■ 近代密码涉及到许多数学分支, 如数理统计、信息论、数论、有限域理 论、复杂性理论、甚至于代数、几何等.

■ 数学是近代密码学中不可或缺的工具.

1 数论

1.1 数的 m 进制表示

- 1. 十进制表示
 - 十进制是最方便的一种整数表示法 例如: $1987 = 1 \times 10^3 + 9 \times 10^2 + 8 \times 10 + 7$, $53721 = 5 \times 10^4 + 3 \times 10^3 + 7 \times 10^2 + 2 \times 10 + 1$
 - 实际上, 可以用任何进制表示一个数.

定理 1.1 设 m 是大于 1 的正整数,则每一个正整数 n 可唯 一表示为

$$n = c_k m^k + c_{k-1} m^{k-1} + \dots + c_1 m + c_0$$

其中 $c_j(j = 0, 1, 2, \dots, k)$ 是整数,且 $0 \le c_j < m, c_k \ne 0$. 记作: $n = (c_k c_{k-1} \dots c_1 c_0)_m$

- 2. m 进制表示的具体做法
 - 将一个整数 n 表示为 m 进制时, 主要是确定 $c_0, c_1, \dots, c_{k-1}, c_k$
 - $\lfloor \frac{n}{m} \rfloor$ 表示 n 除以 m 后, 取其整数部分 (也就是比 $\frac{n}{m}$ 小的最大整数), 确定 $c_0, c_1, c_2 \cdots, c_{k-1}, c_k$ 的方法如下:
 - (a) 令 $r_1 = c_0, n_0 = n$, 则有

$$n_1 = \lfloor \frac{n_0}{m} \rfloor = c_k m^{k-1} + c_{k-1} m^{k-2} + \dots + c_1 m + c_0$$

(b) 令 $r_2 = c_1$, 则有

$$n_2 = \lfloor \frac{n_1}{m} \rfloor = c_k m^{k-2} + c_{k-1} m^{k-3} + \dots + c_2 m + c_1$$

(c) $\Leftrightarrow r_3 = c_2, \cdots$

(d) 若
$$n_i > m$$
, 令 $r_{i+1} = c_i$, $i = 0, 1, 2, \cdots$
$$n_{i+1} = \lfloor \frac{n_i}{m} \rfloor = c_k m^{k-i-1} + c_{k-1} m^{k-i-2} + \cdots + c_{i+2} m + c_{i+1}$$

(e) 直到

$$n_{k+1} = \lfloor rac{n_k}{m}
floor = 0, c_k = r_{k+1}$$
即 $n_k < m$ 为止

3. 举例

例如
$$n = 389, m = 5$$

解令
$$n_0 = n = 389$$

则有

$$n_{1} = \lfloor \frac{n_{0}}{5} \rfloor = \lfloor \frac{389}{5} \rfloor = 77, r_{1} = 4 = c_{0}$$

$$n_{2} = \lfloor \frac{n_{1}}{5} \rfloor = \lfloor \frac{77}{5} \rfloor = 15, r_{2} = 2 = c_{1}$$

$$n_{1} = \lfloor \frac{n_{0}}{5} \rfloor = \lfloor \frac{389}{5} \rfloor = 77, r_{3} = 0 = c_{2}$$

$$n_{1} = \lfloor \frac{n_{0}}{5} \rfloor = \lfloor \frac{389}{5} \rfloor = 77, r_{4} = 3 = c_{3}$$

故
$$389 = 3 \times 5^3 + 0 \times 5^2 + 2 \times 5^1 + 4 = (3024)_5$$

例如
$$n = 389, m = 2$$

则有

$$n_{1} = \lfloor \frac{n_{0}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{389}{2} \rfloor = 194, c_{0} = 1$$

$$n_{2} = \lfloor \frac{n_{1}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{194}{2} \rfloor = 97, c_{0} = 0$$

$$n_{3} = \lfloor \frac{n_{2}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{97}{2} \rfloor = 48, c_{0} = 1$$

$$n_{4} = \lfloor \frac{n_{3}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{48}{2} \rfloor = 24, c_{0} = 0$$

$$n_{5} = \lfloor \frac{n_{4}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{24}{2} \rfloor = 12, c_{0} = 0$$

$$n_{6} = \lfloor \frac{n_{5}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{12}{2} \rfloor = 6, c_{0} = 0$$

$$n_{7} = \lfloor \frac{n_{6}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{6}{2} \rfloor = 3, c_{0} = 0$$

$$n_{8} = \lfloor \frac{n_{7}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{3}{2} \rfloor = 1, c_{0} = 1$$

$$n_{9} = \lfloor \frac{n_{8}}{2} \rfloor = \lfloor \frac{1}{2} \rfloor = 0, c_{0} = 1$$

故
$$389 = 2^8 + 2^7 + 2^2 + 1 = (110000101)_2$$

1.2 数的因数分解

定义 1.1 素数 只能被 1 和其自身除尽的正整数称为 素数 $(1,2,3,5,\cdots)$

定义 1.2 合数 不是 1 且非素数的正整数称为 合数 $(4,6,8,9,10,\cdots)$

a 除尽 b 表示 a|b.

以后不特别说明英文字母 a,b,c,\cdots 等都表示正整数.

定义 1.3 公因子 若 a|b, 且 a|c, 则称 a 是 b 和 c 的公因子

定义 1.4 最大公因子 若 a 是 b 和 c 的公因子, 且 b 和 c 的每一个公因子都能除尽 a, 则称 a 是 b 和 c 的最大公因子, 表示为 a=gcd(b,c) 或者 a=(b,c)

定义 1.5 倍数 若 a|c , 则称 c 是 a 的倍数, 若 a|c 且 b|c 则称 c 是 a 和 b 的公倍数

定义 1.6 最小公倍数 若 a 和 b 的公倍数 c 能除尽 a 和 b 的任意公倍数,则称 c 是 a 和 b 的最小公倍数,表示为 $c = lcm\{a,b\}$ 或 c = [a,b]

定理 1.2 若 a = bq + r, 则 $gcd\{a,b\} = \pm gcd\{b,r\}$

定理 1.3 每一对不全为零的整数,必有一个正的最大公因数,

例: 求 gcd{726,393}

解: 辗转相除法

$$gcd\{726, 393\} = gcd\{393, 333\}$$

 $gcd\{393, 333\} = gcd\{333, 60\}$
 $gcd\{60, 33\} = gcd\{33, 27\}$
 $gcd\{33, 27\} = gcd\{27, 6\}$
 $gcd\{27, 6\} = gcd\{6, 3\}$
 $gcd\{6, 3\} = 3$

定理 1.4 若 $d = gcd\{a,b\}$, 则存在整数 p 和 q, 使得 d = pa + qb 若 $gcd\{a,b\} = \pm 1$, 则称 a 和 b 互素. 1 和任意整数互素 若 a 和 b 互素, 则必存在整数 p 和 q, 使得 pa + qb = 1

例: 以 $3 = gcd\{726, 393\}$ 为例. 解:

$$3 = 27 - 4 \times 6$$

$$= 27 - 4 \times (33 - 27)$$

$$= -4 \times 33 + 5 \times 27$$

$$= -4 \times 33 + 5 \times (60 - 33)$$

$$= 5 \times 60 - 9 \times 33$$

$$= 5 \times 60 - 9 \times (333 - 5 \times 60)$$

$$= -9 \times 333 + 50 \times 60$$

$$= -9 \times 333 + 50 \times (393 - 333)$$

$$= 50 \times 393 - 59 \times 333$$

$$= 50 \times 393 - 59 \times (726 - 393)$$

$$= -59 \times 726 + 109 \times 393$$

所以, $3 \equiv -59 \times 726 + 109 \times 393$

1.3 同余类

- 若 m|a-b, 即 a-b=km, 就称 a 和 b 模 m 同余, 记作: $a\equiv b \bmod m$. m 被称为这个同余式的模
- 同余关系和通常意义的相等颇为相似, 但实质不同.
- a 和 b 模 m 同余表示 a 和 b 除以 m 的余数相同, 或 *a b* 是 m 的倍数.

例如 $5 \equiv 2 \mod 3, 8 \equiv 2 \mod 3, 11 \equiv 2 \mod 3$ 即 $a \equiv b \mod m$, 实际上是说明存在一个整数 k, 使得 $a \equiv km + b$

定理 1.5 模 m 的同余关系满足

(1) 自反性, 即 $a \equiv a \mod m$.

- (2) 对称性, 即若 $a \equiv b \mod m$, 则 $b \equiv a \mod m$.
- (3) 传递性, 即若 $a \equiv b \mod m$, $b \equiv c \mod m$, 则 $a \equiv c \mod m$.

定理 1.6 若 $a \equiv b \mod m, c \equiv d \mod m$, 则

- (1) $a \pm c \equiv b \pm d \mod m$
- (2) $ac \equiv bd \mod m$

定理 1.7 若 $ac \equiv bc \mod m$, 且 $c \rightarrow m$ 互素, 则 $a \equiv b \mod m$.

定理 1.8 若 $ac \equiv bc \mod m, d = (c, m), 则 a \equiv b \mod (m/d)$

1.4 线性同余方程

- 线性同余方程为: $ax \equiv b \mod m$
- 若整数 x_1 满足线性同余方程, 即 $ax_1 \equiv b \mod m$, 则模 m 与 x_1 同余的所有整数 $x(x \equiv x_1 \mod m)$ 都满足这个线性同余方程.
- 若 x₂ 是模 m 与 x₁ 的同余整数, 即 x₂ ≡ x₁ mod m, 则 ax₂ ≡ b mod m
 例如: 2x ≡ 3 mod 5, x ≡ 4 mod 5 是这个线性同余式的解.

定理 1.9 同余式

$$ax = b \mod m$$

有解的充要条件是 d|b, 其中 d=(a,m). 令 $m'=\frac{m}{d}$, 若 x_0 是 $ax=b \mod m$ 的一个解, 则其所有解 x 均满足

$$x \equiv x_0 \pmod{m'}$$

推论 1.1 设 (a, m) = 1, 则同余式 $ax \equiv b \pmod{m}$ 恰有唯一解 $x \equiv x_o \pmod{m}$

1.5 联立的同余式和中国剩余定理

定理 1.10 下列两个同余式

$$x \equiv b_1 \mod m_1, x \equiv b_2 \mod m_2$$

有一个共同解的充要条件为

$$b_1 \equiv b_2 \mod d, d = (m_1, m_2)$$

即

$$(m_1, m_2)|(b_1, b_2)$$

对于 n 个<mark>联立同余式</mark>有类似结果

定理 1.11 联立同余式

$$x \equiv b_i \mod m_i, i = 1, 2, \cdots, n$$

有一个共同解的充要条件为

$$(m_i, m_i)|(b_i, b_i), i \neq j, i, j = 1, 2, 3, \dots, n$$

定理 1.12 若 $a \equiv b \mod m_1, a \equiv b \mod m_2, \cdots, a \equiv b \mod m_k,$ 则

$$a \equiv b \mod [m_1, m_2, \cdots, m_k]$$

式中 $[m_1, m_2, \cdots, m_k]$ 表示最小公倍数.

定义 1.7 中国剩余定理 设 m_1, m_2, \cdots, m_k 是两两互素的正整数, $M = m_1 m_2 \cdots m_k$, $M_i = \frac{M}{m_i} (i = 1, 2, \cdots, k)$, 则同余式方程组

$$x \equiv b_i \bmod m_i, i = 1, 2, \cdots, k$$

有唯一解

$$x \equiv b_1 M_1 y_1 + b_2 M_2 y_2 + \dots + b_k M_k y_k (mod M)$$

其中 $M_i y_i \equiv 1 \pmod{m_i}, i = 1, 2, \dots, k$.

证明 1.1 令
$$M=m_1m_2\cdots m_k$$

$$M_j = \frac{M}{m_j} = m_1 m_2 \cdots m_{j-1} m_{j+1} \cdots m_k$$

求 y_j 使得

$$M_i y_i \equiv 1 \mod m_j, j = 1, 2, \cdots, k$$

由于 $(M_j, m_j) = 1$, 故 y_j 存在. 令

$$x = b_1 M_1 y_1 + b_2 M_2 y_2 + \dots + b_k M_k y_k$$

例题求下列方程组的解

$$\begin{cases} x \equiv 1 \mod 2 \\ x \equiv 2 \mod 3 \\ x \equiv 3 \mod 5 \end{cases}$$

由上述方程可以得到

$$b_1 = 1, b_2 = 2, b_3 = 3$$

$$m_1 = 2, m_2 = 3, m_3 = 5$$

所以

$$M = m_1 \cdot m_2 \cdot m_3 = 2 \times 3 \times 5 = 30$$

$$M_1 = \frac{M}{m_1} = \frac{30}{2} = 15$$

$$M_2 = \frac{M}{m_2} = \frac{30}{3} = 10$$

$$M_3 = \frac{M}{m_3} = \frac{30}{5} = 6$$

因而

$$\begin{cases} 15y_1 \equiv 1 \mod 2, y_1 = 1 \\ 10y_2 \equiv 1 \mod 3, y_2 = 1 \\ 6y_3 \equiv 1 \mod 5, y_3 = 1 \end{cases}$$

可得

$$x = b_1 M_1 y_1 + b_2 + M_2 y_2 + b_3 M_3 y_3$$

= 1 \times 15 \times 1 + 2 \times 10 \times 1 + 3 \times 6 \times 1
= 15 + 20 + 18
= 53 \equiv 23 \text{ mod } 30

例题: 求解方程

$$\begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

解: 由题目条件可知

$$m_1 = 3, m_2 = 5, m_3 = 7, b_1 = 0, b_2 = 1, b_3 = 2$$

故有

$$M = m_1 \cdot m_2 \cdot m_3 = 3 \times 5 \times 7 = 105$$

$$M_1 = \frac{M}{m_1} = \frac{105}{3} = 35$$

$$M_2 = \frac{M}{m_2} = \frac{105}{5} = 21$$

$$M_3 = \frac{M}{m_3} = \frac{105}{7} = 15$$

则

$$35y_1 = 1 \pmod{3}, y_1 = 2$$

 $21y_2 = 1 \pmod{5}, y_2 = 1$
 $15y_3 = 1 \pmod{7}, y_3 = 1$

最后得到解

$$x \equiv y_1 M_1 b_1 + y_2 M_2 b_2 + y_3 M_3 b_3 \pmod{M}$$

$$\equiv [2 \times 35 \times 0 + 1 \times 21 \times 1 + 1 \times 15 \times 2] \pmod{105}$$

$$\equiv 51 \pmod{105}$$