

第一部分 多项式

一 常用定理及结论

1 数域 P 上的全体一元多项式之集 $P[x]$ 对多项式的加法及乘法作成环, 称为一元多项式环.

2 次数定理: 设 $f(x), g(x) \in R[x]$ 均不等于 0, R 为含数 1 的数环, 则

(1) 当 $f(x) \neq g(x) = 0$ 时, $\partial^0(f(x) \pm g(x)) \leq \max\{\partial^0 f(x), \partial^0 g(x)\}$.

(2) $\partial^0(f(x)g(x)) = \partial^0 f(x) + \partial^0 g(x)$.

3 带余除法定理: 设 $f(x), g(x) \in P[x]$, 且 $g(x) \neq 0$, 则存在 $q(x), r(x) \in P[x]$, 使

$$f(x) = g(x)q(x) + r(x), \text{ 其中 } r(x) = 0, \text{ 或 } \partial^0 r(x) < \partial^0 g(x). \quad (*)$$

符合条件 (*) 的 $q(x), r(x)$ 唯一, 分别称为 $g(x)$ 除 $f(x)$ 的商式及余式.

4 $g(x) \mid f(x) \iff g(x)$ 除 $f(x)$ 的余式等于零.

5 设 $f(x) = g(x)q(x) + r(x)$, 则 $f(x), g(x)$ 的公因式与 $g(x), r(x)$ 的公因式相同. 进而有: $f(x), g(x)$ 的最大公因式与 $g(x), r(x)$ 的最大公因式相同.

6 设 $d(x)$ 是 $f(x), g(x) \in P[x]$ 的一个最大公因式, 则

(1) 对任意的非零常数 $c \in P$, $c \cdot d(x)$ 也是 $f(x), g(x)$ 的一个最大公因式.

(2) 若 $d_1(x)$ 也是 $f(x), g(x)$ 的一个最大公因式, 则存在非零常数 $c_0 \in P$, 使 $d_1(x) = c_0 d(x)$.

7 Boudt 公式: 设 $d(x)$ 是 $f(x), g(x) \in P[x]$ 的一个最大公因式, 则存在 $u(x), v(x) \in P[x]$, 使得 $u(x)f(x) + v(x)g(x) = d(x)$. 反之, 若 $u(x)f(x) + v(x)g(x) = d(x)$, 且 $d(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的一个公因式, 则 $d(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的一个最大公因式.

8 $f(x), g(x)$ 互素 $\iff f(x), g(x)$ 只有零次公因式

$$(f(x), g(x)) = 1$$

$$\iff \text{存在 } u(x), v(x), \text{ 使得 } u(x)f(x) + v(x)g(x) = 1.$$

9 设不可约多项式 $p(x)$ 是多项式 $f(x)$ 的 k 重因式, 则 $p(x)$ 是 $f(x)$ 导数多项式的 $k-1$ 重因式. 反之, 若 $p(x)$ 是 $f(x)$ 导数多项式的 $k-1$ 重因式, $p(x)$ 未必是多项式 $f(x)$ 的 k 重因式.

10 $f(x)$ 无重因式? $(f(x), f'(x)) = 1$.

11 $f(x) = ap_1^n(x)p_2^2(x)\cdots p_t^i(x)$ 为 $f(x)$ 在数域 P 上的典型分解式 \hat{U}

(1) $a \hat{I} P$;

(2) $p_1(x), p_2(x), \dots, p_t(x)$ 均在 P 上不可约;

(3) $p_1(x), p_2(x), \dots, p_t(x)$ 首次项系数均为 1;

(4) $p_1(x), p_2(x), \dots, p_t(x)$ 两两不同.

12 数环 R 上的 $n(>0)$ 次多项式在 R 中最多有 n 个根.

13 R 是数环, $c \hat{I} R$ 为 $f(x)$ 的根? $f(c) = 0$? 若 $f(x) = (x - c)q(x) + r$, 则 $r = 0$.

14 代数学基本定理: 复数域 C 上的任一 $n(>0)$ 次多项式在 C 中至少有一个根.

由此得出: 复数域 C 上的任一 $n(>0)$ 次多项式在 C 中必有 n 个根.

15 Vieta 定理: 设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_{n-1}x + a_n$ 在复数域中的 n 个根为 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$, 则

$$\begin{cases} \alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_n = -\frac{a_1}{a_0} \\ \alpha_1\alpha_2 + \alpha_1\alpha_3 + \cdots + \alpha_{n-1}\alpha_n = (-1)^2 \frac{a_2}{a_0} \\ \alpha_1\alpha_2\alpha_3 + \alpha_1\alpha_2\alpha_4 + \cdots + \alpha_{n-2}\alpha_{n-1}\alpha_n = (-1)^3 \frac{a_3}{a_0} \\ \cdots \\ \alpha_1\alpha_2 \cdots \alpha_{n-1} + \alpha_2\alpha_3 \cdots \alpha_n = (-1)^n \frac{a_n}{a_0} \end{cases}$$

16 复数域 C 上只有一次多项式不可约.

17 虚根成对原理: 设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_{n-1}x + a_n$ 为实系数多项式, 则 $f(x)$ 的非实复根成对出现. 即 α 为 $f(x)$ 的根时, $\bar{\alpha}$ 也是 $f(x)$ 的根, 且 α 与 $\bar{\alpha}$ 有相同的重数.

18 实数域 R 上除一次多项式不可约外, 判别式小于 0 的二次多项式也不可约.

19 (1) 有理系数多项式 $f(x)$ 在有理数域 Q 上不可约 \hat{U} 整系数多项式 $kf(x)$ 在 Q 上不可约.

(2) 整系数多项式 $f(x)$ 在 Q 上不可约 \hat{U} $f(x)$ 能分解成低次整系数多项式的乘积.

20 有理数域 Q 存在任意次不可约多项式.

21 Eisenstein 判别法: 设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_{n-1}x + a_n$ 是一个整系数多项式, 若存在素数 p , 满足: (1) $p \nmid a_0$; (2) $p \mid a_i, i=1, 2, \dots, n$; (3) $p^2 \nmid a_n$, 则 $f(x)$ 在有理数域 Q 上不可约.

22 有理根筛选定理: 设有理数 $\frac{u}{v}$ (u, v 互质) 是整系数多项式 $f(x) = a_0x^n + \cdots + a_{n-1}x + a_n$ 的根, 则 (1) $v \mid a_0, u \mid a_n$; (2) $f(x) = \underbrace{\text{有理}}_{\text{筛选}} - \frac{u}{v} q(x)$, $q(x)$ 是整系数多项式.

23 设函数 f, g 分别为多项式 $f(x), g(x)$ 所决定的多项式函数, 则 $f(x) = g(x)$? $f = g$.

24 对称多项式基本定理: 数环 R 上的任一 n 元对称多项式必能表成 n 元初等对称多项式的多项式.

25 设 $f(x) = a_0x^n + \dots + a_{n-1}x + a_n$ 是数域 P 上的一个 n 次多项式, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ 是其在复数域中的 n 个根, 则关于 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ 的任一初等对称多项式都可以表成关于 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ 的初等对称多项式的多项式, 因而必为 P 中的一个数.

26 设 $f(x) = a_0x^n + \dots + a_{n-1}x + a_n$ 是复数域 C 上的一个 $n(>0)$ 次多项式, 其在 C 中的 n 个根为 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$. 称

$$D(f) = a_0^{2n-2} (\alpha_2 - \alpha_1)^2 (\alpha_3 - \alpha_1)^2 \dots (\alpha_n - \alpha_1)^2 \\
(\alpha_3 - \alpha_2)^2 \dots (\alpha_n - \alpha_2)^2 \\
\dots \dots \\
(\alpha_n - \alpha_{n-1})^2 \\
= a_0^{2n-2} \prod_{1 \leq j < i \leq n} (\alpha_i - \alpha_j)^2 \text{ 为 } f(x) \text{ 的判别式.}$$

27 设 $R(f, f')$ 表示多项式 $f(x) = a_0x^n + \dots + a_{n-1}x + a_n$ 与其导数多项式 $f'(x)$ 的结式, D 表示 $f(x)$ 的判别式, 则 $D = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}} \frac{1}{a_0} R(f, f')$.

28 $f(x) = ax^2 + bx + c$ 的判别式为 $b^2 - 4ac$.

29 $f(x)$ 有重根 $\bar{0}$ 它的判别式等于 0.

二 常见题型及解答

(一) 多项式的定义, 整除, 带余除

问题 1.01 设 $f(x)$ 为数域 F 上的多项式, $x \in F$ 是任意数, $c \neq 0$ 是 F 中的常数. 证明: $f(x-c) = f(x)$? $f(x)$ 是常数.

证明 $\bar{0}$ 若 $f(x) = k$, k 为常数, 则 $f(x-c) = k = f(x)$.

\bar{D} 若 $f(x) \neq 0$, 则结论显然成立, 下设 $f(x) \neq 0$.

若 $f(x)$ 不是常数, 令 $\partial^0 f(x) = n > 0$, 并设 x_1, x_2, \dots, x_n 是 $f(x)$ 在复数域中的 n 个根. 则

$$f(x_i - c) = f(x_i) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, n.$$

即 $x_1 - c, x_2 - c, \dots, x_n - c$ 也是 $f(x)$ 在复数域中的 n 个根. 于是由 Vieta 定理知

$$x_1 + x_2 + \dots + x_n = (x_1 - c) + (x_2 - c) + \dots + (x_n - c),$$

从而 $c = 0$, 这与 $c \neq 0$ 矛盾. 故 $f(x) = k$ 是常数.

问题 1.02 设 $f(x)$ 为数域 F 上的多项式, x, y 是 F 中的任意数, $c \neq 0$ 是 F 中的常数. 证明: $f(x+y) = f(x)f(y)$? $f(x) \neq 0$ 或 $f(x) = 1$.

证明 \cup 若 $f(x)=0$, 则 $f(x+y)=0=0?0 f(x)f(y)$;

若 $f(x)=1$, 则 $f(x+y)=1=1?1 f(x)f(y)$.

\triangleright 若 $f(x)=0$, 则证毕. 若 $f(x)^1 0$, 由于

$$f(2x) = f(x+x) = f(x)f(x) = f^2(x),$$

比较次数知, $\partial^0 f(x)=0$. 令 $f(x)=c? 0$, 因 $c = f(0) = f(0+0) = f(0)f(0) = c^2$ 得 $c=1$. 从而 $f(x)=1$.

问题 1.03 设 $f(x)$ 为数域 F 上的多项式, x, y 是 F 中的任意数, $c^1 0$ 是 F 中的常数. 试证明: $f(x+y) = f(x)+f(y)? f(x) kx$.

证明 \cup 若 $f(x) = kx$, 则 $f(x+y) = k(x+y) = kx+ky = f(x)+f(y)$.

\triangleright 证法 1 设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$. 因

$$f(2y) = f(y+y) = f(y)+f(y) = 2f(y),$$

即

$$f(2y) - 2f(y) = 0.$$

亦即

$$\begin{aligned} & (a_0(2y)^n + a_1(2y)^{n-1} + \dots + a_{n-1}(2y) + a_n) - 2(a_0y^n + a_1y^{n-1} + \dots + a_{n-1}y + a_n) \\ & = (2^n - 2)a_0x^n + (2^{n-1} - 2)a_1x^{n-1} + \dots + (2^2 - 2)a_{n-2}x^2 - a_n = 0. \end{aligned}$$

于是 $a_0 = a_1 = \dots = a_{n-2} = a_n = 0$, 此时 $f(x) = a_{n-1}x = kx$, 其中 $k = a_{n-1}$.

\triangleright 证法 2 对 $\forall b \hat{=} F$, 由 $f(b) = f(0+b) = f(0)+f(b)$ 知 $f(0) = 0$, 即 0 是 $f(x)$ 的根.

若 α 是 $f(x)$ 的根, $f(2\alpha) = f(\alpha+\alpha) = f(\alpha)+f(\alpha) = 0$, 即 2α 是 $f(x)$ 的根;

$$f(3\alpha) = f(\alpha+2\alpha) = f(\alpha)+f(2\alpha) = 0, \text{ 即 } 3\alpha \text{ 是 } f(x) \text{ 的根;}$$

.....

如此下去知, 对任意正整数 m , $m\alpha$ 是 $f(x)$ 的根. 但当 $f(x)^1 0$ 时, $f(x)$ 不可能有无穷多根, 因此 $f(x)^1 0$ 时, $\alpha = 0$. 故 $f(x)$ 只有零根, 或 $f(x) = 0$. 于是可设

$$f(x) = x^n p(x), \text{ 其中 } p(x) \hat{=} F[x] \text{ 且在 } F \text{ 中无根.}$$

因 $f(m) = mf(1)$, $f(1) = p(1)$, 于是

$$f(m) = m^n p(m) = mf(1) = mp(1).$$

故

$$m^{n-1} p(m) = p(1), \text{ 即 } m^{n-1} p(m) - p(1) = 0.$$

于是多项式 $x^{n-1} p(x) - p(1)$ 有无穷多个整数根 m . 从而 $x^{n-1} p(x) = p(1)$. 代入 $f(x) = x^n p(x)$ 中得 $f(x) = xp(1)$. 记 $p(1) = k$, 则 $f(x) = kx$.

\triangleright 证法 3 对 $\forall b \hat{=} F$, 由 $f(b) = f(0+b) = f(0)+f(b)$ 知 $f(0) = 0$, 即 $f(x)$ 的常数项为零. 于是可设

$$f(x) = a_1x + \dots + a_nx^n.$$

记 $f(1) = a_1 + a_2 + \dots + a_n = k$. 将 $1, 2, \dots, n$ 依次代入上式得:

$$\begin{cases} a_1 + a_2 + \dots + a_n = k \\ 2a_1 + 2^2 a_2 + \dots + 2^n a_n = 2k \\ \dots \\ na_1 + n^2 a_2 + \dots + n^n a_n = nk \end{cases} \quad \textcircled{1}$$

视①中的 a_1, a_2, \dots, a_n 为线性方程组 $Ax = b$ 的一个解, 其中 $A = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 1 \\ 2 & \dots & 2^n \\ \vdots & & \vdots \\ n & \dots & n^n \end{pmatrix}$, $b = \begin{pmatrix} k \\ 2k \\ \vdots \\ nk \end{pmatrix}$.

记 $D = |A| = 1! \cdot 2! \cdot 3! \cdot \dots \cdot (n-1)! \neq 0$, D_j 为用 b 替换 D 的第 j 列所得的行列式, $j = 1, 2, \dots, n+1$. 由

Cramer 法则知, $a_1 = \frac{D_1}{D} = k$, $a_j = \frac{D_j}{D} = 0$ ($j = 2, 3, \dots, n$). 故 $f(x) = kx$.

问题 1.04 设 $f(x) \neq 0$, 证明: $f(x^2) = f^2(x) \Leftrightarrow f(x) = x^n$.

证明 若 $f(x) = x^n$, 则 $f(x^2) = (x^2)^n = (x^n)^2 = f^2(x)$.

设 $f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n$, $a_0 \neq 0$. 因 $f(x^2) = f^2(x)$, 则

$$a_0 x^{2n} + a_1 x^{2n-2} + \dots + a_{n-1} x^2 + a_n = (a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n)^2.$$

对比系数得: $a_0 = a_0^2$, $2a_0 a_1 = 0$, $2a_0 a_2 = a_1$, $2a_0 a_3 + 2a_1 a_2 = 0$, \dots , $a_n = a_n^2$.

由于 $a_0 \neq 0$, 所以 $a_0 = 1$. 进而 $a_1 = 0$, 逐步代入其后的式子中得 $a_2 = a_3 = \dots = a_{n-1} = a_n = 0$. 于是 $f(x) = x^n$.

问题 1.05 设 $f(x) = 2x^2 - 3$, $g(x) = 8x^4 - 6x^2 + 4x - 7$, 求 $f^3(x)g(x)$ 所有系数的和.

解 $f(1) = -1$, $g(1) = -1$, 故 $f^3(x)g(x)$ 所有系数的和为 $f^3(1)g(1) = (-1)^3(-1) = 1$.

注: 多项式 $f(x)$ 的所有系数之和为 $f(1)$, $f(x)$ 的常数项为 $f(0)$.

问题 1.06 设 $f_1(x) = 1$, $f_{i+1}(x) = 1 - x f_i(x)$, $i = 1, 2, \dots$. 求 $F(x) = 1 + f_1(x) + f_2(x) + \dots + f_{2017}(x)$ 所有系数的和.

解 易见,

$$f_1(x) = 1, f_2(x) = 1 - x, f_3(x) = 1 - x + x^2, f_4(x) = 1 - x + x^2 - x^3, \dots$$

可以看出, 当 i 为奇数时, $f_i(x)$ 的所有系数之和为 1; 当 i 为偶数时, $f_i(x)$ 的所有系数之和为 0. 从而 $F(x) = 1 + f_1(x) + f_2(x) + \dots + f_{2015}(x)$ 所有系数的和为 $1009 + 1 = 2010$.

问题 1.07 设 $f_1(x), f_2(x), \dots, f_{n-1}(x)$ 是 $n-1$ 个多项式. 证明: 若

$$1 + x + x^2 + \dots + x^{n-1} \mid f_1(x^n) + x f_2(x^n) + \dots + x^{n-2} f_{n-1}(x^n),$$

则 $f_i(x)$ 的所有系数之和为 0. $i = 1, 2, \dots, n-1$.

证明 设 $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots, \varepsilon_{n-1}$ 是不等于 1 的全部 n 次单位根, 则 $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots, \varepsilon_{n-1}$ 互不相同. 由

$$1 + x + x^2 + \dots + x^{n-1} \mid f_1(x^n) + x f_2(x^n) + \dots + x^{n-2} f_{n-1}(x^n)$$

知, $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots, \varepsilon_{n-1}$ 是 $f_1(x^n) + x f_2(x^n) + \dots + x^{n-2} f_{n-1}(x^n)$ 的根. 于是有

$$\begin{cases} f_1(1) + \varepsilon_1 f_2(1) + \varepsilon_1^2 f_3(1) + \cdots + \varepsilon_1^{n-2} f_{n-1}(1) = 0 \\ f_1(1) + \varepsilon_2 f_2(1) + \varepsilon_2^2 f_3(1) + \cdots + \varepsilon_2^{n-2} f_{n-1}(1) = 0 \\ \vdots \\ f_1(1) + \varepsilon_{n-1} f_2(1) + \varepsilon_{n-1}^2 f_3(1) + \cdots + \varepsilon_{n-1}^{n-2} f_{n-1}(1) = 0 \end{cases} \quad \textcircled{1}$$

将①式看成以 $f_1(1), f_2(1), \dots, f_{n-1}(1)$ 为未知量的齐次线性方程组, 其系数行列式为

$$D = \begin{vmatrix} 1 & \varepsilon_1 & \text{L} & \varepsilon_1^{n-2} \\ 1 & \varepsilon_2 & \text{L} & \varepsilon_2^{n-2} \\ \text{M} & \text{M} & & \text{M} \\ 1 & \varepsilon_{n-1} & \text{L} & \varepsilon_{n-1}^{n-2} \end{vmatrix} = \tilde{0} \quad (\varepsilon_i - \varepsilon_j) \neq 0, \quad 1 \leq j < i \leq n$$

①只有零解. 故 $f_i(1) = 0$, 从而 $f_i(x)$ 的所有系数之和为 0, $i = 1, 2, \dots, n-1$.

注: 若 $f(x)$ 的根都是 $g(x)$ 的根且 $f(x)$ 无重根, 则 $f(x) | g(x)$.

问题 1.08 设 $f(x) = (x^{50} - x^{49} + x^{48} - x^{47} + \cdots - x + 1)(x^{50} + x^{49} + x^{48} + \cdots + x + 1)$, 求 $f(x)$ 的奇次项系数之和.

解法 1 由于 $x^{51} + 1 = (x+1)(x^{50} - x^{49} + x^{48} - x^{47} + \cdots - x + 1)$;

$$x^{51} - 1 = (x-1)(x^{50} + x^{49} + x^{48} + x^{47} + \cdots + x + 1),$$

两式相乘得: $x^{102} - 1 = (x^2 - 1)f(x)$. 由于 $x^{102} - 1$, $x^2 - 1$ 均无奇数次项, 故 $f(x)$ 的奇数次项系数之和为 0.

解法 2 因

$$f(-x) = (x^{50} + x^{49} + x^{48} + \cdots + x + 1)(x^{50} - x^{49} + x^{48} - x^{47} + \cdots - x + 1) = f(x),$$

故 $f(x)$ 为偶函数, 于是 $f(x)$ 的奇次项系数之和为 0.

问题 1.09 a, b, c 满足什么条件时, $(x^2 + ax + 1) | (x^4 + bx^2 + c)$.

解 令 $x^4 + bx^2 + c = (x^2 + ax + 1)(x^2 + mx + n)$, 比较两端系数得:

$$a + m = 0, \quad am + n + 1 = b, \quad an + m = 0, \quad n = c.$$

将 $m = -a$, $n = c$ 代入 $an + m = 0$ 中得:

$$a(c-1) = 0.$$

若 $a = 0$, 则 $b = c + 1$; 若 $c = 1$, 则 $b = 2 - a^2$. 故 $(x^2 + ax + 1) | (x^4 + bx^2 + c)$ 的条件是

$$\begin{cases} a = 0 \\ b = c + 1 \end{cases} \quad \text{或} \quad \begin{cases} c = 1 \\ b = 2 - a^2 \end{cases}.$$

问题 1.10 设 $f_1(x), f_2(x)$ 是两个多项式. 证明: 如果 $x^2 + x + 1$ 整除 $f_1(x^3) + xf_2(x^3)$, 则 $x-1$ 整除 $f_1(x), f_2(x)$.

证明 易见, $x^2 + x + 1$ 的根为 3 次单位原根 ω 及它的共轭数 $\bar{\omega}$. 因 $x^2 + x + 1$ 整除 $f_1(x^3) + xf_2(x^3)$, 故

$$f_1(\omega^3) + \omega f_2(\omega^3) = 0, \quad f_1(\bar{\omega}^3) + \bar{\omega} f_2(\bar{\omega}^3) = 0.$$

即 $f_1(1) + \omega f_2(1) = 0, f_1(1) + \bar{\omega} f_2(1) = 0.$

由以上两式可得 $f_1(1) = f_2(1) = 0.$ 从而 $(x-1) | f_1(x), (x-1) | f_2(x).$

问题 1.11 设 x^2+1 整除 $x^k+x^{k-1}+\dots+x+1,$ 求 k 的值.

解 因 $(x-1)(x^k+x^{k-1}+\dots+x+1) = x^{k+1}-1,$ 又 x^2+1 的两根为 $\pm i,$ 故由所给条件知, $\pm i$ 必为 $x^k+x^{k-1}+\dots+x+1$ 的根. 于是 $k+1$ 为 4 的倍数, 故 $k \equiv 3 \pmod{4}.$

问题 1.12 设 $f(x) = 1+x^2+x^4+\dots+x^{2n}, g(x) = 1+x^4+x^8+\dots+x^{4n}.$ 证明: $f(x) | g(x) \hat{U} n$ 为偶数.

证明 因 $(x^2-1)f(x) = x^{2n+2}-1, (x^4-1)g(x) = x^{4n+4}-1,$ 则

$$f(x) = \frac{x^{2n+2}-1}{x^2-1}, g(x) = \frac{x^{4n+4}-1}{x^4-1}.$$

于是 $\frac{g(x)}{f(x)} = \frac{x^{4n+4}-1}{x^4-1} \cdot \frac{x^2-1}{x^{2n+2}-1} = \frac{x^{2(n+1)}+1}{x^2+1}.$

故 $f(x) | g(x) \hat{U} (x^2+1) | (x^{2(n+1)}+1) \hat{U} (?)^{2(n+1)} - 1 = 0 \hat{U} n$ 为偶数.

问题 1.13 证明: $x^2+x+1 | x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2} (m, n, p$ 为任意正整数).

证法 1 因 $x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2} = (x^{3m}-1) + x(x^{3n}-1) + x^2(x^{3p}-1) + x^2+x+1,$ 而

$$\begin{aligned} x^{3k}-1 &= (x^3)^k-1 = (x^3-1)(x^{3(k-1)}+x^{3(k-2)}+\dots+x^3+1) \\ &= (x-1)(x^2+x+1)(x^{3(k-1)}+x^{3(k-2)}+\dots+x^3+1), \end{aligned}$$

所以 $(x^2+x+1) | (x^{3m}-1), (x^2+x+1) | (x^{3n}-1), (x^2+x+1) | (x^{3p}-1).$ 故

$$x^2+x+1 | x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2}.$$

证法 2 x^3-1 的两个虚根 ω_1, ω_2 满足 $1+x+x^2=0,$ 将 ω_1, ω_2 分别代入 $x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2}$ 中得:

$$\omega_1^{3m} + \omega_1^{3n+1} + \omega_1^{3p+2} = 1 + \omega_1 + \omega_1^2 = 0, \omega_2^{3m} + \omega_2^{3n+1} + \omega_2^{3p+2} = 1 + \omega_2 + \omega_2^2 = 0.$$

又 $x-\omega_1$ 与 $x-\omega_2$ 互素, 所以 $(x-\omega_1)(x-\omega_2) | x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2},$ 即 $x^2+x+1 | x^{3m}+x^{3n+1}+x^{3p+2}.$

问题 1.14 设 $f_1(x), f_2(x), \dots, f_s(x)$ 有公共根 1, 证明: 对任意多项式 $g_1(x), g_2(x), \dots, g_s(x),$
 $(x^{n-1}+\dots+x+1) | g_1(x)f_1(x^n)+g_2(x)f_2(x^n)+\dots+g_s(x)f_s(x^n).$

证明 设 α 是 $x^{n-1}+\dots+x+1$ 的任一根, 则 $\alpha^n=1.$ 由 $f_1(x), f_2(x), \dots, f_s(x)$ 有公共根 1 可知,

$$0 = f_i(1) = f_i(\alpha^n), i=1 \dots s,$$

即 α 是每一个 $f_i(x^n), i=1, 2, \dots, s$ 的根. 因而 α 也是 $g_1(x)f_1(x^n)+g_2(x)f_2(x^n)+\dots+g_s(x)f_s(x^n)$ 的根.

又因 $x^{n-1}+\dots+x+1$ 无重根, 故

$$(x^{n-1}+\dots+x+1) | g_1(x)f_1(x^n)+g_2(x)f_2(x^n)+\dots+g_s(x)f_s(x^n).$$

问题 1.15 用 $x-1, x-2, x-3$ 除 $f(x)$ 的余式分别为 4, 8, 16, 试求用 $(x-1)(x-2)(x-3)$ 除 $f(x)$ 的余式.

解 令 $f(x) = (x-1)(x-2)(x-3)q(x) + ax^2 + bx + c.$ 由 $f(1) = 4, f(2) = 8, f(3) = 16$ 知,

$$a+b+c=1, 4a+2b+c=8, 9a+3b+c=16.$$

以上三式联立求出 $a=2, b=-2, c=4$. 故 $(x-1)(x-2)(x-3)$ 除 $f(x)$ 的余式为 $2x^2-2x+4$.

问题 1.16 用 $x-a, x-b, x-c$ 除 $f(x)$ 的余式分别为 r, s, t , 试求用 $g(x)=(x-a)(x-b)(x-c)$ 除 $f(x)$ 的余式.

解 因 $f(a)=r, f(b)=s, f(c)=t$, 可设

$$f(x)=(x-a)(x-b)(x-c)q(x)+d(x), \text{ 其中 } \partial^0 d(x) \leq 2 \text{ 且 } d(a)=r, d(b)=s, d(c)=t.$$

由 Lagrange 插值公式得: $d(x)=r \frac{(x-b)(x-c)}{(a-b)(a-c)} + s \frac{(x-a)(x-c)}{(b-a)(b-c)} + t \frac{(x-a)(x-b)}{(c-a)(c-b)}$.

问题 1.17 求一个 3 次多项式 $f(x)$, 使 $f(x)+1$ 能被 $(x-1)^2$ 整除, $f(x)-1$ 能被 $(x+1)^2$ 整除.

解 因 $x=1$ 为 $f(x)+1$ 的最少 2 重根, 故 $x=1$ 为 $f(x)$ 的最少 1 重根. 同理, $x=-1$ 为 $f(x)$ 的最少 1 重根. 又因 $\partial^2 f(x) \neq 0$, 故可设

$$f(x)=a(x-1)(x+1)=a(x^2-1).$$

积分得

$$f(x)=ax^3-x+b.$$

因 $f(1)=-1, f(-1)=1$, 即

$$a-1+b=-1, \quad a-1+b=1.$$

解得 $a=\frac{3}{2}, b=0$, 从而所求 3 次多项式为 $f(x)=\frac{3}{2}x^3-\frac{3}{2}x$.

问题 1.18 求一个 7 次多项式 $f(x)$, 使 $f(x)+1$ 能被 $(x-1)^4$ 整除, $f(x)-1$ 能被 $(x+1)^4$ 整除.

解 因 $x=1$ 为 $f(x)+1$ 的最少 4 重根, 故 $x=1$ 为 $f(x)$ 的最少 3 重根. 同理, $x=-1$ 为 $f(x)$ 的最少 3 重根. 又因 $\partial^6 f(x) \neq 0$, 故可设

$$f(x)=a(x-1)^3(x+1)^3=a(x^6-3x^4+3x^2-1).$$

积分得

$$f(x)=ax^7-\frac{3}{5}x^5+x^3-x+b.$$

因 $f(1)=-1, f(-1)=1$, 即

$$a-\frac{3}{5}+b=-1, \quad a-\frac{3}{5}+b=1.$$

解得 $a=\frac{35}{16}, b=0$. 从而所求 7 次多项式为 $f(x)=\frac{35}{16}x^7-\frac{21}{16}x^5+\frac{35}{16}x^3-\frac{35}{16}x$.

问题 1.19 证明: $(x^d-1)|(x^n-1)$ 的充要条件是 $d|n$.

证法 1 设 $d|n$, 令 $n=md$, 则

$$x^n-1=(x^d)^m-1=(x^d-1)(x^{d(m-1)}+x^{d(m-2)}+\cdots+x^d+1),$$

故 $(x^d-1)|(x^n-1)$.

设 $n=dq+r$ ($0 \leq r < d$), 则

$$x^n - 1 = x^{dq+r} - 1 = (x^{dq} - 1)x^r + x^r - 1.$$

因 $(x^d - 1) | (x^n - 1)$, $(x^d - 1) | (x^{dq} - 1)$, 所以 $(x^d - 1) | (x^r - 1)$, 而 $0 \leq r < d$, 所以 $r = 0$. 从而 $n = dq$, 即 $d | n$.

证法 2 同证法 1.

$$\text{P } x^n - 1 = (x - 1)(x^{n-1} + x^{n-2} + \cdots + x + 1), \quad x^d - 1 = (x - 1)(x^{d-1} + x^{d-2} + \cdots + x + 1).$$

因 $(x^d - 1) | (x^n - 1)$, 所以 $(x^{d-1} + x^{d-2} + \cdots + x + 1) | (x^{n-1} + x^{n-2} + \cdots + x + 1)$. 则

$$x^{n-1} + x^{n-2} + \cdots + x + 1 = (x^{d-1} + x^{d-2} + \cdots + x + 1)q(x), \quad \text{其中 } q(x) \text{ 是整系数多项式.}$$

取 $x = 1$, 则 $n = dq(1)$, 而 $q(1)$ 为整数, 故 $d | n$.

问题 1.20 设 P 是一个数域, $f(x), g(x) \in P[x]$ 且 $\partial^0 f(x) \geq 1$. 证明: 存在唯一的多项式序列 $f_0(x), f_1(x), \dots, f_r(x) \in P[x]$, 使

$$f(x) = f_0(x) + f_1(x)g(x) + f_2(x)g^2(x) + \cdots + f_r(x)g^r(x).$$

其中 $\partial^0 f_i(x) < \partial^0 g(x)$ 或 $f_i(x) = 0$, $0 \leq i \leq r$.

证明 由带余除法定理知 $f(x) = g(x)p(x) + f_0(x)$, 这里 $\partial^0 f_0(x) < \partial^0 g(x)$ 或 $f_0(x) = 0$.

如果 $\partial^0 p(x) \geq \partial^0 g(x)$, 再令 $p(x) = g(x)p_1(x) + f_1(x)$, 这里 $\partial^0 f_1(x) < \partial^0 g(x)$ 或 $f_1(x) = 0$. 那么

$$f(x) = g(x)[g(x)p_1(x) + f_1(x)] + f_0(x) = f_0(x) + f_1(x)g(x) + p_1(x)g^2(x).$$

如果 $\partial^0 p_1(x) \geq \partial^0 g(x)$, 再设 $p_1(x) = g(x)p_2(x) + f_2(x)$, 这里 $\partial^0 f_2(x) < \partial^0 g(x)$ 或 $f_2(x) = 0$. 那么

$$\begin{aligned} f(x) &= f_0(x) + f_1(x)g(x) + [g(x)p_2(x) + f_2(x)]g^2(x) \\ &= f_0(x) + f_1(x)g(x) + f_2(x)g^2(x) + p_2(x)g^3(x). \end{aligned}$$

如此下去, $f(x) = f_0(x) + f_1(x)g(x) + f_2(x)g^2(x) + \cdots + f_r(x)g^r(x)$.

设另有多项式序列 $h_0(x), h_1(x), \dots, h_r(x) \in P[x]$, 符合 $\partial^0 h_i(x) < \partial^0 g(x)$ 或 $h_i(x) = 0$, $0 \leq i \leq r$, 使

$$f(x) = h_0(x) + h_1(x)g(x) + h_2(x)g^2(x) + \cdots + h_r(x)g^r(x),$$

则 $0 = [f_0(x) - h_0(x)] + [f_1(x) - h_1(x)]g(x) + [f_2(x) - h_2(x)]g^2(x) + \cdots + [f_r(x) - h_r(x)]g^r(x)$.

由于多项式序列 $f_0(x) - h_0(x), [f_1(x) - h_1(x)]g(x), [f_2(x) - h_2(x)]g^2(x), \dots, [f_r(x) - h_r(x)]g^r(x)$ 的次数是严格升序, 不能相互抵消, 所以只能有

$$f_i(x) - h_i(x) = 0, i = 0, 1, 2, \dots, r, \quad \text{即 } f_i(x) = h_i(x) = 0, i = 0, 1, 2, \dots, r.$$

唯一性得证.

问题 1.21 设 $f(x), g(x)$ 是数域 P 上的非零多项式, 且 $g(x) = s^m(x)g_1(x)$. 其中 $m \geq 1$, $(s(x), g_1(x)) = 1, s(x) | f(x)$. 证明: 不存在 $f_1(x), r(x) \in P[x]$, 且 $r(x) \neq 0, \partial^0 r(x) < \partial^0 s(x)$, 使得

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{r(x)}{s^m(x)} + \frac{f_1(x)}{s^{m-1}(x)g_1(x)}.$$

证明 反证. 若存在 $f_1(x), r(x) \in P[x]$, 使

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{r(x)}{s^m(x)} + \frac{f_1(x)}{s^{m-1}(x)g_1(x)}, \quad \text{其中 } r(x) \neq 0, \partial^0 r(x) < \partial^0 s(x).$$

两端同乘 $g(x)$ 得:

$$f(x) = r(x)g_1(x) + f_1(x)s(x).$$

因 $s(x) \mid f(x), s(x) \mid f_1(x)s(x)$, 故 $s(x) \mid r(x)g_1(x)$, 而 $(s(x), g_1(x)) = 1$, 故 $s(x) \mid r(x)$. 这不可能.

故不存在 $f_1(x), r(x) \in P[x]$, 且 $r(x) \neq 0, \partial^0 r(x) < \partial^0 s(x)$, 使得 $\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{r(x)}{s^m(x)} + \frac{f_1(x)}{s^{m-1}(x)g_1(x)}$.

问题 1.22 设 $f(x), g(x)$ 是数域 F 上的多项式, 证明: $f(x) \mid g(x)$ 当且仅当对任意大于 1 的自然数 n , 都有 $f^n(x) \mid g^n(x)$.

证明 若 $f(x) \mid g(x)$, 则 $f^n(x) \mid g^n(x)$.

令 $f(x) = ap_1^{a_1}(x)p_2^{a_2}(x)\cdots p_t^{a_t}(x)$, $g(x) = bq_1^{b_1}(x)q_2^{b_2}(x)\cdots q_l^{b_l}(x)$ 分别为 $f(x), g(x)$ 在 F 的典型分解式, 因 $f^n(x) \mid g^n(x)$, 故 $t \leq l$, 且每一个 $[p_i^{a_i}(x)]^n$ 必然整除 $[q_1^{b_1}(x)]^n, [q_2^{b_2}(x)]^n, \dots, [q_l^{b_l}(x)]^n$ 中的某一个, 不妨设 $[p_i^{a_i}(x)]^n \mid [q_i^{b_i}(x)]^n, i=1, 2, \dots, t$. 于是 $p_i^{a_i}(x) \mid q_i^{b_i}(x), i=1, 2, \dots, t$, 从而 $f(x) \mid g(x)$.

问题 1.23 设 $f(x) = x^2 - 4x + a$, 存在唯一的 3 次首 1 多项式 $g(x)$, 使 $f(x) \mid g(x)$ 且 $g(x) \mid f^2(x)$, 求出 a 与 $g(x)$.

解 由 $f(x) \mid g(x)$ 可设 $g(x) = (x^2 - 4x + a)(x - b) = x^3 - 4x^2 + (a + 4b)x - ab$. 易算出:

$$f^2(x) = x^4 - 8x^3 + (2a + 16)x^2 - 8ax + a^2.$$

用 $g(x)$ 除 $f^2(x)$ 得: $f^2(x) = g(x)(x - 4) + [(a - 4b)x^2 + (ab - 4a + 16b)x + a^2 - 4ab]$.

由 $g(x) \mid f^2(x)$ 知, $(a - 4b)x^2 + (ab - 4a + 16b)x + a^2 - 4ab = 0$. 从而求出 $a = b = 0$. 此时

$$g(x) = x^3 - 4x^2.$$

(二) 最大公因式, 互素

问题 1.24 设 $f(x), g(x), h(x)$ 都是数域 P 上的多项式, 满足:

$$(x^2 + 1)h(x) + (x - 1)f(x) + (x - 2)g(x) = 0, \quad (x^2 + 1)h(x) + (x + 1)f(x) + (x + 2)g(x) = 0.$$

证明: $(x^2 + 1)$ 是 $f(x), g(x)$ 的公因式.

证明 两式相减得 $f(x) = -2g(x)$. 两式相加得 $(x^2 + 1)h(x) + xf(x) + xg(x) = 0$. 于是得

$$(x^2 + 1)h(x) - xg(x) = 0, \quad \text{即 } (x^2 + 1) \mid xg(x).$$

因 $x^2 + 1, x$ 互素, 故 $(x^2 + 1) \mid g(x)$, 进而 $(x^2 + 1) \mid f(x)$. 从而 $(x^2 + 1)$ 是 $f(x), g(x)$ 的公因式.

问题 1.25 求多项式 $f(x) = \underbrace{x^m \cdot x^m \cdots x^m}_m$ 与 $g(x) = (x^4 + 1)(x^2 + 1)(x + 1)(x - 1)x$ 的最大公因式, 其中 $m(1)$ 为正奇数.

解 由所给条件知, $g(x) = x(x^8 - 1)$, $f(x) = x^{m^2} - x = x(x^{m^2-1} - 1)$. 因 m 为正奇数且 $m \neq 1$, 令 $m = 2n + 1, n > 0$ 为整数, 则

$$m^2 - 1 = 4n^2 + 4n = 4n(n + 1).$$

又因 $n, n + 1$ 中必有一个偶数, 则 $n(n + 1) = 2k$, 于是 $m^2 - 1 = 8k, k > 0$ 为整数. 则

$$f(x) = x^{m^2} - x = x(x^{8k} - 1).$$