

初等数论

第二章 同余

中山大学 数据科学与计算机学院

1. 同余

给定一个正整数 m , 设 a, b 是任意两个整数, 如果 m 整除 $a - b$:

$$m \mid (a - b)$$

即存在 $k \in \mathbb{Z}$ 使得 $a - b = km$ ($a = km + b$), 则称 a 与 b 模 m 同余, 记作 $a \equiv b \pmod{m}$.

否则, 称 a 与 b 模 m 不同余, 记作 $a \not\equiv b \pmod{m}$

例如, $7 \mid (27 - 6)$, 1是29被7除的余数,
所以: $27 \equiv 6 \pmod{7}$, $29 \equiv 1 \pmod{7}$

同余的基本性质

- ① 任意整数与它自身模 m 同余: $a \equiv a \pmod{m}$; 此即 **自反性**.
- ② 如果 a 与 b 模 m 同余, 则 b 与 a 模 m 同余: 即

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow b \equiv a \pmod{m}$$

这是因为

$$\begin{aligned} a \equiv b \pmod{m} &\Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, s.t. a = km + b \\ &\Rightarrow \exists (-k) \in \mathbb{Z}, s.t. b = (-k)m + a \Rightarrow b \equiv a \pmod{m} \end{aligned}$$

此即 **对称性**.

- ③ 如果 a 与 b 模 m 同余, b 与 c 模 m 同余, 则称 a 与 c 模 m 同余:

$$a \equiv b \pmod{m}, b \equiv c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv c \pmod{m}$$

事实上,

$$\begin{aligned} a \equiv b \pmod{m} &\Rightarrow \exists k_1 \in \mathbb{Z}, s.t. a = k_1m + b \\ b \equiv c \pmod{m} &\Rightarrow \exists k_2 \in \mathbb{Z}, s.t. b = k_2m + c \end{aligned}$$

从而 $a = k_1m + (k_2m + c) = (k_1 + k_2)m + c$
即 a 与 c 模 m 同余, 此即 **传递性**.

示例: $m \in \mathbb{Z}^+, a \in \mathbb{Z}, C_a \triangleq \{c | a \equiv c \pmod m, c \in \mathbb{Z}\}$, 则

- C_a 必非空;
显然, 因为 $a \in C_a$.
- 任意整数必包含在 C_0, C_1, \dots, C_{m-1} 中的一个;
 $\forall c \in \mathbb{Z}, \exists q \in \mathbb{Z}, 0 \leq r < m, s.t. c = qm + r$, 从而 $c \equiv r \pmod m$.
根据上述集合的定义, $c \in C_r$.
- $C_a = C_b \iff a \equiv b \pmod m$;
" \Rightarrow " 比较简单: $b \in C_b = C_a \Rightarrow b \equiv a \pmod m$
" \Leftarrow ": 给定 $a \equiv b \pmod m$, 要证明 $C_a = C_b$, 需要说明 $\forall c \in C_a \Rightarrow c \in C_b$ 和 $\forall c \in C_b \Rightarrow c \in C_a$.

$$\forall c \in C_a \Rightarrow c \equiv a \pmod m \Rightarrow c \equiv b \pmod m \Rightarrow c \in C_b$$

对 $\forall c \in C_b \Rightarrow c \in C_a$ 类似可证.

- $C_a \cap C_b = \phi \iff a \not\equiv b \pmod m$
" \Rightarrow ": 如果 $a \equiv b \pmod m$ 的话, 则有 $C_a \cap C_b = C_a$ 而不是空集;
" \Leftarrow ": 如果 $C_a \cap C_b \neq \phi$ 的话, 比如 $c \in C_a \cap C_b$, 则有 $c \equiv a \pmod m, c \equiv b \pmod m$, 从而应该有 $a \equiv b \pmod m$, 这与已知条件矛盾.

- 设 m 除 a 的余数为 r , m 除 b 的余数为 r' , (这里 r 和 r' 是最小非负余数)则

$$a \equiv b \pmod{m} \iff r = r'$$

已知: $a = km + r, b = k'm + r' (0 \leq r, r' < m)$

" \Leftarrow ":

$$r = r' \Rightarrow a - b = (k - k')m \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}$$

" \Rightarrow ":

$$a - b = (k - k')m + (r - r')$$

而 a 与 b 模 m 同余, 即 m 整除 $(a - b)$, 故 $r - r' = 0$.

- 给定正整数 m , 且 $a_1 \equiv b_1 \pmod{m}, a_2 \equiv b_2 \pmod{m}$, 则 $(a_1 \pm a_2) \equiv (b_1 \pm b_2) \pmod{m}$ 事实上,

$$a_1 \equiv b_1 \pmod{m} \Rightarrow a_1 = k_1m + b_1$$

$$a_2 \equiv b_2 \pmod{m} \Rightarrow a_2 = k_2m + b_2$$

$$\therefore (a_1 + a_2) = (k_1 + k_2)m + (b_1 + b_2)$$

$$\therefore (a_1 + a_2) \equiv (b_1 + b_2) \pmod{m}$$

同样地, $(a_1 - a_2) \equiv (b_1 - b_2) \pmod{m}$

- 给定正整数 m , 且 $a_1 \equiv b_1 \pmod{m}, a_2 \equiv b_2 \pmod{m}$, 则 $(a_1 \cdot a_2) \equiv (b_1 \cdot b_2) \pmod{m}$ 事实上,

$$a_1 \equiv b_1 \pmod{m} \implies a_1 = k_1m + b_1$$

$$a_2 \equiv b_2 \pmod{m} \implies a_2 = k_2m + b_2$$

$$\begin{aligned} \therefore (a_1 \cdot a_2) &= (k_1m + b_1)(k_2m + b_2) = k_1k_2m^2 + k_1b_2m + k_2b_1m + b_1b_2 \\ &= (k_1k_2m + k_1b_2 + k_2b_1)m + b_1b_2 \end{aligned}$$

$$\therefore (a_1 \cdot a_2) \equiv (b_1 \cdot b_2) \pmod{m}$$

- 特殊地, 我们有 $\forall 0 \leq i \in \mathbb{Z}, a \equiv b \pmod{m} \implies a^i \equiv b^i \pmod{m}$
- $x \equiv y \pmod{m}, a_0 \equiv b_0 \pmod{m}, a_1 \equiv b_1 \pmod{m}, \dots, a_k \equiv b_k \pmod{m}$

$$\implies (a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_kx^k) \equiv (b_0 + b_1y + b_2y^2 + \dots + b_ky^k) \pmod{m}$$

- 对于大整数 k 和小整数 m , 在计算 $b^k \pmod{m}$ 时, 可以先尝试寻找整数 $0 < k' < k$ 使得 $b^{k'} \pmod{m} = \pm 1 \pmod{m}$.

示例:

给定十进制数 $n = (a_k a_{k-1} \dots a_2 a_1 a_0)_{10} (0 \leq a_i \leq 9)$, 则

$$3|n \iff 3|(a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0)$$

$$9|n \iff 9|(a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0)$$

事实上,

$$\left. \begin{aligned} n &= a_k \cdot 10^k + a_{k-1} \cdot 10^{k-1} + \dots + a_2 \cdot 10^2 + a_1 \cdot 10 + a_0 \\ 10 &\equiv 1 \pmod{3} \end{aligned} \right\} \implies$$

$$a_k \cdot 10^k + a_{k-1} \cdot 10^{k-1} + \dots + a_2 \cdot 10^2 + a_1 \cdot 10 + a_0 \equiv a_k \cdot 1^k + a_{k-1} \cdot 1^{k-1} + \dots + a_2 \cdot 1^2 + a_1 \cdot 1 + a_0$$

$$\therefore n \equiv (a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0) \pmod{3}$$

根据同余的性质, 3除 n 余数与3除 $(a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0)$ 的余数相同, 所以3除 n 的余数为0当且仅当3除 $(a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0)$ 的余数为0, 即

$$3|n \iff 3|(a_k + a_{k-1} + \dots + a_2 + a_1 + a_0)$$

对9的情况证明完全类似.

示例:

给定1000进制数 $n = (a_k a_{k-1} \dots a_2 a_1 a_0)_{1000} (0 \leq a_i \leq 999)$, 则

$$7|n \iff 7|[(a_0 + a_2 + a_4 + \dots) - (a_1 + a_3 + a_5 + \dots)]$$

$$11|n \iff 11|[(a_0 + a_2 + a_4 + \dots) - (a_1 + a_3 + a_5 + \dots)]$$

$$13|n \iff 13|[(a_0 + a_2 + a_4 + \dots) - (a_1 + a_3 + a_5 + \dots)]$$

事实上, $1000 = 7 \times 11 \times 13 - 1 \implies 1000 \equiv -1 \pmod{7}$

$$\therefore 1000^{2k} \equiv 1 \pmod{7}, 1000^{2k+1} \equiv -1 \pmod{7}$$

$$\begin{aligned} & a_0 + a_1 \cdot 1000 + a_2 \cdot 1000^2 + a_3 \cdot 1000^3 + \dots a_k \cdot 1000^k \\ \equiv & a_0 + a_1 \cdot (-1) + a_2 \cdot (-1)^2 + a_3 \cdot (-1)^3 + a_4 \cdot (-1)^4 \dots a_k \cdot (-1)^k \pmod{7} \end{aligned}$$

即

$$n \equiv (a_0 + a_2 + a_4 + \dots) - (a_1 + a_3 + a_5 + \dots) \pmod{7}$$

$$\therefore 7|n \iff 7|[(a_0 + a_2 + a_4 + \dots) - (a_1 + a_3 + a_5 + \dots)]$$

对于11和13的情况证明完全类似.

示例: $m, n, a \in \mathbb{Z}^+$, 如果 $n^a \not\equiv 0 \pmod m, n^a \not\equiv 1 \pmod m$, 则存在 n 的一个素因子 p 使得 $p^a \not\equiv 0 \pmod m, p^a \not\equiv 1 \pmod m$.

对于0的情况, 如果不存在素因子 p 使得 $p^a \not\equiv 0 \pmod m$ 的式子成立, 即表明对 n 的任意素因子 p 都有 $p^a \equiv 0 \pmod m$ 的式子成立. 例如, 对 n 的一个素因子 p_1 有 $p_1^a \equiv 0 \pmod m$, 则

$$m \mid p_1^a \implies m \mid n^a$$

这与条件 $n^a \not\equiv 0 \pmod m$ 矛盾.

对于1的情况, 如果不存在素因子 p 使得 $p^a \not\equiv 1 \pmod m$ 的式子成立, 即表明对 n 的任意素因子 p 都有 $p^a \equiv 1 \pmod m$ 的式子成立, 考虑 n 的标准分解式, $n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_s^{\alpha_s}$.

$$p_1^a \equiv 1 \pmod m \implies [p_1^a]^{\alpha_1} \equiv 1 \pmod m$$

$$p_2^a \equiv 1 \pmod m \implies [p_2^a]^{\alpha_2} \equiv 1 \pmod m$$

.....

$$p_s^a \equiv 1 \pmod m \implies [p_s^a]^{\alpha_s} \equiv 1 \pmod m$$

$$\therefore [p_1^a]^{\alpha_1} \cdot [p_2^a]^{\alpha_2} \cdot [p_3^a]^{\alpha_3} \dots [p_s^a]^{\alpha_s} \equiv 1 \pmod m$$

$$\therefore [p_1^{\alpha_1}]^a \cdot [p_2^{\alpha_2}]^a \cdot [p_3^{\alpha_3}]^a \dots [p_s^{\alpha_s}]^a \equiv 1 \pmod m$$

$$\therefore n^a \equiv 1 \pmod m$$

与已知条件矛盾.

$$ad \equiv bd \pmod{m} \stackrel{?}{\implies} a \equiv b \pmod{m}$$

反例: $5 \times 2 \equiv 3 \times 2 \pmod{4}$, 但 $5 \not\equiv 3 \pmod{4}$.

$$ad \equiv bd \pmod{m} \stackrel{?}{\implies} a \equiv b \pmod{m}$$

反例: $5 \times 2 \equiv 3 \times 2 \pmod{4}$, 但 $5 \not\equiv 3 \pmod{4}$.

$$\bullet \left. \begin{array}{l} ad \equiv bd \pmod{m} \\ (d, m) = 1 \end{array} \right\} \implies a \equiv b \pmod{m}$$

事实上,

$$ad \equiv bd \pmod{m} \implies m | (ad - bd) \implies m | [d(a - b)]$$

又因为 $(d, m) = 1$ (根据第一章 $(a, c) = 1, c | ab \Rightarrow c | b$), 故有 $m | (a - b)$.

$$\bullet \left. \begin{array}{l} a \equiv b \pmod{m} \\ d | m \end{array} \right\} \implies a \equiv b \pmod{d}$$

事实上, $a \equiv b \pmod{m} \implies m | (a - b) \implies d | (a - b) \implies a \equiv b \pmod{d}$.

$$\bullet \left. \begin{array}{l} a \equiv b \pmod{m} \\ k > 0 \end{array} \right\} \implies (ak) \equiv (bk) \pmod{(mk)} \implies (ak) \equiv (bk) \pmod{m}$$

事实上,

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow m | (a - b) \Rightarrow (mk) | [k(a - b)]$$

$$\Rightarrow (mk) | (ka - kb) \Rightarrow (ak) \equiv (bk) \pmod{(mk)}$$

- $$\left. \begin{array}{l} a \equiv b \pmod{m} \\ d|a, b, m \end{array} \right\} \implies \frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{m}{d}}$$

事实上, $a \equiv b \pmod{m} \implies (a - b) = km \implies \frac{a - b}{d} = \frac{km}{d}$

$$\implies \frac{a}{d} - \frac{b}{d} = k \cdot \frac{m}{d} \implies \frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{m}{d}}$$

- $$\left. \begin{array}{l} a \equiv b \pmod{m_1} \\ a \equiv b \pmod{m_2} \\ \dots \\ a \equiv b \pmod{m_k} \end{array} \right\} \implies a \equiv b \pmod{[m_1, m_2, \dots, m_k]}$$

事实上,

$$a \equiv b \pmod{m_i} \implies m_i | (a - b) (i = 1, 2, \dots, k)$$

$$\therefore [m_1, m_2, \dots, m_k] | (a - b)$$

$$\therefore a \equiv b \pmod{[m_1, m_2, \dots, m_k]}$$

特别的, $a \equiv b \pmod{p}, a \equiv b \pmod{q}, (p \neq q) \implies a \equiv b \pmod{pq}$

- $$a \equiv b \pmod{m} \implies (a, m) = (b, m)$$

事实上, $a \equiv b \pmod{m} \implies a = mk + b \implies (a, m) = (b, m)$.

2. 剩余类

- 剩余类：称

$$C_a \triangleq \{c | c \equiv a \pmod{m}, c \in \mathbb{Z}\}$$

为模 m 的 a 的**剩余类**. 这个集合中有无数多个元素. C_a 中的任意元素称为这个类的**剩余**或**代表元**.

- **模 m 的剩余类有 m 个:** C_0, C_1, \dots, C_{m-1} .
- **完全剩余系:** 如果 m 个整数 $r_0, r_1, \dots, r_{m-1} \in \mathbb{Z}$, 且它们中的任意两个都不在同一个剩余类中. 例如,

$$r_0 \in C_0, r_1 \in C_1, \dots, r_{m-1} \in C_{m-1},$$

则称

$$\{r_0, r_1, \dots, r_{m-1}\}$$

为模 m 的一个**完全剩余系**.

定理

设 m 为正整数, m 个整数 r_0, r_1, \dots, r_{m-1} 是模 m 的一个完全剩余系的充要条件是它们模 m 两两不同余, 即对于 $i, j = 0, 1, \dots, m-1$, 且 $i \neq j$, 有 $r_i \not\equiv r_j \pmod{m}$.

(i) 整数 a 与正整数 m 互素, b 是任意一个整数, 则: 当 x 取遍模 m 的一个完全剩余系中的数时, 相应的数 $ax + b$ 也构成模 m 的一个完全剩余系.

证明: 假设 x 取遍一个完全剩余系 r_0, r_1, \dots, r_{m-1} , 只需要说明得到的 m 个整数 $ar_0 + b, ar_1 + b, ar_2 + b, \dots, ar_{m-1} + b$ 两两不同余即可.

如果说这些数中存在两个同余, 比如 $ar_0 + b \equiv ar_1 + b \pmod{m}$, 此即

$$m \mid (ar_0 + b - ar_1 - b) \implies m \mid [a(r_0 - r_1)]$$

而 a 与 m 互素, 所以

$$m \mid (r_0 - r_1)$$

即

$$r_0 \equiv r_1 \pmod{m}$$

不可能. \diamond

(ii) 设 m_1 与 m_2 互素, 如果 x_1 取遍模 m_1 的完全剩余系中的数, x_2 取遍模 m_2 的完全剩余系中的数时, 则 $m_2x_1 + m_1x_2$ 取遍模 m_1m_2 完全剩余系中的数.

证明: x_1 有 m_1 种取法, x_2 有 m_2 种取法, 所以 $m_2x_1 + m_1x_2$ 有 m_1m_2 中取法, 我们只需要说明这 m_1m_2 个值两两不同余即可.

如果存在 $m_2a + m_1b$ 和 $m_2a' + m_1b'$ 模 m_1m_2 同余, 即 x_1 分别取 a, a' 满足 $a \not\equiv a' \pmod{m_1}$, x_2 分别取 b, b' 满足 $b \not\equiv b' \pmod{m_2}$, 则

$$m_2a + m_1b \equiv m_2a' + m_1b' \pmod{m_1m_2}$$

从而

$$m_2a + m_1b \equiv m_2a' + m_1b' \pmod{m_1}$$

所以

$$m_2a \equiv m_2a' \pmod{m_1}$$

而 m_1 与 m_2 互素, 从而

$$a \equiv a' \pmod{m_1}$$

矛盾. \diamond

简化剩余类

如果一个模 m 的完全剩余类中有元素与 m 互素, 则这个剩余类被称为**简化剩余类**.

事实上, 这时候, 这个类中所有元素均与 m 互素:

比如简化剩余类中与 m 互素的那个元素为 a , $(a, m) = 1$, 对这个剩余类中的任一个元素 c , $c \equiv a \pmod{m}$, 即

$$c = mk + a \implies (c, m) = (m, a)$$

$$\therefore (c, m) = 1 \iff (m, a) = 1$$

将小于 m 与 m 互素的正整数的个数记作 $\varphi(m)$, 称之为**欧拉函数**.

模 m 的简化剩余类的个数是 $\varphi(m)$.

比如 $\varphi(10) = 4$, $(1, 3, 7, 9$ 与 10 互素).

这样模 10 的简化剩余类就是 C_1, C_3, C_7, C_9 .

最小简化剩余系

在模 m 的所有简化剩余类中各取一个元素构成的集合叫做模 m 的简化剩余.

比如, $1, 2, 3, \dots, m-1, m$ 中与 m 互素的整数全体构成模 m 的一个简化剩余系, 称之为模 m 的最小简化剩余系.

比如, $\{1, 3, 7, 9\}$ 是模10的一个简化剩余系和最小简化剩余系,
 $\{1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29\}$ 是模30的一个简化剩余系($\varphi(30) = 8$).

$\{1, 2, 3, \dots, p-1\}$ (p 为素数)是模 p 的一个简化剩余系, 且有

$$\varphi(p) = p - 1$$

事实上, 容易看到任意 $\varphi(m)$ 个两两模 m 不同余, 并与 m 互素的整数一起都构成了一个模 m 的简化剩余系.

(i) $(a, m) = 1$, 如果 x 取遍模 m 的一个简化剩余系中的元素, 则 ax 也取遍模 m 的一个简化剩余系中的元素.

证明: 对于 x 取的模 m 的一个简化剩余系中的任意元素, 总有

$$(x, m) = 1$$

所以

$$(ax, m) = 1$$

即相应的元素 ax 也与 m 互素.

还需要说明 x 取了这个剩余系中的不同的值 m_1, m_2 时, 相应的 am_1, am_2 不同余. 否则,

$$\left. \begin{array}{l} am_1 \equiv am_2 \pmod{m} \\ (a, m) = 1 \end{array} \right\} \Rightarrow m_1 \equiv m_2 \pmod{m}$$

矛盾. \diamond

(ii) $(a, m) = 1, \exists a' \in \mathbb{Z}, 1 \leq a' < m$ 使得 $aa' \equiv 1 \pmod{m}$

证明:

$$(a, m) = 1 \implies \exists s, t, \text{ 使得 } sa + tm = 1$$

$$\implies sa + tm \equiv 1 \pmod{m}$$

$$\implies sa \equiv 1 \pmod{m}$$

取

$$a' = s \pmod{m}$$

即得所求. 从证明过程可以看到, a' 在 $1 \sim m$ 之间, 且 a' 是唯一的. \diamond

例如,

$$2 \cdot 4 \equiv 1 \pmod{7}$$

$$3 \cdot 5 \equiv 1 \pmod{7}$$

$$6 \cdot 6 \equiv 1 \pmod{7}$$

这个结论在密码学中经常用到, 即乘法逆的概念.

定理 (wilson定理)

p 是素数, 则 $(p-1)! \equiv -1 \pmod p$

证明: 将 p 作为模数, a 任意取 $1, 2, 3, \dots, p-1$ 都与 p 互素, 所以存在唯一的整数数 a' 满足 $1 \leq a' < p$ 使得 $aa' \equiv 1 \pmod p$ 成立.

特别地, 如果 $a = a'$, 则有 $a^2 \equiv 1 \pmod p$, 即 $p \mid (a-1)(a+1)$, 而 a 的可能的取值是 $1, 2, 3, \dots, p-1$, 所以 $a = 1$ 或 $a = p-1$.

这也表明, 当 a 取值为1或 $p-1$ 时, 使得 $aa' \equiv 1 \pmod p$ 成立的整数 a' 是1或 $p-1$. 对于除此之外的 a 的可能取值, 相应的使得 $aa' \equiv 1 \pmod p$ 成立的整数 a' 不等于 a .

于是, 将 $2, 3, \dots, p-2$ 中的满足 $aa' \equiv 1 \pmod p$ 的 a 和 a' 两两配对, 得到

$$2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6 \cdot \dots \cdot (p-2) \equiv 1 \pmod p.$$

又因为

$$1 \cdot (p-1) \equiv -1 \pmod p$$

所以,

$$\begin{aligned} 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6 \cdot \dots \cdot (p-2) \cdot (p-1) &= 1 \cdot [2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6 \cdot \dots \cdot (p-2)] \cdot (p-1) \\ &\equiv 1 \cdot (p-1) \equiv -1 \pmod p \quad \diamond \end{aligned}$$

这个结论也被称为**Wilson定理**.