

信息安全数学基础

整数理论(数论讲义第一章)

同济大学
杨礼珍

作业

- 阅读《数论讲义》上册第一章的1-6、8-9节。
- 阅读《密码学原理与实践》第5章中的欧几里得算法和扩展欧几里得算法的介绍。
- 作业：
 - 数论讲义第一章习题1、2、3、5、8、18、24、34。
 - k2.1：用欧几里得算法计算 $\gcd(1245, 233)$, $\gcd(189, 211)$
 - k2.2：用扩展欧几里得算法计算 $782^{-1} \bmod 1895$

符号

- \mathbb{Z} : 整数集合
- \mathbb{Z}^+ : 正整数集合

§1 整数性

- 定义： $\forall a, b \in \mathbb{Z}$, 其中 $b \neq 0$, 如果 $\exists q \in \mathbb{Z}$ 满足

$$a = bq \quad (1)$$

就说 b 整除 a , 记作 $b|a$, 此时把 b 叫做 a 的**因数** (或**因子**), 把 a 叫做 b 的**倍数**。如果(1)中的整数 q 不存在, 则说 b 不整除 a , 记作 $b \nmid a$ 。

■ 由整除的定义，容易证明以下性质.

1. 传递性：如果 $c|b, b|a$, 则 $c|a$.
2. 如果 $b|a$, 则 $cb|ca$.
3. 如果 $c|a, c|b$, 则对 $\forall m, n \in \mathbb{Z}$, 有 $c|ma+nb$
4. 如果 $b|a$ 且 $a \neq 0$, 则 $|b| \leq |a|$.
5. 如果 $cb|ca$, $c \neq 0$, 则 $b|a$.
6. 如果 $b|a$, $a \neq 0$, 则 $a/b|a$.

- 由性质2、5得到：如果 $c \neq 0$ ，则 $b|a$ 当且仅当 $cb|ca$.
- 由性质3可得到： $c|a+b, c|a$ ，则 $c|b$ （性质7）.
- 整除的基本性质的应用：
 - 后面的证明中反复应用到，需熟练应用。
 - 例：
 - 习题3. 证明：若 $m-p|(mn+qp)$ ，则 $m-p|(mq+np)$.（提示：应用性质3）
 - 习题4. 若 $p|(10a-b)$ 和 $p|(10c-d)$ ，则 $p|(ad-bc)$.（提示：应用性质3）
 - 习题7. 证明：若方程 $x^n+a_1x^{n-1}+\dots+a_n=0$ ($n>0$, a_i 是整数, $i=1,\dots,n$)有有理数解，则此解必为整数.（提示：设 $x=u/v$, $u、v$ 互素。应用性质7证明 $v|u$ ）
 - 习题14. 证明：对于同样的整数 x 和 y ， $17|2x+3y$ 的充分必要条件是 $17|9x+57$ （提示：应用性质3）

- **定理1 (带余除法)** 设 $a, b \in \mathbb{Z}$, 其中 $b > 0$, 则**唯一**
 $\exists q, r \in \mathbb{Z}$, 满足下式

$$a = bq + r, 0 \leq r < b \quad (2)$$

证明: (1)**存在性:** 作整数序列

$$\dots, -3b, -2b, -b, 0, b, 2b, 3b, \dots$$

则 a 必在上述序列的某两项之间, 即 $\exists q \in \mathbb{Z}$ 使得 $qb \leq a < (q+1)b$ 成立. 令 $a - qb = r$, 则(2)成立。

(2)**唯一性:** 设 q_1, r_1 是满足(2)的另一对整数。

因为 $bq_1 + r_1 = bq + r$,

于是 $b(q - q_1) = r_1 - r$,

故 $b|q - q_1| = |r_1 - r|$ 。

因为 $0 \leq r_1, r < b$, 所以 $|r_1 - r| < b$, 必有 $q - q_1 = 0$

(否则 $b|q - q_1| \geq b$, 导出矛盾!)

$$\blacksquare a=bq+r, 0 \leq r < b \quad (2)$$

定义：把(2)中的 q 叫做 a 被 b 除得到的**不完全商**， r 叫做 a 被 b 除所得到的**余数**（或非负最小剩余），记作 **$a \bmod b=r$** （《数论讲义》中记为 **$\langle a \rangle_b=r$** ）

定理1的应用:

- 在证明中, 对正整数 k , 对任意整数 n 可设 $n=km+r$, $0 \leq r < k$, 这对证明可能是便利的。
- 例:
 - 习题1: 证明 $6|n(n+1)(2n+1)$, 其中 n 是任何整数。
(提示: 设 $n=6q+r$, $r=0,1,2,3,4,5$)
 - 习题2: 证明: 任意 n 个连续整数中($n \geq 1$), 有一个且只有一个数被 n 除尽. (提示: 设第一个数是 $m=nq+r$, $0 \leq r < n$)
 - 习题15. (提示: 设 $m=5u+r$, 则 $1 \leq r \leq 4$)

定理2 对 $a_1, a_2, b \in \mathbb{Z}$, 其中 $b > 0$, 有

$$(a_1 + a_2) \bmod b = (a_1 \bmod b + a_2 \bmod b) \bmod b \quad (3)$$

$$(a_1 - a_2) \bmod b = (a_1 \bmod b - a_2 \bmod b) \bmod b \quad (4)$$

$$(a_1 a_2) \bmod b = (a_1 \bmod b \cdot a_2 \bmod b) \bmod b \quad (5)$$

证明: 设 $a_1 = bq_1 + a_1 \bmod b$, $a_2 = bq_2 + a_2 \bmod b$,

$a_1 \bmod b + a_2 \bmod b = bq_3 + (a_1 \bmod b + a_2 \bmod b) \bmod b$. 故

$$a_1 + a_2 = b(q_1 + q_2) + a_1 \bmod b + a_2 \bmod b$$

$$= b(q_1 + q_2 + q_3) + (a_1 \bmod b + a_2 \bmod b) \bmod b$$

由定理1, 即得到(3)式。类似地可证 (4) 和 (5) .

定理2的应用:

- 用于提高计算速度。

- 例:

- 计算: $(3 \times 100 + 69) \bmod 5$

- 解答: 因为 $100 \bmod 5 = 0$, $69 \bmod 5 = 4$ 。因此
 $(3 \times 100 + 69) \bmod 5 = (3 \times 0 + 4) \bmod 5 = 4$

§2 最大公因式与辗转相除法(或欧几里得算法)

- 定义：设 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$ 且不全为0. 若 $d \mid a_1, d \mid a_2, \dots, d \mid a_n$, 那么 d 就叫做 a_1, a_2, \dots, a_n 的一个**公因数(或公因子)**, 它们的公因数中最大的一个叫做**最大公因数**, 记作 **$\gcd(a_1, a_2, \dots, a_n)$** , 或 **$(a_1, a_2, \dots, a_n)$** 。若 $(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ 则称 a_1, a_2, \dots, a_n **互素**。
- **性质***: $(a/(a,b), b/(a,b)) = 1$. (由定义可证明)
- **由性质*可设** $a = ku, b = kv$, 其中 $k = (a,b), (u,v) = 1$

■ 应用例子:

- 练习21. 证明: 若 $a>0, b>0, a' >0, b' >0$,
 $(a,b)=d, (a', b')=d'$, 则
 $(aa', ab', ba', bb')=dd'$. (提示: 设
 $a=du, b=dv, (u,v)=1; a'=d' u', b'=d' v',$
 $(u', v')=1$)

- **定理1** 设 $a, b, c \in \mathbb{Z}$ 且不全为0, 且 $a = bq + c$, $q \in \mathbb{Z}$, 则 $(a, b) = (b, c)$ 。

证明: 因为 $(a, b) | a$, $(a, b) | b$, 所以有 $(a, b) | c$, 因而 $(a, b) \leq (b, c)$ 。同法可证 $(b, c) \leq (a, b)$ 。于是得到 $(a, b) = (b, c)$ 。

- **辗转相除法（或欧几里得算法）、扩展欧几里得算法:** 见《密码学原理与实践》第五章. 课件见《公钥密码学数学基础》
- 欧几里德算法是多项式时间算法, 可见练习38.

■ 欧几里德算法和扩展欧几里德算法的应用：

- 计算 $\gcd(a,b)$ 、 $a^{-1} \bmod n$
- 证明两整数互素、两整数的最大公约数。例：
 - 习题：5、6、24、35、37
 - 本章第6节的引理和定理2的证明（课本对定理2的证明没有应用欧几里德算法）

例. §6 引理：设 $a>0$, $b>0$, $s>1$, 则 $(s^a-1, s^b-1) = s^{(a,b)}-1$.

证明：自行看P14的证明。

例. §6 定理2: 把 $F_n = 2^{2^n} + 1$, $n \geq 0$, 叫做费马数。
任给两个费马数 F_m, F_n , $m \neq n$, 则

$$(F_m, F_n) = 1.$$

证明: 不失一般性, 可设 $m > n \geq 0$, $m = n + k$,
 $k > 0$. 如果令 $x = 2^{2^n}$, 我们有

$$\begin{aligned} (F_{n+k} - 2) / F_n &= (2^{2^{n+k}} - 1) / (2^{2^n} + 1) \\ &= (x^{2^k} + 1) / (x + 1) = x^{2^k - 1} - x^{2^k - 2} + \dots - 1, \end{aligned}$$

$$\text{故 } F_{n+k} = (x^{2^k - 1} - x^{2^k - 2} + \dots - 1)F_n + 2,$$

$$\text{则 } (F_{n+k}, F_n) = (F_n, 2) = 1.$$

由欧几里德算法立即得到：

定理3： 若任给两不全为0的整数 a, b ，则 $\exists m, n \in \mathbb{Z}$ 使得
$$\gcd(a, b) = ma + nb.$$

另一非构造性证明（用带余除法证明）： 设

$I = \{sa + tb \mid s, t \in \mathbb{Z}\}$. 则 $I \neq \{0\}$ ，令 d 为 I 中最小正整数，作为 I 的成员，有整数 m 和 n 使得 $d = ma + nb$.

以下证明对任意 $c = sa + tb$ 有 $d \mid c$. 由带余除法， $c = qd + r$ ，其中 $0 \leq r < d$. 如果 $r \neq 0$ ，则 $r = c - qd \in I$ ，与 d 是最小正整数相矛盾。因此 $d \mid c$.

特别地 $d \mid a$ ， $d \mid b$ ，则 $d \mid (a, b)$.

另一方面 $(a, b) \mid b$ ， $(a, b) \mid a$ ，因此 $(a, b) \mid ma + nb = d$.

综上所述， $(a, b) = d$.

- 由定理3的带余除法证明可得： $I=\{sa+tb|s,t\in\mathbb{Z}\}=(d)$, $d=(a,b)$, (d) 指 d 的一切倍数的集合。
- 以上结论的应用：
 - 练习18. 证明：若 a,b 是任意两个不全为0的整数， m 为任一正整数，则 $(am,bm)=(a,b)m$.
 - §8定理1：

§8 定理1： 二元一次不定方程是指

$$a_1x+a_2y=n \quad (1)$$

其中 $a_1,a_2,n \in \mathbb{Z}$, $a_1,a_2 \neq 0$.

方程(1)有整数解 x,y 的充分必要条件是 $(a_1,a_2)|n$.

由定理3得到以下2个推论：

推论1： a 和 b 的公因数是 (a,b) 的因数.

定理4： 若 $a|bc$, $\gcd(a,b)=1$, 则 $a|c$.

证明：

- (1) 若 $c \neq 0$, 由 $\gcd(a,b)=1$ 知 $\exists m,n \in \mathbb{Z}$ 使得 $ma+nb=1$, 故 $mac+nbc=c$, 由 $a|bc$, 知 $a|c$.
- (2) 若 $c=0$, 结论显然成立。

■ 定理4的应用：

- 习题8.
- 习题16. 提示：应用定理4及 $(a/(a,b), b/(a,b))=1$

■ 推论1的应用：

- 习题11. 给定 x 和 y ，若 $m=ax+by, n=cx+dy$ ，这里 $ad-bc=\pm 1$ ，证明 $(m,n)=(x,y)$.
- 习题19. 证明 $(a_1, a_2, \dots, a_n) = ((a_1, \dots, a_s), (a_{s+1}, \dots, a_n))$.
- 下面的定理5

■ **定理5**: 设 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}^+$ ($n > 2$), 且
 $(a_1, a_2) = d_2, (d_2, a_3) = d_3, \dots, (d_{n-1}, a_n) = d_n$, 则
 $(a_1, a_2, \dots, a_n) = d_n$

证明: (数学归纳法) $n=3$ 时, 由 $(a_1, a_2) = d_2$ 可得 $d_2 | a_1, d_2 | a_2$ 。
由 $(d_2, a_3) = d_3$ 可得 $d_3 | d_2$ 。根据整数的传递性有 $d_3 | a_1, d_3 | a_2$ 。
由 $(d_2, a_3) = d_3$ 还可得 $d_3 | a_3$ 。综上所得 d_3 是 a_1, a_2, a_3 的因子,
那么 $d_3 \leq (a_1, a_2, a_3)$ 。

另一方面, 设 $(a_1, a_2, a_3) = d$ 。则 d 是 a_1, a_2 的因数, 又 $(a_1, a_2) = d_2$, 由推论1可得 $d | d_2$ 。

由 d 的定义有 d 是 a_3 的因数, 所以 d 是 d_2, a_3 的因数。又 $(d_2, a_3) = d_3$, 根据推论1同理可得 $d | d_3$ 。故 $d \leq d_3$ 。

于是得到 $(a_1, a_2, a_3) = d_3$ 。

假设 $n \geq 3$ 时结论成立。用同样的方法可以证明 $n+1$ 时也成立
(略)。

定理5的课本证明： 由 $d_n|a_n$, $d_n|d_{n-1}$, $d_{n-1}|a_{n-1}$, $d_{n-1}|d_{n-2}$, 可得 $d_n|a_{n-1}$, $d_n|d_{n-2}$.

由此类推, 最后得到

$$d_n|a_n, d_n|a_{n-1}, \dots, d_n|a_1,$$

因此有 $d_n \leq (a_1, a_2, \dots, a_n)$.

另一方面, 设 $(a_1, a_2, \dots, a_n) = d$, 由推论1可得

$$d|d_2, d|d_3, \dots, d|d_n,$$

故 $d \leq d_n$. 于是得到 $(a_1, a_2, \dots, a_n) = d_n$

■ 由定理5可推出

定理6：设 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}^+$ ($n > 2$), 则 $\exists x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{Z}$ 满足

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) = a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_n$$

§3 最小公倍数

- **定义**：设 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$ ，若 m 是这 n 个整数中的每一个数的**倍数**，则 m 称为这 n 个整数的一个**公倍数**。在 a_1, a_2, \dots, a_n 的一切公倍数中最小的正整数叫做**最小公倍数**，记作 $[a_1, a_2, \dots, a_n]$ （或者 $\text{lcm}(a_1, a_2, \dots, a_n)$ ）
- 1. **最小公倍数存在**： $|a_1||a_2|\dots|a_n|$ 是 a_1, a_2, \dots, a_n 的一个公倍数，说明 a_1, a_2, \dots, a_n 的公倍数集合不为空，根据非空自然数集合存在最小数的公理知道最小公倍数存在。
- 2. 显然 $[a_1, a_2, \dots, a_n] = [|a_1|, |a_2|, \dots, |a_n|]$ ，因此下面只限于讨论正整数的最小公倍数。

定理1：设 $a, b \in \mathbb{Z}^+$ ，则

1. a, b 的所有公倍数就是 $[a, b]$ 的所有倍数。
2. $[a, b] = ab / (a, b)$

证明：设 m 是 a, b 的任一公倍数， $m = ak = bk'$ ，令
 $a = a_1(a, b), b = b_1(a, b)$ ，代入 $ak = bk'$ 得 $a_1k = b_1k'$ ，因为 $(a_1, b_1) = 1$ ，故 $b_1 | k$ 。因而存在整数 t 满足等式 $k = b_1t$ 。
因此

$$m = ak = ab_1t = t \times ab / (a, b) \quad (1)$$

反之，当 t 为任一整数时， $t \times ab / (a, b)$ 为 a, b 的一个公倍数，
故(1)可以表示 a, b 的一切公倍数。令 $t = 1$ ，即得到最小的正数，故 $[a, b] = ab / (a, b)$ ，这便证明了定理1中的2。又由(1)式定理中的1也得证。

定理2: 设 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}^+$ ($n > 2$), 且

$$[a_1, a_2] = m_2, [m_2, a_3] = m_3, \dots, [m_{n-1}, a_n] = m_n, \quad (2)$$

则

$$[a_1, a_2, \dots, a_n] = m_n \quad (3)$$

证明: 由(2)知 $m_i \mid m_{i+1}$, $i=2, 3, \dots, n-1$, 且 $a_1 \mid m_2$,
 $a_i \mid m_i$, $i=2, \dots, n$, 故 m_n 是 a_1, a_2, \dots, a_n 的一公倍数。

又设 m 是 a_1, a_2, \dots, a_n 的任一公倍数, 则 $a_1 \mid m$, $a_2 \mid m$, 故由定理1知 $m_2 \mid m$, 又 $a_3 \mid m$, 同理可得 $m_3 \mid m$. 依此类推, 最后得 $m_n \mid m$, 因此 $m_n \leq |m|$, 故(3)成立。

■ 本节相关应用：

□ 习题20. 证明 $[b_1, \dots, b_n] = [[b_1, \dots, b_s], [b_{s+1}, \dots, b_n]]$.

§4 素数、整数的惟一分解定理

■ **定义**：一个大于1的整数，如果它的正因子只有1和它本身，就叫做**素数**，否则就叫做**合数**。

引理1：设 a 是任一大于1的整数，则 a 的除1以外的最小正因数 q 是素数，并且当 a 是合数时，

证明：假定 q 不是素数，由定义， $q \leq \sqrt{a}$ ， q 除1和它本身以外还有一正因数 q_1 ，因而 $1 < q_1 < q$ ，但 $q|a$ ，所以有 $q_1|a$ ，这与 q 是最小正因数矛盾，故 q 是素数。

当 a 是合数时， $a = a_1 q$ ，且 $q \leq a_1$ ，故 $q \leq \sqrt{a}$

引理2：若 p 是素数， a 是整数，则有 $p|a$ 或 $(p,a)=1$ 。

证明：因为 $(p,a)|p$ ，故 $(p,a)=1$ 或 $(p,a)=p$ ，后者即 $p|a$ 。

引理3：若 p 是素数， $p|ab$ ，则 $p|a$ 或 $p|b$ 。

证明：若 $p \nmid a$ ，则由引理2， $(p,a)=1$ ，再由§2的定理4知 $p|b$ 。

定理（整数的唯一分解定理）：任一大于1的整数能表成素数的乘积，即对于任一整数 $a>1$ ，有

$$a=p_1p_2\cdots p_n, \quad p_1 \leq p_2 \leq \cdots \leq p_n \quad (1)$$

其中 p_1, p_2, \dots, p_n 是素数，并且若

$$a=q_1q_2\cdots q_m, \quad q_1 \leq q_2 \leq \cdots \leq q_m \quad (2)$$

其中 q_1, q_2, \dots, q_m 是素数，则 $m=n, p_i=q_i (i=1, 2, \dots, n)$.

证明：（1）存在性：用数学归纳法证明(1)式成立。当 $a=2$ 时(1)式显然成立。假定对于一切小于 a 的正整数(1)式都成立。此时，若 a 是素数，则(1)式对 a 成立；若 a 是合数，则 $\exists b, c \in \mathbb{Z}^+$ 有 $a=bc$,

$$1 < b \leq c < a,$$

由归纳假设， b, c 分别能表示成素数的乘积，故 a 能表成素数的乘积，即(1)式成立。

定理（整数的唯一分解定理）：任一大于1的整数能表成素数的乘积，即对于任一整数 $a>1$ ，有

$$a=p_1p_2\cdots p_n, \quad p_1 \leq p_2 \leq \cdots \leq p_n \quad (1)$$

其中 p_1, p_2, \dots, p_n 是素数，并且若

$$a=q_1q_2\cdots q_m, \quad q_1 \leq q_2 \leq \cdots \leq q_m \quad (2)$$

其中 q_1, q_2, \dots, q_m 是素数，则 $m=n, p_i=q_i (i=1, 2, \dots, n)$.

证明： (2) 唯一性：若对 a 同时有(1)(2)式成立，则

$$p_1p_2\cdots p_n = q_1q_2\cdots q_m, \quad (3)$$

由引理3知有 p_k, q_j 使得 $p_1|q_j, q_1|p_k$ ，但 p_k, q_j 都是素数，所以 $p_1=q_j, q_1=p_k$ 。又 $p_k \geq p_1, q_j \geq q_1$ ，故同时有 $q_1 \geq p_1, p_1 \geq q_1$ ，因而 $p_1=q_1$ ，由(3)式得到 $p_2\cdots p_n = q_2\cdots q_m$ 。同理可得 $p_2=q_2, p_3=q_3$ ，依此类推，最后得 $m=n, p_n=q_n$ 。

- 算数基本定理说明, $\forall a \in \mathbb{Z}, a > 1$ 能够唯一地写成

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}, \alpha_i > 0 \quad (i=1, \dots, k), \quad (8)$$

其中 $p_1 < p_k (i < j)$ 是素数。(8)式称为 a 的标准分解式。

- 标准分解式的应用: 设 $a, b > 0$, 且

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}, \alpha_i \geq 0 \quad (i=1, \dots, k),$$

$$b = p_1^{\beta_1} \dots p_k^{\beta_k}, \beta_i \geq 0 \quad (i=1, \dots, k),$$

则

$$(a, b) = p_1^{\gamma_1} \dots p_k^{\gamma_k}, \gamma_i = \min(\alpha_i, \beta_i) \quad (i=1, \dots, k)$$

$$[a, b] = p_1^{\delta_1} \dots p_k^{\delta_k}, \delta_i = \max(\alpha_i, \beta_i) \quad (i=1, \dots, k)$$

标准分解式的应用例子

- 给出 $[a,b]=ab/(a,b)$ 的另一证明.
- 习题25：证明：若 $m>0$, $n>0$, $(m,n)=1$, 方程 $x^m=y^n$ 的全部解可以由 $x=t^n$, $y=t^m$ 给出, 其中 t 取任意整数。
- 习题9、10、12、13、17、29

素数定义改变后，惟一分解定理未必成立。

■ 例：在自然数的子集

$$S=\{3k+1|k=0,1,2,\dots\}$$

中，如果定义其“素数”是恰有两个因子在S中
例如4,7,10,13,19,22,25,31,...都是S中的“素数”
那么S中的数100就有两种分解形式：

$$100=4\times 25=10\times 10$$

■ 其它例子：习题28

§5 厄拉多塞筛法

■ 厄拉多塞筛法：

- 古希腊数学家厄拉多塞提出的造出不超过N的素数表的方法。
- 先列出不超过N的全部素数，设为 $2=p_1 < p_2 < \dots < p_k \leq \sqrt{N}$ ，然后依此排列 $2, 3, \dots, \sqrt{N}$ ，然后留下 $p_1=2$ ，而把 $p_1=2$ 的倍数删掉，再留下 p_2 ，而把 p_2 的倍数删掉， \dots ，留下 p_k ，而把 p_k 的倍数删掉

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

定理1 (Euclid第二定理)：素数的个数是无穷的.

证明1：反证法。如果素数的个数是有限的，那么设

$p_1=2, p_2=3 \cdots p_k$ 是全体素数。再设

$P=p_1 p_2 \cdots p_k + 1$, q 是 P 的素因数,

则有 $q \neq p_j (j=1, \cdots, k)$. 因为 $(P, p_j)=1$, 则 $(q, p_j)=1$. 于是与 p_1, p_2, \cdots, p_k 是全体素数矛盾。

证明2：我们在§2证明了§6的定理2：两个不同的费马数 $F_n=2^{2^n}+1$ 、 $F_m=2^{2^m}+1$ 互素。那么每个费马数的素因子互素，且有无穷个费马数，因此存在无穷多个素数。

■ **定理2**: 存在无穷个形如 $4n-1$ 的素数

证明: 类似定理1的证明1。反证法。假设这样的素数是有限的, 设 p 是它们中的最大值。构造整数

$$N=2^2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot p-1, \quad (3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot p \text{ 表示所有 } \leq p \text{ 的奇素数乘积})$$

- 1) N 与所有 $\leq p$ 的素数互素, 所以它的素因数 $> p$ 。
- 2) N 是 $4n-1$ 形的。
- 3) N 的素因数不是 $4n+1$ 形的就是 $4n-1$ 形的 (因为其它形的整数 $4n$ 形和 $4n+2$ 形都不是素数)。如果 N 的素因数不包含 $4n-1$ 形的, 那么全部是 $4n+1$ 形的, 但任意两个 $4n+1$ 形的整数的乘积仍然是 $4n+1$ 形的, 与 N 为 $4n-1$ 形矛盾! 因此 N 必然包含一个 $4n-1$ 形的素因数。

使用Euclid第二定理的证明方法，可以证明以下练习，
这里留给同学们思考。

例1(练习34): 证明若 p_n 表示第 n 个素数，则 $p_n < 2^{2^n}$.
(2^n 表示 2^n)

提示: 用归纳法。由Euclid定理的证明可知
 $p_{n+1} \leq p_1 p_2 \dots p_n + 1$.

例2: 证明存在无穷个形如 $3n-1$ 的素数

提示: 类似于定理2的证明构造 $3n-1$ 形的 N .

- 一般地，设 $k > 0, l > 0$ 那么形如 $kn+l$ 的素数有无穷个（狄利克雷定理）。
- 很难找到表示素数的一般公式。如以下定理给出了其中一个否定答案。

定理3： 对于任意给定的整数 x_0 ，不存在整系数多项式

$$f(x)=a_nx^n+a_{n-1}x^{n-1}+...+a_1x+a_0(a_n\neq 0, n>0),$$

使得对 \forall 整数 $x\geq x_0$ ， $f(x)$ 都表示素数。

证明： 设 $f(x_0)=p$ 是一个素数，对于整数 y ，有

$$f(x_0+py)-f(x_0)=pM(\text{代入}f\text{的表达式展开可得}),$$

$$\text{即 } f(x_0+py)=p(M+1),$$

当 y 充分大时， $|f(x_0+py)|$ 趋向于无穷大。因此对于充分大的 y ， $|M+1|>1$ ，这时 $f(x_0+py)$ 不是素数。

§8 一次不定方程

■ 二元一次不定方程是指

$$a_1x + a_2y = n \quad (1)$$

其中 $a_1, a_2, n \in \mathbb{Z}$, $a_1, a_2 \neq 0$.

定理1：方程(1)有整数解 x, y 的充分必要条件是 $(a_1, a_2) | n$.

证明：由 $I = \{sa + tb \mid s, t \in \mathbb{Z}\} = (d)$ 易证， $d = (a, b)$ ， (d) 指 d 的一切倍数的集合。

$$a_1x+a_2y=n \quad (1)$$

其中 $a_1, a_2, n \in \mathbb{Z}$, $a_1, a_2 \neq 0$.

定理2: 设 $(a_1, a_2)=1$, 则(1)的全部解可表为

$$x=x_0+a_2t, y=y_0-a_1t, \quad (3)$$

其中 x_0, y_0 为(1)的一组解, t 为任意整数。

证明: **必要性:** 设 t 为任意整数, 把(3)代入(1)得

$$a_1(x_0+a_2t)+a_2(y_0-a_1t)=a_1x_0+a_2y_0=n,$$

故 t 为任意整数时, (3)均为(1)的解.

充分性: 设 x_1, y_1 为(1)的任意一组解, 由

$$a_1x_1+a_2y_1=n, \quad a_1x_0+a_2y_0=n$$

可得 $a_1(x_1-x_0)+a_2(y_1-y_0)=0$,

因 $(a_1, a_2)=1$, 所以 $a_2|x_1-x_0$, 可设 $x_1-x_0=a_2t$, 即 $x_1=x_0+a_2t$,
故得 $y_1=y_0-a_1t$.

§8 一次不定方程

■ **定理3** 设 $s \geq 2$, s 元一次不定方程

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_sx_s = n, \quad a_1, \dots, a_s \neq 0 \quad (4)$$

有整数解 x_1, \dots, x_s 的充分必要条件是

$$(a_1, \dots, a_s) | n. \quad (5)$$

证明： **必要性：** 如果(4)有解，显然(5)成立.

充分性： 如果(5)成立. 设 $(a_1, \dots, a_s) = d$, 由§2定理5知存在整数 t_1, \dots, t_s 有

$$a_1t_1 + \dots + a_st_s = d \quad (6)$$

令 $x_1 = t_1 \cdot n/d, \dots, x_s = t_s \cdot n/d$, 由(6)知道是(4)的解.

注记

- 本节定理1等价于第二章§4的定理3:

设 $(a,m)=d$, $m>0$, 同余方程 $ax\equiv b(\text{mod } m)$ 有解的充分必要条件是 $d|b$.

- 本节定理3等价于第二章§4的定理5:

设 $k\geq 1$, 同余式 $a_1x_1+\dots+a_kx_k+b\equiv 0(\text{mod } m)$ 有解的充分必要条件是 $(a_1,\dots,a_k,m)|b$.

- 本节定理2给出了 $(a_1,a_2)=1$ 时全体整数解。对一般情形, 即 $(a_1,a_2)=d$ 时, 第二章§4的定理4的证明过程给出了所有整数解。

§9 抽屉原理

- **抽屉原理（又名鸽舍原理）**：把 $n+1$ （或更多）个物体装入 n 个盒子里，那么一定有某个盒子至少装有2个物体。

证明：（反证法）如果每个盒子至多装有1个物体，那么盒子数量至多有 n 个，与有 $n+1$ （或更多）个相矛盾. 证毕.

抽屉原理在数论和组合论中有着许多应用，下面给出几个例子。

■ 例1 (定理1) : 设 $1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_{n+1} \leq 2n$, 则有 $1 \leq i < j \leq n+1$, 使得 $a_i = a_j$.

证明: 写 $a_i = 2^{\lambda_i} b_i$, $\lambda_i \geq 0$, $2 \nmid b_i (i=1, \dots, n+1)$, 其中 $b_i < 2n$.

因为 $1, 2, \dots, 2n$ 中恰有 n 个不同的奇数, 由抽屉原理, 在 b_1, \dots, b_{n+1} 中至少有2个相同, 设 $b_i = b_j$, $1 \leq i < j \leq n+1$, 故 $a_i | a_j$.

抽屉原理的应用：

- 例2 (练习26)：对于平面上任给的5个整点（即点的坐标都是整数的点） $A_i=(x_i, y_i) (i=1, 2, \dots, 5)$ ，必有其中两点的连线的中点也是整点。

提示：5个整点的x的坐标至少有3个奇偶一致，这3个x坐标奇偶一致的整点中又至少有一对奇偶一致。

- 例3(练习41)：若 $k > [(n+1)/2]$ （[]为取整符号），则在k个整数 $1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_k \leq n$ 中存在 $a_i, a_j (1 \leq i < j \leq k)$ 满足 $a_i + a_1 = a_j$ 。

提示：考虑 $2k$ 个整数 $a_1, a_2, \dots, a_k, a_1 + a_1, a_2 + a_1, \dots, a_k + a_1$ 。这 $2k$ 个整数在 $[a_1, n + a_1]$ 之间，共有 n 个整取值。

总结

- 本章学习了整数的基本性质，是后面章节的基础。