

# 近世代数 (H) 第五周作业

涂嘉乐 PB23151786

2025 年 3 月 19 日

**Exercise 1** 设  $k$  是域,  $K = k(t)$ ,  $t$  是字母,  $n \neq m$  且  $n, m \geq 2$ , 考虑域扩张

$$\begin{aligned}\theta_1 : K &\longrightarrow K \\ \frac{f(t)}{g(t)} &\longmapsto \frac{f(t^n)}{g(t^n)}\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\theta_2 : K &\longrightarrow K \\ \frac{f(t)}{g(t)} &\longmapsto \frac{f(t^m)}{g(t^m)}\end{aligned}$$

证明  $\theta_1, \theta_2$  不同构

**Proof** 不妨设  $n > m$ , 否则考虑  $\phi \circ \theta_2 = \theta_1$ 。假设存在域同构  $\phi : K \rightarrow K$ , 使得  $\phi \circ \theta_1 = \theta_2$ , 则

$$\phi \circ \theta_1(t) = \theta_2(t) \implies \phi(t^n) = t^m$$

假设  $\phi(t) = \frac{f(t)}{g(t)}$ , 则  $\phi(t^n) = \frac{f^n(t)}{g^n(t)} = t^m$ , 设  $\deg f = d_1, \deg g = d_2$ , 则比较  $f^n(t) = t^m g^n(t)$  的次数得

$$d_1 n = d_2 n + m \implies (d_1 - d_2)n = m \implies n \mid m$$

但这与  $n > m \geq 2$  矛盾! 因此  $\theta_1, \theta_2$  不同构 □

**Exercise 2** 考虑域扩张  $k \hookrightarrow k(t)$ , 证明:  $\forall \frac{f(t)}{g(t)} \in k(t) \setminus k$  均为  $k$  上的超越元

**Proof** 对  $\forall \frac{f(t)}{g(t)} \in k(t)$ , 我们可不妨设它为约表达式, 即  $\gcd(f, g) \sim 1$ , 假设  $\frac{f(t)}{g(t)}$  为代数元, 则  $\exists h(t) = a_n t^n + \cdots + a_1 t + a_0 \in k[x]$ , s.t.  $h\left(\frac{f(t)}{g(t)}\right) = 0$ , 因此

$$a_n \frac{f^n(t)}{g^n(t)} + \cdots + a_1 \frac{f(t)}{g(t)} + a_0 = 0$$

两边同乘  $g^n(t)$ , 则

$$a_n f^n(t) + a_{n-1} f^{n-1}(t) g(t) + \cdots + a_1 f(t) g^{n-1}(t) + a_0 g^n(t) = 0$$

即

$$g(t)(a_{n-1} f^{n-1}(t) + \cdots + a_1 f(t) g^{n-2}(t) + a_0 g^{n-1}(t)) = -a_n f^n(t)$$

由  $k[t]$  是  $UFD$  知, 可取  $g(t)$  到的素因子  $p(t)$  (可能是  $g(t)$  自身, 但没关系), 则  $p(t) \mid g(t) \mid f^n(t) \implies p(t) \mid f(t)$ , 所以  $p(t) \mid \gcd(f, g)$ , 这与它们互素的假设矛盾! 因此  $\frac{f(t)}{g(t)}$  是超越元  $\square$

**Exercise 3** 计算  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$  和  $\sqrt{2} + \omega$  在  $\mathbb{Q}$  上的最小多项式

**Solution**  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$ : 首先寻找  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$  的零化多项式, 设  $\alpha = \sqrt{2} + \sqrt{3}$ , 则  $\alpha - \sqrt{2} = \sqrt{3}$ , 两边平方得

$$\alpha^2 - 2\sqrt{2}\alpha - 1 = 0$$

因此  $2\sqrt{2}\alpha = \alpha^2 - 1$ , 两边再平方得

$$\alpha^4 - 10\alpha^2 + 1 = 0$$

因此  $f(x) = x^4 - 10x^2 + 1$  是  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$  的一个零化多项式, 下面证明它不可约, 注意到  $f(x)$  在  $\mathbb{C}$  上的四个根分别为

$$x_1 = \sqrt{2} + \sqrt{3}, \quad x_2 = \sqrt{2} - \sqrt{3}, \quad x_3 = \sqrt{3} - \sqrt{2}, \quad x_4 = -\sqrt{2} - \sqrt{3}$$

但是  $(x - x_i), i = 1, 2, 3, 4$  均不在  $\mathbb{Q}[x]$  中, 且  $(x - x_i)(x - x_j), \forall 1 \leq i < j \leq 4$  均不在  $\mathbb{Q}[x]$  中, 所以  $f(x)$  没有一次、二次因子, 故  $f$  不可约 (否则一定有一次、二次因子)

$\sqrt{2} + \omega$ : 设  $\beta = \sqrt{2} + \omega = \frac{-1+\sqrt{3}i}{2} + \sqrt{2}$ , 则  $2\beta - 2\sqrt{2} + 1 = \sqrt{3}i$ , 两边平方得

$$4\beta^2 + 9 - 8\sqrt{2}\beta - 4\sqrt{2} + 4\beta = -3 \implies \beta^2 + \beta + 3 = \sqrt{2}(2\beta + 1)$$

两边再平方得

$$\beta^4 + 2\beta^3 - \beta^2 - 2\beta + 7 = 0$$

因此  $f(x) = x^4 + 2x^3 - x^2 - 2x + 7 = 0$  是它的一个零化多项式, 它是本原多项式, 所以只需证明它在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约即可, 首先  $f(x)$  若有有理根  $\frac{p}{q}$ , 则  $p \mid 7, q \mid 1$ , 但是经过验证  $f(\pm 1), f(\pm 7) \neq 0$ , 因此  $f(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中无一次因子, 故在  $\mathbb{Z}[x]$  中无一次因子, 假设在  $\mathbb{Z}[x]$  中有分解

$$f(x) = (x^2 + ax + b)(x^2 + cx + d)$$

则对比系数得

$$\begin{cases} a + c = 2 \\ b + d + ac = -1 \\ bc + ad = -2 \\ bd = 7 \end{cases}$$

由  $bd = 7$  知, 若  $b = 1, d = 7$ , 则我们有

$$\begin{cases} a + c = 2 \\ 8 + ac = -1 \\ c + 7a = -2 \end{cases}$$

三式不能同时满足; 若  $b = -1, d = -7$ , 则我们有

$$\begin{cases} a + c = 2 \\ -8 + ac = -1 \\ -c - 7a = -2 \end{cases}$$

三式不能同时满足!

综上,  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约, 进而  $f(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约, 则  $f(x)$  确实是  $\sqrt{2} + \omega$  的最小多项式 □