

GAODENG DAISHU JIETI FA

高等代数解题法

赵礼峰 编著

安徽大学出版社

高等代数解题法

赵礼峰 编著

安徽大学出版社

图书在版编目(CIP)数据

高等代数解题法 / 赵礼峰编著 . - 合肥 : 安徽大学出版社 , 2004.8

ISBN 7-81052-881-5

I . 高... II . 赵... III . 高等代数 - 研究生 - 入学考试 - 解题
IV . 015 - 44

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2004)第 077115 号

高等代数解题法

赵礼峰 编著

出版发行	安徽大学出版社	经 销	各地新华书店
	(合肥市肥西路 3 号 邮编 230039)	印 刷	中国科学技术大学印刷厂
联系电话	编辑室 0551-5108438	开 本	787×960 1/16
	发行部 0551-5107784	印 张	21
电子信箱	ahdxchps @ mail.hf.ah.cn	字 数	376.3 千
责任编辑	徐 建 鲍家全	版 次	2004 年 8 月第 1 版
封面设计	张 韶	印 次	2004 年 8 月第 1 次印刷

ISBN 7-81052-881-5/O·47

定价 29.50 元

如有影响阅读的印装质量问题, 请与出版社发行部联系调换

前　　言

高等代数是数学专业的一门重要基础课,也是理工科各专业大学生重要的学习工具,更是数学专业硕士研究生入学必考课程之一。《高等代数解题法》一书是理工科大学生复习高等代数的参考用书,曾作为选修课教材使用多年。作者试图用较小篇幅对高等代数的内容进行概括、综合和提炼,用以引导学生对该课程进行全面、系统的复习与提高;试图归纳出一些新方法用以开拓读者的思维、培养读者的创造力;用以帮助读者对教材内容融会贯通,给报考硕士研究生的同学提供丰富的解题信息。其特点是:

1. 本书内容按高等代数知识结构体系编排,从思想到内容均作了精心安排,并注意归纳、类比。读者通过系统学习及做习题,会使自己的高等代数水平有一个较大的提高。

2. 思路清晰、重点突出。书中例题及习题均为作者收集、积累、精心选编的,多数题目选自全国重点高校近年来的考研入学试题。所有题目均由作者亲自解答或给出提示,读者可通过各章节内容的学习迅速找到自己所需内容或解题方法。

本书集作者 20 余年高等代数教学的经验,并在教学实践中逐步完善。应当说,该书是一部集知识、资料、方法、应考于一体的著作,是广大读者尤其是考研人员的良师益友,也是专业课教师的一本很好的参考书。

本书在编写过程中,始终得到数学系主任侯为波教授的关心和指导,并得到淮北煤炭师范学院学术著作出版基金的资助,在此谨表示衷心的感谢!

限于本人水平,疏漏谬误之处在所难免,恳请广大读者及专家不吝赐教。

赵礼峰

2004 年 4 月于淮北煤师院

目 录

第1章 一元多项式	1
§ 1.1 一元多项式的整除	1
§ 1.2 最大公因式与互素的求法与证明	4
§ 1.3 多项式的分解与根问题	9
§ 1.4 复、实及有理数域上多项式的分解	13
第2章 行列式计算	20
§ 2.1 行列式定义与计算技巧	20
§ 2.2 矩阵行列式	36
第3章 线性方程组	43
§ 3.1 向量组线性关系的证明与计算	43
§ 3.2 线性方程组的证明与求解	52
第4章 矩阵	66
§ 4.1 矩阵的运算	66
§ 4.2 矩阵秩的证明	75
§ 4.3 矩阵的逆与伴随矩阵	83
§ 4.4 矩阵的分解及应用	91
§ 4.5 矩阵的若当标准形求法及应用	100
第5章 二次型	110
§ 5.1 化二次型为标准形的方法及应用	110
§ 5.2 正定二次型及相关问题的证明与计算	120
第6章 线性空间	130
§ 6.1 一些特殊线性(子)空间基与维数的求法与证明	131
§ 6.2 坐标的求法	140
§ 6.3 关于直和问题的证明	143

第7章 线性变换	148
§ 7.1 线性变换及其运算	148
§ 7.2 线性变换与矩阵	152
§ 7.3 特征值与特征向量的求法与证明	163
§ 7.4 不变子空间的求法与证明	174
§ 7.5 与矩阵相似有关问题的求法与证明	182
第8章 欧氏空间	198
§ 8.1 欧氏空间的内积及标准正交基	198
§ 8.2 正交变换与对称变换	206
第9章 双线性函数	213
§ 9.1 线性函数与对偶空间	213
§ 9.2 双线性函数	217
附 参考答案与提示	221

第1章

一元多项式

本章要求读者掌握一元多项式的整除性质,证明方法,最大公因式的证明与求法,掌握一元多项式的分解理论等内容.

§ 1.1 一元多项式的整除

一、内容提要

1. 多项式的定义、次数、相等、零多项式.
2. 带余除法定理:任给 $f(x), g(x) \in P[x]$ (P 为数域) 且 $g(x) \neq 0$, 则有惟一的 $q(x), r(x) \in P[x]$, 使得

$$f(x) = g(x)q(x) + r(x), \quad \deg(r(x)) < \deg(g(x)) \text{ 或 } r(x) \equiv 0,$$

其中 $\deg(r(x)) = \deg(g(x))$ 或 $r(x) \equiv 0$, 当且仅当 $r(x) = 0$ 时, $g(x) | f(x)$.

3. 综合除法:设 $f(x) \in P[x], a \in P$, 则

$$f(x) = g(x)(x - a) + f(a), \quad (x - a) | f(x) \Leftrightarrow f(a) = 0.$$

二、典型例题

(一) 含单位根多项式的整除

多项式 $x^n - 1$ 的根称为 n 次单位根,若 ϵ 是 $x^n - 1$ 的根且 $\epsilon^0 = 1, \epsilon, \dots, \epsilon^{n-1}$ 是 n 个互不相同的数,则称 ϵ 为 n 次本原单位根.若 $g(x)$ 只含单位根且重数均为 1,要证明 $g(x) | f(x)$,只须证 $g(x)$ 的所有根均为 $f(x)$ 的根即可.

例 1 设 $g(x) = x^2 + x + 1, f(x) = x^{3m} + x^{3n+1} + x^{3p+2}, m, n, p$ 都是非负整数,则 $g(x) | f(x)$.

证明 $g(x) = \frac{x^3 - 1}{x - 1}$, 故 $g(x)$ 的根均为三次本原单位根, 且重数均为 1. 设 w_1, w_2 是 $g(x)$ 的两个根, 则 $w_1^3 = w_2^3 = 1$ 且 $w_1 \neq w_2$, $w_k^2 + w_k + 1 = 0$ ($k = 1, 2$).

$$f(w_1) = w_1^{3m} + w_1^{3n+1} + w_1^{3p+2} = 1 + w_1 + w_1^2 = 0$$

同理 $f(w_2) = 0$, 从而 $g(x) | f(x)$.

例 2 设 $(x-1) | f(x^n)$, 证明: $(x^n-1) | f(x^n)$. (上海师大 2002 年)

证明 由 $(x-1) | f(x^n)$, 故 $f(1^n) = f(1) = 0$, 设 ϵ_k ($1 \leq k \leq n$) 为任一 n 次单位根, 则 $f(\epsilon_k^n) = f(1) = 0$, 又 $\epsilon_1 = 1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_n$ 两两不等, 故

$$x^n - 1 = (x - \epsilon_1)(x - \epsilon_2) \cdots (x - \epsilon_n)$$

整除 $f(x^n)$, 即 $(x^n - 1) | f(x^n)$.

例 3 证明: $x^d - 1 | x^n - 1 \Leftrightarrow d | n$.

证明 (\Leftarrow) 设 $d | n$ 且 ϵ 是一个 d 次原根, 即 $1, \epsilon, \dots, \epsilon^{d-1}$ 为 $x^d - 1$ 的所有根, 从而 $\epsilon^n = 1$, 故 $(\epsilon^s)^n = (\epsilon^n)^s = 1$, $s = 0, 1, \dots, d-1$. 即 $x^d - 1$ 的所有根均为 $x^n - 1$ 的根, 故 $x^d - 1 | x^n - 1$.

(\Rightarrow) 设 $x^d - 1 | x^n - 1$, ϵ 为任一 d 次单位根, 则 ϵ 也是 $x^n - 1$ 的根, 从而 $\epsilon^n = 1$, 设 $n = qd + r$, $0 \leq r < d$. 于是

$$\epsilon^n = \epsilon^{dq+r} = \epsilon^r = 1.$$

又 ϵ 为 d 次单位原根, 故 $r = 0$, 即 $d | n$.

(二) 一般多项式整除证明

要证 $g(x) | f(x)$, 一般利用带余除法定理: 设 $f(x) = q(x)g(x) + r(x)$, 其中 $r(x) = 0$ 或 $\partial(r(x)) < \partial(g(x))$, 则 $g(x) | f(x) \Leftrightarrow r(x) = 0$.

例 4 设 $f_0(x), f_1(x), \dots, f_{n-1}(x) \in P[x]$, $(x^n - a) \mid \sum_{i=0}^{n-1} f_i(x^n)x^i$ ($a \in P, a \neq 0$), 则 $(x - a) | f_i(x)$ ($0 \leq i \leq n-1$).

证明 由带余除法定理得 $f_i(x) = (x - a)q_i(x) + r_i$ ($r_i \in P$), 于是 $f_i(x^n) = (x^n - a)q_i(x^n) + r_i$ ($0 \leq i \leq n-1$).

$$\sum_{i=0}^{n-1} f_i(x^n)x^i = (x^n - a) \sum_{i=0}^{n-1} q_i(x^n)x^i + \sum_{i=0}^{n-1} r_i x^i,$$

由题设 $(x^n - a) \mid \sum_{i=0}^{n-1} f_i(x^n)x^i$ 知 $(x^n - a) \mid \sum_{i=0}^{n-1} r_i x^i$. 于是

$$r_i = 0 \quad (i = 0, 1, 2, \dots, n-1).$$

即 $(x - a) | f_i(x)$ ($0 \leq i \leq n-1$).

注:本题利用了多项式整除的性质及零多项式的定义.由 $(x^n - a) \mid \sum_{i=0}^{n-1} r_i x^i$

知 $\sum_{i=0}^{n-1} r_i x^i = 0 \Rightarrow r_i = 0$.

例 5 若 $(x^4 + x^3 + x^2 + x + 1) \mid \sum_{i=0}^3 f_i(x^5)x^i$, $f_i(x) \in P[x]$, 则 $x-1 \mid f_i(x)$, $i=0,1,2,3$.

证明 设 ϵ 为 5 次本原单位根, 则 $x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$ 的四个根应为 $\epsilon, \epsilon^2, \epsilon^3, \epsilon^4$, ($\epsilon^5 = 1$), 若记 $\epsilon_1 = \epsilon, \epsilon_2 = \epsilon^2, \epsilon_3 = \epsilon^3, \epsilon_4 = \epsilon^4$, 则

$$\begin{cases} f_0(1) + \epsilon_1 f_1(1) + \epsilon_1^2 f_2(1) + \epsilon_1^3 f_3(1) = 0 \\ f_0(1) + \epsilon_2 f_1(1) + \epsilon_2^2 f_2(1) + \epsilon_2^3 f_3(1) = 0 \\ f_0(1) + \epsilon_3 f_1(1) + \epsilon_3^2 f_2(1) + \epsilon_3^3 f_3(1) = 0 \\ f_0(1) + \epsilon_4 f_1(1) + \epsilon_4^2 f_2(1) + \epsilon_4^3 f_3(1) = 0 \end{cases} \quad ①$$

由于①为关于 $f_0(1), f_1(1), f_2(1), f_3(1)$ 为未知量的齐次线性方程组, 系数行列式

$$D = \begin{vmatrix} 1 & \epsilon_1 & \epsilon_1^2 & \epsilon_1^3 \\ 1 & \epsilon_2 & \epsilon_2^2 & \epsilon_2^3 \\ 1 & \epsilon_3 & \epsilon_3^2 & \epsilon_3^3 \\ 1 & \epsilon_4 & \epsilon_4^2 & \epsilon_4^3 \end{vmatrix} = \prod_{1 \leq j < i \leq 4} (\epsilon_i - \epsilon_j) \neq 0$$

知①仅有零解, 这表明 $f_i(1) = 0$, $i = 0, 1, 2, 3$, 亦即 $(x-1) \mid f_i(x)$. $i = 0, 1, 2, 3$.

注:本题利用了线性方程组方法证明, 读者注意例 4、例 5 的区别与联系.

例 6 m, n 为正整数, $a \in P, a \neq 0$, 则

$$(x^m - a^m) \mid (x^n - a^n) \Leftrightarrow m \mid n.$$

证明 设 $n = mq + r$, $0 \leq r < m$, 则

$$\begin{aligned} x^n - a^n &= x^{mq} \cdot x^r - x^r a^{mq} + x^r a^{mq} - a^r a^{mq} \\ &= x^r (x^{mq} - a^{mq}) + a^{mq} (x^r - a^r) \end{aligned}$$

由 $(x^m - a^m) \mid (x^{mq} - a^{mq})$, 故

$$(x^m - a^m) \mid (x^n - a^n) \Leftrightarrow (x^m - a^m) \mid (x^r - a^r) \stackrel{0 \leq r < m}{\Leftrightarrow} r = 0 \Leftrightarrow m \mid n.$$

习题 1.1

1. 证明: 当 k, l, m, n 为非负整数时, $(x^3 + x^2 + x + 1) \mid (x^{4k} + x^{4l+1} + x^{4m+2} + x^{4n+3})$.

2. 设 $f(x), g(x) \in P[x]$, 且 $(x^2 + x + 1) \mid f(x^3) + xg(x^3)$, 证明: $(x-1) \mid f(x)$,

$(x-1) \mid g(x)$.

3. 若 $\sum_{i=0}^{n-1} x^i \left| \left(\sum_{i=1}^{n-1} f_i(x^n) x^{i-1} \right) \right.$, 证明每个 $f_i(x)$ 的所有系数之和都为零 ($i = 1, 2, \dots, n-1$). (安徽大学)

4. 设 p 为素数, 问 $g(x) = \sum_{k=0}^{p-1} x^k$ 能否整除 $f(x) = 1 + \sum_{k=1}^{p-1} x^{C_p^k + k}$, 其中 C_p^k 表示从 p 个元素中取 k 个元素的组合数.(四川大学)

5. 设 d, n 为正整数, 证明: $x^d - 1 \mid x^n - 1 \Leftrightarrow d \mid n$.

6. 设 m 为大于 1 的正整数, $f(x) = \sum_{i=0}^{m-1} x^i$ 且 $f(x) \mid f(x^m) + c$, 其中 c 为常数, 试求 c . (四川大学)

7. 若 $f(x) \mid f(x^n)$ ($n > 1$), 则 $f(x)$ 的根为零或单位根.(安徽大学)

8. 设 n 为非负整数, 则 $(x^2 + x + 1) \mid x^{n+2} + (x + 1)^{2n+1}$.

9. 设 $g(x) = \sum_{i=0}^{n-1} x^i$, $f(x) = (g(x) + x^n)^2 - x^n$, 则 $g(x) \mid f(x)$.

10. 设 $f(x) \in Z[x]$, 且 $f(1) = f(2) = f(3) = p$ (p 为素数). 证明不存在整数 m 使 $f(m) = 2p$.

11. 实数 a, b, c 满足什么条件时, 有 $(x^2 + ax + 1) \mid (x^4 + bx^2 + c)$. (中国矿业大学 1998)

§ 1.2 最大公因式与互素的求法与证明

一、内容提要

1. 最大公因式的定义

2. $d(x) = (f(x), g(x))$ 的意义表示不全为零的多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 首一的最大公因式.

3. 有关性质

(1) 设 $d(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x)$, $d(x) \mid f(x)$, $d(x) \mid g(x)$ 且 $d(x)$ 首一, 则 $d(x) = (f(x), g(x))$.

(2) 设 $f(x) = g(x)q(x) + r(x)$, 则 $(f(x), g(x)) = (g(x), r(x))$.

(3) 设 $d(x) = (f(x), g(x))$, 则 $d(x) \mid (u(x)f(x) + v(x)g(x))$.

(4) $(f(x) + g(x), f(x) - g(x)) = (f(x), g(x))$. 一般地, 设 $ad - bc \neq 0$, 则 $(af + bg, cf + dg) = (f, g)$.

(5) $(f^n(x), g^n(x)) = (f(x), g(x))^n$.

4. 互素定义(略).

5. 互素性质

(1) 设 $f(x), g(x) \in P[x]$, 则

$$(f, g) = 1 \Leftrightarrow \exists u(x), v(x) \in P[x], \text{使 } u(x)f(x) + v(x)g(x) = 1$$

\Leftrightarrow 任给 $h(x) \in P[x]$ 必存在 $\varphi(x), \psi(x) \in P[x]$, 使

$$\varphi(x)f(x) + \psi(x)g(x) = h(x).$$

(2) 若 $h(x) | f(x)g(x)$ 且 $(h(x), g(x)) = 1$, 则 $h(x) | f(x)$.

(3) 设 $h(x) | f(x), g(x) | f(x)$ 且 $(g(x), h(x)) = 1$, 则 $g(x)h(x) | f(x)$.

(4) $(g(x), f(x)) = 1, (h(x), f(x)) = 1$, 则 $(g(x)h(x), f(x)) = 1$.

二、典型例题

例 1 设 $g(x) \neq 0, h(x)$ 为任一多项式, 证明: $(f(x) - g(x)h(x), g(x)) = (f(x), g(x))$.

证明 设 $d(x) = (f(x), g(x))$, 故有 $u(x), v(x)$ 使

$$d(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x)$$

$$= u(x)[f(x) - g(x)h(x)] + [v(x) + h(x)u(x)]g(x)$$

又 $d(x) | g(x), d(x) | (f(x) - g(x)h(x))$, 故由最大公因式性质(1)知

$$d(x) = (f(x) - g(x)h(x), g(x)).$$

例 2 设 $f(x), g(x) \in P[x]$ 且 $f(x) \neq g(x)$, 记

$$M = \{u(x)f(x) + v(x)g(x) \mid u(x), v(x) \in P[x]\}$$

且 $d(x)$ 是 M 中次数最低的首一多项式, 则

$$d(x) = (f(x), g(x)).$$

证明 $f(x) = 1 \cdot f(x) + 0 \cdot g(x) \in M$, 所以 M 非空. 又 $d(x) \in M$, 故有 $u_0(x), v_0(x) \in P[x]$ 使

$$d(x) = u_0(x)f(x) + v_0(x)g(x).$$

设 $(f(x), g(x)) = d_1(x)$, 于是有 $u_1(x), v_1(x) \in P[x]$ 使

$$d_1(x) = u_1(x)f(x) + v_1(x)g(x)$$

设 $d_1(x) = q(x)d(x) + r(x)$, $r(x) = 0$ 或 $\partial(r(x)) < \partial(d(x))$, 故有

$$r(x) = d_1(x) - q(x)d(x)$$

$$= (u_1(x) - q(x)u_0(x))f(x) + (v_1(x) - q(x)v_0(x))g(x) \in M,$$

由 $d(x)$ 的定义知 $r(x) = 0$, 即 $d(x) | d_1(x)$. 显然 $d_1(x) | d(x)$, 且 $d(x), d_1(x)$ 均首一, 故 $d(x) = d_1(x)$.

求两个多项式的最大公因式通常用辗转相除法, 也可以用因式分解法.

例 3 设 $f(x) = x^3 + (1+t)x^2 + 2x + 2u$ 与 $g(x) = x^3 + tx^2 + u$ 的最大公因式是二次多项式, 求 u 与 t 的值并求出它们的最大公因式.

解 由辗转相除法得 $f(x) = g(x) + x^2 + 2x + u$, 故

$$(f(x), g(x)) = (g(x), x^2 + 2x + u)$$

又 $g(x) = (x^2 + 2x + u)(x + t - 2) + (4 - 2t - u)x + 3u - tu$. 要使 $(f(x), g(x))$ 为二次多项式当且仅当

$$\begin{cases} 4 - 2t - u = 0 \\ 3u - tu = 0 \end{cases} \quad \text{解得} \quad \begin{cases} u = 0 \\ t = 2 \end{cases} \quad \text{或} \quad \begin{cases} u = -2 \\ t = 3 \end{cases}$$

所以 $(f(x), g(x)) = x^2 + 2x$ 或 $(f(x), g(x)) = x^2 + 2x - 2$.

例 4 设 $f(x), g(x)$ 不全为零, n 为正整数, 证明: $(f(x), g(x))^n = (f^n(x), g^n(x))$.

证明 法一. ① 若 $f(x), g(x)$ 中有一个为零或零次多项式, 则结论显然成立.

② 设 $f(x), g(x)$ 次数均大于零, 典型分解式为

$$f(x) = p_1^{s_1}(x)p_2^{s_2}(x)\cdots p_m^{s_m}(x),$$

$$g(x) = p_1^{t_1}(x)p_2^{t_2}(x)\cdots p_m^{t_m}(x)$$

t_i, s_i 均为自然数. 记 $k_i = \min\{s_i, t_i\}$, 则

$$f^n(x) = p_1^{ns_1}(x)p_2^{ns_2}(x)\cdots p_m^{ns_m}(x),$$

$$g^n(x) = p_1^{nt_1}(x)p_2^{nt_2}(x)\cdots p_m^{nt_m}(x)$$

且 $nk_i = \min\{ns_i, nt_i\}$, 于是

$$(f(x), g(x)) = p_1^{k_1}(x)p_2^{k_2}(x)\cdots p_m^{k_m}(x)$$

故

$$(f^n(x), g^n(x)) = p_1^{nk_1}(x)p_2^{nk_2}(x)\cdots p_m^{nk_m}(x) = (f(x), g(x))^n.$$

法二. 设 $(f(x), g(x)) = d(x)$, $f(x) = d(x)f_1(x)$, $g(x) = d(x)g_1(x)$, 则 $(f_1(x), g_1(x)) = 1$, 从而 $(f_1^n(x), g_1^n(x)) = 1$. 所以

$$(f^n(x), g^n(x)) = (d^n(x)f_1^n(x), d^n(x)g_1^n(x))$$

$$= d^n(x)(f_1^n(x), g_1^n(x)) = d^n(x). \quad (\text{参见习题 1.2 第 3 题})$$

方法一利用多项式分解. 方法二利用最大公因式及互素的性质.

例 5 求 $f(x) = x^5 + 2x^4 + 4x^3 + x^2 + 3x - 1$, $g(x) = x^4 + 3x^2 + 2$ 的最大公因式.

解 $f(x) = g(x)(x + 2) + (x - 5)(x^2 + 1)$. 故

$$(f(x), g(x)) = (g(x), (x - 5)(x^2 + 1)),$$

于是 $d(x) = (f(x), g(x))$ 必为 $(x - 5)(x^2 + 1)$ 的一个因式, 又显然 $f(5) \neq 0$,

$g(5) \neq 0$, 而 $f(\pm i) = g(\pm i) = 0$. 所以

$$(f(x), g(x)) = x^2 + 1.$$

例 6 设对任一多项式 $h(x)$, 若 $f(x) | h(x)$, $g(x) | h(x)$ 都可得到 $f(x)g(x) | h(x)$, 证明 $(f(x), g(x)) = 1$.

证明 反证法. 设 $(f(x), g(x)) = d(x)$ 且 $\partial(d(x)) > 0$, 则

$$f(x) = d(x)f_1(x), \quad g(x) = d(x)g_1(x), \quad (f_1(x), g_1(x)) = 1$$

其中 $\partial(f_1(x)) < \partial(f(x))$, 于是 $f(x) | g(x)f_1(x)$, 又 $g(x) | g(x)f_1(x)$, 由题设知 $f(x)g(x) | g(x)f_1(x)$, 这显然不可能.

注: 证明两个多项式互素往往可采用反证法.

例 7 设 $g(x) = p^k(x)g_1(x)$ ($k \geq 1, k \in \mathbb{Z}$), $(p(x), g_1(x)) = 1$. 证明: 对任意多项式 $f(x)$ 有

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{r(x)}{p^k(x)} + \frac{f_1(x)}{p^{k-1}(x)g_1(x)}$$

其中 $r(x) = 0$ 或 $\partial(r(x)) < \partial(p(x))$, 而 $f_1(x)$ 为某个多项式.(浙江大学)

证明 分两种情况

(1) $p(x) | f(x)$, 记 $f(x) = p(x)f_1(x)$, 则

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{0}{p^k(x)} + \frac{f_1(x)}{p^{k-1}(x)g_1(x)}$$

等式成立.

(2) $p(x) \nmid f(x)$, 设 $f(x) = p(x)q_1(x) + r_1(x)$, $\partial(r_1(x)) < \partial(p(x))$, 由 $(p(x), g_1(x)) = 1$, 则有 $u(x), v(x)$ 使 $u(x)p(x) + v(x)g_1(x) = 1$, 从而

$$r_1(x) = r_1(x)u(x)p(x) + r_1(x)v(x)g_1(x),$$

又 $p(x) \nmid r_1(x)v(x)$, 再令 $r_1(x)v(x) = q(x)p(x) + r(x)$, $\partial(r(x)) < \partial(p(x))$, 则

$$\begin{aligned} f(x) &= p(x)q_1(x) + r_1(x)u(x)p(x) + q(x)g_1(x)p(x) + r(x)g_1(x) \\ &= p(x)[q_1(x) + r_1(x)u(x) + q(x)g_1(x)] + r(x)g_1(x) \end{aligned}$$

从而

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{r(x)}{p^k(x)} + \frac{f_1(x)}{p^{k-1}(x)g_1(x)}$$

这里 $f_1(x) = q_1(x) + r_1(x)u(x) + q(x)g_1(x)$.

习题 1.2

- 设 $f(x), g(x) \in P[x]$, k 为正整数, 证明: $g(x) | f(x) \Leftrightarrow g^k(x) | f^k(x)$.

特别地: $g^2(x) \mid f^2(x) \Leftrightarrow g(x) \mid f(x)$ (安徽大学 2001 年).

2. k 为何值时, $f(x) = x^2 + (k+6)x + 4k+2$ 和 $g(x) = x^2 + (k+2)x + 2k$ 的最大公因式是一次的, 并求出这时的最大公因式.(厦门大学)

3. 设 $h(x)$ 为首要一多项式, 则 $(f(x)h(x), g(x)h(x)) = (f(x), g(x))h(x)$.

4. 设 $f(x) = f_1(x)d(x)$, $g(x) = g_1(x)d(x)$, 且 $f(x), g(x)$ 不全为零. 证明: $d(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的一个最大公因式 $\Leftrightarrow (f_1(x), g_1(x)) = 1$.

5. 设 $f(x) \neq 0, h(x)$ 是任意多项式. 证明: 如果 $f(x)$ 与 $g(x)$ 互素, 则 $(f(x), g(x)h(x)) = (f(x), h(x))$. 问反之如何?

6. 设 $f(x), g(x)$ 是两个非零多项式, 若对任一多项式 $h(x)$, 由 $f(x) \mid g(x)h(x)$ 都可得 $f(x) \mid h(x)$. 证明: $(f(x), g(x)) = 1$.

7. 设 $h(x)$ 首一, 且 $h(x) \mid f(x), h(x) \mid g(x)$. 则

$$\frac{(f(x), g(x))}{h(x)} = \left(\frac{f(x)}{h(x)}, \frac{g(x)}{h(x)} \right).$$

8. 设 $f(x) = x^{m+n} - x^m - x^n - 1, g(x) = x^m - x^{m-n} - 2$ ($m > n$). 证明 $(f(x), g(x)) = 1$.

9. 证明: 只要 $\frac{f(x)}{(f(x), g(x))}, \frac{g(x)}{(f(x), g(x))}$ 的次数都大于零, 就可选择适合等式 $u(x)f(x) + v(x)g(x) = (f(x), g(x))$ 的 $u(x), v(x)$, 使

$$\partial(u(x)) < \partial\left(\frac{g(x)}{(f(x), g(x))}\right), \quad \partial(v(x)) < \partial\left(\frac{f(x)}{(f(x), g(x))}\right).$$

10. 设多项式 $f(x), g(x), h(x), k(x)$ 之间有关系式

$$(x^2 + 1)h(x) + (x + 1)f(x) + (x + 2)g(x) = 0$$

$$(x^2 + 1)k(x) + (x - 1)f(x) + (x - 2)g(x) = 0$$

证明: $(x^2 + 1) \mid (f(x), g(x))$.

11. 设 $f_1(x), f_2(x) \in P[x]$, $(f_1(x), f_2(x)) = 1$. 证明: 对任意的 $g_1(x), g_2(x) \in P[x]$ 必存在 $g(x) \in P[x]$, 使

$$f_i(x) \mid (g(x) - g_i(x)) \quad i = 1, 2. \quad (\text{大连理工大学 2002 年})$$

12. 设 $f_1(x), f_2(x), g_1(x), g_2(x) \in P[x]$, $a \in P$ 使得 $f_1(a) = 0, g_2(a) \neq 0$ 且 $f_1(x)g_1(x) + f_2(x)g_2(x) = x - a$. 证明

$$(f_1(x), f_2(x)) = x - a. \quad (\text{安徽师范大学 2002 年})$$

13. 求 $x^m + a^m$ 与 $x^n + a^n$ 的最大公因式.

14. 设 $(f_1(x), f_2(x)) = 1, r_1(x), r_2(x)$ 为两个任意多项式, 其次数分别小于 $f_1(x), f_2(x)$ 的次数. 证明: 存在一个多项式 $g(x)$, 它被 $f_1(x)$ 除得余式为 $r_1(x)$, 被 $f_2(x)$ 除得余式为 $r_2(x)$. (内蒙古大学)

15. $f(x), g(x) \in P[x]$, 证明: $(f(x), g(x)) = 1 \Leftrightarrow (f(x)g(x), f(x) + g(x)) = 1$.

16. 设 $m, n \in \mathbb{Z}^+$, 求 $(x^m - 1, x^n - 1)$.

17. 设 $m, n \in \mathbb{Z}^+, a \in P, a \neq 0$, 则 $(x^m - a^m) \mid (x^n - a^n) \Leftrightarrow m \mid n$.

18. 设 $d(x), f(x), g(x), u(x), v(x)$ 均是多项式, $d(x)$ 首一, 同时 $d(x) \mid f(x)$,

$d(x) \mid g(x)$ 且 $f(x)u(x) + g(x)v(x) = d(x)$. 证明

(1) $d(x) = (f(x), g(x))$; (2) $(u(x), v(x)) = 1$. (安徽师范大学 2003 年)

19. 设 k 是正整数, P 是数域, $f(x), g(x) \in P[x]$ 且 $f(0) \neq 0$, 证明

$(f(x), g(x)) = (f(x), x^k g(x))$. (云南大学 2002 年)

(注: 原题没有 $f(0) \neq 0$, 题目有误).

20. 设多项式 $f(x), g(x), h(x)$ 有

$$f(x^5) + xg(x^5) + x^2h(x^5) = (x^4 + x^3 + x^2 + x + 1)k(x)$$

$k(x)$ 为一多项式, 证明 $(x - 1)$ 是 $f(x), g(x), h(x)$ 的一个公因式. (北京理工大学 2003 年)

21. 用 $(f(x), g(x))$ 表示数域 P 上多项式 $f(x)$ 和 $g(x)$ 的首项系数为 1 的最大公因式. 证明

$(f(x), g(x)) = (f(x) + 2g(x), f(x) - g(x))$. (首都师范大学 2003 年)

§ 1.3 多项式的分解与根问题

一、内容提要

1. 不可约多项式: 设 $p(x) \in P[x], \partial(p(x)) > 0$, 若 $p(x)$ 在 P 中的因式仅为 c 或 $cp(x)$ ($c \in P, c \neq 0$), 则称 $p(x)$ 为数域 P 上的不可约多项式.

注: 多项式的不可约与给定数域有关.

2. 若 $p(x)$ 在 P 上不可约, $p^k(x) \mid f(x)$, 而 $p^{k+1}(x) \nmid f(x)$, 则称 $p(x)$ 为 $f(x)$ 的 k 重因式.

3. 设 $f(\alpha) = 0$, 则称 α 为 $f(x)$ 的根, 易得 α 为 $f(x)$ 的根 $\Leftrightarrow (x - \alpha) \mid f(x)$.

4. 不可约多项式性质

(1) $p(x)$ 不可约, $c \in P, c \neq 0$, 则 $cp(x)$ 也不可约.

(2) $p(x)$ 不可约, 则对任一多项式 $f(x)$, 必有 $p(x) \mid f(x)$ 或 $(p(x), f(x)) = 1$.

(3) 若 $p(x)$ 不可约且 $p(x) \mid f(x)g(x)$, 则 $p(x) \mid f(x)$ 或 $p(x) \mid g(x)$.

5. 惟一分解定理 数域 P 上任一次数大于零的多项式均可惟一分解为 P 上不可约多项式之积.

6. 重因式性质

(1) 设 $p(x)$ 是 $f(x)$ 的 k 重因式, 则 $p(x)$ 是 $f'(x)$ 的 $k - 1$ 重因式, 反之不真.

(2) α 是 $f(x)$ 的 k 重根, 则 α 是 $f'(x)$ 的 $k - 1$ 重根, 当 $k = 1$ 时, α 不是 $f'(x)$ 的根.

(3) $f(x)$ 有重因式 $\Leftrightarrow (f(x), f'(x)) \neq 1$.

(4) $\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))}$ 是一个与 $f(x)$ 有相同因式而无重因式的多项式.

7. 若 $f(x) = a p_1^{k_1}(x) p_2^{k_2}(x) \cdots p_m^{k_m}(x)$ ($a \neq 0$) 为 $f(x)$ 的典型分解式, 则

$$(f(x), f'(x)) = p_1^{k_1-1}(x) p_2^{k_2-1}(x) \cdots p_m^{k_m-1}(x).$$

二、例题选讲

例 1 多项式 $x^3 + px + q$ 有重因式 $\Leftrightarrow 4p^3 + 27q^2 = 0$.

证明 法一. 用辗转相除法求 $(f(x), f'(x))$.

$$\text{由 } f'(x) = 3x^2 + p = 3\left(x^2 + \frac{p}{3}\right)$$

$$\begin{array}{c|ccc|c} x^2 + \frac{p}{3} & x^3 & + px & + q & x \\ \hline & x^3 & + \frac{p}{3}x & & \\ & & \frac{2p}{3}x & + q & \end{array}$$

若 $\frac{2p}{3}x + q = 0$ 即 $p = q = 0$, 则 $f(x) = x^3$ 有三重因式.

若 $\frac{2p}{3}x + q \neq 0$, 当 $p = 0$ 而 $q \neq 0$, 则 $(f(x), f'(x)) = 1$, 无重因式, 从而当

$\frac{2p}{3} \neq 0$ 即 $p \neq 0$ 时, $f(x)$ 才能有重因式, 这时

$$(f(x), f'(x)) = \left(x^2 + \frac{p}{3}, \frac{2p}{3}x + q\right) = \left(x^2 + \frac{p}{3}, \frac{3q}{2p}\right)$$

又

$$x^2 + \frac{p}{3} = \left(x + \frac{3q}{2p}\right)\left(x + \frac{3q}{p}\right) + \frac{4p^3 + 27q^2}{4p^2}$$

要使 $(f(x), f'(x)) \neq 1$, 则必有 $4p^3 + 27q^2 = 0$.

反之, 若 $4p^3 + 27q^2 = 0$, 则当 $p = q = 0$ 时, $f(x)$ 有三重因式, 若 p, q 不为零时, $f(x)$ 有二重因式 $x + \frac{3q}{2p}$.

法二. 若 $f(x)$ 有重因式, 则重因式必为一次的, 设为 $x - \alpha$, 这表明 $f(x)$ 有重因式 $x - \alpha \Leftrightarrow \alpha$ 为 $f(x)$ 的重根 $\Leftrightarrow f(\alpha) = f'(\alpha) = 0 \Leftrightarrow \alpha^3 + p\alpha + q = 0$ ①

$$3\alpha^2 + p = 0 \quad ②, \text{ 而 } \alpha^3 + p\alpha + q = \alpha(\alpha^2 + p) + q = \alpha\left(-\frac{p}{3} + p\right) + q = \frac{2p}{3}\alpha + q = 0.$$

若 $p = q = 0$, 则 $4p^3 + 27q^2 = 0$.

若 $p \neq 0$, 则 $\alpha = -\frac{3q}{2p}$ 代入②得 $3\left(\frac{3q}{2p}\right)^2 + p = 0$, 即 $4p^3 + 27q^2 = 0$.

注: 三次多项式若有重因式, 则重因式必为一次的, 从而有重根.

例 2 设 $f(x) \in P[x]$, $\partial(f(x)) = n > 1$. 则 $f'(x) | f(x) \Leftrightarrow f(x) = a(x-b)^n$ (a 为 $f(x)$ 的首项系数, $b \in P$).

证明 (\Leftarrow) 显然. 下证必要性.

方法一. 由 $f'(x) | f(x)$, 则 $(f(x), f'(x)) = a_1 f'(x)$, 故 $\frac{f(x)}{(f(x), f'(x))} = a(x-b)$ 是一个与 $f(x)$ 有相同不可约因式而无重因式的多项式. 故 $f(x)$ 的不可约因式仅为 $x-b$, 从而 $f(x) = a(x-b)^n$ ($b \in P$).

方法二. 设 $f(x) = a p_1^{k_1}(x) p_2^{k_2}(x) \cdots p_m^{k_m}(x)$, 则

$$(f(x), f'(x)) = p_1^{k_1-1}(x) p_2^{k_2-1}(x) \cdots p_m^{k_m-1}(x),$$

且 $\partial(p_i(x)) = n_i$, $i = 1, 2, \dots, m$, $\sum_{i=1}^m n_i k_i = n$.

由 $f'(x) | f(x)$ 及 $\partial(f'(x)) = n-1$. 知

$$\sum_{i=1}^m (n_i k_i - 1) = \sum_{i=1}^m n_i k_i - \sum_{i=1}^m n_i = n-1$$

知 $m=1$ 且 $n_1=1$, 即 $f(x) = a p_1^{k_1}(x)$, 设 $p_1(x) = x-b$, 则 $k_1=n$ 故 $f(x) = a(x-b)^n$.

方法三. 由 $f'(x) | f(x)$. 故可设

$$nf(x) = f'(x)(x-b) \quad ①$$

两边求导得

$$(n-1)f'(x) = f''(x)(x-b) \quad ②$$

$$(n-2)f''(x) = f^{(3)}(x)(x-b) \quad ③$$

.....

$$f^{n-1}(x) = f^{(n)}(x)(x-b) \quad ④$$

$(f^n(x) = n!a$, a 为 $f(x)$ 的首项系数)

这 n 个式子两边分别相乘得

$$n!f(x) = a n! (x-b)^n \text{ 即 } f(x) = a(x-b)^n.$$

例 3 设 $f(x), p(x) \in P[x]$ 且 $p(x)$ 在数域 P 上不可约, 又 $f(x)$ 与 $p(x)$ 有公根, 则 $p(x) | f(x)$.

证明 由于 $(f(x), p(x)) \neq 1$. 事实上, 若 $(f(x), p(x)) = 1$, 则有 $u(x)$,