

信息安全数学基础

第五章 多项式环

聂旭云 信息与软件工程学院 电子科技大学



信息安全数学基础

多项式的基本概念

聂旭云 信息与软件工程学院 电子科技大学

多项式定义



• 定义5.1.1: 如果R是整环,则R上未定元x的一个多项式是形如 $f(x) = a_n x^n + \dots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$

的一个表达式,这里每一个 $a_i \in R$, $0 \le i \le n$, 称 $a_i \to x^i$ 在f(x)中的系数。

- 使得 $a_n \neq 0$ 的最大整数n称为f(x)的次数,记为degf(x),称 a_n 为f(x)的首项系数
- 如果 $f(x) = a_0$ (即常数多项式) 且 $a_0 \neq 0$, 则记f(x)次数为0
- 所有系数都为0的多项式f(x)称为零多项式,为了方便,定义它的次数为 $-\infty$
- 如果f(x)首项系数为1,则称f(x)是首一的
- 把R上的全体多项式集合记为R[x]
- 约定 $x^0 = 1$, 其中1是整环R中的单位元
- 通常我们用求和号来表示多项式,即 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$



多项式相等的定义



• 定义5.1.2 设多项式 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ 和 $g(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$ 整环R上的两个多项式。若满足

$$n = m \perp a_i = b_i, 0 \leq i \leq n$$

则称f(x) = g(x)。

• 简而言之,两个多项式相等需满足次数相等且相同次数项对应的系数相等

多项式中的运算



- 多项式的加法:相同次数项对应系数相加。
- 设多项式 $f(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i x^i$ 和 $g(x) = \sum_{i=0}^{m} b_i x^i$ 是整环R上的两个多项式。
- $\diamondsuit M = max\{m,n\}$, 约定
 - $a_{n+1} = a_{n+2} = \cdots = a_M = 0$, $\mu = n < M$
 - $b_{m+1} = b_{m+2} = \cdots = b_M = 0$, 如果m < M
- 多项式f(x)和g(x)可写成 $f(x) = \sum_{i=0}^{M} a_i x^i$ 和 $g(x) = \sum_{i=0}^{M} b_i x^i$,且有

$$f(x) + g(x) = \sum_{i=0}^{M} (a_i + b_i)x^i$$



多项式中的运算(续)



- 多项式的乘法:
- 设多项式 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ 和 $g(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$ 是整环R上的两个多项式。
- 则

$$f(x) \cdot g(x)$$

$$= a_n b_m x^{n+m} + (a_n b_{m-1} + a_{n-1} b_m) x^{n+m-1} + \dots + (a_1 b_0 + a_0 b_1) x$$

$$+ a_0 b_0 = \sum_{s=0}^{m+n} (\sum_{i+j=s} a_i b_j) x^s$$



多项式运算律



- 加法交换律: f(x) + g(x) = g(x) + f(x)
- 加法结合律: (f(x) + g(x)) + h(x) = f(x) + (g(x) + h(x))
- 乘法交换律: f(x)g(x) = g(x)f(x)
- 乘法结合律: (f(x)g(x))h(x) = f(x)(g(x)h(x))
- 乘法对加法的分配律: f(x)(g(x) + h(x)) = f(x)g(x) + f(x)h(x)



多项式环



- R为一个整环, x是R上的未定元, R[x]对于多项式的加法和乘法构成环, 称为多项式环。
 - 显然,R[x]中的多项式对于加法和乘法封闭,
 - •对于加法, R[x]为加法交换群
 - 满足结合律和交换律
 - 有零元: 零多项式0
 - 有负元: 多项式 $f(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i x^i$, 有 $-f(x) = \sum_{i=0}^{n} (-a_i) x^i$, 满足 f(x) + (-f(x)) = (-f(x)) + f(x) = 0
 - 对于乘法
 - 满足结合律和交换律
 - 有单位元: $x^0 = 1$
 - 乘法对加法满足分配律



多项式环(续)



定理5.1.1 整环R上的多项式环R[x]是整环。

证明要点:紧扣整环定义,只需证明R[x]中无零因子

证明: 设f(x), $g(x) \in R[x]$, 且f(x)g(x) = 0。

若f(x) = 0,则定理得证。

不妨设
$$f(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i x^i$$
,其中 $a_n \neq 0$,又设 $g(x) = \sum_{i=0}^{m} b_i x^i$,由
$$f(x) \cdot g(x)$$
$$= a_n b_m x^{n+m} + (a_n b_{m-1} + a_{n-1} b_m) x^{n+m-1} + \dots + (a_1 b_0 + a_0 b_1) x + a_0 b_0$$
$$= 0$$



定理证明(续)



• 可得

$$\begin{cases} a_n b_m = 0 \\ a_n b_{m-1} + a_{n-1} b_m = 0 \\ a_n b_{m-2} + a_{n-1} b_{m-1} + a_{n-2} b_m = 0 \\ \vdots \\ a_n b_0 + a_{n-1} b_1 + \dots + a_{n-m} b_m = 0 \\ \vdots \\ a_1 b_0 + a_0 b_1 = 0 \\ a_0 b_0 = 0 \end{cases}$$

• 因为整环R中无零因子,所以由 $a_n \neq 0$, $a_n b_m = 0$,可得 $b_m = 0$ 。将 $b_m = 0$ 代入第二个式子,同样因为整环R中无零因子,可得 $b_{m-1} = 0$,依次推导可得

$$b_m = b_{m-1} = \cdots = b_1 = b_0 = 0$$

• 即g(x) = 0。定理得证。



多项式带余除法



• 定理5.1.2 (多项式的带余除法) 设f(x), $g(x) \in F[x]$, $g(x) \neq 0$, 则一定存在多项式g(x), $r(x) \in F[x]$, 使得

$$f(x) = q(x)g(x) + r(x)$$
 (5-1)

其中degr(x) < degg(x)或者r(x) = 0,而且q(x),r(x)是唯一的。q(x)称为g(x)除f(x)的商式,记为f(x) div g(x),r(x)称为g(x)除f(x)的余式,记为f(x) mod g(x)。

证明思路:需要证明存在性和惟一性,注意利用条件degr(x) < degg(x)



多项式带余除法举例



• 例5.1.1 在有理数域中取 $f(x)=3x^3+4x^2-5x+6$, $g(x)=x^2-3x+1$,求f(x)除g(x)的商式和余式。

$$3x^3+4x^2-5x+6=(3x+13)(x^2-3x+1)+(31x-7)$$



多项式带余除法举例



• 例5.1.2 考虑 $Z_2[x]$ 中多项式 $f(x)=x^6+x^5+x^3+x^2+x+1$ 和 $g(x)=x^4+x^3+1$, 求 $q(x),r(x)\in Z_2[x]$, 使 得 f(x)=q(x)g(x)+r(x) 其 中 $deg\,r\,(x)< deg\,g\,(x)$ 。

$$x^{4} + x^{3} + 1)x^{6} + x^{5} + x^{3} + x^{2} + x + 1$$

$$x^{6} + x^{5} + x^{2}$$

$$x^{3} + x + 1$$

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



多项式带余除法举例



- \emptyset 5.1.3 $\triangle Z_3[x] + \mathbb{R}f(x) = x^5 + x^4 + x^2 + 1$, $g(x) = x^3 + x + 1$.
- 列竖式如下:

• 所以
$$f(x) = (x^2 + x + 2)g(x) + 2x^2 + 2$$



感謝聆听! xynie@uestc.edu.cn