

另辟蹊径证明组合恒等式

刘桥连^{1,2} 陈清华¹ 柯跃海¹

1 福建师范大学数学与计算机科学学院 (350007) 2 福建省长汀县第一中学(366300)

排列与组合是与现实生活息息相关的数学知识,随着现代技术,特别是计算机的飞速发展,使得组合学得到蓬勃发展,成为近若干年来非常活跃的数学分支.在中学数学中排列、组合是一块相对独立的内容,学好这部分知识对提高学生的数学思维能力有积极的促进作用,而解决这类问题的思考方法与其它代数内容有所不同,不能仅靠代数的逻辑推理.组合恒等式是组合教学的重要内容之一,也是研究“概率论”与“组合计数”的重要工具,因此,研究组合恒等式具有深刻的实际意义.虽然组合恒等式的证明在近几年高考试题中出现较少,但在教材及参考书中却屡见不鲜,其证明方法比较常见的是代数法;但由于它综合了二项式、组合数性质、代数恒等变形等内容,其技巧性强,解题方法独特,因此学生解决这类问题往往感到困难.本文将运用格点路径法(蚂蚁爬格法),去探讨若干组合恒等式,期望能帮助读者体会具体问题具体分析和解决问题多样化的思想.

1. 预备知识

定理 1 在 n 个不同的元素中取 r 个进行组合,其组合数为 C_n^r .

定理 2 允许元素重复出现的排列,叫做有重复的排列.包括以下两种情形:

①在 m 个不同的元素里,取出 n 个元素(可重复),按照一定的顺序排成一行,那么第一,第二,……,第 n 位上各选取元素的方法都是 m 个,故由乘法原理知,从 m 个不同的元素里取出 n 个元素的可重复排列数为 m^n .

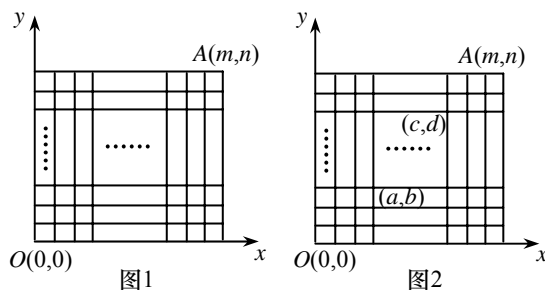
②有相同元素的全排列:如果 n 个元素里,第一类相同元素有 q_1 个,第二类相同元素有 q_2 个元素相同,……,第 t 类相同元素有 q_t ($q_1 + q_2 + \cdots + q_t = n$),则这 n 个元素全取的排列叫做 n 个有相同元素的全排列,它的排列数为:

$$\frac{n!}{q_1!q_2!\cdots q_t!}.$$

定理 3 在格点平面上从点 $O(0,0)$ 到点

$A(m,n)$ 的最短路径数即格点路径(所谓“最短路径”指的是不允许后退,即不允许逆着 x, y 的正方向走)为: C_{m+n}^m (或 C_{m+n}^n).

解析 如图 1 所示, 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 方向的一步, 一个字母 y 表示 y 方向的一步, 则 $O(0,0)$ 到点 $A(m,n)$ 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 和 y 分别编号, 可得 $m!n!$ 个 $m+n$ 元的无重排列, 由定理 2 可知, 则共有 $\frac{(m+n)!}{m!n!} = C_{m+n}^m$ 路径数.



上述定理 3 可推广到一般: 如图 2 所示, 设 $c \geq a \geq 0, d \geq b \geq 0$ 则 (a,b) 到 (c,d) 的最短路径为: $C_{(c-a)+(d-b)}^{(c-a)}$.

定理 3 实际上告诉我们, 任何一个组合数均可看成是一种格点路径(组合数的几何解释). 例如: C_n^r 可看做是点 $O(0,0)$ 到点 $P(n-r, r)$ 的格点路径数.

2. 关于几个重要组合恒等式的格点路径证法

例 1 (Pascal 公式) $C_n^r = C_{n-1}^r + C_{n-1}^{r-1}$.

解析 先从组合的几何意义看这个公式; 如图 3 所示,

C_n^r 可看做是点 $O(0,0)$ 到点 $A(n-r, r)$ 的格点路径数;

C_{n-1}^r 可看做是点 $O(0,0)$ 到点 $C(n-r-1, r)$ 的格点路径数;

C_{n-1}^{r-1} 可看做是点 $O(0,0)$ 到点 $B(n-r, r-1)$ 的格点路径数.

显然,从点 $O(0,0)$ 到点 $A(n-r,r)$ 的格点路径数由两部分组成:一部分是从 $O(0,0)$ 到点 $B(n-r,r-1)$ 的路径再向 y 轴的正方向走一步;另一部分是点 $O(0,0)$ 到点 $C(n-r-1,r)$ 的路径再向 x 轴的正方向走一步,因此等式成立.

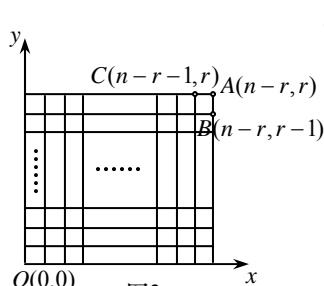


图3

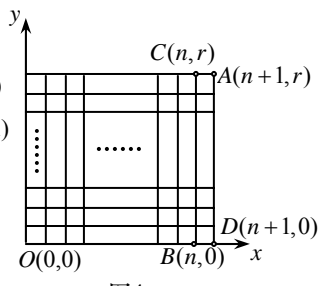


图4

例2 $C_n^0 + C_{n+1}^1 + C_{n+2}^2 + \cdots + C_{n+r-1}^{r-1} + C_{n+r}^r = C_{n+r+1}^r$.

解析 如图4所示,

左端第一项 C_n^0 是从点 $O(0,0)$ 到点 $B(n,0)$ 的格点路径数;

左端第二项 C_{n+1}^1 是从点 $O(0,0)$ 到点 $(n,1)$ 的格点路径数;

.....

左端倒数第二项 C_{n+r-1}^{r-1} 是从点 $O(0,0)$ 到点 $(n,r-1)$ 的格点路径数;

左端最后一项 C_{n+r}^r 是从点 $O(0,0)$ 到点 (n,r) 的格点路径数;

因为从 $O(0,0)$ 点出发到达 $A(n+1,r)$ 的路径数就是从点 $O(0,0)$ 点出发,途经 (n,i) 点的边到达 $A(n+1,r)$ 的路径数 ($i=0,1,2,3,\cdots,r$). 故从 $O(0,0)$ 点出发到达 $A(n+1,r)$ 的路径数为 $C_n^0 + C_{n+1}^1 + C_{n+2}^2 + \cdots + C_{n+r-1}^{r-1} + C_{n+r}^r$, 等式得证.

例3 $C_m^0 + C_m^1 + C_m^2 + C_m^3 + \cdots + C_m^m = 2^m$.

解析 如图5所示:

C_m^0 表示从 $O(0,0)$ 到 $P(0,m)$ 的格点路径数;

C_m^1 表示从 $O(0,0)$ 到 $(1,m-1)$ 的格点路径数;

C_m^2 表示从 $O(0,0)$ 到 $(2,m-2)$ 的格点路径数;

.....

C_m^{m-1} 表示从 $O(0,0)$ 到 $(m-1,1)$ 的格点路径数; C_m^m 表示从 $O(0,0)$ 到 $Q(m,0)$ 的格点路径数;

而这所有的格点路径数之和就是从 $O(0,0)$ 点到斜边 PQ 上的整点的路径数;另一方面从 $O(0,0)$ 点到斜边 PQ 上的整点的路径数是 m 步

长,每一步是 x 或者是 y ,有两种选择,由乘法法则, m 步的不同选择方法的总数为 2^m , 所以等式成立.

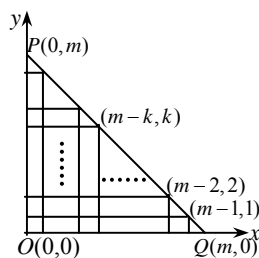


图5

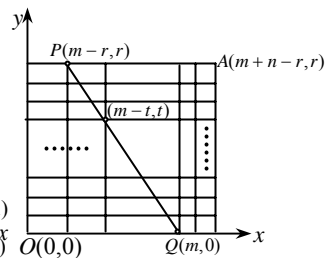


图6

例4 (Vandermonde 恒等式)

$$C_m^0 C_n^r + C_m^1 C_n^{r-1} + \cdots + C_m^{r-1} C_n^1 + C_m^r C_n^0 = C_{m+n}^r$$

($r \leq \min(m, n)$).

解析 由图6可知,

等式右边表示从 $O(0,0)$ 到 $A(m+n-r, r)$ 的格点路径数;

而由于从 $O(0,0)$ 到 $A(m+n-r, r)$ 必须穿过 PQ 上的整点,

其中 $P(m-r, r)$, $Q(m, 0)$, PQ 上任意一整点坐标为 $(m-t, t)$, $t=0,1,2,\cdots,r$.

而从 $O(0,0)$ 到点 $(m-t, t)$ 的格点路径数为 C_m^t , 而从点 $(m-t, t)$ 到 $A(m+n-r, r)$ 的格点路径数为 $C_{m+n-r-(m-t)+r-t}^{r-t} = C_n^{r-t}$,

由分步计数原理可知:

从点 $O(0,0)$ 到点 $(m-t, t)$ 再到 $A(m+n-r, r)$ 的格点路径数为 $C_m^t C_n^{r-t}$, 其中 $t=0,1,2,\cdots,r$.

由加法法则可得:

$$C_m^0 C_n^r + C_m^1 C_n^{r-1} + \cdots + C_m^{r-1} C_n^1 + C_m^r C_n^0 = C_{m+n}^r.$$

本文介绍的主要是格点路径法(亦即几何法),而关于组合恒等式的证明方法还有很多,例如,递归关系法,数学归纳法,微积分法,二项式反演公式法,概率方法(构造适当的概率模型)等等.每一种证明方法都有其自身的特点,选择合适的证明方法,有时会起到事半功倍的效果,而且以上的方法是以高中知识为基础,也可以说是组合恒等式证明的初等方法.顺便指出以上例题的解法不是唯一的,细心读者可以留意到,各种方法之间也存在着一定的联系,有时一道题可以同时使用几种方法,思路很活,有兴趣的读者可以研究一下.