

组合数学笔记

Mobyw

Created by Elegant \LaTeX

版本:1.0

更新:2022 年 11 月 30 日

1 第一章排列、组合及二项式定理

1.1 基础

加法规则、乘法规则

排列、组合

集合: $A = \{a, b, c, d\}$.

重集: $B = \{k_1 \cdot a_1, k_2 \cdot b_2, \dots, k_n \cdot b_n\}$.

1.2 排列问题

1.2.1 线排列

将一些元素排成一条直线.

$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

r 是整数, 从这 n 个不同的元素中取出 r 个按照一定次序排列起来 ($r \leq n$), 称为集合 A 的 r -排列, 记为 $P(n, r)$.

A 的 r -排列为 A 的 r -有序子集.

定理1.1 对于正整数 $n, r (r \leq n)$, 有 $P(n, r) = n!/(n-r)!$.

推论1: 当 $2 \leq r \leq n$ 时, 有 $P(n, r) = nP(n-1, r-1)$.

公式证明直接展开即可,组合分析证明:首先第一个位置上可以从 n 个元素中选择一个放置,然后剩下的在 $n-1$ 个元素中再挑选 $r-1$ 个元素.

推论2: 当 $2 \leq r \leq n$ 时,有 $P(n, r) = rP(n-1, r-1) + P(n-1, r)$.

公式证明可以利用 推论1 得到,组合分析证明大致思路:将 r 分为两类,一类是必须要包含其中一个元素的情况,另一种情况是一定不包含这个元素的情况. 第一种情况下我们首先在 $A \setminus \{a_1\}$ 的情况下选取 $r-1$ 个元素进行排列,对于上述的所有排列都可以将 a_1 放入从而得到所有一定包含 a_1 的情况,也就是 $r \cdot P(n-1, r-1)$. 第二种情况就是一定不包含 a_1 的情况,直接在 $n-1$ 个元素中进行 r -排列即可: $P(n-1, r)$.

例题: 9 个字母单词 FRANGMENTS 进行排列,要求字母 A 总是紧跟在 R 的右边,则共有多少排法?

一种简单的思路是将 A,R 看作一个元素,则可以得到: $P(8, 8)$.

另外一种思路:假设不考虑 A,R 的约束,可以得到 $P(9, 9)$,而考虑这个约束,需要去掉 $8 * P(8, 8)$.

1.2.2 圆排列

一些元素排成一个圆圈的排列

从集合 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 的 n 个元素中取出 r 个元素按照某一种顺序排成一个圆圈,称这样的排列为圆排列(循环排列).

注意:将一个圆排列旋转得到的另一个圆排列视为相同的圆排列.

圆排列的个数为: $P(n, r)/r = n!/(r(n-r)!)$

例题: 8 个人围成圆桌就餐,一共有多少种就坐方式? 如果有两个人不愿意坐在一起又存在多少种就坐方式?

第一个问题是一个简单的圆排列: $P(8, 8)/8$.

第二个问题两种思路:

第一种先将无关的 6 个人和另外 2 个人中的一个人拿出来,这 7 个人可以无约束的直接进行圆排列 $P(7, 7)/7$,然后我们就需要考虑,还有一个人,他在坐的时候选择的空间要去掉其中一个人的左右两边的位置,因此对于那个人来说每一次都只有 5 个位置供他选择,所以写为: $P(7, 7)/7 * 5$.

第二种思路为先不考虑约束,然后去掉不满足约束的情况:去掉不满足约束的情况可以考虑为先将那两个人绑定(2 种排列),去掉那部分情况即可: $P(8, 8)/8 - 2 * P(7, 7)/7$

例题：四男四女圆桌交替就坐方式？

思路：首先明确是一个圆排列问题，其次考虑先将男生安排了，也就是 $P(4, 4)/4$ ，然后如何将女生插入到其他位置上，第一个女生插入圆桌位置是有4个选择，第二个则有3个选择依次类推，最终得到： $P(4, 4)/4 * 4 * 3 * 2 * 1$ 。

1.2.3 重排列

前面的线排列和圆排列都是在一个集合 A 中选出 r 个元素进行排列，在每一种排列中每一个元素至多出现一次。现在考虑元素允许出现重复的情况，即考虑重集的情况下： $B = \{k_1 \cdot a_1, k_2 \cdot a_2, \dots, k_n \cdot a_n\}$ 中选择 r 个元素进行排列。

重集 $B = \{\infty \cdot b_1, \infty \cdot b_2, \dots, \infty \cdot b_n\}$ 的 r 排列的个数为 n^r 。

例题：由 1,2,3,4,5,6 这六个数字能够组成多少个五位数？又能组成多少个大于 34500 的五位数？

简单思考组成多少个五位数的问題： 6^5

第二个问题带约束的情况：第一种正向的思路：最高位要大于3，选法只有3种，其他位次随便选： $3 * 6^4$ ；最高位等于3，次高位大于4的情况： $2 * 6^3$ ；最高位等于3，次高位等于4，次高位大于5的情况： $1 * 6^2$ ；最后一种情况，高位的前三位分别为3,4,5，之后的两位随便选 6^2 。然后根据加法规则求和。第二种思路，使用减的方法，无约束条件下的总数为 6^5 ，不满足约束的情况有：最高位小于3；最高位等于3，次高位小于4；最高位等于3，次高位等于4，次高位小于5的情况。同样可以得到结果。

定理：重集 $B = \{n_1 \cdot b_1, n_2 \cdot b_2, \dots, n_k \cdot b_k\}$ 的全排列个数为： $n!/(n_1! \cdot n_2! \cdot \dots \cdot n_k!)$ 。

Proof. 首先将重集中的 n_i 个 b_i 分别赋予上标 $1, 2, \dots, n_i$ ，即 $b_i^1, b_i^2, \dots, b_i^{n_i} (i = 1, 2, \dots, k)$ 。将重集 B 改写为集合 A ，其中元素个数为 $n = n_1 + n_2 + \dots + n_k$ 。显然集合 A 的全排列为 $n!$ 。而对于任意一个 b_i ，其内部又会有 $n_i!$ 种排列，类似地可以得到所有的情况。证毕。

例题：使用字母 A, B, C 组成五个字母的符号，要求在每一个符号中， A 至多出现 2 次， B 至多出现 1 次， C 至多出现 3 次，求此类符号的个数。

分析这个问题也是一个重排列问题，思考首先在符号中可能出现的情况， $\{2 \cdot A, 1 \cdot B, 2 \cdot C\}$ ； $\{2 \cdot A, 0 \cdot B, 3 \cdot C\}$ ； $\{1 \cdot A, 1 \cdot B, 3 \cdot C\}$ 。可能出现的情况只有这三种，分别计算之后使用加法规则即可。

1.3 组合

定义: 假设 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 是具有 n 个元素的集合, r 是一个非负整数, 从这 n 个不同的元素中取 r 个不考虑次序组合起来 $r \leq n$, 称为集合 A 的 r 组合, 记为 $C(n, r)$.

A 的 r -组合是 A 的 r -无序子集.

定理: 对于 $r \leq n$ 有 $C(n, r) = P(n, r)/r! = n!/(n-r)!r!$.

一个 r -组合是 $r!$ 个 r -排列; $C(n, r)$ 个 r -组合就是 $r!C(n, r)$ 个 r -排序.

推论1: $C(n, r) = C(n, n-r)$.

推论2: $C(n, r) = C(n-1, r) + C(n-1, r-1)$. 这也是 Pascal 公式.

对比排列问题下的公式 $P(n, r) = P(n-1, r) + r \cdot P(n-1, r-1)$

公式推导的方式可以进行直接推导, 不多赘述; 思考组合分析的方法, 这个证明的方法与在证明排列的推论2的情况是类似的, 考虑固定一个集合 A 中的元素, 情况变为 r 个元素中包含 a_1 , 另一种情况一定不包含 a_1 .

推论3: $C(n, r) = C(n-1, r-1) + C(n-2, r-1) + \dots + C(r-1, r-1)$.

推论3可以通过反复使用推论2得到.

例题: 请问数字 510510 可以被多少不同的奇数整除?

首先 $510510 = 2 * 3 * 5 * 7 * 11 * 13 * 17$, 除 2 之外共计有 6 个奇数, 因此需要整除 510510 一定是除 2 之外的奇素数的积, 且每一个积中一个奇数至多出现一次. 那么我们可以得到: $C(6, 1) + C(6, 2) + C(6, 3) + C(6, 4) + C(6, 5) + C(6, 6) + 1 = 2^6$.

例题: 从 1,2,...,1000 中选出三个整数, 有多少种选法使得所选的三个整数的和能够被 3 整除?

因为是找的三个数字的和能够被 3 整除, 因此要通过考虑余数的情况来考虑存在的所有可能的情况. 因此将所有的数分为三类, $A = \{1, 4, 7, \dots, 1000\}$, 共有 334 个元素; $B = \{2, 5, 8, \dots, 998\}$, 共有 333 个元素; $C = \{3, 6, 9, \dots, 999\}$, 共有 333 个元素. 这三类分别是余数为 1,2,0 的数字的分类. 要使得找三个数能够被 3 整除那么可能的情况就是

(1)三个数来自于同一个集合;(2)三个数分别来自三个集合.

第一种选法: $C(334, 3) + 2 \cdot C(333, 3)$; 第二种选法: $C(334, 1) \cdot C(333, 1) \cdot C(333, 1)$, 然后根据加法公式得到结果.

1.3.1 重复组合问题

从重集 $B = \{k_1 \cdot b_1, k_2 \cdot b_2, \dots, k_n \cdot b_n\}$ 中选取 r 个元素不考虑次序组合起来, 称为从 B 中取出 r 个元素的重复组合. 我们记为 $F(n, r)$.

定理: $B = \{\infty \cdot b_1, \infty \cdot b_2, \dots, \infty \cdot b_n\}$ 的 r -组合数为 $F(n, r) = C(n + r - 1, r)$.

Proof. 假设 n 个元素 b_1, b_2, \dots, b_n 和自然数 $1, 2, \dots, n$ 之间是1-1对应的. 于是考虑的任何组合都可以看为一个 r 个数的组合 $\{c_1, c_2, \dots, c_r\}$. 我们可以认为各个 c_i 是按照大小次序排列的, 相同的 c_i 连续地排在一起: $c_1 \leq \dots \leq c_r$ 排列. 令 $d_i = c_i + i - 1$, ($i = 1, 2, \dots, r$), 即: $d_1 = c_1, d_2 = c_2 + 1, \dots, d_r = c_r + r - 1$. 而我们又知道 c_i 可以取得的最大值为 n , 因此 d_i 可以取得的最大值为 $n + r - 1$, 这样就可以得到集合 $\{1, 2, \dots, n + r - 1\}$ 的一个 r -组合: $d_1 d_2 \dots d_r$, ($d_1 < d_2 < \dots < d_r$), 显然我们会发现对于一种 $\{c_1, c_2, \dots, c_r\}$ 的取法便对应一种 $\{d_1, d_2, \dots, d_r\}$ 的取法且一定是1-1对应的. 这样看来我们就会发现, 对于允许重复地从 n 个不同元素中取 r 个元素的组合数和不允许重复地从 $(n + r - 1)$ 个不同元素中取 r 个元素的组合数是相同的.

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

例题: 某一个餐厅有7种不同的菜, 为了招待朋友一个顾客需要买14个菜, 请问共有多少种买法?

简单分析这就是一个重复组合问题, $F(7, 14) = C(20, 14)$ 种买菜的方法. 注意不要想象为排列问题, 对于买菜这个事情是没有顺序的说法的.

例题: 求 n 个无区别的球放入 r 个有标志的盒子中 ($n \geq r$) 而无一空盒的放法.

首先考虑不能为空的问题, 因此每个盒子中必须首先放入一个球, 下面我们考虑还有剩余的 $n - r$ 个球应该如何放置的问题. 这时候需要进行分析, 因为我们知道因为每一个盒子中再去放入多少个球是没有限制的, 因此我们就应该考虑为盒子的集合为重集, 球数量为取的元素的数量, 也就是 $F(r, n - r)$.

例题: 在由数字0,1,2,...,9组成的 r 位整数所组成的集合中, 如果将一个整数重新排列得到另一个整数, 则称这两个整数是等价的. 请问:

(1) 有多少个不等价的整数.

(2) 如果数字0,9最多只能出现一次, 那么有多少个不等价的整数.

首先第一个问题很简单, $F(10, r)$.

第二个问题从两个角度来思考: 首先是考虑0和9都不出现的情况, 因此重集变为 $\{\infty \cdot 1, \infty \cdot 2, \dots, \infty \cdot 8\}$, 就是8个数的重集的重复组合问题, 结果可以写为: $F(8, r)$; 第二种情况是0出现一次或者9出现一次的情况, 这两种情况可以看作是等价的, 先在9个数的重

集中重复组合 $r-1$ 个值,然后将0或者9添加进去,结果都表示为: $F(9, r-1)$. 最后还有一种情况就是0和9均出现了一次,也就是 $F(8, r-2)$,然后将0,9添加进去,最终使用加法规则可以得到结果为: $F(8, r) + 2 \cdot F(9, r-1) + F(8, r-2)$. 另外还存在一种思路是,无约束的条件下减去不满足条件的情况,也就是: $F(10, r)$,不满足条件的情况分为0大于2次,9大于2次,但是这种情况下我们需要加上一部分,即两个都大于等于2的情况,因为这个情况被剔除了两次,因此我们需要加回来一次,从而最后我们可以计算得到结果为: $F(10, r) - F(10, r-2) - F(10, r-2) + F(10, r-4)$.

例题: 求方程 $x_1 + x_2 + \cdots + x_n = r$ 的非负整数解的个数. 其中 r, n 均为正整数.

这个问题相当于是一个重集的 r -组合问题,考虑假设 b_1, b_2, \cdots, b_n 为 n 个不同的元素,那么重集 $B = \{\infty \cdot b_1, \infty \cdot b_2, \cdots, \infty \cdot b_n\}$ 的任何一个 r -组合都具有 $\{x_1 \cdot b_1, x_2 \cdot b_2, \cdots, x_n \cdot b_n\}$,其中 $x_i (i = 1, 2, \cdots, n)$ 是非负整数且满足方程: $x_1 + x_2 + \cdots + x_n = r$. 所以对于这个问题来说,满足上述方程的非负整数解就相当于在这个重集 B 中进行了一次 r -组合的过程,结果也就是 $F(n, r)$.

1.4 二项式定理

定理: 二项式定理:当 n 是一个正整数时,对于任意 x 和 y 都有:

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

Proof. 组合分析法:对于这个问题, $(x+y)^n$ 表示 n 个 $(x+y)$ 的连乘,相当于在 n 个因子中选择 k 个,这 k 个只选择 x 变量,同时还有 $n-k$ 个只选择 y 变量,这样构成了 $x^k y^{n-k}$. 此时还要乘上构成这个组合的选法为 $\binom{n}{k}$. 第二种证明方法是数学归纳法这里不做详述.

二项式展开式有非常多的变种,下面给出一些:

推论1: 当 n 为正整数时,对于任意的 x, y 都会有:

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

推论2: 在实际情况下常会出现 $y = 1$, 因此当 n 为正整数时,对于所有的 x 都会有:

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

推论3: 当 $x, y = 1$ 的情况下:

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

推论4: 当 $x = -1, y = 1$ 的情况下:

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

牛顿在1676年推广了二项式定理, 得到了 $(x+y)^\alpha$ 的展开式, 其中 α 为任意的实数. 首先引入记号 $\binom{\alpha}{k}$.

定义: 对于任意的实数 α 和整数 k , 定义:

$$\binom{\alpha}{k} = \begin{cases} \frac{\alpha(\alpha-1)\cdots(\alpha-k+1)}{k!} & k > 0 \\ 1 & k = 0 \\ 0 & k < 0 \end{cases}$$

为广义的二项式系数.

定理: 假设 α 是任意一个实数, 则对于满足 $|\frac{x}{y}| < 1$ 的所有 x 和 y 有:

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

上面的式子也称为牛顿二项式定理. 同样的基于牛顿二项式定理, 我们再引入一些推论:

推论1: 对于 $|x| < 1$ 的任何 x , 有:

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

推论2: 若令 $\alpha = -n$ (n 为正整数), 对于 $|x| < 1$ 的任意 x 有:

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

推论3: 当 $|x| < 1$ 时, 同时令 $n = 1$, 我们可以得到:

$$\frac{1}{1+x} = \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k x^k$$

推论4: 当 $|x| < 1$ 时, 同时令 $x = -x$, 我们可以得到:

$$\frac{1}{1-x} = \sum_{k=0}^{\infty} x^k$$

推论5: 使用 $-rx$ 替代 x (r 为非零常数), 当 $|rx| < 1$ 时有:

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

推论6: 令 $\alpha = 1/2$, 当 $|x| < 1$ 时有:

$$\sqrt{1+x} = 1 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{2^{2k-1}k} \binom{2k-2}{k-1} x^k$$

1.5 组合恒等式

恒等式1: 对于正整数 n 和 k , 有:

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

Proof. 当 $k > n$ 时, $\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$.

当 $1 \leq k \leq n$ 时, 有:

$$\begin{aligned} \binom{n}{k} &= \frac{n(n-1) \cdots (n-k+1)}{k(k-1) \cdots 1} \\ &= \frac{n}{k} \times \frac{(n-1)(n-2) \cdots (n-k+1)}{(k-1)!} \\ &= \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1} \end{aligned}$$

恒等式2: 对于正整数 n , 有:

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

Proof.

$$\begin{aligned}
\sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} &= \sum_{k=1}^n k \cdot \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1} \\
&= \sum_{k=1}^n n \binom{n-1}{k-1} \\
&= \sum_{k=0}^{n-1} n \binom{n-1}{k} \\
&= n \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} \\
&= 2^{n-1} n
\end{aligned}$$

Another Proof. 使用微分法:

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

两边同时对 x 做微分得到:

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

令 $x = 1$ 得:

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

恒等式3: 对于正整数 n , 有:

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

Proof.

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

两边同时对 x 做微分可以得到:

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

在上式中, 令 $x = -1$, 则有:

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

恒等式4: 对于正整数 n , 有:

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

而右边式子中 x^p 的项为: $\binom{m+n}{p}x^p$. 而前面的式子中所有的能够得到 x^p 的项的式子为: $\sum_{k=0}^p \binom{m}{k} \binom{n}{p-k} x^p$.

从而最终我们可以根据系数相等的原则:

$$\binom{m+n}{p} = \sum_{k=0}^p \binom{m}{k} \binom{n}{p-k}$$

Another Proof. 第二种方法使用组合分析法:

假设集合 A 有 m 个元素, B 有 n 个元素, 定义 $A \cup B$ 为集合 C , 我们假设 $A \cap B = \emptyset$, 那么集合 C 中就应该有 $m+n$ 个元素, 从这 $(m+n)$ 个元素中寻找一个 p -组合, 我们可以得到 $\binom{m+n}{p}$. 换一种思路, 这个问题就可以变为, 我从 A 中取 k 个元素, 再从 B 中取 $p-k$ 个元素的问题, 根据乘法规则可以得到: $\binom{m}{k} \binom{n}{p-k}$, 同时这种组合的方式根据加法规则, 一共有: $\sum_{k=0}^p \binom{m}{k} \binom{n}{p-k}$. 同样可以证明恒等式7.

恒等式8: 对于正整数 m, n 有:

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

恒等式9: 对于任意的正整数 n 有:

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

恒等式10: 对于非负整数 p, q, n , 有:

$$\sum_{k=0}^p \binom{p}{k} \binom{q}{k} \binom{n+k}{p+q} = \binom{n}{p} \binom{n}{q}$$

恒等式11: 对于非负整数 p, q, n , 有:

$$\sum_{k=0}^p \binom{p}{k} \binom{q}{k} \binom{n+p+q-k}{p+q} = \binom{n+p}{p} \binom{n+q}{q}$$

恒等式12: 对于非负整数 n 和 k , 有:

$$\sum_{i=0}^n \binom{i}{k} = \binom{n+1}{k+1}$$

可以使用数学归纳法证明.

恒等式13: 对于所有实数 α 和非负整数 k , 有:

$$\sum_{j=0}^k \binom{\alpha+j}{j} = \binom{\alpha+k+1}{k}$$

使用推广到广义二项式系数的Pascal公式, 反复替换可以得到这个恒等式, 证明过程略.

1.5.1 证明组合恒等式的常见方法

1. 数学归纳法 2. 利用二项式系数公式,特别是Pascal公式 3. 比较级数展开式中的系数(包括二项式定理和母函数法) 4. 积分微分法 5. 组合分析法