

第五讲 因式分解与唯一性定理

一、不可约多项式

二、因式分解及唯一性定理

三、思考题

问题的引入

$$\text{如: } x^4 - 4 = (x^2 - 2)(x^2 + 2) \quad (\text{在有理数域上})$$

$$= (x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x^2 + 2) \quad (\text{在实数域上})$$

$$= (x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x - \sqrt{2}i)(x + \sqrt{2}i) \quad (\text{在复数域上})$$

由此可见，因式分解与多项式系数所在数域有关。

一、不可约多项式

Def. 设 $p(x) \in P[x]$ ，且 $\partial(p(x)) \geq 1$ ，若 $p(x)$ 不能表示成数域 P 上两个次数比 $p(x)$ 低的多项式的乘积，则称 $p(x)$ 为数域 P 上的**不可约多项式**.

Remark

- ① 一个多项式是否不可约依赖于系数域.
- ② 一次多项式总是不可约多项式.
- ③ 不可约多项式的次数至少是1.

④ 多项式 $p(x)$ ($\partial(p(x)) \geq 1$) 不可约

$\Leftrightarrow p(x)$ 的因式只有非零常数及其自身的非零常数倍.

⑤ 多项式 $p(x)$ 不可约, 对 $\forall f(x) \in P[x]$ 有

$$p(x) \mid f(x) \text{ 或 } (p(x), f(x)) = 1.$$

证: 设 $(p(x), f(x)) = d(x)$, 则 $d(x) \mid p(x)$

$$\Rightarrow d(x) = a \neq 0 \text{ 或 } d(x) = cp(x), c \neq 0$$

$$\text{即 } d(x) = 1, \text{ 或 } d(x) = cp(x)$$



$$(p(x), f(x)) = 1$$



$$p(x) \mid f(x)$$

定理1.3.3 设 $p(x)$ 不可约. $\forall f(x), g(x) \in P[x]$, 若

$p(x) \mid f(x)g(x)$, 则 $p(x) \mid f(x)$ 或 $p(x) \mid g(x)$.

证: 若 $p(x) \mid f(x)$, 结论成立.

若 $p(x)$ 不整除 $f(x)$, 则 $(p(x), f(x)) = 1$

Th4

$\Rightarrow p(x) \mid g(x)$.

性质1.3.4 若 $p(x)$ 不可约, $p(x) \mid f_1(x)f_2(x)\cdots f_s(x)$,

则必有某个 $f_i(x)$, 使得 $p(x) \mid f_i(x)$.

二、因式分解及唯一性定理

1. **定理1.3.2** $\forall p(x) \in P(x)$, 若 $\partial(f(x)) \geq 1$, 则 $f(x)$ 可唯一地分解成数域 P 上一些不可约多项式的乘积.

所谓唯一性是说, 若有两个分解式

$$f(x) = p_1(x)p_2(x)\cdots p_s(x) = q_1(x)q_2(x)\cdots q_t(x)$$

则 $s = t$, 且适当排列因式的次序后, 有

$$p_i(x) = c_i q_i(x)$$

其中 $c_i (i = 1, 2, \dots, s)$ 是一些非零常数.

证：对 $f(x)$ 的次数作数学归纳.

1° $\partial(f(x))=1$ 时，结论成立. (一次多项式都不可约)

2° 设对次数低于 n 的多项式结论成立.

下证 $\partial(f(x))=n$ 的情形.

若 $f(x)$ 是不可约多项式. 结论显然成立.

若 $f(x)$ 不是不可约多项式，则存在 $f_1(x), f_2(x)$,

且 $\partial(f_i(x)) < n, i=1,2$ 使 $f(x) = f_1(x)f_2(x)$

由归纳假设 $f_1(x), f_2(x)$ 皆可分解成不可约多项式的积.

$\therefore f(x)$ 可分解为一些不可约多项式的积.

再证**唯一性**. 设 $f(x)$ 有两个分解式

$$\begin{aligned} f(x) &= p_1(x)p_2(x)\cdots p_s(x) \\ &= q_1(x)q_2(x)\cdots q_t(x) \end{aligned} \quad (1)$$

$p_i(x), q_j(x) (i = 1, 2, \dots, s ; j = 1, 2, \dots, t.)$ 都是不可约多项式.

对 s 作归纳法.

若 $s = 1$, 则必有 $s = t = 1, f(x) = p_1(x) = q_1(x)$

假设不可约多项式个数为 $s - 1$ 时唯一性已证.

$$\text{由 (1) } p_1(x) \mid q_1(x)q_2(x) \cdots q_t(x)$$

$$\Rightarrow \exists q_j(x), \text{ 使得 } p_1(x) \mid q_j(x).$$

$$\text{不妨设 } q_j(x) = q_1(x), \text{ 则 } p_1(x) \mid q_1(x)$$

$$\Rightarrow q_1(x) = c_1 p_1(x), \quad c_1 \neq 0$$

(1) 两边消去 $q_1(x)$, 即得

$$p_2(x) \cdots p_s(x) = c_1^{-1} q_2(x) \cdots q_t(x)$$

由归纳假设有 $s - 1 = t - 1, \quad \therefore s = t.$

2. 标准分解式: 对 $\forall f(x) \in P[x], \partial(f(x)) \geq 1$,

$f(x)$ 总可表成

$$f(x) = cp_1^{r_1}(x)p_2^{r_2}(x)\cdots p_s^{r_s}(x)$$

其中 c 为 $f(x)$ 的首项系数, $p_i(x)$ 为互不相同的,
首项系数为1的不可约多项式, $r_i \in \mathbb{Z}^+$. 称之为 $f(x)$
的**标准分解式**.

Remark

① 若已知两个多项式 $f(x), g(x)$ 的标准分解式, 则可直接写出 $(f(x), g(x))$.

$(f(x), g(x))$ 就是那些同时在 $f(x), g(x)$ 的标准分解式中出现的不可约多项式方幂的乘积, 所带方幂指数等于它在 $f(x), g(x)$ 中所带的方幂指数中较小的一个.

例. 若 $f(x), g(x)$ 的标准分解式分别为

$$f(x) = ap_1^{r_1}(x)p_2^{r_2}(x)\cdots p_s^{r_s}(x), \quad r_i \geq 0$$

$$g(x) = bp_1^{l_1}(x)p_2^{l_2}(x)\cdots p_s^{l_s}(x), \quad l_i \geq 0$$

则有 $(f(x), g(x)) = p_1^{\lambda_1}(x)p_2^{\lambda_2}(x)\cdots p_s^{\lambda_s}(x),$

$$\lambda_i = \min(r_i, l_i), i = 1, 2, \cdots, s$$

$$[f(x), g(x)] = p_1^{u_1}(x)p_2^{u_2}(x)\cdots p_s^{u_s}(x),$$

$$u_i = \max(r_i, l_i), i = 1, 2, \cdots, s$$

$$f(x) \mid g(x) \Leftrightarrow r_i \leq l_i, \quad i = 1, 2, \cdots, s$$

思考题

1. 分别在实数域和复数域上将多项式 $x^4 + 1$ 进行因式分解.

2. 在 $P[x]$ 中, 设 $(f, g_i) = 1, i = 1, 2$. 证明:

$$(fg_1, g_2) = (g_1, g_2).$$