

## 第五章 复习题

1. 设  $f(f(x)) = f^n(x)$ , 求  $f(x)$ .

**解** 若  $f(x) = 0$ , 则命题成立. 若  $f(x) \neq 0$ , 设  $\deg f(x) = m$ , 则因为  $f(f(x)) = f^n(x)$ , 有  $m^2 = \deg f(f(x)) = \deg f^n(x) = mn$ , 所以  $m = 0$  或  $\deg f(x) = n$ .

若  $m = 0$ , 由  $f(f(x)) = f^n(x)$  即得  $f(x) = a$ , 其中  $a^n = 1$ .

若  $m = n$ , 设  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$ , 则

$$f^n(x) = f(f(x)) = a_n f^n(x) + a_{n-1} f^{n-1}(x) + \cdots + a_1 f(x) + a_0, \quad (1)$$

(法一) 记  $y = f(x)$ , (1) 为  $y^n = a_n y^n + a_{n-1} y^{n-1} + \cdots + a_1 y + a_0$ , 所以  $a_n = 1, a_{n-1} = \cdots = a_1 = a_0 = 0$ . 故  $f(x) = x^n$ .

(法二) (1) 式改写为

$$(a_n - 1)f^n(x) + a_{n-1}f^{n-1}(x) + \cdots + a_1 f(x) + a_0 = 0, \quad (2)$$

上式左边各项的系数均为 0. (2) 式左边最高项为  $(a_n - 1)x^{n^2}$ , 因此  $a_n = 1$ . 将其代入 (2) 式, 得

$$a_{n-1}f^{n-1}(x) + \cdots + a_1 f(x) + a_0 = 0, \quad (3)$$

同理上式左边最高项为  $a_{n-1}x^{n(n-1)}$ , 因此  $a_{n-1} = 0$ , 以此类推, 得  $a_{n-2} = \cdots = a_1 = a_0 = 0$ , 从而  $f(x) = x^n$ .

(法三) 由 (1) 知,  $f(x)|f(f(x))$ , 故  $f(x)|a_0$ . 因  $\deg f(x) \geq 1 > \deg a_0$ , 从而  $a_0 = 0$ . 又因  $f(x) \neq 0$ , 由消去律得

$$f^{n-1}(x) = a_n f^{n-1}(x) + a_{n-1} f^{n-2}(x) + \cdots + a_1, \quad (4)$$

同理, (4), 故  $f(x)$  整除 (4) 式右端, 进而  $a_1 = 0$ , 依此类推得  $a_2 = \cdots = a_{n-1} = 0$ , 进而有  $f(x) = a_n f(x)$ , 从而  $a_n = 1$ , 即  $f(x) = x^n$ .

**常见错误 1** 分情况讨论只讨论  $f(x), g(x), h(x)$  全不为零的情形.

**常见错误 2** 由 (1) 式直接得  $a_i = 0, i = 0, 1, \dots, n$ , 没有证明过程.

2. (1) 若行列式

$$\begin{vmatrix} 1 & 2 & 5 \\ 1 & 3 & -2 \\ 2 & 5 & x \end{vmatrix} = 0,$$

求  $x$ ;

(2) 设

$$f(x) = \begin{vmatrix} 2x & 3 & 1 & 2 \\ x & x & 0 & 5 \\ 2 & -2 & x & 1 \\ x & 2 & -1 & 4x \end{vmatrix},$$

求  $x^3$  项的系数;  $x^4$  项的系数和多项式的常数项;

(3) 设

$$f(x) = \begin{vmatrix} x - a_{11} & -a_{12} & -a_{13} \\ -a_{21} & x - a_{22} & -a_{23} \\ -a_{31} & -a_{32} & x - a_{33} \end{vmatrix},$$

求  $x^3$  项的系数;  $x^2$  项的系数; 常数项.

**解** (1) 因  $\begin{vmatrix} 1 & 2 & 5 \\ 1 & 3 & -2 \\ 2 & 5 & x \end{vmatrix} = x - 3$ , 故原式成立必须  $x = 3$ .

(2) 多项式  $f(x)$  等于四阶行列式取自不同行且不同列元素乘积的代数和, 而行列式的元素是次数不超过 1 的多项式, 因此要得到  $f(x)$  的 4 次项, 要求每个元素都含有  $x$ , 故  $x^4$  的系数为 8. 同理, 求  $f(x)$  的 3 次项时, 只要求三个元素含有  $x$  即可, 计算得  $x^3$  的系数是 -14, 常数项为  $f(0) = 50$ .

(3) 同理,  $x^3$  的系数是 1,  $x^2$  的系数是  $-a_{11} - a_{22} - a_{33}$ , 常数项是

$$f(0) = \begin{vmatrix} -a_{11} & -a_{12} & -a_{13} \\ -a_{21} & -a_{22} & -a_{23} \\ -a_{31} & -a_{32} & -a_{33} \end{vmatrix}.$$

3. 设  $f(x) = x^3 + px^2 + qx + r$ ,  $g(x) = ax^2 + bx + c$ . 求证: 若  $g(x)|f(x)$ , 则

$$\frac{ap - b}{a} = \frac{aq - c}{b} = \frac{ar}{c}.$$

**证明** (法一) 由于  $g(x)|f(x)$ , 则存在  $q(x)$ , 使得  $f(x) = g(x)q(x)$ , 依题意, 令  $q(x) = mx + n$ , 其中  $m \neq 0$ . 则

$$x^3 + px^2 + qx + r = (ax^2 + bx + c)(mx + n) = amx^3 + (an + bm)x^2 + (bn + cm)x + cn,$$

必有  $am = 1, an + bm = p, bn + cm = q, cn = r$ , 解得

$$an = \frac{ap - b}{a} = \frac{aq - c}{b} = \frac{ar}{c}.$$

(法二) 如 §5.2 习题 3 般列式求. (过程略)

4. 设  $f(x), g(x) \in F[x]$ , 令

$$\Omega = \{u(x)f(x) + v(x)g(x) | u(x), v(x) \in F[x]\}.$$

求证: (1) 若  $a(x), b(x) \in \Omega$ , 则  $a(x) \pm b(x) \in \Omega$ ;

(2) 若  $a(x) \in \Omega$ , 则对任意  $h(x) \in F[x]$ , 有  $a(x)h(x) \in \Omega$ ;

(3) 存在首一的  $d(x) \in \Omega$ , 使得对于任意的  $a(x) \in \Omega$ , 有  $d(x)|a(x)$ ;

(4)  $d(x) = (f(x), g(x))$ .

**证明** (1) 若  $a(x), b(x) \in \Omega$ , 则存在  $u_1(x), v_1(x), u_2(x), v_2(x) \in F[x]$ , 使得

$$a(x) = u_1(x)f(x) + v_1(x)g(x), \quad b(x) = u_2(x)f(x) + v_2(x)g(x).$$

则

$$a(x) + b(x) = [u_1(x) + u_2(x)]f(x) + [v_1(x) + v_2(x)]g(x) \in \Omega.$$

同理  $a(x) - b(x) \in \Omega$ .

(2) 若  $a(x) \in \Omega$ , 则存在  $u(x), v(x) \in F[x]$ , 使得  $a(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x)$ .

于是对任意  $h(x) \in k[x]$ , 有

$$a(x)h(x) = (u(x)h(x))f(x) + (v(x)h(x))g(x) \in F[x].$$

(3) 设  $d(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x) \neq 0$  为  $\Omega$  中一个次数最低首一多项式.

我们断言对于任意  $a(x) \in \Omega$ , 有  $d(x)|a(x)$ . 如若不然, 假设  $a(x) = u'(x)f(x) +$

$v'(x)g(x) \in \Omega$  使得  $d(x) \nmid a(x)$ . 令  $a(x) = d(x)q(x) + r(x)$ , 其中  $0 \leq \deg r(x) < \deg d(x)$ . 于是

$$r(x) = a(x) - d(x)q(x) = (u'(x) - q(x)u(x))f(x) + (v'(x) - q(x)v(x))g(x) \in \Omega,$$

与设  $d(x)$  是  $\Omega$  中次数最低的多项式矛盾. 故对任意的  $a(x) \in \Omega$ , 都有  $d(x)|a(x)$ .

(4) 因为  $f(x) = 1f(x) + 0g(x) \in \Omega$ , 所以  $d(x)|f(x)$ . 同理  $d(x)|g(x)$ . 又  $d(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x)$ , 所以  $d(x) = (f(x), g(x))$ .

**常见错误** (3) 的证明中直接取  $d(x) = (f(x), g(x))$ . 这是不允许的, 若不然则导致循环证明. 事实上, 本题给出的是最大公因式的另一个定义.

5. 设  $(f(x), g(x)) = 1, \deg f(x) > 0, \deg g(x) > 0$ . 证明: 存在唯一的  $u(x), v(x)$ , 使得

$$f(x)u(x) + g(x)v(x) = 1$$

且  $\deg u(x) < \deg g(x), \deg v(x) < \deg f(x)$ .

**证明** 存在性. 因为  $(f(x), g(x)) = 1$ , 所以存在  $h(x), k(x)$ , 使得  $f(x)h(x) + g(x)k(x) = 1$ . 若  $\deg h(x) > \deg g(x)$ , 由带余除法, 存在  $q(x), u(x)$ , 使得  $h(x) = g(x)q(x) + u(x)$ , 其中  $\deg u(x) < \deg g(x)$ . 代入上式得  $f(x)(g(x)q(x) + u(x)) + g(x)k(x) = 1$ , 即

$$f(x)u(x) + g(x)(f(x)q(x) + k(x)) = 1.$$

令  $v(x) = f(x)q(x) + k(x)$ , 则  $\deg v(x) < \deg f(x)$ . 若不然,  $\deg v(x) \geq \deg f(x)$ , 比较上式两边次数,  $\deg(f(x)u(x) + g(x)v(x)) = \deg(g(x)v(x)) \geq 2 > 0 = \deg 1$ , 与  $f(x)u(x) + g(x)v(x) = 1$  矛盾.

**唯一性.** 设另有  $u_1(x), v_1(x)$  适合条件, 即  $f(x)u_1(x) + g(x)v_1(x) = f(x)u(x) + g(x)v(x) = 1$ . 则  $f(x)(u(x) - u_1(x)) + g(x)(v(x) - v_1(x)) = 0$ . 因为  $g(x)$  与  $f(x)$  互素, 上式表明  $g(x)|(u(x) - u_1(x))$ . 而  $u(x) - u_1(x)$  次数小于  $g(x)$  的次数, 所以只能  $u(x) - u_1(x) = 0$ . 即  $u(x) = u_1(x)$ , 进而  $v(x) = v_1(x)$ .

**常见错误 1** 存在性中  $\deg v(x)$  的次数必须小于  $\deg f(x)$  的次数的证明中, 未给出如何导致矛盾的证明.

**常见错误 2** 存在性没有证明.

6. 若  $(f(x), g(x)) = 1$ , 且  $h(x)|f(x)$ , 则  $(h(x), g(x)) = 1$ .

**证明** 因  $h(x)|f(x)$ , 所以存在多项式  $s(x)$ , 使得  $f(x) = h(x)s(x)$ . 又因为  $(f(x), g(x)) = 1$ , 所以存在多项式  $u(x), v(x)$ , 使得

$$1 = f(x)u(x) + g(x)v(x) = h(x)(s(x)u(x)) + g(x)v(x),$$

因此  $(h(x), g(x)) = 1$ .

7. 设  $a, b, c, d \in F$  满足  $ad - bc = 1$ . 求证:

$$(af(x) + bg(x), cf(x) + dg(x)) = (f(x), g(x)).$$

**证明** 设  $d(x) = (f(x), g(x))$ . 要证  $(af(x) + bg(x), cf(x) + dg(x)) = d(x)$ .

首先, 因为  $d(x)|f(x)$  且  $d(x)|g(x)$ , 故  $d(x)|af(x) + bg(x)$  且  $d(x)|cf(x) + dg(x)$ .

其次, 若  $h(x)|af(x) + bg(x)$ ,  $h(x)|cf(x) + dg(x)$ , 则  $h(x)|d(af(x) + bg(x)) - b(cf(x) + dg(x))$ . 因为  $ad - cb = 1$ , 所以  $d(af(x) + bg(x)) - b(cf(x) + dg(x)) = f(x)$ , 因此  $h(x)|f(x)$ . 同理  $h(x)|g(x)$ , 故  $h(x)|d(x)$ .

综上,  $d(x) = (af(x) + bg(x), cf(x) + dg(x))$ .

8. 如果多项式  $f_1(x), f_2(x), g_1(x), g_2(x)$  满足

$$(f_1(x), g_1(x)) = (f_1(x), g_2(x)) = (f_2(x), g_1(x)) = (f_2(x), g_2(x)) = 1,$$

则

$$(f_1(x)g_1(x), f_2(x)g_2(x)) = (f_1(x), f_2(x))(g_1(x), g_2(x)).$$

**证明** 若  $f_1(x) = f_2(x) = 0$  或  $g_1(x) = g_2(x) = 0$ , 则命题成立. 否则

(法一) 设  $(f_1(x), f_2(x)) = d_1(x)$ ,  $(g_1(x), g_2(x)) = d_2(x)$ , 那么存在  $h_1(x), h_2(x), h_3(x), h_4(x)$  使得

$$f_1(x) = d_1(x)h_1(x), \quad f_2(x) = d_1(x)h_2(x), \quad g_1(x) = d_2(x)h_3(x), \quad g_2(x) = d_2(x)h_4(x).$$

结合已知条件知  $(h_i(x), h_j(x)) = 1, i \neq j (i, j = 1, 2, 3, 4)$ . 因此

$$(h_1(x)h_3(x), h_2(x)h_4(x)) = 1.$$

而

$$\begin{aligned}(f_1(x)g_1(x), f_2(x)g_2(x)) &= d_1(x)d_2(x)(h_1(x)h_3(x), h_2(x)h_4(x)) \\ &= d_1(x)d_2(x) = (f_1(x), f_2(x))(g_1(x), g_2(x)).\end{aligned}$$

(法二) 因  $(f_1(x), g_1(x)) = (f_1(x), g_2(x)) = (f_2(x), g_1(x)) = (f_2(x), g_2(x)) = 1$ , 因此可设

$$\begin{aligned}f_1(x) &= k_1 p_1^{a_1}(x) p_2^{a_2}(x) \cdots p_m^{a_m}(x), f_2(x) = k_2 p_1^{b_1}(x) p_2^{b_2}(x) \cdots p_m^{b_m}(x), \\ g_1(x) &= l_1 q_1^{c_1}(x) q_2^{c_2}(x) \cdots q_n^{c_n}(x), g_2(x) = l_2 q_1^{d_1}(x) q_2^{d_2}(x) \cdots q_n^{d_n}(x),\end{aligned}$$

其中  $a_i \geq 0, b_i \geq 0, a_i + b_i > 0, i = 1, 2, \dots, m; c_j \geq 0, d_j \geq 0, c_j + d_j > 0, j = 1, 2, \dots, n; p_1(x), p_2(x), \dots, p_m(x), q_1(x), q_2(x), \dots, q_n(x)$  是两两互素的, 不可约的, 首一多项式. 因此

$$\begin{aligned}f_1 g_1 &= k_1 l_1 p_1^{a_1}(x) p_2^{a_2}(x) \cdots p_m^{a_m}(x) q_1^{c_1}(x) q_2^{c_2}(x) \cdots q_n^{c_n}(x), \\ f_2 g_2 &= k_2 l_2 p_1^{b_1}(x) p_2^{b_2}(x) \cdots p_m^{b_m}(x) q_1^{d_1}(x) q_2^{d_2}(x) \cdots q_n^{d_n}(x).\end{aligned}$$

从而

$$\begin{aligned}(f_1(x), f_2(x)) &= p_1^{s_1}(x) p_2^{s_2}(x) \cdots p_m^{s_m}(x), \\ (g_1(x), g_2(x)) &= q_1^{t_1}(x) q_2^{t_2}(x) \cdots q_n^{t_n}(x), \\ (f_1(x)g_1(x), f_2(x)g_2(x)) &= p_1^{s_1}(x) p_2^{s_2}(x) \cdots p_m^{s_m}(x) q_1^{t_1}(x) q_2^{t_2}(x) \cdots q_n^{t_n}(x),\end{aligned}$$

其中  $s_i = \min\{a_i, b_i\}, t_i = \min\{c_i, d_i\}, i = 1, 2, \dots, m, j = 1, 2, \dots, n$ , 故命题成立.

(法三) 设  $(f_1(x), f_2(x)) = s(x), (g_1(x), g_2(x)) = t(x)$ , 可证  $(f_1(x)g_1(x), f_2(x)g_2(x)) = s(x)t(x)$ . 事实上, 一方面,  $s(x)|f_1(x), t(x)|g_1(x)$ , 所以  $s(x)t(x)|f_1(x)g_1(x)$ , 同理,  $s(x)t(x)|f_2(x)g_2(x)$ . 另一方面, 对任意的  $h(x)|f_1(x)g_1(x)$  且  $h(x)|f_2(x)g_2(x)$ . 可将  $h(x)$  做分解为  $h(x) = s_1(x)t_1(x)$ , 使得  $s_1(x)|f_1(x), t_1(x)|g_1(x)$ . 则  $s_1(x)t_1(x)|f_2(x)g_2(x)$ , 进而  $s_1(x)|f_2(x)g_2(x)$ . 因为  $(f_1(x), g_2(x)) = 1, s_1(x)|f_1(x)$ , 所以  $(s_1(x), g_2(x)) = 1$ , 因此  $s_1(x)|f_2(x)$ . 同理,  $t_1(x)|g_2(x)$ , 从而  $s_1(x)|s(x), t_1(x)|t(x)$ , 故  $h(x)|s(x)t(x)$ . 综上即得命题.

**常见错误 1** 设  $f_1(x) = k_1 p_1^{a_1}(x) p_2^{a_2}(x) \cdots p_m^{a_m}(x)$ ,  $f_2(x) = k_2 p_1^{b_1}(x) p_2^{b_2}(x) \cdots p_m^{b_m}(x)$ , 其中  $p_1(x), p_2(x), \cdots, p_m(x)$  是不可约多项式, 则  $(f_1(x), f_2(x)) = p_1^{s_1}(x) p_2^{s_2}(x) \cdots p_m^{s_m}(x)$ , 其中  $s_i = \min\{a_i, b_i\}$ ,  $i = 1, 2, \cdots, m$ ;  $t_i = \min\{c_j, d_j\}$ ,  $j = 1, 2, \cdots, n$ . (应加上 " 两两互素 ", 和 " 首一 ", 尤其是前者. 反例:  $f(x) = x^2 x^3$ ,  $g(x) = x^4 x^2$ ,  $(f(x), g(x)) = x^5 \neq x^2 x^2$ ).

**常见错误 2** 设  $f_1(x) = k_1 p_1^{a_1}(x) p_2^{a_2}(x) \cdots p_m^{a_m}(x)$ , 其中  $p_1(x), p_2(x), \cdots, p_m(x)$  是不相等的不可约多项式. (不相等的多项式未必互素, 如  $p_1(x) = x$ ,  $p_2(x) = 2x$ ,  $p_1(x) \neq p_2(x)$ , 但  $(p_1(x), p_2(x)) = x \neq 1$ )

**常见错误 3**  $s(x)|f_1(x)$ ,  $t(x)|g_1(x)$ , 所以  $s(x)t(x)|f_1(x)g_1(x)$ , 同理,  $s(x)t(x)|f_2(x)g_2(x)$ . 此外, 对任意  $s_1(x)|f_1(x)$  且  $s_1(x)|f_2(x)$ , 则  $s_1|s(x)$ .  $t_1(x)|g_1(x)$  且  $t_2(x)|g_2(x)$ , 则  $t_1|t(x)$ . 因此  $s_1(x)t_1(x)|f_1(x)g_1(x)$ ,  $s_1(x)t_1(x)|f_2(x)g_2(x)$ . 所以命题得证. (后半部分的假设不保证所取的为  $f_1(x)g_1(x)$  和  $f_2(x)g_2(x)$  的任一公因式, 而是带了约束条件的公因式, 因此是错误的)

9. 证明: 非常数首一多项式  $f(x)$  是某个不可约多项式的幂的充分必要条件是对于任意  $g(x)$ , 或  $(f(x), g(x)) = 1$ , 或  $f(x)$  可以整除  $g(x)$  的某个幂.

**证明** 设  $p(x)$  是不可约多项式,  $f(x) = p^k(x)$ . 又若  $f(x)$  和  $g(x)$  不互素, 则  $p(x)$  是  $f(x)$  和  $g(x)$  的公因式, 即  $p(x)|g(x)$ , 所以  $p^k(x)|g^k(x)$ , 即  $f(x)|g^k(x)$ .

反之, 若  $f(x) = p^m(x)h(x)$ , 其中  $p(x)$  是不可约,  $\deg h(x) \geq 1$  且  $(p(x), h(x)) = 1$ . 取  $g(x) = h(x)$ , 则  $(f(x), g(x)) \neq 1$ , 且  $f(x)$  不能整除  $g(x)$  的任意次幂, 与假设矛盾. 故  $f(x)$  必是某个不可约多项式的幂.

10. 设  $f(x), g(x) \in F[x]$ , 求证存在自然数  $N$ , 使得当  $n_1, n_2 > N$  时, 有

$$(f^{n_1}(x), g(x)) = (f^{n_2}(x), g(x)).$$

**证明** 当  $f(x), g(x)$  中有一个为常数时, 等式显然成立, 等式两边都是 1.

当  $f(x), g(x)$  次数均大于 0 时, 设  $p_1(x), p_2(x), \cdots, p_k(x)$  是  $f(x), g(x)$  的所有首一的, 两两互素的, 不可约的公因式, 因此可进一步假设

$$f(x) = a p_1^{a_1}(x) p_2^{a_2}(x) \cdots p_k^{a_k}(x) p_{k+1}^{a_{k+1}}(x) p_{k+2}^{a_{k+2}}(x) \cdots p_r^{a_r}(x),$$

$$g(x) = b p_1^{b_1}(x) p_2^{b_2}(x) \cdots p_k^{b_k}(x) p_{r+1}^{b_{r+1}}(x) p_{r+2}^{b_{r+2}}(x) \cdots p_m^{b_m}(x),$$

其中  $a, b$  非零,  $p_1(x), p_2(x), \dots, p_m(x)$   $a_i > 0$ ,  
 $b_j > 0, i = 1, 2, \dots, r, j = 1, 2, \dots, k, r+1, r+2, \dots, m$ . 令  $N = \max_{1 \leq i \leq k} \left[ \frac{b_i}{a_i} \right] + 1$ ,  
 其中  $[a]$  表示对  $a$  取整. 则  $Na_i > b_i, i = 1, 2, \dots, m$ . 故当  $n > N$  时, 总有  
 $(f^n(x), g(x)) = \frac{1}{b}g(x)$ .

11. 设  $a \neq b \in F$ . 求证:  $f(x)$  除以  $(x-a)(x-b)$  的余式为

$$\frac{f(a) - f(b)}{a - b}x + \frac{af(b) - bf(a)}{a - b}.$$

**证明** (法一) 由带余除法, 存在  $g(x), r(x)$ , 使得

$$f(x) = (x-a)(x-b)g(x) + r(x),$$

解

得  $c = \frac{f(a)-f(b)}{a-b}, d = \frac{af(b)-bf(a)}{a-b}$ , 即

$$r(x) = \frac{f(a) - f(b)}{a - b}x + \frac{af(b) - bf(a)}{a - b}.$$

(法二) 由余数定理, 存在  $g(x)$ , 使得  $f(x) = (x-a)g(x) + f(a)$ . 由带余除法, 对  
 $g(x) = (x-b)h(x) + s$ , 则  $f(x) = (x-a)(x-b)h(x) + s(x-a) + f(a)$ . 将  $x$  用  $b$  替  
 换, 得  $s = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$ . 从而  $f(x)$  除以  $(x-a)(x-b)$  的余式为  $\frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a) + f(a)$ .

12. 设  $f(x)$  是一个  $n$  次多项式, 若当  $k = 0, 1, 2, \dots, n$  时有  $f(k) = \frac{k}{k+1}$ , 求  
 $f(n+1)$ .

**解:** 设  $g(x) = f(x)(x+1) - x$ , 则  $g(x)$  是  $n+1$  次多项式且  $x = 0, 1, 2, \dots, n$   
 是  $g(x)$  的根, 因此  $g(x) = cx(x-1)(x-2)\cdots(x-n)$ . 即  $f(x)(x+1) - x =$   
 $cx(x-1)(x-2)\cdots(x-n)$ , 其中  $c$  是一个常数. 令  $x = -1$  代入, 求出  $c = \frac{(-1)^{n+1}}{(n+1)!}$ .  
 从而  $f(x) = \frac{1}{x+1} \left[ \frac{(-1)^{n+1}x(x-1)(x-2)\cdots(x-n)}{(n+1)!} + x \right]$ . 故  $f(n+1) = \frac{1}{n+2} [(-1)^{n+1} + n+1]$ .  
 当  $n$  是奇数时,  $f(n+1) = 1$ ; 当  $n$  是偶数时,  $f(n+1) = \frac{n}{n+2}$ .

13. 设  $(x-1)|f(x^n)$ . 求证:  $(x^n-1)|f(x^n)$ .

**证明** (法一)  $x^n - 1$  有  $n$  个互异根  $\varepsilon_k = e^{2k\pi i/n} (k = 0, 1, 2, \dots, n-1)$  且  $\varepsilon_i^n = 1$ .  
 由设  $x-1|f(x^n)$  知  $f(1) = f(1^n) = 0$ , 从而  $f(\varepsilon_k^n) = f(1) = 0 (k = 0, 1, 2, \dots, n-1)$ .  
 而  $\varepsilon_k = e^{2k\pi i/n}$  两两互异, 因此  $x^n - 1|f(x^n)$ .



(法二) 因  $x-1|f(x^n)$ , 所以  $f(1) = f(1^n) = 0$ , 因此  $x-1|f(x)$ , 即存在  $g(x)$  使得  $f(x) = (x-1)g(x)$ , 从而  $x^n-1|f(x^n)$ .

(法三) 设  $f(x) = (x-1)h(x) + r$ . 若  $r = 0$ , 用  $x^n$  替换上式的  $x$  得,  $f(x^n) = (x^n-1)h(x^n)$ , 故  $(x^n-1)|f(x^n)$ . 若  $0 \neq r \in F$ , 用  $x^n$  替换上式的  $x$  得,  $f(x^n) = (x^n-1)h(x^n) + r = (x-1)(x^{n-1} + x^{n-2} + \cdots + 1)h(x^n) + r$ , 与  $(x-1)|f^n(x)$  矛盾. 因此  $(x-1)|f(x)$ ,

**常见错误** 因为  $(x-1)|f(x^n)$ , 所以  $f(x^n) = (x-1)g(x)$ , 因此 1 是  $f(x)$  的一个根. (注意:  $f(x^n) = (x-1)g(x)$  中是关于  $x^n$  的多项式, 而不是关于  $x$  的多项式. 如  $f(x^n) = (x-2)g(x)$ , 不能就此断定 2 是  $f(x)$  的一个根)

14. 证明: 若  $(x^2+x+1)|f_1(x^3) + xf_2(x^3)$ , 则  $(x-1)|f_1(x)$  且  $(x-1)|f_2(x)$ .

因  $(x^2+x+1)|f_1(x^3) + xf_2(x^3)$ , 则得  $\omega_1, \omega_2$  也是  $f_1(x^3) + xf_2(x^3)$  的根, 则有

$$f_1(\omega_1^3) + \omega_1 f_2(\omega_1^3) = 0, \quad f_1(\omega_2^3) + \omega_2 f_2(\omega_2^3) = 0,$$

联立这两个方程, 解得  $f_1(1) = f_2(1) = 0$ , 故  $(x-1)|f_1(x)$  且  $(x-1)|f_2(x)$ .

(法二) 设  $f_1(x) = (x-1)g_1(x) + r_1$ ,  $f_2(x) = (x-1)g_2(x) + r_2$ , 其中  $r_1, r_2 \in F$ . 因此

$$\begin{aligned} f_1(x^3) + xf_2(x^3) &= (x^3-1)g_1(x^3) + r_1 + x(x^3-1)g_2(x^3) + r_2x \\ &= (x^2+x+1)((x-1)g_1(x^3) + x(x-1)g_2(x^3)) + (r_2x + r_1). \end{aligned}$$

又因为  $(x^2+x+1)|f_1(x^3) + xf_2(x^3)$ , 因此  $r_2x + r_1 = 0$ , 故  $r_1 = r_2 = 0$ , 从而  $(x-1)|f_1(x)$  且  $(x-1)|f_2(x)$ .

15. 设  $\deg f(x) = n > 1$ , 且  $f'(x)|f(x)$ . 求证:  $f(x)$  有  $n$  重根.

**证明** (法一) 因为  $f'(x)|f(x)$ , 所以  $(f(x), f'(x)) = af'(x)$ , 其中  $a$  是  $f'(x)$  的首项系数的倒数. 又因为  $\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))}$  与  $f(x)$  有相同的不可约因式. 由  $\deg f(x) = n > 1$ ,  $\deg f'(x) = n-1 > 0$ , 则  $\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))}$  是一次的因式, 记为  $k(x-a)$ , 则  $f(x) = k(x-a)^n$ , 即  $f(x)$  有  $n$  重根.

(法二) 设  $f(x) = ap_1^{a_1}(x)p_2^{a_2}(x)\cdots p_m^{a_m}(x)$ , 其中  $p_i(x)$ ,  $i = 1, 2, \cdots, m$  为首一的两两互素的不可约  $r_i$  次多项式,  $n = \sum_{i=1}^m a_i r_i$ . 则  $(f(x), f'(x)) = d(x)$ , 其中

$d(x) = p_1^{a_1-1}(x)p_2^{a_2-1}(x)\cdots p_m^{a_m-1}(x)$ . 由已知条件  $f'(x)|f(x)$ , 所以  $f'(x) = bd(x)$ . 另一方面  $\deg f'(x) = n-1$ , 故  $n-1 = \sum_{i=1}^m (a_i-1)r_i = n - \sum_{i=1}^m r_i$ , 而  $r_i, i = 1, 2, \dots, m$  全是正整数, 从而  $m = 1$ , 且  $r_1 = 1$ .

**常见错误 1** (法二) 证明中直接设  $p_i(x)$  为一次多项式. (该假设在一般数域上是无法保证成立的)

**常见错误 2** (法二) 证明中在复数域上做因式分解. (题目没有对数域做出特别说明, 因此是一般数域  $F$ . 用此法证明, 只能得出必有  $n$  重复根  $c$ , 需进一步说明  $c \in F$  或  $d(x-c)^n \in F[x]$ )

16. 设  $g(x) \in \mathbb{Q}[x]$ , 存在  $c \in \mathbb{C}$ , 使得  $g(c) = 0$ . 记

$$W = \{f(x) \in \mathbb{Q}[x] \mid f(c) = 0\}.$$

求证: 在  $W$  中存在唯一的首一不可约  $p(x)$ , 使得对于任意的  $f(x) \in W$ , 都有  $p(x)|f(x)$ . 此时,  $c$  称为代数数,  $\mathbb{C}$  中非代数数称为超越数,  $p(x)$  称为  $c$  的最小多项式.

**证明 存在性.** 因为  $g(x) \in W$ , 所以  $W \neq \emptyset$ . 取  $W$  中次数最低的首一多项式  $p(x)$ , 则  $p(x)$  为所求. 首先,  $p(x)$  在  $\mathbb{Q}$  上是不可约的. 若不然, 设  $p(x) = g(x)h(x)$ , 其中  $g(x), h(x) \in \mathbb{Q}[x]$ , 且  $g(x)$  和  $h(x)$  的次数均小于  $p(x)$  的次数. 由于  $p(c) = 0$ , 因此  $g(c)$  和  $h(c)$  至少有一个为 0. 不妨设  $g(c) = 0$ , 则  $g(x) \in W$  与  $p(x)$  是  $W$  最低次数矛盾. 其次, 对任意多项式  $f(x) \in W$ , 因为  $f(c) = p(c) = 0$ , 说明  $c$  是  $f(x)$  和  $p(x)$  在  $\mathbb{C}$  上的公共根, 因此他们在  $\mathbb{C}$  上不互素. 注意到互素与数域扩大无关, 所以  $f(x)$  和  $p(x)$  在  $\mathbb{Q}$  上不互素. 而  $p(x)$  是  $\mathbb{Q}$  上不可约多项式, 因此  $p(x)|f(x)$ .

**唯一性.** 若还有  $q(x) \in W$  满足条件, 则  $q(x)|p(x)$ , 且  $p(x)|q(x)$ , 而  $p(x), q(x)$  都是首一多项式, 因此  $q(x) = p(x)$ .

17. 设  $f(x) = x^3 + px^2 + qx + r$  的三个根成等差数列, 求证:

$$3p^3 - 9pq + 27r = 0.$$

**证明** 设  $c_1, c_2, c_3$  是  $f(x)$  的三个根, 则三个根成等差数列的充分必要条件是

$$c_1 = \frac{1}{2}(c_2 + c_3), \text{ 或 } c_2 = \frac{1}{2}(c_1 + c_3), \text{ 或 } c_3 = \frac{1}{2}(c_1 + c_2),$$

即

$$(2c_1 - c_2 - c_3)(c_1 - 2c_2 + c_3)(c_1 + c_2 - 2c_3) = 0.$$

将左式表为初等对称多项式  $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$  的多项式

$$(2c_1 - c_2 - c_3)(c_1 - 2c_2 + c_3)(c_1 + c_2 - 2c_3) = 2\sigma_1^3 - 9\sigma_1\sigma_2 + 27\sigma_3.$$

而  $\sigma_1 = -p, \sigma_2 = q, \sigma_3 = -r$ , 所以  $3p^3 - 9pq + 27r = 0$ .

注: 依已知条件三根成等差数列, 故可直接假设三个根为  $a-b, a, a+b$ . 再进行计算.

18. 设  $f(x)$  是  $\mathbb{R}$  上首一多项式且无实根, 求证存在  $g(x), h(x)$ , 使得

$$f(x) = g^2(x) + h^2(x)$$

且  $\deg g(x) > \deg h(x)$ .

**证明** 因为  $f(x)$  是  $\mathbb{R}$  上首一多项式且无实根, 所以,  $f(x)$  在  $\mathbb{R}$  上的标准分解式的不可约因子形如  $(x^2 + bx + c)$ , 其中  $b, c \in \mathbb{R}$  且  $b^2 - 4c < 0$ . 对  $f(x)$  的次数做数学归纳法证明命题.

当  $\deg f(x) = 0$  时,  $f(x) = 1 = 1^2 + 0^2$ , 令  $g(x) = 1, h(x) = 0$ , 符合题意.

归纳假设命题对次数小于等于  $n-1$  的首一多项式成立.

当  $f(x)$  的次数为  $n$  时. 由于其只有虚根, 因此必存在  $f_1(x) = x^2 + bx + c$  和  $f_2(x)$ , 其中  $b, c \in \mathbb{R}$  且  $b^2 - 4c < 0$ , 使得  $f(x) = f_1(x)f_2(x)$ . 令  $g_1(x) = x - a, h_1(x) = \sqrt{c - b/4}$ , 则  $f_1(x) = g_1^2(x) + h_1^2(x)$  且  $\deg g_1(x) > \deg h_1(x)$ . 因  $\deg f_2(x) < n-1$ , 由归纳假设存在  $f_2(x), g_2(x)$  使得  $f_2(x) = g_2^2(x) + h_2^2(x)$  且  $\deg g_2(x) > \deg h_2(x)$ . 这时,

$$\begin{aligned}(g_1^2(x) + h_1^2(x))(g_2^2(x) + h_2^2(x)) &= g_1^2(x)g_2^2(x) + h_1^2(x)g_2^2(x) + g_1^2(x)h_2^2(x) + h_1^2(x)h_2^2(x) \\ &= (g_1(x)g_2(x) + h_1(x)h_2(x))^2 + (g_1(x)h_2(x) - g_2(x)h_1(x))^2.\end{aligned}$$

令

$$g(x) = g_1(x)g_2(x) + h_1(x)h_2(x), \quad h(x) = g_1(x)h_2(x) - g_2(x)h_1(x),$$

则有

$$f(x) = g^2(x) + h^2(x)$$

且

$$\deg g(x) = \deg g_1(x) + \deg g_2(x) > \deg(g_1(x)h_2(x) - g_2(x)h_1(x)) = \deg h(x).$$

由数学归纳法, 命题得证.

19. 设

$$f(x) = (x - a_1)(x - a_2) \cdots (x - a_n) - 1,$$

其中  $a_1, a_2, \dots, a_n$  是两两不同的整数. 求证  $f(x)$  在  $\mathbb{Q}$  上不可约.

使

得  $f(x) = g(x)h(x)$ , 且  $\deg g(x) < n$ ,  $\deg h(x) < n$ . 由题意知  $-1 = f(a_i) = g(a_i)h(a_i)$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ), 则  $g(a_i) = \pm 1$ , 且  $h(a_i) = \mp 1$ , 从而  $g(a_i) + h(a_i) = 0$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ), 即  $a_1, a_2, \dots, a_n$  是  $g(x) + h(x)$  的  $n$  个两两不同的根. 而  $\deg(g(x) + h(x)) < n$ , 故得  $g(x) = -h(x)$ , 即  $f(x) = -g(x)^2$ . 因为  $f(x)$  的首项系数是 1, 而  $-g(x)^2$  的首项系数负数, 矛盾.

20. 设  $f(x) = (x - a_1)^2(x - a_2)^2 \cdots (x - a_n)^2 + 1$ , 其中  $a_1, a_2, \dots, a_n$  是两两互异整数. 证明:  $f(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  上不可约.

证明: 首先证明  $f(x)$  不可能是某个多项式的平方. 用反证法, 假设  $f(x) = g^2(x)$  是整系数多项式. 令  $h(x) = (x - a_1)(x - a_2) \cdots (x - a_n)$ , 则  $g(x)^2 = h(x)^2 + 1$ , 即  $(g(x) + h(x), g(x) - h(x)) = 1$ . 因为  $g(x), h(x)$  都是整系数多项式. 故或者

于

是  $g(x) = 1$  或  $g(x) = -1$ , 不可能. 再假设  $f(x) = u(x)v(x)$ ,  $u(x), v(x)$  都是整系数多项式.  $f(x)$  是  $2n$  次多项式, 因此  $u(x)$  和  $v(x)$  的次数至少有一个不超过  $n$ . 现假定  $u(x)$  的次数小于  $n$ , 显然  $f(x)$  无实根, 因此  $u(x)$  也无实根. 不妨设  $u(x)$  是首一多项式, 则  $u(x)$  恒大于零. 由  $f(a_i) = 1$  得  $u(a_i)v(a_i) = 1$ , 因此  $u(a_i) = 1$ . 考虑多项式  $u(x) - 1$ , 由上面的分析可知它有  $n$  个不同的根  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . 但前面假设它的次数小于  $n$ , 矛盾. 因此  $u(x)$  只能是  $n$  次首一的多项式, 于是  $v(x)$  也是  $n$  次首一的多项式. 另一方面, 由于对  $a_i$ ,  $u(a_i)v(a_i) = 1$ ,  $u(a_i) = 1$ , 故  $v(a_i) = 1$ . 这表明  $u(a_i) = v(a_i)$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ , 因此  $u(x) = v(x)$ ,  $f(x) = u(x)^2$ . 由前面的证明可知假设不成立.