

2003 基礎組合

朱亮儒

國立臺灣師範大學數學系

計數原理是依據加法原理與乘法原理來處理計數問題的一種法則,其主要的研究內容是如何運用恆等式,遞迴式, Fubini 交換性質與生成函數來解決一些組合問題. 例如:

1. 將 r 個不同物分配到 n 個不同盒子中的分配法有 n^r 種.
2. 將 r 個不同物分配到 n 個不同盒子中(盒子不可以是空的)的分配法有 $n!S_2(r, n)$ 種.
3. 將 r 個不同物分配到 n 個相同盒子中的分配法有 $S_2(r, 1) + S_2(r, 2) + \cdots + S_2(r, n)$ 種.
4. 將 r 個不同物分配到 n 個相同盒子中(盒子不可以是空的)的分配法有 $S_2(r, n)$ 種.
5. 將 r 個相同物分配到 n 個不同盒子中的分配法有 C_r^{n+r-1} 種.
6. 將 r 個相同物分配到 n 個不同盒子中(盒子不可以是空的)的分配法有 C_{n-1}^{r-1} 種.
7. 將 r 個相同物分配到 n 個相同盒子中的分配法有 $P(r, 1) + P(r, 2) + \cdots + P(r, n)$ 種.
8. 將 r 個相同物分配到 n 個相同盒子中(盒子不可以是空的)的分配法有 $P(r, n)$ 種.

其中 $P(r, n)$ 表示將正整數 r 恰分割成 n 部分的分割數, 而 $S_2(r, n)$ 表示第二類的 Stirling 數: 將集合 $\{1, 2, \cdots, r\}$ 分割成 n 個非空子集的方法數. 著名的 Bell 數 B_r 表示將集合 $\{1, 2, \cdots, r\}$ 分割成任意個非空子集的方法數. 則有

$$B_r = \sum_{k=1}^r S_2(r, k) = \frac{1}{e} \left(1^{r-1} + \frac{2^{r-1}}{1!} + \frac{3^{r-1}}{2!} + \frac{4^{r-1}}{3!} + \cdots \right).$$

組合數學中,最著名的三種數列為 Fibonacci 數列, Catalan 數列及 Stirling 數列.

I. Fibonacci 數

$$f_1 = f_2 = 1, f_{n+2} = f_n + f_{n+1}, \forall n = 1, 2, 3, \cdots.$$

1. 假設年初有雌雄兩隻小兔子,第一個月長大,第二個月後每個月都可以繁殖雌雄各一的小兔一對;而生下的每一對小兔子過兩個月後也可以每月繼續繁殖雌雄各一的小兔一對. 設第 n 個月時共有 a_n 對兔子, 則 $a_n = f_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$. (Binet 公式)

2. 用 n 個 1×2 尺寸的骨牌來覆蓋一 $2 \times n$ 尺寸的棋盤, 假設共有 b_n 種不同的覆蓋方式, 則 $b_n = f_{n+1}$.

3. 用 0, 1 組成的 n 位數二元字串中, 設不出現兩相鄰的 1 之字串的個數為 c_n , 則 $c_n = f_{n+2}$.

II. Catalan 數

$$C_1 = 1, C_2 = 2, C_3 = 5, C_4 = 14, C_n = C_0 C_{n-1} + C_1 C_{n-2} + \cdots + C_{n-1} C_0.$$

1. 設 a_n 表示對於凸 $n+2$ 邊形, 用不相交 (除端點外) 的 $n-1$ 條對角線分割成 n 個三角形之分割方法數, 則 $a_n = C_n$.

2. 設 b_n 表示將運算式 $x_1 * x_2 * \cdots * x_n$ 中加入括號以區分連續兩項的運算次序 (parenthesize) 之方法數, 則 $b_n = C_{n-1}$.

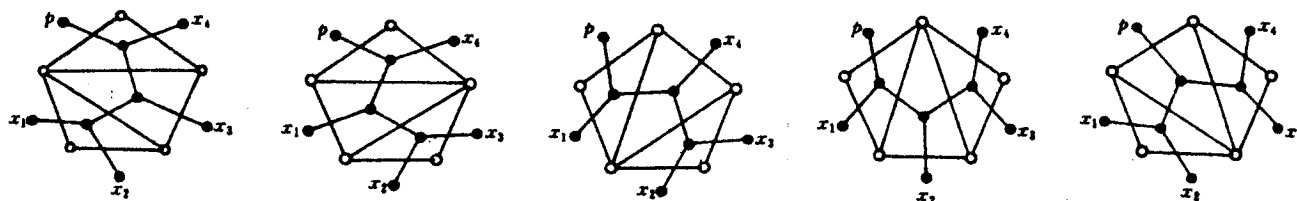
$$p = ((x_1 x_2) x_3) x_4$$

$$p = (x_1 (x_2 x_3)) x_4$$

$$p = x_1 ((x_2 x_3) x_4)$$

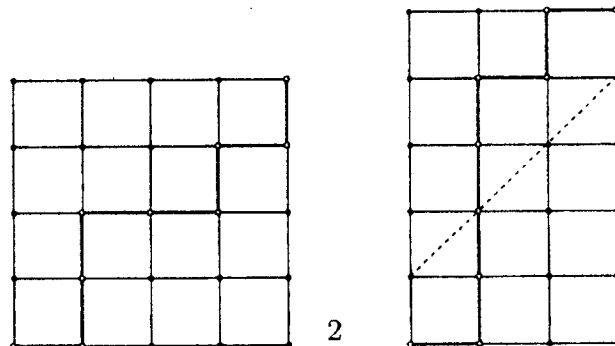
$$p = x_1 (x_2 (x_3 x_4))$$

$$p = (x_1 x_2) (x_3 x_4)$$



3. 從一 $n \times n$ 的棋盤的左下角沿水平向右或鉛直向上到達右上角的路線中, 行進路線不超越 45° 對角線上方的可能路線之個數, 以 c_n 表示, 則 $c_n = C_n = \frac{1}{n+1} C_n^{2n}$.

證明: 由棋盤的左下角依向右或向上移動而到達點 (n, n) 的路線共有 C_n^{2n} 種. 將其中滿足本問題的路線稱為好路線 (有 C_n 條好路線), 而其他的路線稱為壞路線 (設有 B_n 條壞路線), 則 $C_n^{2n} = C_n + B_n$. 易知每一 $n \times n$ 格子棋盤上的壞路線與 $(n+1) \times (n-1)$ 格子棋盤上的路線有一對一的對應關係 (例如: 將一條壞路線在第一次超越對角線 $y = x$ 後, 原路線若向右則改成向上, 若向上則改成向右; 如此即可得到一對應在 $(n+1) \times (n-1)$ 格子棋盤上的一條路線).



因為由 $(n+1) \times (n-1)$ 格子棋盤的左下角向右或向上到達右上角的路線數是 C_{n-1}^{2n} . 故 $B_n = C_{n-1}^{2n}$. 如此,

$$C_n = C_n^{2n} - B_n = C_n^{2n} - C_{n-1}^{2n} = \frac{1}{n+1} C_n^{2n}.$$

III. Stirling 數

1. 第一類 Stirling 數 $S_1(n, k)$ 表示 n 個人分配到 k 張圓桌子圍繞而坐, 每一張桌子至少一人, 但不考慮桌子的排列次序, 之方法數, 例如: $S_1(n, n) = 1, S_1(n, 1) = (n-1)!$, 則 $S_1(n, k)$ 的遞迴式為

$$S_1(n+1, k) = S_1(n, k-1) + n \cdot S_1(n, k).$$

利用已知的圓形排列數 $S_1(n, 1) = (n-1)!$, 可求得 $S_1(n, 2)$. 事實上,

$$S_1(n+1, 2) = S_1(n, 1) + n \cdot S_1(n, 2) = (n-1)! + n \cdot S_1(n, 2).$$

若令 $a_n = S_1(n, 2)$, 則上式可改寫成 $a_{n+1} = (n-1)! + n \cdot a_n$. 由迭代法及初始值條件 $a_1 = 0$ 可推得

$$S_1(n, 2) = a_n = (n-1)! \left(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{n-1} \right), \quad \forall n \geq 2.$$

2. 第二類 Stirling 數 $S_2(n, k)$ 表示將 n 個元素的集合分割成 k 個非空子集的方法數, 例如: $S_2(n, n) = 1, S_2(n, 1) = 1$, 則 $S_2(n, k)$ 的遞迴式為

$$S_2(n+1, k) = S_2(n, k-1) + k \cdot S_2(n, k).$$

在組合數學中, Stirling 數的發現者 J. Stirling (1692-1770) 也是生成函數的開拓者. 他將第一類 Stirling 數看成降階乘函數

$$[x]_n = x(x-1)(x-2) \cdots (x-n+1), \quad \text{其中 } [x]_0 = 1$$

以 $\{1, x, x^2, \cdots\}$ 為基底的冪級數表出的係數; 換句話說,

$$[x]_n = \sum_{k=0}^n S_1(n, k) x^k.$$

其係數 $S_1(n, k)$ 稱為第一類 Stirling 數. 規定 $S_1(n, k) = 0, \forall k > n$, 則 $[x]_n$ 為 $S_1(n, k)$ 的生成函數 (此處數列對 k 而言). 事實上, $S_1(n, 0) = 0, S_1(n, 1) = (-1)^{n-1} (n-1)!, S_1(n, n) = 1$, 且滿足以下的遞迴關係 (注意: 不同於前面的遞迴式):

$$S_1(n+1, k) = S_1(n, k-1) - n \cdot S_1(n, k).$$

與集合分割問題有關的第二類 Stirling 數 $S_2(n, k)$ 是將 x^n 以 $\{[x]_0, [x]_1, [x]_2, \dots\}$ 為基底的表現式; 其定義如下:

$$x^n = \sum_{k=0}^n S_2(n, k)[x]_k.$$

其中係數 $S_2(n, k)$ 稱為第二類 Stirling 數. 規定 $S_2(0, 0) = 1, S_2(n, k) = 0, \forall k > n$, 則 $S_2(n, k)$ 也有很好的組合意義, 它可表示將集合 $\{1, 2, 3, \dots, n\}$ 分割成 k 個互不相交的非空子集合之方法數, 例如: $S_2(n, 0) = 0, S_2(n, 1) = S_2(n, n) = 1$, 且滿足以下的遞迴關係:

$$S_2(n+1, k) = S_2(n, k-1) + k \cdot S_2(n, k).$$

由此遞迴式我們可求得 $S_2(n, 2)$. 事實上, 由已知 $S_2(n, 1) = 1$, 可得

$$S_2(n+1, 2) = S_2(n, 1) + 2 \cdot S_2(n, 2) = 1 + 2 \cdot S_2(n, 2).$$

若令 $a_n = S_2(n, 2)$, 則上式可改寫成 $a_{n+1} = 1 + 2 \cdot a_n$. 由迭代法及初始值條件 $a_1 = 0$ 可推得

$$S_2(n, 2) = a_n = 2^{n-1} - 1, \forall n \geq 2.$$

3. 設 $f(n, k)$ 表示從數字 $1, 2, 3, \dots, n$ 中取出 k 個數字, 但不得有連續數出現之方法數, 則 $f(n, k)$ 滿足遞迴式

$$f(n, k) = f(n-2, k-1) + f(n-1, k).$$

再由數學歸納法可證得: $f(n, k) = C_k^{n-k+1}$. 另一方法是將取出 k 個數字集 S 對應一個二元字串 $a_1 a_2 \dots a_n : i \in S \iff a_i = 1$, 而 $i \notin S \iff a_i = 0$. 因此, 所求的方法數 $f(n, k)$ 相當於 $n-k$ 個 0 排成一列後, 再從這些 0 的前後共 $n-k+1$ 個空隙中取出 k 個位置來放入 1 而得. 於是可得: $f(n, k) = C_k^{n-k+1}$. 更進一步地, 設 $g(n)$ 表示從數字 $1, 2, 3, \dots, n$ 中取出任意個數字, 但不得有連續數出現之方法數, 則 $g(n)$ 滿足遞迴式

$$g(n) = \sum_{k=0}^n f(n, k) = g(n-1) + g(n-2), \forall n \geq 2.$$

[Kaplansky 定理]: 設 a_n 表示的滿足下列條件的不同子集 A 之個數:

- (i) $A \subset \{1, 2, 3, \dots, n\}$;
- (ii) A 中不含有連續數, 也不能同時包含 1 與 n .

則

$$a_n = \sum_{k=0}^n \frac{n}{n-k} C_k^{n-k}.$$

[證明]: 設 $f^*(n, k)$ 表示從數字 $1, 2, 3, \dots, n$ 中取出 k 個數字, 但不得有連續數出現, 也不能同時取出 1 與 n 之方法數, 則

$$f^*(n, k) = f(n-3, k-1) + f(n-1, k).$$

又 $f(n, k) = C_k^{n-k+1}$, 而 $f^*(n, k) = 0, \forall k > \left\lceil \frac{n+1}{2} \right\rceil$, 故

$$a_n = \sum_{k=0}^n f^*(n, k) = 1 + \sum_{k=1}^{\left\lceil \frac{n+1}{2} \right\rceil} (C_{k-1}^{n-k+1} + C_k^{n-k}) = \sum_{k=0}^{\left\lceil \frac{n+1}{2} \right\rceil} \frac{n}{n-k} C_k^{n-k}.$$

注意: [不盡相異物的排列定理] 將 n 個不盡相異物排成一列的排列數為 $\frac{n!}{q_1!q_2!\cdots q_t!}$, 其中 $n = q_1 + q_2 + \cdots + q_t$, 而這 n 個物品分成 t 類, 第 k 類有 q_k 個相同物. 於是可得:

[推論]:

$$q_1!q_2!\cdots q_t! \mid (q_1 + q_2 + \cdots + q_t)!.$$

[例題]: 試證: 對每一正整數 $k, (k!)^{(k-1)!} \mid (k!)!$.

[解答]: 令 $n = k!$, 則 $n = k \cdot (k-1)! = k + k + \cdots + k$. 將 $1, 1, \cdots, 1, 2, 2, \cdots, 2, 3, 3, \cdots, 3, \cdots, (k-1)!, (k-1)!, \cdots, (k-1)!$ 共 n 個數排成一列, 其中共有 $(k-1)!$ 種不同的數, 而每一個數各重複 k 次, 其排列數為

$$\frac{n!}{k!k!\cdots k!} = \frac{(k!)!}{(k!)^{(k-1)!}} \in N.$$

因此, $(k!)^{(k-1)!}$ 是 $(k!)!$ 的因數.

[研究題]: 試證: 對每一正整數 n , 整數 $(1!2!\cdots n!)^2$ 是 $(n^2 + n)!$ 的因數.

[研究題]: 試證: 對任意正整數 m, n , 整數 $(n!)^m(m!)^n$ 是 $((mn)!)^2$ 的因數.

組合恆等式是重要的技巧, 例如: $C_k^n \cdot C_m^k = C_m^n \cdot C_{k-m}^{n-m}$, 又如二項式定理: $(x+y)^n = \sum C_k^n x^k y^{n-k}$ 等都是要牢記的.

[例題]: (1998 APMO) 設 n 為正整數, F 表示所有 n 重集合 (A_1, A_2, \cdots, A_n) 構成的集合族, 其中每一 A_i 都是 $\{1, 2, 3, \cdots, 1998\}$ 的子集合, $i = 1, 2, \cdots, n$, 且設 $|A|$ 表示集合 A 的元素個數. 試求出下列級數和:

$$\sum_{(A_1, A_2, \dots, A_n) \in F} |A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n|.$$

[解答]: 若 M 是 $\{1, 2, 3, \cdots, 1998\}$ 的子集合, 且 $|M| = k$, 則將 M 表成 $A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n$ 的方法共有 $(2^n - 1)^k$ 種 (因為 M 的每一元素分配到 A_1, A_2, \cdots, A_n 的方法有 $2^n - 1$ 種). 故

$$\sum_{(A_1, A_2, \dots, A_n) \in F} |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = \sum_{k=1}^{1998} \sum_{|A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n|=k} k = \sum_{k=1}^{1998} k \cdot C_k^{1998} \cdot (2^n - 1)^k.$$

再利用二項式定理化簡上式可得

$$= 1998(2^n - 1) \sum_{k=0}^{1997} C_k^{1997} \cdot (2^n - 1)^k = 1998(2^n - 1) [(2^n - 1) + 1]^{1997} = 1998(2^n - 1)2^{1997n}.$$

[研究題]：試證：

$$\sum_{(A_1, A_2, \dots, A_n) \in F} |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n| = 1998 \cdot 2^{1997n}.$$

我們知道：[圓形排列定理]將 n 個相異物排成一個環狀的排列數為 $(n-1)!$ 。在下一主題中，我們將利用 Möbius 互逆定理導引出不盡相異物的圓形排列公式。首先，我們給 Möbius 函數下一個定義：

Möbius 函數：

$$\mu(n) := \begin{cases} 1, & \text{當 } n = 1 \\ (-1)^k, & \text{當 } n = p_1 p_2 \cdots p_k \text{ 為相異質數的乘積} \\ 0, & \text{當 } n \text{ 為某一質數平方的倍數。} \end{cases}$$

現在，讓我們先看一些 Möbius 函數的性質及其在數論上的應用。

[基本性質]：任一大於 1 的正整數 n 的所有正因數之 Möbius 函數值的和必為 0。

[證明]：令 n 的質因數分解為 $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$ ，則 n 的每一質因數也都是 n 的質因數。由於 n 的因數中含有平方因數的所有 Möbius 函數值之和顯然為 0，故

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \mu(d) &= \sum_{d|p_1 p_2 \cdots p_r} \mu(d) = \mu(1) + \sum_{i=1}^r \mu(p_i) + \sum_{1 \leq i < j \leq r} \mu(p_i p_j) + \cdots + \mu(p_1 p_2 \cdots p_r) \\ &= 1 + C_1^r (-1) + C_2^r (-1)^2 + \cdots + C_r^r (-1)^r = (1 + (-1))^r = 0. \end{aligned}$$

[Euler 定理]：Euler 函數（不超過 n 且與 n 互質的正整數之個數）

$$\varphi(n) = n \sum_{d|n} \frac{\mu(d)}{d}.$$

[證明]：令 n 的質因數分解為 $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$ ，則

$$\begin{aligned}
\sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d} &= \sum_{d|p_1 p_2 \cdots p_r} \mu(d) \frac{n}{d} = \mu(1) \frac{n}{1} + \sum_{i=1}^r \mu(p_i) \frac{n}{p_i} + \sum_{i < j} \mu(p_i p_j) \frac{n}{p_i p_j} + \cdots \\
&= n + (-1) \sum_{i=1}^r \frac{n}{p_i} + (-1)^2 \sum_{1 \leq i < j \leq r} \frac{n}{p_i p_j} + \cdots + (-1)^r \cdot \frac{n}{p_1 p_2 \cdots p_r} \\
&= n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_r}\right) = \varphi(n).
\end{aligned}$$

[Fubini 交換定理] :

$$\sum_{d|n} \sum_{d'| \frac{n}{d}} f(d, d') = \sum_{d'|n} \sum_{d| \frac{n}{d'}} f(d, d').$$

[Möbius 互逆定理] : 下列兩式是等價的:

$$f(n) = \sum_{d|n} g(d), \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots, \quad (1)$$

$$g(n) = \sum_{d|n} \mu(d) f\left(\frac{n}{d}\right), \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots. \quad (2)$$

[證明] : 假設(1)式對任一正整數 n 都成立. 則對 n 的因數 d , (1)式對正整數 $\frac{n}{d}$ 也成立, 即

$$f\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d'| \frac{n}{d}} g(d').$$

此處, d' 是 $\frac{n}{d}$ 的因數, 故有 $n = dd'm$. 代入(2)式右邊的函數值, 可得

$$\sum_{d|n} \mu(d) f\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{d'| \frac{n}{d}} g(d') = \sum_{d'|n} g(d') \sum_{d| \frac{n}{d'}} \mu(d) = g(n).$$

上面等式的最後一個等號成立是因為僅當 $\frac{n}{d'} = 1$ 時 (即 $d' = n$),

$$\sum_{d| \frac{n}{d'}} \mu(d) = 1,$$

而其餘均為0. 反之, 由(2)式也同理可導出(1)式成立. 事實上,

$$\sum_{d|n} g(d) = \sum_{d|n} g\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \sum_{d'| \frac{n}{d}} \mu\left(\frac{n}{dd'}\right) f(d')$$

$$= \sum_{d'|n} \sum_{d|\frac{n}{d'}} \mu\left(\frac{n}{dd'}\right) f(d') = \sum_{d'|n} \left(f(d') \sum_{d|\frac{n}{d'}} \mu\left(\frac{n}{dd'}\right) \right) = f(n).$$

[不限量可重複的圓形排列定理] : 設 $Q(m, n)$ 表示從 m 種相異物中, 可重複的取出 n 個排成一圓圈的方法數. 則

$$Q(m, n) = \frac{1}{n} \sum_{d|n} \varphi(d) m^{\frac{n}{d}}.$$

[證明] : 設 $M(d)$ 表示其中以 d 為最小週期的圓形排列之個數, 則它們對應的直線排列數為 $d \cdot M(d)$. 例如: $m = 2, n = 12$, 圓形排列 $a_1 a_2 a_2 a_1 a_2 a_2 a_1 a_2 a_2 a_1 a_2 a_2$ 之最小週期 $d = 3$, 此時從 12 個空隙中任一處剪開, 可發現僅有 3 種不同的直線排列, 亦即最小週期 d 的每一圓形排列恰可對應 d 個不同的直線排列. 因最小週期 d 可以是 n 的任一正因數, 故從 m 種相異物中, 可重覆的取出 n 件物品排成一直線之方法數為

$$m^n = \sum_{d|n} d \cdot M(d).$$

應用 Möbius 互逆定理可得

$$n \cdot M(n) = \sum_{d|n} \mu(d) m^{\frac{n}{d}}.$$

即得函數 M 的表現式:

$$M(d) = \frac{1}{d} \sum_{d'|d} \mu(d') m^{\frac{d}{d'}}.$$

因此,

$$Q(m, n) = \sum_{d|n} M(d) = \sum_{d|n} \frac{1}{d} \sum_{d'|d} \mu(d') m^{\frac{d}{d'}}.$$

令 $k = \frac{d}{d'}$, 則

$$\begin{aligned} Q(m, n) &= \sum_{k|n} \sum_{d'|\frac{n}{k}} \frac{1}{kd'} \mu(d') m^k = \sum_{k|n} \frac{1}{k} m^k \cdot \frac{k}{n} \left(\frac{n}{k} \sum_{d'|\frac{n}{k}} \frac{1}{d'} \mu(d') \right) \\ &= \frac{1}{n} \sum_{k|n} m^k \cdot \varphi\left(\frac{n}{k}\right) = \frac{1}{n} \sum_{d|n} \varphi(d) \cdot m^{\frac{n}{d}}. \end{aligned}$$

有興趣的讀者可進一步地研究以下更一般性的 m 元 Möbius 變換互逆定理與應用.

[m 元 Möbius 互逆定理] : 設 n 表示 n_1, n_2, \dots, n_m 的最大公因數. 下列兩式是等價的:

$$f(n_1, n_2, \dots, n_m) = \sum_{d|n} g\left(\frac{n_1}{d}, \frac{n_2}{d}, \dots, \frac{n_m}{d}\right), \quad (1)$$

$$g(n_1, n_2, \dots, n_m) = \sum_{d|n} \mu(d) f\left(\frac{n_1}{d}, \frac{n_2}{d}, \dots, \frac{n_m}{d}\right). \quad (2)$$

注意：將 n 個物品，其中第 k 種物品有 n_k 個， $n = n_1 + n_2 + \dots + n_m$ ，排成一直線的方法數為

$$P(n; n_1, n_2, \dots, n_m) = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_m!}.$$

若將這 n 個物品排成一圓形，設其週期為 d ，而 $d' = \frac{n}{d}$ ，則週期數 d' 必為每一種物品數 n_k 的因數，且每一週期內分別含有第 k 種物品 $\frac{n_k}{d'}$ 個。設週期為 d 的圓形排列數為

$$M\left(\frac{n_1}{d'}, \frac{n_2}{d'}, \dots, \frac{n_m}{d'}\right),$$

則由週期為 d 的圓形排列恰可對應 $d = \frac{n}{d'}$ 個不同的直線排列，可知所有的直線排列數

$$P(n; n_1, n_2, \dots, n_m) = \sum_{d'|(n_1, n_2, \dots, n_m)} \frac{n}{d'} M\left(\frac{n_1}{d'}, \frac{n_2}{d'}, \dots, \frac{n_m}{d'}\right),$$

而所有的圓形排列數為

$$R(n; n_1, n_2, \dots, n_m) = \sum_{d'|(n_1, n_2, \dots, n_m)} M\left(\frac{n_1}{d'}, \frac{n_2}{d'}, \dots, \frac{n_m}{d'}\right).$$

再利用 [m 元 Möbius 互逆定理]，即可導出以下公式：

[限量可重複的圓形排列定理]：設 $R(n; n_1, n_2, \dots, n_m)$ 表示從 m 種相異物中，可重複的取出 n 個（其中第 k 種物品取出 n_k 個， $n = n_1 + n_2 + \dots + n_m$ ）排成一圓圈的方法數。則

$$R(n; n_1, n_2, \dots, n_m) = \frac{1}{n} \sum_{d|(n_1, n_2, \dots, n_m)} \varphi(d) \frac{\left(\frac{n}{d}\right)!}{\left(\frac{n_1}{d}\right)! \left(\frac{n_2}{d}\right)! \dots \left(\frac{n_m}{d}\right)!}.$$

[推論]：

$$Q(m, n) = \sum_{n=n_1+n_2+\dots+n_m} R(n; n_1, n_2, \dots, n_m).$$