

第六节 重 因 式

主要内容

- 定义

- 重因式的判别法

一、定义

定义 9 不可约多项式 $p(x)$ 称为多项式 $f(x)$ 的 **k 重因式**, 如果 $p^k(x) \mid f(x)$, $p^{k+1}(x) \nmid f(x)$.

如果 $k = 0$, 那么 $p(x)$ 根本不是 $f(x)$ 的因式;
如果 $k = 1$, 那么 $p(x)$ 称为 $f(x)$ 的**单因式**; 如果
 $k > 1$, 那么 $p(x)$ 称为 $f(x)$ 的**重因式**.

显然, 如果 $f(x)$ 的标准分解式为

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

那么 $p_1(x), p_2(x), \dots, p_s(x)$ 分别是 $f(x)$ 的 r_1 重, r_2 重, \dots, r_s 重因式. 指数 $r_i = 1$ 的那些不可约因式是单因式; 指数 $r_i > 1$ 的那些不可约因式是重因式.

因为没有一般的方法来求一个多项式的标准分解式, 判别有没有重因式的问题就需要用另外的方法解决.

二、重因式的判别法

1. 多项式的导数

设有多项式

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 .$$

我们定义它的导数是

$$f'(x) = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \dots + a_1 .$$

这种规定自然是来源于数学分析，但是在目前的情况下，我们只把它当作是一个形式的定义。通过

直接的验证，可以得出关于多项式导数的基本公式

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

$$(cf(x))' = cf'(x),$$

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

$$(f^m(x))' = m(f^{m-1}(x)f'(x)).$$

同样可定义**高阶导数**的概念. 导数 $f'(x)$ 称为 $f(x)$ 的**一阶导数**; $f'(x)$ 的导数 $f''(x)$ 称为 $f(x)$ 的**二阶导数**; 等等. $f(x)$ 的 k 阶导数记为 $f^{(k)}(x)$.

一个 n ($n \geq 1$) 次多项式的导数是一个 $n - 1$ 次多项式；它的 n 阶导数是一个常数；它的 $n + 1$ 阶导数等于零.

2. 重因式的判定定理

定理 6 如果不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式($k \geq 1$)，那么它是导数 $f'(x)$ 的 $k - 1$ 重因式.

证明 由假设， $f(x)$ 可以分解为

$$f(x) = p^k(x) g(x),$$

其中 $p(x)$ 不能整除 $g(x)$. 因此

$$f'(x) = p^{k-1}(x) (kg(x) p'(x) + p(x) g'(x)),$$

这说明 $p^{k-1}(x) \mid f'(x)$. 如果令

$$h(x) = kg(x) p'(x) + p(x) g'(x),$$

那么 $p(x)$ 整除等式右端的第二项, 但不能整除第一项, 因此 $p(x)$ 不能整除 $h(x)$, 从而 $p^k(x)$ 不能整除 $f'(x)$. 这说明 $p(x)$ 是 $f'(x)$ 的 $k-1$ 重因式.

证毕

推论 1 如果不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式 ($k \geq 1$), 那么 $p(x)$ 是

$$f(x), f'(x), \dots, f^{(k-1)}(x)$$

的因式, 但不是 $f^{(k)}(x)$ 的因式.

证明 根据 **定理 6**  对 k 作数学归纳法即得.

定理 6 如果不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式 ($k \geq 1$), 那么它是导数 $f'(x)$ 的 $k - 1$ 重因式.

推论 2 不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的重因式的充分必要条件是 $p(x)$ 是 $f(x)$ 与 $f'(x)$ 的公因式。

证明 必要性: 设不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式, 其中 $k > 1$ 。则由定理 6 知, $p(x)$ 必是 $f'(x)$ 的 $k-1$ 重因式, 从而 $p(x)$ 是 $f(x)$ 和 $f'(x)$ 的公因式。

充分性: 设不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 和 $f'(x)$ 的公因式。根据定理 6 知, $p(x)$ 不会是 $f(x)$ 的单因式, 从而 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的重因式。

证毕

推论 3 多项式 $f(x)$ 没有重因式的充分必要
是 $f(x)$ 与 $f'(x)$ 互素.

这个推论表明, 判别一个多项式有没有重因式,
可以通过代数运算——辗转相除法来解决, 这个方法甚至是机械的.

例 判别下列多项式是否有重因式

$$f(x) = x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 3x + 1$$

解

$$f'(x) = 4x^3 - 9x^2 + 8x - 3$$

用辗转相除法可知 $f(x)$ 和 $f'(x)$ 有公因式 $x - 1$ ，
从而 $x - 1$ 是 $f(x)$ 的重因式。

在一些问题中，如果多项式 $f(x)$ 有重因式，我们希望求出一个多项式 $g(x)$ ，它没有重因式，且在不计重数时，它与 $f(x)$ 有完全相同的不可约因式。从下面的讨论中可以得到 $g(x)$ 的求法。

设 $f(x)$ 具有标准分解式

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

由定理 6 知

$$f'(x) = p_1^{r_1-1}(x)p_2^{r_2-1}(x)\cdots p_s^{r_s-1}(x)h(x)$$

定理 6 如果不可约多项式 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式 ($k \geq 1$)，那么它是导数 $f'(x)$ 的 $k-1$ 重因式.

其中 $p_i(x)$ 不能整除 $h(x)$ ，从而

$$(f(x), f'(x)) = p_1^{r_1-1}(x)p_2^{r_2-1}(x)\cdots p_s^{r_s-1}(x)$$

于是

$$\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))} = cp_1(x)p_2(x)\cdots p_s(x)$$

把它记为 $g(x)$ ，则这个 $g(x)$ 就与 $f(x)$ 有完全相同的不可约因式且没有重因式。

这给出了一个去掉 $f(x)$ 的不可约重因式的方法：先用辗转相除法求 $(f(x), f'(x))$ ，然后对 $f(x)$ 与 $(f(x), f'(x))$ ，所得商 $g(x)$ 就是没有重因式的多项式。

例 证明多项式

$$f(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!}$$

没有重因式。

$$\text{证明: } f'(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^{n-1}}{(n-1)!}$$

因此 $f(x) = f'(x) + \frac{x^n}{n!}$ ，从而

$$(f(x), f'(x)) = \left(f'(x) + \frac{x^n}{n!}, f'(x) \right)$$

由此知若 $d(x) = (f(x), f'(x))$ ，则 $d(x)$ 必是 $f'(x)$ 与

$\frac{x^n}{n!}$ 的公因式。由于 $\frac{x^n}{n!}$ 只有不可约因式 x ，而 x 不能整

除 $f'(x)$ ，所以 $f'(x)$ 与 $\frac{x^n}{n!}$ 没有次数不小于 1 的公因式，

因此 $(f(x), f'(x)) = 1$

这就证明了 $f(x)$ 没有重因式。

$$(f(x), f'(x)) = \left(f'(x) + \frac{x^n}{n!}, f'(x) \right)$$

结束

