

# 第二讲 初等数论

## 2

# 本讲提要

- 整数的基本概念(续)
- 同余

## 1.1 整数唯一分解定理

引理1 若 $p$ 是一素数,  $a$ 是任一整数, 则有 $p \mid a$ 或 $(p, a) = 1$ 。

引理1证明.

$(p, a) \mid p \Rightarrow (p, a) = 1$ 或 $(p, a) = p$ 。其中 $(p, a) = p \Rightarrow p \mid a$ 。

引理2 若 $p$ 是素数,  $p \mid ab$ , 则 $p \mid a$ 或 $p \mid b$ 。

引理2证明.

若 $p \nmid a$ , 则由引理1得 $(p, a) = 1$ , 而 $p \mid ab$ , 由第一讲定理5知 $p \mid b$ 。

一般形式: 若素数 $a \mid a_1 a_2 \dots a_n$ , 则必有 $a \mid a_1$ 或 $a \mid a_2 \dots$ 或 $a \mid a_n$ 。

# 1.1 整数唯一分解定理(续)

定理1(整数唯一分解定理) 任何大于1的正整数都能分解成素数的乘积,即对于整数 $a > 1$ , 有

$$a = p_1 p_2 \cdots p_n, \quad p_1 \leq p_2 \leq \cdots \leq p_n, \quad (1)$$

其中 $p_1, p_2, \dots, p_n$ 都是素数,并且若

$$a = q_1 q_2 \cdots q_m, \quad q_1 \leq q_2 \leq \cdots \leq q_m, \quad (2)$$

其中 $q_1, q_2, \dots, q_m$ 都是素数, 则 $m = n$ ,  $q_i = p_i (i = 1, 2, \dots, n)$ 。

定理1证明.

首先, 证明式(1)成立。数学归纳法, 当 $a = 2$ 时式(1)显然成立。

假定一切小于 $a$ 的正整数都成立, 考虑 $a$ 如果为素数显然成立, 如果为合数则必有分解 $a = bc, 1 < b \leq c < a$ , 可知 $b$ 和 $c$ 都能表示为素数乘积, 因此 $a$ 也能表示为素数乘积, 故式(1)成立。

其次, 证明唯一性。由式(1)和式(2)知 $p_1 p_2 \cdots p_n = q_1 q_2 \cdots q_m$ , 由引理2的一般形式可知 $p_1 \mid q_j, q_1 \mid p_k$ , 由于 $q_j, p_k$ 为素数, 所以 $p_1 = q_j, q_1 = p_k$ 。同时有 $p_1 \geq q_1$ 和 $q_1 \geq p_1$ , 因此,  $p_1 = q_1$ 。进一步, 由 $p_2 \cdots p_n = q_2 \cdots q_m$ 可以得 $p_2 = q_2$ , 以此类推, 最后可得,  $m = n, p_n = q_m$ 。

## 1.1 整数唯一分解定理(续)

整数唯一分解定理成立与素数和整数的定义有关。例如，考虑自然数的子集  $S = \{3k + 1 \mid k = 0, 1, 2, \dots\}$ ，如果定义其素数是恰有两个因子在  $S$  中，例如, 4, 7, 10, 13, 19, 22, 25,  $\dots$  都是  $S$  中的素数，那么  $S$  中的数 100 就有两种分解形式：  
 $100 = 4 \cdot 25$  或  $100 = 10 \cdot 10$ 。

## 1.1 整数唯一分解定理(续)

算术基本定理说明, 任意大于1的整数能够唯一写成

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}, \quad \alpha_i > 0 (i = 1, \dots, k), \quad \text{其中 } p_i < p_j (i < j)$$

是素数。

因此, 对于  $a > 0$  和  $b > 0$ , 且

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}, \quad \alpha_i \geq 0 (i = 1, \dots, k),$$

$$b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \cdots p_k^{\beta_k}, \quad \beta_i \geq 0 (i = 1, \dots, k),$$

则

$$(a, b) = p_1^{\min(\alpha_1, \beta_1)} p_2^{\min(\alpha_2, \beta_2)} \cdots p_k^{\min(\alpha_k, \beta_k)},$$

$$[a, b] = p_1^{\max(\alpha_1, \beta_1)} p_2^{\max(\alpha_2, \beta_2)} \cdots p_k^{\max(\alpha_k, \beta_k)}。$$

由于  $x + y = \max(x, y) + \min(x, y)$ ,

所以,  $ab = [a, b](a, b)$ , 即  $[a, b] = \frac{ab}{(a, b)}。$

## 1.2 一次不定方程

二元一次不定方程是指

$$a_1x + a_2y = n, \quad (3)$$

其中 $a_1, a_2, n$ 是给定的整数,  $a_1a_2 \neq 0$ 。

定理2 方程(3)有整数解的充分必要条件是

$$(a_1, a_2) \mid n。$$

定理2证明.

→ 有解时显然成立。

← 不失一般性, 设 $(a_1, a_2) = 1$ 及 $a_1 > 0, a_2 > 0$ 。由上一讲定理4知, 存在 $a_1u + a_2v = 1$ , 于是 $x = nu, y = nv$ 就是一组解。

## 1.2 一次不定方程 (续)

定理3 设 $(a_1, a_2) = 1$ , 则方程 (3) 的全部解可表示为

$$x = x_0 + a_2 t, \quad y = y_0 - a_1 t,$$

其中 $x_0, y_0$ 为方程 (3) 的一组解,  $t$ 为任意整数。

定理3证明.

正确性.

$$a_1(x_0 + a_2 t) + a_2(y_0 - a_1 t) = a_1 x_0 + a_2 y_0 = n.$$

通解性.

设 $x_1, y_1$ 为任意一组解, 则  $a_1 x_1 + a_2 y_1 = n$ , 知  $a_1 x_0 + a_2 y_0 = n$ 。

$$\therefore a_1(x_1 - x_0) + a_2(y_1 - y_0) = 0. \quad (4)$$

$\because (a_1, a_2) = 1$ 。  $\therefore$  由上讲定理 5,

$$a_2 \mid x_1 - x_0 \Rightarrow x_1 = x_0 + a_2 t.$$

将 $x_1$ 代入(4)得

$$a_1(x_0 + a_2 t - x_0) + a_2(y_1 - y_0) = 0, \quad \text{整理得: } y_1 = y_0 - a_1 t.$$



## 1.2 一次不定方程(续)

定理4 设 $s \geq 2$ ,  $s$ 元一次不定方程

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_sx_s = n, \quad a_1a_2 \cdots a_s \neq 0,$$

有整数解 $x_1, x_2, \cdots, x_s$ 的充分必要条件是

$$(a_1, a_2, \cdots, a_s) \mid n。$$

定理4证明. 模仿定理2, 结合上一讲定理7。

## 1.2 一次不定方程(续)

定理5 考虑不定方程  $a_1x_1 + a_2x_2 = n, (a_1, a_2) = 1, a_1 > 0, a_2 > 0$ 。

(1) 在  $n > a_1a_2$  时, 有正整数解  $x_1 > 0, x_2 > 0$ ; (2) 但在  $n = a_1a_2$  时, 上述方程没有正整数解  $x_1 > 0, x_2 > 0$ 。

定理5证明.

(1)  $a_1x_1 + a_2x_2 = n$  的全部解由定理 3 可表示为:  $x_1 = x'_1 + a_2t, x_2 = x'_2 - a_1t$ , 其中  $x'_1, x'_2$  是方程的一组解。  $t$  可任意选择。因此, 不难知道, 可取  $t_0$  使

$$0 < x_2 = x'_2 - a_1t_0 \leq a_1,$$

又由  $n > a_1a_2$  可得

$$a_1(x'_1 + a_2t_0) = n - a_2x_2 = n - a_2(x'_2 - a_1t_0) > a_1a_2 - a_2a_1 = 0.$$

故对上述  $t_0$ ,  $x_1 = x'_1 + a_2t > 0$ , 因此,  $n > a_1a_2$  时有解  $x_1 > 0, x_2 > 0$ 。

## 1.2 一次不定方程(续)

定理5证明. (续)

(2) 如果  $n = a_1 a_2, (a_1, a_2) = 1$  时, 有解  $x_1 > 0, x_2 > 0$ , 则

$$a_1 a_2 = a_1 x_1 + a_2 x_2.$$

$\because (a_1, a_2) = 1$ , 故  $a_1 \mid x_2, a_2 \mid x_1 \Rightarrow a_1 \leq x_2, a_2 \leq x_1$ ,

得  $a_1 a_2 = a_1 x_1 + a_2 x_2 \geq 2a_1 a_2$ , 这不可能。

## 2.1 同余定义与概念

定义1 给定正整数 $m$ ，如果用 $m$ 去除两个整数 $a$ 和 $b$ 所得的余数相同，我们就说 $a, b$ 对 $m$ 同余，记为 $a \equiv b(\text{mod } m)$ ，如果余数不同， $a, b$ 对 $m$ 就不同余，记为 $a \not\equiv b(\text{mod } m)$ 。

性质1 (1)自反性 $a \equiv a(\text{mod } m)$ ;

(2)对称性 $a \equiv b(\text{mod } m)$ ，则 $b \equiv a(\text{mod } m)$ ;

(3)传递性 $a \equiv b(\text{mod } m), b \equiv c(\text{mod } m), a \equiv c(\text{mod } m)$ 。

定理6 整数 $a, b$ 对模 $m$ 同余的充分必要条件是 $m \mid a - b$ 。

定理6证明.

$\rightarrow a = mq_1 + r, b = mq_2 + r. \therefore a - b = m(q_1 - q_2). \therefore m \mid a - b.$

$\leftarrow a = mq_1 + r_1, b = mq_2 + r_2, 0 \leq r_1, r_2 < m.$

$a - b = m(q_1 - q_2) + r_1 - r_2, \therefore m \mid r_1 - r_2. \text{ 又 } \because |r_1 - r_2| < m, \therefore r_1 = r_2.$

## 2.1 同余定义与概念(续)

定理7 如果 $a \equiv b(\text{mod } m)$ ,  $\alpha \equiv \beta(\text{mod } m)$ , 则有

(1)  $ax + \alpha y \equiv bx + \beta y(\text{mod } m)$ , 其中 $x, y$ 为任意整数;

(2)  $a\alpha \equiv b\beta(\text{mod } m)$ ;

(3)  $a^n \equiv b^n(\text{mod } m)$ ;

(4)  $f(a) \equiv f(b)(\text{mod } m)$ ,  $f(x)$ 为任意给定整系数多项式。

定理7证明.

(1)  $\because m \mid a - b, m \mid \alpha - \beta$ 。

$\therefore m \mid x(a - b) + y(\alpha - \beta) = (ax + \alpha y) - (bx + y\beta)$ 。

(2)  $m \mid \alpha(a - b) + b(\alpha - \beta) = \alpha a - b\beta$ 。

(3) 由(2)反复可得。

(4) 由(1)、(3)反复可得。

## 2.1 同余定义与概念(续)

定理8 如果  $ac \equiv bc \pmod{m}$ , 且若  $(m, c) = d$ , 则

$$a \equiv b \left( \pmod{\frac{m}{d}} \right).$$

定理8证明.

由定理 6 知  $m \mid ac - bc = c(a - b) \Rightarrow \frac{m}{d} \mid \frac{c}{d}(a - b)$ ,

又  $\because \left( \frac{m}{d}, \frac{c}{d} \right) = 1 \Rightarrow \frac{m}{d} \mid a - b$ .

$\therefore a \equiv b \left( \pmod{\frac{m}{d}} \right).$

## 2.1 同余定义与概念(续)

定理9 若 $a \equiv b(\text{mod } m_i)$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ , 则  
 $a \equiv b(\text{mod } [m_1, m_2, \dots, m_n])$ 。

定理9证明.

可知 $m_i \mid a - b$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ 。

$a - b$ ,  $m_i$ 按标准分解式展开可知 $[m_1, m_2, \dots, m_n] \mid a - b$ 。

$\therefore a \equiv b(\text{mod } [m_1, m_2, \dots, m_n])$ 。

## 2.2 剩余类和完全剩余系

定义2 设 $m$ 是一个给定整数,  $C_r (r = 0, 1, \dots, m-1)$

表示所有形如 $qm + r$ 的整数组成的集合, 其中

$q = 0, \pm 1, \dots$ , 则 $C_0, C_1, \dots, C_{m-1}$ 叫做模 $m$ 的剩余类。

定理10 设 $m > 0$ ,  $C_0, C_1, \dots, C_{m-1}$ 是模 $m$ 剩余类, 则有

(1) 每个整数都包含在某一个剩余类 $C_j$ 中, 这里

$0 \leq j \leq m-1$ ;

(2) 两个整数 $x, y$ 属于同一类的充分必要条件是

$$x \equiv y \pmod{m}。$$



## 2.2 剩余类和完全剩余系(续)

定理10证明.

(1) 设 $a$ 是任一整数, 则有 $a = qm + r, 0 \leq r < m$ 。

故 $a \in C_r$ 。

(2)  $\rightarrow \because x, y$ 为同一剩余类。 $\therefore x = q_1m + r, y = q_2m + r$ 。

$\therefore m \mid x - y = (q_1 - q_2)m$ 。 $\therefore x \equiv y \pmod{m}$ 。

$\leftarrow$  由同余定义1立得 $x$ 和 $y$ 同在某一个 $C_r$ 中。

## 2.2 剩余类和完全剩余系(续)

定义3 在模 $m$ 的剩余类 $C_0, C_1, \dots, C_{m-1}$ 中各取一个数 $a_j \in C_j$ ,  $j = 0, 1, \dots, m-1$ , 此 $m$ 个数 $a_0, a_1, \dots, a_{m-1}$ 称为模 $m$ 的一组完全剩余系。

由定义立即得到:

定理11  $m$ 个整数成为模 $m$ 的完系的充要条件为两两对模 $m$ 不同余。

定理11证明.

根据定义显然成立。

#常用的完全剩余系 $0, 1, \dots, m-1$ , 称为模 $m$ 的非负最小完全剩余。

## 2 剩余类和完全剩余系(续)

定理12 设 $(k, m) = 1$ , 而 $a_0, a_1, \dots, a_{m-1}$ 是模 $m$ 的一组完系则 $ka_0, ka_1, \dots, ka_{m-1}$ 也是模 $m$ 的一组完系。

定理12证明.

如果不是完系, 则由定理11存在

$$ka_i \equiv ka_j \pmod{m}, \quad 0 \leq i < j \leq m-1.$$

则 $m \mid k(a_i - a_j)$ 。又 $(k, m) = 1$ , 由上一讲定理 5, 知 $m \mid a_i - a_j$ 。矛盾。

## 2 剩余类和完全剩余系(续)

定理13 设 $m_1 > 0$ ,  $m_2 > 0$ ,  $(m_1, m_2) = 1$ , 而 $x_1, x_2$ 分别通过模 $m_1, m_2$ 的完系, 则 $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过模 $m_1m_2$ 的完系。

定理13证明.

$x_1, x_2$ 分别有 $m_1, m_2$ 个整数, 因此,  $m_2x_1 + m_1x_2$ 有 $m_1m_2$ 个整数。剩下只需要证明它们对模 $m_1m_2$ 两两不同余即可。

假定:  $m_2x'_1 + m_1x'_2 \equiv m_2x''_1 + m_1x''_2 \pmod{m_1m_2}$ , (5)

则  $m_2x'_1 \equiv m_2x''_1 \pmod{m_1}$ ,  $m_1x'_2 \equiv m_1x''_2 \pmod{m_2}$ 。

由于 $(m_1, m_2) = 1$ ,  $\therefore x'_1 \equiv x''_1 \pmod{m_1}$ ,  $x'_2 \equiv x''_2 \pmod{m_2}$ 。

又由于 $x'_1, x''_1$ 同取自模 $m_1$ 的完全剩余系, 由此可得:

$x'_1 = x''_1$ 。同理 $x'_2 = x''_2$ 。因此, 若 $(x'_1, x'_2)$ 与 $(x''_1, x''_2)$ 不同,

则(5)式不能成立。

谢谢！