

广义容斥原理及其应用 *

曹汝成

(华南师范大学, 广州)

容斥原理(包含和排斥原理的简称, 又称取舍原理或出入原理)是组合计数中的一个非常基本而重要的工具。Schwenk^[1]和魏万迪^[2]推广了容斥原理^[1-3]。本文给出了容斥原理的一种新的拓广, 得到了广义容斥原理。

定理 1 (有限形式广义二项式反演公式) 设 n_1, n_2, \dots, n_k 是给定的 k 个正整数, a_{t_1, t_2, \dots, t_k} 和 b_{t_1, t_2, \dots, t_k} ($0 \leq t_i \leq n_i, i = 1, 2, \dots, k$) 是某一加群中的元。若对任意的 k 个非负整数 r_1, r_2, \dots, r_k ($r_i \leq n_i, i = 1, 2, \dots, k$)。均有

$$a_{r_1, r_2, \dots, r_k} = \sum_{\substack{r_i \leq t_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} \prod_{i=1}^k \binom{t_i}{r_i} b_{t_1, t_2, \dots, t_k}, \quad (1)$$

则对任意的 $2k$ 个非负整数 $m_1, m_2, \dots, m_k, l_1, l_2, \dots, l_k$ ($m_i \leq l_i \leq n_i, i = 1, 2, \dots, k$), 必有

$$b_{m_1, m_2, \dots, m_k} = \sum_{\substack{m_i \leq t_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - m_i)} \prod_{i=1}^k \binom{t_i}{m_i} a_{t_1, t_2, \dots, t_k} \quad (2)$$

及

$$\sum_{\substack{m_i \leq t_i \leq l_i \\ 1 \leq i \leq k}} b_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{s_i \leq n_i \\ s_i = m_i \text{ 或 } l_i + 1 \\ 1 \leq i \leq k}} \sum_{\substack{s_i \leq t_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - s_i - c_i)} \prod_{i=1}^k \binom{t_i - 1}{s_i - 1} a_{t_1, t_2, \dots, t_k} \quad (3)$$

在(3)式中, 若 $s_i = m_i$, 则 $c_i = 0$; 若 $s_i = l_i + 1$, 则 $c_i = 1, i = 1, 2, \dots, k$ 。

证明 设(1)式成立, 则

$$\begin{aligned} & \sum_{\substack{m_i \leq t_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - m_i)} \prod_{i=1}^k \binom{t_i}{m_i} a_{t_1, t_2, \dots, t_k} \\ &= \sum_{\substack{m_i \leq t_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - m_i)} \prod_{i=1}^k \binom{t_i}{m_i} \left[\sum_{\substack{t_j \leq s_j \leq n_j \\ 1 \leq j \leq k}} \prod_{j=1}^k \binom{s_j}{t_j} b_{s_1, s_2, \dots, s_k} \right] \\ &= \sum_{\substack{m_i \leq s_i \leq n_i \\ 1 \leq i \leq k}} \prod_{i=1}^k \left[\sum_{\substack{m_i \leq t_i \leq s_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{t_i - m_i} \binom{s_i}{t_i} \binom{t_i}{m_i} \right] b_{s_1, s_2, \dots, s_k}, \end{aligned} \quad (4)$$

由熟知的组合恒等式:

* 1985年10月18日收到, 1987年5月15日收到修改稿。

$$\sum_{m \leq t \leq s} (-1)^{t-m} \binom{s}{t} \binom{t}{m} = \begin{cases} 1, & s = m; \\ 0, & s \neq m. \end{cases} \quad (5)$$

即知(4)式右边为 b_{m_1, m_2, \dots, m_k} , 故(2)式成立.

下面用数学归纳法证明(3)式.

当 $k=1$ 时, 由(2)式有

$$\begin{aligned} \sum_{m \leq t \leq l} b_t &= \sum_{m \leq t \leq n} b_t - \sum_{l+1 \leq t \leq n} b_t \\ &= \sum_{m \leq t \leq n} \sum_{t \leq s \leq n} (-1)^{s-t} \binom{s}{t} a_s - \sum_{l+1 \leq t \leq n} \sum_{t \leq s \leq n} (-1)^{s-t} \binom{s}{t} a_s \\ &= \sum_{m \leq s \leq n} a_s \sum_{m \leq t \leq s} (-1)^{s-t} \binom{s}{t} - \sum_{l+1 \leq s \leq n} a_s \sum_{l+1 \leq t \leq s} (-1)^{s-t} \binom{s}{t} \end{aligned} \quad (6)$$

由组合恒等式

$$\sum_{m \leq t \leq s} (-1)^{s-t} \binom{s}{t} = (-1)^{s-m} \binom{s-1}{m-1}, \quad (7)$$

得

$$\sum_{m \leq t \leq l} b_t = \sum_{m \leq s \leq n} (-1)^{s-m} \binom{s-1}{m-1} a_s - \sum_{l+1 \leq s \leq n} (-1)^{s-l-1} \binom{s-1}{l} a_s.$$

即当 $k=1$ 时, (3)式成立.

假设 $k=r$ 时(3)式成立, 则当 $k=r+1$ 时(3)式亦成立是非常明显的, 故由数学归纳法, 对一切自然数 k , (3)式恒成立. 证毕.

设 A 是一个非空有限集, 集中每个元 a 都赋有权 $\omega(a)$ (属于某一加群). 再设 P 是 m 个性质之集, $\bigcup_{i=1}^k P_i = P$ 是 P 的一个分划, $|P_i| = m_i$ ($1 \leq i \leq k$). 对任意给定的 $2k$ 个非负整数 $r_1, r_2, \dots, r_k, l_1, l_2, \dots, l_k$ ($r_i \leq l_i \leq m_i$, $i = 1, 2, \dots, k$), 以 $W(\frac{r_1}{l_1}, \frac{r_2}{l_2}, \dots, \frac{r_k}{l_k})$ 表示 A 中至少具有 P_i ($i = 1, 2, \dots, k$) 中的 r_i 个性质, 但至多具有 P_i 中 l_i 个性质的所有元的权和. 当 $r_i = l_i$ ($i = 1, 2, \dots, k$) 时, 把 $W(\frac{r_1}{l_1}, \frac{r_2}{l_2}, \dots, \frac{r_k}{l_k})$ 简记为 $W(r_1, r_2, \dots, r_k)$, 即 $W(r_1, r_2, \dots, r_k)$ 表示 A 中恰具有 P_i ($i = 1, 2, \dots, k$) 中的 r_i 个性质的所有元的权和, 于是

$$W(\frac{r_1}{l_1}, \frac{r_2}{l_2}, \dots, \frac{r_k}{l_k}) = \sum_{\substack{r_i \leq t_i \leq l_i \\ 1 \leq i \leq k}} W(t_1, t_2, \dots, t_k). \quad (8)$$

又设 B_i ($i = 1, 2, \dots, k$) 是 P_i 的子集, 以 $W(B_1, B_2, \dots, B_k)$ 表示 A 中具有 $\bigcup_{i=1}^k B_i$ 所含性质的所有元的权和, 并令

$$W_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{B_i \subseteq P_i \\ |B_i| = t_i \\ 1 \leq i \leq k}} W(B_1, B_2, \dots, B_k). \quad (9)$$

显然,

$$W_{r_1, r_2, \dots, r_k} = \sum_{\substack{r_i \leq t_i \leq m_i \\ 1 \leq i \leq k}} \prod_{i=1}^k \binom{t_i}{r_i} W(t_1, t_2, \dots, t_k), \quad (10)$$

于是根据定理1, 由(8)和(10)式即得

定理 2 (广义容斥原理)

$$W(r_1, r_2, \dots, r_k) = \sum_{\substack{s_i \leq m_i \\ s_i = r_i \text{ 或 } l_i + 1 \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - s_i - c_i)} \prod_{i=1}^k \frac{(t_i - 1)}{(s_i - 1)} W_{t_1, t_2, \dots, t_k}. \quad (11)$$

其中, 若 $s_i = r_i$, 则 $c_i = 0$; 若 $s_i = l_i + 1$, 则 $c_i = 1$, $i = 1, 2, \dots, k$.

在定理 2 中, 令 $t_i = r_i$ ($i = 1, 2, \dots, k$), 即得文献 [2] 中的广义容斥原理. 当然, 可由 (2) 及 (10) 式立即得到广义容斥原理. 且这种证明方法比文献 [3] 的两种证明方法均要简便得多.

下面应用广义容斥原理解决一些组合计数问题.

问题 1. 设有 n 种共 N 个球, 其中第 i 种 ($i = 1, 2, \dots, n$) 有 N_i 个均不可辨的球. 又有 k 组共 m 个均可辨的盒子, 其中第 j ($j = 1, 2, \dots, k$) 组盒子的个数为 m_j . 把 N 个球分放到 m 个盒子中去, 使第 j 组盒子至少有 r_j 个空而至多有 l_j 个空 ($r_j \leq l_j \leq m_j$), 求此种分放方法的个数.

记此种分放方法的个数为 $Q(r_1, r_2, \dots, r_k)$, 并以 A_i ($i = 1, 2, \dots, k$) 表示第 i 组盒子所成之集. 设 $B_i \subset A_i$ ($i = 1, 2, \dots, k$), 以 $Q(B_1, B_2, \dots, B_k)$ 表示 $\bigcup_{i=1}^k B_i$ 中的盒子均空的分放方法的个数, 并令

$$Q_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{B_i \subset A_i \\ |B_i| = t_i \\ 1 \leq i \leq k}} Q(B_1, B_2, \dots, B_k),$$

易知

$$Q_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \prod_{i=1}^k \binom{m_i}{t_i} \prod_{j=1}^n \binom{m - \sum_{1 \leq i \leq k} t_i + N_j - 1}{N_j},$$

于是由广义容斥原理得

定理 3

$$Q(r_1, r_2, \dots, r_k) = \sum_{\substack{s_i \leq m_i \\ s_i = r_i \text{ 或 } l_i + 1 \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - s_i - c_i)} \prod_{i=1}^k \frac{(t_i - 1)}{(s_i - 1)} \binom{m_i}{t_i} \prod_{j=1}^n \binom{m - \sum_{1 \leq j \leq k} t_j + N_j - 1}{N_j}.$$

其中, 若 $s_i = r_i$, 则 $c_i = 0$; 若 $s_i = l_i + 1$, 则 $c_i = 1$, $i = 1, 2, \dots, k$.

问题 2 设 $\{P_{ij}\}_{1 \leq j \leq m_i}$ ($1 \leq i \leq k$) 是 k 组共 $m = m_1 + m_2 + \dots + m_k$ 个不同的素数. 求集 $N = \{1, 2, \dots, n\}$ 中至少被第 i 组中 r_i 个素数整除, 而至多被第 i 组中的 l_i ($r_i \leq l_i \leq m_i$, $i = 1, 2, \dots, k$) 个素数整除的正整数的个数.

记所求的个数为 $M(r_1, r_2, \dots, r_k)$, 并记 $A_i = \{P_{i1}, P_{i2}, \dots, P_{im_i}\}$, $1 \leq i \leq k$. 设 $B_i \subset A_i$ ($i = 1, 2, \dots, k$), 以 $M(B_1, B_2, \dots, B_k)$ 表示集 N 中被 $\bigcup_{i=1}^k B_i$ 所含的素数整除的个数, 并记

$$M_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{B_i \subset A_i \\ |B_i| = t_i \\ 1 \leq i \leq k}} M(B_1, B_2, \dots, B_k),$$

易知

$$M_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{a_{ij}=0 \text{ 或 } 1 \\ \sum_{1 \leq j \leq m_i} a_{ij} = t_i \\ 1 \leq i \leq k}} \left[\frac{n}{\prod_{1 \leq i \leq k} \prod_{1 \leq j \leq m_i} p_{ij}^{a_{ij}}} \right],$$

其中 $[x]$ 表示不大于 x 的最大整数。于是由广义容斥原理得

定理 4

$$M(r_1, r_2, \dots, r_k) = \sum_{\substack{s_i \leq m_i \\ s_i = r_i \text{ 或 } r_i + 1 \\ 1 \leq i \leq k}} \sum_{\substack{s_i \leq t_i \leq m_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - s_i - c_i)} \prod_{i=1}^k \left(\frac{t_i - 1}{s_i - 1} \right).$$

$$\sum_{\substack{a_{ij}=0 \text{ 或 } 1 \\ \sum_{1 \leq j \leq m_i} a_{ij} = t_i \\ 1 \leq i \leq k}} \left[\frac{n}{\prod_{1 \leq i \leq k} \prod_{1 \leq j \leq m_i} p_{ij}^{a_{ij}}} \right].$$

其中，若 $s_i = r_i$ ，则 $c_i = 0$ ；若 $s_i = r_i + 1$ ，则 $c_i = 1$ ， $i = 1, 2, \dots, k$ 。

问题 3 (ménage 问题的拓广) 设有 m 对夫妻，分成 k 组，其中第 i ($1 \leq i \leq k$) 组有 m_i 对夫妻，今安排这 m 对夫妻围圆桌而坐，使得男女相间且第 i 组的 m_i 对夫妻中至少有 r_i 对相邻而坐，而至多有 l_i 对相邻而坐 ($r_i \leq l_i \leq m_i$, $i = 1, 2, \dots, k$)，求安排座位的方法数。

记此种安排座位的方法数为 $G(r_1, r_2, \dots, r_k)$ ，以 A_i ($i = 1, 2, \dots, k$) 表示第 i 组夫妻之集。

设 $B(t_i)$ 是 A_i 中某 t_i ($t_i \leq m_i$, $i = 1, 2, \dots, k$) 对夫妻所成之集，以 $G(B(t_1), B(t_2), \dots, B(t_k))$ 表示这 m 对夫妻男女相间，且 $\bigcup_{i=1}^k B(t_i)$ 中的每一对夫妻均相邻而坐的座位安排方法数，并令

$$G_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \sum_{\substack{B(t_i) \subset A_i \\ 1 \leq i \leq k}} G(B(t_1), B(t_2), \dots, B(t_k)).$$

今先求 $G(B(t_1), B(t_2), \dots, B(t_k))$ 。先设 $\sum_{i=1}^k t_i \leq m$ ，我们可按如下次序安排座位：从诸 $B(t_i)$ 外的男女中选定一男人，先安排他入座，然后安排诸 $B(t_i)$ 的共 $\sum_{i=1}^k t_i$ 对夫妻入座，最后安排其他男女入座。因为男女必须相间而坐，当安排好选定的男人入座之后，安排诸 $B(t_i)$ 的共 $\sum_{i=1}^k t_i$ 对夫妻入座的方法数为

$$\left(\frac{2m - \sum_{i=1}^k t_i - 1}{\sum_{i=1}^k t_i} \right) \left(\sum_{i=1}^k t_i \right)!$$

安排其余的 $(m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)$ 个男人和 $(m - \sum_{i=1}^k t_i)$ 个女人入座的方法数为

$$(m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)! (m - \sum_{i=1}^k t_i)!. .$$

从而

$$G(\mathbf{B}(t_1), \mathbf{B}(t_2), \dots, \mathbf{B}(t_k)) = \binom{2m - \sum_{i=1}^k t_i - 1}{\sum_{i=1}^k t_i} \left(\prod_{i=1}^k t_i! \right) (m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)! (m - \sum_{i=1}^k t_i - 2)! \dots (m - \sum_{i=1}^k t_i - k + 1)! \\ = \frac{2(2m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)![m - \sum_{i=1}^k t_i]!^2}{(2m - 2 \sum_{i=1}^k t_i)!}.$$

显见，当 $\sum_{i=1}^k t_i = m$ 时，上式仍然成立，于是

$$G_{t_1, t_2, \dots, t_k} = \prod_{i=1}^k \binom{m_i}{t_i} \frac{2(2m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)![m - \sum_{i=1}^k t_i]!^2}{(2m - 2 \sum_{i=1}^k t_i)!}.$$

由广义容斥原理得

$$\text{定理 5} \quad G\left(\frac{r_1}{l_1}, \frac{r_2}{l_2}, \dots, \frac{r_k}{l_k}\right) = \sum_{\substack{s_i \leq m_i \\ s_i = r_i \text{ 或 } l_i + 1 \\ 1 \leq i \leq k}} \sum_{\substack{s_i \leq t_i \leq m_i \\ 1 \leq i \leq k}} (-1)^{\sum_{i=1}^k (t_i - s_i - c_i)} \prod_{i=1}^k (s_i - 1) \binom{m_i}{t_i} \\ \cdot \frac{2(2m - \sum_{i=1}^k t_i - 1)![m - \sum_{i=1}^k t_i]!^2}{(2m - 2 \sum_{i=1}^k t_i)!}$$

其中，若 $s_i = r_i$ ，则 $c_i = 0$ ；若 $s_i = l_i + 1$ ，则 $c_i = 1$ ， $i = 1, 2, \dots, k$ 。

参 考 文 献

[1] Schwenk, A. J., Discrete Math., 18(1977) 1: 71—78.

[2] 魏万迪, 科学通报, 25(1980), 7: 296—299.

[3] 柯召、魏万迪, 组合论, 科学出版社, 1981, 93—100.

A Generalized Principle of Inclusion—Exclusion and Its Applications

Cao Rucheng

(South China Normal University)

Abstract

In this article we generalize the principle of inclusion-exclusion. A generalized principle of inclusion-exclusion is given. We also give its some applications.