

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

中学数学中因式分解要求分解到不能再分为止，

“不能再分”是如何界定？

例 多项式 $x^4 - 4$ 在 \mathbb{Q} 上分解为 $(x^2 - 2)(x^2 + 2)$ 不能再分解了。

而在实数集上可以分解为 $(x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x^2 + 2)$ 。

在复数集上可以分解为 $(x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2})(x - \sqrt{2}i)(x + \sqrt{2}i)$ 。

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，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。

问题

- 1.任意一次多项式总是不可约多项式?
2. $x^2 + 2$ 是不是R和C上的不可约多项式?
- 3.不可约多项式 $p(x)$ 的因式有哪些?

任意一次多项式是不可约多项式。

一个多项式是否不可约是依赖于系数域的。

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 $cp(x)$ ($c \neq 0$) 这两种外就没有了。

反过来，具有该性质的次数 ≥ 1 的多项式一定是不可约的。

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 $(p(x), f(x)) = 1$ 。

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 $p(x) \mid f(x)$ 。

2. 性质

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 $p(x) \mid g(x)$ 。

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。

三、因式分解及唯一性定理

因式分解的唯一性定理 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, 若有两个分解式

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

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.

先证分解式的存在性. 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 $\partial(f(x)) = n$, 假设对于次数低于 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

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

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

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

由归纳法假定，有 $s - 1 = t - 1$ ，即 $s = t$ ，(3)

并且适当排列次序之后有

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

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

(2), (3), (4) 合起来就是所要证的结论.

证毕

标准分解式

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**。

求最大公因式和最小公倍式

如果 $f(x)$ 、 $g(x)$ 的标准分解式为

$$f(x) = c_1 p_1^{r_1}(x) p_2^{r_2}(x) \cdots p_s^{r_s}(x) h_1^{m_1}(x) h_2^{m_2}(x) \cdots h_i^{m_i}(x)$$

$$g(x) = c_2 p_1^{l_1}(x) p_2^{l_2}(x) \cdots p_s^{l_s}(x) q_1^{k_1}(x) q_1^{k_1}(x) \cdots q_t^{k_t}(x)$$

那么 $f(x)$ 、 $g(x)$ 的最大公因式？ 最小公倍式？

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

其中 $\lambda_i = \min(r_i, l_i)$

$$[f(x), g(x)] =$$

$$p_1^{v_1}(x) p_2^{v_2}(x) \cdots p_s^{v_s}(x) h_1^{m_1}(x) h_2^{m_2}(x) \cdots h_i^{m_i}(x) q_1^{k_1}(x) \cdots q_t^{k_t}(x)$$

带余除法是一元多项式因式分解理论的基础.

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 $0 \leq r < |b|$.

小结和作业

- 1.请叙述不可约多项式的定义？
- 2.不可约多项式有哪些性质？
- 3.请叙述**因式分解的唯一性定理及其作用**？
- 4.作业见学习通.