

015
12:1

007690

目 录

第一章 数的基础知识.....	1
§ 1. 自然数与数学归纳法.....	2
§ 2. 整数的整除性.....	11
§ 3. 最大公约.....	17
§ 4. 质因数分解定理.....	23
§ 5. 复数.....	27
§ 6. 数环与数域.....	46
第二章 行列式.....	51
§ 1. 二阶行列式.....	52
§ 2. 排列的奇偶性.....	60
§ 3. n 阶行列式的定义.....	65
§ 4. 行列式的性质.....	74
§ 5. 行列式按一行(列)的展开.....	84
§ 6. 拉普拉斯(<i>Laplace</i>)定理, 行列式乘法.....	99
§ 7. 克莱姆(<i>Cramer</i>)法则.....	104
第三章 一般线性方程组.....	110
§ 1. 矩阵的初等变换与消去法.....	110
§ 2. 矩阵的秩数.....	124
§ 3. 一般线性方程组的相容性判别法.....	131
§ 4. n 维向量空间与子空间.....	139
§ 5. 基底、维数与齐次线性方程组的基础解系.....	149

第四章 一元多项式.....	160
§ 1. 一元多项式的定义及运算.....	160
§ 2. 奎除的概念和带余除法.....	163
§ 3. 最大公因式.....	169
§ 4. 多项式的因式分解.....	177
§ 5. 重因式.....	182
§ 6. 多项式的根.....	189
§ 7. 复系数多项式的根式解.....	197
§ 8. 实系数多项式根的圈定.....	202
§ 9. 有理系数多项式的可约性和有理根.....	214
§ 10. 下分分式.....	223
第五章 多元多项式.....	229
§ 1. 多元多项式的定义及运动.....	229
§ 2. 对称多项式.....	235
§ 3. 结式 消元法 判别式.....	241
第六章 集合与映射	252
§ 1. 集合.....	254
§ 2. 映射.....	259
§ 3. 代数运算.....	264
§ 4. 分类.....	275

第一章 数的基础知识

从小学到中学关于数的知识，是从自然数开始的，以后又学了分数、有理数和实数，本章将在过去的基础上，把已学过的数的知识简单地加以复习和整理，然后作一些补充，介绍数学归纳法、整数的整除性理论和复数及其运算性质。

我们知道，数起源于数东西，一个一个地去数：因而产生了自然数； $1, 2, 3, \dots$ 。自然数也叫正整数。

只有自然数远远不能满足客观上的需要。人们在生活和生产实践中，常常需要把若干个东西平均分开，这时自然数就不够用了，因而产生了分数。进一步，为了表示具有相反意义的量而产生了负数。

自然数，正分数， 0 ，负整数和负分数统称为有理数。对于有理数来说，任意二有理数的和、差、积、商（分母不为 0 ）仍然是有理数，也就是说，加、减、乘、除四种运算在有理数范围内是可以施行的。通常，我们把这一性质叙述为，所有有理数对于四则运算是封闭的。

随着生产的发展和人们认识的不断深入，和自然数，分数一样，对于客观上不断提出的新问题，有理数也远远不能满足需要。从几何方面来说，有许多线段的长度不能用有理数表示出来，例如边为单位长的正方形的对角线的长度，就不能用有理数表示。从代数方面来说，就是连 $x^2 = 2$ 这样简单的二次方程都没有有理根。所以为了解决客观上这些实际问题的需要，产生了无理数。有理数和无理数统称为实数。所有实数对于四则运算也是封闭的。

对于客观上不断地提出的新问题，同样实数也未能满足需要，又产生了复数。关于复数将在本章专门进行讨论。

§ 1 自然数与数学归纳法

本节主要介绍在数学证明中，常用而且非常重要的证明方法——数学归纳法。

为以后讨论方便起见，引入集合的概念。关于集合还要在第六章作更深入的讨论。

集合，我们把它作为不定义的概念。把所讨论的对象的总体叫做**集合**。而组成此集合的每个对象，叫做集合的**元素**。

通常用字母： $M, N, \dots$ 表示集合，集合中的元素用小写字母表示。当 x 是集合 M 中的元素时，则记作：

$$x \in M \quad \text{或} \quad M \ni x$$

读作 x 属于 M 。若 y 不是集合 M 的元素，则记作

$$y \notin M \quad \text{或} \quad M \nexists y$$

读作 y 不属于 M 。

下面看几个例子

例 1

- 1) 所有自然数是一个集合，叫做自然数集。
- 2) 所有整数是一个集合，叫做整数集。
- 3) 所有有理数是一个集合，叫做有理数集。
- 4) 所有实数是一个集合，叫做实数集。

例 2 m 是自然数，使 $-m \leq x \leq m$ 的所有整数 x 构成一集合，属于此集合的元素是不小于 $-m$ 而不大于 m 的整数。

例 3 $\{1, 2, 4, 5\}$ 也是一个集合。

设 M 是若干个数所构成的集合，如果 $l \in M$ ，而且对于 M 中的每一元素 x （我们采用记号 $\forall x \in M$ ），有：

$$l \leq x$$

则 l 称作 M 的**最小数**。

例如

集合 $\{1, 3, 5, 7, 8\}$ 的最小数是1。

集合 $\{-3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$ 的最小数是 -3 .

在数集 $\dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots$ 没有最小数.

对于有限个数所组成的数集来说, 显然一定有最小数. 但是, 由无限个数所组成的数集来说就不一定, 有的数集有最小数, 有的数集没有最小数.

如果数集 M 是由自然数组成的, 就能肯定一定有最小数. 一般地, 有

定理 1 (最小数原理) 由若干个自然数所构成的集合 M , 必有最小数.

证明

在 M 中任取元素 m , 由于 m 是自然数, 所以在自然数集中, 小于 m 的自然数只有

$1, 2, 3, \dots, m-1$.

因此, 在 M 中不大于 m 的自然数最多有 m 个, 设这些不大于 m 的自然数是:

$$x_1, x_2, \dots, x_r \quad x_i \leq m \quad x_i \in M. \quad (1)$$

显然在 $x_1, x_2, \dots, x_r$ 这组数中有最小的, 设它是 x_1 , 我们来说明 x_1 是 M 最小数.

首先, $x_1 \in M$.

其次 $\forall x \in M$, x 可能是(1)中的某一个, 这时显然有 $x_1 \leq x$. 若 x 不是(1)中的数时, 那么由(1)的构成 x 必大于 m . 所以 $x_1 \leq x$. 定理得证.

根据自然数的上述性质, 介绍数学归纳法,

先看一个例子.

例 4 自然数集: $1, 2, 3, 4, 5, \dots$ 中前 n 个奇数之和: $f(n) = 1 + 3 + 5 + \dots + (2n-1)$

当 $n = 1$ 时 $f(1) = 1 = 1^2$

$n = 2$ 时 $f(2) = 1 + 3 = 4 = 2^2$

$n = 3$ 时 $f(3) = 1 + 3 + 5 = 9 = 3^2$

$n = 4$ 时 $f(4) = 1 + 3 + 5 + 7 = 16 = 4^2$

$$n = 5 \text{ 时 } f(5) = 1 + 3 + 5 + 7 + 9 = 25 = 5^2$$

归纳上面的结果，很自然会得出下面的想法：自然数集中前 n 个奇数之和等于 n^2 ：

$$f(n) = 1 + 3 + 5 + \cdots + (2n - 1) = n^2 \quad (2)$$

由于自然数有无限多个，而对无限多个自然数逐个都作验证是不可能的，所以要说明上述结论对任意自然数 n 都成立，就不能象上面那样采取逐个验证的方法，必须加以证明。这样，就需要一种通过“有限”的步骤，证明对“无限”多个自然数结论都成立的方法。数学归纳法就是这样一种数学证明方法，它有两种形式。

定理 2（第一数学归纳法原理）

$P(n)$ 是与自然数 n 有关的命题。如果

(1) 命题 $P(n)$ 在 $n = n_0$ 时成立（此处 n_0 是一确定的自然数，多数情况下 n_0 为 1）。

(2) 假设 $P(n)$ 在 $n = k \geq n_0$ 时成立，能证出： $P(n)$ 在 $n = k + 1$ 时也成立。

则可断言命题 $P(n)$ 对于所有 $\geq n_0$ 的自然数都成立。

利用第一数学归纳法，如果对上面的 (2) 式能作到：

(1) $f(n)$ 在 $n = 1$ 时成立： $f(1) = 1^2$ （此处 $n_0 = 1$ ）

(2) 假设 $f(n)$ 在 $n = k \geq 1$ 时成立： $f(k) = k^2$ ，能证出： $f(k + 1) = (k + 1)^2$

则由第一数学归纳法原理，就可断言：前 n 个奇数之和等于 n^2 这一结论对于所有 ≥ 1 的自然数，即对所有自然数都成立。

下面我们具体作一下看。

(1) 在 $n = 1$ 时， $f(1) = 1 = 1^2$ ，即 $f(n) = n^2$ 在 $n = 1$ 时成立。

(2) 假设 $f(n)$ 在 $n = k$ 时成立，即

$$f(k) = 1 + 3 + \cdots + (2k - 1) = k^2$$

去推证 $n = k + 1$ 时 $f(k + 1) = (k + 1)^2$ 成立，即须证明：

$$f(k + 1) = 1 + 3 + \cdots + [2(k + 1) - 1] - 1 = (k + 1)^2$$

因为， $f(k + 1) = 1 + 3 + \cdots + (2k - 1) + [2(k + 1) - 1]$

$$= [1 + 3 + \cdots + (2k - 1)] + [2(k + 1) - 1]$$

上式中的第一个括号是

$$1+3+\cdots+(2k-1)=f(k)$$

由(2)中的假设, $f(k)=k^2$, 所以

$$\begin{aligned}f(k+1) &= k^2 + [2(k+1)-1] \\&= k^2 + 2k + 2 - 1 = k^2 + 2k + 1 \\&= (k+1)^2\end{aligned}$$

上式表明, $f(n)$ 在 $n=k+1$ 时也成立.

于是, 由第一数学归纳法原理. 例4的结论对于所有自然数都成立.

定理2的证明.

用反证法, 假定在满足(1),(2)的前提下, $P(n)$ 对于所有 $n \geq n_0$ 的自然数不都成立, 即 $P(n)$ 对某些 $\geq n_0$ 的自然数不成立. 令 M 是所有使 $P(n)$ 不成立的自然数所构成的集合. (M 显然有性质: 若 $m \in M$, 则 $P(n)$ 在 $n=m$ 时不成立, 反之 $P(n)$ 在 $n=m_1$ 时成立, 则 $m_1 \notin M$).

由于 M 是若干个自然数所构成的集合 (M 不会是空的), 所以由最小数原理 (定理1), M 有最小数 l : $l \in M$, $\forall x \in M$, 总有 $x \geq l$.

这时可看出 l 有性质:

1) $l > n_0$ (因为由(1) $P(n)$ 在 $n=n_0$ 时成立)

从而 $l-1 \geq n_0$

2) $P(n)$ 在 $n=l-1$ 时成立.

这是因为, 若 $P(n)$ 在 $n=l-1$ 时不成立, 则有: $l-1 \in M$,

而 $l-1 < l$, 与 l 是 M 的最小数相矛盾.

这样一来, 我们得出: $P(n)$ 在 $n=l-1 (\geq n_0)$ 时成立, 由(2) 则有 $P(n)$ 在 $n=l$ 时成立. 所以 $l \notin M$, 这与 l 是 M 的最小数相矛盾. 于是定理2得证.

例5 用第一数学归纳法证明: 对任意自然数

$$1+2+3+\cdots+n = \frac{(1+n)n}{2}. \quad (3)$$

证明. 此式是一与自然数有关的命题.

(1) 当 $n = 1$ 时, (3) 式左边 $= 1$, 右边 $= \frac{(1+1) \times 1}{2} = 1$, 所以,

当 $n = 1$ 时式成立.

(2) 假设 (3) 式在 $n = k$ 时成立, 即

$$1 + 2 + \cdots + k = \frac{(1+k)k}{2}$$

推证在 $n = k+1$ 时 (3) 式成立, 即要证: $1 + 2 + \cdots + k + (k+1) = \frac{[1+(k+1)](k+1)}{2} = \frac{(k+2)(k+1)}{2}$ 成立.

因为,

$$1 + 2 + \cdots + k + (k+1) = (1 + 2 + \cdots + k) + (k+1) \quad (4)$$

对 $1 + 2 + \cdots + k$ 应用 (2) 中假设:

$$1 + 2 + \cdots + k = \frac{(1+k)k}{2}$$

代入 (4) 式, 则有:

$$\begin{aligned} 1 + 2 + \cdots + k + (k+1) &= \frac{(1+k)k}{2} + (k+1) \\ &= \frac{(1+k)k + 2(k+1)}{2} = \frac{(k+2)(k+1)}{2}. \end{aligned}$$

上式表明, (3) 式在 $n = k+1$ 时, 成立.

于是由第一数学归纳法原理, (3) 式对所有 ≥ 1 的自然数都成立, 即对任意自然数都成立.

例 6 证明: $1^3 + 2^3 + 3^3 + \cdots + n^3 = \left[\frac{n(n+1)}{2} \right]^2 \quad (5)$

对所有自然数都成立.

证明. 用第一数学归纳法.

(1) 当 $n = 1$ 时, (5) 式左边 $= 1^3 = 1$, 右边 $= \left(\frac{1 \times (1+1)}{2} \right)^2 = 1^2 = 1$

所以, 在 $n = 1$ 时 (5) 式成立. (此处 $n_0 = 1$)

(2) 假设在 $n=k$ 时(5) 式成立, 即有:

$$1^3 + 2^3 + \dots + k^3 = \left[\frac{k(k+1)}{2} \right]^2 \quad (6)$$

去证明: $n=k+1$ 时, (5) 式成立.

当 $n=k+1$ 时, (5) 式左边为:

$$1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + k^3 + (k+1)^3 = (1^3 + 2^3 + \dots + k^3) + (k+1)^3$$

由 (2) 中假设有(6)式成立, 代入上式右边第一个括号中, 则有

$$\begin{aligned} 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + k^3 + (k+1)^3 &= \left[\frac{k(k+1)}{2} \right]^2 + (k+1)^3 \\ &= \frac{k^2(k+1)^2}{4} + (k+1)^3 = \frac{k^2(k+1)^2 + 4(k+1)^3}{4} \\ &= \frac{(k+1)^2 + [k^2 + 4(k+1)]}{4} = \frac{(k+1)^2(k^2 + 4k + 4)}{4} \\ &= \frac{(k+1)^2(k+2)^2}{4} = \left[\frac{(k+1)(1+2)}{2} \right]^2 \end{aligned}$$

上式表明, 当 $n=k+1$ 时, (5) 式成立. 所以 (5) 式对所有自然数都成立.

以后为叙述方便, 我们称归纳法原理中条件(2)中的假设为归纳假设, 当完成了条件(1)和(2)的证明后, “根据归纳法原理”的字样可略去, 直接得出结论即可.

例 7 用数学归纳法证明二项式定理:

$$(x+y)^n = c_n^0 x^n + c_n^1 x^{n-1} y + c_n^2 x^{n-2} y^2 + \dots + c_n^{n-1} x y^{n-1} + c_n^n y^n \quad (7)$$

证明:

当 $n=1$ 时, (7) 式左边 $= x+y$, 右边 $= c_1^0 x^1 + c_1^1 y^1 = x+y$ 公式(7) 成立.

(2) 归纳假定 $n=k$ 时 (7) 式成立, 即有

$$(x+y)^k = c_k^0 x^k + c_k^1 x^{k-1} y + c_k^2 x^{k-2} y^2 + \dots + c_k^{k-1} x y^{k-1} + c_k^k y^k$$

去证明 $n=k+1$ 时 (7) 式成立.

因为, $(x+y)^{k+1} = (x+y)^k (x+y)$

由归纳假定 $= (c_k^0 x^k + c_k^1 x^{k-1} y + c_k^2 x^{k-2} y +$

$$\begin{aligned}
& + \cdots + c_k^{k-1} x y^{k-1} + c_k^k y^k) \times (x + y) \\
& = (c_k^0 x^{k+1} + c_k^1 x^k y + c_k^2 x^{k-1} y^2 + \cdots + c_k^{k-1} x^2 y^{k-1} + c_k^k x y^k) + \\
& \quad + (c_k^0 x^k y + c_k^1 x^{k-1} y^2 + \cdots + c_k^{k-2} x^2 y^{k-1} + c_k^{k-1} x y^k + c_k^k y^{k+1}) \\
& = c_k^0 x^{k+1} + (c_k^0 + c_k^1) x^k y + (c_k^1 + c_k^2) x^{k-1} y^2 + \cdots + (c_k^{k-2} + \\
& \quad + c_k^{k-1} + c_k^k) x^2 y^{k-1} + (c_k^{k-1} + c_k^k) x y^k + c_k^k y^{k+1}
\end{aligned}$$

因为

$$c_k^0 = c_{k+1}^0, \quad c_k^{r-1} + c_k^r = c_{k+1}^r, \quad c_k^k = c_{k+1}^{k+1},$$

所以有:

$$(x + y)^{k+1} = c_{k+1}^0 x^{k+1} + c_{k+1}^1 x^k y + \cdots + c_{k+1}^k x y^k + c_{k+1}^{k+1} y^{k+1}$$

即当 $n = k + 1$ 时 (7) 式成立. 所以 (7) 式对所有自然数都成立.

对于某些与自然数有关的命题证明, 需要采用数学归纳法的另一种形式——第二数学归纳法.

定理 3 (第二数学归纳法原理)

$P(n)$ 是与自然数有关的命题, 如果

(1) $P(n)$ 在 $n = n_0$ 时成立 (n_0 是确定的自然数, 常取为 1)

(2) 假设 $P(n)$ 对于所有 $\leq k (\geq n_0)$ 的自然数成立, 能证明 $P(n)$

在 $n = k + 1$ 时成立.

则命题 $P(n)$ 对所有 $\geq k_0$ 的自然数都成立.

第二数学归纳法与第一数学归纳法的内容是类似的, 所差的只是归纳假定, 在第二数学归纳法中是要求对所有 $\leq k$ 命题 $P(n)$ 成立.

证明

用反证法, 假定在满足 (1), (2) 的前提下, $P(n)$ 对于所有 $n \geq n_0$ 的自然数不都成立, 即 $P(n)$ 对某些 $\geq n_0$ 的自然数不成立. 令 M 是所有使 $P(n)$ 不成立的自然数所构成的集合. 由定理 1 M 有最小数 l , 则 $P(n)$ 对于所有 $\leq l - 1$ 的自然数都成立, 由 (2) 则 $P(n)$ 在 $n = (l - 1) + 1 = l$ 时成立. 与 $P(n)$ 在 $n = l$ 时不成立相矛盾, 所以 $P(n)$ 在满足 (1), (2) 的前提下, 对于所有 $\geq n_0$ 的自然数都成立.

例 8 用第二数学归纳法证明: 任意 ≥ 8 自然数可表为:

$$n = 3\lambda + 5\mu, \text{ 其中 } \lambda, \mu \text{ 为非负整数.}$$

证明

在本例中, 取 $n_0=8$.

(1) 当 $n=8$ 时, 则有

$$n = 3 \times 1 + 5 \times 1$$

故命题成立.

(2) 假定对于所有 $\leq k (\geq 8)$ 的自然数命题成立: 去证对 $k+1$ 命题成立. 考虑 $(k+1)-3$

若 $(k+1)-3 \geq 8$, 因为 $(k+1)-3 = k-2 < k$,

所以由归纳假定有:

$(k+1)-3 = 3\lambda + 5\mu$, 其中 λ, μ 为非负整数,

从而有

$$k+1 = 3(\lambda+1) + 5\mu = 3\lambda_1 + 5\mu, \text{ 其中 } \lambda_1 = \lambda+1,$$

所以当 $(k+1)-3 \geq 8$ 时命题对 $k+1$ 成立.

若 $k+1-3 < 8$, 则由 $k \geq 8$ 得: $k+1=9$ 或 $k+1=10$.

当 $k+1=9$ 时有 $9=3 \times 3 + 5 \times 0$

$k=10$ 时有 $10=3 \times 0 + 5 \times 2$

所以 $(k+1)-3 < 8$ 时, 命题对 $k+1$ 成立. 因此命题对所有 ≥ 8 的自然数都成立.

在使用数学归纳法作证明时, 必须注意定理 2 和定理 3 中的 (1) 和 (2) 两个步骤. 缺少任何一个都是不行的. 下面通过一个例子来说明这一点. 计算 $f(n) = (n^2 - 5n + 5)^2$ 的值:

$$f(1) = (1^2 - 5 \times 1 + 5)^2 = 1$$

$$f(2) = (2^2 - 5 \times 2 + 5)^2 = 1$$

$$f(3) = (3^2 - 5 \times 3 + 5)^2 = 1$$

$$f(4) = (4^2 - 5 \times 4 + 5)^2 = 1$$

如果从此就作出: “ n 是任意自然数时, $f(n) = (n^2 - 5n + 5)^2$ 的值都等于 1” 的结论, 就是错误的, 因为 $f(5) = (5^2 - 5 \times 5 + 5)^2 = 5^2 = 25 \neq 1$.

产生错误是因为没有验证 (2) 是否成立.

不验证 (1) 也会导出错误的结论.

例如在本节例 4 中已知

$$1 + 3 + 5 + \cdots + (2n-1) = n^2.$$

如果不验证 (1) 只验证 (2) 将得出下面的错误结论:

$$1 + 3 + 5 + \cdots + (2n-1) = n^2 + 1.$$

假定在 $n = k$ 时上式成立, 去证明 $n = k+1$ 时上式成立.

因为在 $n = k+1$ 时,

$$\begin{aligned} & 1 + 3 + 5 + \cdots + (2k-1) + [2(k+1)-1] \\ &= [1 + 3 + 5 + \cdots + (2k-1)] + [2(k+1)-1] \\ &= (k^2 + 1) + 2k + 1 \quad (\text{由归纳假定}) \\ &= (k+1)^2 + 1 \end{aligned}$$

即在 $n = k+1$ 时

$$1 + 3 + 5 + \cdots + [2(k+1)-1] = (k+1)^2 + 1.$$

由此得出: $1 + 3 + \cdots + (2n-1) = n^2 + 1$ 对所有自然数都成立, 就是一个错误的结论.

所以用数学归纳法作证明, (1), (2) 两个条件必须都作验证, 一般来说, (1) 是递推的基础, (2) 是递推的依据, 缺少任何一个都是不行的. 要掌握数学归纳法必须反复应用它去证明一些问题才行.

习 题

用第一数学归纳法证明.

$$1. \quad a_1 + a_1 r + a_1 r^2 + \cdots + a_1 r^{n-1} = \frac{a_1 - a_1 r^n}{1-r} \quad (r \neq 1)$$

$$2. \quad \text{等差级数 } a_1 + a_2 + \cdots + a_n = \frac{(a_1 + a_n)n}{2}$$

$$3. \quad 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \cdots + n \cdot (n+1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{2}$$

$$4. \quad 1 \cdot 2 \cdot 3 + 2 \cdot 3 \cdot 4 + 3 \cdot 4 \cdot 5 + \cdots + n(n+1)(n+2) = \frac{(n+1)(n+2)(n+3)}{2}$$

$$5. \quad 1^2 + 3^2 + 5^2 + \cdots + (2n-1)^2 = \frac{1}{3}n(4n^2-1)$$

$$6. \quad \frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \frac{1}{3 \cdot 4} + \cdots + \frac{1}{n(n+1)} = \frac{n}{n+1}$$

$$7. \quad \frac{1}{1 \cdot 3} + \frac{1}{3 \cdot 5} + \frac{1}{5 \cdot 7} + \cdots + \frac{1}{(2n-1)(2n+1)} = \frac{n}{2n+1}$$

8. 凸 n 边形的内角和等于 $(n-2)\pi$

$$9. \quad 2^n > n$$

$$10. \quad 2^n > n^2 \quad (n \geq 5)$$

11. $(1+a)^n > 1+na$ 其中 $a > -1$ 且 $a \neq 0$, $n > 1$ 的自然数

$$12. \quad |a_1 + a_2 + \cdots + a_n| \leq |a_1| + |a_2| + \cdots + |a_n|$$

$$13. \quad |a_1 a_2 \cdots a_n| = |a_1| |a_2| \cdots |a_n|$$

$$14. \quad a(b_1 + b_2 + \cdots + b_n) = ab_1 + ab_2 + \cdots + ab_n$$

用第二数学归纳法证明:

15. 证明: n 个数 $a_1, a_2, \dots, a_n$, 在一定次序下, 各种打括号所作出的和 (或乘积) 都相等:

$$\begin{aligned} ((a_1 + a_2) + (a_3 + a_4) + \cdots) a_n &= ((a_1 + (a_2 + a_3)) + \cdots) \\ &= (a_1 + (a_2 + (a_3 + a_4)) + \cdots) = \cdots \end{aligned}$$

$$((a_1 a_2) a_3) \cdots a_n = (\cdots (a_1 (a_2 a_3)) \cdots) a_n = \cdots$$

16. 证明: n 个数 $a_1, a_2, \dots, a_n$, 按任意次序所作的和 (或积) 都相等.

17. 设 $a_1 = 3, a_2 = 7, \dots, a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2} \quad (n = 3, 4, \dots)$ 证明: $a_n = 2^{n+1} - 1$, 对所有自然数都成立.

§ 2 整数的整除性

我们知道,

自然数: $1, 2, 3, \dots$

0

负整数: $-1, -2, -3, \dots$

统称为整数.

在整数范围内, 任意二整数的和, 差, 积仍是整数. 也就是说, 整数

集关于加、减、乘三种运算封闭。

但是歪数除歪数就不一定得歪数。例如 $\frac{3}{2}$ 就不是歪数。那么，在什么情况下，一歪数歪除另一歪数呢？这个问题就是歪数的歪除性问题。本节和下一节将讨论歪数的歪除性及其有关的问题。

本节，我们用 $a, b, c, \dots$ 或 $\alpha, \beta, \gamma, \dots$ 等字母代表歪数。

定义 1 设 a 和 d 是歪数，如果存在一歪数 q ，使得， $a = dq$ 成立时，则说 d 歪除 a （或称为 a 被 d 歪除记作 $d|a$ 。 d 叫做 a 的约数， a 叫做 d 的倍数。若 d 不能歪除 a 时，记作： $d \nmid a$ 。

例如，

$1|a$ (a 为任意歪数)， $5|35$ ， $2|-24$ ， $-3|a$ ， $8 \nmid 5$ 。

下面来讨论歪除的性质。

定理 1

- 1) 若 $a|b$ ， $b|c$ ，则 $a|c$ ，
- 2) 若 $a|b, c$ 则 $a|b \pm c$ ，
- 2)' 若 $d|a_1, a_2, \dots, a_n$ ，则 $d|a_1 + a_2 + \dots + a_n$
- 3) 若 $a|b$ 则 $a|kb$
- 4) 若 a, b 皆不为 0，则 $a|b, b|a$ 必要而且只要： $a = \pm b$ （或 $b = \pm a$ ）。
- 5) 若 $a|b$ 则 $ka|kb$ ($k \neq 0$)。

上述五个性质的证明方法是完全类似的。此处只对 1) 和 4) 作证明，其余各性质的证明，作为习题。

证明

1) 只须在 $a|b, b|c$ 的前提下，证明存在歪数 q ，使 $c = aq$ 成立即得： $a|c$ 。

由题设： $a|b, b|c$ ，则存在 q_1 和 q_2 使：

$$b = aq_1, c = bq_2$$

把第一式代入第二式，得：

$$c = bq_2 = (aq_1)q_2 = a(q_1q_2)$$

因 q_1, q_2 都是歪数，故 q_1q_2 也是歪数。因此取 $q = q_1q_2$ 即得： $c = aq$ 。1) 得证。

4).

由题设 $a|b$, $b|a$, 则存在歪数 q_1 和 q_2 使得:

$$b = aq_1, a = bq_2$$

将第一式代入第二式, 则有

$$a = bq_2 = (aq_1)q_2 = a(q_1q_2)$$

因为 $a \neq 0$, 所以由上式有:

$$q_1q_2 = 1$$

而 q_1 和 q_2 都是歪数, 所以 q_1 和 q_2 都只能为 ± 1 , 因此, 当 $a|b$, $b|a$ 时, 必须: $b = \pm a$ (或 $a = \pm b$). 必要性得证, 而充分性是显然的.

事实上, 当 $b = \pm a$ 时, 有: $a|b$, $b|a$.

定理 2 $a \neq 0$, 如果 $b|a$, 则 $|b| \leq |a|$. 即 a 的约数的绝对值不大于 a 的绝对值.

证明

当 $b|a$ 时, 则有 $a = bq$.

由绝对值性质有:

$$|a| = |bq| = |b||q|$$

因为 $a \neq 0$, 所以, $|a| \geq |b|$, 定理得证.

由此定理 可以看出, 任意非 0 的歪数 a , 它的约数只有有限个.
(因绝对值不大于 $|a|$ 的歪数, 不会有无限多个)

定理 3 如果在等式

$$a_1 + a_2 + \cdots + a_n = b_1 + b_2 + \cdots + b_m \quad (1)$$

中, 有 $n + m - 1$ 个歪数都能被 d 歪除时, 则所余的一歪数也被 d 歪除.

证明.

为明显起见, 假定(1)式中除 a_1 外, 其余各数皆能被 d 歪除:

$d|a_2, \cdots, a_n, b_1, b_2, \cdots, b_m$. 把(1)式左边的各数除 a_1 外都移到右边, 则有

$$\begin{aligned} a_1 &= b_1 + b_2 + \cdots + b_m - a_2 - \cdots - a_n \\ &= b_1 + b_2 + \cdots + b_m + (-a_2) + (-a_3) + \cdots + (-a_n) \end{aligned}$$

因为, $d|a_2, a_3, \cdots, a_n, b_1, b_2, \cdots, b_m$. 所以

$$d|(-a_2), (-a_3), \dots, (-a_n), b_1, b_2, \dots, b_m.$$

则由定理 1 中的 2)', 即得 $d|a_1$. 定理得证.

例 1 若一正整数的各个数码的和能被 9 (或 3) 整除时, 则此正整数是 9 (或 3) 的倍数.

证明.

令 $a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0$ 是一个 $n+1$ 位正整数 (要注意它不是乘积, 如 32015)

则

$$\begin{aligned} a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0 &= a_n \times 10^n + a_{n-1} \times 10^{n-1} \\ &\quad + \dots + a_2 \times 10^2 + a_1 \times 10 + a_0 \\ &= a_n (9+1)^n + a_{n-1} (9+1)^{n-1} + \dots + a_2 (9+1)^2 + a_1 (9+1) + a_0 \\ &= a_n (9A+1) + a_{n-1} (9B+1) + \dots + a_2 (9C+1) \\ &\quad + a_1 (9D+1) + a_0 \\ &= 9a_n A + 9a_{n-1} B + \dots + 9a_2 C + 9a_1 D + (a_n + a_{n-1} \\ &\quad + \dots + a_2 + a_1 + a_0) \\ &= 9m + (a_n + a_{n-1} + \dots + a_1 + a_0) \end{aligned}$$

上式表明, 任一正整数都可表为 9 的倍数与它的各个数码取和的和:

$$a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0 = 9m + (a_n + a_{n-1} + \dots + a_1 + a_0)$$

由上式可知, 当 $a_n + a_{n-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0$ 是 9 (或 3) 的倍数时, 则由定理 3 可知, $9(或3) | a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0$, 即 $a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0$ 是 9 (或 3) 的倍数.

例 2 证明正整数能被 8 (或 125) 整除, 必要而且只要此数的末三位数被 8 (或 125) 整除.

证明.

令 $a = a_n \dots a_2 a_1 a_0$ (不是乘积)

则 $a = (a_n \dots a_3) \times 1000 + a_2 a_1 a_0$

$$= (a_n \dots a_3) \times 125 \times 8 + (a_2 a_1 a_0)$$

由上式应用定理 3 可知, a 被 8 (或 125) 整除必要而且只要: 8 整除末三位数: $a_2 a_1 a_0$.

定理 4 若 $a, b (\neq 0)$ 为任意二正整数, 则有且仅有二正整数 q, r 使.

$$a = bq + r, \quad 0 \leq r < |b| \quad (2)$$

这个定理叫做带余除法基本定理

证明

定理 4 的内容包含两个方面，一是有两个整数 q, r 使 (2) 式成立，即存在性，另一方面是，适合 (2) 式的整数 q 和 r 只有一组，即唯一性。

先证存在性。

因为， b 是不为 0 的整数。所以 $b > 0$ 或 $b < 0$ 。

1) 当 $b > 0$ 时，则 b 的倍数按大小列出时是：

$\dots, -3b, -2b, -b, 0, b, 2b, 3b, \dots$

2) 当 $b < 0$ 时，则 b 的倍数按大小列出时，是

$\dots, 3b, 2b, b, 0, -b, -2b, -3b, \dots$

对任一整数 a 来说，在上百两个数列中，只有两种可能性：

I. a 等于 b 的一个倍数： $a = bq$ ，这时 $r = 0$ 。

II. a 在 b 的一个倍数 qb 和次一个 b 的较大的倍数之间：

$$qb < a < (q+1)b \quad (b > 0)$$

$$\text{或} \quad qb < a < (q-1)b \quad (b < 0)$$

所以有：

$$\left. \begin{array}{l} 0 < a - bq = r < b = |b| \\ 0 < a - bq = r < |b| \end{array} \right\} \text{ 即 } a = bq + r, \quad 0 < r < |b|.$$

综合上述，所以总有。

$a = bq + r, \quad 0 \leq r < |b|$ 。存在性得证。

下面证明唯一性。

假设还有 q_1 和 r_1 也使

$$a = bq + r_1, \quad 0 \leq r_1 < |b| \quad \text{成立。} \quad (3)$$

去证： $q_1 = q, r_1 = r$ 。

(2) 式与 (3) 式相减得：

$$0 = b(q - q_1) + (r - r_1)$$

即 $b(q - q_1) = r_1 - r$ 。

对上式两端取绝对值，则有