

第1章 数论及应用

——从古老智慧到现代密码学

崔金华

邮箱:jhcui@hust.edu.cn

主页: <https://csjh cui.github.io/>

办公地址:华中科技大学南一楼东406室

Username

Password

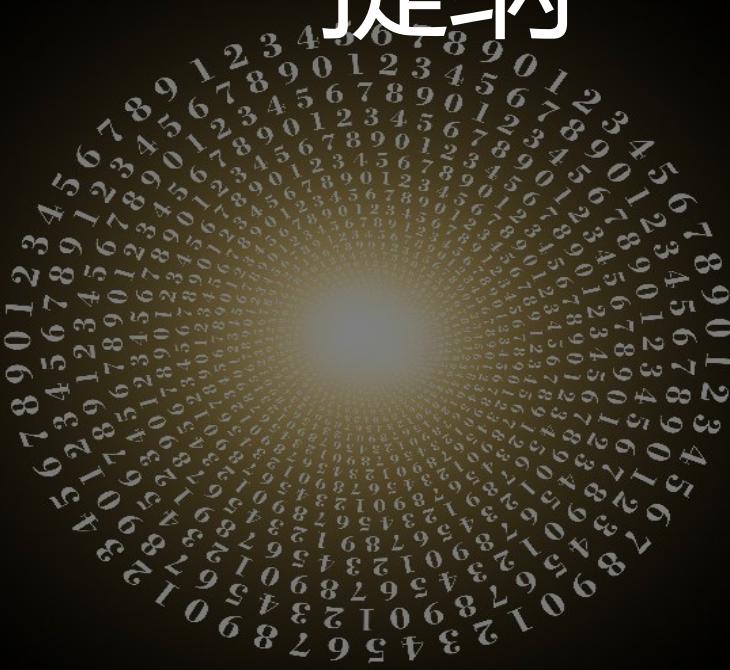
Remember Me



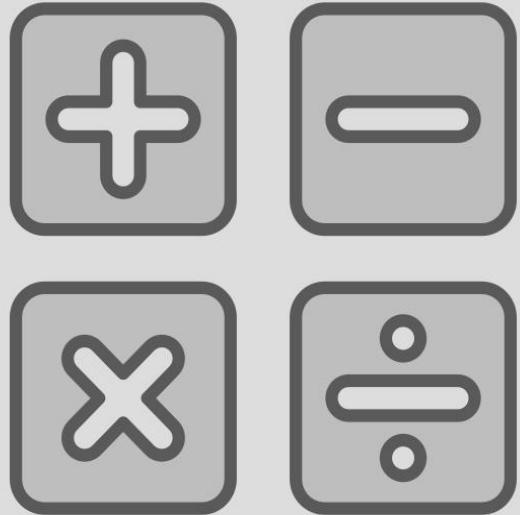


Contents

提纲



- 1 整除和模运算**
Divisibility and Modular Arithmetic
- 2 整数的表示和算法**
Integer Representations and Algorithms
- 3 素数**
Primes
- 4 求解同余方程**
Solving Congruences
- 5 同余应用**
Applications of Congruences
- 6 密码学**
Cryptography



第1.1节 整除性和模计算

Section 1.1: Divisibility and Modular Arithmetic

□知识要点概览



1. 整除

整除的定义与性质，因子与倍数的概念



2. 除法算法

带余除法及其在实际问题中的应用



3. 模运算

同余关系的定义、性质及应用



4. 模m算术

模加法、模乘法及其代数性质

这些概念不仅是数学理论的基石，也在密码学、哈希函数和随机数生成等领域有广泛应用。

1.1.1 整除

- 【定义】：如果 a 和 b 是整数，且 $a \neq 0$. 我们称为 a **整除** b (或者 b 被 a 整除)，如果有整数 c 使得 $b = ac$, 或者等价地 $\frac{b}{a}$ 是一个整数.
- 当 a 整除 b 时，我们称 a 是 b 的一个**因子**或**除数**，而 b 是 a 的一个**倍数**. 用记号 $a|b$ 表示 a 整除 b . 当 a 不能整除 b 时，则写作 $a \nmid b$.
- 任何大于1的正整数都有两个**正因子**: 1和它自身，称为它的**平凡因子**. 除平凡因子以外的其他因子称作**真因子**.

1.1.1 整除

□例: 判断以下是否成立.

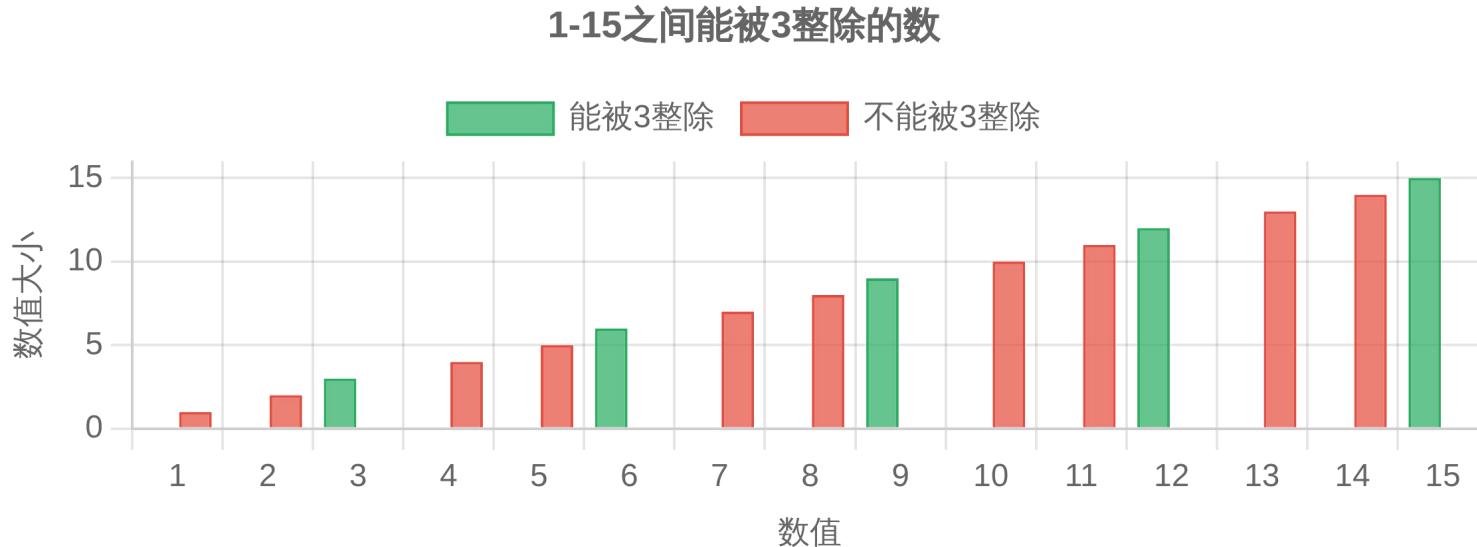
关系	判断	理由
$3 12$		
$3 7$		
$5 0$		

□解:

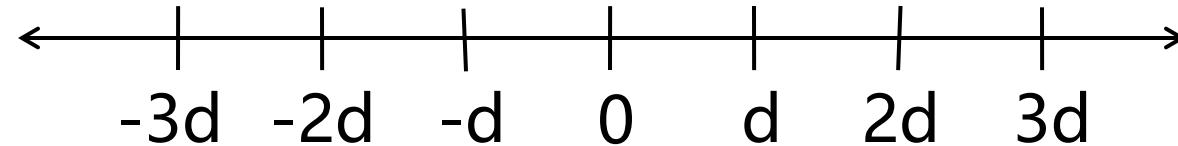
关系	判断	理由
$3 12$	成立	$12 = 3 \times 4$
$3 7$	不成立	$7 = 3 \times 2 + 1$
$5 0$	成立	$0 = 5 \times 0$

1.1.1 整除

□ 整除关系可视化



□ 当我们使用数轴来显示哪些整数能被正整数d整除



1.1.1 整除性质

□ 【定理1】：令 a, b, c 为整数, 其中 $a \neq 0$.

- (i) 如果 $a|b$, $a|c$, 则 $a|(b + c)$;
- (ii) 如果 $a|b$, 那么对所有的整数 c 都有 $a|bc$;
- (iii) 如果 $a|b$, $b|c$, 则 $a|c$.

□ 例: 证明上述定理.

□ 解:

- (i) 假定 $a | b$, $a | c$, 则从整除的定义可知, 存在整数 s 和 t , 满足 $b = as$ 和 $c = at$. 因此, $b + c = as + at = a(s + t)$. 于是 $a | (b + c)$.
- (ii) 假定 $a | b$, 那么存在整数 m , 满足 $b = am$. 那么对于整数 c , 满足 $bc = amc$. 于是 $a | bc$.
- (iii) 假定 $a | b$, $b | c$, 那么存在整数 m 和 n , 满足 $b = am$, $c = bn$. 于是 $c = amn$, 则 $a | c$.

1.1.1 整除性质

- 【推论】：如果 a, b, c 是整数, 其中 $a \neq 0$, 使得 $a | b$ 和 $a | c$, 那么当 m 和 n 是整数时, 有 $a | mb + nc$.
- 例：证明以上推论正确.
- 解：采用直接证明法. 由定理中(ii)可知, 当 m 和 n 是整数时有 $a | mb$ 和 $a | nc$. 再由定理中(i)可得 $a | mb + nc$.

1.1.2 除法算法

□ **除法算法**: 令 a 为整数, d 为正整数, 则存在唯一的整数 q 和 r , 满足 $0 \leq r < d$, 使得 $a = dq + r$ (该式子也称作**带余除法**). 其中 a 称为**被除数**, d 称为**除数**, q 称为**商**, r 称为**余数**. 下面用记号表示商和余数:

$$\begin{aligned} q &= a \text{ div } d \\ r &= a \text{ mod } d \end{aligned}$$

□ 如果 $d|a$, 当且仅当(充要条件, 逻辑与证明章节会再细讲) $a \text{ mod } d = 0$.

① 重要性

除法算法是数论中的基础定理, 为模运算、最大公约数等概念提供理论基础. 它保证了在整数除法中, 总能得到唯一的商和余数.

1.1.2 除法算法

- 例: 当 101 除以 11 时的商和余数是多少?
- 解: 我们知道 $101 = 11 * 9 + 2$. 因此, 101 除以 11 的商为 $9 = 101 \text{ div } 11$,
而余数为 $2 = 101 \text{ mod } 11$.

- 例: 当 -11 除以 3 时的商和余数是多少?
- 解: 我们知道 $-11 = 3 * (-4) + 1$. 因此, -11 除以 3 的商为 $-4 = -11 \text{ div } 3$,
而余数为 $1 = -11 \text{ mod } 3$.
- 【易错题. 注意余数要大于等于 0, 所以这儿不是 $-11 = 3 * (-3) - 2$ 】

1.1.2 除法算法

- 例：现在是星期二，那么100天后是星期几？【时间计算问题】
- 解：设星期日、一、二、...、六分别用0、1、2、...、6表示。星期二用数字2表示。100天后相当于经过了 $100 \div 7 = 14$ 余2天，即14个完整的星期加上2天。所以100天后是， $(2 + 2) \bmod 7 = 4$ ，即星期四。

1.1.3 模运算

- 有时我们只对余数感兴趣. 为此, 引入新的特殊的记号来表示两个整数除以正整数 m 具有同样的余数.
- 【定义】: 如果 a 和 b 为整数, 而 m 为正整数, 则当 m 整除 $a - b$ 时, 称 a 模 m 同余 b , 或者称 a 和 b 是模 m 同余的, 记作 $a \equiv b \pmod{m}$. 我们称 $a \equiv b \pmod{m}$ 为**同余式**, 而 m 是它的模. 如果 a 和 b 不是模 m 同余的, 则记作 $a \not\equiv b \pmod{m}$.
- 例如 $a = 17, b = 5, m = 6$. 存在 $6|(17-5)$, 所以 $17 \equiv 5 \pmod{6}$
- 理解: 同余的概念是用来表示两个整数(a 和 b)除以正整数 m 时具有同样的余数; a 除以 m 的余数= b 除以 m 的余数; $a - b$ 除以 m 等于一个整数; m 整除 $a - b$

1.1.3 模运算

- 同余关系是一种等价关系，具有以下性质：
- 反身性(或称自反性): $a \equiv a \pmod{m}$
- 对称性: 若 $a \equiv b \pmod{m}$, 则 $b \equiv a \pmod{m}$
- 传递性: 若 $a \equiv b \pmod{m}$ 且 $b \equiv c \pmod{m}$, 则 $a \equiv c \pmod{m}$

【基础知识：等价关系定义. 设R是非空集合A上的二元关系, 若R是自反的、对称的、传递的, 则称R是A上的等价关系】

1.1.3 模运算

□例:判断17是否模6同余5, 24是否模6同余14.

□解:

- 由于 $6 \mid 17-5=12$, 所以 $17 \equiv 5 \pmod{6}$;
- 因为 $24-14=10$ 不能被6整除, 所以 $24 \not\equiv 14 \pmod{6}$.

□模运算的应用:

- 时钟计时系统 (模12或模24)
- 周期性事件的计算
- 哈希函数: 将数据映射到固定长度的值
- 密码学: RSA加密算法基于模运算
-

1.1.3 模运算

- mod 符号区别: 尽管 $a \equiv b \pmod{m}$ 和 $a \bmod m = b$ 中都包含 “mod” , 但是它们表示的是本质上不同的概念.
 - $a \equiv b \pmod{m}$ 表示两个整数间的关系;
 - $a \bmod m = b$ 表示一个函数.
- 可见关系式 $a \equiv b \pmod{m}$ 和函数 $a \bmod m$ 又紧密相关, 正如如下定理描述.
- 【定理3】: 令 a 和 b 为整数, 并令 m 为正整数, 则 $a \equiv b \pmod{m}$ 当且仅当 $a \bmod m = b \bmod m$.
- 例: $17 \equiv 5 \pmod{6}$, 因为 $17 \bmod 6 = 5 \bmod 6 = 5$

1.1.3 模运算

- 【定理4】：令 m 为正整数，整数 a 和 b 是模 m 同余的当且仅当存在整数 k 使得 $a = b + km$.
- 所有和 a 模 m 同余的整数集合称为 a 模 m 的同余类
- 例：证明上述定理.
- 解：
 - 如果 $a \equiv b \pmod{m}$ ，由同余的定义可知 $m | a - b$. 这表示存在整数 k 使得 $a - b = km$, 于是 $a = b + km$.
 - 反之，如果存在整数 k 使得 $a = b + km$, 则 $km = a - b$. 综上所述， m 整除 $a - b$, 所以 $a \equiv b \pmod{m}$.

1.1.3 模运算

□ 【总结】要说明整数 a 和 b 是模 m 同余，可以通过以下三种方式：

- 1、 $m|(a - b)$, m 整除 $a - b$
- 2、 $a \bmod m = b \bmod m$, 两个整数进行求**mod**函数得到的余数是相同的
- 3、存在整数 k 使得, $a = b + km$.

1.1.3 模运算

□ 同余满足加法和乘法.

□ 【定理5】: 令 m 为正整数. 如果 $a \equiv b \pmod{m}$, $c \equiv d \pmod{m}$, 那么则有 $a + c \equiv b + d \pmod{m}$ 且 $ac \equiv bd \pmod{m}$

□ 这意味着模运算对加法和乘法是封闭的. 例如 $7 \equiv 2 \pmod{5}$, $11 \equiv 1 \pmod{5}$, 那么有 $18 \equiv 3 \pmod{5}$ 且 $77 \equiv 2 \pmod{5}$

□ 例: 证明上述定理.

□ 解(直接证明法): 因为 $a \equiv b \pmod{m}$, $c \equiv d \pmod{m}$, 由定理4可知存在整数 s 和 t , 使得 $b = a + sm$ 和 $d = c + tm$.

1.1.3 模运算

□解(续):

于是, $b + d = (a + sm) + (c + tm) = (a + c) + m(s + t)$ 且 $bd = (a + sm)(c + tm) = ac + m(at + cs + stm)$. 因此 $a + c \equiv b + d \pmod{m}$ 且 $ac \equiv bd \pmod{m}$.

1.1.3 模运算

□ 在处理同余时必须小心, 有时我们可能想当然地认为为真的性质其实为假.

- 如果 $a * c \equiv b * c \pmod{m}$, 同余式 $a \equiv b \pmod{m}$ 可能为假.
- 如果 $a \equiv b \pmod{m}$, $c \equiv d \pmod{m}$, 同余式 $a^c \equiv b^d \pmod{m}$ 可能为假.
- 思考: 如果 $a \equiv b \pmod{m}$, 对于任意正整数 c , 同余式 $a^c \equiv b^c \pmod{m}$ 是否成立? 【模运算的幂运算性质】

□ 例: 存在同余式 $14 \equiv 8 \pmod{6}$. 因为 6 能整除 $14 - 8$. 但是两边除以 2 得到新的同余式 $7 \equiv 4 \pmod{6}$ 却不成立. 这是因为 6 不能够整除 $7 - 4$.

1.1.3 模运算

- 利用每个整数的**mod m**函数找出两个整数的和与积的该函数值：
- 【推论2】：令 m 为正整数，令 a 和 b 为整数，则 $(a + b) \pmod{m} = ((a \pmod{m}) + (b \pmod{m})) \pmod{m}$, 并且 $ab \pmod{m} = ((a \pmod{m})(b \pmod{m})) \pmod{m}$.

- 证明：根据定义，可得 $a \equiv (a \pmod{m}) \pmod{m}$ (因为 a 除以 m 的余数和 $a \pmod{m}$ 除以 m 的余数是相同的，其中 $a \pmod{m}$ 表示 a 除以 m 的余数) 和 $b \equiv (b \pmod{m}) \pmod{m}$

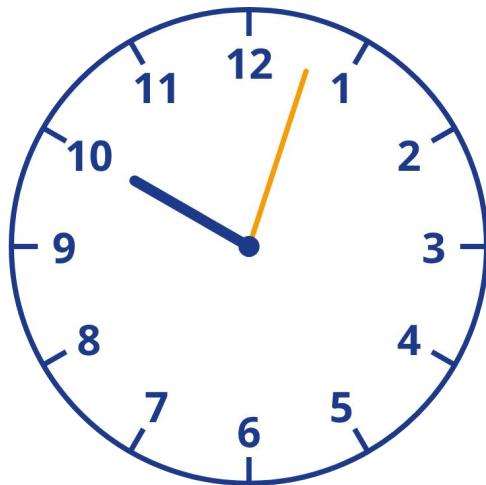
因此，根据定理5可得 $(a + b) \equiv (a \pmod{m}) + (b \pmod{m}) \pmod{m}$ 和 $ab \equiv (a \pmod{m})(b \pmod{m}) \pmod{m}$

1.1.4 模m算术

- 在 Z_m (Z_m 为小于 m 的非负整数 $\{0, 1, \dots, m-1\}$) 上定义 **模 m 算术运算**:
- 【**模 m 加法定义**】: 定义 Z_m 整数的加法(用 $+_m$ 表示)为 $a +_m b = (a + b) \bmod m$, 这里等式右边的加法是普通的整数加法.
- 【**模 m 乘法定义**】: 整数的乘法(用表示 \cdot_m)为 $a \cdot_m b = (a * b) \bmod m$, 这里等式的右边的乘法是普通的整数的乘法.

1.1.4 模m算术

□生活中的模m运算, 时钟系统.



时钟是模12运算的完美例子：

10点后3小时是1点： $10 +_{12} 3 = 1 \text{ (mod } 12)$

每隔12小时，时针回到相同位置

1.1.4 模m算术

□例: 利用模 m 加法和乘法的定义, 计算 $7 +_{11} 9$ 和 $7 \cdot_{11} 9$.

□解:

- 利用模11的加法和乘法定义, 我们可得
- $7 +_{11} 9 = (7 + 9) \bmod 11 = 16 \bmod 11 = 5$.
- $7 \cdot_{11} 9 = (7 \times 9) \bmod 11 = 63 \bmod 11 = 8$.

1.1.4 模m算术

□ 模 m 算术满足以下性质.

- **封闭性:** 如果 a 和 b 属于 Z_m , 则 $a +_m b$ 和 $a \cdot_m b$ 也属于 Z_m .
- **结合律:** 如果 a, b, c 属于 Z_m , 则 $(a +_m b) +_m c = a +_m (b +_m c)$ 和 $(a \cdot_m b) \cdot_m c = a \cdot_m (b \cdot_m c)$.
- **交换律:** 如果 a 和 b 属于 Z_m , 那么 $a +_m b = b +_m a$ 和 $a \cdot_m b = b \cdot_m a$.
- **分配律:** 如果 a, b, c 属于 Z_m , 则 $a \cdot_m (b +_m c) = (a \cdot_m b) +_m (a \cdot_m c)$ 和 $(a +_m b) \cdot_m c = (a \cdot_m c) +_m (b \cdot_m c)$.
- **单位元:** 元素0和1分别是模 m 加法和乘法的单位元. 即如果 a 属于 Z_m , 则 $a +_m 0 = a$ 和 $a \cdot_m 1 = a$.
- **加法逆元:** 如果 $a \neq 0$ 属于 Z_m , 则 $m - a$ 是 a 的模 m 加法逆元, 而0是其自身的加法逆元, 即 $a +_m (m - a) = 0$ 且 $0 +_m 0 = 0$.

□ 以上性质的证明留作自学练习. 注意有加法逆元, 但没有包括类似的乘法逆元, 因为模 m 乘法逆元不一定存在. 例如2的模6乘法逆元不存在.

【基础知识:对于任意数 a , 存在加法逆元(或称相反数, 或称反数)满足其与 a 的和为0】