

第十三章 域的结构

2015年12月10日



信息安全数学基础

陈恭亮 教授 博士生导师

上海交通大学信息安全工程学院

chengl@sjtu.edu.cn

访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第 1 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出



上海交通大学
SHANGHAI JIAO TONG UNIVERSITY
信息安全工程学院





§13.1.1 超越基

定义13.1.1 设 F 是域 K 的扩域, a_1, a_2, \dots, a_n 是 F 的一个 n 个元素. a_1, a_2, \dots, a_n 叫做在 K 上**代数相关**, 如果存在一个非零多项式 $f \in K[x_1, \dots, x_n]$ 使得对于 S 的 n 个不同元素 a_1, a_2, \dots, a_n , 有

$$f(a_1, a_2, \dots, a_n) = 0.$$

a_1, a_2, \dots, a_n 叫做**代数无关**, 如果 a_1, a_2, \dots, a_n 不是代数相关.

注 所谓 a_1, a_2, \dots, a_n 代数无关, 如果有多项式 $f \in K[x_1, \dots, x_n]$ 使得

$$f(a_1, a_2, \dots, a_n) = 0,$$

则 $f = 0$.

例13.1.1 圆周率 $\pi = 3.14 \dots$ 在 \mathbb{Q} 上代数无关, 自然对数底 $e = 2.718 \dots$ 在 \mathbb{Q} 上也代数无关.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 3 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.1.1 设 F 是域 K 的有限生成扩域, 则 F 是 K 的代数扩张或者存在代数无关元 $\theta_1, \dots, \theta_t$ 使得 F 是 $K(\theta_1, \dots, \theta_t)$ 的代数扩张.

证明 设 F 在域 K 的有限生成元为 $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

如果 S 中的每个元素在 K 上代数相关, 则 F 是 K 的代数扩张. 否则, S 中有元素在 K 上代数无关, 设为 θ_1 . 我们用 $K(\theta_1)$ 代替 K 作讨论.

如果 S 中的每个元素在 $K(\theta_1)$ 上代数相关, 则 F 是 $K(\theta_1)$ 的代数扩张.

否则, 如果 S 中有元素在 $K(\theta_1)$ 上代数无关, 设为 θ_2 . 这时, θ_1, θ_2 代数无关. 如此继续下去, 可找到代数无关元 $\theta_1, \dots, \theta_t$ 使得 F 是 $K(\theta_1, \dots, \theta_t)$ 的代数扩张. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 4 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)

13.2 有限域的构造

设 F_q 是 q 元有限域, 其特征 p 为素数. 则 F_q 包含素域 $F_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$, 是 F_p 上的有限维线性空间. 设 $n = [F_q : F_p]$, 则 $q = p^n$, 即 q 是其特征 p 的幂.

我们要证明: $F_q^* = F_q \setminus \{0\}$ 是 $q - 1$ 阶循环乘群. 为此, 我们先讨论 F_q^* 的一些性质.

定理13.2.1 F_q^* 的任意元 a 的阶整除 $q - 1$.

证一 设 $H = \langle a \rangle$ 是 a 生成的循环群, 根据定理8.2.2 之推论, 有

$$\text{ord}(a) = |H| \mid |F_q^*| = q - 1.$$

证二 设 $F_q^* = \{a_1, a_2, \dots, a_{q-1}\}$. 则 $a \cdot a_1, a \cdot a_2, \dots, a \cdot a_{q-1}$ 是 a_1, a_2, \dots, a_{q-1} 的一个排列, 因此

$$(a \cdot a_1)(a \cdot a_2) \cdots (a \cdot a_{q-1}) = a_1 a_2 \cdots a_{q-1} \quad \text{或} \quad a^{q-1} (a_1 a_2 \cdots a_{q-1}) = a_1 a_2 \cdots a_{q-1}.$$

两端右乘 $(a_1 a_2 \cdots a_{q-1})^{-1}$, 得到 $a^{q-1} = 1$. 类似于定理5.1.1 之证明, 我们有 $\text{ord}(a) \mid q - 1$.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[<<](#)[>>](#)[<](#)[>](#)[第5页共50页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定义13.2.1 有限域 F_q 的元素 g 叫做**本原元** 或**生成元**, 如果它是 F_q^* 的生成元, 即阶为 $q-1$ 的元素. 当 g 是 F_q 的生成元时, 有

$$F_q = \{0\} \cup \langle g \rangle = \{0, g^0 = 1, g, \dots, g^{q-2}\}.$$

这时, **本原元 g 的定义多项式**叫做**本原多项式**.

注 此处本原多项式的表述与本原多项式的定义(定义11.5.1)是一致的. 因为在有限域 F_q 上, 对于本原元 g 的定义多项式 $p_g(x)$, 序列

$$u(p_g(x)) = \{x^k \bmod p_g(x) \mid k \in \mathbf{N}\}$$

的最小周期与序列

$$u(g) = \{g^k \mid k \in \mathbf{N}\}$$

的最小周期是一致的.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 6 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.2.2 每个有限域都有生成元. 如果 g 是 F_q 的生成元, 则 g^d 是 F_q 的生成元的当且仅当 d 和 $q-1$ 的最大公因数 $(d, q-1) = 1$. 特别地, F_q 有 $\varphi(q-1)$ 个生成元.

证 设 a 为阶为 d 的元素, 则 d 个数 $a^0 = 1, a, \dots, a^{d-1}$ 两两不等, 且是方程: $x^d - 1 = 0$ 的所有根(因为其根都是单根). 根据定理13.2.1, $d \mid q-1$.

用 $F(d)$ 表示模 F_q 中阶为 d 的元素个数, 我们有

$$\sum_{d \mid p-1} F(d) = p-1.$$

因为阶为 d 的元素 b 满足方程 $x^d - 1 = 0$, 所以 b 为 a 的幂, 即 $b = a^i$, $1 \leq i \leq d$. 根据定理9.1.5, a^i 的阶为 d 的充要条件是 $(i, d) = 1$. 故 $F(d) = \varphi(d)$. 如果 F_q 中没有阶为 d 的元素, 则 $F(d) = 0$. 总之, 有

$$F(d) \leq \varphi(d).$$

但根据定理2.3.9, 我们又有 $\sum_{d \mid q-1} \varphi(d) = q-1$.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第7页共50页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)

这样,

$$\sum_{d|p-1} (\varphi(d) - F(d)) = 0.$$

因此, 对所有正整数 $d \mid q - 1$, 我们有

$$F(d) = \varphi(d).$$

特别, 我们有

$$F(q - 1) = \varphi(q - 1).$$

这说明存在阶为 $q - 1$ 的元素, 即 F_q 中有生成元存在.

证毕

推论1 设 $q = p^n$, p 为素数, $d \mid q - 1$, 则有限域 F_q 中有阶为 d 的元素.

推论2 设 p 为素数, 则存在整数 g 遍历模 p 的简化剩余系, 即存在模 p 原根.



[访问主页](#)

[标题页](#)

[目录页](#)

[◀◀](#) [▶▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 8 页 共 50 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)





类似于模 p 原根的构造方法(定理5.2.2)及本原多项式的构造方法(定理11.5.4), 也有有限域 F_{p^n-1} 的**本原元构造方法**.

定理13.2.3 给定有限域 F_{p^n} , 其中 p 为素数. 设 $p^n - 1$ 的所有不同素因数是 q_1, \dots, q_s , 则 g 是 F_{p^n} 中本原元的充要条件是

$$g^{(p^n-1)/q_i} \neq 1, \quad i = 1, \dots, s. \quad (1)$$

证 设 g 是 F_{p^n} 的一个本原元, 则 g 的阶是 $p^n - 1$. 因为

$$0 < \frac{p^n - 1}{q_i} < p^n - 1, \quad i = 1, \dots, s.$$

所以(1)成立, 即 $g^{(p^n-1)/q_i} \neq 1, \quad i = 1, \dots, s$.

反过来, 若 g 满足(1), 但 g 的阶 $e = \text{ord}(g) < p^n - 1$. 则我们有 $e \mid p^n - 1$. 因而存在一个素数 q_j 使得 $q_j \mid \frac{p^n - 1}{e}$. 即

$$\frac{p^n - 1}{e} = u \cdot q_j, \quad \text{或} \quad \frac{p^n - 1}{q_j} = u \cdot e.$$

进而 $g^{(p^n-1)/q_j} = (g^e)^u = 1$.

与假设(1)矛盾.

证毕

访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第9页共50页

返回

全屏显示

关闭

退出





定理13.2.4 如果 F_q 是 $q = p^n$ 元域, 则其每个元素满足方程

$$x^q - x = 0.$$

更确切地说, F_q 是这个方程的根集合.

反过来, 对每个素数幂 $q = p^n$, 多项式 $x^q - x$ 在 F_p 上的分裂域是 q 元域.

证 设 F_q 是有限域. 根据定理13.2.1, F_q 的每个非零元的阶都是 $q-1$ 的因子, 所以 F_q 中的任意非零元满足方程 $x^{q-1} = 1$. 两端同乘 x , 就是方程 $x^q = x$. 0 当然满足此方程. 因为方程 $x^q - x = 0$ 的根的个数 $\leq q$, 所以其全部根就是 F_q 的元素. 这说明, F_q 是多项式 $x^q - x$ 在 F_p 上的分裂域.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)[第 10 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



反过来, 设 $q = p^n$ 是素数幂, 且 F 是多项式 $x^q - x$ 在 F_p 上的分裂域. 注意到 $x^q - x$ 的导数 $qx^{q-1} - 1 = -1$ (因为 q 是 p 的倍数, 所以 qx^{q-1} 是 F_p 中的零元). 因此, 多项式 $x^q - x$ 与其导数没有公共根, 从而 F 至少包含 $x^q - x$ 的 q 个不同根.

现在, 只需证明 q 个根组成的集合构成一个域. 设 a, b 是方程的两个根, 即

$$a^q = a, \quad b^q = b,$$

根据定理10.3.2, 有

$$(a + b)^p = a^p + b^p, \quad (a + b)^{p^2} = (a^p + b^p)^p = a^{p^2} + b^{p^2}, \quad \dots,$$

$$(a + b)^{p^n} = (a^{p^{n-1}} + b^{p^{n-1}})^p = a^{p^n} + b^{p^n} = a + b,$$

又有 $(ab)^{p^n} = a^{p^n} b^{p^n} = ab$, 这说明, $a + b$ 和 ab 都是方程的根. 因此, q 个根组成的集合是包含 $x^q - x$ 的根的最小域, 即 $x^q - x$ 的分裂域是 q 元域. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#)[▶](#)[◀](#)[▶](#)

第 11 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



13.3 有限域的Galois 群

13.3.1 有限域的Frobenius 映射

先研究有限域上的Frobenius 映射.

定理13.3.1 设 F_q 是 $q = p^n$ 元有限域, 设 σ 是 F_q 到自身的映射,

$$\sigma : a \longmapsto a^p.$$

则 σ 是 F_q 的自同构, 且 F_q 中在 σ 下的不动元是素域 F_p 的元素, 而 σ 的 n 次幂是恒等映射.

证 根据定理10.3.2 以及定理13.2.4 之证明, 我们有

$$\sigma(a + b) = (a + b)^p = a^p + b^p = \sigma(a) + \sigma(b),$$

$$\sigma(ab) = (ab)^p = a^p b^p = \sigma(a) \sigma(b).$$

因此, σ 是 F_q 的自同态.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)

第 12 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)

因为

$$\sigma^2(a) = \sigma(a^p) = a^{p^2}, \dots, \sigma^j(a) = \sigma(a^{p^{j-1}}) = a^{p^j}, \dots, \sigma^n(a) = \sigma(a^p) = a^{p^n} = a.$$

所以 σ^j 的不动元是 $x^{p^j} - x$ 的根. 特别地, 当 $j = 1$ 时, σ 的不动元是 $x^p - x$ 的根, 这些根就是素域 F_p 的 p 个元素(根据定理2.4.2 (Fermat 小定理)). 而当 $j = n$ 时, σ 的不动元是 $x^q - x$ 的根, 这些根就是域 F_q 的所有 q 个元素. 因此, σ^n 是恒等映射, σ 的逆映射是 σ^{n-1} . 证毕

定理13.3.1 中的映射 σ 叫做**Frobenius 自同构**.

推论1 设 F_q 是 $q = p^n$ 元有限域, 设 $\sigma : a \mapsto a^p$ 是 F_q 到自身的映射, $\{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_d\}$ 是 F_q 的子集, 且在 σ 保持不变, 即 $\{\sigma(\alpha_1), \sigma(\alpha_2), \dots, \sigma(\alpha_d)\}$ 是 $\{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_d\}$ 的一个置换, 则 $f(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_d)$ 是 F_p 上的多项式.

证 因为多项式 f 的系数是 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_d$ 的对称多项式, 所以它们在 σ 下保持不变, 即它们属于 $I(\langle \sigma \rangle) = F_p$. 证毕



访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第 13 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出



定理13.3.2 设 F_q 是 $q = p^n$ 元有限域, 设 σ 是 F_q 到自身的映射,

$$\sigma : a \longmapsto a^p.$$

如果 α 是 F_q 的任意元, 则 α 在 F_p 上的共轭元是元素 $\sigma^j(\alpha) = \alpha^{p^j}$.

证 设 $d = [F_p(\alpha) : F_p]$, 则 $F_p(\alpha)$ 可作为有限域 F_{p^d} (在同构意义下). 因此, α 满足 $x^{p^d} = x$, 但不满足 $x^{p^j} = x$, $1 \leq j < d$. 由此, 并重复运用 σ , 就得到 d 个不同元 $\alpha, \sigma(\alpha) = \alpha^p, \dots, \sigma^{d-1}(\alpha) = \alpha^{p^{d-1}}$.

断言: **这些元素是 α 的定义多项式的全部根**. 事实上, 设 α 的定义多项式为

$$f(x) = x^d + a_{d-1}x^{d-1} + \dots + a_1x + a_0, \quad a_i \in F_p,$$

则 $f(\alpha) = \alpha^d + a_{d-1}\alpha^{d-1} + \dots + a_1\alpha + a_0 = 0$.

两端作 p 次方, 根据定理10.3.2, 并注意到 $a_i^p = a_i$, $0 \leq i < d$, (根据定理2.4.2 (Fermat 小定理)), 我们有

$$f(\alpha^p) = (\alpha^p)^d + a_{d-1}(\alpha^p)^{d-1} + \dots + a_1\alpha^p + a_0 = f(\alpha)^p = 0.$$

依次继续作 p 次方, 对于 $1 \leq j < d$, 我们有

$$f(\alpha^{p^j}) = (\alpha^{p^j})^d + a_{d-1}(\alpha^{p^j})^{d-1} + \dots + a_1\alpha^{p^j} + a_0 = f(\alpha)^{p^j} = 0.$$

证毕



访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第 14 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出





推论1 设 F_q 是 $q = p^n$ 元有限域, 设 σ 是 F_q 到自身的映射, $\sigma : a \mapsto a^p$. 设 $f(x)$ 是 F_p 上 d 次不可约多项式. 如果 α 是 $f(x)$ 在 F_q 中的根, 则

$$\alpha, \sigma(\alpha) = \alpha^p, \dots, \sigma^{d-1}(\alpha) = \alpha^{p^{d-1}}$$

是 $f(x)$ 在 F_q 中的全部根, 其中 d 是使得 $\sigma^d(\alpha) = \alpha$ 的最小正整数.

证 设 e 是使得 $\sigma^e(\alpha) = \alpha$ 成立的最小正整数. 则根据定理13.3.1 之推论,

$$g(x) = (x - \alpha)(x - \sigma(\alpha)) \cdots (x - \sigma^{e-1}(\alpha))$$

是 F_p 上的多项式. 因为 $f(x)$ 是 α 的定义多项式, 所以 $f(x) \mid g(x)$. 从而, $d \leq e$, 且 $\alpha, \sigma(\alpha) = \alpha^p, \dots, \sigma^{d-1}(\alpha) = \alpha^{p^{d-1}}$ 是 $f(x)$ 的 d 个不同根. 故结论成立. 证毕

推论2 设 g 是 F_q ($q = p^n$) 的生成元(或原根). 对于整数 u , $1 \leq u \leq q - 2$, 设 d 是使得 $g^{up^d} = g^u$ 成立的最小正整数(这时 $u = (p^n - 1)/(p^d - 1)$). 则

$$f(x) = (x - g^u)(x - g^{up}) \cdots (x - g^{up^{d-1}})$$

是 F_p 上的 d 次不可约多项式.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)

第 15 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



有限域的具体构造. 应用定理11.4.4, 我们可以具体构造素域 F_p 上的 d 次代数扩张.

取 $p(x)$ 为 $F_p[X]$ 中的 d 次首一不可约多项式, 在商环 $F_p[x]/(p(x))$ 上定义加法:

$$f(x) + g(x) = ((f + g)(x) \pmod{p(x)}),$$

和乘法:

$$f(x)g(x) = ((fg)(x) \pmod{p(x)}).$$

则 $F_p[x]/(p(x))$ 对于上述运算法则构成一个域. 根据定理??, 这个域在 F_p 上是 d 次扩张. 我们记这个域为 F_q 或 $GF(q)$, 其中 $q = p^d$.

$F_2/(x^4 + x + 1)$ 的生成元是 x ,

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#)[▶](#)[◀](#)[▶](#)

第 16 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



例13.3.1 证明 x^4+x+1 是 $F_2[x]$ 中的不可约多项式, 从而 $F_2[x]/(x^4+x+1)$ 是一个 F_{2^4} 域.

因为 $F_2[x]$ 中的所有次数 ≤ 2 的不可约多项式为 $x, x+1, x^2+x+1$, 且

$$x^4+x+1 = x(x^3+1)+1,$$

$$x^4+x+1 = (x+1)(x^3+x^2+x)+1,$$

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

所以 $x \nmid x^4+x+1, x+1 \nmid x^4+x+1, x^2+x+1 \nmid x^4+x+1$. 这说明, x^4+x+1 是 $F_2[x]$ 中的不可约多项式. 因此, $F_2[x]/(x^4+x+1)$ 是一个 F_{2^4} 域.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[<<](#)[>>](#)[<](#)[>](#)

第 17 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



例13.3.2 求 $\mathbf{F}_{2^4} = \mathbf{F}_2[x]/(x^4 + x + 1)$ 中的生成元 $g(x)$, 并计算 $g(x)^t, t = 0, 1, \dots, 14$ 和所有生成元.

解 因为 $|\mathbf{F}_{2^4}^*| = 15 = 3 \cdot 5$, 所以满足

$$g(x)^3 \not\equiv 1 \pmod{x^4 + x + 1}, \quad g(x)^5 \not\equiv 1 \pmod{x^4 + x + 1}$$

的元素 $g(x)$ 都是生成元.

对于 $g(x) = x$, 有

$$x^3 \equiv x^3 \not\equiv 1 \pmod{x^4 + x + 1}, \quad x^5 \equiv x^2 + x \not\equiv 1 \pmod{x^4 + x + 1},$$

所以 $g(x) = x$ 是 $\mathbf{F}_2[x]/(x^4 + x + 1)$ 的生成元.

对于 $t = 0, 1, 2, \dots, 14$, 计算 $g(x)^t \pmod{x^4 + x + 1}$:

$$\begin{aligned} g(x)^0 &\equiv 1, & g(x)^1 &\equiv x, & g(x)^2 &\equiv x^2, \\ g(x)^3 &\equiv x^3, & g(x)^4 &\equiv x + 1, & g(x)^5 &\equiv x^2 + x, \\ g(x)^6 &\equiv x^3 + x^2, & g(x)^7 &\equiv x^3 + x + 1, & g(x)^8 &\equiv x^2 + 1, \\ g(x)^9 &\equiv x^3 + x, & g(x)^{10} &\equiv x^2 + x + 1, & g(x)^{11} &\equiv x^3 + x^2 + x, \\ g(x)^{12} &\equiv x^3 + x^2 + x + 1, & g(x)^{13} &\equiv x^3 + x^2 + 1, & g(x)^{14} &\equiv x^3 + 1. \end{aligned}$$

访问主页

标题页

目录页

◀

▶

◀

▶

第 18 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出





所有生成元为 $g(x)^t$, $(t, \varphi(15)) = 1$:

$$\begin{aligned}g(x)^1 &= x, & g(x)^2 &= x^2, \\g(x)^4 &= x + 1, & g(x)^7 &= x^3 + x + 1, \\g(x)^8 &= x^2 + 1, & g(x)^{11} &= x^3 + x^2 + x, \\g(x)^{13} &= x^3 + x^2 + 1, & g(x)^{14} &= x^3 + 1.\end{aligned}$$

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)

第 19 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



例13.3.3 求 $\mathbf{F}_{2^8} = \mathbf{F}_2[x]/(x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$ 中的生成元 $g(x)$.

解 因为 $|\mathbf{F}_{2^8}^*| = 255 = 3 \cdot 5 \cdot 17$, 所以满足

$$g(x)^{15} \not\equiv 1, g(x)^{51} \not\equiv 1, g(x)^{85} \not\equiv 1 \pmod{x^8 + x^4 + x^3 + x + 1}$$

的元素 $g(x)$ 都是生成元.

对于 $g_1(x) = x$, 有

$$\begin{aligned} g_1(x)^{15} &\equiv x^5 + x^3 + x^2 + x + 1, & g_1(x)^{51} &\equiv 1, \\ g_1(x)^{85} &\equiv x^7 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + 1 \pmod{x^8 + x^4 + x^3 + x + 1}. \end{aligned}$$

因此, $g_1(x) = x$ 不是 $\mathbf{F}_2[x]/(x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$ 中的生成元.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)

第 20 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



对于 $g_2(x) = x + 1$, 有

$$g_2(x)^2 \equiv x^2 + 1,$$

$$g_2(x)^4 \equiv x^4 + 1,$$

$$g_2(x)^8 \equiv x^4 + x^3 + x,$$

$$g_2(x)^{16} \equiv x^6 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1,$$

$$g_2(x)^{48} \equiv x^6 + x^4 + x + 1,$$

$$g_2(x)^{83} \equiv x^7 + x^6 + x^4,$$

$$g_2(x)^3 \equiv x^3 + x^2 + x + 1,$$

$$g_2(x)^7 \equiv x^7 + x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1,$$

$$g_2(x)^{15} \equiv x^5 + x^4 + x^2 + 1,$$

$$g_2(x)^{32} \equiv x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + 1,$$

$$g_2(x)^{51} \equiv x^3 + x^2,$$

$$g_2(x)^{85} \equiv x^7 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + 1.$$

因此,

$$g_2(x)^{15} \not\equiv 1, \quad g_2(x)^{51} \not\equiv 1, \quad g_2(x)^{85} \not\equiv 1 \pmod{x^8 + x^4 + x^3 + x + 1}.$$

$g_2(x) = x + 1$ 是 $\mathbf{F}_2[x]/(x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$ 中的生成元.

[访问主页](#)
[标题页](#)
[目录页](#)
[◀](#)
[▶](#)
[◀](#)
[▶](#)

第 21 页 共 50 页

[返回](#)
[全屏显示](#)
[关闭](#)
[退出](#)




定理13.3.3 \mathbf{F}_{p^n} 的子域为 \mathbf{F}_{p^d} , $(d \mid n)$, 它是 \mathbf{F}_{p^n} 中的元素在 \mathbf{F}_p 上生成的域.

证 设 \mathbf{K} 为 \mathbf{F}_{p^n} 的子域, 则存在 $\alpha \in \mathbf{F}_{p^n}$ 使得

$$\mathbf{K} = \mathbf{F}_p(\alpha), \quad |\mathbf{K}| = p^d.$$

因为它们都是 \mathbf{F}_p 的扩域, 根据定理12.1.1, 我们有

$$[\mathbf{F}_{p^n} : \mathbf{F}_p] = [\mathbf{F}_{p^n} : \mathbf{F}_{p^d}][\mathbf{F}_{p^d} : \mathbf{F}_p].$$

反过来, 对任意的 $d \mid n$, 有限域 \mathbf{F}_{p^d} 包含在 \mathbf{F}_{p^n} 中, 事实上, 方程

$$x^{p^d} = x$$

的任一解都是 $x^{p^n} = x$ 的解.

证毕

访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第 22 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出





定理13.3.4 对任意 $q = p^n$, 多项式 $x^q - x$ 可在 $F_p[x]$ 中分解成首一不可约多项式的乘积, 且每个多项式的次数 $d \mid n$.

证 设 $f(x)$ 是任一次数为 d 首一不可约多项式, 其根为 α . 根据定理12.1.8 之推论, α 在 F_p 上生成的域为 $F_p(\alpha)$, 其可作为 F_{p^d} , 包含在 F_{p^n} . 因为 α 满足 $x^q - x = 0$, 所以 $f(x) \mid x^q - x$. 因而, $f(x)$ 在 F_q 中有根, 且 $f(x)$ 的次数 $d \mid n$. (因为 $F_p(\alpha)$ 是 F_q 的子域). 因此, 所有整除 $x^q - x$ 的首一不可约多项式的次数 $d \mid n$. 因为 $x^q - x$ 没有重根, 这蕴含着 $x^q - x$ 是所有这样的不可约多项式的乘积. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)

第 23 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



推论 如果 n 是素数, 则 $\mathbb{F}_{p^n}[x]$ 中有 $\frac{p^n - p}{n}$ 个不同的次数为 n 的首一不可约多项式的乘积.

证: 设 m 是 $\mathbb{F}_{p^n}[x]$ 中次数为 n 的首一不可约多项式的个数.

根据定理13.3.4, 次数为 p^n 的多项式 $x^{p^n} - x$ 是 m 个次数为 n 的多项式和 p 个次数为1 的不可约多项式 $x - a$, $a \in \mathbb{F}_p$ 的乘积(因为 n 是素数). 由此得到方程 $p^n = mn + p$. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)

第 24 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.3.5 设 p, r 都是素数. 则在 \mathbb{F}_p 上, 多项式 $\frac{x^r - 1}{x - 1}$ 可分解为次数为 $\text{ord}_r(p)$ 的不可约多项式的乘积.

证 设 $d = \text{ord}_r(p)$, $Q_r(x) = \frac{x^r - 1}{x - 1}$. 设 $Q_r(x)$ 有一个次数为 t 的不可约因式 $h(x)$, 根据定理11.4.4及定理11.5.1, $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 构成一个 p^k 元域. 根据定理13.2.2, $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 有一个生成元, 设为 $g(x)$. 根据定理10.3.3, 在 $\mathbb{F}_p[x]$ 上, 有

$$g(x)^p = g(x^p), g(x)^{p^2} = g(x^p)^p = g(x^{p^2}), \dots, g(x)^{p^d} = g(x^{p^{d-1}})^p = g(x^{p^d}).$$

因为 $p^d \equiv 1 \pmod{r}$, 根据例11.4.3, 在 $\mathbb{F}_p[x]$ 上, 有

$$g(x^{p^d}) \equiv g(x) \pmod{x^r - 1},$$

进而,

$$g(x)^{p^d} \equiv g(x) \pmod{h(x)}.$$

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)

第 25 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



这就是说, 在 $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 中, 有

$$g(x)^{p^d-1} = 1.$$

因为 $(p^k - 1)$ 是 $g(x)$ 在 $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 中的阶, 根据定理9.1.3 (iv), 我们得到 $(p^k - 1) | (p^d - 1)$.

另一方面, 因为 $h(x) | x^r - 1$, 所以在 $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 中恒有

$$x^r - 1 = 0.$$

这说明 x 是 $\mathbb{F}_p[x]/(h(x))$ 中阶为 r 的元素(因为 r 是素数, $x \neq 1$.)
因此, $r | (p^k - 1)$, 即 $p^k \equiv 1 \pmod{r}$. 根据定理5.1.1, 我们得到 $d | k$.
故 $d = k$. 结论成立. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 26 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.3.6 设 p 是素数, m 是正整数. 则 $x^{p^m} - x$ 在 \mathbf{F}_p 上可分解成两两不同的不可约多项式 $p_0(x) = x, p_i(x), 1 \leq i \leq s$ 的乘积,

$$x^{p^m} - x = x \prod_{i=1}^s p_i(x) = \prod_{i=0}^s p_i(x).$$

推论1 在定理的假设条件下, 设 $p_i(x)$ 在 \mathbf{F}_{p^m} 的全部根集为 $E_i = \{\alpha_1^{(i)}, \alpha_2^{(i)}, \dots, \alpha_{n_i}^{(i)}\} (0 \leq i \leq s)$. 则我们有 E_i 两两不交, 且

$$E_0 \cup E_1 \cup \dots \cup E_s = \mathbf{F}_{p^m}.$$

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 27 页 共 50 页](#)[返 回](#)[全屏显示](#)[关 闭](#)[退 出](#)



应用1 求多项式 $f(x)$ 在 F_{p^m} 的全部根集 X .

方法一 直接在 F_{p^m} 中穷尽所有元素, 以找出全部根集 X .

方法二 对每个 $1 \leq i \leq s$, 直接在 E_i 中穷尽所有元素, 以找出全部根集 $X_i = X \cap E_i$. 从而得到

$$X_0 \cup X_1 \cup \cdots \cup X_s = X.$$

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 28 页 共 50 页](#)[返 回](#)[全屏显示](#)[关 闭](#)[退 出](#)



13.3.2 有限域的Galois 群

定理13.3.7 \mathbf{F}_{q^n} 在 \mathbf{F}_q 上的自同构集是一个阶为 n 的循环群, 其生成元为自同构 $\sigma_q(\alpha) = \alpha^q$.

证 设 β 是 \mathbf{F}_{q^n} 中的本原元, 则 β 在 \mathbf{F}_q 上的阶为 $q^n - 1$, 且其最小多项式 $p(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0 \in \mathbf{F}_q[x]$ 有根

$$\beta, \sigma_q(\alpha) = \beta^q, \sigma_q^2(\alpha) = \beta^{q^2}, \dots, \sigma_q^{n-1}(\alpha) = \beta^{q^{n-1}}.$$

现在, 设 $f(x)$ 是 \mathbf{F}_q 上的多项式. 因为 \mathbf{F}_{q^n} 在 \mathbf{F}_q 上的自同构 τ 保持 $f(x)$ 的系数不变, 所以 $f(\alpha) = 0$ 的充要条件是 $f(\tau(\alpha)) = 0$. 换句话说, τ 对 $f(x)$ 在 \mathbf{F}_{q^n} 中的根进行了置换. 特别, 对于 $p(x)$ 的根 β , 存在 i 使得 $\tau(\beta) = \beta^{q^i}$.

因此, $\sigma_q^i(\beta) = \sigma_q(\sigma_q^{i-1}(\beta)) = \beta^{q^i} = \tau(\beta)$.

因为 β 是 \mathbf{F}_{q^n} 的本原元, 我们推出 $\tau = \sigma_q^i$.

因此, \mathbf{F}_{q^n} 在 \mathbf{F}_q 上的自同构集是一个阶为 n 的循环群, 其生成元为自同构 $\sigma_q(\alpha) = \alpha^q$. 证毕

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)

第 29 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



13.3.4 正规基

设 α 是 F_q 上次数为 n 的 F_{q^n} 中的元素, 则 $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ 构成 F_{q^n} 在 F_q 上的基底. 这个基底叫做**多项式基底**.

定义13.4.1 F_{q^n} 在 F_q 上形为 $\alpha, \alpha^q, \alpha^{q^2}, \dots, \alpha^{q^{n-1}}$ 的基底叫做 F_{q^n} 在 F_q 上的**正规基**.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 30 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.4.1 (Artin 引理) 设 ψ_1, \dots, ψ_s 是群 G 到 F^* (域 F 的乘法群)的不同同态, 则 ψ_1, \dots, ψ_s 在 F 上线性无关, 也就是说, 对不全为零的数 $c_1, \dots, c_s \in F$, 存在元素 $g \in G$ 使得

$$c_1\psi_1(g) + \dots + c_s\psi_s(g) \neq 0.$$

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)[第 31 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



在证明有限域有正规基存在之前,我们先叙述线性代数中的一个命题.

命题 设 ψ 是 n 维线性空间上的线性变换, 则 ψ 的特征多项式 $P_\psi(\lambda)$ 是 n 次多项式, 并且 ψ 的最小多项式 $m(\lambda)$ 满足 $m(\lambda) \mid P_\psi(\lambda)$.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[«](#) [»](#)[◀](#) [▶](#)[第 32 页 共 50 页](#)[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



定理13.4.2 有限域 F_{q^n} 在其子域 F_q 上有正规基存在.

证 $n = 1$ 时, 结论显然成立. 设 $n > 1$. 因为 F_{q^n} 在 F_q 上的自同构群是

$$\text{Aut}(F_{q^n}) = \{id, \sigma_q, \sigma_q^2, \dots, \sigma_q^{n-2}, \sigma_q^{n-1}\},$$

其中 $\sigma_q(\alpha) = \alpha^q$, 对任意 $\alpha \in F_{q^n}$, 所以 $id, \sigma_q, \sigma_q^2, \dots, \sigma_q^{n-2}, \sigma_q^{n-1}$ 是 $G = F^*$ 到 F^* 的 n 个不同的同态. 根据定理??, $id, \sigma_q, \sigma_q^2, \dots, \sigma_q^{n-2}, \sigma_q^{n-1}$ 在 F_{q^n} 上线性无关, 这意味着, σ 的最小多项式 $m(\lambda)$ 的次数 $\geq n$.

又对任意 $\alpha \in F_{q^n}$, 有 $\sigma_q^n(\alpha) = \alpha^{q^n} = \alpha$, 这说明 σ 的特征多项式 $P_\sigma(\lambda) = \lambda^n - 1$.

根据命题, σ 的最小多项式 $m(\lambda) = P_\sigma(\lambda) = \lambda^n - 1$.

因此, 存在一个 $\beta \in F_{q^n}$ 使得

$$id(\beta) = \beta, \sigma_q(\beta) = \beta^q, \sigma_q^2(\beta) = \beta^{q^2}, \dots, \sigma_q^{n-2}(\beta) = \beta^{q^{n-2}}, \sigma_q^{n-1}(\beta) = \beta^{q^{n-1}}$$

构成 F_{q^n} 在 F_q 上的基底.

证毕

访问主页

标题页

目录页

◀ ▶

◀ ▶

第 33 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出





例13.4.1 求 $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x + 1)$ 中的生成元 $g(x)$, 并计算 $g(x)^t$, $t = 0, 1, \dots, 14$ 和所有生成元.

解

i) 对于 $\beta = x$, 我们有

$$\beta = x$$

$$\beta^2 = x^2$$

$$\beta^4 = x + 1$$

$$\beta^8 = x^2 + 1$$

所以 $\beta, \beta^2, \beta^{2^2}, \beta^{2^3}$ 不构成一个基底.

[访问主页](#)

[标题页](#)

[目录页](#)

[◀◀](#) [▶▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 34 页 共 50 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)





ii) 对于 $\beta = x^3$, 我们有

$$\beta = x^3 = x^3$$

$$\beta^2 = x^6 = x^3 + x^2$$

$$\beta^4 = x^{12} = x^3 + x^2 + x + 1$$

$$\beta^8 = x^9 = x^3 + x$$

所以 $\beta, \beta^2, \beta^4, \beta^8$ 构成一个基底, 是正规基.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)[◀](#) [▶](#)[◀](#) [▶](#)

第 35 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



例13.4.2 求 $\mathbf{F}_{2^8} = \mathbf{F}_2[x]/(x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$ 中的正规基 $g(x)$.

解 i) 对于 $\beta = x$, 我们有

$$\beta = x = x$$

$$\beta^2 = x^2 = x^2$$

$$\beta^4 = x^4 = x^4$$

$$\beta^8 = x^8 = x^4 + x^3 + x + 1$$

$$\beta^{16} = x^{16} = x^6 + x^4 + x^3 + x^2 + x$$

$$\beta^{32} = x^{32} = x^7 + x^6 + x^5 + x^2$$

$$\beta^{64} = x^{64} = x^6 + x^3 + x^2 + 1$$

$$\beta^{128} = x^{128} = x^7 + x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x$$

所以 $\beta, \beta^2, \beta^{2^2}, \beta^{2^3}, \beta^{2^4}, \beta^{2^5}, \beta^{2^6}, \beta^{2^7}$ 不构成一个基底.

[访问主页](#)[标题页](#)[目录页](#)

第 36 页 共 50 页

[返回](#)[全屏显示](#)[关闭](#)[退出](#)



ii) 对于 $\beta = x + 1$, 我们有

$$\beta = x + 1$$

$$\beta^2 = x^2 + 1$$

$$\beta^4 = x^4 + 1$$

$$\beta^8 = x^4 + x^3 + x$$

$$\beta^{16} = x^6 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$$

$$\beta^{32} = x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + 1$$

$$\beta^{64} = x^6 + x^3 + x^2$$

$$\beta^{128} = x^7 + x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x + 1$$

所以 $\beta, \beta^2, \beta^{2^2}, \beta^{2^3}, \beta^{2^4}, \beta^{2^5}, \beta^{2^6}, \beta^{2^7}$ 不构成一个基底.

访问主页

标题页

目录页



第 37 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出





iii) 对于 $\beta = x^5$, 我们有

$$\beta = x^5 = x^5$$

$$\beta^2 = x^{10} = x^6 + x^5 + x^3 + x^2$$

$$\beta^4 = x^{20} = x^7 + x^4 + x^2 + x + 1$$

$$\beta^8 = x^{40} = x^7 + x^4 + x^2$$

$$\beta^{16} = x^{80} = x^7 + x^4 + 1$$

$$\beta^{32} = x^{160} = x^7$$

$$\beta^{64} = x^{65} = x^7 + x^4 + x^3 + x$$

$$\beta^{128} = x^{130} = x^7 + x^6 + x^2 + 1$$

所以 $\beta, \beta^2, \beta^{2^2}, \beta^{2^3}, \beta^{2^4}, \beta^{2^5}, \beta^{2^6}, \beta^{2^7}$ 构成一个基底, 为正规基.

访问主页

标题页

目录页



第 38 页 共 50 页

返回

全屏显示

关闭

退出

