

数列求和

彭士元 朱铁夫

广东教育出版社

数列求和

彭士元 朱铁夫

*

广东教育出版社出版发行

广东省新华书店经销

花城印刷厂印刷

787×1092毫米32开本 5印张 311页 105000字

1989年6月第1版 1989年6月第1次印刷

印数1-3,270册

ISBN7-5406-0762-9/G·759

定价1.80元

前 言

“数列求和有什么难？！逐项相加就是了！”从理论上来说确是如此。不管两地相隔多么遥远，一步一个脚印走下去总是可以到达的。特别是现在，已有每秒钟能进行几百万乃至几亿次运算的电子计算机，对于有穷数列，不管项数多大，逐项求和总是可能的，甚至是轻而易举的。然而，为了求出1与1亿间所有整数之和，用现代化工具去做这样的蠢事，简直是对人类文明的耻笑（当然并非一概反对逐项相加的做法）。数列求和与许多数学方法有关联，特别与极限理论、微分积分的研究有密切关系，它在初等数学、高等数学中都有广泛的应用，进一步研究级数理论，更是高等数学中十分重要的内容。因此，掌握求数列的和的方法，是非常有用的。

这本小册子只叙述用初等方法研究有穷数列的求和问题，重点在于叙述计算方法，而不过分追求理论的严谨，并注意它在代数、几何、三角等方面的应用。书中有时也谈到一题多解，把一些方法逐步推广，以求触类旁通，希望对读者有所裨益。

本书适合高中学生和知识青年阅读，也可供中学数学教师教学时参考。

本书的练习题，之所以不把它放在各章节的末尾，而把它放在全书的末尾，是因为一些题往往有多种解法，其优劣难于评价，读者可选择自己较熟练的方法进行练习。

本书如有不妥之处，恳请批评指正！

作 者

目 录

一、数列	1
二、部分和变换法	5
三、有限差分法	18
§ 1. 有限差分及其性质	18
§ 2. 利用差分法求数列的部分和	20
§ 3. 用待定系数法解有限差方程式	27
§ 4. 阶乘函数	33
§ 5. 循环数列	46
四、分部求和法	58
五、组合数法	67
六、递推法	89
七、分解求和法	111
八、数列求和公式的应用	
——求平面图形的面积	120
练习题	129
练习题答案或提示	143

一、数 列

按照一定次序排列的一列数叫做数列，数列中的每一个数叫做这个数列的一项。给定一个数列，可以写成

$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots \quad (1)$$

其中 a_n 表示数列的第 n 项。常用 $\{a_n\}$ 来简记此数列。把数列各项用加号连起来，得到

$$a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_n + \dots \quad (2)$$

称为级数。 a_n 是级数的第 n 项。

给定数列(1)，对于任一确定的自然数 k 都能找到一项 a_k 与之对应，因此我们可把数列看作一个定义域为自然数集(或它的有限子集 $\{1, 2, \dots, n\}$)的函数。如果第 n 项与自然数 n 之间的关系能用一个公式 $f(n)$ 来表示，这个公式就叫做数列的通项，记为 $a_n = f(n)$ 。

给定数列(1)，若对于任一 $k(k \geq 1)$ 都有 $a_{k+1} - a_k = d$ ，其中 d 为与 k 无关的常数，则称此数列为等差数列。 d 称为该数列的公差。若对于任一 $k(k \geq 1)$ 都有 $a_{k+1}/a_k = r$ ，其中 r 为与 k 无关的常数，则称此数列为等比数列。 r 称为该数列的公比。例如， $1, 3, 5, \dots, (2n-1), \dots$ 是公差为2的等差数列。 $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{2^2}, \dots, \frac{1}{2^{n-1}}, \dots$ 是公比为 $\frac{1}{2}$ 的等比数列。而 $\frac{1}{2}, \frac{2}{3}, \frac{3}{4}, \dots, \frac{n}{n+1}, \dots$ 既不是等差数列，也不是等比数列。项数有限的数列叫做有穷数列。

项数无限的数列叫做无穷数列。数列有许多性质，在这里只研究有穷数列的求和问题。

对于数列的研究源远流长，我国数学家也有许多杰出的贡献。约在公元前1550年，埃及已有关于等差数列的论述：

将100个馒头分与5人，首2人所得应为后3人所得 $\frac{1}{7}$ ，问

各得几何？（答： $1\frac{2}{3}$ ， $10\frac{5}{6}$ ，20， $29\frac{1}{6}$ ， $38\frac{1}{3}$ ）。我国古

书《周髀算经》、《九章算术》、《孙子算经》、《张丘建算经》对数列都有许多论述。刘徽注《九章算术》（公元

263年）中有：今有大夫、不更、簪裹、上造、公士、凡五人，共猎得五鹿，欲以爵次分之，问各得几何？又如：今有

女子善织，日自倍，五日织五尺，问日织几何？我国古代名著《庄子》第33篇《天下篇》中戴惠施有一著名论断，对数

列的极限思想的阐述是非常深刻的。他说：“一尺之捶（同捶），日取其半，万世不竭”。就是说，一尺长之木棒，第

一天截去一半，第二天又截去所剩一半中的一半（即原长的 $\frac{1}{4}$ ），第三天再截去第二天所剩的一半（即原长的 $\frac{1}{8}$ ），如

此每天截去前一天所剩长度之半，永远也截取不完。我们把每天截去的长度（是原长的几分之几）列出来，便是无穷等

比数列：

$$\frac{1}{2}, \frac{1}{2^2}, \frac{1}{2^3}, \dots, \frac{1}{2^n}, \dots$$

每天所剩长度越来越小，但永不为0，而这个数列的和也不超过1。

事实上，早期对数列的研究，主要是求和问题。古希腊数学家欧几里得的《几何原本》（约公元前300年）第九卷第

35题：有若干连比例率，二率末率，各以首率减之，则二率之余，与首率比，若末率之余，与诸前率和比。即

$$\frac{a_n + a_{n-1} + \cdots + a_1}{a_2 - a_1} = \frac{a_2 - a_1}{a_1}$$

或
$$\frac{ar^n - a}{S_n} = \frac{ar - a}{a},$$

可化为
$$S_n = \frac{ar^n - a}{r - 1}$$

的等比级数和的公式。

相传古代印度国王舍罕要褒赏他的聪明能干的宰相达依尔（国际象棋发明者），问他需要什么，达依尔回答说：

“国王只要在国际象棋的棋盘第一个格子上放一粒麦子，第二个格子上放二粒，第三个格子里放四粒，以后按此比例每一个格加一倍，一直放到第64格（国际象棋盘是 $8 \times 8 = 64$ 格），我就感恩不尽，其他我什么也不要了。”国王想：

“这有多少！还不容易！”他让人扛来一袋小麦，但一会儿全用完了，再来一袋很快又用完了。国王纳闷，到底需要多少麦子呢？用等比级数求和公式计算得麦粒总数需 1.84467×10^{19} ，以一立方米小麦约 1.42×10^8 粒来折算，结果为 1.29906×10^{11} 立方米。这是多大的数字啊！全印度的粮食用完还不够呢！

再看一个“笔尖底下的行星”的趣事。

1781年以前，人们只知道五大行星：水星、金星、火星、木星、土星。1766年提替斯总结出这样的经验公式：设地球与太阳的平均距离（即一个天文单位）是10，那么各行星与太阳的距离是：

水星 $4 = 4 + 0 (3.9)$ ，金星 $7 = 4 + 3 (7.2)$ ，

地球 $10 = 4 + 6 (10)$ ，火星 $16 = 4 + 12 (15.2)$ ，

$$(\text{?}) \quad 28 = 4 + 24(\text{?}), \quad \text{木星} \quad 52 = 4 + 48(52.0),$$

$$\text{土星} \quad 100 = 4 + 96(95.4).$$

括号内是实际距离，它和左边计算出来的数字很接近，左边的数字是用数列 0, 3, 6, 12, ..., 加上 4 得出来的，这数列除去第一项后就是公比为 2 的等比数列。这一简单关系虽然是数字的凑合，没有理论根据，但还是引起了天文学家的注意。1782 年赫歇尔发现土星之外还有一个行星，以后定名为天王星，它和太阳的距离为 192，与用上面的方法推算得到的 196 很接近。1801 年天文学家根据高斯创立的行星椭圆轨道法找到了一颗 8 等星，以后定名为谷神星，它与太阳的距离为 27.7，与上面推算中的 28 很接近。这颗星的发现是科学的辉煌胜利，它显示了数学理论的巨大威力。

为了书写简便，我们引用符号 Σ 表示求和 (Σ 是希腊字母，读作“西格马”)，即

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_n = \sum_{k=1}^n a_k$$

容易验证，它有性质：

$$1^\circ \quad \sum_{k=1}^n (a_k + b_k) = \sum_{k=1}^n a_k + \sum_{k=1}^n b_k;$$

$$2^\circ \quad \sum_{k=1}^n c a_k = c \sum_{k=1}^n a_k;$$

$$3^\circ \quad \sum_{k=1}^n c = c \cdot n;$$

其中 c 为与 k 无关的数。

例 已知 $\sum_{k=1}^{17} a_k = 31$, $\sum_{k=1}^{17} b_k = 18$ 求 $\sum_{k=1}^{17} (3a_k - 2b_k)$ 。

$$\begin{aligned} \text{解: } \sum_{k=1}^{17} (3a_k - 2b_k) &= \sum_{k=1}^{17} 3a_k - \sum_{k=1}^{17} 2b_k \\ &= 3 \sum_{k=1}^{17} a_k - 2 \sum_{k=1}^{17} b_k = 3 \cdot 31 - 2 \cdot 18 = 57. \end{aligned}$$

二、部分和变换法

所谓部分和变换法，就是为了求出给定数列的部分和，把此数列的每一项作某个变换，得出一个新的数列，再由新数列与旧数列之间的关系导出两数列的部分和之间的关系。

例如，求公差为 d 的等差数列 $a_1, a_2, \dots, a_n$ 的前 n 项和。

作一个新的等差数列 $b_1, b_2, \dots, b_n$ 它是由旧数列的排列次序颠倒而得。显然，其公差为 $-d$ ，且有关系式

$$b_k = a_{n-k+1}.$$

若 $S_n = a_1 + a_2 + \dots + a_n$ ，显然 $b_1 + b_2 + \dots + b_n$ 也等于 S_n 。

由于 $a_k + b_k = a_1 + (k-1)d + b_1 + (k-1)(-d) = a_1 + b_1 = a_1 + a_n$ ， $(k=1, 2, \dots, n)$

$$\begin{aligned} \text{因此 } S_n + S_n &= (a_1 + a_2 + \dots + a_n) + (b_1 + b_2 + \dots + b_n) \\ &= (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2) + \dots + (a_n + b_n) \\ &= (a_1 + a_n) + (a_1 + a_n) + \dots + (a_1 + a_n) \\ &= n \cdot (a_1 + a_n), \end{aligned}$$

$$\text{即 } S_n = n(a_1 + a_n) / 2 = na_1 + n(n-1) \cdot d / 2.$$

又如，求公比为 q 的等比数列 $a_1, a_2, \dots, a_n$ 的前 n 项和。

作一个新数列 $b_1, b_2, \dots, b_n$ ，使 $b_k = a_k q$ 。若

$$S_n = a_1 + a_2 + \dots + a_n, \quad (1)$$

两端乘以 q 得

$$\begin{aligned} qS_n &= a_1 q + a_2 q + \dots + a_n q \\ &= b_1 + b_2 + \dots + b_n. \end{aligned} \quad (2)$$

(1)与(2)式两端分别相减得

$$(1-q)S_n = a_1 - b_n = a_1 - a_n q = a_1(1-q^n).$$

当 $q \neq 1$ 时, $S_n = \frac{a_1(1-q^n)}{1-q},$

当 $q = 1$ 时, $a_1 = a_2 = \dots = a_n$, 则 $S_n = na_1.$

再如, 设 $\{b_k\}$ 是公差为 d 的等差数列, $\{a_k\}$ 是公比为 q 的等比数列, 求 $\sum_{k=1}^n b_k a_k.$ ($q \neq 1$)

假定 $S_n = b_1 a_1 + b_2 a_2 + \dots + b_n a_n,$

等式两端乘以 q 得

$$\begin{aligned} qS_n &= b_1 a_1 q + b_2 a_2 q + \dots + b_n a_n q \\ &= b_1 a_2 + b_2 a_3 + \dots + b_{n-1} a_n + b_n a_n q \\ &= (b_1 + d) a_2 + (b_2 + d) a_3 + \dots + (b_{n-1} + d) a_n \\ &\quad - d(a_2 + a_3 + \dots + a_n) + b_n a_n q \\ &= b_2 a_2 + b_3 a_3 + \dots + b_n a_n - d(a_2 + a_3 + \dots \\ &\quad + a_n) + b_n a_n q \\ &= S_n - b_1 a_1 - a_2 d(1-q^{n-1})/(1-q) + b_n a_n q. \end{aligned}$$

因此 $(1-q)S_n = b_1 a_1 + a_2 d(1-q^{n-1})/(1-q) - b_n a_n q,$

$$\begin{aligned} \text{即 } S_n &= \frac{a_1}{1-q} \left\{ b_1 + \frac{dq(1-q^{n-1})}{1-q} - [b_1 + (n-1)d]q^n \right\} \\ &= \frac{a_1}{1-q} \left\{ b_1(1-q^n) + \frac{dq - dq^n - (n-1)dq^n(1-q)}{1-q} \right\} \\ &= \frac{a_1}{1-q} \left\{ b_1(1-q^n) + \frac{dq(1-q^n) - ndq^n(1-q)}{1-q} \right\} \\ &= \frac{a_1}{1-q} \left\{ (1-q^n)(b_1 + \frac{dq}{1-q}) - ndq^n \right\}. \quad (3) \end{aligned}$$

例1 求和 $nx + (n-1)x^2 + \dots + 2x^{n-1} + 1 \cdot x^n$ ($x \neq 1$).

解: 以 $b_1 = n, d = -1, a_1 = x, q = x$ 代入 (3) 式得

$$\begin{aligned}
 S_n &= nx + (n-1)x^2 + \cdots + 2x^{n-1} + 1 \cdot x^n \\
 &= \frac{x}{1-x} \left[(1-x^n) \left(n - \frac{x}{1-x} \right) + nx^n \right] \\
 &= \frac{1}{(1-x)^2} [x^{n+2} - (n+1)x^2 + nx].
 \end{aligned}$$

类似地可推得

$$\begin{aligned}
 \sigma_n &= 1 + 2x + 3x^2 + \cdots + nx^{n-1} \\
 &= \frac{1-x^n}{(1-x)^2} - \frac{nx^n}{1-x} \quad (x \neq 1).
 \end{aligned}$$

例2 求数列 5, 55, 555, ... 的前 n 项之和。

解: 因 $\underbrace{55 \cdots 5}_{k \text{ 个}} = \frac{5}{9} (10^k - 1)$,

$$\begin{aligned}
 \text{故 } S_n &= \sum_{k=1}^n \frac{5}{9} (10^k - 1) = \frac{5}{9} \sum_{k=1}^n 10^k - \frac{5}{9} \cdot n \\
 &= \frac{5}{81} (10^{n+1} - 9n - 10).
 \end{aligned}$$

例3 给定数列 1, 3, 5, 7, ... 求通项 a_n 及前 n 项和 S_n , 并求 a_{2n} , S_{2n} , a_{S_n} , S_{S_n} .

解: 显然 $a_n = 2n - 1$;

$$S_n = \sum_{k=1}^n (2k-1) = n[1 + (2n-1)] / 2 = n^2;$$

因此 $a_{2n} = a_{2n-1} = 2(2n-1) - 1 = 4n - 3$;

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

$$= \frac{1 + (4n-3)}{2} (2n-1) = (2n-1)^2;$$

$$a_{S_n} = a_{n^2} = 2n^2 - 1;$$

$$S_{S_n} = S_{n^2} = \sum_{k=1}^{n^2} (2k-1)$$

$$= \frac{1 + (2n^2 - 1)}{2} n^2 = n^4.$$

例4 求分母为3，包含在正整数 m 与 n ($m < n$) 之间的所有不可约分数之和。

解：在正整数 m 与 n 之间 ($m < n$)，分母为3的所有不可约分数为

$$\frac{3m+1}{3}, \frac{3m+2}{3}, \frac{3(m+1)+1}{3}, \frac{3(m+1)+2}{3},$$

$$\dots, \frac{3n-2}{3}, \frac{3n-1}{3}.$$

把此数列的排列次序倒转过来，便有

$$\frac{3n-1}{3}, \frac{3n-2}{3}, \frac{3(n-1)-1}{3}, \frac{3(n-1)-2}{3},$$

$$\dots, \frac{3m+2}{3}, \frac{3m+1}{3}.$$

把这两个数列对应项相加，每项都为 $m+n$ ，总共有
 $2(n-m)$ 项，故

$$\text{所求之和 } S = \frac{1}{2}(m+n)(n-m) \cdot 2 = n^2 - m^2.$$

例5 求 $\frac{1}{2}, \frac{3}{2^2}, \frac{5}{2^3}, \dots, \frac{2n-1}{2^n}$ 之和。

$$\text{解：设 } S_n = \frac{1}{2} + \frac{3}{2^2} + \frac{5}{2^3} + \dots + \frac{2n-1}{2^n},$$

$$\text{则 } 2S_n = 1 + \frac{3}{2} + \frac{5}{2^2} + \dots + \frac{2n-1}{2^{n-1}}$$

$$= 1 + \left(\frac{2}{2} + \frac{1}{2}\right) + \left(\frac{2}{2^2} + \frac{3}{2^2}\right) + \left(\frac{2}{2^3} + \frac{5}{2^3}\right) + \dots + \left(\frac{2}{2^{n-1}} + \frac{2n-3}{2^{n-1}}\right)$$

$$\begin{aligned}
&= 1 + \frac{2}{2} \left(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{2^{n-2}} \right) \\
&\quad + \left(\frac{1}{2} + \frac{3}{2^2} + \frac{5}{2^3} + \dots + \frac{2n-3}{2^{n-1}} + \frac{2n-1}{2^n} \right) - \frac{2n-1}{2^n} \\
&= 1 + \frac{1 - \frac{1}{2^{n-1}}}{1 - \frac{1}{2}} + S_n - \frac{2n-1}{2^n},
\end{aligned}$$

因此

$$\begin{aligned}
S_n &= 1 + 2 \left(1 - \frac{1}{2^{n-1}} \right) - \frac{2n-1}{2^n} \\
&= 1 + \frac{2^{n-1}-1}{2^{n-2}} - \frac{2n-1}{2^n} = 3 - \frac{2n+3}{2^n}.
\end{aligned}$$

例 6 一次竞赛在 n (> 1) 轮中共发了 m 枚奖章, 第一轮发了 1 枚又余下的 $m-1$ 枚的 $\frac{1}{7}$, 第二轮发了 2 枚又余下的 $\frac{1}{7}$, $\dots$. 直至第 n 轮正好发了 n 枚而有余下的奖章. 这次竞赛共包括几轮? 一共发了多少奖章?

解: 第一轮发了 $1 + \frac{1}{7}(m-1)$ 枚奖章.

发完第一轮后剩下 $(m-1) \cdot \frac{6}{7}$ 枚,

发完第二轮后剩下 $((m-1) \cdot \frac{6}{7} - 2) \cdot \frac{6}{7}$ 枚,

发完第三轮后剩下 $((m-1) \cdot \frac{6}{7} - 2) \cdot \frac{6}{7} - 3) \cdot \frac{6}{7}$ 枚,

$\dots\dots$

发完第 $n-1$ 轮后剩下

$$\left\{ \left[\cdots \left(\left((m-1) \frac{6}{7} - 2 \right) \frac{6}{7} - 3 \right) \frac{6}{7} - \cdots \right] \frac{6}{7} - \overline{n-1} \right\} \frac{6}{7} = n.$$

因发完 $n-1$ 轮后, 剩下刚好 n 枚, 故上面等式成立, 即

$$m \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} - \frac{6}{7} \left[\left(\frac{6}{7} \right)^{n-2} + 2 \cdot \left(\frac{6}{7} \right)^{n-3} + \cdots + (n-2) \frac{6}{7} + (n-1) \right] = n,$$

$$m \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} - \frac{7}{6} \left[\left(\frac{6}{7} \right)^n + 2 \cdot \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} + \cdots + (n-1) \left(\frac{6}{7} \right)^2 + n \frac{6}{7} \right] + n = n,$$

$$\text{或 } m \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} - \frac{7}{6} \cdot \left(\frac{1}{7} \right)^{-2} \left[\left(\frac{6}{7} \right)^{n+2} - (n+1) \left(\frac{6}{7} \right)^2 + n \cdot \frac{6}{7} \right] = 0$$

(利用公式(3)).

$$\text{从而 } m \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} - \frac{7}{6} \left[\left(\frac{6}{7} \right)^n \cdot 36 - 36(n+1) \right] - 49n = 0,$$

$$m \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} - 36 \cdot \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} + 42(n+1) - 49n = 0,$$

$$(m-36) \left(\frac{6}{7} \right)^{n-1} = 7n-42,$$

$$(m-36) 6^{n-1} = 7^n (n-6).$$

因 7^n 为奇数, 6^{n-1} 为偶数, 要上式成立, 6^{n-1} 必须整除 $n-6$, 但对任何 n 都有 $6^{n-1} > n-6$. 因此只有 $m=36$, $n=6$ 上式才能成立.

答: 这次竞赛共包括6轮, 一共发了36枚奖章.

例7 平面上 n 条直线最多能把平面分割成多少部分？

解：显然，若 $n=2$ ，则两条直线不平行时，把平面分割成的份数最多。若 $n=3$ ，则三条直线两两不平行且三线不共点时，所分割成的份数最多。依此类推，若 n 大于3，则当没有两条直线平行且没有两条以上的直线通过一点时，所分割成的份数最多。现把此份数记作 n^* 。于是，设平面被 n 条直线分割成 n^* 个部分平面，接着又添上一条直线（这条直线当然也要满足上面所说的条件），这条直线与先前的 n 条直线相交得 n 个点，而且它就这样横穿过原有的 n^* 个部分平面中的 $n+1$ 个平面，把它们中的每一个部分平面分成两份，所以第 $n+1$ 条直线使得部分平面的份数增加 $n+1$ 个。因此

$$(n+1)^* = n^* + (n+1).$$

令 $n=0, 1, 2, \dots$ 得

$$1^* = 1 + 1,$$

$$2^* = 1^* + 2,$$

$$3^* = 2^* + 3,$$

.....

$$n^* = (n-1)^* + n.$$

把这些方程相加得

$$\begin{aligned} n^* &= 1 + (1 + 2 + 3 + \dots + n) \\ &= 1 + \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2 + n + 2}{2}. \end{aligned}$$

答：一个平面最多可被 n 条直线分割成 $(n^2+n+2)/2$ 份。求三角级数的部分和，通常利用复数的性质进行变换。

例8 求 $\sum_{i=0}^{n-1} \cos(x+bi)\varphi$ 。

解: 根据 $e^{ix} = \cos x + i \sin x$ (这里 $i = \sqrt{-1}$), 得

$$\begin{aligned} \sum_{x=0}^{n-1} e^{i(x+b)\varphi} &= e^{ib\varphi} \cdot \frac{e^{in\varphi} - 1}{e^{i\varphi} - 1} \\ &= \frac{e^{in\varphi/2} (e^{in\varphi/2} - e^{-in\varphi/2})}{e^{i\varphi/2} (e^{i\varphi/2} - e^{-i\varphi/2})} e^{ib\varphi} \\ &= \frac{\sin \frac{1}{2} n\varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} e^{i(b + \frac{n}{2} - \frac{1}{2})\varphi} \end{aligned}$$

因 $\cos(x+b)\varphi$ 是 $e^{i(x+b)\varphi}$ 的实部, 所以,

$$\sum_{x=0}^{n-1} \cos(x+b)\varphi = \frac{\sin \frac{1}{2} n\varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} \cos \frac{1}{2} (n-1+2b)\varphi.$$

这个方法还可以推广到多个变量的情形.

例 9 求 $\sum_{x_1=0}^{n_1} \sum_{x_2=0}^{n_2} \sum_{x_3=0}^{n_3} \cos(x_1+x_2+x_3+b)\varphi$.

解: 因 $e^{ib\varphi} \left(\sum_{x_1=0}^{n_1} e^{ix_1\varphi} \right) \left(\sum_{x_2=0}^{n_2} e^{ix_2\varphi} \right) \left(\sum_{x_3=0}^{n_3} e^{ix_3\varphi} \right)$

$$= e^{ib\varphi} \left(\frac{\sin \frac{1}{2} n_1 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} e^{\frac{1}{2} i \varphi (n_1-1)} \right)$$

$$\left(\frac{\sin \frac{1}{2} n_2 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} e^{\frac{i}{2} \varphi (n_2-1)} \right) \left(\frac{\sin \frac{1}{2} n_3 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} e^{\frac{i}{2} \varphi (n_3-1)} \right)$$

$$= \frac{\sin \frac{1}{2} n_1 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} \frac{\sin \frac{1}{2} n_2 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} \frac{\sin \frac{1}{2} n_3 \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} \cdot e^{\frac{i}{2} (n_1 + n_2 + n_3 - 3 + 2b) \varphi},$$

而 $S = \sum_{x_1=0}^{n_1} \sum_{x_2=0}^{n_2} \sum_{x_3=0}^{n_3} \cos(x_1 + x_2 + x_3 + b) \varphi$ 正好是上式左端的实部, 因此

$$S = \cos \frac{1}{2} \left(\sum_{v=1}^3 n_v - 3 + 2b \right) \varphi \cdot \prod_{v=1}^3 \frac{\sin \frac{1}{2} n_v \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi},$$

(其中 $\prod_{v=1}^3 b_v$ 表示 $b_1 \cdot b_2 \cdot b_3$. 记号 Π 是连乘的意思).

特别是, 若 $n_1 = n_2 = n_3 = n$, 则

$$\begin{aligned} & \sum_{x_1=0}^n \sum_{x_2=0}^n \sum_{x_3=0}^n \cos(x_1 + x_2 + x_3 + b) \varphi \\ &= \cos \frac{1}{2} (3n - 3 + 2b) \varphi \left[\frac{\sin \frac{1}{2} n \varphi}{\sin \frac{1}{2} \varphi} \right]^3. \end{aligned}$$

例10 求 $\sum_{k=0}^{2m} C_{2m+1}^k \cos(2m+1-2k) x$.

(C_{2m+1}^k 是表示组合数的记号)

解: 因为 $2^{2m+1} \cos^{2m+1} x = (e^{ix} + e^{-ix})^{2m+1}$

$$= \sum_{k=0}^{2m+1} C_{2m+1}^k e^{ix(2m+1-2k)}$$