



信息安全数学基础

第六章 有限域

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

有限域的性质

聂旭云

信息与软件工程学院

电子科技大学

代数元

- **定义6.2.1** 设 K 是 F 的一个子域, $\alpha \in F$, 如果 α 满足 K 上的一个非零多项式, 则称 α 为 K 上的**代数元**。不是代数元的元素称为**超越元**。
- **定义6.2.2** 设 K 是 F 的一个子域, $\alpha \in F$, 是 K 上的一个代数元, 则 $K[x]$ 中满足 $f(\alpha) = 0$ 的**次数最小**的多项式

$$f(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0$$

- 称为 α 在域 K 上的**极小多项式**, 该多项式的次数称为**代数元次数**
- **例6.2.1** 虚单位根 i 在实数域上的极小多项式为 $x^2 + 1$, $\sqrt{2}$ 在有理数域上的极小多项式为 $x^2 - 2$ 。

极小多项式的性质

- **定理6.2.1** 设 K 是 F 的一个子域, $\alpha \in F$ 是 K 上的一个代数元, 则 α 的极小多项式 $f(x)$ 是不可约多项式。
- 证明: 不妨设 $f(x) = f_1(x)f_2(x)$, 其中
$$1 \leq \deg(f_1(x)), \deg(f_2(x)) < \deg(f(x)),$$
- 则有
$$f_1(\alpha)f_2(\alpha) = f(\alpha) = 0,$$
- 因而有 $f_1(\alpha) = 0$ 或 $f_2(\alpha) = 0$ 。
- 这与 $f(x)$ 是 α 的极小多项式矛盾。因此, $f(x)$ 是不可约多项式。

代数元 (续)

定理6.2.2 设 α 是域 F 上的代数元, 其极小多项式为 $p(x)$, $\deg(p(x)) = n$, 则

(1) $F(\alpha) \cong F[x]/\langle p(x) \rangle$;

(2) $[F(\alpha):F] = n$, 且 $\{1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}\}$ 是 $F[\alpha]$ 在 F 上的一组基。

证明: (1) 定义 $\phi: F[x] \rightarrow F(\alpha)$ 如下:

$$\phi(\sum_{i=0}^k a_i x^i) = \sum_{i=0}^k a_i \alpha^i.$$

容易验证 ϕ 是环同态映射, 且 $\ker \phi = \langle p(x) \rangle$ 。由同态基本定理可得

$$\phi(F[x]) \cong F[x]/\langle p(x) \rangle.$$

因此, $\phi(F[x]) \subseteq F(\alpha)$ 是子域。又因为 $\phi(x) = \alpha \in \phi(F[x])$, 所以有 $F(\alpha) \subseteq \phi(F[x])$ 。综上所述有 $F(\alpha) = \phi(F[x])$, 从而有 $F(\alpha) \cong F[x]/\langle p(x) \rangle$ 。

定理6.2.2 证明 (续)

(2) 由于 $F(\alpha) = \phi(F[x])$, 所以对于任意 $\beta \in F(\alpha)$, 存在 $f(x) \in F[x]$ 使得 $f(\alpha) = \beta$ 。因为 $p(\alpha) = 0$, $\deg(p(x)) = n$, 根据带余除法可以找到次数小于 n 的 $f(x) \in F[x]$, 满足 $f(\alpha) = \beta$, 所以 β 可以表示成 $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ 的组合。

下证 $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ 线性无关。若有 $a_i \in F, i = 0, 1, \dots, n-1$, 使得

$$a_{n-1}\alpha^{n-1} + \dots + a_1\alpha + a_0 = 0,$$

则可得 α 满足多项式 $f(x) = a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0$, 但是 α 的极小多项式的次数为 n , 所以只有 $f(x) = 0$, 从而有 $a_{n-1} = \dots = a_1 = a_0 = 0$ 。因此, $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ 线性无关, 即有 $[F(\alpha):F] = n$, 且 $\{1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}\}$ 是 $F[\alpha]$ 在 F 上的一组基。

域的单代数扩张实际上是添加了一个不可约多项式的根的扩张。

有限域性质

定理6.2.3 设 F 是一个特征为素数 p 的有限域，则 F 中的元素个数为 p^n ， n 是一个正整数。

定理6.2.4 (**存在性**) 对于任何素数 p 和任意正整数 n ，总存在一个有限域恰好含有 p^n 个元素。

定理6.2.5 (**唯一性**) 任意两个 $q=p^n$ 元域都同构，即 p^n 元域在同构意义下是唯一的。

定理6.2.6 设 F_q 是 q 元域，则其乘法群 $F_q^* = F_q \setminus \{0\}$ 是一个循环群。

有限域中元素的个数

- **定理6.2.3** 设 F 是一个特征为素数 p 的有限域，则 F 中的元素个数为 p^n ， n 是一个正整数。

证明：由于 F 的特征为 p ，所以 F 的素域与 $GF(p)$ 同构。又由于 F 是一个有限域，因此 F 是 $GF(p)$ 上的有限维向量空间，设其维数为 n ，且 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ 是 F 在 $GF(p)$ 上的一组基，则

$$F = \{a_1\alpha_1 + a_2\alpha_2 + \dots + a_n\alpha_n \mid a_i \in GF(p), i = 1, 2, \dots, n\}$$

所以 F 中的元素个数为 p^n 。

分裂域

定义6.2.3 设 $f(x) \in F[x]$ 是一个 n 次多项式, E 是 F 的一个扩域, 若

(1) $f(x)$ 在 E 上能够分解成一次因式的乘积, 即

$$f(x) = a(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n)$$

其中, $\alpha_i \in E, i = 1, \dots, n, a \in F$ 。

(2) $E = F(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$,

则称 E 是 $f(x)$ 在 F 上的一个分裂域。

例6.2.2 x^2+1 是实数域上的一个不可约多项式, 则复数域就是 x^2+1 在实数域上的一个分裂域。

定理6.2.7 设 $f(x) \in F[x]$, 则 $f(x)$ 在 F 上的任何两个分裂域是同构的。



有限域的存在性

定理6.2.4 (存在性) 对于任何素数 p 和任意正整数 n , 总存在一个有限域恰好含有 p^n 个元素。

证明: 证明: 考虑 $GF(p)$ 上的多项式 $f(x) = x^q - x$, 其中 $q = p^n$ 。 $f(x)$ 的形式导数为

$$f'(x) = qx^{q-1} - 1 = -1,$$

因此 $f(x)$ 和 $f'(x)$ 互素, 从而 $f(x)$ 无重根, 即 $f(x)$ 在其分裂域上有 q 个不同的根。

取 F 为 $f(x)$ 在 $GF(p)$ 上的分裂域。令 S 是 F 中多项式 $f(x)$ 的所有根组成的集合。容易验证 S 是 F 的子域, 又 $f(x)$ 在 S 中可分解成一次因式的乘积, 所以 $S = F$ 。

因此, F 是一个有 $q = p^n$ 个元素的有限域。

有限域的惟一性

定理6.2.5 (**惟一性**) 任意两个 $q=p^n$ 元域都同构, 即 p^n 元域在同构意义下是惟一的。

证明: F 是具有 $q = p^n$ 个元素的有限域, 则 F 的特征为 p , 以 $GF(p)$ 为其子域。所以 F 是 $GF(p)$ 上的多项式 $x^q - x$ 的分裂域。

由于多项式的分裂域是同构的。

因此, p^n 元域都同构于 $GF(p)$ 上的多项式 $x^q - x$ 的分裂域。

有限域的乘法群

定理6.2.6 设 F_q 是 q 元域，则其乘法群 F_q^* 是一个循环群。

证明： F_q^* 的阶是 $q - 1$ ，要证明 F_q^* 是一个循环群，只需要找到 F_q^* 中的一个 $q - 1$ 阶元素。

设 $q \geq 3$ ， $q - 1 = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_t^{e_t}$ 是 $q - 1$ 的标准分解。

对于任意 i ， $1 \leq i \leq t$ ，多项式 $x^{(q-1)/p_i} - 1$ 最多有 $(q - 1)/p_i$ 个根，而

$(q - 1)/p_i < q - 1$ ，所以存在非零元 $a_i \in F_q^*$ ，使得 $a_i^{(q-1)/p_i} \neq 1$ 。

令 $b_i = a_i^{(q-1)/p_i^{e_i}}$ ，则

$$b_i^{p_i^{e_i}} = 1$$

有限域的乘法群 (续)

又 $b_i^{p_i^{e_i}-1} = a_i^{(q-1)/p_i} \neq 1$, 所以 b_i 的阶为 $p_i^{e_i}$ 。令

$$b = b_1 b_2 \cdots b_t,$$

则 $b^{q-1} = 1$ 。因此, b 的阶 m 是 $q-1$ 的因子。若 m 是 $q-1$ 的真因子, 则必然存在某个 i , 使得 $m|(q-1)/p_i$ 。故

$$1 = b^{(q-1)/p_i} = b_1^{(q-1)/p_i} b_2^{(q-1)/p_i} \cdots b_t^{(q-1)/p_i}。$$

当 $j \neq i$ 时, 有 $p_j^{e_j} | (q-1)/p_i$, 从而 $b_j^{(q-1)/p_i} = 1$, 所以有 $b_i^{(q-1)/p_i} = 1$, 矛盾。
所以 $m = q-1$, 即 b 是 $q-1$ 阶元。

本原元

定义6.2.4 F_q^* 中的生成元称为 F_q 的本原元。

根据定理4.5.1, F_q 中的本原元有 $\varphi(q-1)$ 个。

例6.2.3 $x^2 + x + 1$ 是 F_2 上的不可约多项式, 设 α 是 $x^2 + x + 1$ 的根, 则

$$F_2(\alpha) = \{0, 1, \alpha, \alpha + 1\}$$

又 $\alpha^2 = \alpha + 1$, $\alpha^3 = \alpha(\alpha + 1) = \alpha^2 + \alpha = 1$, 所以 α 是 $F_2(\alpha)$ 的本原元。

有限域的子域

定理6.2.8 设 $q = p^n$ ，其中 p 是素数， n 是正整数，则有限域 F_q 的任意一个子域含有 p^m 个元素，其中 $m|n$ ；反之，对于任意正整数 m ，若 $m|n$ ，则 F_q 含有**唯一**一个子域包含 p^m 个元素。

例6.2.4 $F_{2^{30}}$ 域的子域完全由30的因子决定。30的因子有1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30。因此 $F_{2^{30}}$ 的子域有

$$F_2, F_{2^2}, F_{2^3}, F_{2^5}, F_{2^6}, F_{2^{10}}, F_{2^{15}}, F_{2^{30}}。$$

定理6.2.8的证明

证明：若 K 是 F_q 的一个子域，则 K 含有 $t = p^m$ 个元素， $m \leq n$ 。又 F_q 是 K 的扩域，设 $[F_q : K] = s$ ，则 $q = t^s$ 即 $p^n = p^{ms}$ ，所以 $m|n$ 。

反之，若 $m|n$ ，有 $p^m - 1 | p^n - 1$ ，进而 $x^{p^m} - x | x^{p^n} - x$ 。因此， $x^{p^m} - x$ 在 F_p 上的分裂域是 F_q 的一个子域，且含有 p^m 个元素。假设 F_q 有两个的含有 p^m 个元素的子域，则这两个子域的元素都是 $x^{p^m} - x$ 的根，而 $x^{p^m} - x$ 只有 p^m 个不同的根，因此，这两个域一定相同。



感谢聆听!

xynie@uestc.edu.cn
