

初等数论习题课

张神星

摘要. 本文为 2016 年春中国科学院大学课程《初等数论》习题课讲义, 课程所用教材为《华罗庚文集数论卷 II》的《数论导引》.

本文中所用记号:

- $v_p(x)$ 表示非零有理数 x 的素数 p 幂次;
- $p^e \parallel n$ 表示 $p^e \mid n$ 且 $p^{e+1} \nmid n$;
- μ 表示 Möbius 函数;
- $\#$ 表示集合的大小;
- $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}, \mathbb{F}_p$ 分别表示自然数集, 整数环, 有理数域, 实数域, 复数域, p 元有限域.

第一章 整数之分解

1.1 由于

$$\begin{aligned} & [\alpha] \leq \alpha < [\alpha] + 1 \\ \implies & n[\alpha] \leq n\alpha < n[\alpha] + n \\ \implies & n[\alpha] \leq [n\alpha] < n[\alpha] + n \\ \implies & [\alpha] \leq \frac{[n\alpha]}{n} < [\alpha] + 1 \\ \implies & [\alpha] \leq \left[\frac{[n\alpha]}{n} \right] < [\alpha] + 1 \end{aligned}$$

故 $\left[\frac{[n\alpha]}{n} \right] = [\alpha]$.

1.2 设 $k = [n\alpha] - n[\alpha]$, 则

$$\frac{k}{n} \leq \alpha - [\alpha] < \frac{k+1}{n}, \quad 0 \leq k \leq n-1,$$

于是

$$[\alpha] + \frac{k+i}{n} \leq \alpha + \frac{i}{n} < [\alpha] + \frac{k+i+1}{n}.$$

因此

$$\left[\alpha + \frac{i}{n} \right] = \begin{cases} [\alpha], & \text{若 } i < n-k; \\ [\alpha] + 1, & \text{若 } i \geq n-k. \end{cases}$$

故

$$[\alpha] + \left[\alpha + \frac{1}{n} \right] + \cdots + \left[\alpha + \frac{n-1}{n} \right] = n[\alpha] + k = [n\alpha].$$

1.3 设 $x = \alpha - [\alpha], y = \beta - [\beta]$, 则

$$([2\alpha] + [2\beta]) - ([\alpha] + [\alpha + \beta] + [\beta]) = [2x] + [2y] - [x + y].$$

若 $x > \frac{1}{2}$ 或 $y > \frac{1}{2}$, 则 $[2x] + [2y] \geq 1 \geq [x + y]$; 若 x, y 均 $< \frac{1}{2}$, 则 $x + y < 1, [2x] + [2y] - [x + y] = 0$. 综上所述

$$[2\alpha + 2\beta] > [\alpha] + [\alpha + \beta] + [\beta].$$

4 补充 设 $a > 1, m, n$ 为正整数, 证明 $(a^m - 1, a^n - 1) = a^{(m,n)} - 1$.

证明. 利用辗转相除法, 我们有

$$\begin{aligned} m &= nq_0 + r_0, & 0 < r_0 < n; \\ n &= r_0q_1 + r_1, & 0 < r_1 < r_0; \\ &\dots \\ r_{k-2} &= r_{k-1}q_k + r_k, & 0 < r_k < r_{k-1}; \\ r_{k-1} &= r_kq_{k+1}, \end{aligned}$$

则 $r_k = (m, n)$. 于是

$$\begin{aligned} a^m - 1 &= a^{r_0}(a^n - 1)(a^{n(q_0-1)} + \cdots + 1) + a^{r_0} - 1; \\ a^n - 1 &= a^{r_1}(a^{r_0} - 1)(a^{r_0(q_1-1)} + \cdots + 1) + a^{r_1} - 1; \\ &\dots \\ a^{r_{k-2}} - 1 &= a^{r_k}(a^{r_{k-1}} - 1)(a^{r_{k-1}(q_k-1)} + \cdots + 1) + a^{r_k} - 1; \\ a^{r_{k-1}} - 1 &= (a^{r_k} - 1)(a^{r_k(q_{k+1}-1)} + \cdots + 1), \end{aligned}$$

因此 $(a^m - 1, a^n - 1) = a^{r_k} - 1 = a^{(m,n)} - 1$. □

另证. 我们对 $m + n$ 归纳.

若 $m + n = 2$, 显然.

假设命题对于 $m + n \leq k - 1$ 成立. 对于 $m + n = k$, 不妨设 $m \geq n$. 若 $n = 0$ 或 $m = n$, 显然成立; 否则 $0 < n < m$,

$$a^m - 1 = a^{m-n}(a^n - 1) + a^{m-n} - 1,$$

因此 $(a^m - 1, a^n - 1) = (a^{m-n} - 1, a^n - 1)$. 由归纳假设, 此为

$$a^{(m-n,n)} - 1 = a^{(m,n)} - 1. \quad \square$$

6.2 以第一个等式为例. 令 $a_k = p_1^{e_{1,k}} \cdots p_s^{e_{s,k}}$, $p_1 < p_2 < \cdots < p_s$, $e_{i,k} \geq 0$. 则

$$v_{p_i}(a_1 \cdots a_n) = \sum_{k=1}^n e_{i,k}$$

$$v_{p_i}(a_1 \cdots a_{j-1} a_{j+1} \cdots a_n) = \sum_{k=1}^n e_{i,k} - e_{i,j}$$

$$v_{p_i}(\text{右边}) = \sum_{k=1}^n e_{i,k} - \max_j \left\{ \sum_{k=1}^n e_{i,k} - e_{i,j} \right\} = \min_j \{e_{i,j}\} = v_{p_i}(\text{左边}).$$

因此两边相等.

8.2 由于

$$n = bcx + cay + abz = bc(x + at + as) + ca(y - bs) + ab(z - ct),$$

我们不妨设 $0 \leq y < b, 0 \leq z < c$, 于是

$$x = \frac{n - cay - abz}{bc} \geq \frac{n - ca(b-1) - ab(c-1)}{bc} = \frac{n - 2abc + ac + ab}{bc}.$$

若 $n > 2abc - ac - ab - bc$, 则上式大于 -1 , 因此必然 ≥ 0 . 也就是说, 任意大于 $2abc - ab - bc - ca$ 的整数 n 均可由此表出.

若 $n = 2abc - ab - bc - ca = bcx + cay + abz$, 则

$$bc(x+1) + ca(y+1) + ab(z+1) = 2abc.$$

若 $x, y, z \geq 0$, 则 $x+1, y+1, z+1 \geq 1$ 且 $a \mid x+1, b \mid y+1, c \mid z+1$, 因此

$$x+1 \geq a, y+1 \geq b, z+1 \geq c,$$

$$bc(x+1) + ca(y+1) + ab(z+1) \geq 3abc,$$

这不可能!

8.3 设该方程的解数为 a_n , 则我们有

$$\begin{aligned} f(T) &= \frac{1}{(1-T)(1-T^2)(1-T^3)} \\ &= (1+T+T^2+\cdots)(1+T^2+T^4+\cdots)(1+T^3+T^6+\cdots) \\ &= \sum_{x,y,z \geq 0} T^{x+2y+3z} = \sum_n a_n T^n. \end{aligned}$$

通过待定系数, 我们有

$$\begin{aligned}
 f(T) &= \frac{1}{6(1-T)^3} + \frac{1}{4(1-T)^2} + \frac{17}{72(1-T)} + \frac{1}{8(1+T)} + \frac{1}{9} \left(\frac{1}{1-\omega T} \right. \\
 &\quad \left. + \frac{1}{1-\bar{\omega}T} \right) \\
 &= \sum_n \left(\frac{1}{6} \frac{(n+1)(n+2)}{2} + \frac{1}{4}(n+1) + \frac{17}{72} + \frac{(-1)^n}{8} + \frac{2}{9} \cos \frac{2n\pi}{3} \right) T^n \\
 &= \sum_n \left(\frac{(n+3)^2}{12} - \frac{7}{72} + \frac{(-1)^n}{8} + \frac{2}{9} \cos \frac{2n\pi}{3} \right) T^n.
 \end{aligned}$$

9.2 设 $n = \prod_{i=1}^s p_i^{e_i}$, 则

$$\begin{aligned}
 \prod_{d|n} d &= \prod_{x_1=0}^{e_1} \prod_{x_2=0}^{e_2} \cdots \prod_{x_s=0}^{e_s} \prod_{i=1}^s p_i^{x_i} \\
 &= \prod_{i=1}^s \left(\prod_{x_i=0}^{e_i} p_i^{x_i} \right)^{\tau(n)/(e_i+1)} \\
 &= \prod_{i=1}^s p_i^{\tau(n)e_i/2} = n^2,
 \end{aligned}$$

其中 $\tau(n) = \prod_{i=1}^s (e_i + 1)$ 为 n 的正因子个数. 因此 $\tau(n) = 4$,

$$s = 1, e_1 = 3 \text{ 或 } s = 2, e_1 = e_2 = 1,$$

n 为一素数之立方或两不同素数之积.

另证. 由于

$$\prod_{d|n} d = \prod_{d|n} \frac{n}{d} = \frac{n^{\tau(n)}}{\prod_{d|n} d},$$

因此 $\prod_{d|n} d = n^{\tau(n)/2}$, $\tau(n) = 4$. 其余与上文相同. □

9 补充 记 n 的因子个数为 $\tau(n)$.

- (1) 证明 $\tau(n) \leq 2\sqrt{n}$.
- (2) 证明 $\tau(n) \leq \sqrt{3n}$.
- (3) 证明 $\tau(n) \leq 8\sqrt[3]{\frac{3n}{35}}$.

证明. (1) 由于 $d|n$ 等价于 $\frac{n}{d}|n$, 因此

$$\tau(n) \leq 2[\sqrt{n}] + 1 \leq 2\sqrt{n},$$

其中 $[x]$ 为不小于 x 的最小的整数.

(2) 对任意 $\lambda > 0$ 和素数 p , 我们考虑 $f_p(v) = \frac{p^{\lambda v}}{v+1}$ 的最小值, 其中 v 是自然数. 由于

$$f_p(v) \leq f_p(v-1) \iff \frac{p^{\lambda v}}{v+1} \leq \frac{p^{\lambda(v-1)}}{v} \iff v \leq \frac{1}{\sqrt{p}-1},$$

$$f_p(v) \leq f_p(v+1) \iff v+1 \geq \frac{1}{\sqrt{p}-1},$$

因此

$$\min_{v \in \mathbb{N}} f_p(v) = f_p\left(\left\lfloor \frac{1}{\sqrt{p}-1} \right\rfloor\right).$$

若 $\lambda = \frac{1}{2}$, 则

$$\frac{\sqrt{n}}{\tau(n)} = \prod_p \frac{\sqrt{p}^{e_p}}{e_p + 1} \geq f_2(2)f_3(1) = \frac{2}{3} \times \frac{\sqrt{3}}{2} = \frac{1}{\sqrt{3}}.$$

若 $\lambda = \frac{1}{3}$, 则

$$\frac{\sqrt[3]{n}}{\tau(n)} \geq f_2(3)f_3(2)f_5(1)f_7(1) = \frac{1}{2} \times \frac{\sqrt[3]{3^2}}{3} \times \frac{\sqrt[3]{5}}{2} \times \frac{\sqrt[3]{5}}{2} = \frac{1}{8} \sqrt[3]{\frac{35}{3}}.$$

□

10 补充 证明若正整数 $m > n$, 则 $F_n \mid (F_m - 2)$ 且 $(F_m, F_n) = 1$. 由此证明素数有无穷多个.

证明. 由于

$$F_m - 2 = 2^{2^m} - 1 = (2^{2^n} - 1) \prod_{k=n}^{m-1} \frac{2^{2^{k+1}} - 1}{2^{2^k} - 1} = (F_n - 2) \prod_{k=n}^{m-1} F_k,$$

因此 $F_n \mid (F_m - 2)$ 且 $(F_m, F_n) = (2, F_n) = 1$. 由此可知 F_n 两两互素, 它们含有不同的素因子, 因此素数有无穷多个. □

11.2 $\binom{1000}{500}$ 的 5 的幂次为

$$v_5\left(\binom{1000}{500}\right) = \sum_{k \geq 1} \left(\left\lfloor \frac{1000}{5^k} \right\rfloor - 2 \left\lfloor \frac{500}{5^k} \right\rfloor \right)$$

$$= (200 - 2 \times 100) + (40 - 2 \times 20) + (8 - 2 \times 4) + 1 = 1.$$

11 补充 1 设 m, n 为正整数, 证明 $\frac{(2m+2n)!}{(m+n)!m!n!}$ 为整数.

证明. 由习题 1.3 可知

$$\left\lfloor \frac{2m+2n}{p^t} \right\rfloor \geq \left\lfloor \frac{m+n}{p^t} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{m}{p^t} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{p^t} \right\rfloor,$$

因此

$$v_p \left(\frac{(2m+2n)!}{(m+n)!m!n!} \right) \geq 0.$$

由于 p 是任意的, 因此原命题成立. □

11 补充 2 设 a, b 为不同的正整数, n 为正整数. 如果 $n \mid a^n - b^n$, 则 $n \mid \frac{a^n - b^n}{a - b}$.

证明. 设 $p^e \parallel n$, 即 n 的 p 的幂次为 e , 则 $a^{p^e} - b^{p^e} \mid a^n - b^n$. 设 $p^f \parallel i \geq 1$, 则 $p^{e-f} \parallel \binom{p^e}{i}$. 若 $p \nmid b$, 则

$$a^{p^e} - b^{p^e} = \sum_{i=1}^{p^e} \binom{p^e}{i} (a-b)^i b^{p^e-i}$$

的 p 之方次数 $\geq e - f + i \geq e + 1$, 即 $p^e \mid \frac{a^n - b^n}{a - b}$.

若 $p \mid b$, 设 $p^f \parallel a - b$, 则

$$a^{p^e} - b^{p^e} = \sum_{i=1}^{p^e} \binom{p^e}{i} (a-b)^i b^{p^e-i}$$

的 p 之方次数 $\geq fi + p^e - i \geq fi + e + 1 - i \geq e + f$, 即 $p^e \mid \frac{a^n - b^n}{a - b}$. \square

12.1 凡 k 次 n 元之整值多项式必可表为

$$\sum_{\lambda_1 + \dots + \lambda_n \leq k} \alpha_{\lambda_1, \dots, \lambda_n} \binom{x_1}{\lambda_1} \cdots \binom{x_n}{\lambda_n},$$

式中 $\alpha_{\lambda_1, \dots, \lambda_n}$ 皆为整数, 且对任何整数 $\alpha_{\lambda_1, \dots, \lambda_n}$, 此皆整值多项式.

证明. 1) 如此之多项式显然是整值多项式.

2) $n = 1$ 时由定理 2 知成立. $n \geq 2$ 时, 若命题对 $n - 1$ 已成立, 由于任一 k 次 n 元整值多项式 $f(x_1, \dots, x_n)$ 可写成

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i=0}^k \alpha_i(x_2, \dots, x_n) \binom{x_1}{i},$$

由归纳假设可得. \square

12.3 设 k 为正整数, 如果 $k = m + \frac{1}{2}(m + n - 1)(m + n - 2)$, 则

$$\frac{1}{2}(m + n - 1)(m + n - 2) \leq k - 1 < m + n - 1 + \frac{1}{2}(m + n - 1)(m + n - 2),$$

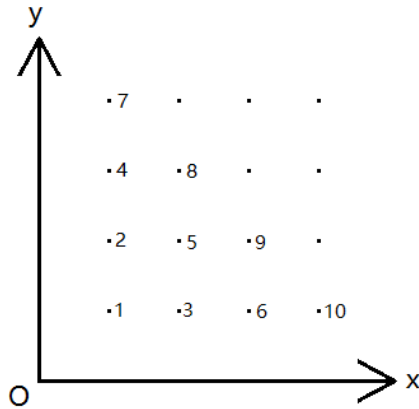
整理可得

$$m + n = e = \left[\sqrt{2k - \frac{7}{4} + \frac{1}{2}} \right] + 1,$$

$$1 \leq m = k - \frac{1}{2}e(e - 1) < e,$$

即 k 可以唯一地写成题述形式.

另证: 将正整数按下图顺序排在第一象限, 则直线 $x + y = e$ 上最大的数为 $e(e - 1)/2$, 坐标 (m, n) 处的数为 $\frac{1}{2}(m + n - 1)(m + n - 2) + m$, 它们无重复无遗漏地取遍所有正整数.



12.4 设 k 次多项式 $f(x)$ 在 $a, a+1, \dots, a+k$ 处取整数值, 令 $g(x) = f(x+a)$, 则 $g(0), g(1), \dots, g(k) \in \mathbb{Z}$. 设 $g(x) = \sum_{i=0}^k \alpha_i \binom{x}{i}$, 则

$$\alpha_k = \Delta^k g|_{x=0} = \sum_{i=0}^k (-1)^{k-i} \binom{k}{i} g(i) \in \mathbb{Z},$$

因此 $g(x)$ 是整值多项式, $f(x)$ 也是.

13 设 $f(x) = x^6 + x^3 + 1$, 则

$$f(x+1) = x^6 + 6x^5 + 15x^4 + 21x^3 + 18x^2 + 9x + 3.$$

令 $p=3$, 由 Eisenstein 判别法可知 f 不可约.

13 补充 1 设 a_1, \dots, a_n 为两两不同的整数, 证明 $(x-a_1)\cdots(x-a_n)-1$ 不可约.

证明. 假设 $f(x) = (x-a_1)\cdots(x-a_n)-1$ 可约, 由于 f 首一, 存在首一的非常数整系数多项式 $g(x), h(x)$, $f(x) = g(x)h(x)$. 于是 $g(a_i) = \pm 1$. 不妨设 $g(a_1) = \cdots = g(a_t) = 1, g(a_{t+1}) = \cdots = g(a_n) = -1$, 则 $\deg g \geq \max\{t, n-t\}$, 同理 $\deg h \geq \max\{t, n-t\}$. 因此 $t = n-t = \deg g = \deg h$,

$$g(x) = (x-a_1)\cdots(x-a_t) + 1, \quad h(x) = (x-a_1)\cdots(x-a_t) - 1,$$

$$f(x) = g(x)h(x) = (x-a_1)^2 \cdots (x-a_t)^2 - 1,$$

矛盾! □

13 补充 2 设 $f(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_0 \in \mathbb{Z}[x], a_0 \neq 0$. 证明: 如果 $|a_{n-1}| > 1 + |a_0| + \cdots + |a_{n-2}|$, 则 $f(x)$ 不可约.

证明. f 的常数项模长大于等于 1, 因此存在根 $x_0, |x_0| \geq 1$. 设

$$g(x) = \frac{f(x)}{x-x_0} = x^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} b_i x^i,$$

则

$$\begin{aligned} a_0 &= -x_0 b_0, \\ a_i &= -x_0 b_i + b_{i-1}, \quad 1 \leq i \leq n-2, \\ a_{n-1} &= -x_0 + b_{n-2}, \end{aligned}$$

于是

$$\begin{aligned} |b_{n-2}| + |x_0| &\geq |b_{n-2} - x_0| = |a_{n-1}| \\ &> 1 + \sum_{i=0}^{n-2} |a_i| \\ &= 1 + \sum_{i=0}^{n-2} |x_0 b_i - b_{i-1}| \\ &\geq 1 + \sum_{i=0}^{n-2} (|x_0 b_i| - |b_{i-1}|) \\ &= (|x_0| - 1) \sum_{i=0}^{n-2} |b_i| + |b_{n-2}| + 1 \\ &= (|x_0| - 1) \left(\sum_{i=0}^{n-2} |b_i| - 1 \right) < 0, \end{aligned}$$

因此 $|x_0| > 1$, $\sum_{i=0}^{n-2} |b_i| < 1$.

设 $g(x) = (x - y_0)(x^{n-2} + \sum_{i=0}^{n-3} c_i x^i)$, 则类似地, 我们有

$$1 > \sum_{i=0}^{n-2} |b_i| \geq (|y_0| - 1) \sum_{i=0}^{n-3} |c_i| + |y_0|,$$

$$(|y_0| - 1) \left(\sum_{i=0}^{n-3} |c_i| + 1 \right) < 0,$$

$|y_0| < 1$. 因此 f 只有一个根模长大于 1, 其余模长均小于 1. 如果 $f = gh$ 可约, 则 g, h 的常数项均非零, 均存在模长大于等于 1 的根, 矛盾! 因此 f 不可约.

实际上, 如果我们利用复变函数中儒歇定理, 可以知道在 S^1 上 $|f - a_{n-1}x^{n-1}| < |a_{n-1}x^{n-1}|$, 从而 f 和 $a_{n-1}x^{n-1}$ 在 S^1 内部有相同多的根, 即 $n-1$ 个. \square

第二章 同余式

2 补充 (1) 设 n 是整数, 证明 $n^2 \equiv 0, 1 \pmod{4}$, $n^3 \equiv 0, 1 \pmod{9}$, $n^4 \equiv 0, 1 \pmod{16}$.

(2) 设 a 是奇数, n 是正整数, 证明 $a^{2^n} \equiv 1 \pmod{2^{n+2}}$.

证明. (1) 若 $n = 2k$, 则 $n^2 = 4k^2 \equiv 0 \pmod{4}$; 若 $n = 2k + 1$, 则 $n^2 = 4k^2 + 4k + 1 \equiv 1 \pmod{4}$.

若 $n = 3k$, 则 $n^3 = 27k^3 \equiv 0 \pmod{9}$; 若 $n = 3k \pm 1$, 则 $n^3 = 27k^3 \pm 27k^2 + 9k \pm 1 \equiv 1 \pmod{9}$.

若 $n = 2k$, 则 $n^4 = 16k^4 \equiv 0 \pmod{16}$; 若 $n = 4k \pm 1$, 则 $n^4 = 256k^4 \pm 256k^3 + 96k^2 \pm 16k + 1 \equiv 1 \pmod{16}$.

(2) 由于

$$a^{2^n} - 1 = (a + 1)(a - 1) \prod_{i=2}^{n-1} (a^{2^i} + 1),$$

而 $a + 1$ 和 $a - 1$ 有一个为 4 的倍数, 因此 $2^{n+2} \mid a^{2^n} - 1$. \square

3 补充 1 设 m, n 是正整数, $(m, n) = 1$. 证明:

$$m^{\varphi(n)} + n^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{mn}.$$

证明. 由于 $m^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$, 因此 $m^{\varphi(n)} + n^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. 同理 $m^{\varphi(n)} + n^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{n}$, 因此原命题成立. \square

3 补充 2 设 p, q 为不同的奇素数, a 与 p, q 互素, 证明

$$a^{\varphi(pq)/2} \equiv 1 \pmod{pq}.$$

证明. 由于 p, q 为奇数, $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$, 因此 $a^{(p-1)(q-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$. 同理对 q 成立. \square

5.1 设 $m = \prod p^e, d = \prod p^f, f \leq e$, 则

$$\varphi(d) = \prod \varphi(p^f),$$

$$\sum_{d|m} \varphi(d) = \prod \sum_{0 \leq f \leq e} \varphi(p^f) = \prod (1 + \sum_{1 \leq f \leq e} (p^f - p^{f-1})) = \prod p^e = m.$$

5 补充 1 令

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & n = 1; \\ (-1)^k, & n = p_1 \cdots p_k, p_i \text{ 两两不同}; \\ 0, & n \text{ 有平方因子}, \end{cases}$$

则

$$\varphi(n) = \sum_{d|n} d \mu\left(\frac{n}{d}\right), n = \sum_{d|n} \varphi(d).$$

一般地, 若

$$f(n) = \sum_{d|n} g(d),$$

则

$$g(n) = \sum_{d|n} f(d) \mu\left(\frac{n}{d}\right).$$

5.2 由

$$\begin{aligned} \frac{\varphi(mn)}{\varphi(m)\varphi(n)} &= \frac{mn \prod_{p|mn} (1 - \frac{1}{p})}{m \prod_{p|m} (1 - \frac{1}{p}) \times n \prod_{p|n} (1 - \frac{1}{p})} \\ &= \frac{1}{\prod_{p|(m,n)} (1 - \frac{1}{p})} = \frac{1}{\prod_{p|P} (1 - \frac{1}{p})} = \frac{P}{\varphi(P)} \end{aligned}$$

可得.

5 补充 2 (1) 当 $n \geq 3$ 时, $\varphi(n)$ 是偶数.

(2) 当 $n \geq 2$ 时, 不超过 n 且与 n 互素的正整数之和是 $\frac{1}{2}n\varphi(n)$.

证明. (1) 由于 $(a, n) = (n - a, n) = 1$ 且若 n 为偶数时, $(\frac{n}{2}, n) \neq 1$, 因此

$$\varphi(n) = 2\#\{1 \leq a < \frac{n}{2} \mid (a, n) = 1\}$$

为偶数.

或者: 若存在奇素数 $p \mid n$, 则 $(p - 1) \mid \varphi(n)$ 为偶数. 若不然, 则 $n = 2^k$, $k \geq 2$, 因此 $\varphi(n) = 2^{k-1}$ 为偶数.

(2) 由于 $(a, n) = (n - a, n) = 1$, 因此

$$\sum_{1 \leq a \leq n, (a, n) = 1} a = \sum_{1 \leq a \leq n, (a, n) = 1} (n - a) = \frac{1}{2} \sum_{1 \leq a \leq n, (a, n) = 1} n = \frac{1}{2} n \varphi(n). \quad \square$$

5 补充 3 (1) 设 $f(n), g(n)$ 是积性函数, 证明

$$(f * g)(n) = \prod_{d|n} f(d)g(n/d)$$

也是积性函数.

(2) 证明所有不恒为 0 的积性函数关于 $*$ 构成交换群, 且 $\mathbb{1}^{-1} = \mu$, 这里 $\mathbb{1}$ 表示常值函数 1.

证明. (1) 若 $d \mid m, e \mid n, (m, n) = 1$, 则 $(d, e) = 1, (m/d, n/e) = 1$, 因此

$$\begin{aligned} (f * g)(mn) &= \prod_{d|mn} f(d)g(mn/d) = \prod_{d|m, e|n} f(de)g(mn/de) \\ &= \prod_{d|m, e|n} f(d)f(e)g(m/d)g(n/e) = \prod_{d|m} f(d)g(m/d) \times \prod_{e|n} f(e)g(n/e) \\ &= (f * g)(m) \times (f * g)(n). \end{aligned}$$

(2) 设 $e(1) = 1, e(n) = 0, n \geq 2$, 则易见 $f * g = g * f, f * e = e * f$.

$$\begin{aligned} ((f * g) * h)(n) &= \prod_{d|n} (f * g)(d)h(n/d) \\ &= \prod_{e|d|n} f(e)g(d/e)h(n/d) = \prod_{e|n, d'|n/e} f(e)g(d')h(n/d'e) \\ &= \prod_{e|n} f(e)(g * h)(n/e) = (f * (g * h))(n). \end{aligned}$$

由 $f(1)f(n) = f(n)$ 知若 f 不恒为 0, 则 $f(1) \neq 0$, 定义

$$g(1) = f(1)^{-1}, g(n) = -f(1)^{-1} \sum_{d|n, d \neq n} f(n/d)g(d),$$

则 g 为积性函数且 $f * g = e$.

易知 $(\mu * 1)(n) = \prod_{d|n} \mu(d) = e(n)$. □

9 补充 设 G 是有限 Abel 群, 则

$$\prod_{g \in G} g = \prod_{a \in G, a^2=1} a.$$

由此, 对正整数 m , 计算

$$\prod_{1 \leq a \leq m, (a, m)=1} a \pmod{m}.$$

证明. 由于 $g^2 \neq 1$ 当且仅当 $g \neq g^{-1}$, 这样的 g 可以两两配对成互为逆的对, 于是命题可得.

令 $G = (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$, 设 $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$.

若 $m = 2^k$, 则 $x = \pm 1, \pm 1 + 2^{k-1}$.

若 $m = p^k$, 则 $x = \pm 1$.

因此当 $4 \mid m$ 且 m 有奇素因子, 或 m 有至少两个不同的奇素因子时, 上式为 1.

当 $m = p^k, 2p^k$ 且 $k \geq 1, p$ 为素数时, 上式为 -1 . □

第三章 二次剩余

2 设 $p = 4n + 3, q = 8n + 7$ 为素数, 则

$$2^p = 2^{\frac{q-1}{2}} \equiv \left(\frac{2}{q}\right) = 1 \pmod{q},$$

因此 $q \mid 2^p - 1$. 令 p 为相应的素数即可得到题目中的关于 Mersenne 素数的结论.

6 补充 1 设 p 是素数, $p \equiv 1 \pmod{4}$. 证明

$$(1) \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r = \frac{p(p-1)}{4};$$

$$(2) \sum_{r=1}^{p-1} r \left(\frac{r}{p}\right) = 0;$$

$$(3) \sum_{r=1}^{\frac{p-1}{2}} \left[\frac{r^2}{p}\right] = \frac{(p-1)(p-5)}{24}.$$

证明. (1) 由于 $\left(\frac{p-r}{p}\right) = \left(\frac{-r}{p}\right) = \left(\frac{-1}{p}\right) \left(\frac{r}{p}\right) = \left(\frac{r}{p}\right)$, 因此

$$\sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r = \frac{1}{2} \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} p = \frac{p(p-1)}{4}.$$

(2) 我们有

$$\sum_{r=1}^{p-1} r \left(\frac{r}{p}\right) = 2 \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r - \sum_{r=1}^{p-1} r = 0.$$

(3) 由于此时 r^2 取遍 $\text{mod } p$ 的二次非剩余, 因此

$$\begin{aligned} \sum_{r=1}^{\frac{p-1}{2}} \left[\frac{r^2}{p}\right] &= \sum_{r=1}^{\frac{p-1}{2}} \frac{r^2}{p} - \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} \frac{r}{p} \\ &= \frac{1}{6} \times \frac{p-1}{2} \times \frac{p+1}{2} - \frac{p-1}{4} \\ &= \frac{(p-1)(p-5)}{24}. \end{aligned} \quad \square$$

6 补充 2 设 $p > 3$ 是素数, $p \equiv 3 \pmod{4}$. 证明

$$(1) \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r \equiv 0 \pmod{p};$$

$$(2) \sum_{a=1}^{p-1} a \left(\frac{a}{p}\right) \equiv 0 \pmod{p}.$$

证明. (1) 由于 $1^2, 2^2, \dots, \left(\frac{p-1}{2}\right)^2$ 取遍 $\text{mod } p$ 的所有二次剩余, 因此

$$\sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r \equiv \sum_{s=1}^{(p-1)/2} s^2 = \frac{p(p^2-1)}{24} \equiv 0 \pmod{p}.$$

(2) 我们有

$$\sum_{r=1}^{p-1} r \left(\frac{r}{p}\right) = 2 \sum_{r=1, \left(\frac{r}{p}\right)=1}^{p-1} r - \sum_{r=1}^{p-1} r \equiv \frac{(p-1)p}{2} \equiv 0 \pmod{p}. \quad \square$$

6 补充 3 证明方程 $x^2 - y^2 \equiv n \pmod{p}$ 在 \pmod{p} 意义下的解的个数为 $p-1$, 若 $p \nmid n$; 为 $2p-1$, 若 $p \mid n$.

证明. 若 $p \mid n$, 则所有解为

$$(s, \pm s), (-s, \pm s), (0, 0), \quad s = 1, 2, \dots, p-1,$$

共 $2p-1$ 个解. 若 $p \nmid n$, 令 $s = x + y$, 则 $x - y \equiv ns^{-1} \pmod{p}$, 所有解为

$$\left(\frac{s + ns^{-1}}{2}, \frac{s - ns^{-1}}{2}\right), \quad s = 1, 2, \dots, p-1,$$

共 $p-1$ 个解. □

6 补充 4 设 p 是奇素数, $f(x) = ax^2 + bx + c$ 且 $p \nmid a$. 记

$$D = b^2 - 4ac.$$

证明

$$\sum_{x=0}^{p-1} \left(\frac{f(x)}{p}\right) = \begin{cases} -\left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \nmid D, \\ (p-1)\left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \mid D. \end{cases}$$

这里 $\left(\frac{0}{p}\right) = 0$.

证明. 易知方程 $x^2 \equiv -D \pmod{p}$ 的解的个数为 $1 + \left(\frac{-D}{p}\right)$, 因此由上一题结论知

$$\sum_{y=0}^{p-1} \left(1 + \left(\frac{y^2 - D}{p}\right)\right) = \begin{cases} p-1, & \text{如果 } p \nmid D, \\ 2p-1, & \text{如果 } p \mid D. \end{cases}$$

由于 $4af(x) = (2ax + b)^2 - D$, 因此

$$\begin{aligned} \sum_{x=0}^{p-1} \left(\frac{f(x)}{p}\right) &= \left(\frac{a}{p}\right) \sum_{x=0}^{p-1} \left(\frac{x^2 - D}{p}\right) \\ &= \begin{cases} -\left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \nmid D, \\ (p-1)\left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \mid D. \end{cases} \end{aligned} \quad \square$$

6 补充 5 方程 $x^2 - ay^2 \equiv n \pmod{p}$ 在 \pmod{p} 意义下的解的个数为多少?

解. 方程 $x^2 - ay^2 \equiv n \pmod{p}$ 的解的个数为

$$\begin{aligned} \sum_{y=0}^{p-1} \left(1 + \left(\frac{ay^2 + n}{p}\right)\right) &= p + \left(\frac{a}{p}\right) \sum_{y=0}^{p-1} \left(\frac{y^2 + na^{-1}}{p}\right) \\ &= \begin{cases} p - \left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \nmid D, \\ p + (p-1)\left(\frac{a}{p}\right), & \text{如果 } p \mid D. \end{cases} \end{aligned} \quad \square$$

6 补充 6 试问方程

$$a_1x_1^2 + \cdots + a_kx_k^2 = c$$

在 \mathbb{F}_p 上有多少个解? 这里 $a_i \neq 0$.

6 补充 7 若非零整数 a 对所有素数都不是二次非剩余, 则 a 是平方数.

证明. 不妨设 a 无平方因子. 由于

$$\left(\frac{-1}{3}\right) = -1, \quad \left(\frac{\pm 2}{5}\right) = -1,$$

故 $a \neq -1, \pm 2$. 若 a 存在奇素因子 p . 设 $a = \pm 2^\epsilon pn$, 由中国剩余定理知存在 $m \equiv 1 \pmod{8n}$ 且 m 是模 p 的二次剩余. 由狄利克雷定理知存在素数 $q \equiv m \pmod{8pn}$, 于是

$$\left(\frac{a}{q}\right) = \left(\frac{pn}{q}\right) = \left(\frac{q}{pn}\right) = \left(\frac{m}{pn}\right) = \left(\frac{m}{p}\right) = -1,$$

矛盾! 因此 $a = 1$. □

8 补充 1 设 p 是奇素数. 证明: 模 p 的任意两个原根之积不是模 p 的原根.

证明. 设 a, b 是模 p 的原根, 则 $b = a^e$ 且 $(e, p-1) = 1$. 因此 e 为奇数, $e+1$ 为偶数,

$$(ab)^{\frac{p-1}{2}} = (a^{\frac{e+1}{2}})^{p-1} \equiv 1 \pmod{p},$$

故 ab 不是原根. □

8 补充 2 设 p 与 $q = 2p + 1$ 都是素数. 证明

- (1) 当 $p \equiv 1 \pmod{4}$ 时, 2 是模 q 的原根;
- (2) 当 $p \equiv 3 \pmod{4}$ 时, -2 是模 p 的原根.

证明. (1) 由于 $q \equiv 3 \pmod{8}$,

$$2^2 = 4 \not\equiv 1, \quad 2^p = 2^{\frac{q-1}{2}} \equiv \left(\frac{2}{q}\right) = -1 \pmod{q},$$

而 2 的阶整除 $\varphi(q) = 2p$, 因此 2 的阶为 $2p = q - 1$, 即 2 是模 q 的原根.

(2) 由于 $q \equiv 7 \pmod{8}$,

$$(-2)^2 = 4 \not\equiv 1, \quad (-2)^p = (-2)^{\frac{q-1}{2}} \equiv \left(\frac{-2}{q}\right) = -1 \pmod{q},$$

而 -2 的阶整除 $\varphi(q) = 2p$, 因此 -2 的阶为 $2p = q - 1$, 即 -2 是模 q 的原根. □

8 补充 3 设 n, a 都是正整数且 $a > 1$. 证明 $n \mid \varphi(a^n - 1)$.

证明. 设 d 为 a 模 $a^n - 1$ 的阶, 则由

$$a^d \equiv 1 \pmod{a^n - 1}$$

可知 $d \leq n$. 另一方面, 若 $d < n$, 则 $a^d - 1 < a^n - 1$, $a^d \not\equiv 1 \pmod{a^n - 1}$, 因此 $d \geq n$. 故 $d = n$. 再由欧拉定理知

$$n = d \mid \varphi(a^n - 1). \quad \square$$

9 由题设知 n 是奇数. 令 d 为 2 模 n 的阶, 则 $d \nmid k, d \mid n - 1 = kp^2$, 因此 $p \mid d$. 而 $d \mid \varphi(n)$, 因此 $p \mid \varphi(n)$, 于是由欧拉函数的公式可知, 存在素数 $q \mid n$ 且 $q \equiv 1 \pmod{p}$.

若 n 不是素数, 则存在正整数 u, v 使得

$$n = kp^2 + 1 = (up + 1)(vp + 1) = uv p^2 + (u + v)p + 1,$$

于是 $p \mid u + v, u + v \geq p$. 因此 $uv = (u - 1)(v - 1) + u + v - 1 \geq p - 1$,

$$k = uv + (u + v)/p \geq p - 1 + 1 = p,$$

矛盾! 因此 n 是素数.

第四章 多项式之性质

4.1 $R = \mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n]$ 的理想均为有限生成的.

证明. 假设命题对于 $n < k$ 成立. 对于 $n = k$, 我们令 \deg 表示 R 中多项式关于 x_k 的次数. 设 $I \subseteq R$ 是非零理想. 记 I 中多项式关于 x_k 的首项系数形成的集合为 J , 则 J 是 $\mathbb{Z}[x_1, \dots, x_{k-1}]$ 的理想. 由归纳假设, J 是有限生成的, 不妨设由 a_1, \dots, a_m 生成. 设对应 I 中的多项式为

$$f_i = a_i x_k^{d_i} + \dots.$$

不妨设 $d = d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_m$. 我们断言任一 $f \in I$ 可表为

$$f = \sum_{i=1}^m q_i f_i + r,$$

其中 $\deg r < d$. 若 $\deg f < d$, 则已经成立. 若不然, f 关于 x_k 的首项系数可表为

$$\sum_{i=1}^m c_i a_i, \quad c_i \in \mathbb{Z}[x_1, \dots, x_{k-1}],$$

令

$$r := f - \sum_{i=1}^m x_k^{\deg f - d_i} c_i f_i,$$

则 $\deg r < \deg f$. 依此法进行下去, 即可得到该结论.

记 I 中次数小于 d 的元素的的首项系数形成的集合为 J' , 则 J' 也是有限生成的理想, 记其生成元对应的 I 中多项式为 g_1, \dots , 其 x_k 最高次数为 $d' < d$. 则类似地, I 中任一次数小于 d 的多项式均可表为

$$r' + q'_1 g_1 + \dots$$

且 $\deg r' < d'$. 按此法进行下去, d, d', \dots 会越来越小, 直至为 0. 因此 I 被这些 f_i, g_j, \dots 生成, 故为有限生成.

又因为 $n = 0$ 命题显然成立, 因此由归纳法知原命题成立. \square

4.2 设 R 为所有 $\mathbb{Q}[x]$ 中整值多项式形成的环. 令 I 为所有 $\binom{x}{k}, k \geq 1$ 形成的理想. 如果 I 是有限生成的, 不妨设 I 由

$$f_1, \dots, f_m$$

生成, 且它们的次数为 $d = d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_m$. 则 I 可由

$$\binom{x}{1}, \binom{x}{2}, \dots, \binom{x}{d}$$

生成. 对于素数 $p > d$,

$$\binom{x}{p} = \sum_{i=1}^d \binom{x}{i} g_i(x), \quad g_i \in R.$$

令 $x = p$, 则

$$1 = \sum_{i=1}^d \binom{p}{i} g_i(p),$$

由于 $1 \leq i \leq d < p$, 因此右式是 p 的倍数, 这不可能! 因此 I 不是有限生成的.

4 补充 1 对于 $n \in \mathbb{Z}$, 证明 $x^n + x^{-n}$ 是 $x + x^{-1}$ 的整系数多项式.

证明. 我们只需对 $n \in \mathbb{N}$ 证明. $n = 0, 1$ 显然. 若命题对于 $n \leq k$ 均成立, 则

$$x^{k+1} + x^{-k-1} = (x + x^{-1})(x^k + x^{-k}) - (x^{k-1} + x^{-k+1})$$

也是 $x + x^{-1}$ 的整系数多项式. 由归纳法知对任意 $n \in \mathbb{N}$, $x^n + x^{-n}$ 是 $x + x^{-1}$ 的整系数多项式. \square

4 补充 2 设 x_1, x_2, x_3 是整系数三次方程 $x^3 + ax^2 + bx + c = 0$ 的根. 记 $a_n = x_1^n + x_2^n + x_3^n$. 证明对 $n \in \mathbb{N}$, a_n 是整数.

证明. $n = 0, 1, 2$ 时, $a_0 = 3, a_1 = -a, a_2 = a^2 - 2b$ 是整数. 若命题对 $n \leq k \leq 2$ 成立, 则

$$x_i^{k+1} + ax_i^k + bx_i^{k-1} + cx_i^{k-2} = 0, \quad k \geq 2,$$

于是 $a_{k+1} = -aa_k - ba_{k-1} - ca_{k-2}$ 是整数. 由归纳法知对任意 $n \in \mathbb{N}$, a_n 是整数. \square

4 补充 3 设 $f(x) \in \mathbb{Q}[x]$ 是一个 n 次多项式, 满足

$$f(k) = 2^k \quad (k = 1, 2, \dots, n+1).$$

求 $f(n+2)$.

解. 由 Lagrange 插值公式知

$$f(x) = \sum_{k=1}^{n+1} f(k) \prod_{i=1, i \neq k}^{n+1} \frac{x-i}{k-i},$$

于是

$$\begin{aligned} f(n+2) &= \sum_{k=1}^{n+1} 2^k \prod_{i=1, i \neq k}^{n+1} \frac{n+2-i}{k-i} \\ &= \sum_{k=1}^{n+1} 2^k (-1)^{n+1-k} \frac{(n+1)!}{(k-1)!(n+2-k)!} \\ &= \sum_{k=0}^n 2^{k+1} (-1)^{n-k} \binom{n+1}{k} \\ &= 2^{n+2} - 2 \sum_{k=0}^{n+1} 2^k (-1)^{n+1-k} \binom{n+1}{k} \\ &= 2^{n+2} - 2 \times (2-1)^{n+1} = 2^{n+2} - 2. \quad \square \end{aligned}$$

4 补充 4 设 $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$, $\deg f = p-2$. 若对所有 $\alpha \in \mathbb{F}_p$ ($\alpha \neq 0$) 有 $f(\alpha) = \alpha^{-1}$, 试确定 $f(x)$.

证明. 由题设知 $1, 2, \dots, p-1$ 是 $xf-1$ 的根, 而 $xf-1$ 是 $p-1$ 次多项式, 因此

$$xf-1 = a \prod_{\alpha=1}^{p-1} (x-\alpha) = a(x^{p-1}-1),$$

而 $xf-1$ 常数项为 -1 , 因此 $a=1$, $f(x) = x^{p-2}$. \square

5 补充 (1) 求有理系数多项式 $\alpha(x)$ 和 $\beta(x)$, 使得

$$x^3\alpha(x) + (1-x)^2\beta(x) = 1.$$

(2) 求有理系数多项式 $\alpha(x)$ 和 $\beta(x)$, 使得

$$x^m\alpha(x) + (1-x)^n\beta(x) = 1,$$

其中 m, n 为正整数.

证明. 利用辗转相除法,

$$\begin{aligned} x^3 &= (x+2)(1-x)^2 + 3x-2, \\ (1-x)^2 &= (3x-4)(3x-2)/9 + 1/9, \end{aligned}$$

于是

$$\begin{aligned} 1 &= 9(1-x)^2 - (3x-4)(3x-2) \\ &= 9(1-x)^2 - (3x-4)(x^3 - (x+2)(1-x)^2) \\ &= (4-3x)x^3 + (3x^2+2x+1)(1-x)^2. \end{aligned}$$

因此取 $\alpha(x) = 4 - 3x, \beta(x) = 3x^2 + 2x + 1$ 即可.

(2) 由

$$(1-x^m)^n = (1-x)^n \left(\frac{x^m-1}{x-1}\right)^n = 1 + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} (-1)^k x^{km}$$

知可取

$$\alpha(x) = \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k+1} (-1)^k x^{km}, \beta(x) = \left(\frac{x^m-1}{x-1}\right)^n. \quad \square$$

6 补充 1 设 $f(x) \in \mathbb{R}[x]$ 是实系数多项式, $a \in \mathbb{R}$. 假设 $f^{(n)}(a) \neq 0, \forall n$, 试决定 a 在下述多项式的零点重数:

$$\begin{aligned} (1) & f(x) - f(a) - f'(a)(x-a) - \frac{f''(a)}{2}(x-a)^2; \\ (2) & f(x) - f(a) - \frac{x-a}{2}(f'(x) + f'(a)). \end{aligned}$$

6 补充 2 设 $n \geq 2$. 证明 1 是多项式 $x^{2n} - nx^{n+1} + nx^{n-1} - 1$ 的 3 重零点.

6 补充 3 证明多项式 $f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!}$ 无重根.

9 补充 证明

$$f_n(x) = \frac{1}{n} \sum_{d|n} \mu(d) x^{n/d}$$

为整值多项式, 其中 μ 是 Möbius 函数.

证明. 设 $g_n(x) = n f_n(x) \in \mathbb{Z}[x]$. 当 $n=1$ 时, $f_1(x) = x$ 显然成立. 假设 f_1, \dots, f_{n-1} 均是整值多项式. 设 $n = p^\alpha n', p \nmid n'$, 则

$$\begin{aligned} g_n(x) &= \sum_{d|n} \mu(d) x^{n/d} \\ &= \sum_{d|n'} \mu(d) x^{p^\alpha n'/d} + \sum_{d'|n'} \mu(d'p) x^{p^{\alpha-1} n'/d'} \\ &= g_{n'}(x^{p^\alpha}) - g_{n'}(x^{p^{\alpha-1}}). \end{aligned}$$

而 $x \in \mathbb{Z}$ 时,

$$p^\alpha \mid x^{p^\alpha} - x^{p^{\alpha-1}} \mid g_{n'}(x^{p^\alpha}) - g_{n'}(x^{p^{\alpha-1}}),$$

因此 $p^\alpha \mid g_n(x)$. 又由归纳假设 $n' \mid g_{n'}(x)$, 因此 $n \mid g_n(x)$. \square

8 补充 设 R 是含么交换环. 试定义 Euler 函数并陈述 Euler 定理, Wilson 定理, 二次剩余.

解. 设 $I \subseteq R$ 为一理想. 定义

$$\varphi(I) = |(R/I)^\times| \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}.$$

当 $\varphi(I)$ 有限时, 若 $a \in R$ 在 R/I 中的像 \bar{a} 可逆, 则

$$a^{\varphi(I)} \equiv 1 \pmod{I}.$$

当 I 为极大理想且 $\varphi(I)$ 有限时, R/I 为有限域, 于是

$$\prod_{0 \neq x \in R/I} x = -1.$$

此时若 $\varphi(I)$ 为偶数, 则 $(R/I)^\times$ 为 $\varphi(I)$ 阶循环群, 不妨设 a 为一生成元 (原根), 则 $(R/I)^\times$ 中的平方元一定具有形式 a^{2k} , 这意味着 $a^{\varphi(I)/2} = 1$; $(R/I)^\times$ 中的非平方元一定具有形式 a^{2k+1} , 这意味着 $a^{\varphi(I)/2} = -1$. \square

令 $R = \mathbb{Z}[x]$, $I = (p, \alpha(x))$, 其中 p 为素数, $\bar{\alpha} = \alpha \pmod{p}$ 为 $\mathbb{F}_p[x]$ 中 n 次多项式. 则

$$R/I \cong \mathbb{F}_p[x]/(\bar{\alpha}) \cong \prod_i \mathbb{F}_{p^{n_i}}$$

为整环, 其中 n_i 为 $\bar{\alpha}$ 的各个不可约多项式因子 β_i 的次数. 故

$$\varphi(I) = \prod_i (p^{n_i} - 1),$$

此即群 $(R/I)^\times$ 的阶, 由此可得重模的 Euler 定理:

设 $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ 满足 \bar{f} 与 $\bar{\alpha}$ 在 $\mathbb{F}_p[x]$ 中互素, 则

$$f(x)^{\varphi((p, \alpha))} \equiv 1 \pmod{\alpha}.$$

8 设 $\psi(x)$ 及 $\varphi(x)$ 都是 \pmod{p} 不可约多项式. 证明重模 $(p, \varphi(x))$ 方程 $\psi(X) \equiv 0$ 有解当且仅当 $\deg \psi \mid \deg \varphi$, 且此时 $\psi(x)$ 可分解为一次因子之积.

证明. 我们固定 $\mathbb{Z}[x]/(p, \varphi(x)) \cong \mathbb{F}_{p^n}$. 由于 $\psi(x)$ 在 \mathbb{F}_p 上不可约, 由有限域基本理论知其在 \mathbb{F}_{p^n} 上可解当且仅当 $m = \deg \psi \mid n$, 且此时所有根均落在 \mathbb{F}_{p^m} 上. \square

10 补充 若 $f(x)$ 对重模 $(p, \varphi(x))$ 的次数为 ℓ , 则 $\ell \mid p^n - 1$, 其中 n 为 $\varphi(x)$ 的次数.

证明. 由有限循环群的结构可知. \square

第五章 素数分布之概况

4.1 若不然, 设 p_1, \dots, p_m 为所有 $6n-1$ 型素数. 令 $N = 6p_1 \cdots p_m - 1$, 则 $2, 3, p_i$ 均不整除 N , 因此 N 只含有 $6n+1$ 型素数. 但是 $6n+1$ 型素数乘积一定为 $6n+1$ 型, 这与 N 是 $6n-1$ 型矛盾! 因此有无穷多 $6n-1$ 型素数.

4.2 若不然, 设 p_1, \dots, p_m 为所有 $4n-1$ 型素数. 令 $N = 4p_1 \cdots p_m - 1$, 则 $2, p_i$ 均不整除 N , 因此 N 只含有 $4n+1$ 型素数. 但是 $4n+1$ 型素数乘积一定为 $4n+1$ 型, 这与 N 是 $4n-1$ 型矛盾! 因此有无穷多 $4n-1$ 型素数.

4.3 由

$$\begin{aligned} \frac{\pi^2}{6} &= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} \\ &= \prod_p (1 + p^{-2} + p^{-4} + \cdots) \\ &= \prod_p (1 - p^{-2})^{-2} \\ &= \prod_p \frac{p^2}{p^2 - 1} \end{aligned}$$

可得.

remark 此即 Riemann ζ 函数在 2 处的取值, 一般地

$$\zeta(2n) = \frac{(-1)^{n+1} B_{2n} (2\pi)^{2n}}{2(2n)!}, \quad n \geq 1,$$

这里 B_n 是 Bernoulli 数, 即

$$\frac{t}{e^t - 1} = \sum_{m=0}^{\infty} B_m \frac{t^m}{m!}.$$

remark

7 令 $x = \sqrt{2n} > 0$, 原式等价于

$$2^{x^2/3} < x^{2(x+1)}$$

$$\frac{1}{6} x^2 \ln 2 < (x+1) \ln x.$$

令 $f(x) = (x+1) \ln x - \frac{1}{6} x^2 \ln 2$, 则

$$f'(x) = \ln x + \frac{x+1}{x} - \frac{\ln 2}{3} x,$$

$$f''(x) = \frac{1}{x} - \frac{1}{x^2} - \frac{\ln 2}{3},$$

$$f'''(x) = -\frac{1}{x^2} + \frac{2}{x^3}.$$

由于 $x < 2$ 时 $f'''(x) > 0$; $x > 2$ 时 $f'''(x) < 0$, 因此 $f''(x)$ 在 $(0, 2)$ 上单调增, 在 $(2, +\infty)$ 上单调减.

由

$$f''(1) = -\frac{\ln 2}{3} < 0, \quad f''(2) = \frac{1}{4} - \frac{\ln 2}{3} > 0, \quad f''(3) = \frac{2}{9} - \frac{\ln 2}{3} < 0$$

知 $f''(x)$ 在 $(0, +\infty)$ 上恰有两个零点 $1 < x_1 < 2 < x_2 < 3$. 因此 $f'(x)$ 在 $(0, x_1)$ 和 $(x_2, +\infty)$ 上单调减; 在 (x_1, x_2) 上单调增.

由于 $0 < x < 3$ 时

$$f'(x) \geq \frac{4}{3} - \ln 2 > 0,$$

因此 $f'(x)$ 恰有一个零点 $x_3 > 3$. 故 $f(x)$ 在 $(0, x_3)$ 上单调增, 在 $(x_3, +\infty)$ 上单调减.

由于

$$f(\sqrt{2}) = \frac{3\sqrt{2}+1}{6} \ln 2 > 0,$$

$$f(\sqrt{2 \times 467}) \approx 0.032 > 0, \quad f(\sqrt{2 \times 468}) \approx -0.054 < 0,$$

因此当且仅当 $1 \leq n \leq 467$ 时, $f(\sqrt{2n}) > 0$.

8.1 分别将 ξ 和 $\xi + 1$ 代入并相减得

$$(\xi + 1)^\lambda = \frac{(\xi + 1)^{\lambda+1} - \xi^{\lambda+1}}{\lambda + 1} + c((\xi + 1)^\lambda - \xi^\lambda) + O(\xi^{\lambda-2}),$$

化简可得 $c = 1/2$.

8.2 由

$$\int \log \log x \, dx = x \log \log x - \operatorname{li} x$$

知

$$\sum_{3 \leq n \leq \xi} \log \log n = \int_3^\xi \log \log x \, dx + O(\log \log \xi)$$

$$= \xi \log \log \xi - \operatorname{li} \xi + O(\log \log \xi) = \xi \log \log \xi + O\left(\frac{\xi}{\log \xi}\right).$$

8.1' 令 $f(x) = \frac{\log x}{x}$, 则

$$f'(x) = \frac{1 - \log x}{x^2},$$

因此 $x \geq 3$ 时 $f'(x) < 0$, $f(x)$ 单调减且趋于 0. 由定理 2 知

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \left(\sum_{n=3}^N f(n) - \int_3^N f(x) \, dx \right) = \alpha$$

存在, 且

$$\left| \sum_{3 \leq n \leq \xi} f(n) - \int_3^\xi f(x) \, dx - \alpha \right| \leq f(\xi - 1) = O(f(\xi)),$$

即

$$\sum_{3 \leq n \leq \xi} f(n) = \int_3^{\xi} f(x) dx + \alpha + O(f(\xi)).$$

由 $\int f(x) dx = \frac{1}{2} \log^2 x$ 知

$$\sum_{1 \leq n \leq \xi} \frac{\log n}{n} = \frac{1}{2} \log^2 \xi - \frac{1}{2} \log^2 3 + \frac{\log 2}{2} + \alpha + O\left(\frac{\log \xi}{\xi}\right).$$

8.2' 令 $f(x) = \frac{1}{x \log x}$, 则

$$f'(x) = -\frac{1 + \log x}{(x \log x)^2},$$

因此 $x \geq 2$ 时 $f'(x) < 0$, $f(x)$ 单调减且趋于 0. 由定理 2 知

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \left(\sum_{n=2}^N f(n) - \int_2^N f(x) dx \right) = \alpha$$

存在, 且

$$\left| \sum_{2 \leq n \leq \xi} f(n) - \int_2^{\xi} f(x) dx - \alpha \right| \leq f(\xi - 1) = O(f(\xi)),$$

即

$$\sum_{2 \leq n \leq \xi} f(n) = \int_2^{\xi} f(x) dx + \alpha + O(f(\xi)).$$

由 $\int f(x) dx = \log \log x$ 知

$$\sum_{2 \leq n \leq \xi} \frac{1}{n \log n} = \log \log \xi - \log \log 2 + \alpha + O\left(\frac{1}{\xi \log \xi}\right).$$

9.1 由 Чебышев 定理知

$$\frac{1}{8} \leq \frac{n \log p_n}{p_n} \leq 12,$$

因此

$$\frac{p_n}{n \log n} > \frac{p_n}{n \log p_n} \geq c_1 = \frac{1}{12}.$$

由于 $\log p_n < 2\sqrt{p_n}$,

$$\frac{1}{8} \leq \frac{n \log p_n}{p_n} < \frac{2n}{\sqrt{p_n}},$$

$$\log n > \frac{1}{2} \log p_n - \log 16,$$

$$\frac{n \log n}{p_n} > \frac{1}{2} \frac{n \log p_n}{p_n} - \frac{n \log 16}{p_n} \geq \frac{1}{16} - \frac{12 \log 16}{\log p_n}.$$

设素数 $p_k > 16^{192}$, 则 $n \geq k$ 时上式 $\geq \frac{\log(p_k/16^{192})}{16 \log p_k} > 0$.

令

$$c_0 = \min\left\{\frac{2\log 2}{p_2}, \dots, \frac{(k-1)\log(k-1)}{p_{k-1}}, \frac{\log(p_k/16^{192})}{16\log p_k}\right\},$$

$c_2 = 2/c_0$, 则

$$c_1 n \log n < p_n < c_2 n \log n.$$

9.2 设 $n = \prod_{i=1}^k q_i^{e_i}$, 令

$$f(n) = \frac{\varphi(n) \log \log n}{n} = \log\left(\sum e_i \log q_i\right) \prod \left(1 - \frac{1}{q_i}\right).$$

设 $k \geq 2$, 则 $n \geq 3$. 记 p_i 为第 i 个素数, 则

$$f(n) \geq \log\left(\sum \log p_i\right) \prod \left(1 - \frac{1}{p_i}\right).$$

由 Stirling 公式, 存在 $c_0 > 0$ 使得 $n! > c_0(n/e)^n$, 于是

$$p_1 \cdots p_k > k! > c_0(k/e)^k,$$

$$f(n) \geq \log(k \log(k/e) + \log c_0) \prod \left(1 - \frac{1}{p_i}\right).$$

当 n 充分大时, 存在 $c_1 > 0$ 使得 $f(n) \geq c_1 \log k / \log p_k \geq c > 0$.
 $k = 1$ 时易得 $f(n) \geq \min\{f(3), f(4)\}$.

9.3 由

$$\sum_p \frac{1}{p(\log \log p)^h}$$

和

$$\sum_{n \geq 1} \frac{1}{n \log n (\log \log n)^h}$$

相互控制可得, 而它的敛散性和

$$\int_a^{+\infty} \frac{dx}{x \log x (\log \log x)^h} = \int_{\log \log a}^{+\infty} \frac{dt}{t^h}$$

相同.

11.1 设 $c \in \mathbb{Z}$ 满足 $|f(c)| \geq 2$, 设

$$g(x) = f(x+c) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + f(c),$$

则

$$g(mf(c)) = \left(\sum_{i=1}^n a_i m^i f(c)^{i-1} + 1\right) f(c),$$

当 m 充分大时 $f(mf(c) + c) = g(mf(c))$ 是合数.

11.2 设

$$f(n) = c_1(n) + c_2(n)2^n + \cdots + c_m(n)m^n.$$

若不然, 存在 $f(a) = p > m$. 由

$$f(a + p(p-1)t) \equiv f(a) \pmod{p}$$

知 $p \mid f(a + p(p-1)t)$. 由 $n \rightarrow \infty$ 时 $f(n) \rightarrow \infty$ 可知存在无穷多 t 使得 $f(a + p(p-1)t)$ 是复合数.

12 若素数 $p \mid x^2 + y^2, xy \neq 0$, 则 $-1 \equiv (x/y)^2 \pmod{p}$, 因此 $\left(\frac{-1}{p}\right) = 1, p \equiv 1 \pmod{4}$.

若只有有限个 $8n + 5$ 型素数, 设为 p_1, \dots, p_k , 令

$$q = (p_1 \cdots p_k)^2 + 2^2,$$

则 $p_i \nmid q$, 因此 q 只含 $8n + 1$ 型素因子, 从而 $q \equiv 1 \pmod{8}$, 这与 $q \equiv 5 \pmod{8}$ 矛盾.

第六章 数论函数

4.1 由第二章 5 补充 3 知

$$g * f_1 = (f * E_0) * f_1 = f * (f_1 * E_0) = f * g_1.$$

4.2 由于

$$g(e)g_1(e) = \sum_{d, d_1 | e} f(d)f_1(d_1),$$

因此 gg_1 的 Möbius 变换为

$$\begin{aligned} h(n) &= \sum_{d, d_1 | e|n} f(d)f_1(d_1)\mu\left(\frac{n}{e}\right) \\ &= \sum_{d, d_1 | n} f(d)f_1(d_1) \sum_{f | \frac{n}{[d, d_1]}} \mu\left(\frac{n}{f[d, d_1]}\right) \\ &= \sum_{[d, d_1] = n} f(d)f_1(d_1) \end{aligned}$$

4.3 由

$$(E_0 * E_0)(n) = \sum_{d|n} E_0(d)E_0\left(\frac{n}{d}\right) = d(n)$$

立得.

5.1 我们有

$$\sum_{1 \leq n \leq \xi} \frac{d(n)}{n} = \sum_{1 \leq n \leq \xi} \sum_{u|n} \frac{1}{n} = \sum_{1 \leq uv \leq \xi} \frac{1}{uv}.$$

该区域可分为 $(0, \sqrt{\xi}]^2$ 和其余两块, 于是

$$\begin{aligned} & \sum_{1 \leq uv \leq \xi} (uv)^{-1} \\ &= \left(\sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \right)^2 + 2 \sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \sum_{\sqrt{\xi} < v \leq \xi/u} v^{-1} \\ &= - \left(\sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \right)^2 + 2 \sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \sum_{1 \leq v \leq \xi/u} v^{-1} \\ &= \sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \left(2 \sum_{1 \leq v \leq \xi/u} v^{-1} - \sum_{1 \leq v \leq \sqrt{\xi}} v^{-1} \right) \\ &= \sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} u^{-1} \left(2 \log \xi - 2 \log u + 2\gamma - \frac{1}{2} \log \xi - \gamma + O(\xi^{-\frac{1}{2}}) \right) \\ &= -2 \sum_{1 \leq u \leq \sqrt{\xi}} \frac{\log u}{u} + (\log \sqrt{\xi} + \gamma + O(\xi^{-\frac{1}{2}})) \left(\frac{3}{2} \log \xi + \gamma + O(\xi^{-\frac{1}{2}}) \right) \\ &= -2 \left(\frac{1}{2} \log^2 \sqrt{\xi} + c_1 + O(\xi^{-\frac{1}{2}} \log \xi) \right) + \frac{3}{4} \log^2 \xi + 2\gamma \log \xi + O(\xi^{-\frac{1}{2}} \log \xi) \\ &= \frac{1}{2} \log^2 \xi + 2\gamma \log \xi + c + O(\xi^{-\frac{1}{2}} \log \xi). \end{aligned}$$

5.2 由

$$\sigma(n) = \prod \frac{p^{e+1} - 1}{p - 1} = \prod O(p^{e(1+\varepsilon)}) = n^{1+\varepsilon}$$

可得.

5.3 令

$$b_v = \sum_{1 \leq u \leq \xi/v} u = \frac{\xi^2}{2v^2} + (1 - 2\lambda_v) \frac{\xi}{v} + \lambda_v(\lambda_v - 1),$$

其中 $\lambda_v = \frac{\xi}{v} - [\frac{\xi}{v}]$, 则

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq n \leq \xi} \sigma(n) &= \sum_{1 \leq n \leq \xi} \sum_{u|n} u = \sum_{1 \leq uv \leq \xi} u = \sum_{1 \leq u \leq \xi} u \left[\frac{\xi}{u} \right] \\ &= \sum_{1 \leq v \leq \xi} v(b_v - b_{v+1}) = \sum_{1 \leq k \leq \xi} b_k - [\xi] b_{[\xi]} \\ &= \frac{\xi^2}{2} \sum_{1 \leq k \leq \xi} \frac{1}{v^2} + O(\xi \log \xi) = \frac{\xi^2 \pi^2}{12} + O(\xi \log \xi). \end{aligned}$$

9.1 设椭圆的长轴和短轴长为 $2a, 2b$, 则由定理 2 及 $A = \pi ab$, $l \leq 2\pi(a+b)$ 得 $N = \pi ab + O(a+b)$.

9.2 该数为

$$\begin{aligned} & \sum_{w^2 \leq x} (\pi(x - w^2) + O(\sqrt{x - w^2})) \\ &= \pi x(2[\sqrt{x}] + 1) - \pi \frac{[\sqrt{x}]([\sqrt{x}] + 1)(2[\sqrt{x}] + 1)}{3} + O(x) \\ &= \frac{4}{3}\pi x^{3/2} + O(x). \end{aligned}$$

9.3 假设 n 维球 $x_1^2 + \cdots + x_n^2 \leq x$ 内整点个数为

$$f_n = c_n x^{\frac{n}{2}} + O(x^{\frac{n-1}{2}}),$$

则

$$\begin{aligned} f_{n+1} &= \sum_{w^2 \leq x} (c_n(x - w^2)^{\frac{n}{2}} + O((x - w^2)^{\frac{n-1}{2}})) \\ &= 2c_n d_n x^{\frac{n+1}{2}} + O(x^{\frac{n}{2}}), \end{aligned}$$

其中

$$\begin{aligned} d_n &= 1 - \binom{n/2}{1} \frac{1}{3} + \binom{n/2}{2} \frac{1}{5} - \binom{n/2}{3} \frac{1}{7} + \cdots \\ &= \int_0^1 (1 - x^2)^{n/2} dx = \frac{\sqrt{\pi} \Gamma(\frac{n+2}{2})}{2\Gamma(\frac{n+3}{2})}, \end{aligned}$$

因此由数学归纳法

$$\begin{aligned} c_n &= \pi \prod_{k=2}^{n-1} \frac{\sqrt{\pi} \Gamma(\frac{k+2}{2})}{\Gamma(\frac{k+3}{2})} = \frac{\pi^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)}, \\ f_n &= \frac{(\pi x)^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)} + O(x^{\frac{n-1}{2}}). \end{aligned}$$

注 6.1. 由此可知半径为 r 的 n 维球的体积为 $\frac{\pi^{n/2} r^n}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)}$.

9.4 我们有

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq n \leq x} r^2(x) &= 16 \sum_{\substack{1 \leq n \leq x \\ d_1, d_2 | n}} \chi(d_1 d_2) \\ &= 16 \sum_{1 \leq d_1, d_2 \leq x} \chi(d_1 d_2) \left[\frac{x}{[d_1, d_2]} \right] \\ &= 16 \sum_{1 \leq s \leq x} \sum_{\substack{1 \leq u, v \leq x/s \\ (u, v) = 1}} \chi(s^2 uv) \left[\frac{x}{suv} \right] \\ &= 16 \sum_{1 \leq s \leq x} \chi(s^2) \sum_{1 \leq t \leq x/s} \chi(t) \left[\frac{x}{st} \right] d(t) \\ &= 16 \sum_{1 \leq s \leq x} \chi(s^2) f(x/s) \end{aligned}$$

其中

$$\begin{aligned}
 f(x) &= \sum_{1 \leq t \leq x} \chi(t) \left[\frac{x}{t} \right] d(t) \\
 &= x \prod_{1 \leq p \leq x} (1 - \chi(p)p^{-1})^{-2} + O(\log x) \\
 &= x \left(\prod_{n \geq 1} \frac{\chi(n)}{n} \right)^2 + O(\log x) \\
 &= \frac{\pi^2 x}{16} + O(\log x),
 \end{aligned}$$

因此

$$\begin{aligned}
 \sum_{1 \leq n \leq x} r^2(x) &= 16 \sum_{1 \leq s \leq x} \chi(s^2) f(x/s) \\
 &= \pi^2 x \sum_{1 \leq t \leq \frac{x+1}{2}} \frac{1}{2t-1} + O(\log x) \\
 &= \pi^2 x \left(\log x - \frac{1}{2} \log x \right) + O(x) \\
 &= \frac{\pi^2 x \log x}{2} + O(x).
 \end{aligned}$$

9.5 令

$$s(x) = \sum_{1 \leq n \leq x} r(n),$$

则要求的数为

$$\begin{aligned}
 &\sum_{1 \leq d \leq \sqrt{x}} s(x/d^2) \mu(d) \\
 &= \sum_{1 \leq d \leq \sqrt{x}} \left(\frac{\pi x}{d^2} + O\left(\frac{\sqrt{x}}{d}\right) \right) \mu(d) \\
 &= \pi x \left(\prod_{1 \leq p \leq \sqrt{x}} (1 - p^{-2}) \right) + O(\sqrt{x} \prod_{1 \leq p \leq \sqrt{x}} (1 - p^{-1})) \\
 &= \frac{6}{\pi} x + O(\sqrt{x} \log x).
 \end{aligned}$$

参考文献

[冯] 冯克勤, 余红兵, 整数与多项式, 高等教育出版社, 施普林格出版社, 1999

[华] 华罗庚, 华罗庚文集数论卷 II, 科学出版社, 2010

[欧阳] 欧阳毅, 代数学基础, 中国科学技术大学

E-mail address: zsxqq@mail.ustc.edu.cn