

# 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  $p^k(x) | f(x)$ ,  $p^{k+1}(x) \nmid f(x)$ .

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

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

$$(c f(x))' = c f'(x),$$

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

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

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

$$\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))} = c p_1(x) p_2(x) \cdots p_s(x)$$

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。

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

