



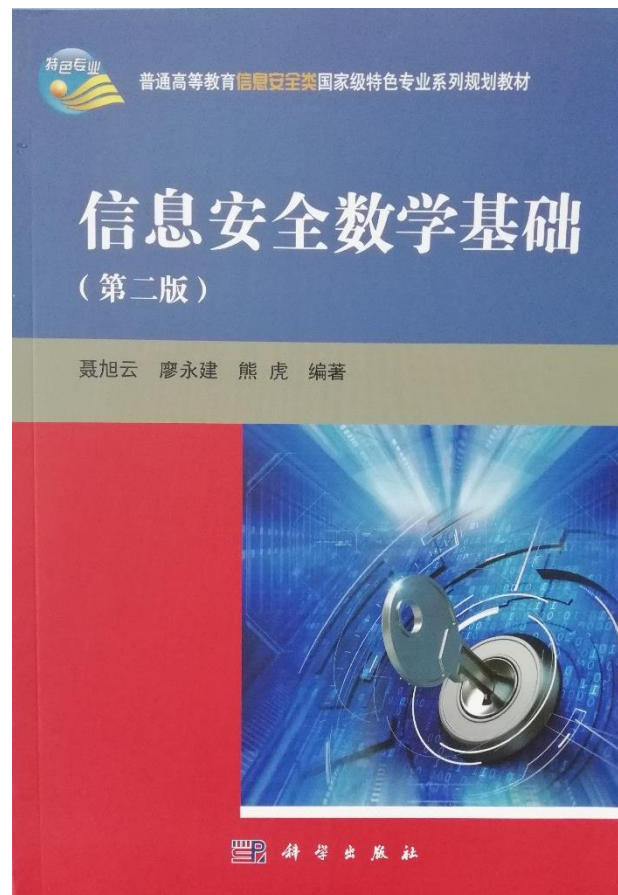
现代密码学

模整数乘法逆元

信息与软件工程学院

参考资料

- 《信息安全数学基础（第二版）》，聂旭云，廖永建，熊虎编著，科学出版社，2019
- 第一章 整除 1.2节
- 第二章 同余 2.2节



1.2 欧几里得算法及其扩展算法

辗转相除法（欧几里得算法）

该算法是用来求解给定整数 a 和 b 的最大公因数

设 a, b 是两个整数， $b \neq 0$ ，依次做带余数除法

$$a = bq_1 + r_1, 0 < r_1 < |b|$$

$$b = r_1q_2 + r_2, 0 < r_2 < r_1$$

$$\vdots$$

$$r_{k-1} = r_kq_{k+1} + r_{k+1}, 0 < r_{k+1} < r_k$$

$$\vdots$$

$$r_{n-2} = r_{n-1}q_n + r_n, 0 < r_n < r_{n-1}$$

$$r_{n-1} = r_nq_{n+1} + r_{n+1}, r_{n+1} = 0$$

经过有限步运算，必然存在 n 使得 $r_{n+1} = 0$ ，这是因为

$$0 \leq r_{n+1} < r_n < \cdots < r_1 < |b|$$

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

定理1.2.1 设 a, b 是两个整数，不妨设 $a > b$ ，则
 $(a, b) = r_n$ ，其中 r_n 是上述辗转相除法中得到的最后
一个**非零余数**。

证明：根据最大公因数的性质（4），有

$$\begin{aligned}(a, b) &= (b, r_1) \\ &= (r_1, r_2) \\ &\quad \vdots \\ &= (r_{n-1}, r_n) \\ &= r_n\end{aligned}$$

A decorative blue horizontal bar with a series of horizontal lines is positioned to the left of the section header.

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

算法 1.2.1 计算两个整数的最大公因子的欧几里得算法。

输入：两个非负整数 a, b ，且 $a \geq b$ ；

输出： a, b 的最大公因子。

1、当 $b \neq 0$ 作

1.1 $r \leftarrow a \bmod b, a \leftarrow b, b \leftarrow r$ ；

2、返回 (a)

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

例1.2.1 计算 $(4864, 3458)$ 。

$$4864 = 1 \times 3458 + 1406, \quad q_1 = 1, r_1 = 1406$$

$$3458 = 2 \times 1406 + 646, \quad q_2 = 2, r_2 = 646$$

$$1406 = 2 \times 646 + 114, \quad q_3 = 2, r_3 = 114$$

$$646 = 5 \times 114 + 76, \quad q_4 = 5, r_4 = 76$$

$$114 = 1 \times 76 + 38, \quad q_5 = 1, r_5 = 38$$

$$76 = 2 \times 38, \quad q_6 = 2$$

所以 $(4864, 3458) = r_5 = 38$ 。

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

注意：当 a, b 中有负整数时，可根据最大公因数的性质（1）可将其中的负整数转变为正整数来求其最大公因数。

例1.2.2 用辗转相除法求 $(-123, 17)$ 。

解： $(-123, 17) = (123, 17)$

做辗转相除法：

$$123 = 7 \times 17 + 4, \quad q_1 = 7, r_1 = 4,$$

$$17 = 4 \times 4 + 1, \quad q_2 = 4, r_2 = 1,$$

$$4 = 4 \times 1, \quad q_3 = 4$$

因此， $(123, 17) = r_2 = 1$

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

定理 1.2.2 对于任意两个整数 a, b ，存在整数 x, y 使得

$$(a, b) = xa + yb。$$

证明：设 Z 是全体整数集合。做一个如下集合：

$$S = \{|xa + yb| | x, y \in Z\}$$

S 中的元素显然大于等于 0。

设 d 为 S 中的最小正整数，则 d 可表示为 a, b 的组合，设

$$d = ua + vb$$

现在我们证明 $d|a$ 且 $d|b$ 。

做带余除法：

$$a = qd + r, 0 \leq r < d$$

于是

$$r = a - qd = a - q(ua + vb) = (1 - qu)a - qvb$$

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

这说明 r 也可表示为 a, b 的组合, 则 $r \in S$ 。由于 d 是 S 中最小正整数, 所以只有 $r = 0$ 。故 $d|a$ 。同理 $d|b$ 。

设 c 是 a, b 的任意公因子, 由 $c|a$ 和 $c|b$ 得 $c|d = ua + vb$ 。故 d 是 a, b 的最大公因子, 证毕。

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

定理1.2.2 对于任意两个整数 a, b ，存在整数 x, y 使得

$$(a, b) = xa + yb$$

证明 根据辗转相除法，有

$$r_1 = a - bq_1, r_2 = b - r_1q_2 = -q_2a + (1 + q_1q_2)b$$

一般地，对于任意的 r_i ，都存在两个整数 x_i, y_i ，使 $r_i = x_ia + y_ib$
可利用如下递推公式得到：

$$\begin{aligned} r_i &= r_{i-2} - q_ir_{i-1} \\ &= (x_{i-2}a + y_{i-2}b) - q_i(x_{i-1}a + y_{i-1}b) \\ &= (x_{i-2} - q_ix_{i-1})a + (y_{i-2} - q_iy_{i-1})b \end{aligned}$$

可见

$$x_i = x_{i-2} - q_ix_{i-1}, y_i = y_{i-2} - q_iy_{i-1}, i = 1, 2, 3, \dots$$

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

由式 (1.2) 可知 $x_{-1} = 1, x_0 = 0,$

$$y_{-1} = 0, y_0 = 1$$

利用这几个初始值及递推关系式 (1.3) , 就可依次计算出

$$(x_1, y_1)(x_2, y_2), \cdots, (x_n, y_n)$$

最后得到

$$(a, b) = r_n = x_n a + y_n b$$

令 $x = x_n, y = y_n$, 定理得证。

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

算法 1.2.2 扩展的欧几里得算法

输入：两个非负整数 a, b ，且 $a \geq b$ ；

输出： $d = (a, b)$ 与满足 $ax + by = d$ 的整数 x 与 y ；

1、若 $b = 0$ ，则 $d \leftarrow a, x \leftarrow 1, y \leftarrow 0$ ，返回 (d, x, y)

2、设 $x_2 \leftarrow 1, x_1 \leftarrow 0, y_2 \leftarrow 0, y_1 \leftarrow 1$ ；

3、当 $b > 0$ 时，作

3.1 $q \leftarrow \lfloor a/b \rfloor, r \leftarrow a - qb, x \leftarrow x_2 - qx_1, y \leftarrow y_2 - qy_1$ ；

3.2 $a \leftarrow b, b \leftarrow r, x_2 \leftarrow x_1, x_1 \leftarrow x, y_2 \leftarrow y_1, y_1 \leftarrow y$ ；

4、 $d \leftarrow a, x \leftarrow x_2, y \leftarrow y_2$ ，返回 (d, x, y) 。

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

例 求整数 x, y 使得, $(17, 26) = 17x + 26y$ 。

$$26 = 17 \times 1 + 9$$

$$17 = 9 \times 1 + 8$$

$$9 = 8 \times 1 + 1$$

$$8 = 1 \times 8$$

$$1 = 9 - 8 \times 1$$

$$= 9 - (17 - 9 \times 1)$$

$$= 9 \times 2 - 17$$

$$= (26 - 17 \times 1) \times 2 - 17$$

$$= 26 \times 2 - 17 \times 3$$

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

例1.2.3 求整数 x, y , 使 $(4864, 3458) = 4864x + 3458y$ 。

解：回顾例1.2.1 中

$$4864 = 1 \times 3458 + 1406, \quad q_1 = 1, r_1 = 1406$$

$$3458 = 2 \times 1406 + 646, \quad q_2 = 2, r_2 = 646$$

$$1406 = 2 \times 646 + 114, \quad q_3 = 2, r_3 = 114$$

$$646 = 5 \times 114 + 76, \quad q_4 = 5, r_4 = 76$$

$$114 = 1 \times 76 + 38, \quad q_5 = 1, r_5 = 38$$

$$76 = 2 \times 38, \quad q_6 = 2$$

$$(4864, 3458) = r_5 = 38$$

根据例1.2.1, 有

A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned to the left of the section header.

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

$$1406 = 4864 - 1 \times 3458$$

$$\begin{aligned} 646 &= 3458 - 2 \times 1406 \\ &= 3458 - 2 \times (4864 - 1 \times 3458) \\ &= 3 \times 3458 - 2 \times 4864 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 114 &= 1406 - 2 \times 646 \\ &= 4864 - 1 \times 3458 - 2 \times (3 \times 3458 - 2 \times 4864) \\ &= 5 \times 4864 - 7 \times 3458 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 76 &= 646 - 5 \times 114 \\ &= 3 \times 3458 - 2 \times 4864 - 5 \times (5 \times 4864 - 7 \times 3458) \\ &= 38 \times 3458 - 27 \times 4864 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 38 &= 114 - 76 \\ &= 5 \times 4864 - 7 \times 3458 - (38 \times 3458 - 27 \times 4864) \\ &= 32 \times 4864 - 45 \times 3458 \end{aligned}$$

A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned to the left of the section header.

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

即：

$$\begin{aligned} 38 &= 114 - 76 \\ &= 114 - (646 - 5 \times 114) \\ &= -646 + 6 \times (1406 - 2 \times 646) \\ &= 6 \times 1406 - 13 \times (3458 - 2 \times 1406) \\ &= -13 \times 3458 + 32 \times (4864 - 3458) \\ &= 32 \times 4864 - 45 \times 3458 \end{aligned}$$

因此整数 $x = 32, y = -45$ 满足 $(4864, 3458) = 4864x + 3458y$ 。

1.2 欧几里得算法及其扩展算法

定理1.2.3 设 a, b 是两个不全为0的整数，则 $(a, b) = 1$ 当且仅当存在整数 u, v 使得

$$ua + vb = 1$$

证明 必要性是定理 1.2.1 的特例。下证充分性。

如果存在整数 u, v ，使得 $ua + vb = 1$

则根据整除的性质有 $(a, b) | ua + vb$ ，即有 $(a, b) | 1$ ，因此有 $(a, b) = 1$ 。

2.2 同余类与剩余系

定理2.2.7 设 m 是正整数, $r \in \mathbf{Z}_m$, 若 $(r, m) = 1$, 则存在整数 $s \in \mathbf{Z}_m$, 使得

$$rs \equiv 1(\text{mod } m)$$

整数 s 也称为 r 模整数 m 下的乘法逆元。

证明: 因为 $(r, m) = 1$, 根据定理1.2.3存在整数 s_1, t_1 , 使得

$$s_1 r + t_1 m = 1$$

因此有 $s_1 r \equiv 1(\text{mod } m)$ 。取 s 为 s_1 模去 m 后的最小正整数, 即可得证。

2.2 同余类与剩余系

例2.2.4 求 $15 \pmod{26}$ 的乘法逆元。

解：15与26互素，存在乘法逆元。做辗转相除法，可得

$$26 = 1 \times 15 + 11$$

$$15 = 1 \times 11 + 4$$

$$11 = 2 \times 4 + 3$$

$$4 = 1 \times 3 + 1$$

因此有

$$\begin{aligned} 1 &= 4 - 3 = 4 - (11 - 2 \times 4) \\ &= 3 \times 4 - 11 = 3 \times (15 - 11) - 11 \\ &= 3 \times 15 - 4 \times 11 = 3 \times 15 - 4 \times (26 - 15) \\ &= 7 \times 15 - 4 \times 26 \end{aligned}$$

所以 $15 \pmod{26}$ 的乘法逆元为7。

2.2 同余类与剩余系

例2.2.5 求 $11 \pmod{26}$ 的乘法逆元。

解：11与26互素，存在乘法逆元。做辗转相除法

$$26 = 2 \times 11 + 4$$

$$11 = 2 \times 4 + 3$$

$$4 = 1 \times 3 + 1$$

因此有

$$\begin{aligned} 1 &= 4 - 3 \\ &= 4 - (11 - 2 \times 4) \\ &= 3 \times 4 - 11 \\ &= 3 \times (26 - 2 \times 11) - 11 \\ &= 3 \times 26 - 7 \times 11 \end{aligned}$$

又因为 $-7 \equiv 19 \pmod{26}$ ，所以 $11 \pmod{26}$ 的乘法逆元为19。



感谢聆听!

xynie@uestc.edu.cn
