

1.2

张志聪

2025 年 8 月 1 日

1

$$\mathbb{Q}(\sqrt{-5}) = \{a + b\sqrt{5}i \mid a, b \in \mathbb{Q}\}$$

以扩张的角度看待这个问题：首先， \mathbb{Q} 是最小数域，且

$$x^2 + 5 = 0$$

$$x = \pm\sqrt{5}i$$

于是，我们的目标数域 K 必须有如下性质：

$$\mathbb{Q} \cup \{\pm\sqrt{5}i\} \subseteq K$$

数域 K 要保持四则运算的封闭性，我们最终得到

$$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-5})$$

那么，这里的 K 是满足条件的最小数域么？

假设存在另一个更小的数域 G ，也满足

$$\mathbb{Q} \cup \{\pm\sqrt{5}i\} \subseteq G$$

且对四则运算的封闭性。

因为 $G \subset K$ ，所以存在 $\alpha \in K$ ，使得

$$\alpha \notin G$$

因为

$$\mathbb{Q} \cup \{\pm\sqrt{5}i\} \subseteq K$$

$$\mathbb{Q} \cup \{\pm\sqrt{5}i\} \subseteq G$$

可得

$$\alpha \notin \mathbb{Q}$$

于是, α 只能是如下形式的无理数

$$\alpha = a + b\sqrt{5}i \ (b \neq 0)$$

因为

$$b\sqrt{5}i = \sqrt{5}i + \sqrt{5}i + \cdots + \sqrt{5}i$$

由于 G 要保持四则运算的封闭性, 所以

$$\alpha \in G$$

存在矛盾。

2

令 $f(x) = 2x^4 - 3x^2 + x - 1$ 。

由命题 2.1, 令 $a = 1, f(1) = -1$, 于是我们有

$$\begin{aligned} f(x) &= q(x)(x-1) + f(1) \\ &= q(x)(x-1) - 1 \end{aligned}$$

其中

$$\begin{aligned} q(x) &= 2q_4(x) - 3q_2(x) + 1 \\ &= 2(x^3 + x^2 + x + 1) - 3(x + 1) + 1 \\ &= 2x^3 + 2x^2 + 2x + 2 - 3x - 3 + 1 \\ &= 2x^3 + 2x^2 - x \end{aligned}$$

3

由命题 2.1 可知

$$q(x) = a_0q_n(x) + a_1q_{n-1}(x) + \cdots + a_{n-1}$$

对任意 $2 \leq k \leq n$, 我们有

$$q_k(x) = x^{k-1} + ax^{k-2} + \cdots + a^{k-1}$$

因为 $a \in K$, 所以 $q_k(x)$ 的系数也都属于 K 。进而, $q(x)$ 的系数也都属于 K 。

4

我们考虑变量代换 $y = x - a$, 于是 $x = y + a$, 我们有

$$f(x) = f(y + a)$$

$f(y + a)$ 是一个以 y 为变量的新的多项式 g , 次数为 n , 且系数任然属于数域 K , 设它为

$$g(y) = b_0 + b_1y + b_2y^2 + \cdots + b_ny^n$$

代回 $y = x - a$, 我们有

$$g(y) = b_0 + b_1(x - a) + b_2(x - a)^2 + \cdots + b_n(x - a)^n$$

又因为, 我们有

$$g(y) = f(y + a) = f(x)$$

所以

$$f(x) = b_0 + b_1(x - a) + b_2(x - a)^2 + \cdots + b_n(x - a)^n$$

(另一种方法就是以数学分析的角度考虑——泰勒公式的有限版本)

5

由推论 1 可知, $f(x)$ 有 n 个复数根, 不妨设为

$$\alpha_1, \alpha_2, \cdots, \alpha_n$$

由命题 2.2 可知, $f(x)$ 可表示成

$$f(x) = a_0(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n)$$

对 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ 可以分成两类:

一类是实数根, 设为 $R = \{b_i \in \mathbb{R}, i = 1, 2, \dots, k\}$;

一类是复数根, 设为 $C = \{c_i \in \mathbb{C}, i = 1, 2, \dots, m\}$;

于是, 我们有

$$f(x) = a_0(x - b_1)(x - b_2) \cdots (x - b_k)(x - c_1)(x - c_2) \cdots (x - c_m)$$

由命题 2.4 可知, 对任意 $c_j \in C$, 由对应的共轭复数也在 C 中, 于是, 我们有

$$\begin{aligned} f_j(x) &= (x - c_j)(x - \overline{c_j}) \\ &= x^2 - (c_j + \overline{c_j})x + c_j\overline{c_j} \end{aligned}$$

令 $p_j = -(c_j + \overline{c_j})$, $q_j = c_j\overline{c_j}$, 此时 p_j, q_j 都是实数, 所以 $f_j(x)$ 是一个实数系上的二次多项式。又因为 $f_j(x) = 0$ 没有实数解, 所以

$$p_j^2 - 4q_j < 0$$

综上, $f(x)$ 可表示成:

$$f(x) = a_0 \left(\prod_{i=1}^k (x - b_i) \right) \left(\prod_{j=1}^{l=m/2} (x^2 + p_j x + q_j) \right)$$

其中 $p_j^2 - 4q_j < 0$, $(b_i \in \mathbb{R}, i = 1, 2, \dots, k)$ 。

6

由命题 2.1 可知,

$$f(x) = q(x)(x - 1) + f(1)$$

因为 $f(a) = 0$, 即

$$q(a)(a - 1) + f(1) = 0$$

$$q(a)(a - 1) + a_0 + a_1 + \cdots + a_n = 0$$

$$-q(a)(a - 1) = a_0 + a_1 + \cdots + a_n$$

由 $q(x)$ 的构造方式可知, $q(a)$ 是整数, 于是 $-q(a)(a - 1)$ 也是整数, 可得 $a - 1$ 整除 $a_0 + a_1 + \cdots + a_n$ 。(注意: 代数学中的整除结果不一定非要是正的, 负的也可以)

类似地,

$$f(x) = q(x)(x - (-1)) + f(-1)$$

因为 $f(a) = 0$, 即

$$q(a)(a - (-1)) + f(-1) = 0$$

$$q(a)(a + 1) + a_0 - a_1 + a_2 + \cdots + (-1)^n a_n = 0$$

$$-q(a)(a + 1) = a_0 - a_1 + a_2 + \cdots + (-1)^n a_n$$

于是 $a + 1$ 整除 $a_0 - a_1 + a_2 + \cdots + (-1)^n a_n$, 也就整除 $(-1)^n(a_0 - a_1 + a_2 + \cdots + (-1)^n a_n)$ 。

7

只做第一题, 别的类似。

多项式的 $a_0 = 1, a_4 = -14$ 。

设有理数的零点表示成 $\frac{m}{k}$ 。

于是, 我们要保证以下结果都是整数:

$$\frac{a_0}{k} = \frac{1}{k}$$
$$\frac{a_4}{m} = \frac{-14}{m}$$

于是可能的结果是

$$k \in \{1, -1\}$$

$$m \in \{1, -1, 2, -2, 7, -7, 14, -14\}$$

他们的组合是否为零点, 就要一个个试验了。

- $\frac{m}{k} = \frac{1}{1} = 1$ 。

$$x^3 - 6x^2 + 15x - 14 = 1 - 6 + 15 - 14 = -4$$

不是零点。

- $\frac{m}{k} = \frac{-1}{1} = -1$ 。

$$x^3 - 6x^2 + 15x - 14 = (-1) - 6 + (-15) - 14 = -46$$

不是零点。

- $\frac{m}{k} = \frac{2}{1} = 2$ 。

$$x^3 - 6x^2 + 15x - 14 = 8 - 24 + 30 - 14 = 0$$

是零点。

- 以此类推

最后，有唯一的理数根：2

8

我们有

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^n \alpha_i^2 &= \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i\right)^2 - \sum_{i \neq j} \alpha_i \alpha_j \\ &= \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i\right)^2 - 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} \alpha_i \alpha_j\end{aligned}$$

由命题 2.3 可知

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^n \alpha_i &= \sigma_1(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = -\frac{a_1}{a_0} \\ \sum_{1 \leq i < j \leq n} \alpha_i \alpha_j &= \sigma_2(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = \frac{a_2}{a_0}\end{aligned}$$

综上，

$$\sum_{i=1}^n \alpha_i^2 = \left(-\frac{a_1}{a_0}\right)^2 - 2\frac{a_2}{a_0}$$

因为 a_1, a_2, \dots, a_n 属于 K ，所以 $\left(-\frac{a_1}{a_0}\right)^2 - 2\frac{a_2}{a_0} \in K$ 。

9

先讨论 $k > 0$ 的情况。

讨论, n, k 互为质数。

我们有

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \cdots + \epsilon^{nk} = e^{i2\pi \frac{k}{n}} + e^{i2\pi \frac{2k}{n}} + \cdots + e^{i2\pi \frac{nk}{n}}$$

现在我们证明, 任意 $\epsilon^{jk} \neq \epsilon^{lk} (1 \leq j < l \leq n)$, 即两两不相等。

反证法, 假设存在 $1 \leq j < l \leq n$, 使得

$$\begin{aligned}\epsilon^{jk} &= \epsilon^{lk} \\ e^{i2\pi \frac{jk}{n}} &= e^{i2\pi \frac{lk}{n}}\end{aligned}$$

因为等式两边复数的模都为 1, 所以只能是复数的辐角相同, 相差 2π 的正整数倍 (设为 m), 即

$$\begin{aligned}\frac{lk}{n} / \frac{jk}{n} &= m \\ \frac{l}{j} &= m\end{aligned}$$

这与 $1 \leq j < l \leq n$ 矛盾, 假设不成立, 两两不相等得证。

因为 $\epsilon^{jk} (1 \leq j \leq n)$ 都是 $x^n - 1 = 0$ 的根, 且两两不相等, 个数为 n , 于是可得 $\epsilon^k, \epsilon^{2k}, \dots, \epsilon^{nk}$ 是 $x^n - 1 = 0$ 的 n 个根, 由根与系数的关系 (命题 2.3), 我们有

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \cdots + \epsilon^{nk} = 0$$

特别地, $n = 1$, 我们有

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \cdots + \epsilon^{nk} = n$$

设

$$(n, k) = d$$

(n, k 的最大公因子)。

于是, 存在 $p, q \in \mathbb{N}^+$ 且 $(p, q) = 1$, 使得

$$\begin{aligned}n &= dp \\ k &= dq\end{aligned}$$

我们有

$$\begin{aligned}\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \dots + \epsilon^{nk} &= e^{i2\pi \frac{k}{n}} + e^{i2\pi \frac{2k}{n}} + \dots + e^{i2\pi \frac{nk}{n}} \\ &= e^{i2\pi \frac{q}{p}} + e^{i2\pi \frac{q}{p}2} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}n}\end{aligned}$$

由 (1) 中的讨论, $p > 1$ 时, 我们有

$$\begin{aligned}e^{i2\pi \frac{q}{p}} + e^{i2\pi \frac{q}{p}2} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}n} &= (e^{i2\pi \frac{q}{p}} + e^{i2\pi \frac{q}{p}2} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}p}) \\ &\quad + (e^{i2\pi \frac{q}{p}(p+1)} + e^{i2\pi \frac{q}{p}(p+2)} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}2p}) \\ &\quad + \\ &\quad \vdots \\ &\quad + (e^{i2\pi \frac{q}{p}[(d-1)p+1]} + e^{i2\pi \frac{q}{p}[(d-1)p+2]} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}dp}) \\ &= 0 + 0 + \dots + 0 \\ &= 0\end{aligned}$$

$p = 1$ 时, 我们有

$$e^{i2\pi \frac{q}{p}} + e^{i2\pi \frac{q}{p}2} + \dots + e^{i2\pi \frac{q}{p}n} = n$$

由于 $p = 1$, 可知 $n = d$, 即 n 可以整除 k ($n|k$); $p > 1$ 时, 我们有 n 不可以整除 k ($n \nmid k$)。

当 $k < 0$ 时, 我们有

$$e^{i2\pi \frac{-k}{n}} = \cos(2\pi \frac{k}{n}) - i \sin(2\pi \frac{k}{n})$$

所以, $e^{i2\pi \frac{-k}{n}}, e^{i2\pi \frac{k}{n}}$ 两者共轭, 于是

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \dots + \epsilon^{nk} = \overline{\epsilon^{-k} + \epsilon^{-2k} + \dots + \epsilon^{-nk}}$$

又 $\epsilon^{-k} + \epsilon^{-2k} + \dots + \epsilon^{-nk}$ 都为实数, 所以

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \dots + \epsilon^{nk} = \epsilon^{-k} + \epsilon^{-2k} + \dots + \epsilon^{-nk}$$

当 $k = 0$ 时, 我们有

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \dots + \epsilon^{nk} = n$$

综上

$$\epsilon^k + \epsilon^{2k} + \dots + \epsilon^{nk} = \begin{cases} 0 & n | k \\ n & n \nmid k \end{cases}$$