

# 第五节 因式分解定理

## 主要内容

- 引入
- 不可约多项式
- 因式分解及唯一性定理

## 一、引入

$$x^4 - 4 = (x^2 - 2)(x^2 + 2) \quad \text{on } \mathbb{Q}$$

$$= (x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x^2 + 2) \quad \text{on } \mathbb{R}$$

$$= (x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x - \sqrt{2}i)(x + \sqrt{2}i) \quad \text{on } \mathbb{C}$$

## 二、不可约多项式

在下面的讨论中，仍然选定一个数域  $P$  作为系数域，我们考虑数域  $P$  上的多项式环  $P[x]$  中多项式的因式分解.

### 1. 定义

**定义 8** 数域  $P$  上次数  $\geq 1$  的多项式  $p(x)$  称为域  $P$  上的**不可约多项式**，如果它不能表成数域  $P$  上两个次数比  $p(x)$  的次数低的多项式的乘积.

按照定义，一次多项式总是不可约多项式。

多项式是否可约和所选的数域有关。如  $(x^2 - 2)$  在有理数域上不可约，但在  $Q(\sqrt{2})$  和实数域可约。

又如， $x^2 + 2$  是实数域上的不可约多项式，但是它在复数域上可以分解成两个一次多项式的乘积，因而不是不可约的。这就说明了，一个多项式是否不可约是依赖于系数域的。

显然，不可约多项式  $p(x)$  的因式只有非零常数与它自身的非零常数倍  $cp(x)$  ( $c \neq 0$ ) 这两种，此

外就没有了. 反过来, 具有这个性质的次数  $\geq 1$  的多项式一定是不可约的. 由此可知, 不可约多项式  $p(x)$  与任一多项式  $f(x)$  之间只可能有两种关系, 或者  $p(x) \mid f(x)$  或者  $(p(x), f(x)) = 1$ . 事实上, 如果  $(p(x), f(x)) = d(x)$ , 那么  $d(x)$  或者是 1 或者是  $cp(x) (c \neq 0)$ . 当  $d(x) = cp(x)$  时, 就有  $p(x) \mid f(x)$ .

不可约多项式有下述的重要性质.

## 2. 性质

**定理 4** 如果  $(f(x), g(x)) = 1$ ,  
且  $f(x) \mid g(x)h(x)$ , 那么  $f(x) \mid h(x)$ .

**定理 5** 如果  $p(x)$  是不可约多项式, 那么对于任意的两个多项式  $f(x), g(x)$ , 由  $p(x) \mid f(x)g(x)$  一定推出  $p(x) \mid f(x)$  或者  $p(x) \mid g(x)$ .

**证明** 如果  $p(x) \mid f(x)$ , 那么结论已经成立.

如果  $p(x) \nmid f(x)$ , 那么由以上的说明可知

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

于是由 **定理 4**  即得  $p(x) \mid g(x)$ .

**证毕**

利用数学归纳法，这个定理可以推广为：如果不可约多项式  $p(x)$  整除一些多项式  $f_1(x), f_2(x), \dots, f_s(x)$  的乘积  $f_1(x)f_2(x)\dots f_s(x)$ ，那么  $p(x)$  一定整除这些多项式之中的一个。

下面来证明这一章的主要定理。

### 三、因式分解及唯一性定理

因式分解及唯一性定理 数域  $P$  上每一个次数  $\geq 1$  的多项式  $f(x)$  都可以唯一地分解成数域  $P$  上一些不可约多项式的乘积. 所谓唯一性是说, 如果有两个分解式

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

那么必有  $s = t$ , 并且适当排列因式的次序后有

$$p_i(x) = c_i q_i(x), \quad i = 1, 2, \dots, s,$$

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



**证明** 先证分解式的存在性. 我们对  $f(x)$  的次数作归纳法.

因为一次多项式都是不可约的, 所以  $n = 1$  时结论成立.

设  $\partial(f(x)) = n$ , 并设结论对于次数低于  $n$  的多项式已经成立.

如果  $f(x)$  是不可约多项式, 结论是显然的, 不妨设  $f(x)$  不是不可约的, 即有

$$f(x) = f_1(x)f_2(x),$$

其中  $f_1(x)$ ,  $f_2(x)$  的次数都低于  $n$ . 由归纳法假设  $f_1(x)$  和  $f_2(x)$  都可以分解成数域  $P$  上一些不可约多项式的乘积. 把  $f_1(x)$ ,  $f_2(x)$  的分解式合起来就得到  $f(x)$  的一个分解式.

由归纳法原理, 结论普遍成立.

再证唯一性. 设  $f(x)$  可以分解成不可约多项式的乘积

$$f(x) = p_1(x) p_2(x) \cdots p_s(x).$$

如果  $f(x)$  还有另一个分解式

$$f(x) = q_1(x) q_2(x) \dots q_t(x),$$

其中  $q_i(x)$  ( $i = 1, 2, \dots, t$ ) 都是不可约多项式, 于是

$$f(x) = p_1(x) p_2(x) \dots p_s(x) = q_1(x) q_2(x) \dots q_t(x). \quad (1)$$

我们对  $s$  作归纳法. 当  $s = 1$ ,  $f(x)$  是不可约多项式, 由定义必有

$$s = t = 1,$$

且

$$f(x) = p_1(x) = q_1(x).$$

现在设不可约因式的个数为  $s - 1$  时唯一性已证.

由

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

得

$$p_1(x) \mid q_1(x) q_2(x) \dots q_t(x),$$

因此,  $p_1(x)$  必能除尽其中的一个, 无妨设

$$p_1(x) \mid q_1(x).$$

因为  $q_1(x)$  也是不可约多项式, 所以有

$$p_1(x) = c_1 q_1(x), \quad (2)$$

由  $p_1(x) p_2(x) \dots p_s(x) = q_1(x) q_2(x) \dots q_t(x)$  得

$$p_1(x) = c_1 q_1(x)$$

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

由归纳法假定，有

$$s - 1 = t - 1 , \text{ 即 } s = t , \quad (3)$$

并且适当排列次序之后有

$$p_2(x) = c_2' c_1^{-1} q_2(x) , \text{ 即 } p_2(x) = c_2 q_2(x) ,$$

$$p_i(x) = c_i q_i(x) \quad ( i = 3, \dots, s ) . \quad (4)$$

(2) , (3) , (4) 合起来就是所要证的结论.

**证毕**

应该指出，因式分解定理虽然在理论上有其基本重要性，但是它并没有给出一个具体的分解多项式的方法。实际上，对于一般的情形，普遍可行的分解多项式的方法是不存在的。

在多项式  $f(x)$  的分解中，可以把每一个不可约因式的首项系数提出来，使它们成为首项系数为 1 的多项式，再把相同的不可约因式合并。于是  $f(x)$  的分解式为

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

其中  $c$  是  $f(x)$  的首项系数,  $p_1(x), p_2(x), \dots, p_s(x)$  是不同的首项系数为 1 的不可约多项式, 而  $r_1, r_2, \dots, r_s$  是正整数. 这种分解式称为**标准分解式**.

如果已经有了两个多项式的标准分解式, 我们就可以直接写出两个多项式的最大公因式. 多项式  $f(x)$  与  $g(x)$  的最大公因式  $d(x)$  就是那些同时在  $f(x)$  与  $g(x)$  的标准分解式中出现的不可约多项式方幂

的乘积，所带的方幂的指数等于它在  $f(x)$  与  $g(x)$  中所带的方幂中的较小的一个。

**推论** 设  $p_1(x), p_2(x), \dots, p_s(x)$  是数域  $P$  上的首项系数为 1 的不可约多项式。 $f(x)$  和  $g(x)$  有标准分解式

$$f(x) = ap_1^{\lambda_1}(x)p_2^{\lambda_2}(x)\cdots p_s^{\lambda_s}(x)$$

$$g(x) = bp_1^{\mu_1}(x)p_2^{\mu_2}(x)\cdots p_s^{\mu_s}(x)$$

其中  $a, b$  是  $P$  中的数， $\lambda_i \geq 0, \mu_i \geq 0$  ( $i = 1, 2, \dots, s$ )，则有

$$(f(x), g(x)) = p_1^{\min(\lambda_1, \mu_1)}(x)p_2^{\min(\lambda_2, \mu_2)}(x)\cdots p_s^{\min(\lambda_s, \mu_s)}(x)$$

$$[f(x), g(x)] = p_1^{\max(\lambda_1, \mu_1)}(x)p_2^{\max(\lambda_2, \mu_2)}(x)\cdots p_s^{\max(\lambda_s, \mu_s)}(x)$$



例 设

$$f(x) = x^2 + 3x + 2, \quad g(x) = x^2 + 4x + 3$$

求  $(f(x), g(x))$  和  $[f(x), g(x)]$ 。

解 求得

$$f(x) = (x+1)(x+2), \quad g(x) = (x+1)(x+3)$$

所以

$$(f(x), g(x)) = x+1$$

$$[f(x), g(x)] = (x+1)(x+2)(x+3)$$

练习 设

$$f(x) = x^3 - x, \quad g(x) = x^4 + 2x^3 + x^2$$

求  $(f(x), g(x))$  和  $[f(x), g(x)]$ 。

解 求得

$$f(x) = x(x+1)(x-1), \quad g(x) = x^2(x+1)^2$$

所以

$$(f(x), g(x)) = x(x+1)$$

$$[f(x), g(x)] = x^2(x+1)^2(x-1).$$

由以上讨论可以看出，带余除法是一元多项式因式分解理论的基础. 我们知道，整数也有带余除法，即

对于任意整数  $a, b, b \neq 0$  , 都存在唯一的整数  $q, r$  , 使

$$a = qb + r ,$$

其中  $0 \leq r < |b|$  .