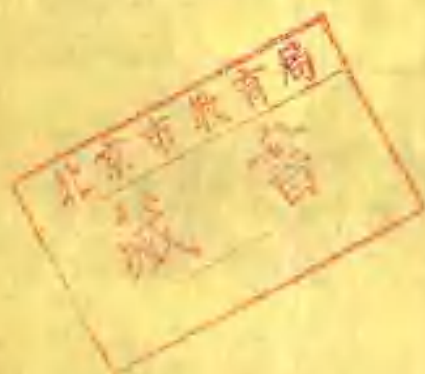


高等学校試用教材

高等代數

下 册

張禾瑞 郝鈞新編



高等教育出版社

3.27.82

高等學校試用教材



高等代數

下冊

張永瑞 郝炳新編

高等教育出版社

本書是根據中華人民共和國教育部編訂的師範學院數學系高等代數試行教學大綱編寫的。可作為師範學院數學系高等代數的試用教材，又師範專科學校使用本書作為試用教材，可根據其教學大綱刪去書中某些章節。

全書分上、下冊出版。

高 等 代 數

下 冊

張永瑞 郝炳新編

高等教育出版社出版 北京宣武門內承恩寺7號

(北京市書刊出版業營業許可證出字第054號)

民族印刷廠印刷 新華書店發行

統一書號 13010·400 開本 850×1168 1/32 印張 48/16

字數 117,000 國幣 42,500—63,500 定價 (C) 洋 0.85

1958年8月第1版 1959年11月北京第7次印刷

目 录

第六章 体上一个不定元的多项式	211
§ 28. 多项式环	211
§ 29. 体上多项式的整除性	220
§ 30. 多项式的最大公因式	226
§ 31. 多项式的分解	255
§ 32. 重因式	241
§ 33. 多项式的根	246
§ 34. 根的存在定理	252
第七章 多元多项式	260
§ 35. 多元多项式环	260
§ 36. 对称多项式	268
§ 37. 结式 未知量的消去法 判别式	276
第八章 复数体上的多项式	287
§ 38. 代数基本定理	287
§ 39. 三次及四次方程	295
第九章 实数体上的多项式	305
§ 40. 实根的界	305
§ 41. 实根的个数	310
§ 42. 实根的近似计算	318
第十章 有理数体上的多项式	331
§ 43. 有理数体上多项式的可约性	331
§ 44. 有理数体上多项式的有理根	335
第十一章 圆规直尺作图	340
§ 45. 有限扩体	340
§ 46. 可能用圆规直尺作图的条件	345
§ 47. 三等分任意角, 立方倍积和化圆为方问题	349

第六章 体上一个不定元的多项式

§ 20. 多项式环

現在回到多项式的討論。

我們的目的首先是要在一般体上来建立多项式的理論。但是为了以后討論上的某些方便,我們先在一个环上来討論多项式。

令 R 是一个有单位元 1 的可換环, B 是 R 的一个子环, 并且含有 R 的单位元。

在 R 中任意取出一个元素 α 。作 α 与 B 的元素的乘积的和, 我們会得到形如

$$a_0 + a_1\alpha + \cdots + a_n\alpha^n \quad (1)$$

的 R 的元素, 其中 a_0, a_1, \dots, a_n 是 B 的元素。

定义 1. 表示式 (1) 叫做环 R 上元素 α 的一个多项式。 a_i 叫做多项式 (1) 的系数。 $a_i\alpha^i$ 叫做多项式 (1) 的一个项。

R 上 α 的多项式常用符号 $f(\alpha), g(\alpha), \dots$ 来表示。

用 $R[\alpha]$ 来表示 R 中一切形如 (1) 的元素所构成的集合; 那末 $R[\alpha]$ 是环 R 的一个部分集合。利用环里的計算規則, 我們容易算出 $R[\alpha]$ 的两个元素的和与积。

$$\begin{aligned} \text{令} \quad f(\alpha) &= a_0 + a_1\alpha + \cdots + a_n\alpha^n, \\ g(\alpha) &= b_0 + b_1\alpha + \cdots + b_m\alpha^m \end{aligned}$$

是 $R[\alpha]$ 的两个任意元素, 并且 $m \leq n$ 。那末

$$f(\alpha) + g(\alpha) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)\alpha + \cdots + (a_n + b_n)\alpha^n,$$

此处当 $m < n$ 时, $b_{m+1} = b_{m+2} = \cdots = b_n = 0$;

$$f(\alpha)g(\alpha) = c_0 + c_1\alpha + \cdots + c_{m+n}\alpha^{m+n},$$

此外

$$a_k = a_0 b_k + a_1 b_{k-1} + \dots + a_{k-1} b_1 + a_k b_0 = \sum_{i+j=k} a_i b_j$$

(其中 $i > n$ 时 $a_i = 0$, $j > m$ 时 $b_j = 0$)。

以上的两个式子告诉我们, $R[\alpha]$ 的两个任意元素的和与积仍然属于 $R[\alpha]$ 。另一方面, $R[\alpha]$ 的任意元素 $a_0 + a_1\alpha + \dots + a_n\alpha^n$ 的负元也属于 $R[\alpha]$, 因为

$$-(a_0 + a_1\alpha + \dots + a_n\alpha^n) = -a_0 - a_1\alpha - \dots - a_n\alpha^n.$$

因此 $R[\alpha]$ 是 \bar{R} 的一个子环。

定义 2. $R[\alpha]$ 叫做环 R 上元素 α 的多项式环。

$R[\alpha]$ 显然包含 α 并且包含 R 作为它的子环。另一方面, 设 R' 是 \bar{R} 的一个既含 α 又含 R 的子环, 那末 R' 一定含有一切形如(1)的元素, 亦即包含环 $R[\alpha]$ 。这样, 多项式环 $R[\alpha]$ 是 \bar{R} 中包含元素 α 及环 R 的最小子环。 $R[\alpha]$ 显然与 R 有共同的单位元。

一般來說, 把 $R[\alpha]$ 的一个元素表成 R 上 α 的多项式的方法不是唯一的。我們看一个例子。

令 \bar{R} 是实数体, R 是整数环。在 \bar{R} 中取元素 $\alpha = \sqrt{2}$ 。我們看 $R[\alpha]$ 的元素

$$2 - 5\sqrt{2} + (\sqrt{2})^2.$$

这个元素显然可以写成

$$4 - 5\sqrt{2}.$$

实际上, 利用等式 $(\sqrt{2})^2 = 2$, 我們可以把 $R[\sqrt{2}]$ 的每一个元素

$$a_0 + a_1\sqrt{2} + \dots + a_n(\sqrt{2})^n$$

$$b_0 + b_1\sqrt{2}$$

写成形如

的一个多项式。这个现象是由于 $\alpha = \sqrt{2}$ 满足等式

$$\alpha^2 - 2 = 0$$

而發生的, 这个等式的左端是整数环 R 上 α 的一个系数不为零的多项式。

定义 3. 令 α 是环 R 的扩环 \bar{R} 的一个元素。若是存在等式

$$a_0 + a_1\alpha + \cdots + a_n\alpha^n = 0,$$

其中 a_0, a_1, \dots, a_n 都属于 R , 且至少有一个 a_i 不等于零, 那末 α 就叫做环 R 上的一个代数元。

若是在 R 中不能找到不都等于零的元素 a_0, a_1, \dots, a_n 使以上等式成立, 那末 α 就叫做环 R 上的一个不定元 (或超越元)。

我们以下主要地将要讨论不定元的多项式。这种多项式在代数上占一个非常重要的地位。

不定元我们将用字母 x, y, z, \dots 来代表。

令 $R[x]$ 是环 R 上一个不定元 x 的多项式环。

首先, $R[x]$ 具有以下重要性质。

定理 1. $R[x]$ 的元素只能用一种方法表成 R 上 x 的多项式, 这就是说, 若是 $R[x]$ 的两个多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 相等, 那末除去系数为零的项外, 它们含有完全相同的项。

事实上, 设 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是 $R[x]$ 的两个多项式。在必要的时候, 对 $f(x)$ 与 $g(x)$ 或其中的一个添加一些系数为零的项, 总可以把它们写成以下形式:

$$f(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n,$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + \cdots + b_nx^n.$$

现在假定

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

那末

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

因而 $(a_0 - b_0) + (a_1 - b_1)x + \cdots + (a_n - b_n)x^n = 0$.

但 x 是 R 上的一个不定元, 所以由最后等式得:

$$a_i - b_i = 0, \quad i = 1, 2, \dots, n,$$

或

$$a_i = b_i, \quad i = 1, 2, \dots, n.$$

这样, $f(x)$ 与 $g(x)$ 含有完全相同的系数不为零的项。

基于定理 1, 我们可以对于 $R[x]$ 的多项式引入次数以及值这两个概念。它们在关于不定元的多项式的讨论中, 都占一个很重

要的地位。

定义 4. 設环 R 上一个不定元 x 的多項式

$$f(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n, \text{ 并且 } a_n \neq 0.$$

那末 a_n 叫做 $f(x)$ 的最高系数, 非負整数 n 叫做 $f(x)$ 的次数。

由于定理 I 成立, 按照这个定义, $R[x]$ 的每一个不等于零的多項式都有一个唯一确定的次数, 特别, R 的非零元素的次数是零。多項式 0 沒有次数, 我們叫它做零多項式。

关于多項式的次数以下事实成立。

i) 若 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是 $R[x]$ 的两个不等于零的多項式, 那末或者 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的和等于零, 或者和的次数不超过 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的次数中較大的一个。

ii) 若环 R 沒有零因子, $f(x)$ 与 $g(x)$ 是 $R[x]$ 的两个不等于零的多項式, 那末 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的乘积的次数等于 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的次数的和。

事实上, 設 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的次数各是 m 与 n :

$$f(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_mx^m, \quad a_m \neq 0,$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + \cdots + b_nx^n, \quad b_n \neq 0,$$

并且 $m \leq n$ 。那末

$$f(x) + g(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + \cdots + (a_n + b_n)x^n, \quad (2)$$

$$f(x)g(x) = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + \cdots + a_nb_nx^{m+n}. \quad (3)$$

由(2)若和 $f(x) + g(x) \neq 0$, 那末它的次数显然不能超过 n 。另一方面, 因为 R 沒有零因子, 而 $a_m \neq 0, b_n \neq 0$, 所以 $a_nb_n \neq 0$ 。因此由(3), $f(x)g(x)$ 的次数是 $m+n$ 。

由事实(ii), 若 R 沒有零因子, 那末 $R[x]$ 的两个不等于零的多項式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的乘积 $f(x)g(x)$ 是一个系数不全为零的多項式, 因而由不定元的定义, $f(x)g(x) \neq 0$ 。这就是說, 环 $R[x]$ 也沒有零因子。

設給定了環 $R[x]$ 的一個多項式

$$f(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$$

以及環 R 的一個元素 c 。那末在 $f(x)$ 的表示式中把 x 用 c 來代替，就得到 R 的一個形如

$$a_0 + a_1c + \cdots + a_nc^n$$

的元素。這個元素叫做當 $x=c$ 時多項式 $f(x)$ 的值，並且用 $f(c)$ 來表示。

令 $f(x)$ 與 $g(x)$ 是 $R[x]$ 的兩個多項式而 c 是 R 的任一元素。由定理 1 以及等式 (2) 與 (3) 容易看出：若 $f(x) = g(x)$ ，那末 $f(c) = g(c)$ ；並且若

$$\varphi(x) = f(x) + g(x), \quad \psi(x) = f(x)g(x),$$

那末
$$\varphi(c) = f(c) + g(c), \quad \psi(c) = f(c)g(c).$$

因此，由加法與乘法而得到的 $R[x]$ 的某些多項式間的任一關係式在用環 R 的元素 c 代替不定元 x 後都仍然成立。

以上的討論是在 R 上的不定元 x 存在的假定下進行的。自然會發生這樣的問題：給了一個有單位元的可換環 R ，是否總存在 R 上的不定元？下面的定理給這個問題一個肯定的答復。

定理 2. 給了一個有單位元的可換環 R ，總存在以 R 為子環且與 R 有共同單位元的可換環 \bar{R} 而 \bar{R} 含有 R 上的不定元。

證 令 \bar{R} 是由一切無窮序列

$$(a_0, a_1, a_2, \dots)$$

所構成的集合，其中 a_i 是 R 的元素，但只有有限個 a_i 不等於零，換句話說，在每一個序列里，某 $n = a_n$ 以後的元素都是零。

兩個序列

$$(a_0, a_1, a_2, \dots) \text{ 與 } (b_0, b_1, b_2, \dots)$$

僅當

$$a_i = b_i \quad (i=0, 1, 2, \dots)$$

時才被認為相等。

我們替 \bar{R} 規定兩個代數運算，分別叫做加法與乘法：

$$(a_0, a_1, a_2, \dots) + (b_0, b_1, b_2, \dots) = (a_0 + b_0, a_1 + b_1, a_2 + b_2, \dots);$$

$$(a_0, a_1, a_2, \dots)(b_0, b_1, b_2, \dots) = (c_0, c_1, c_2, \dots);$$

此处
$$c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j, \quad k=0, 1, 2, \dots \quad (4)$$

这样定义的加法是 \bar{R} 的一个代数运算是显然的。至于乘法也是 \bar{R} 的一个代数运算可以如下看出：若是当 $i > n$ 时 $a_i = 0$ 而当 $j > m$ 时 $b_j = 0$ ，那末当 $k > m + n$ 时 $c_k = 0$ 。这就是说，乘积 (c_0, c_1, c_2, \dots) 总是 \bar{R} 的一个元。

我们现在证明， \bar{R} 对于这两个代数运算来说作成可换环，并且 \bar{R} 有单位元。

\bar{R} 对加法来说显然作成加群。 \bar{R} 的零元就是 $(0, 0, \dots)$ ；元素 (a_0, a_1, a_2, \dots) 的负元是 $(-a_0, -a_1, -a_2, \dots)$ 。

\bar{R} 的乘法显然满足交换律，因为在等式(4)中 a_i 与 b_j 的地位是对称的。

乘法也满足结合律。令

$$(x_0, x_1, \dots)(b_0, b_1, \dots) = (d_0, d_1, \dots),$$

$$[(a_0, a_1, \dots)(b_0, b_1, \dots)](c_0, c_1, \dots) = (e_0, e_1, \dots).$$

那末，由等式(4)，

$$d_i = \sum_{s+j=i} a_s b_j,$$

而

$$e_i = \sum_{s+k=i} d_s c_k =$$

$$= \sum_{s+k=i} \left(\sum_{t+j=s} a_t b_j \right) c_k =$$

$$= \sum_{t+j+k=i} a_t b_j c_k.$$

另一方面,令

$$(a_0, a_1, \dots)[(b_0, b_1, \dots)(c_0, c_1, \dots)] = (e'_0, e'_1, \dots),$$

同样可以算出

$$e'_i = \sum_{i+s=t} a_i \left(\sum_{j+k=s} b_j c_k \right) = \sum_{i+j+k=t} a_i b_j c_k.$$

这样 $(e_0, e_1, e_2, \dots) = (e'_0, e'_1, e'_2, \dots)$.

\bar{R} 的加法与乘法被分配律联系着. 令

$$[(a_0, a_1, \dots) + (b_0, b_1, \dots)](c_0, c_1, \dots) = (d'_0, d'_1, \dots),$$

$$(a_0, a_1, \dots)(c_0, c_1, \dots) + (b_0, b_1, \dots)(c_0, c_1, \dots) = (d''_0, d''_1, \dots).$$

那末,由加法及乘法的定义,

$$\begin{aligned} d_k &= \sum_{i+j=k} (a_i + b_i) c_j = \\ &= \sum_{i+j=k} a_i c_j + \sum_{i+j=k} b_i c_j = d''_k, \end{aligned}$$

而 $(d_0, d_1, d_2, \dots) = (d'_0, d'_1, d'_2, \dots)$.

在 \bar{R} 中,等式

$$(a_0, 0, 0, \dots)(b_0, b_1, b_2, \dots) = (a_0 b_0, a_0 b_1, a_0 b_2, \dots) \quad (8)$$

成立. 由此得出 \bar{R} 有单位元, 就是 $(1, 0, 0, \dots)$.

这样, \bar{R} 是一个有单位元的可换环.

令 R_0 是 \bar{R} 中一切形如

$$(a, 0, 0, \dots)$$

的元素所构成的集合. 那末

$$(\bar{a}, 0, 0, \dots) + (\bar{b}, 0, 0, \dots) = (a + b, 0, 0, \dots),$$

$$(a, 0, 0, \dots)(b, 0, 0, \dots) = (ab, 0, 0, \dots).$$

而 $a \rightarrow (a, 0, 0, \dots)$

显然是 R 与 R_0 间的一个同构对应. 因此我们可以把 R_0 看成 R 而

令

$$(a, 0, 0, \dots) = a. \quad (6)$$

于是 \bar{R} 含有 R 作为子环, 并且 \bar{R} 与 R 有相同的单位元 1。

最后我们证明, \bar{R} 包含 R 上的一个不定元 x 而 $\bar{R} = R[x]$ 。

令 $x = (0, 1, 0, \dots)$ 。

利用归纳法我们容易证明

$$x^k = \overbrace{(0, \dots, 0, 1, 0, \dots)}^{k \text{ 个}}. \quad (7)$$

由加法的定义以及等式 (5), (6), (7) 容易看出, \bar{R} 的每一个元素 $(a_0, a_1, \dots, a_n, 0, 0, \dots)$ 都可以写成以下形式:

$$a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n,$$

也就是说, 写成环 \bar{R} 上 x 的一个多项式。因此 $\bar{R} = R[x]$ 。

现在假定

$$a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n = 0.$$

这一等式可以改写成

$$(a_0, a_1, \dots, a_n, 0, \dots) = (0, 0, \dots),$$

由此就得

$$a_0 = a_1 = \dots = a_n = 0.$$

这就是说, x 是 R 上的一个不定元。

这样, 对于任何有单位元的可换环 R 我们总可以谈论 R 上一个不定元 x 的多项式。

在函数论中多项式

$$a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \quad (8)$$

被看成变量 x 的定义在某一数集上的函数。例如, 以实数为系数的多项式 (8) 可以被看作定义在实数体上的函数。

以环 R 的元素为系数的多项式 (8) 也可以看成变量 x 的定义在环 R 上的一个函数, 就是对于 x 的属于 R 的每一个值 α , 以

$$a_0 + a_1\alpha + \dots + a_n\alpha^n$$

为对应函数值的函数。

因此很容易想到, 是否可以把多项式看成函数来建立多项式

的理論，從而可以避免證明不定元的存在。為了回答這一問題，我們看以下的例子。

考察以 2 為模的剩餘類環 R_2 上的多項式

$$f(x) = x + 1 \text{ 与 } g(x) = x^2 + 1.$$

我們把這兩個多項式看作定義在 R_2 上的變量 x 的函數。變量 x 只能取兩個值：0 与 1。容易看出，對 x 的每一個值來說，函數 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的值都相等：

$$f(0) = g(0) = 1,$$

$$f(1) = g(1) = 0.$$

按照函數論的觀點，給了定義在同一集合上的變量 x 的兩個函數，若是對於 x 的每一個值來說，它們的值都相等，那末就認為這兩個函數相等。因此，看成函數，多項式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 相等。但是這兩個多項式所含的項是不相同的。

這個例子說明，用函數論的觀點在一般環 R 上來建立多項式的理論是不可能的，因為這樣一來，定理 1 將不成立，而定理 1 正是多項式理論的基礎。

對某些環 R 來說，把 $R[x]$ 的多項式看成函數後定理 1 仍然成立。這一點以後會看到。

習 題

1. 令 R_5 是以 5 為模的剩餘類環。我們約定把 R_5 的元素 a_k 用 k 來表示 ($k = 0, 1, 2, 3, 4$)。計算 R_5 上多項式

$$x^5 + 2x^4 + 3x^3 + 1 \text{ 与 } 2x^5 + 4x + 2$$

的乘積。

2. 設 R 是環 R 的一個子環， α 是 R 上的一個不定元。證明 $R[\alpha]$ 是 $R[\alpha]$ 的一個子環。

3. 設 x 与 y 都是環 R 上的不定元，證明 $R[x]$ 与 $R[y]$ 同構。

4. 證明，多項式環 $R[x]$ 的每一個次數大於零的多項式都是 R 上的一個不定元。

5. 令 φ 是多項式環 $R[x]$ 的一個元素。證明，當且僅當 α 可以表成 φ 的多項式時， $R[\alpha]$ 与 $R[\varphi]$ 相等。

6. 証明, 多項式環 $R[x]$ 能與它的一個真正子環同構。

§ 29. 體上多項式的整除性

在以下几节里, 我們專討論一个任意体 P 上一个不定元 x 的多項式。如果不特別声明, 論及的多項式都是 $P[x]$ 的多項式。

在多項式環 $P[x]$ 里可以建立整除性的理論, 与整数的整除性理論完全平行。例如, 我們可以引入多項式的最大公因式的概念以及把一個多項式分解为“素”多項式的乘积。

定义 1. 令 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是 $P[x]$ 的兩個多項式。假如存在 $P[x]$ 的多項式 $h(x)$, 使

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

我們就說, $g(x)$ 整除 $f(x)$ 或 $f(x)$ 能被 $g(x)$ 整除。这时 $g(x)$ 叫做 $f(x)$ 的一个因式。

由这个定义, 我們可以直接推出关于多項式整除性的一些基本性質。

(一) 若多項式 $f(x)$ 能被多項式 $g(x)$ 整除, 而 $g(x)$ 又能被多項式 $h(x)$ 整除, 那末 $f(x)$ 能被 $h(x)$ 整除。

事实上, 由所給的条件得:

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

因此

$$f(x) = h(x)[\psi(x)\varphi(x)],$$

即 $f(x)$ 能被 $h(x)$ 整除。

(二) 若多項式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 都能被多項式 $h(x)$ 整除, 那末它們的和与差也能被 $h(x)$ 整除。

事实上, 由等式

$$f(x) = h(x)\varphi(x) \text{ 与 } g(x) = h(x)\psi(x)$$

得,

$$f(x) \pm g(x) = h(x)[\varphi(x) \pm \psi(x)].$$

(三) 若多項式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 中至少有一个能被多項式 $h(x)$ 整除, 那末乘积 $f(x)g(x)$ 也能被 $h(x)$ 整除。

事实上, 設 $f(x)$ 能被 $h(x)$ 整除:

$$f(x) = h(x)\varphi(x).$$

那末

$$f(x)g(x) = h(x)[\varphi(x)g(x)].$$

所以 $f(x)g(x)$ 能被 $h(x)$ 整除。

由(二)与(三)得出以下性質:

(四) 若多項式 $f_1(x), f_2(x), \dots, f_n(x)$ 中的每一个都能被多項式 $h(x)$ 整除, 那末多項式

$$f_1(x)g_1(x) + f_2(x)g_2(x) + \dots + f_n(x)g_n(x)$$

也能被 $h(x)$ 整除, 此处 $g_1(x), g_2(x), \dots, g_n(x)$ 是任意多項式。

(五) 每一个多項式都能被任一零次多項式, 亦即被体 P 的任一不等于零的元素整除。

事实上, 設 $f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ 是任一多項式而 c 是体 P 的任一不等于零的元素。那末

$$f(x) = c \left(\frac{a_0}{c} + \frac{a_1}{c}x + \dots + \frac{a_n}{c}x^n \right).$$

这就是說, $f(x)$ 能被 c 整除。

(六) 每一个多項式 $f(x)$ 都能被 $cf(x)$ 整除, 此处 c 是体 P 的任一不等于零的元素。

事实上,

$$f(x) = c^{-1}[cf(x)].$$

(七) 两个多項式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 可以互相整除的充分与必要条件是

$$f(x) = cg(x),$$

其中 c 是体 P 的一个不等于零的元素, 換一句話說, $f(x)$ 与 $g(x)$ 最多只差一个零次的因式。

事实上, 假定

$$f(x) = cg(x),$$

那末 $g(x)$ 整除 $f(x)$, 而由性質(六) $f(x)$ 也整除 $g(x)$ 。

反过来, 設 $f(x)$ 与 $g(x)$ 可以互相整除:

$$f(x) = g(x)\varphi(x), \quad (1)$$

$$g(x) = f(x)\psi(x). \quad (2)$$

若 $f(x) = 0$ 那末

$$g(x) = 0, \quad \psi(x) = 0,$$

而

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

若 $f(x) \neq 0$, 考察由(1), (2)兩式导出的等式

$$f(x) = f(x)[\varphi(x)\psi(x)]$$

就可以看出, $\varphi(x)\psi(x)$ 是一个零次多項式, 因而 $\varphi(x)$ 与 $\psi(x)$ 也都必須是零次多項式。这样, $\varphi(x)$ 是 P 的一个不等于零的元素 c ,

而

$$f(x) = cg(x).$$

現在我們要証明一个重要定理, 它是多項式整除性理論的基础。通过这个定理以及它的証明我們也將获得一种方法, 来实际判断, 一个已予多項式 $g(x)$ 是否能整除另一多項式 $f(x)$ 。到现在为止我們还没有这样一种方法。

定理 設 $f(x)$ 与 $g(x)$ 是 $P[x]$ 的任意两个多項式, 并且 $g(x) \neq 0$ 。那末在 $P[x]$ 內可以找到多項式 $q(x)$ 与 $r(x)$, 使

$$f(x) = g(x)q(x) + r(x), \quad (3)$$

并且或者 $r(x) = 0$, 或者 $r(x)$ 的次数小于 $g(x)$ 的次数。满足以上条件的多項式 $q(x)$ 与 $r(x)$ 只有一对。

証 先証定理的前一部分。

若是 $f(x) = 0$ 或 $f(x)$ 的次数小于 $g(x)$ 的次数, 那末可取

$$q(x) = 0, \quad r(x) = f(x).$$

現在假定 $f(x)$ 的次数不小于 $g(x)$ 的次数。我們把 $f(x)$ 与 $g(x)$ 按 x 的降幂寫:

$$f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n,$$

$$g(x) = b_0x^m + b_1x^{m-1} + \dots + b_{m-1}x + b_m,$$

此处 $a_0 \neq 0$, $b_0 \neq 0$, 并且 $n \geq m$.

用初等代数中多项式除多项式的方法, 自 $f(x)$ 减去 $g(x)$ 与 $\frac{a_0}{b_0}x^{n-m}$ 的积, 那末 $f(x)$ 的最高项被消去, 而我们得到 $P[x]$ 的一个多项式 $f_1(x)$:

$$f_1(x) = f(x) - \frac{a_0}{b_0}x^{n-m}g(x),$$

$f_1(x)$ 有以下性质: 或者 $f_1(x) = 0$ 或者 $f_1(x)$ 的次数小于 $f(x)$ 的次数 n .

若是 $f_1(x) \neq 0$, 并且 $f_1(x)$ 的次数 n_1 仍不小于 $g(x)$ 的次数 m , 那末用同样的步骤我们可以得到 $P[x]$ 的一个多项式 $f_2(x)$:

$$f_2(x) = f_1(x) - \frac{a_{10}}{b_0}x^{n_1-m}g(x),$$

这里 a_{10} 是 $f_1(x)$ 的最高系数, $f_2(x)$ 有以下性质: 或者 $f_2(x) = 0$ 或者 $f_2(x)$ 的次数小于 $f_1(x)$ 的次数 n_1 .

这样作下去, 由于多项式 $f_1(x)$, $f_2(x)$, \dots 的次数是递减的, 最后一定达到这样的多项式 $f_k(x)$:

$$f_k(x) = f_{k-1}(x) - \frac{a_{k-1,0}}{b_0}x^{n_{k-1}-m}g(x),$$

而 $f_k(x) = 0$ 或 $f_k(x)$ 的次数小于 m .

总起来, 我们得到等式:

$$f(x) - \frac{a_0}{b_0}x^{n-m}g(x) = f_1(x);$$

$$f_1(x) - \frac{a_{10}}{b_0}x^{n_1-m}g(x) = f_2(x);$$

.....

$$f_{k-1}(x) - \frac{a_{k-1,0}}{b_0}x^{n_{k-1}-m}g(x) = f_k(x).$$

把这些等式加起来, 得

$$f(x) = g(x) \left(\frac{a_0}{b_0}x^{n-m} + \frac{a_{10}}{b_0}x^{n_1-m} + \dots + \frac{a_{k-1,0}}{b_0}x^{n_{k-1}-m} \right) + f_k(x).$$