§ 3.4 整数与整除

一. 整除 (Division)

1. 整除

定义: 设 a 和 b 是整数且 a \neq 0,我们说a 整除 b (a divides b),是说,存在整数 c 使得 b=ac。当 a 整除 b,我们说 a 是 b 的因子(factor)并且 b 是 a 的倍数(multiple of a),记作a|b。若 a 不能整除 b,记作a \nmid b。

2. 例子:

例 1: 判定是否有3 7 和 3 12。

解: 因为 7/3不是整数,所以 $3 \nmid 7$,而 $\frac{12}{3} = 4$,故 $3 \mid 12$ 。

例 2: 设 n 和 d 是正整数。问有多少个不超过 n 的正整数可以被 d 整除?

解:能被 d 整除的正整数具有形式 dk,其中 k 是正整数,不超过 n 可以被 d 整除的正整数的个数,就是满足 $0 < dk \le n$ 的 k 的个数,也就是满足 $0 < k \le n/d$ 的 k 的个数,即[n/d]。

3. 整除的性质

定理 1: 设 a, b, c 是整数, 那么

- (i)如果a|b 且 a|c,那么a|(b+c);
- (ii)如果a|b,那么a|bc对所有整数c成立;
- (iii)如果a|b且b|c,那么a|c。

证明: (i) 假设a|b且a|c,那么由定义知,存在整数 s 和 t,使得 b=as, c=at,故 b+c=as+at=a(s+t)。从而a|(b+c)。

(ii)和(iii)的证明类似。

推理 1: 如果 a, b, c 是整数且a|b和a|c, 那么a|(mb + nc), 其中 m, n 是任意整数。

二. 除算法 (The Division Algorithm)

定理 2: (除算法)设 a 是整数,d 是一个正整数,那么存在 唯一的整数 q 和 r 且 $0 \le r < d$,有a = dq + r。

定义:在除算法中,d 称为除数(divisor),a 称为被除数(dividend), q 称为商(quotient), r 称为余数(remainder)。商和余数记为: q = a div d, r = a mod d。

例 3: 101 除以 11, 商和余数是多少?

解: 101 = 11 · 9 + 2, 商是 9, 余数是 2。

例 4: -11除以 3, 商和余数是多少?

解: $-11 = 3 \cdot (-4) + 1$, 故商是-4,余数是 1.

注意: 余数必须是非负数,不能写成 $-11 = 3 \cdot (-3) - 2$ 。

三. 模算术 (Modular Arithmetic)

1. 模和余数

设 a 和 b 是整数, m 是正整数, 那么 a 和 b 模 m 同余 (a is congruent to b modulo m), 是说 m 整除 a - b, 记为 $a \equiv b \pmod{m}$ 。若 a 和 b 模 m 不同余, 记为a $\not\equiv b \pmod{m}$ 。

2. 模 m 同余的充要条件

定理 3: 设 a 和 b 是整数, m 是正整数。那么a \equiv b(mod m)当 且仅当 a mod m = b mod m。

例 5: 判定 17 和 5 是否模 6 同余? 24 和 14 是否模 6 同余?

解: 因为 17 $mod 6 = 5 = 5 \mod 6$, 故 $17 \equiv 5 \pmod 6$)。

又因为24-14=10不能被6整除,故24 ≢14(mod6)。

定理 4: 设 m 是正整数。整数 a 和 b 模 m 同余当且仅当存在整数 k 使得a = b + km。

证明:设 $a \equiv b \pmod{m}$ 。那么 $m \mid (a - b)$ 。故存在整数 k,使得(a - b) = km,从而有a = b + km。

反过来,假设a = b + km,对某个整数 k 成立,那么 a - b = km,从而有m | (a - b)。故 $a \equiv b \pmod{m}$ 。

3. 模运算的性质

定理5:设m是正整数。如果 $a \equiv b \pmod{m}$ 且 $c \equiv d \pmod{m}$,那么 $a + c \equiv b + d \pmod{m}$ 且 $ac \equiv bd \pmod{m}$ 。

证明: 因为 $a \equiv b \pmod{m}$ 和 $c \equiv d \pmod{m}$,因而存在整数 s和 t,使得 $b = a + sm \perp d = c + tm$ 。因此

$$b + d = (a + sm) + (c + tm) = (a + c) + m(s + t)$$

 \perp bd = (a + sm)(c + tm) = ac + m(at + cs + stm)

因此 $a + c \equiv b + d \pmod{m}$ 且 $ac \equiv bd \pmod{m}$ 。

例 6: 因为 $7 \equiv 2 \pmod{5}$ 且 $11 \equiv 1 \pmod{5}$,由定理知 $18 = 7 + 11 \equiv 2 + 1 = 3 \pmod{5}$

推论 2: 设 m 是正整数,且 a 和 b 是整数。那么 $(a + b) \mod m = ((a \mod m) + (b \mod m)) \mod m$

 \perp ab mod m = ((a mod m)(b mod m))mod m

证明: 因为 $a \equiv (a \mod m) \mod m, b \equiv (b \mod m) \mod m,$ 由定理 5 知,

四. 同余的应用

1. 凯撒密码 (密码学(Cryptology))

将英文字母表中所有字母向前移 3 个位置,最前面的 3 个字母移到最后面 3 个位置。用字母表

D,E,F,G,H, I, J,K,L,M,N,O,P, Q,R,S,T,U,V,W,X,Y,Z,A,B,C 对应A,B,C,D,E,F,G,H,I, J, K, L,M,N,O,P,Q,R,S,T, U,V,W,X,Y,Z,进行编码。

例如: MEET YOU IN THE PARK 编码为 PHHW BRX LQ WKH SDUN

假设用 0, 1, 2,…, 25 给 26 个字母编号,凯撒密码用公式表示为: $f(p)=(p+3)\mod 26$, $p \in \{0,1,2,\cdots,25\}$.

f(p)为加密函数(encryption function).

解密函数(decryption function)为: $f^{-1}(p) = (p-3) \mod 26$ 。 凯撒密码可以推广到更一般的形式:

 $f(p) = (ap + b) \mod 26$

其中 a,b 为整数,经过选取 a,b,使得 f(p)为 $\{0,1,\cdots,25\}$ \rightarrow $\{0,1,\cdots,25\}$ 的双射函数。

§ 3.5 素数和最大公因子

一. 素数 (primes)

1. 定义: 一个大于 1 的正整数 p 被称为素数,是说,p 只有正因子 p 和 1。一个大于 1 的正整数 q 如果不是素数,则 q 被称为合数(composite)。

例 1:整数 7 是素数,因为它只有因子 7 和 1,而整数 9 是合数,因为它有因子 3 且 3≠ 1,9.

定理 1 (算术基本定理):每一个大于 1 的正整数可以表示成一个素数,或可以表示成两个或更多的素数的乘积,其中这些素因子可以写成非递减的顺序。

例 2: 给出 100,641,999 和 1024 的素因子分解。

解: $100 = 2 \cdot 2 \cdot 5 \cdot 5 = 2^2 \cdot 5^2$

641 = 641

 $999 = 3 \cdot 3 \cdot 3 \cdot 37 = 3^3 \cdot 37$

定理 2: 如果 n 是一个合数,那么 n 有一个小于或等于 \sqrt{n} 的素因子。

证明: 假设 n 是合数,那么 n 有一个因子 a,1 < a < n,并且 n 可以写成 n=ab,其中 b 是大于 1 的正整数。这时,有 a $\leq \sqrt{n}$ 或b $\leq \sqrt{n}$ 。假若不然,有a $> \sqrt{n}$ 且b $> \sqrt{n}$,那么 n=ab> $\sqrt{n}\sqrt{n} = n$,矛盾。故有a $\leq \sqrt{n}$ 或b $\leq \sqrt{n}$ 。因为 a 和 b 都是 n

的因子,故 n 有一个不大于 \sqrt{n} 的因子 a (或 b)。而 a (或 b) 要么是一个素数,要么由算术基本定理,a (或 b)有一个小于 a (或 b)的素因子,在两种情况下,n 都有一个小于或等于 \sqrt{n} 的素因子。

例 3: 证明 101 是素数。

证明: 只要证 101 没有小于或等于 $\sqrt{101}$ 的素因子即可。因为小于或等于 $\sqrt{101}$ 的素数只有 2,3,5,7,而 2,3,5,7 都不是 101的因子,故 101 是素数。

2. 求整数 n 的素数因子分解

对于任一整数 n,从最小的素数 2 开始,用从小到大不超过 \sqrt{n} 的素数去除 n,若求得一个素因子 p,那么再对n/p,从 p 开始从小到大求不超过 $\sqrt{n/p}$ 的素因子。如果又求得素因子 q,再对n/(pq),从 q 开始,从小到大求不超过 $\sqrt{n/(pq)}$ 的素因子,如此进行下去。最后可求出 n 的所有素因子。

例 4: 求 7007 的素因子分解。

解:从2开始,用从小到大的素数去除7007.2,3,5都不能整除7007.而7可以整除7007.7是第一个素因子。再从7开始用素数去除 $\frac{7007}{7}$ =1001,这时有7|1001。故7是第2个素因子。再从7开始用素数去除 $\frac{1001}{7}$ =143,这时找到11|143,故11是第3个素因子。再从11开始用素数去除 $\frac{143}{11}$ =13,求出13是最后一个素因子。故7007的素因子分解为:

 $7007 = 7 \cdot 7 \cdot 11 \cdot 13 = 7^2 \cdot 11 \cdot 13$

3. 素数的无穷性 (The infinitude of primes)

定理 3: 存在无穷多个素数。

证明:反证法。假设只有有穷多个素数,设 p_1,p_2,\cdots,p_n 是所有的素数,那么令 $Q=p_1p_2\cdots p_n+1$ 。由算术基本定理,Q应能表示成 p_1,p_2,\cdots,p_n 中某些素数的因子分解。但对任意 p_i ($1 \le i \le n$), $p_i \nmid Q$ 。这因为,假若 $p_i \mid Q$,又有 $p_i \mid p_1p_2\cdots p_n$,故有 $p_i \mid (Q-p_1p_2\cdots p_n)$ 。即 $p_i \mid 1$,矛盾。故 Q是一个素数且Q≠ p_i , $i=1,2,\cdots,n$ 。这与 p_1,p_2,\cdots,p_n 是所有素数的假设矛盾。*因为素数有无穷多个,人们试图列出尽可能大的素数(在密码学中有用)。已知的最大素数具有这样的表达式: 2^p-1 ,其中p是一个素数,这种素数称为梅森数(Mersenn primes)。但并不是所有具有表达式 2^p-1 的数都是素数。

例 5: $2^2 - 1 = 3$, $2^3 - 1 = 7$, $2^5 - 1 = 31$ 都是梅森数,但 $2^{11} - 1 = 2047$ 不是梅森数,因为 $2047=23\cdot89$.

*目前已知的最大的梅森数是 $2^{30,402,457} - 1$,这是一个 9 百万位 10 进位的数字。

定理 4 (素数定理): 不超过 x 的素数个数的频率是 $x/\ln x$ (当 x 趋于无穷)。

- *其中 ln x 是 x 的自然对数。
- 二. 关于素数的公开问题与猜想
- 1. 哥德巴赫猜想:

任何一个大于5的奇数可以表示成3个素数的和。

等价命题:任何一个大于 2 的偶数可以表示成 2 个素数的和。目前已知的最好结果:

(Ramare1995): 任何一个大于 2 的偶数可以表示成至多 6 个素数的和。

(陈景润 1966): 任何一个大于 2 的偶数可以表示成两个素数之和或一个素数和两个素数的乘积之和。

2. 孪生素数猜想:

有无穷多个孪生素数 p 和 p+2。

例如: 3 和 5, 5 和 7, 11 和 13, 17 和 19, 4967 和 4969 等。

- 三. 最大公因子和最小公倍数
- 1. 最大公因子 (greatest common divisors)

定义:设 a 和 b 都是非零整数。最大整数 d 满足:d|a且d|b, 称为 a 和 b 的最大公因子,记作 d=gcd(a, b)。

例 10: 24 和 36 的最大公因子是什么?

解: 24 和 36 的正的公因子有 1,2,3,4,6 和 12。因此 gcd(24,36)= 12。

例 11: 17 和 22 的最大公因子是什么?

解: 17 和 22 的公因子只有 1. 故 gcd(17,22)=1。

2. 两个整数互素

定义:如果两个整数 a, b, 满足 gcd(a, b)=1, 那么称 a 和 b 互素(relatively prime)。

例如:例11中,17和22互素。

定义:整数 a_1, a_2, \dots, a_n 两页素是说 $gcd(a_i, a_j) = 1 (1 \le i < j \le n)$ 。

例 13: 10, 17, 21 两两互素。

3. 求最大公因子的方法

已知两个整数 a 和 b, 由算术基本定理, a, b 可表示成

$$a=p_1^{a_1}p_2^{a_2}\cdots p_n^{a_n}\text{, } b=p_1^{b_1}p_2^{b_2}\cdots p_n^{b_n}$$

其中a_i和b_i可能为 0.

那么
$$gcd(a,b) = p_1^{\min(a_1,b_1)} p_2^{\min(a_2,b_2)} \cdots p_n^{\min(a_n,b_n)}$$

*首先,上式右边的数可以整除 a 和 b,其次,更大的数不能整除 a 或 b。

例 14: 求 120 和 500 的最大公因子。

解:
$$120=2^3 \cdot 3 \cdot 5$$
, $500 = 2^2 \cdot 5^3$

$$\gcd(120,500) = 2^{\min(3,2)} \cdot 3^{\min(1,0)} \cdot 5^{\min(1,3)}$$

$$= 2^2 \cdot 3^0 \cdot 5^1 = 20$$

4. 最小公倍数(least common multiple)

定义:正整数 a 和 b 的最小公倍数是能够被 a 和 b 整除的最小正整数。记作: lcm(a, b).

假设

$$a = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_n^{a_n}, b = p_1^{b_1} p_2^{b_2} \cdots p_n^{b_n}$$

那么

$$lcm(a,b) = p_1^{max(a_1,b_1)} p_2^{max(a_2,b_2)} \cdots p_n^{max(a_n,b_n)}$$

例 **15**: 求**2**³·**3**⁵·**7**²和**2**⁴·**3**³的最小公倍数。解**:**

 $lcm(2^3 \cdot 3^5 \cdot 7^2, 2^4 \cdot 3^3) = 2^{\max(3,4)} \cdot 3^{\max(5,3)} \cdot 7^{\max(2,0)}$ $= 2^4 \cdot 3^5 \cdot 7^2 \quad .$

定理 5: 设 a, b 是正整数, 那么a·b = gcd(a, b)lcm(a, b)。

作业:

- 1. 证明: 如果 a, b 是整数,并且a|b且b|a,那么 a=b 或 a=-b。
- 2. 证明: 如果 $a \equiv b \pmod{m}$ 且 $c \equiv d \pmod{m}$,其中 a,b,c 是整数,m 是正整数,那么 $(a-c) \equiv (b-d) \pmod{m}$ 。
- 3. 找出以下数字的素因子分解:
 - (1) 126 (2) 729 (3) 143
- 4. 求以下数对的最大公因子:
 - (1) $2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 \cdot 11 \cdot 13$; $2^{11} \cdot 3^9 \cdot 11 \cdot 17^{14}$
 - (2) 66; 126
- 5. 证明:对每一个正整数 n,存在 n 个连续的合数。