

高等代数

武汉教育学院
北京教育学院 合编
上海教育学院
熊全淹 主审

高等教育出版社

内 容 提 要

本书是根据中学教师进修高等师范专科《数学专业教学大纲(试用本)》，并结合中学教师进修实际编写的。它将作为培训中学教师的卫星电视教材，也可供教育学院、函授、自学用作教材。

全书分为三个部分，即多项式论，线性代数和群、环、域的概念。本书根据中学教师进修的特点，体现了少而精的原则，内容由浅入深，由具体到抽象，侧重于基础知识和基本理论的介绍，并配备大量例题和习题。本书加强了与中学数学联系较紧的内容，对学员高观点地领会和处理中学教材将会起到好的作用。

高 等 代 数

武汉教育学院

北京教育学院 合编

上海教育学院

熊 全 淹 主审

*

高等教育出版社出版

新华书店北京发行所发行

商务印书馆上海印刷厂印装

*

开本 850×1168 1/32 印张 13.75 字数 330,000

1988年10月第1版 1988年10月第1次印刷

印数 0001—15,170

ISBN 7-04-000230-2/O·269

定价 3.15 元

目 录

前言	1
第一章 多项式	1
§ 1 一元多项式的概念与运算	1
§ 2 多项式的整除性	6
§ 3 最大公因式	11
§ 4 多项式的因式分解	21
§ 5 重因式	26
§ 6 多项式的根	30
§ 7 复数域和实数域上的多项式	35
§ 8 有理数域上的多项式	40
*§ 9 多元多项式	47
*§ 10 对称多项式	52
第二章 行列式	58
§ 1 行列式的概念	58
§ 2 行列式的性质	66
§ 3 行列式的展开定理	79
§ 4 克莱姆法则	96
*§ 5 结式	102
第三章 线性方程组	113
§ 1 向量的线性关系	113
§ 2 矩阵的秩	125
§ 3 矩阵的初等变换	132
§ 4 齐次线性方程组	138
§ 5 一般线性方程组	150
第四章 矩阵运算	164

§ 1 矩阵的加法和数乘	164
§ 2 矩阵的乘法	169
§ 3 逆矩阵	179
§ 4 初等矩阵	186
§ 5 几种特殊矩阵	192
*§ 6 矩阵的分块	196
第五章 矩阵的相似对角形	201
§ 1 相似矩阵	201
§ 2 特征根与特征向量	203
§ 3 与对角形矩阵相似的条件	210
§ 4 用正交矩阵化实对称矩阵为对角形	216
第六章 二次型	226
§ 1 二次型及其矩阵表示	226
§ 2 化二次型为平方和	231
§ 3 二次型的标准形	242
§ 4 实二次型的分类	247
第七章 线性空间	258
§ 1 线性空间的概念	258
§ 2 基和维数	263
§ 3 向量的坐标	270
§ 4 子空间	280
*§ 5 子空间的直和	287
第八章 线性变换	293
§ 1 线性变换的概念	293
§ 2 线性变换的运算	301
§ 3 线性变换的矩阵	306
§ 4 两个线性空间的线性变换	320
第九章 欧氏空间	326
§ 1 欧氏空间的概念	326
§ 2 标准正交基	333
§ 3 欧氏空间的线性变换	340

第十章 群、环、域的概念	351
§ 1 群	351
§ 2 环和域	361
附录一 整数的整除性	369
附录二 集合的映射	372
习题解答	374
名词索引	427

第一章 多项式

多项式是中学代数的主要内容之一，也是高等代数的重要研究对象。在进一步学习代数和其他数学理论时，都会遇到它。因此，我们有必要对多项式深入系统地研究。

本章重点讨论一元多项式，主要是下面三个问题：

1. 多项式的概念，运算及基本性质；
2. 多项式的整除性理论；
3. 多项式的因式分解。

§1 一元多项式的概念与运算

在中学代数里，我们首先是在系数为有理数的范围内讨论多项式，然后再逐步扩大到实数范围、复数范围内讨论。全体有理数的集 $\mathbf{Q}$ 、全体实数的集 $\mathbf{R}$ 以及全体复数的集 $\mathbf{C}$ 虽然有很大的不同，但也有明显的共同点，那就是数集中任意两个数经过加、减、乘、除四种运算后结果仍在这数集中。为了在进一步研究时，能够对于数的不同范围统一讨论，我们引入下面的概念。

定义 1 假定 F 是全体复数的集 $\mathbf{C}$ 的含有非零数的子集。如果 F 中任意两个数 a 与 b 的和 $a+b$ ，差 $a-b$ ，积 ab ，商 $\frac{a}{b}$ ($b \neq 0$) 仍在 F 中，那末 F 就叫做数域。

于是全体有理数的集 $\mathbf{Q}$ ，全体实数的集 $\mathbf{R}$ ，全体复数的集 $\mathbf{C}$ 都是数域，它们分别叫做有理数域，实数域，复数域。但整数集不是数域，正有理数集也不是数域。

除有理数域、实数域、复数域以外，还有其他数域。譬如，不难

验证所有形如

$$a+b\sqrt{2} \quad (a, b \text{ 是有理数})$$

的数组成的集合是一个数域.

我们可以证明: 任何一个数域必定包含有理数域 $\mathbf{Q}$, 或者说有理数域 $\mathbf{Q}$ 是最小的数域. 这是因为假如 F 是一个数域, 那末 F 至少含有一个非零数 a , 于是 F 包含 $0=a-a$, $1=\frac{a}{a}$. 这样 F 包含任意的自然数 $n=\underbrace{1+1+\cdots+1}_{n \text{ 个}}$, 而且包含任意的负整数 $-n$

$=0-n$. 因此, F 包含全体整数. 又因为任意一个有理数都可以表成两个整数的商, 所以 F 含有一切有理数.

下面我们总是以某个预先取定的数域 F 为基础来讨论多项式.

定义 2 假定 x 是一个符号(或称文字), 那末表示式

$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 \quad (1)$$

叫做数域 F 上的一元多项式, 简称一元多项式, 其中 n 是一个非负整数, $a_0, a_1, \cdots, a_{n-1}, a_n$ 都是数域 F 中的数.

一元多项式常用 $f(x), g(x), \cdots$ 来表示, 或简单地用 $f, g, \cdots$ 来表示.

在多项式(1)中, $a_k x^k$ 叫做 k 次项, a_k 叫做 k 次项系数. 特别地, a_0 叫做零次项或常数项. 当 $a_k=0$ 时, $a_k x^k$ 可以不写. 因此为了某些方便, 在一个多项式中可以添上或去掉系数是零的项.

在 $a_n \neq 0$ 时, $a_n x^n$ 叫做多项式(1)的首项, a_n 叫做(1)的首项系数, n 叫做(1)的次数, 并记作次 $(f(x))$ ①. 这样, 每一个系数不全为零的多项式都有一个唯一确定的次数. 特别地, 首项是 $a_0 (\neq 0)$ 的多项式的次数是零.

对系数完全是零的多项式不定义次数, 这个多项式叫做零多

① 在有的书中, 常用 $\deg f(x)$ 表示.

项式, 记作 0. 需要注意的是, 零多项式与零次多项式是不同的, 零是零多项式, 非零常数是零次多项式.

定义 3 假定在多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 中, 同次项的系数完全相同, 那末 $f(x)$ 与 $g(x)$ 就叫做相等, 记作 $f(x) = g(x)$.

下面定义多项式的加法、减法与乘法. 这些都与我们在中学代数里的做法是一致的.

假定多项式

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

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \cdots + b_1 x + b_0,$$

并不妨设 $m \leq n$. 如果把它们同次项的系数相加或相减, 就得到 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的和或差, 即

$$\begin{aligned} f(x) \pm g(x) &= (a_n \pm b_n) x^n + (a_{n-1} \pm b_{n-1}) x^{n-1} \\ &\quad + \cdots + (a_1 \pm b_1) x + (a_0 \pm b_0), \end{aligned} \quad (2)$$

其中对 $m < n$ 的情况 $b_{m+1} = b_{m+2} = \cdots = b_n = 0$. 显然对于非零多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$, 在 $f(x) \pm g(x) \neq 0$ 时, 有

$$\text{次}(f(x) \pm g(x)) \leq \max(\text{次}(f(x)), \text{次}(g(x))). \quad (1)$$

如果把 $f(x)$ 的每一项与 $g(x)$ 的每一项按

$$a_i x^i \cdot b_j x^j = a_i b_j x^{i+j}$$

相乘, 然后把这些乘积相加, 就得到 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的乘积

$$f(x)g(x) = a_n b_m x^{n+m} + (a_n b_{m-1} + a_{n-1} b_m) x^{n+m-1} + \cdots + a_0 b_0, \quad (3)$$

其中 k 次项的系数是

$$a_k b_0 + a_{k-1} b_1 + \cdots + a_1 b_{k-1} + a_0 b_k (0 \leq k \leq n+m),$$

这里 $a_{n+1} = a_{n+2} = \cdots = a_{n+m} = 0$, $b_{m+1} = b_{m+2} = \cdots = b_{m+n} = 0$. 由于当 $a_n \neq 0$ 且 $b_m \neq 0$ 时, 就有 $a_n b_m \neq 0$. 于是在 $f(x) \neq 0$ 且 $g(x) \neq 0$ 时, 有 $f(x)g(x) \neq 0$, 并且

① $\max(a_1, a_2, \cdots, a_s)$ 表示 $a_1, a_2, \cdots, a_s$ 中最大的一个数.

$$\text{次}(f(x)g(x)) = \text{次}(f(x)) + \text{次}(g(x)),$$

这时 $f(x)g(x)$ 的首项等于 $f(x)$ 的首项与 $g(x)$ 的首项的乘积.

由 (2), (3) 式不难看出, 数域 F 上的两个多项式的和、差、乘积仍然是数域 F 上的多项式.

例 1 假设 $f(x) = x^3 - 3x^2 + 2x - 1$, $g(x) = 3x^2 - 2x + 1$, 那末

$$f(x) + g(x) = x^3,$$

$$f(x) - g(x) = x^3 - 6x^2 + 4x - 2,$$

$$f(x)g(x) = (1 \cdot 3)x^5 + (-1 \cdot 2 - 3 \cdot 3)x^4$$

$$+ (1 \cdot 1 + 3 \cdot 2 + 2 \cdot 3)x^3$$

$$+ (-3 \cdot 1 - 2 \cdot 2 - 1 \cdot 3)x^2$$

$$+ (2 \cdot 1 + 1 \cdot 2)x - 1 \cdot 1$$

$$= 3x^5 - 11x^4 + 13x^3 - 10x^2 + 4x - 1.$$

例 2 假设多项式 $f(x) = x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + 1$ 是多项式 $g(x) = x^2 + cx + d$ 的平方, 试证: $a^2 = 4b \pm 8$.

证 因为

$$g^2(x) = (x^2 + cx + d)(x^2 + cx + d)$$

$$= x^4 + 2cx^3 + (c^2 + 2d)x^2 + 2cdx + d^2,$$

而 $f(x) = g^2(x)$, 于是根据多项式相等的定义, 有

$$a = 2c, \quad b = c^2 + 2d, \quad a = 2cd, \quad d^2 = 1.$$

由 $d^2 = 1$, 得 $d = \pm 1$. 假如 $d = 1$, 那末

$$a = 2c, \quad b = c^2 + 2,$$

因此 $a^2 = 4b - 8$; 假如 $d = -1$, 那末

$$a = 2c, \quad b = c^2 - 2, \quad a = -2c,$$

即 $c = 0$, $a = 0$, $b = -2$, 因此 $a^2 = 4b + 8$.

多项式的运算与数的运算类似, 满足下面一些运算规律.

1) 加法交换律、结合律:

$$f(x) + g(x) = g(x) + f(x);$$

$$(f(x) + g(x)) + h(x) = f(x) + (g(x) + h(x)).$$

2) 乘法交换律、结合律:

$$f(x)g(x) = g(x)f(x);$$

$$(f(x)g(x))h(x) = f(x)(g(x)h(x)).$$

3) 乘法对加法的分配律:

$$f(x)(g(x) + h(x)) = f(x)g(x) + f(x)h(x).$$

证 我们只需证明这个等式两边的多项式的同次项系数都相等. 为此, 假设

$$f(x) = a_l x^l + a_{l-1} x^{l-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \cdots + b_1 x + b_0,$$

$$h(x) = c_n x^n + c_{n-1} x^{n-1} + \cdots + c_1 x + c_0,$$

并不妨设 $m \geq n$. 于是

$$g(x) + h(x) = \sum_{j=0}^m (b_j + c_j) x^j \text{ ①},$$

从而 $f(x)(g(x) + h(x))$ 的 k 次项系数是

$$\sum_{i+j=k} a_i (b_j + c_j) = \sum_{i+j=k} a_i b_j + \sum_{i+j=k} a_i c_j \quad (0 \leq k \leq l+m),$$

又 $f(x)g(x) + f(x)h(x)$ 的 k 次项系数也是

$$\sum_{i+j=k} a_i b_j + \sum_{i+j=k} a_i c_j \quad (0 \leq k \leq l+m).$$

因此 $f(x)(g(x) + h(x)) = f(x)g(x) + f(x)h(x)$. ■

4) 乘法消去律:

假如 $f(x)g(x) = f(x)h(x)$, 并且 $f(x) \neq 0$, 那末 $g(x) = h(x)$.

证 由 $f(x)g(x) = f(x)h(x)$, 可以得到

$$f(x)(g(x) - h(x)) = 0.$$

而 $f(x) \neq 0$, 所以必定有

① “ $\sum$ ”是连加号. $\sum_{i=0}^n a_i$ 表示 $a_0, a_1, \dots, a_n$ 的和, 即 $\sum_{i=0}^n a_i = a_0 + a_1 + \cdots + a_n$;
 $\sum_{i+j=k} a_i b_j$ 表示满足 $i+j=k$ 的所有乘积 $a_i b_j$ 的和.

$$g(x) - h(x) = 0,$$

即 $g(x) = h(x)$. ■

习 题

1. 下列数集哪些是数域?

- (1) 全体正实数的集合;
- (2) 全体形如 $b\sqrt{2}$ 的数的集合, 其中 b 是有理数;
- (3) 全体形如 $a+b\sqrt{2}$ 的数的集合, 其中 a, b 是整数;
- (4) 全体形如 $a+bi$ 的数的集合, 其中 a, b 是有理数.

2. 求 a, b, c 使得

$$(2x^2+ax-1)(x^2-bx+1)=2x^4+5x^3+cx^2-x-1.$$

3. 假设 $f(x) \neq 0, g(x) \neq 0$, 试问公式

$$\text{次}(f(x)+g(x)) \leq \max(\text{次}(f(x)), \text{次}(g(x)))$$

中何时等号成立? 何时小于号成立?

4. 假设 $f_i(x) \neq 0$ ($i=1, 2, \dots, s$). 试证:

$$\text{次}(f_1(x)f_2(x)\cdots f_s(x)) = \text{次}(f_1(x)) + \text{次}(f_2(x)) + \cdots + \text{次}(f_s(x)),$$

并且 $f_1(x)f_2(x)\cdots f_s(x)$ 的首项等于每个 $f_i(x)$ 的首项的乘积.

5. 证明多项式乘法满足结合律.

6. 假如 $f(x), g(x), h(x)$ 是实数域上的多项式, 并且满足等式

$$f^2(x) = xg^2(x) + xh^2(x).$$

试证: $g(x) = 0, h(x) = 0$.

假如 $f(x), g(x), h(x)$ 是复数域上的多项式, 上面结论是否仍然成立?

§ 2 多项式的整除性

在整数的整除性讨论中, 带余除法起着基本作用. 对于多项式来说, 它也有类似的性质.

下面所说的多项式都是某个固定数域 F 上的多项式.

我们知道, 两个多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的和 $f(x)+g(x)$, 差 $f(x)-g(x)$, 乘积 $f(x)g(x)$ 仍然是多项式; 但是用 $g(x) (\neq 0)$ 除 $f(x)$ 并不一定得多项式, 而可能有余式.

在中学代数里,我们学过竖式除法.譬如,假设

$$f(x) = x^3 - 3x^2 + 2x - 1, \quad g(x) = 3x^2 - 2x + 1.$$

用下面的格式演算:

$$\begin{array}{r|l} 3x^2 - 2x + 1 & x^3 - 3x^2 + 2x - 1 \\ & \underline{x^3 - \frac{2}{3}x^2 + \frac{1}{3}x} \\ & -\frac{7}{3}x^2 + \frac{5}{3}x - 1 \\ & \underline{-\frac{7}{3}x^2 + \frac{14}{9}x - \frac{7}{9}} \\ & \frac{1}{9}x - \frac{2}{9} \end{array}$$

可以得到商式 $= \frac{1}{3}x - \frac{7}{9}$, 余式 $= \frac{1}{9}x - \frac{2}{9}$; 并且有

$$f(x) = g(x)\left(\frac{1}{3}x - \frac{7}{9}\right) + \left(\frac{1}{9}x - \frac{2}{9}\right).$$

一般情形也是这样,对于多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$, 其中 $g(x) \neq 0$, 我们总可以用竖式除法逐个地消去被除多项式的首项,降低所余多项式的次数,从而最后得到多项式 $q(x)$ 与 $r(x)$ ①,使得

$$f(x) = g(x)q(x) + r(x),$$

其中 $\text{次}(r(x)) < \text{次}(g(x))$, 或者 $r(x) = 0$.

下面我们再证明满足上面条件的 $q(x)$ 、 $r(x)$ 是唯一的. 假如还有多项式 $q_1(x)$ 与 $r_1(x)$, 使得

$$f(x) = g(x)q_1(x) + r_1(x),$$

其中 $\text{次}(r_1(x)) < \text{次}(g(x))$, 或者 $r_1(x) = 0$. 这样就有

$$g(x)q(x) + r(x) = g(x)q_1(x) + r_1(x),$$

即

$$g(x)(q(x) - q_1(x)) = r_1(x) - r(x).$$

如果 $g(x) \neq q_1(x)$, 因为 $g(x) \neq 0$, 那末左边次数不小于 $\text{次}(g(x))$,

① 假如 $f(x) = 0$ 或 $\text{次}(f(x)) < \text{次}(g(x))$, 可取 $q(x) = 0$, $r(x) = f(x)$.

而右边次数小于次($g(x)$), 这是不可能的. 因此 $q(x)=q_1(x)$, 从而 $r(x)=r_1(x)$.

于是我们得到下面的重要结论:

定理 1(带余除法) 假如 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是任意两个多项式, 并且 $g(x) \neq 0$, 那末一定有多项式 $q(x)$ 与 $r(x)$ 存在, 使得

$$f(x) = g(x)q(x) + r(x),$$

其中次($r(x)$) < 次($g(x)$), 或者 $r(x)=0$, 并且这样的 $q(x)$ 与 $r(x)$ 是唯一确定的. ■

上面的多项式 $q(x)$ 与 $r(x)$, 通常分别叫做用 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的商式与余式.

当余式 $r(x)=0$ 时, 就引出整除的概念.

定义 假定 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是两个多项式, 如果存在一个多项式 $h(x)$, 使得

$$f(x) = g(x)h(x),$$

我们就说 $g(x)$ **整除** $f(x)$. 这时 $g(x)$ 叫做 $f(x)$ 的**因式**, $f(x)$ 叫做 $g(x)$ 的**倍式**.

由定义容易推得: 任意多项式 $f(x)$ 一定能整除它自身; $f(x)$ 能整除零多项式; 零次多项式(即非零常数)能整除 $f(x)$.

我们用符号 $g(x) | f(x)$ 表示 $g(x)$ 整除 $f(x)$, 用符号 $g(x) \nmid f(x)$ 表示 $g(x)$ 不能整除 $f(x)$. 当 $g(x) | f(x)$, 并且 $g(x) \neq 0$ 时, 用 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的商式可以用 $\frac{f(x)}{g(x)}$ 表示.

需要注意的是, 在整除定义中并没有限制 $g(x) \neq 0$. 但是零多项式只能整除零多项式. 以后我们说 $g(x)$ 整除 $f(x)$, 一般总是假设 $g(x) \neq 0$.

由定理 1 我们可以得到

定理 2 假定 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是两个多项式, 其中 $g(x) \neq 0$, 那末

$g(x) \mid f(x)$ 的充要条件是用 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的高式 $r(x) = 0$. ■

例 1 在 a 是什么数时, $g(x) = 2x + 1$ 能整除 $f(x) = 2x^3 + 5x^2 + ax - 1$?

解 用分离系数法求 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的余式:

$$\begin{array}{r|rrrr}
 2x+1 & 2x^3 & 5x^2 & ax & -1 \\
 & \underline{2x^3} & \underline{2x^2} & & \\
 & & 4x^2 & ax & \\
 & & \underline{4x^2} & \underline{2x} & \\
 & & & (a-2)x & -1 \\
 & & & \underline{(a-2)x} & \underline{\frac{1}{2}(a-2)} \\
 & & & & -\frac{1}{2}a
 \end{array}
 \quad 1 \quad 2 \quad \frac{1}{2}(a-2)$$

于是得余式 $r(x) = -\frac{1}{2}a$.

因此, 在而且只在 $a=0$ 时 $g(x) \mid f(x)$.

我们也可以用待定系数法解决这个问题:

根据整除定义, $g(x) \mid f(x)$ 的充要条件是

$$\begin{aligned}
 2x^3 + 5x^2 + ax - 1 &= (2x + 1)(x^2 + bx - 1) \\
 &= 2x^3 + (2b + 1)x^2 + (b - 2)x - 1.
 \end{aligned}$$

比较两边同次项的系数得

$$2b + 1 = 5, \quad b - 2 = a.$$

因此, 在而且只在 $a=0$ 时 $g(x) \mid f(x)$.

多项式的整除关系具有以下几个常用的性质:

性质 1 假如 $h(x) \mid g(x)$, $g(x) \mid f(x)$, 那末 $h(x) \mid f(x)$. 也就是说, 整除关系是可以传递的.

证 由 $h(x) \mid g(x)$, $g(x) \mid f(x)$, 有

$$g(x) = h(x)q_1(x), \quad f(x) = g(x)q_2(x).$$

于是 $f(x) = h(x)(q_1(x)q_2(x))$.

因此 $h(x) | f(x)$. ■

这个性质可以推广到有限多个多项式的情形.

性质 2 假如 $g(x) | f(x)$, $f(x) | g(x)$, 那末 $g(x) = c \cdot f(x)$, 这里 c 是一个非零常数.

证 不妨假设 $g(x) \neq 0$. 由 $g(x) | f(x)$, $f(x) | g(x)$, 有

$$f(x) = g(x)q_1(x), \quad g(x) = f(x)q_2(x).$$

于是 $g(x) = g(x)(q_1(x)q_2(x))$.

两边消去 $g(x)$, 得

$$q_1(x)q_2(x) = 1.$$

所以 $q_1(x)$, $q_2(x)$ 都是零次多项式, 因此 $g(x) = c \cdot f(x)$ (c 是非零常数). ■

显然这个性质的逆也是成立的. 即 $f(x)$ 与 $cf(x)$ 相互整除.

性质 3 假如 $g(x) | f_1(x)$, $g(x) | f_2(x)$, 那末

$$g(x) | u_1(x)f_1(x) + u_2(x)f_2(x),$$

其中 $u_1(x)$, $u_2(x)$ 是任意多项式.

证 由 $g(x) | f_i(x)$, 有

$$f_i(x) = g(x)q_i(x) \quad (i=1, 2).$$

于是

$$u_1(x)f_1(x) + u_2(x)f_2(x) = g(x)(u_1(x)q_1(x) + u_2(x)q_2(x)).$$

即 $g(x) | u_1(x)f_1(x) + u_2(x)f_2(x)$. ■

这个性质显然也可以推广到有限多个多项式的情形.

最后, 我们举一例.

例 2 假设 $h(x) | 3f(x) + 2g(x)$, $h(x) | 2f(x) - 3g(x)$. 试证: $h(x) | f(x)$, $h(x) | g(x)$.

证 由 $h(x) | 3f(x) + 2g(x)$, $h(x) | 2f(x) - 3g(x)$, 有

$$3f(x) + 2g(x) = h(x)p(x),$$

$$2f(x) - 3g(x) = h(x)q(x).$$

由上面两个等式可以得到

$$f(x) = h(x) \left(\frac{3}{13} p(x) + \frac{2}{13} q(x) \right),$$

$$g(x) = h(x) \left(\frac{2}{13} p(x) - \frac{3}{13} q(x) \right).$$

所以 $h(x) | f(x), h(x) | g(x)$.

习 题

1. 求用 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的商式与余式:

$$(1) f(x) = 5x^4 + 3x^3 + 2x^2 + x - 1, g(x) = x^2 + 2x - 2;$$

$$(2) f(x) = x^3 + 2x + 1, g(x) = 2x^2 - x.$$

2. 求用 $g(x) = (x-1)^2$ 除 $f(x) = x^4 - 5x^3 + 11x^2 + ax + b$ 所得的商式与余式, 并确定 a, b 的值, 使 $g(x) | f(x)$.

3. 试问 m, p, q 满足什么条件时, 多项式 $x^2 + mx - 1$ 能够整除 $x^3 + px + q$?

4. 假设 $p \neq 0$, 并且 $x^2 + p | ax^3 + bx^2 + cx + d$. 试证: $ad = be$.

5. (1) 试证: 假如 $h(x) | f(x), h(x) \nmid g(x)$, 那末

$$h(x) \nmid f(x) + g(x);$$

(2) 假如 $h(x) \nmid f(x), h(x) \nmid g(x)$, 那末 $h(x)$ 能整除 $f(x) + g(x)$ 吗? 试举例说明.

6. 假设 $f_1(x) \neq 0$, 而且 $g_1(x)g_2(x) | f_1(x)f_2(x), f_1(x) | g_1(x)$. 试证: $g_2(x) | f_2(x)$.

7. 试证: $x | f^k(x)$ (k 是正整数) 的充要条件是 $x | f(x)$.

8. 假设 $f(x), g(x)$ 是有理数域 $\mathbf{Q}$ 上的多项式, 而且 $g(x) \nmid f(x)$. 试证: $f(x), g(x)$ 作为复数域 $\mathbf{C}$ 上的多项式仍有 $g(x) \nmid f(x)$.

§ 3 最大公因式

最大公因式在多项式的整除性理论中占有重要的地位.

定义1 假定多项式 $h(x)$ 既是 $f(x)$ 的因式, 又是 $g(x)$ 的因式, 那末 $h(x)$ 就叫做 $f(x)$ 和 $g(x)$ 的公因式.

显然, 任意两个多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 总有公因式. 譬如, 任意零次多项式都是它们的公因式. 由于两个不全为零的多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的公因式的次数不超过 $f(x)$ 或 $g(x)$ 的次数, 因此它们的所有公因式中必定存在次数最大的. 于是我们有下面的重要概念.

定义2 假定多项式 $d(x)$ 是两个不全为零的多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的公因式, 并且是它们的公因式中次数最大的, 那末 $d(x)$ 就叫做 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的一个最大公因式.

两个零多项式的最大公因式是零多项式.

由定义可知, 假如 $d(x)$ 是 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的最大公因式, 那末对于任意非零常数 c , $c \cdot d(x)$ 都是 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的最大公因式. 由此可见, 任意两个不全为零的多项式不仅都有最大公因式, 而且它们的最大公因式不是唯一的.

下面我们来讨论两个不全为零的多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的最大公因式的求法.

首先在 $f(x)$ 与 $g(x)$ 中, 假如 $g(x)=0$, 那末 $f(x)$ 就是它们的一个最大公因式; 假如 $g(x) \neq 0$, 但 $g(x) | f(x)$, 那末 $g(x)$ 就是它们的一个最大公因式.

在一般情形, 即假如 $g(x) \neq 0$, 并且 $g(x) \nmid f(x)$, 我们按带余除法用 $g(x)$ 除 $f(x)$, 可以得到商式 $q_1(x)$ 和余式 $r_1(x)$; 如果 $r_1(x) \neq 0$, 则再用 $r_1(x)$ 除 $g(x)$, 又可以得到商式 $q_2(x)$ 和余式 $r_2(x)$; 如此辗转相除下去, 由于

$$\text{次}(g(x)) > \text{次}(r_1(x)) > \text{次}(r_2(x)) > \cdots,$$

因此在有限次以后, 必定有一个余式为 0. 于是我们得到下面的等式组: