§1.1 多项式及整除性

定义1.1 设 是一些数组成的集合,而且不只含一个数,如果对于任意,它们的和、差、积、商(除数不为0)均含于,则称 是一个数域.

命题1.1 每个数域都包含有理数域,即有理数域是最小的数域.

②、R、C是三个最重要的数域,但数域并非仅此三种,如下面例子所示.

例1.1: 设

$$\Omega = \{a + b\sqrt{2} \mid a, b \in \mathbb{Q}\},\$$

则Ω是一个数域.







- 数域上 的所有一元多项式构成之集合 记为 [x].
- 多项式常用 f(x),g(x),...或f,g...等来表示.
 f(x)的 次数记为degf(x).
 - 系数全为0的多项式称为零多项式,也用 0来表示.从定义可看出,零多项式没有次 数的概念.零次多项式恰为非零常数.



定义1.2:设x是一个符号,n是一个非负整数, $a_0,a_1,...,a_n\in\Omega$,则形式表达式

$$a_0 + a_1 x + \cdots + a_n x^n$$
,

称为数域 Ω 上的一个一元多项式,其中 $a_i x^i$ 称为该多项式的i次项, a_i 称为i次项的系数; a_0 称为常数项; 当 $a_n \neq 0$ 时, $a_n x^n$ 称为该多项式的首项,首项的次数 n称为该多项式的次数.

定义1.3:如果多项式 f(x) 和 g(x) 的同次项系数全相等,则称 f(x)和 g(x)相等,记为 f(x) = g(x).



和初等代数一样,我们可以定义Ω上的一元多项式的运算.设

$$f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_m x^m,$$

 $g(x) = b_0 + b_1 x + \dots + b_n x^n,$

则规定它们的加法与减法为(当m ≤ n时)

$$f(x) \pm g(x) = (a_0 \pm b_0) + (a_m \pm b_m)x + \dots + (a_m \pm b_m)x^m \pm b_{m+1}x^{m+1} \pm \dots \pm b_nx^n;$$

它们的乘法为

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

其中 $c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j$.特别地 $c_0 = a_0 b_0$, $c_{m+n} = a_m b_n$.

设f(x),g(x)均不为零,则从定义立即可以看出,

- 1. $fg \neq 0$, 且deg(fg) = deg f + deg g;
- 2. $(f \pm g) = 0$ 或 $deg(f \pm g) \le max\{deg f, deg g\}$,其中max 表示取最大值.







命题 1.2 设 $f,g,h \in \Omega$ [x]则有 1.m 法交换律:f+g=g+f; 2.m 法结合律、(f+g)+h=f+(g+h); 3.乘 法交换律:fg=gf; 4.乘 法结合律、(fg)h=f(gh); 5.分配律:<math>f(g+h)=fg+fh; 6. 消去律:若fg=fh,且 $f\neq 0$,则g=h.