

# 第三周习题课

## — 多项式不可约性的判定

一 整系数多项式在  $\mathbb{Z}[x]$  和  $\mathbb{Q}[x]$  中可约性的等价性(定理5.32)

定理 设  $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ , 则  $f(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  可约当且仅当  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  可约

该命题右推左是显然的, 因为如果  $f(x) = f_1(x)f_2(x)$ ,  $\deg f_1 > 0$ ,  $\deg f_2 > 0$ .  
且  $f_1, f_2 \in \mathbb{Z}[x]$ , 则由  $\mathbb{Z}[x] \subseteq \mathbb{Q}[x]$ , 我们自然有  $f_1, f_2 \in \mathbb{Q}[x]$ , 所以  $f(x)$   
在  $\mathbb{Q}$  上可约.

现在问题是如果  $f(x) = f_1(x)f_2(x)$ ,  $f_1, f_2 \in \mathbb{Q}[x]$ ,  $\deg f_1 > 0$ ,  $\deg f_2 > 0$ ,  
为什么可以保证  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}$  上可约?

例 设  $f(x) = 20x^3 + 30x^2 - 16x - 2 = (15x - \frac{15}{2})(\frac{4}{3}x^2 + \frac{8}{3}x + \frac{4}{15})$  在  $\mathbb{Q}$  上可约,  
如何得到  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}$  上可约? 我们可以作以下操作:

$$\begin{aligned}f(x) &= (15x - \frac{15}{2}) \cdot (\frac{4}{3}x^2 + \frac{8}{3}x + \frac{4}{15}) \\&= \frac{1}{2}(30x - 15) \cdot \frac{1}{15}(20x^2 + 40x + 4) \\&= \frac{15}{2}(2x - 1) \cdot \frac{4}{15}(5x^2 + 10x + 1) \\&\quad \text{本原} \qquad \text{本原} \\&= \frac{15}{2} \cdot \frac{4}{15}(2x - 1)(5x^2 + 10x + 1) \\&= 2 \cdot \underline{(2x - 1)(5x^2 + 10x + 1)} \quad \leftarrow 10x^3 + 15x^2 - 8x - 1 \\&= (4x - 2)(5x^2 + 10x + 1)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\text{设 } f(x) &= 2x^3 + 16x^2 + 28x + 24 = (\frac{3}{10}x^2 + \frac{9}{5}x + \frac{3}{5})(\frac{20}{3}x + 40) \\&= \frac{3}{10}(x^2 + 6x + 2) \cdot \frac{20}{3}(x + 6) \\&= \frac{3}{10} \cdot \frac{20}{3}(x^2 + 6x + 2)(x + 6) \\&= 2(x^2 + 6x + 2)(x + 6) = (2x^2 + 12x + 4)(x + 6)\end{aligned}$$



证. 设  $f(x) = f_1(x)f_2(x)$ ,  $f_1, f_2 \in \mathbb{Q}[x]$ ,  $\deg f_1 > 0$ ,  $\deg f_2 > 0$ . 则

$f_1$  可以写为  $f_1(x) = \frac{t_1}{S_1} g_1(x)$ ,  $\frac{t_1}{S_1} \in \mathbb{Q}$ ,  $g_1(x)$  为本原多项式.

$f_2$  可以写为  $f_2(x) = \frac{t_2}{S_2} g_2(x)$ ,  $\frac{t_2}{S_2} \in \mathbb{Q}$ ,  $g_2(x)$  为本原多项式.

所以

$$\begin{aligned} f(x) &= f_1(x)f_2(x) \\ &= \frac{t_1}{S_1} \cdot \frac{t_2}{S_2} g_1(x)g_2(x) \end{aligned}$$

设  $\frac{t_1}{S_1} \cdot \frac{t_2}{S_2} = \frac{p}{q}$ ,  $\gcd(p, q) = 1$ , 则

$$f(x) = \frac{p}{q} g_1(x)g_2(x)$$

由 Gauss 引理 可得  $g_1(x)g_2(x)$  为本原多项式. 由于  $f(x)$  为整系数的, 所以  $q = \pm 1$ , 所以  $\frac{p}{q} \in \mathbb{Z}$ . 则

$$f(x) = \left(\frac{p}{q} g_1(x)\right) g_2(x). \quad \frac{p}{q} g_1(x) \in \mathbb{Z}[x], \quad g_2(x) \in \mathbb{Z}[x].$$

□

(有理)

## 2. 判断整系数多项式不可约的几种方法.

1. 试根法: 用于判断多项式是否有一次因式

命题 设  $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ , 若  $\alpha = \frac{a}{b}$  是  $f(x)$  的根,  $\gcd(a, b) = 1$ , 则  $a$  整除  $f$  的常数项,  $b$  整除  $f$  的首次系数.

推论  $f(x)$  可能的有理根只有有限多个.

推论 次数小于 3 次的多项式  $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$  不可约 当且仅当  $f(x)$  无有理根.

例 设  $f(x) = 3x^3 + x + 5$ , 则 3 的因子有  $\pm 1, \pm 3$ , 而 5 的因子有  $\pm 1, \pm 5$ , 所以可能的有理根有

$$\{\pm 1, \pm \frac{1}{3}, \pm 5, \pm \frac{5}{3}\}$$



习题3 (1)  $x^2+4$ , 可能的有理根有  $\{\pm 1, \pm 2, \pm 4\}$ , 代入均不是  $x^2+4$  的根, 所以  $x^2+4$  不可约.

(或者  $x^2+4 = (x-2i)(x+2i)$ , 所以  $x^2+4$  没有有理根, 则  $x^2+4$  不可约)

(2)  $x^3+4$  可能的有理根为  $\{\pm 1, \pm 2, \pm 4\}$ , 代入均不是  $x^3+4$  的根, 所以  $x^3+4$  不可约.

(或者  $x^3+4 = x^3 + (4^{\frac{1}{3}})^3 = (x+4^{\frac{1}{3}})(x^2 - 4^{\frac{1}{3}}x + 4^{\frac{2}{3}})$ , 因为  $x^2 - 4^{\frac{1}{3}}x + 4^{\frac{2}{3}}$  的判别式  $\Delta < 0$ , 所以  $x^3+4$  无有理根).

$$\left. \begin{aligned} (3) \quad x^4+4 &= x^4 + 4x^2 - 4x^2 + 4 \\ &= (x^2+2)^2 - 4x^2 \quad \text{所以 } x^4+4 \text{ 可约} \\ &= (x^2-2x+2)(x^2+2x+2) \end{aligned} \right).$$

2. 艾森斯坦判别法: 设  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ , 若素数  $p$  整除  $a_{n-1}, a_{n-2}, \dots, a_1, a_0$ , 但  $p \nmid a_n, p^2 \nmid a_0$ , 则  $f(x)$  不可约.

注: ① 艾森斯坦判别法只是判断不可约的一个充分条件.

② 当用不了艾森斯坦判别法时, 可以考虑  $f(x+1), f(x-1)$  是否可以用艾森斯坦判别法. (例5.35)

$$\begin{aligned} \phi_p: \mathbb{Z}[x] &\rightarrow \mathbb{Z}_p[x] \\ \sum_i a_i x^i &\mapsto \sum_i \bar{a}_i x^i \end{aligned}$$

3. 模  $p$  法,  $p$  为素数.

命题 若  $p$  不整除  $f(x)$  的首项系数, 而且  $f(x)$  模  $p$  后不可约, 则  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}$  上不可约.

证明 反证, 假设  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}$  上可约, 设

$$f(x) = f_1(x)f_2(x), \deg f_1 > 0, \deg f_2 > 0.$$

因为  $l_c(f) = l_c(f_1)l_c(f_2)$ ,  $p \nmid l_c(f)$ , 所以  $p \nmid l_c(f_1)$  且  $p \nmid l_c(f_2)$ , 所以  $\deg(\phi_p(f_1)) = \deg(f_1) > 0$ ,  $\deg(\phi_p(f_2)) = \deg(f_2) > 0$ . 等式两边模  $p$ , 得



$$\phi_p(f) = \phi_p(f_1) \phi_p(f_2)$$

与  $\phi_p(f)$  在  $\mathbb{Z}_p$  上不可约矛盾.

□

例 已知  $f(x) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约,  $p$  为素数. 证明:

$f(x) = x^p - x - 1$  与  $g(x) = x^p + (p-1)x + p-1$  在  $\mathbb{Q}[x]$  上不可约.

证 因为  $\phi_p(x^p - x - 1) = x^p - x - 1$ ,  $\phi_p(x^p + (p-1)x + p-1) = x^p - x - 1$ .

所以由  $x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p$  上不可约, 和  $p \nmid l(x^p - x - 1)$ ,  $p \nmid l(x^p + (p-1)x + p-1)$ .

得  $x^p - x - 1$ ,  $x^p + (p-1)x + p-1$  在  $\mathbb{Z}$  上不可约.

□

例 证明  $x^5 + x^3 + 2x + 1$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

证 设  $\phi_2: \mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{Z}_2[x]$ .

$$\sum a_i x^i \mapsto \sum \bar{a}_i x^i$$

则  $\phi_2(f) = x^5 + x^3 + 1 \in \mathbb{Z}_2[x]$ . 因为 1, 0 都不是  $\bar{f}$  的根, 所以  $\bar{f}$  没有一次因式. 则  $\bar{f}$  只可能分解为 1 个 3 次不可约多项式乘以一个 2 次不可约多项式. 在  $\mathbb{Z}_2[x]$  中 2 次不可约多项式只有  $x^2 + x + 1$ , 3 次不可约多项式只有  $x^3 + x + 1$ ,  $x^3 + x^2 + 1$ , 而  $(x^2 + x + 1)(x^3 + x + 1)$  和  $(x^2 + x + 1)(x^3 + x^2 + 1)$  均不等于  $\bar{f}$ , 所以  $\bar{f}$  也不可能分解为 1 个 3 次不可约多项式乘以一个 2 次不可约多项式, 则  $\bar{f}$  不可约.

□



## 4 待定系数法

例 证明  $x^5 + x^3 + 1$  在  $\mathbb{Z}_2[x]$  中不能分解为 1 个 2 次多项式乘以一个 3 次多项式.

证 设  $x^5 + x^3 + 1 = (x^2 + ax + 1)(x^3 + cx^2 + dx + 1)$   
 $= x^5 + (a+c)x^4 + (d+ac+1)x^3 + (ad+c+1)x^2 + (a+d)x + 1$

比较系数可得

$$\begin{cases} a+c=0 \\ d+ac+1=1 \\ c+ad+1=0 \\ a+d=0 \end{cases}$$
 得 
$$\begin{cases} a=d=c \\ a^2+a+1=1 \\ a^2+a=0 \end{cases} \Rightarrow \text{无解}$$

所以  $x^5 + x^3 + 1$  在  $\mathbb{Z}_2[x]$  中不能分解为 1 个 2 次多项式乘以一个 3 次多项式.

□

## 三. 作业讲解

1. 设  $x^3 - 7x + \lambda = (x - x_1)(x - 2x_1)(x - x_2)$ , 得方程组

$$\begin{cases} -2x_1^2x_2 = \lambda \\ 2x_1^2 + 2x_1x_2 + x_1x_2 = -7 \\ 0 = -x_1 - 2x_1 - x_2 \end{cases}$$

解得  $\lambda = \pm 6$ . ( $x_1 = \pm 1$ ,  $x_1x_2 = -3$ )

2. 反证, 若  $\gcd(a, b, \dots, b_n) = d \neq 1$ , 设  $p | d$  且  $p$  不可约. 因为在 UFD 中不可约元都是素元. 所以  $p$  为素元. 由  $\gcd(a, b, \dots, b_n) = d$ ,  $p | d$  得  $p | a$ ,  $p | b_i \dots b_n$

由  $p$  为素元得  $p | b_i, \forall i \in \{1, \dots, n\}$ . 则  $\gcd(a, b_i) = p \neq 1$ , 矛盾.

□



## 5. (选做).

$m \backslash n$	1	2	3	4	...
1	$T_{1,1}$	$T_{1,2}$	$T_{1,3}$	$T_{1,4}$	
2	$T_{2,1}$	$T_{2,2}$	$T_{2,3}$	$T_{2,4}$	
3	$T_{3,1}$	$T_{3,2}$	$T_{3,3}$	$T_{3,4}$	
4	$T_{4,1}$	$T_{4,2}$	$T_{4,3}$	$T_{4,4}$	
:					

当  $n=1, m \in \mathbb{Z}$  时, 全次数为  $m$  的 1 元单项式只有 1 个.

即  $\binom{m+n-1}{m} = 1$ , 所以命题成立.

当  $m=1, n \in \mathbb{Z}$  时, 全次数为 1 的  $n$  元单项式有  $n$  个,

即  $\binom{m+n-1}{m} = n$ , 所以命题成立.

考虑  $n=k>1, m=s>1$ , 假设命题对于  $n=k-1, m=s$  及

$n=k, m=s-1$  都成立. 对于  $n=k, m=s$  时, 设

$$A = \{x_1^{i_1} x_2^{i_2} \cdots x_n^{i_n} \mid i_1 + \cdots + i_n = m\}$$

$$B = \{x_1 \cdot x_1^{i_1} x_2^{i_2} \cdots x_n^{i_n} \mid i_1 + i_2 + \cdots + i_n = m-1\}$$

则  $A \cup B$  为所有  $m$  次  $n$  变元的单项式, 而  $A$  中元素个数恰好等于  $m$  次  $n-1$  变元单项式个数,  $B$  中元素个数恰好等于  $m-1$  次  $n$  变元单项式个数, 所以由归纳假设

$$|A| = \binom{m+(n-1)-1}{m}, |B| = \binom{(m-1)+n-1}{m-1}$$

$$\text{则 } |A \cup B| = \binom{m+(n-1)-1}{m} + \binom{(m-1)+n-1}{m-1} \stackrel{\text{借助关系式}}{=} \binom{m+n-1}{m}$$

则命题对于  $n=k, m=s$  也成立.

□



扫描全能王 创建