

# 第3章 一次同余方程

## 3.1 一次同余方程

【定义3.1.1】 记多项式

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

$$n \in N, i \in [0, n], a_i \in Z.$$

设 $m \in N, m \nmid a_n$ , 则同余方程 $f(x) \equiv 0(\text{mod } m)$ 称为模 $m$ 的同余方程,  $n$ 称为 $f(x)$ 的次数, 记为 $\deg f(x)$ 或 $\deg(f)$  (deg为degree的前三个字母) .

# 同余方程的解

若 $a$ 满足 $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ , 则满足 $x \equiv a \pmod{m}$ 的所有整数都是方程的解. 即剩余类

$$C_a = \{x | x \in \mathbb{Z}, x \equiv a \pmod{m}\}$$

中的每个剩余都是解, 并说剩余类 $C_a$ 是同余方程 $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ 的一个解. 这个解通常记为 $x \equiv a \pmod{m}$ .

当 $a_i, a_j$ 均为同余方程 $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ 的解,  $a_i \not\equiv a_j \pmod{m}$ , 就称它们是不同的解. 所有对模 $m$ 的两两不同余的解的个数, 称为是同余方程的解数.

# 同余方程-求解

由同余方程的解的定义可知, 若同余方程有解, 则遍历模 的一个完全剩余系, 就能找到其所有的解. 通常选择遍历模 的最小非负完全剩余系. 这种方法适合模数较小的情形.

# 一次同余方程-举例

【例3.1.1】 求解同余方程 $5x \equiv 3(\text{mod } 7)$ .

解: 将模7的一个完全剩余系中的剩余代入方程中, 这里选择最小非负完全剩余系 $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ . 因 $5 \times 2 \equiv 10 \equiv 3(\text{mod } 7)$ , 故 $x \equiv 2(\text{mod } 7)$ 为同余方程的所有解.

【例3.1.2】 求解同余方程 $4x \equiv 2(\text{mod } 6)$ .

解: 将模6的一个完全剩余系中的剩余代入方程中, 这里选择最小非负完全剩余系 $\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$ . 因

$$4 \times 2 \equiv 8 \equiv 2(\text{mod } 6), 4 \times 5 \equiv 20 \equiv 2(\text{mod } 6),$$

故 $x \equiv 2(\text{mod } 6), x \equiv 5(\text{mod } 6)$ 为同余方程的所有解.

# 一次同余方程-举例

【例3.1.3】 求解同余方程 $3x \equiv 2(\text{mod } 6)$ .

解: 将模6的一个完全剩余系中的剩余代入方程中, 这里选择最小非负完全剩余系 $\{0,1,2,3,4,5\}$ . 因都不满足方程, 故同余方程的无解.

【例3.1.4】 求同余方程 $4x^2 + 27x - 12 \equiv 0(\text{mod } 15)$ 的解.

解: 取模15的绝对值最小完全剩余系:  $-7, -6, \dots, -1, 0, 1, 2, \dots, 7$ , 直接计算知 $x = -6, 3$ 是解. 所以, 该同余方程的解是  
 $x \equiv -6, 3(\text{mod } 15)$ .

# 一次同余方程-性质

【定理3.1.1】 设 $a \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}$ , 若 $(a, m) = 1$ , 则同余方程 $ax \equiv 1(\text{mod } m)$ 有唯一解.

证明: 由于 $0, 1, 2, 3, \dots, m-1$ 为模 $m$ 的一个完全剩余系,  $(a, m) = 1$ , 故 $0, a, 2a, \dots, (m-1)a$ 也组成模 $m$ 的一个完全剩余系, 故其中必有且仅有一个数 $s \times a, s \in (0, m-1]$ , 且 $n$ 为整数, 使得等式 $s \times a \equiv 1(\text{mod } m)$ 成立.

实际上, 运用欧几里德算法, 可求得 $s, t \in \mathbb{Z}$ , 使得 $sa + tm = 1$ . 等式两端模 $m$ , 得到 $as \equiv 1(\text{mod } m)$ . 则 $x \equiv s(\text{mod } m)$ 即为同余方程的解.

# 一次同余方程-举例

【例3.1.5】 解同余方程  $15x \equiv 1 \pmod{28}$ .

解: 由于  $(15, 28) = 1$ , 方程有唯一解.

由欧几里德算法

$$28 = 15 + 13 \quad 15 = 13 + 2 \quad 13 = 6 \times 2 + 1$$

$$1 = 13 - 6 \times 2$$

$$= 13 - 6 \times (15 - 13) = 13 \times 7 - 6 \times 15$$

$$= (28 - 15) \times 7 - 6 \times 15 = 28 \times 7 - 13 \times 15$$

$$\text{即: } 1 = 28 \times 7 - 13 \times 15$$

等式两端模28得  $15 \times (-13) \equiv 1 \pmod{28}$ .

故  $x \equiv -13 \equiv 15 \pmod{28}$



# 一次同余方程-性质

【定理3.1.2】 设 $a \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}, (a, m) = 1$ , 则同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 有唯一解.

证明: 唯一性证明. 由于 $0, 1, 2, 3, \dots, m-1$ 为模 $m$ 的一个完全剩余系,  $(a, m) = 1$ , 故 $0, a, 2a, \dots, (m-1)a$ 也组成模 $m$ 的一个完全剩余系, 故其中必有且仅有一个数 $i \times a, i \in (0, m-1]$ , 且 $i$ 为整数, 使得 $i \times a \equiv b(\text{mod } m)$ 成立.

# 一次同余方程-性质

【定理3.1.2】 设 $a \in Z, m \in N, (a, m) = 1$ , 则同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 有唯一解.

求解过程: 由【定理3.1.1】,  $(a, m) = 1, ax \equiv 1(\text{mod } m)$ 有解, 设解为 $x \equiv x_0(\text{mod } m)$ , 即 $ax_0 \equiv 1(\text{mod } m)$ . 又 $b \equiv b(\text{mod } m)$ , 故 $(ax_0)b \equiv b(\text{mod } m)$ . 也即 $a(bx_0) \equiv b(\text{mod } m)$ , 对比同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 可知同余方程的解为 $x \equiv bx_0(\text{mod } m)$ .

# 一次同余方程-举例

【例3.1.6】 求解同余方程 $15x \equiv 3(\text{mod } 28)$ .

解: 由【例3.1.5】知,  $15x \equiv 1(\text{mod } 28)$ 的解为  
$$x \equiv 15(\text{mod } 28).$$

故同余方程 $15x \equiv 3(\text{mod } 28)$ 的解为

$$x \equiv 3 \times 15 \equiv 45 \equiv 17 (\text{mod } 28).$$

# 一次同余方程-性质

【定理3.1.3】 设 $a \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}, (a, m) = d$ , 则同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 有解的充要条件是 $d|b$ . 并且有解时, 解数为 $d = (a, m)$ .

证明: 必要性 即已知同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 有解, 去证明 $(a, m)|b$ .

设方程的解为 $x \equiv s(\text{mod } m)$ , 则存在整数 $t$ , 使得

$$as - mt = b.$$

因为 $(a, m)|a, (a, m)|m$ , 故 $(a, m)| as - mt = b$ . 必要性成立.

# 一次同余方程-性质

下面证明充分性, 即已知 $(a, m) | b$ , 证明方程 $ax \equiv b \pmod{m}$ 有解.

(1) 先考虑同余方程  $\frac{a}{(a, m)} x \equiv 1 \pmod{\frac{m}{(a, m)}}$  的解.

因为 $(\frac{a}{(a, m)}, \frac{m}{(a, m)}) = 1$ , 由【定理3.1.1】, 方程有唯一解. 记方程的解为 $x \equiv x_0 \pmod{\frac{m}{(a, m)}}$ .

# 一次同余方程-性质

(2) 现考虑同余方程  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)} \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$  的解.

由【定理3.1.2】，方程  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)} \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$  的解为

$$x \equiv \frac{b}{(a,m)}x_0 \pmod{\frac{m}{(a,m)}}.$$

由同余性质, 若  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)} \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$ , 则  $ax \equiv b \pmod{m}$ . 即  $x \equiv \frac{b}{(a,m)}x_0 \pmod{m}$  是方程  $ax \equiv b \pmod{m}$  的一个特解.

# 一次同余方程-性质

(3) 写出同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 的全部解为

$$x \equiv \frac{b}{(a,m)} x_0 + \frac{m}{(a,m)} t(\text{mod } m), t = 0, 1, 2, \dots, (a, m) - 1.$$

# 一次同余方程-性质

为什么说上述形式包含了方程的所有解？

事实上, 若有  $ax' \equiv ax \equiv b(\text{mod } m)$ , 则

$$a(x - x') \equiv 0(\text{mod } m).$$

$$\text{故 } \frac{a}{(a,m)}(x - x') \equiv 0(\text{mod } \frac{m}{(a,m)}).$$

因  $(\frac{a}{(a,m)}, \frac{m}{(a,m)})=1$ , 故  $(x - x') \equiv 0(\text{mod } \frac{m}{(a,m)})$ . 即

$$x \equiv x' (\text{mod } \frac{m}{(a,m)}).$$

也即  $x \equiv x' + \frac{m}{(a,m)}t, t \in \mathbb{Z}$ .



# 一次同余方程-性质

虽然 $t$ 的取值为任意整数, 但对于原方程

$$ax \equiv b(\text{mod } m),$$

在给定特解 $x'$ 时, 不同的解应该为模 $m$ 的不同剩余类. 上述全部解的表达式中, 当 $t = 0, 1, 2, \dots, (a, m) - 1$ 时,  $x$ 为模 $m$ 的 $(a, m)$ 个不同的剩余类. 例如,  $t = 0$ 和 $t = (a, m)$ 时是属于模 $m$ 的同一个剩余类.

# 一次同余方程-求解步骤

故解同余方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 的步骤如下:

(1) 判断方程是否有解. 即判断 $(a, m)$ 是否整除 $b$ .

(2) 计算 $\frac{a}{(a,m)}x \equiv 1(\text{mod } \frac{m}{(a,m)})$ 的解. 运用欧几里德算法求解. 设求得的解为 $x \equiv x_0(\text{mod } \frac{m}{(a,m)})$ .

(3) 写出方程 $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)}(\text{mod } \frac{m}{(a,m)})$ 的解为

$$x \equiv \frac{b}{(a,m)}x_0(\text{mod } \frac{m}{(a,m)}).$$

(4) 写出方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 的全部解为

$$x \equiv \frac{b}{(a,m)}x_0 + \frac{m}{(a,m)}t(\text{mod } m), t = 0, 1, 2, \dots, (a, m) - 1.$$

# 一次同余方程-求解

可以看出, 先判断方程是否有解. 若有解, 就用欧几里德算法求得方程  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv 1 \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$  的解. 然后可以先写出  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)} \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$  的解再写出方程的全部解, 也可以直接写出方程的全部解.

# 一次同余方程-举例

【例3.1.7】 求解同余方程 $45x \equiv 9 \pmod{84}$ .

解: (1) 判断方程是否有解.  $(45, 84)=3|9$ , 同余方程有解.

(2) 计算 $\frac{a}{(a,m)}x \equiv 1 \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$ 的解. 由【例3.1.5】知,

$15x \equiv 1 \pmod{28}$ 的解为 $x \equiv 15 \pmod{28}$ .

(3) 写出方程 $\frac{a}{(a,m)}x \equiv \frac{b}{(a,m)} \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$ 的解, 同余方程

$15x \equiv 3 \pmod{28}$ 的解为 $x \equiv 3 \times 15 \equiv 45 \equiv 17 \pmod{28}$ .

(4) 写出方程 $ax \equiv b \pmod{m}$ 的全部解.

$$x \equiv 17 + 28t \pmod{84}, t = 0, 1, 2.$$

# 一次同余方程-举例

【例3.1.8】 求解同余方程  $69x \equiv 12 \pmod{111}$ .

解: (1) 判断方程是否有解.  $(69, 111)=3 \mid 12$ , 同余方程有解.

(2) 计算  $\frac{a}{(a,m)}x \equiv 1 \pmod{\frac{m}{(a,m)}}$  的解. 代入相关参数得:

$$\frac{69}{(69,111)}x \equiv 1 \pmod{\frac{111}{(69,111)}}.$$

$$\text{即 } 23x \equiv 1 \pmod{37}.$$

用欧几里德算法求解过程如下:

# 一次同余方程-举例

$$\begin{aligned} 37 &= 23 + 14, & 23 &= 14 + 9, & 14 &= 9 + 5, \\ 9 &= 5 + 4, & 5 &= 4 + 1. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 1 &= 5 - 4 = 5 - (9 - 5) = 5 \times 2 - 9 \\ &= (14 - 9) \times 2 - 9 = 14 \times 2 - 9 \times 3 \\ &= 14 \times 2 - (23 - 14) \times 3 = 14 \times 5 - 23 \times 3 \\ &= (37 - 23) \times 5 - 23 \times 3 = 37 \times 5 - 23 \times 8 \end{aligned}$$

等式两端模37得  $1 \equiv 37 \times 5 - 23 \times 8 \pmod{37}$ .

故  $23x \equiv 1 \pmod{37}$  的解为

$$x_0 \equiv x \equiv -8 \equiv 29 \pmod{37}.$$

# 一次同余方程-举例

(3)写出方程 $ax \equiv b(\text{mod } m)$ 的全部解.

$$x \equiv \frac{b}{(a,m)} x_0 + \frac{m}{(a,m)} t(\text{mod } m), t = 0, 1, 2, \dots, (a, m) - 1.$$

代入相关参数得:

$$x \equiv \frac{12}{(69,111)} \times (-8) + \frac{111}{(69,111)} t(\text{mod } 111),$$
$$t = 0, 1, 2, \dots, (69, 111) - 1.$$

即方程 $69x \equiv 12(\text{mod } 111)$ 的全部解为

$$x \equiv 79 + 37t(\text{mod } 111), t = 0, 1, 2.$$

# 逆元

**【定义3.1.2】** 设 $a \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}, (a, m) = 1$ , 则存在唯一的一个模 $m$ 的剩余类, 类中任意元素 $a'$ , 都使得 $aa' \equiv 1(\text{mod } m)$ 成立.

$a'$ 称为 $a$ 的模 $m$ 的逆元, 记为 $a^{-1}(\text{mod } m)$ , 即

$$a \times a^{-1} \equiv 1(\text{mod } m).$$

由解一次同余方程的学习可知, 当 $m$ 较小的时候, 可以用穷举的方式求 $a$ 模 $m$ 的逆元, 如**【例3.1.1】** -

**【例3.1.4】**所示; 当 $m$ 较大时, 常采用欧几里德算法求解, 如**【例3.1.7】**所示.



# 作业-3