1$ 个间隔中选 $m-1$ 个插入盒壁隔开，则不会有空盒。

再想一想

$\bar{C}(m,n)$: 相当于 n 个相同的球放入 m 个互异的盒子，每盒球的数目不限的方案数的计数。而后一问题又可转换为 n 个相同的球与 $m-1$ 个相同的盒壁的排列的问题：



注意这里已经考虑了每组内的顺序，因为 m 个任选且已排序。

也可以看成 n 个有区别的球排成一排，先取 m 个排序给每盒里放一个，然后对剩下 $n-m$ 个球做前一个问题。

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

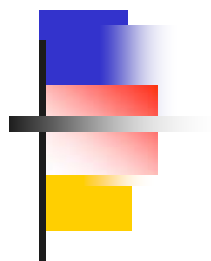
总结一下

n个球	m个盒子	有无空盒	盒内有序	盒内无序
有区别	有区别	有	$n!C(n+m-1,n)$	m^n
有区别	有区别	无	$n!C(n-1,m-1)$?
有区别	无区别	有	?	?
有区别	无区别	无	?	?
无区别	有区别	有	——	$C(n+m-1,n)$
无区别	有区别	无	——	$C(n-1,m-1)$
无区别	无区别	有	——	整数n的无序拆分
无区别	无区别	无	——	整数n-m的无序拆分

将是否有空盒，推广为
每盒至少k个球， $k>0$

总结一下

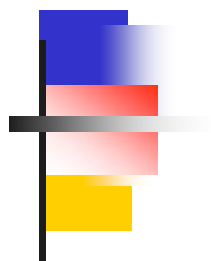
n个球	m个盒子	每盒至少k个	盒内有序	盒内无序
有区别	有区别	有空盒	——	——
有区别	有区别	无空盒	?	?
有区别	无区别	有空盒	——	——
有区别	无区别	无空盒	?	?
无区别	有区别	有空盒	——	——
无区别	有区别	无空盒	——	$C(n-km+m-1, m-1)$
无区别	无区别	有空盒	——	——
无区别	无区别	无空盒	——	?



回顾

例： n 个有区别的球， m 个有区别的盒子。
盒内有序，每盒至少 2 个。

$$n!C(n-m-1, m-1)$$



回顾

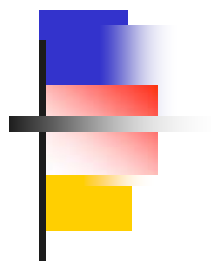
例： n 个男人， m 个女人，排成一排，每人都与自己的同性相邻。

先排男人，同性相邻就是每盒至少2个。排队意味着盒内有序，所以假设男的分成 k 组

$$n!C(n-k-1, k-1)$$

再排女人，假设女的分成 l 组

$$m!C(m-l-1, l-1)$$



回顾

例： n 个男人， m 个女人，排成一排，每人都与自己的同性相邻。

然后考虑四种情况：

男人分组比女人分组多1；

女人分组比男人分组多1；

男人分组与女人分组一样多，但男先；

男人分组与女人分组一样多，但女先；

后两种情况的数目一样多。



回顾

也就是 $n-m$ 个无区别的球放进 $m+1$ 个有区别的盒子，首尾两个盒子可以空盒，其他盒子不允许空。

不相邻组合

有区别的 n 个球排成一行，从中取 m 个不相邻的球，有多少种取法？

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

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, \cdots, x_r \geq 1, x_{m+1} \geq 0$$

$$C_{n-m-(m-1)+(m+1)-1}^{n-m-(m-1)} = C_{n-m+1}^{n-2m+1} = C_{n-m+1}^m$$

注意：这里有个前提，就是 n 个球已经排成了一行，而不用考虑这 n 个球是怎么排列的。



回顾

也可以看成 $n-m$ 个有区别球已排成一行，将另外排好 m 个有区别的球按序放入 $n-m$ 个球的间隔和两侧，注意这里插入的是球，只需按照已经排好的顺序插入即可，无需再考虑排列。

不相邻组合

有区别的 n 个球排成一行，从中取 m 个不相邻的球，有多少种取法？

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

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, \cdots, x_r \geq 1, x_{m+1} \geq 0$$

$$C_{n-m-(m-1)+(m+1)-1}^{n-m-(m-1)} = C_{n-m+1}^{n-2m+1} = C_{n-m+1}^m$$

注意：这里有个前提，就是 n 个球已经排成了一行，而不用考虑这 n 个球是怎么排列的。

回顾

此时也可以看成n个有区别球里选n-m个排成一行，将剩下m个有区别的球放入n-m个球的间隔和两侧，注意这里需要考虑了放入后球的顺序。 $C(n, n-m)(n-m)!P(n-m+1, m)$

不相邻组合

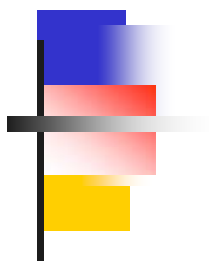
有区别的n个球排成一行，从中取m个不相邻的球，有多少种取法？

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

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 1, \cdots, x_r \geq 1, x_{m+1} \geq 0$$

$$C_{n-m-(m-1)+(m+1)-1}^{n-m-(m-1)} = C_{n-m+1}^{n-2m+1} = C_{n-m+1}^m$$

如果还要考虑球怎么排成一行的，就要写成 $n!C(n-m+1, m)$



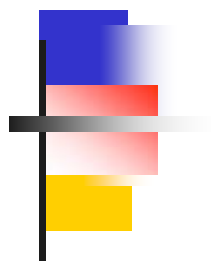
回顾

n个台阶，一次跨一阶或两阶，多少方案？

解法1：设**k**次一步上两个台阶

则上台阶的方案就是**n-2k**个一阶和**k**个两阶的全排列。

$$\frac{(n-2k+k)!}{k! (n-2k)!} = C(n-k, k)$$



回顾

n个台阶，一次跨一阶或两阶，多少方案？

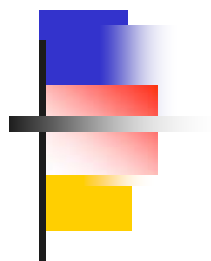
解法2： 设**k**次一步上两个台阶

考虑每两个台阶之间的间隔点，若选中该间隔点表示一次跨两个台阶。

显然，不可能连续选两个间隔点（没办法两步都跨两阶却总共只过3阶）

所以就是**n-1**取**k**作不允许相邻的组合

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



回顾

n 个台阶，一次跨一阶或两阶，多少方案？

解法3: ? ?

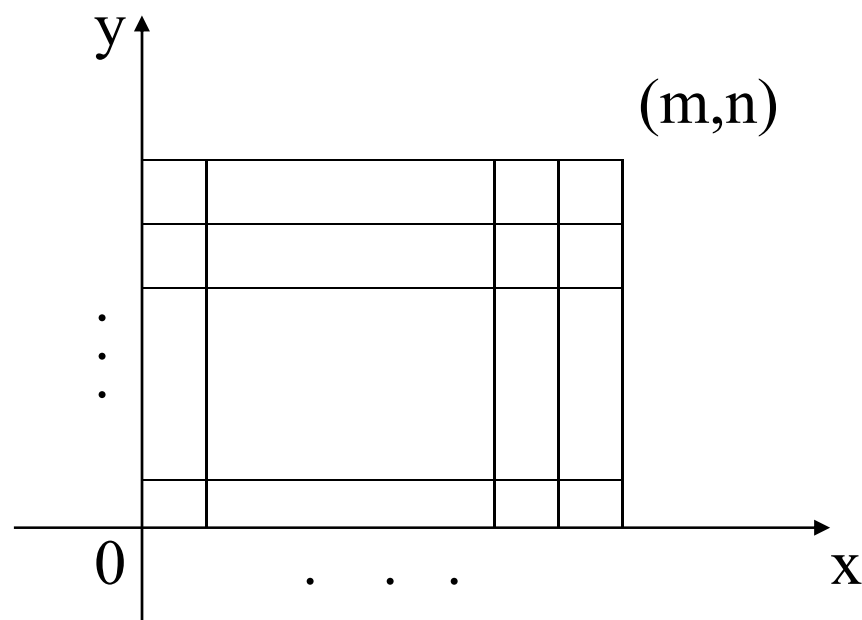


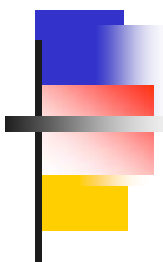
1.8 组合意义

组合意义或组合证明，含意强弱的不同。承认组合证明与其他证明有相同的“合法性”。

1.8 组合意义

例1-30 简单格路问题 $|(0,0) \rightarrow (m,n)| = \binom{m+n}{m}$
从 $(0,0)$ 点出发沿x轴或y轴的正方向每步走一个单位，最终走到 (m,n) 点，有多少条路径？





1.8 组合意义

无论怎样走法，在 x 方向上总共走 m 步，在 y 方向上总共走 n 步。若用一个 x 表示 x 方向上的一步，一个字母 y 表示 y 方向上的一步。

则 $(0,0) \rightarrow (m,n)$ 的每一条路径可表示为 m 个 x 与 n 个 y 的一个有重排列。将每一个有重排列的 x 与 y 分别编号，可得 $m!n!$ 个 $m+n$ 元的无重全排列。

1.8 组合意义

设所求方案数为 $p(m+n; m, n)$

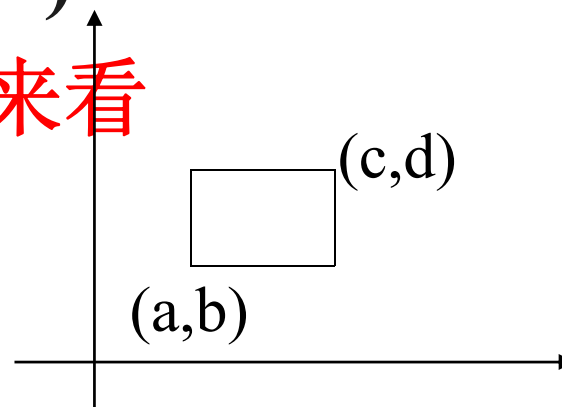
则 $P(m+n; m, n) \cdot m! \cdot n! = (m+n)!$

$$\begin{aligned} \text{故 } P(m+n; m, n) &= \frac{(m+n)!}{m!n!} = \binom{m+n}{m} = \binom{m+n}{n} \\ &= C(m+n, m) \end{aligned}$$

设 $c \geq a, d \geq b$, 则由 (a, b) 到 (c, d) 的简单格路数为

$$|(a, b) \rightarrow (c, d)| = \binom{(c-a)+(d-b)}{c-a}$$

也可以直接从组合角度来看





1.8 若干等式及其组合意义

1(例1-31). $C(n,r)=C(n,n-r)$ (1.7.1)

从 $[1,n]$ 去掉一个 r 子集，剩下一个 $(n-r)$ 子集。由此建立 $C(n,r)$ 与 $C(n,n-r)$ 的一个一一对应。

故 $C(n,r)=C(n,n-r)$



1.8 若干等式及其组合意义

2(例1-32). $C(n,r)=C(n-1,r)+C(n-1,r-1)$
(1.7.2)

从 $[1,n]$ 取 a_1, a_2, \dots, a_r . 设 $1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_r \leq n$, 对取法分类:
 $a_1=1$, 有 $C(n-1, r-1)$ 种方案
 $a_1>1$, 有 $C(n-1, r)$ 种方案

共有 $C(n-1, r)+C(n-1, r-1)$ 种方案, 故
 $C(n,r)=C(n-1,r)+C(n-1,r-1)$



1.8 若干等式及其组合意义

杨辉三角除了(0,0)点，都满足此递推式

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

$$\{(0,0) \rightarrow (m,n)\}$$

$$= \{(0,0) \rightarrow (m,n-1)\} \cup \{(0,0) \rightarrow (m-1,n)\}$$

1.8 若干等式及其组合意义

$$3. \binom{n}{n} + \binom{n+1}{n} + \binom{n+2}{n} + \dots + \binom{n+r}{n} = \binom{n+r+1}{n+1} \quad (1.7.3)$$

也即

$$\binom{n}{0} + \binom{n+1}{1} + \binom{n+2}{2} + \dots + \binom{n+r}{r} = \binom{n+r+1}{r}$$

——(例1-33)



1.8若干等式及其组合意义

[意义1] 可从(1.7.2)推论, 也可做一下组合解释: 从 $[1, n+r+1]$ 取 $a_1 a_2 \dots a_n a_{n+1}$,

设 $a_1 < a_2 < \dots < a_n < a_{n+1}$,

可按 a_1 的取值分类: $a_1 = 1, 2, 3, \dots, r, r+1$.

$a_1 = r+1$, $a_2 \dots a_{n+1}$ 取自 $[r+2, n+r+1]$ 有 $\binom{n}{n}$ 种取法

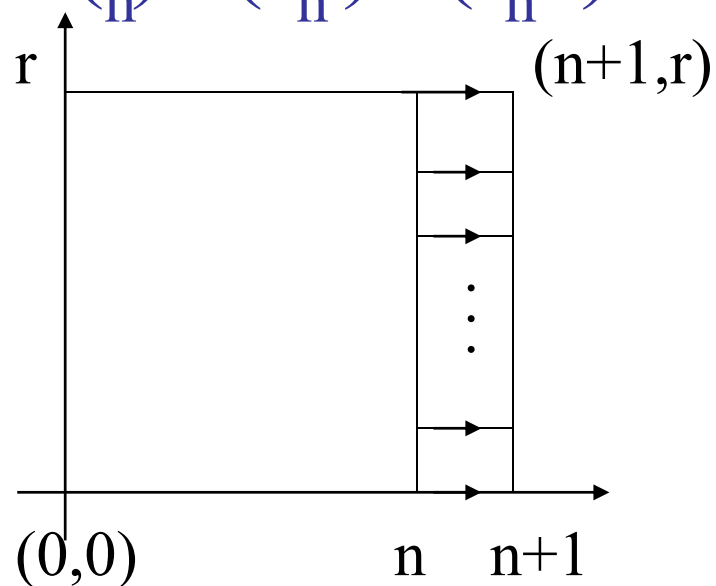
也可按含1和不含1, 含2和不含2, ..., 含 r 和不含 r 的不断分类计数*.

1.8 若干等式及其组合意义

[意义2] 从 $(0,0)$ 到 $(n+1,r)$, 过且仅过一条带箭头的边, 而过这些边的路径有 (从下到上)

$$\binom{n}{n}, \binom{n+1}{n}, \dots, \binom{n+r}{n}$$

故有 $\binom{n}{n} + \binom{n+1}{n} + \binom{n+2}{n} + \dots + \binom{n+r}{n} = \binom{n+r+1}{n+1}$



1.8若干等式及其组合意义

[意义3] 可重组合.

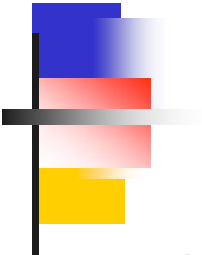
$[1, n+2]$ 的 $\bar{C}(n+2, r)$ 模型 $\binom{n+r+1}{r}$

不含1, 含1个1, 含2个1, ..., 含r个1

$$\bar{C}(\binom{n+1}{r}), \bar{C}(\binom{n+1}{r-1}), \bar{C}(\binom{n+1}{r-2}), \dots, \bar{C}(\binom{n+1}{0})$$

$$\binom{n+r}{r}, \binom{n+r-1}{r-1}, \binom{n+r-2}{r-2}, \dots, \binom{n}{0}$$

1.8 若干等式及其组合意义



4(例1-34).
$$\binom{n}{l}\binom{l}{r}=\binom{n}{r}\binom{n-r}{l-r} \quad (1.7.4)$$

①选政治局,再选常委, n 个中央委员选出 l 名政治局委员,再从其中选出 r 名常委

②选常委,再选非常委政治局委员

两种选法都无遗漏,无重复地给出可能的方案,应该相等。

1.8 若干等式及其组合意义

5(例1-35). $\binom{m}{0} + \binom{m}{1} + \dots + \binom{m}{m} = 2^m, m \geq 0, (1.7.5)$

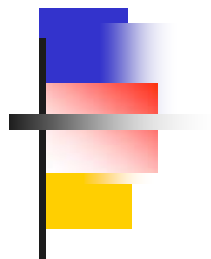
证1 $(x+y)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} x^k y^{m-k}$, 令 $x=y=1$, 得 (1.7.5)

意义1 $[1, m]$ 的所有子集方案. 每一子集都由取 $k \in [1, m]$ 或不取所得, 这样有 2^m 个方案. 另可有 0-子集 (空集), 1-子集, ..., m -子集.

意义2 从 $(0, 0)$ 走 m 步有 2^m 种走法, 都落在直线 $x+y=m$ 上, 而到 $(m, 0), (m-1, 1), (m-2, 2), \dots, (2, m-2), (1, m-1), (0, m)$ 各点的走法各有

$\binom{m}{0}, \binom{m}{1}, \binom{m}{2}, \dots, \binom{m}{m-2}, \binom{m}{m-1}, \binom{m}{m}$ 种

1.8 若干等式及其组合意义



6(例1-36). $\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \dots \pm \binom{n}{n} = 0$ (1.7.6)

证1 在

$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k \text{ 中令 } x=1, y=-1 \text{ 即得.}$$

1.8若干等式及其组合意义

证2 在 $[1, n]$ 的所有组合中, 含1的组合 \leftrightarrow 不含1的组合, 有一一对应关系。

在任一含1组合及与之对应的不含1组合中, 必有一奇数个元的组合与一偶数个元的组合。将含奇数个元的组合组成集, 将含偶数个元的组合组成另一集。此二集的元数相等。

$$\sum_{i \text{ 奇}} \binom{n}{i} = \sum_{i \text{ 偶}} \binom{n}{i}$$

1.8 若干等式及其组合意义

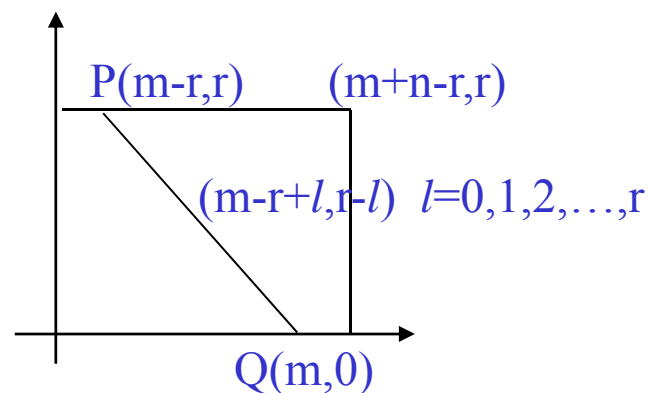
7(例1-37). $\binom{m+n}{r} = \binom{m}{0}\binom{n}{r} + \binom{m}{1}\binom{n}{r-1} + \dots + \binom{m}{r}\binom{n}{0}$
(1.7.7) 即Vandermonde恒等式, $r \leq \min\{m, n\}$.

证1 从 m 个互异红球和 n 个互异蓝球中取 r 个球, 按 r 个球中红球的个数分类.

组合证法: $(0, 0)$ 到 $(m+n-r, r)$ 点的路径.

$$(0, 0) \rightarrow \binom{m}{r-l} \rightarrow \binom{n}{l} (m+n-r, r)$$

$$\binom{m+n}{r} = \sum_{l=0}^r \binom{m}{r-l} \binom{n}{l}$$



1.8 若干等式及其组合意义

8(例1-38).

在7.中令 $r=m \leq n$,再将 $\binom{m}{k}$ 换成 $\binom{m}{m-k}$

$$\text{得} \binom{m+n}{m} = \binom{m}{0} \binom{n}{0} + \binom{m}{1} \binom{n}{1} + \dots + \binom{m}{m} \binom{n}{m}$$

特别地, 当 $m=n$ 时, 有

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

1.8 若干等式及其组合意义

在(1.7.3) $\binom{n}{n} + \binom{n+1}{n} + \binom{n+2}{n} + \dots + \binom{n+r}{n} = \binom{n+r+1}{n+1}$

中记 $n+r=m$, 即得

$$\binom{n}{n} + \binom{n+1}{n} + \binom{n+2}{n} + \dots + \binom{m}{n} = \binom{m+1}{n+1}$$

再将 n 改记为 r , m 改记为 n , 即得

$$\binom{r}{r} + \binom{r+1}{r} + \binom{r+2}{r} + \dots + \binom{n}{r} = \binom{n+1}{r+1}$$

上式即例1-39的等式