

## 第一次习题课（一元多项式）答案

一、判断下列结论是否正确，并说明理由。

设  $0 \neq f(x), g(x), h(x) \in F[x]$ ， $K$  为  $F$  的扩域.

(1)  $f(x) \mid g(x)$  在  $F[x]$  中成立当且仅当  $f(x) \mid g(x)$  在  $K[x]$  中成立.

答：正确。在  $F$  中做带余除法和在  $K$  中做带余除法得到的商式和余式一样。

(2) 在  $F[x]$  和  $K[x]$  中最大公因式  $(f(x), g(x))$  相同。

答：正确。通过辗转相除可以得到一个最大公因式，在  $F$  上和  $K$  上对  $f(x)$  和  $g(x)$  作辗转相除，过程完全一样，故  $f(x), g(x)$  在  $F$  上的最大公因式也是它们在  $K$  上的最大公因式，故在  $F[x]$  和  $K[x]$  上首1的最大公因式  $(f(x), g(x))$  相同。

(3) 在  $F[x]$  和  $K[x]$  中  $f(x), g(x)$  的最大公因式相同。

答：不对。取属于  $K$  但不属于  $F$  中的一个非零元去乘  $(f(x), g(x))$  为在  $K[x]$  中的最大公因式，但不为  $F[x]$  上的。

(4) 若  $f(x), g(x)$  在  $C$  上有公共根，则在  $F[x]$  上  $(f(x), g(x)) \neq 1$ 。

答：正确。

(5)  $f(x)$  在  $C$  上有重根当且仅当在  $F[x]$  上  $(f(x), f'(x)) \neq 1$ 。

答：正确。

(6) 设  $f(x)$  为  $F$  上的不可约多项式，且  $f(x), g(x)$  有公共的复根，则  $f(x) \mid g(x)$ 。

答：正确。

(7)  $f(x), g(x)$  的公共根恰好为  $(f(x), g(x))$  的根。

答：正确。

(8)  $\alpha \in C$  为  $f(x)$  的2重根当且仅当  $f'(\alpha) = 0, f''(\alpha) = 0$ ，但  $f'''(\alpha) \neq 0$ 。

答：不对。应该为当且仅当  $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0$ ，但  $f''(\alpha) \neq 0$

(9)  $(f(x), g(x)h(x)) = 1$  当且仅当  $(f(x), g(x)) = 1, (f(x), h(x)) = 1$ 。

答：正确。

(10)  $(f(x), g(x)h(x)) = (f(x), g(x))(f(x), h(x))$ 。

答：不对。

(11) 若  $x - 1 \mid f(x^n)$ ，则  $x^n - 1 \mid f(x^n)$ 。

答：正确。

(12) 若  $x + 1 \mid f(x^n)$ ，则  $x^n + 1 \mid f(x^n)$ 。

答：不正确。

二、设  $a, b, c$  是三个不同的数，用  $x - a, x - b, x - c$  除一元多项式  $f(x)$  的余式依次为  $r; s; t$ ，试求用  $g(x) = (x - a)(x - b)(x - c)$  除  $f(x)$  的余式。

解：设  $f(x) = q(x)g(x) + r(x)$ ，可设  $r(x) = a_2x^2 + a_1x + a_0$ 。则  $r(a) = f(a) = r$ ， $r(b) = f(b) = s$ ， $r(c) = f(c) = t$ 。故有如下方程：

$$\begin{bmatrix} 1 & a & a^2 \\ 1 & b & b^2 \\ 1 & c & c^2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} r \\ s \\ t \end{bmatrix}.$$

可求得  $a_0, a_1, a_2$ 。

三、求  $f(x) = x^4 + 3x^3 + 2x^2 + 3x + 1$ ， $g(x) = x^3 + 2x^2 - 2x - 1$  的公共根。

解：即为  $(f(x), g(x)) = x^2 + 3x + 1$  的根。

四、求  $f(x) = x^5 - 3x^4 + 2x^3 - x^2 - 3x + 4$  在  $Q$  上的标准分解式。

解：先求得有理根为  $1, -1$ ，故  $f(x) = (x^2 - 1)(x^3 - 3x^2 + 3x - 4)$ ，用艾森斯坦判别法知  $x^3 - 3x^2 + 3x - 4$  在  $Q$  上不可约（不能直接用艾氏判别法，但做替换  $x = y + 1$  后可用）。

五、设  $0 \neq f(x)$ ， $q(x) \in F[x]$ ，其中  $q(x)$  为  $F$  上首1的不可约多项式，证明： $q(x)$  为  $f(x)$  的  $n$  重不可约因式的充要条件是  $q(x) \mid f(x), q(x) \mid f'(x), \dots, q(x) \mid f^{(n-1)}(x)$ ，但  $q(x) \nmid f^{(n)}(x)$ 。

证明：用求导的性质。

六、证明：(1)  $f(x) \mid g(x)$  当且仅当  $f(x)^n \mid g(x)^n$  ( $n$  为正整数)。

(2)  $(f(x), g(x)) = 1$  当且仅当  $(f(x)^m, g(x)^n) = 1$ 。

证明：(1)  $\implies$  显然。

$\Leftarrow$ 。假设  $f(x) = r q_1(x)^{n_1} \cdots q_l(x)^{n_l}$ ， $g(x) = s q_1(x)^{m_1} \cdots q_l(x)^{m_l}$ ，其中  $q_i(x)$  为两两不同的首1的不可约多项式， $n_i \geq 0$ ， $m_i \geq 0$ 。由  $f(x)^n \mid g(x)^n$  得到  $n_i \leq m_i$ 。故  $f(x) \mid g(x)$ 。

(2)  $\implies$  反证。设  $(f(x)^m, g(x)^n) \neq 1$ ，取不可约多项式  $q(x)$  整除  $f(x)^m$  和  $g(x)^n$ ，则  $q(x)$  整除  $f(x)$  和  $g(x)$ ，与  $(f(x), g(x)) = 1$  矛盾。

$\Leftarrow$ 。同理。

$$7. F_n = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & \omega & \omega^2 & \dots & \omega^{n-1} \\ 1 & \omega^2 & \omega^4 & \dots & \omega^{2(n-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & \omega^{n-1} & \omega^{2(n-1)} & \dots & \omega^{(n-1)^2} \end{pmatrix}$$

$$= (\vec{\alpha}_0, \vec{\alpha}_1, \dots, \vec{\alpha}_{n-1})$$

$F_n$  是一个对称阵  
(非实对称)

$$F_n = F_n^T$$

任取两列

$$\alpha_s = \begin{pmatrix} 1 \\ \omega^s \\ \omega^{2s} \\ \vdots \\ \omega^{(n-1)s} \end{pmatrix}$$

$$\alpha_t = \begin{pmatrix} 1 \\ \omega^t \\ \omega^{2t} \\ \vdots \\ \omega^{(n-1)t} \end{pmatrix}$$

$$\bar{\omega}\omega = 1$$

$$\Downarrow$$

$$\bar{\omega} = \omega^{-1}$$

验证:  $\bar{\alpha}_s^T \alpha_t = \begin{cases} n & s=t \\ 0 & s \neq t \end{cases}$

$$\bar{\alpha}_s^T \alpha_t = 1 + \bar{\omega}^s \omega^t + \dots + \bar{\omega}^{(n-1)s} \omega^{(n-1)t}$$

$$= 1 + (\bar{\omega}^s \omega^t) + (\bar{\omega}^s \omega^t)^2 + \dots + (\bar{\omega}^s \omega^t)^{n-1}$$

因为

$$\bar{\omega}^s \omega^t = \omega^{t-s}$$

$$\bar{\alpha}_s^T \alpha_t = 1 + \omega^{t-s} + (\omega^{t-s})^2 + \dots + (\omega^{t-s})^{n-1}$$

$$= \begin{cases} n & t=s \\ 0 & t \neq s \end{cases}$$

因此  $\bar{F}_n^T F_n = \begin{pmatrix} \bar{\alpha}_0^T \\ \vdots \\ \bar{\alpha}_{n-1}^T \end{pmatrix} (\alpha_0, \dots, \alpha_{n-1}) = n I_n$

$$\text{设 } f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1} \text{ 过 } (w^k, y_{k+1}) \quad k=0,1,\dots,n-1$$

$$\Rightarrow a_0 + a_1 + \dots + a_{n-1} = y_1$$

$$a_0 + a_1w + \dots + a_{n-1}w^{n-1} = y_2$$

$$\vdots$$

$$a_0 + a_1w^{n-1} + \dots + a_{n-1}w^{(n-1)^2} = y_n$$

矩阵形式  $= F_n$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & w & \dots & w^{n-1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & w^{n-1} & \dots & w^{(n-1)^2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix} = F_n^{-1} \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} = \frac{1}{n} \bar{F}_n \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$