

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

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

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

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

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 ≥ 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 ≥ 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 $f(x) | g(x) h(x)$, 那么 $f(x) | h(x)$.

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 $p(x) | f(x) g(x)$ 一定推出 $p(x) | f(x)$ 或者 $p(x) | g(x)$.

证明 如果 $p(x) | f(x)$, 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 $p(x) | g(x)$.

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 ≥ 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

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

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

$$p_1(x) = c_1 q_1(x), \tag{2}$$

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 $0 \leq r < |b|$.