

信息安全数学基础

第五章 多项式环与有限域

熊 虎信息与软件工程学院xionghu.uestc@gmail.com



第五章多项式环与有限域





- 5.1 多项式环
 - 5.2 多项式剩余类环
 - 5.3 有限域



定义5.1.1 设F是一个域,我们称

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

 $(a_i \in F, n 是非负整数) 是F上的一元多项式, 其中<math>x$ 是未定元。

如果 $a_n \neq 0$,则称 $a_n x^n \to f(x)$ 的首项,n 是多项式 f(x)的次数,记为 $\deg(f(x)) = n$ 。如果 $a_n = 1$,则称 $f(x) \to f(x)$ 的多项式。如果 $f(x) = a_0 \neq 0$,则约定 $\deg(f(x)) = 0$ 。即为零次多项式。

F上的全体一元多项式的集合用F[x]表示。当 a_i 全为0时,f(x) = 0,称为零多项式。对于零多项式,不定义多项式的次数。





多项式环运算

对于F[x]中的任意两个多项式

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \ a_i \in F,$$

$$g(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \dots + b_1 x + b_0, \ b_i \in F,$$

定义F[x]上的加法和乘法分别如下:

$$f(x) + g(x) = (a_n + b_n)x^n + (a_{n-1} + b_{n-1})x^{n-1} + \dots +$$

$$(a_1 + b_1)x + (a_0 + b_0), \quad i$$

$$f(x)g(x) = c_{2n}x^{2n} + \dots + c_1x + c_0, \ c_i = \sum_{k=0}^{i} a_k b_{i-k}$$
上面系数的加法和乘法是定义在F上的。

显然如此定义的加法和乘法是封闭的,因此是合理的。 加法和乘法显然都满足结合律和交换律,分配律也满足。





例5.1.1 域 GF(2)上的两个多项式(GF(2) 的两个元素表示为0,1):

$$f(x) = x^6 + x^4 + x^2 + x + 1, \ g(x) = x^7 + x + 1,$$

则

$$f(x) + g(x) = x^7 + x^6 + x^4 + x^2$$

$$f(x)g(x) = x^{13} + x^{11} + x^9 + x^8 + x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + 1.$$





定理5.1.1 F[x]是具有单位元的整环。

证明:首先,加法和乘法都满足结合律和交换律,同时分配律也满足。

F[x]构成加法交换群,零元素即零多项式,任意多项式

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

的加法逆元为

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

也可以写为 $-f(x) = -a_n x^n - a_{n-1} x^{n-1} - \dots - a_1 x - a_0.$

F[x]的单位元为f(x) = 1 ($a_0 = 1$, 其他的 a_i 全为0)。由于F无零因子,可证F[x]无零因子。故F[x]是具有单位元的整环。





定义**5.1.2** 对于 $f(x), g(x) \in F[x], f(x) \neq 0$,如果存在 $q(x) \in F[x]$,使g(x) = q(x)f(x),则称f(x)整除g(x),记为

f(x)称为 g(x) 的因式。如果

$$(f(x))^k | g(x),$$

但 $(f(x))^{k+1}$ 不能整除g(x),则称f(x)是g(x)的k重因式。





多项式整除的性质

多项式整除具有下列性质: 其中 $c \neq 0 \in F$ 。

- 1) f(x)|0;
- 2) c|f(x) ($\boxtimes \not\supset f(x) = c(c^{-1}f(x))$);
- 3) 如果 f(x)|g(x), 则 cf(x)|g(x);
- 4) 如果 f(x)|g(x), g(x)|h(x), 则 f(x)|h(x);
- 5) 如果 f(x)|g(x), f(x)|h(x), 则对任意 u(x), $v(x) \in F[x]$
- ,有 f(x)|u(x)g(x)+v(x)h(x);
- 6) 如果 f(x)|g(x), g(x)|f(x), 则f(x)=cg(x)。





例5.1.2 Z[x]中有 $(x+1)|(x^2-1), (x-1)|(x^n-1)(n$ 是正整数)。

与整数一样,F[x]也可以作带余除法。即对于f(x), $g(x) \in F[x]$, $f(x) \neq 0$,则存在q(x), $r(x) \in F[x]$,使 $g(x) = q(x)f(x) + r(x), \ r(x) = 0 \ \text{或 } \deg(r(x)) < \deg(f(x))$

例5.1.3 GF(2) 上多项式 $f(x) = x^2 + x + 1, \ g(x) = x^5 + x^3 + x^2 + x + 1$ 则 $g(x) = (x^3 + x^2 + x + 1) f(x) + x$ 。





最大公因子

定义**5.1.3** f(x), $g(x) \in F[x]$ 为不全为零多项式。设 d(x) $\neq 0 \in F[x]$, 如果 d(x)|f(x), d(x)|g(x), 则称 d(x) 是f(x)的一个公因式。

如果公因式d(x)是首一多项式,而且f(x),g(x)的任何公因式都整除d(x),则称d(x)是f(x),g(x)的最大公因式,记为(f(x),g(x))。

如果(f(x), g(x)) = 1, 则称f(x), g(x)互素。





定理**5.1.2** (欧几里德算法)对于多项式 f(x), g(x),其中 $\deg(f(x)) \leq \deg(g(x))$ 。 反复进行欧几里德除法,得到下列方程式:

$$g(x) = q_1(x)f(x) + r_1(x), \ \deg(r_1(x)) < \deg(f(x)),$$

$$f(x) = q_2(x)r_1(x) + r_2(x), \ \deg(r_2(x)) < \deg(r_1(x)),$$

$$r_1(x) = q_3(x)r_2(x) + r_3(x), \ \deg(r_3(x)) < \deg(r_2(x)),$$

$$\cdots$$

$$r_{m-2}(x) = q_m(x)r_{m-1}(x) + r_m(x), \ \deg(r_m(x)) < \deg(r_{m-1}(x)),$$

$$r_{m-1}(x) = q_{m+1}(x)r_m(x)$$

于是 $r_m(x) = (f(x), g(x))$ 。





证明:

由上述除法过程可见, $r_m(x)$ 整除 $r_{m-1}(x)$, $r_{m-2}(x)$, \cdots , $r_1(x)$, f(x), g(x) 。 $r_m(x)$ 是 f(x), g(x) 的公因式。设 h(x)也是 f(x), g(x) 的公因式,则 h(x) 整除 g(x), f(x), $r_1(x)$, \cdots , $r_{m-2}(x)$, $r_{m-1}(x)$, $r_m(x)$ 。 故 $r_m(x)$ 是 f(x), g(x)的最大公因式。





例5.1.4 求GF(2)[x]上多项式

$$f(x) = x^5 + x^3 + x + 1, \ g(x) = x^3 + x^2 + x + 1$$

的最大公因式。

由欧几里德算法得:

$$x^{5} + x^{3} + x + 1 = (x^{2} + x + 1)(x^{3} + x^{2} + x + 1) + (x^{2} + x),$$

$$x^{3} + x^{2} + x + 1 = x(x^{2} + x) + (x + 1),$$

$$x^2 + x = x(x+1).$$

故
$$(f(x), g(x)) = x + 1$$
。





定理5.1.3 对于多项式 f(x), g(x), 其中 $\deg(f(x)) \le \deg(g(x))$, 而且 h(x) = (f(x), g(x))。则存在 a(x), b(x)使 a(x)f(x) + b(x)g(x) = h(x),

其中 $\deg(a(x)) \leq \deg(g(x))$, $\deg(b(x)) \leq \deg(g(x))$ 。 在欧几里德算法中,从上到下依次将 $r_1(x), r_2(x), \cdots$, $r_{m-1}(x), r_m(x)$ 用f(x), g(x)表示便得到该定理。

特别地, 当 f(x), g(x)互素时, 存在 a(x), b(x) 使 a(x)f(x)+b(x)g(x)=1 。





多项式的分解

定义**5.1.4** 设 $p(x) \in F[x]$ 为首一多项式,且 $\deg(p(x)) \ge 1$,如果p(x)在F[x]内的因式仅有零次多项式 $cp(x)(c \ne 0 \in F(x))$,则称p(x)是F[x]内的一个不可约多项式,否则称为可约多项式。

例5.1.5 Z[x]上多项式 $x^2 + 1$ 不可约。GF(2)[x]上多项式 $x^2 + 1$ 可约: $x^2 + 1$ = $(x + 1)^2$ 。





GF(2)[x]五次以内的不可约多项式

0	1
1	x, x+1
2	$x^{2}+x+1$
3	x^3+x^2+1, x^3+x+1
4	$x^4+x^3+x^2+x+1$, x^4+x^3+1 , x^4+x+1
5	$x^{5}+x^{3}+x^{2}+x+1$, $x^{5}+x^{4}+x^{2}+x+1$, $x^{5}+x^{4}+x^{3}+x+1$, $x^{5}+x^{4}+x^{3}+x^{2}+1$, $x^{5}+x^{4}+x^{3}+x^{2}+1$





定**埋5.1.4** (因式分解唯一定理) F[x]上的多项式 $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$

可分解为

 $f(x) = a_n(p_1(x))^{k_1}(p_2(x))^{k_2}\cdots(p_r(x))^{k_r}, (k_1,k_2,\cdots,k_r>0)$ 其中 $p_1(x),\cdots,p_r(x)$ 是两两不同的首一不可约多项式。 除 $p_1(x),\cdots,p_r(x)$ 的排列次序外,上述分解是唯一的。





证明: 首先证明存在这样的分解。

如果f(x)不可约,则定理正确。

如果 f(x)可约,则存在 g(x),h(x),使

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

其中 $0 < \deg(g(x)), \deg(h(x)) < \deg(f(x))$ 。对g(x), h(x)继续分解,一直可以把f(x)分解成互不相同的不可约多项式的幂的乘积。

再证这样的分解除排列次序外是唯一的。设还存在另一分解:

$$f(x) = a_n(q_1(x))^{l_1}(q_2(x))^{l_2} \cdots (q_s(x))^{l_s}.$$





于是

$$(p_1(x))^{k_1}(p_2(x))^{k_2}\cdots(p_r(x))^{k_r}=(q_1(x))^{l_1}(q_2(x))^{l_2}\cdots(q_s(x))^{l_s}.$$

$$\pm \pm \exists \exists x, \ p_1(x)|(q_1(x))^{l_1}(q_2(x))^{l_2}\cdots(q_s(x))^{l_s}.$$

由于 $p_1(x)$ 是不可约多项式,则 $p_1(x)$ 整除右边某个不可约多项式。不失一般性,设 $p_1(x)|q_1(x)$,由于 $p_1(x)$, $q_1(x)$ 都不可约得

$$p_1(x) = cq_1(x)(c \in F),$$

而 $p_1(x)$, $q_1(x)$ 都是首一多项式, 所以 $p_1(x) = q_1(x)$ 。等式 两边分别约去 $p_1(x)$ 和 $q_1(x)$,我们有

$$(p_1(x))^{k_1-1}(p_2(x))^{k_2}\cdots(p_r(x))^{k_r}=(q_1(x))^{l_1-1}(q_2(x))^{l_2}\cdots(q_s(x))^{l_s}.$$

上述过程进行下去,可以得到两个分解除不可约因式排列次序外是相同的。





定理**5.1.5** 一个多项式 $f(x) \in F[x]$ 含有因式 $x - a(a \in F)$,当且仅当 f(a) = 0。

证明:由欧几里德除法,有

$$f(x) = q(x)(x-a) + r$$
, $\sharp \vdash r \in F$.

于是(x-a)|f(x)当且仅当r=0当且仅当f(a)=0。





例5.1.6 分解GF(2)[x]上多项式:

$$f(x) = x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1 \circ$$

由于f(1) = 0, 所以f(x)有因式x + 1。运用多项式除法得

$$f(x) = (x+1)(x^4 + x^2 + 1)$$
 •

通过试探得

$$(x^4 + x^2 + 1) = (x^2 + x + 1)^2$$
 •

故

$$f(x) = (x+1)(x^2 + x + 1)^2 \circ$$

实际上在GF(2)[x]上有

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





因此 $x^4 + x^2 + 1$ 也可这样分解:

$$x^4 + x^2 + 1 = (x^2 + x)^2 + 1 = (x^2 + x)^2 + 1^2 = (x^2 + x + 1)^2$$

多项式环里与整数环具有相似的性质,因此多项式运算的特点与我们在第1章里讨论的整除可以类比。



第五章多项式环与有限域



5.1 多项式环



> 5.2 多项式剩余类环

5.3 有限域



5.2多项式剩余类环



定义5.2.1 设 $f(x) \in F[x]$ 是首一多项式.对于a(x),

 $b(x) \in F[x]$, 如果f(x)除a(x),b(x)得相同的余式,即

$$a(x) = q_1(x)f(x) + r(x),$$

$$b(x) = q_2(x)f(x) + r(x),$$

则称a(x)和b(x)关于模f(x)同余,记为

$$a(x) \equiv b(x) \mod f(x)$$





由定义可见, $a(x) \equiv b(x) \mod f(x)$ 当且仅当 $a(x) - b(x) = g(x)f(x), g(x) \in F[x],$ 或 f(x)|a(x) - b(x)

令 $\overline{a(x)}$ 是F[x]中和a(x)关于f(x)同余的全体多项式集合。与整数情形相似,我们可以把F[x]划分成剩余类. 这些剩余类的集合记为 F[x] mod f(x)。





例5.2.1 $GF(2)[X] \mod (x^2+1) = \{\overline{0}, \overline{1}, \overline{x}, \overline{x+1}\}$ 定义多项式剩余类的加法和乘法分别如下:

$$\overline{a(x)} + \overline{b(x)} = \overline{a(x) + b(x)}$$

$$\overline{a(x)}\,\overline{b(x)} = \overline{a(x)b(x)}$$





定理**5.2.1** 设 $f(x) \in F[x]$ 是一个首一多项式,且def(f(x)) > 0,则 $F[x] \mod f(x)$ 构成具有单位元的交换环,称为多项式剩余类环。

多项式剩余类环可能存在零因子,例如

$$GF(2)[X] \mod (x^2+1)$$

中就是零因子,因为

$$\overline{x+1x+1} = \overline{x^2+1} = \overline{0}$$

 $GF(2)[X] \mod (x^2+1)$ 存在零因子,是因为 x^2+1 是可约多项式。在不可约多项式的情形,我们有下面的定理





定理5.2.2 如果f(x) 是F上的首一不可约多项式,则 $F[x] \mod f(x)$ 构成域。

证明 在定理5.2.1的基础上只需证明 $F[x] \mod f(x)$ 的每个非零元都有乘法逆元,则 $F[x] \mod f(x)$ 是域。

对于任意

$$\overline{g(x)} \neq \overline{0} \in F[x] \mod f(x)$$

由于f(x)是首一不可约多项式,则

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





于是存在 $a(x), b(x) \in F[x]$, 使

$$a(x)g(x) + b(x)f(x) = 1$$

$$\overline{1} = \overline{a(x)g(x) + b(x)f(x)}$$

$$= \overline{a(x)} \overline{g(x)} + \overline{b(x)} \overline{f(x)}$$

$$= \overline{a(x)} \overline{g(x)} + \overline{b(x)} \overline{0}$$

$$= \overline{a(x)} \overline{g(x)}$$

$$= \overline{1}$$

这表明a(x)是g(x)的逆元。

定理证毕



多项式剩余类环、域



我们下面讨论多项式环的理想与多项式剩余类环的关系。 很容易验证:对于任意 $f(x) \in F[x]$,

$$I = \{g(x)f(x)|g(x) \in F[x]\}$$

是F[x]的理想。

由定理4.4.2, 我们得到I的全体陪集是F[x]关于I的商环。而I的全体陪集正好是剩余类的集合 $F[x] \mod f(x)$,所以 $F[x] \mod f(x)$ 构成一个环,是F[x]关于

$$I = \{g(x)f(x)|g(x) \in F[x]\}$$

的商环。

多项式剩余类环、域



定理5.2.3 域F上的多项式F[x]主理想整环。

证明 F[x]是有单位元的交换环,设 I是F[x]中任意理想。如果 $I=\{0\}$,则 I显然是主理想。否则 I 中一定有一个最低次数的多项式 f(x)。我们下面证明 I是由 f(x)生成的理想。对于任意 $g(x)\in I$,有 g(x)=q(x)f(x)+r(x), r(x)=0 或 def(r(x))< def(f(x)) ,

由于 I 是理想,

$$r(x) = g(x) - q(x)f(x) \in I,$$

因为f(x)次数的最低性得r(x) = 0 , 所以g(x) = q(x)f(x), 则 $g(x) \in (f(x))$, 故 I = (f(x)) 。

故F[x]是一个主理想整环。



第五章多项式环与有限域



- 5.1 多项式环
- 5.2 多项式剩余类环



5.3 有限域



定义5.3.1 有限个元素构成的域称为有限域或Galois(伽罗瓦)域。域中元素的个数称为有限域的阶。

我们曾指出,当p是素数时,模p剩余类集合

$$\{\overline{0},\overline{1},\overline{2}...,\overline{p-1}\}$$

构成p阶有限域GF(p)并指出这也是最简单的一种有限域。

q阶有限域的所有非零元构成q-1阶乘法交换群。在乘法群中,元素a的阶n是使 $a^n=1$ 的最小正整数。a生成一个n阶循环群: $\{1,a^1,a^2,...,a^{n-1}\}$ 。





我们将域中非零元素关于乘法群的阶定义为域中非零元素的阶。

由关于群的讨论我们有,n阶有限群的任意元素a均满足 $a^n = 1$, 所以 $a^{q-1} = 1$ 。

如果把零元也考虑进来,则q阶有限域的所有元素满足 $a^q = a$ 或 $a^q - a = 0$ 。

那么9阶有限域可以看成是方程

$$x^q - x = 0$$

的根的集合。





定义5.3.2 q 阶有限域中阶为q-1 的元素称为本原域元素,简称本原元。

本原元的意义是很明显的。如果q 阶有限域中存在本原元a ,则所有非零元构成一个由a生成的q-1 阶循环群。那么q 阶有限域就可以表示为

$$\{0, 1, a^1, a^2, ..., a^{q-2}\}$$



定理5.3.1 有限域中一定含有本原元。

实际上,当q>2 时,阶有限域的本原元多于一个. 如果 a 是一个本原元,对于 $1 \le n \le q-1$,只要

$$(n,q-1)=1,$$

由群中的结论,则 a^n 的阶也是q-1,即 a^n 也是本原元. 我们指出,q阶有限域中共有 $\varphi(q-1)$ 个本原元 (φ 是欧拉函数)。





假设a是域中的一个非零元,使

$$na = \underbrace{a + a + \dots + a}^{n} = 0$$

的最小正整数n是a的加法阶.如果不存在这样的n,则加法阶是无限大。

例5.3.1 GF(7) 非零元素的加法阶:

$\overline{1}$	2	3	4	5	<u>6</u>
7	7	7	7	7	7



定理5.3.2 在一个无零因子环R里所有非零元的加法阶都相同. 当加法阶有限时,它是一个素数。证明 如果R的每一个非零元的阶都是无限大,那么定理正确。

如果R的一个非零元a的阶有限,假设为n。设b是另一个非零元,则

$$(na)b = a(nb) = 0 ,$$

由于R无零因子,可得nb=0可以断定n是使nb=0的最小正整数,否则假定m<n使得mb=0,于是 $(mb)a=b(ma)=0 \Rightarrow ma=0$,与n是a的阶矛盾.故n也是b的阶。



有限域



下面证 n是一个素数。

假设n不是素数,则

n = n1n2, $\sharp + n1, n2 < n$,

显然

 $n1a \neq 0, n2a \neq 0$,

但是有

(n1a)(n2a) = ((n1n2)a)a = (na)a = 0,

这与R无零因子矛盾,故n是素数。



域的性质



定义5.3.3 域中非零元的加法阶称为环的特征, 当加法阶为无限大时, 称特征为0。

推论 域的特征或者是0,或者是一个素数。有限域的特征是素数。

例5.3.2 GF(p)的特征为p,因为

$$p\overline{1} = \underbrace{\overline{1 + \overline{1} + \cdots + \overline{1}}}^{p} = \overline{0}$$

我们可以发现一个有趣的现象, GF(p)的特征等于|GF(p)|



域的性质



定义5.3.4 如果一个域F不再含有真子集作为F的子域,则称F为素域。

定理5.3.3 阶为素数的有限域必为素域。

证明 如果阶为素数q的域F有真子域,那么这个真子域一定是F构成的加法群的真子群,这个子群的阶一定是q的因子。而素数q除1和q外无其他因子,因子1对应 $\{0\}$ 这个子群,它不是域;因子q对应F全体。可见F无真子域,F是素域。

有限域



引理 在特征为p的域中,下列子集

$$\{0, 1, 1 + 1, \dots, \underbrace{\frac{p-1}{1+1+\dots+1}}\}$$

构成p阶素子域,而且这一素子域与GF(p)同构。

证明 设

$$S = \{0, 1, 1 + 1, \dots, \underbrace{\frac{p-1}{1+1+\dots+1}}\}$$

建立S与GF(p)的下列映射

$$0 \to \overline{0}, 1 \to \overline{1}, 1 + 1 \to \overline{1 + 1} \quad , \quad \dots, \quad \overline{1 + 1 + \dots + 1} = \overline{p - 1}$$

很容易看出这是一个同构映射,因此S是一个P阶有限域

域的性质



- 定理5.3.4 1)素数p阶域的特征为p。
 - 2) 任何素数p阶域与GF(p)同构。

证明

- 1)设素数p阶域F的特征为q。则由引理,F含有一个与GF(p)同构的q阶素子域S,而又由定理5.3.3,F是素域,所以F=S,p=q。
- 2) 由1和引理显然。

由于任何素数p阶域都与GF(p)同构,这样我们可以用GF(p)代表任意素数p阶域,并且将GF(p)中的元素简单记为 $\{0,1,2,\ldots,p-1\}$ 。





定理5.3.5 有限域的阶必为其特征之幂。

一般有限域记为 $GF(p^m)$, 其中P是域的特征, m是正整数。由于特征总是素数,则有限域的阶总为素数的幂。



有限域的构作



定理**5.3.6** 如果f(x)是GF(p)上的m 次首一不可约多项式,则 $GF(p)[x] \mod f(x)$ 构成 p^m 阶有限域 $GF(p^m)$ 。

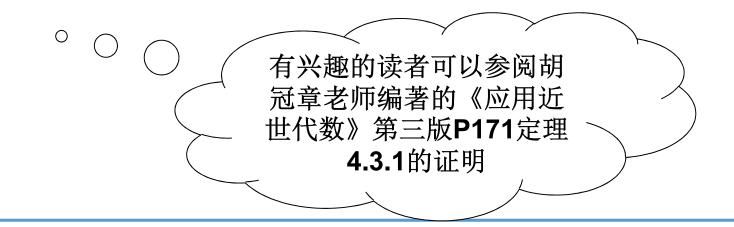
证明 当f(x)是p阶域 GF(p)上的m 次首一不可约多项式时, $GF(p)[x] \mod f(x)$ 构成 p^m 个元素的域,这个域的特征为p, 所以 $GF(p)[x] \mod f(x)$ 构成 p^m 阶有限域 $GF(p^m)$ 。





定理5.3.7 任意 $GF(p^m)$ 有限域都同构.

这个定理的证明超出本书的范围. 由于该定理,任意 p^m 阶有限域都可记为 $GF(p^m)$,不必加以区分,这与任意素数域都记为GF(p)同理。







例5.3.3 $GF(2)[x] \mod (x3+x+1)$ 构成有限域GF(23).

GF(23)的8个元素:

$$\{\overline{0},\overline{1},\overline{x},\overline{x+1},\overline{x^2},\overline{x^2+1},\overline{x^2x},\overline{x^2+x+1}\}$$

为了表示简单,可以去掉上面的横线,但其剩余类的含义没有改变:

$$\{0, 1, x, x + 1, x^2, x^2 + 1, x^2 + x, x^2 + x + 1\}$$



•谢谢