

2018 级高等代数 -1 测验 -02 试题
(第 4、5 题任选一题)

1. (20 分) 设 $f(x) = x^5 + 7x^4 + 19x^3 + 26x^2 + 20x + 8 \in \mathbb{C}[x]$. 求 $f(x)$ 的所有重根及重数.

解答. 注意到 $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$, 由有理根的存在必要条件验证可知 -2 是 $f(x)$ 的一个有理根. 重复上述过程可得

$$\begin{aligned} f(x) &= (x+2)(x^4 + 5x^3 + 9x^2 + 8x + 4) \\ &= (x+2)^2(x^3 + 3x^2 + 3x + 2) \\ &= (x+2)^3(x^2 + x + 1) \end{aligned}$$

注意到 $(x+2, x^2+x+1) = 1$. 由此可得 -2 是 $f(x)$ 的 3 重根. 显然 x^2+x+1 没有重根. 因此 $f(x)$ 只有一个重根 -2 且重数为 3.

2. (20 分) 设 $f(x), g(x) \in \mathbb{Z}[x]$ 且 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i, g(x) = \sum_{j=0}^m b_j x^j$. 记

$$a = \max\{|a_i|, |b_j|, 0 \leq i \leq n, 0 \leq j \leq m\}.$$

证明: 若存在整数 $t > 2a$ 使得 $f(t) = g(t)$, 则 $f(x) = g(x)$.

证明. 由 $f(t) = g(t)$ 可得: $a_n t^n + \cdots + a_1 t + a_0 = b_m t^m + \cdots + b_1 t + b_0$. 注意到 $f(t), g(t) \in \mathbb{Z}$. 由 $a_0 - b_0 = (b_m t^m + \cdots + b_1 t) - (a_n t^n + \cdots + a_1 t)$ 可得 $t \mid a_0 - b_0$. 注意到 $|a_0 - b_0| \leq |a_0| + |b_0| \leq 2a < t$. 因此 $a_0 - b_0 = 0$, 即 $a_0 = b_0$. 从而由 $f(t) = g(t)$ 可得

$$a_n t^n + \cdots + a_1 t = b_m t^m + \cdots + b_1 t.$$

因为 $t > 0$, 所以 $a_n t^{n-1} + \cdots + a_2 t + a_1 = b_m t^{m-1} + \cdots + b_2 t + b_1$. 因此 $t \mid a_1 - b_1$. 但是, $t > 2a \geq |a_1| + |b_1| \geq |a_1 - b_1|$. 所以, 利用与 $a_0 = b_0$ 完全相同的讨论可得 $a_1 = b_1$. 重复上述步骤可得 $m = n$ 且 $a_i = b_i$. 因此 $f(x) = g(x)$. \square

3. (40 分) 设 $f(x) = x^{p-1} + 2x^{p-2} + \cdots + 2^{p-2}x + 2^{p-1} \in \mathbb{Q}[x]$, 其中 p 为素数.

- (1) 求 $f(x)$ 的所有有理根;
- (2) 判断 $f(x)$ 在 \mathbb{Q} 上是否可约并说明理由;
- (3) 在复数域 \mathbb{C} 上求 $f(x)$ 的标准分解式.

解答. (1) 令 $g(x) = (x-2)f(x) = x^p - 2^p \in \mathbb{Z}[x]$. 显然 $f(x)$ 的有理根一定是 $g(x)$ 的有理根. 当 $p=2$ 时有有理根 $x=-2$.

当 $p > 2$ 时, 由有理根的存在必要条件可知 $g(x)$ 只有一个有理根 2. 另一方面显然 $g'(2) \neq 0$, 因此 2 是多项式 $g(x)$ 的单根. 由此可知 $f(x)$ 没有有理根.

(2) 注意到 $f(x) = 2^{p-1}((\frac{x}{2})^{p-1} + \cdots + \frac{x}{2} + 1)$. 令 $g(y) = y^{p-1} + \cdots + y + 1$. 易知 $f(x)$ 不可约当且仅当 $g(y)$ 不可约. 考虑多项式 $g(y+1) = (y+1)^{p-1} + \cdots + (y+1) + 1$. 利用 *Eisenstein* 判别法知 $g(y+1)$ 不可约, 从而 $f(x)$ 不可约.

(3) 由 (2) 知 $(x-2)f(x) = x^p - 2^p = \prod_{k=0}^{p-1} (x - 2e^{\frac{2k\pi}{p}i})$.

由此可得 $f(x) = \prod_{k=1}^{p-1} (x - 2e^{\frac{2k\pi}{p}i})$.

4. (20 分) 求多项式 $x^n + 1$ 在复数域 \mathbb{C} 及实数域 \mathbb{R} 上的标准分解式.

解答. 注意到 $x^n = -1 = e^{\pi i}$ 的 n 个根为: $x_k = e^{\frac{(2k+1)\pi}{n}i}$, $k = 0, 1, \dots, n-1$, 故 $x^n + 1$ 在复数域的标准分解式可得

$$x^n + 1 = \prod_{k=0}^{n-1} (x - e^{\frac{(2k+1)\pi}{n}i}).$$

注意到 $\overline{e^{\frac{(2k+1)\pi}{n}i}} = e^{\frac{(2n-2k-1)\pi}{n}i}$, 由此可得 $x^n + 1$ 在 \mathbb{R} 上的标准分解式

$$x^n + 1 = \begin{cases} \prod_{k=0}^{t-1} (x^2 - 2 \cos \frac{2k+1}{n}\pi x + 1) & n = 2t, \\ (x+1) \prod_{k=0}^{t-1} (x^2 - 2 \cos \frac{2k+1}{n}\pi x + 1) & n = 2t+1. \end{cases}$$

5. (20 分) 设 $\zeta = e^{\frac{2\pi}{5}i} \in \mathbb{C}$. 求多项式 $x^n - \zeta$ 在 \mathbb{C} 上的标准分解式.

解答. 记 $z := e^{\frac{2\pi}{5n}i} \in \mathbb{C}$. 易知 $(e^{\frac{2\pi}{5n}i})^n = e^{\frac{2\pi}{5}i}$. 由此计算可得

$$\begin{aligned} x^n - \zeta &= \zeta \left(\left(\frac{x}{z} \right)^n - 1 \right) \\ &= \zeta \prod_{k=0}^{n-1} \left(\frac{x}{z} - e^{\frac{2k\pi}{n}i} \right) \\ &= \prod_{k=0}^{n-1} (x - ze^{\frac{2k\pi}{n}i}) \\ &= \prod_{k=0}^{n-1} (x - e^{\frac{2\pi}{5n}i} e^{\frac{2k\pi}{n}i}) \\ &= \prod_{k=0}^{n-1} (x - e^{\frac{10k+2\pi}{5n}i}) \end{aligned}$$