

# 少年班数学第四章复数

## § 4.4 复数的代数应用

version  $\beta 1.1$

2023 年 3 月 7 日, 星期二

- ① 把系数都在数域  $\mathbb{F}$  中的多项式称为  $\mathbb{F}$  上的多项式.
- ② 用  $\mathbb{F}[z]$  表示数域  $\mathbb{F}$  上的所有的多项式构成的集合.

### 性质 1

若  $a \in \mathbb{F}$ ,  $f(z), g(z) \in \mathbb{F}[z]$ , 则  $a f(z)$ ,  $f(z) + g(z)$ ,  $f(z) \cdot g(z) \in \mathbb{F}[z]$ .

### 定理 1 (带余除法)

设  $f(z), g(z)$  都是数域  $\mathbb{F}$  上的多项式. 若  $g(z)$  不是 0 多项式, 则存在唯一的  $(q(z), r(z)) \in \mathbb{F}[z]^2$  满足下列条件:

- (1)  $f(z) = q(z)g(z) + r(z)$ ;
- (2)  $r(z)$  的次数小于  $g(z)$  的次数.

1. 若存在  $q(z) \in \mathbb{F}[z]$  使  $f(z) = q(z)g(z)$ , 取  $r(z) = 0$  即可.
2. 若对任意的  $q(z) \in \mathbb{F}[z]$  都有  $f(z) \neq q(z)g(z)$ , 考虑集合

$$E = \{f(z) - \varphi(z)g(z) : \varphi(z) \in \mathbb{F}[z]\}.$$

由最小数原理知  $E$  中必有次数最小的者, 设  $r(z) \in E$  的次数最小, 则存在  $q(z) \in \mathbb{F}[z]$  使得  $r(z) = f(z) - q(z)g(z)$ . 因此  $f(z) = q(z)g(z) + r(z)$ .

倘若  $r(z) = a_n z^n + \cdots + a_0$  的次数  $n$  不小于  $g(z) = b_m z^m + \cdots + b_0$  的次数  $m$ , 则  $h(z) = r(z) - \frac{a_n}{b_m} z^{n-m} g(z) \in E$ , 且  $h(z)$  的次数小于  $r(z)$  的次数, 矛盾. 所以  $r(z)$  的次数小于  $g(z)$  的次数.

综上, 满足条件的  $(q(z), r(z)) \in \mathbb{F}[z]^2$  是存在的.

设  $(q_1(z), r_1(z)), (q_2(z), r_2(z)) \in \mathbb{F}[z]^2$  是满足条件的有序对, 则

$$f(z) = q_1(z)g(z) + r_1(z) = q_2(z)g(z) + r_2(z),$$

因此

$$(q_1(z) - q_2(z))g(z) = r_2(z) - r_1(z).$$

下面比较上式两边的次数.

倘若  $q_1(z) \neq q_2(z)$ , 则左边的次数不小于  $g(z)$  的次数. 而  $g(z)$  的次数都大于  $r_2(z) - r_1(z)$  的次数, 于是左边的次数大于右边的次数, 矛盾.

因此必有  $q_1(z) = q_2(z)$ , 进而  $r_1(z) = r_2(z)$ . □

### 定理 2 (因式定理)

设  $f(z)$  是数域  $\mathbb{F}$  上的  $n$  次多项式 ( $n \geq 1$ ),  $\alpha \in \mathbb{F}$ . 若  $\alpha$  是  $f(z)$  的根, 则存在  $n-1$  次多项式  $g(z) \in \mathbb{F}[z]$ , 使得  $f(z) = (z - \alpha)g(z)$ .

证明. 由带余除法知, 存在多项式  $g(z), r(z) \in \mathbb{F}[z]$  使得

$$f(z) = (z - \alpha)g(z) + r(z),$$

且  $r(z)$  的次数小于  $z - \alpha$  的次数. 因  $z - \alpha$  是 1 次的, 故  $r(z)$  为常数.

因

$$r(\alpha) = (\alpha - \alpha)g(\alpha) + r(\alpha) = f(\alpha) = 0,$$

故  $r(z)$  为 0 多项式, 所以  $f(z) = (z - \alpha)g(z)$ . 比较次数可知  $g(z)$  是  $n-1$  次多项式. □

### 定理3 (代数学基本定理)

次数大于 0 的复系数多项式在  $\mathbb{C}$  中必有根.

[超纲不证]

由代数学基本定理和因式定理知, 复系数  $n$  次多项式

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

(其中  $n > 0$ ,  $a_n \neq 0$ ) 必可分解为  $a_n$  和  $n$  个一次因式的乘积:

$$f(z) = a_n (z - \alpha_1)(z - \alpha_2) \cdots (z - \alpha_n).$$

$f(z)$  还可进一步表示为

$$f(z) = a_n (z - \beta_1)^{k_1} (z - \beta_2)^{k_2} \cdots (z - \beta_l)^{k_l},$$

其中  $\beta_1, \beta_2, \cdots, \beta_l$  是互不相同的复数,  $k_1, k_2, \cdots, k_l$  都是正整数, 并且

$$k_1 + k_2 + \cdots + k_l = n.$$

对于  $j \in \{1, 2, \cdots, l\}$ , 称  $z - \beta_j$  是  $f(z)$  的  $k_j$  重因式, 称  $\beta_j$  是  $f(z)$  的  $k_j$  重根. 特别地, 1 重因式称为单因式, 1 重根称为单根.

#### 定理 4

一元的  $n$  ( $n > 0$ ) 次复系数多项式在  $\mathbb{C}$  中恰有  $n$  个根 (重根按重数计, 即每个  $k$  重根算  $k$  个根). □

#### 引理 1

若复数  $\alpha$  是实系数多项式  $f(z)$  的根, 则  $\bar{\alpha}$  也是  $f(z)$  的根. □

#### 定理 5 (实系数多项式因式分解定理)

次数大于 0 的实系数多项式必可以分解为若干个次数不超过 2 的实系数多项式的乘积.

证明. 对多项式的次数  $n$  用数学归纳法. 当  $n = 1, 2$  时, 结论显然成立. 当  $n \geq 3$  时, 假设结论对于  $1, 2, \dots, n-1$  都成立; 下面来证明结论对  $n$  也成立.

设  $f(z) = a_n z^n + a_{n-1} z^{n-1} + \cdots + a_1 z + a_0$  是  $n$  次实系数多项式. 根据代数基本定理,  $f(z)$  在  $\mathbb{C}$  中至少有一个根, 设  $\alpha$  是  $f(z)$  的一个根.

1. 若  $\alpha$  是实数, 由因式定理知, 存在  $n-1$  次实系数多项式  $g(z)$  使得  $f(z) = (z - \alpha)g(z)$ . 由归纳假设知  $g(z)$  可分解为次数不超过 2 的实系数多项式的乘积, 因此  $f(z)$  也可分解为次数不超过 2 的实系数多项式的乘积.

2. 若  $\alpha$  是虚数, 则  $f(z)$  仍可在复数域内分解为  $f(z) = (z - \alpha)g(z)$  (这里的  $g(z)$  是复系数多项式). 由引理知  $\bar{\alpha}$  也是  $f(z)$  的根, 即

$$0 = f(\bar{\alpha}) = (\bar{\alpha} - \alpha)g(\bar{\alpha}).$$

因  $\alpha$  是虚数, 故  $\alpha \neq \bar{\alpha}$ , 所以  $g(\bar{\alpha}) = 0$ , 即  $\bar{\alpha}$  是  $g(z)$  的根.



因此存在复系数  $n-2$  次多项式  $h(z)$  使得  $g(z) = (z - \bar{\alpha})h(z)$ , 所以有

$$f(z) = (z - \alpha)(z - \bar{\alpha})h(z).$$

又因

$$(z - \alpha)(z - \bar{\alpha}) = z^2 - (\alpha + \bar{\alpha})z + \alpha\bar{\alpha} = z^2 - 2\operatorname{Re}(\alpha)z + |\alpha|^2$$

为实系数多项式, 我们断言,  $h(z)$  也必是实系数的多项式.

事实上, 根据  $\mathbb{C}$  中的带余除法,  $f(z) = (z^2 - 2\operatorname{Re}(\alpha)z + |\alpha|^2)h(z) + 0$ . 设

$\mathbb{R}$  中的带余除法为  $f(z) = (z^2 - 2\operatorname{Re}(\alpha)z + |\alpha|^2)h_1(z) + r(z)$ . 由  $\mathbb{C}$  中的

带余除法的唯一性, 就有  $h(z) = h_1(z)$ . 所以  $h(z)$  是实系数的多项式.

既然  $h(z)$  是实系数的多项式, 且为  $n-2$  次多项式, 根据归纳假设,  $h(z)$

可分解为次数不超过 2 的实系数多项式的乘积, 因此

$$f(z) = (z^2 - 2\operatorname{Re}(\alpha)z + |\alpha|^2)h(z)$$

也可分解为次数不超过 2 的实系数多项式的乘积.

