抽象代数笔记

副标题

Zhang Liang

2025 年 3 月 20 日

前言标题

前言内容

2025 年 3 月 20 日

目录

第一章　域

1.1　域的定义

1.1.1　域

定义 1.1.1: 域

设 F 是一个集合，如果存在两个运算 $+: F\times F\to F$ 和 $\cdot: F\times F\to F$，分别称为加法和乘法，并且满足：

①（加法单位元存在）存在一个元素 $0_F\in F$，称为零元，$\forall x\in F, x+0_F=0_F+x=x$

②（加法逆存在）$\forall x\in F, \exists(-x)\in F, \text{s.t.} x+(-x)=(-x)+x=0_F$，$(-x)$ 称为 x 的加法逆元

③（加法交换律）$\forall x,y\in F, x+y=y+x$

④（加法结合律）$\forall x,y,z\in F, (x+y)+z=x+(y+z)$

⑤（乘法单位元存在）存在一个元素 $1_F\in F, 1_F\neq 0_F$，称为一元，$\forall x\in F, x\cdot 1_F=1_F\cdot x=x$

⑥（乘法逆存在）$\forall x\in F-0_F, \exists x^{-1}\in F, \text{s.t. } x\cdot x^{-1}=x^{-1}\cdot x=1$，$x^{-1}$ 称为 x 的乘法逆元

⑦（乘法交换律）$\forall x,y\in F, x\cdot y=y\cdot x$

⑧（乘法结合律）$\forall x,y,z\in F, (x\cdot y)\cdot z=x\cdot(y\cdot z)$

⑨（乘法分配律）$\forall x,y,z\in F, x\cdot(y+z)=x\cdot y+x\cdot z$

1.1.2　域的性质

1.

命题 1.1.1. 加法和乘法的单位元是唯一的。

证明： 先考虑加法的单位元。假设命题不成立，那么我们不妨假设 $0_1, 0_2$ 都是 F 的零元,$0_1 \neq 0_2$

那么 $0_1 = 0_1 + 0_2 = 0_2$，于是有 $0_1 = 0_2$，与假设矛盾。于是加法的单位元唯一。

同理可证，乘法的单位元也是唯一的。 □

2.

命题 1.1.2. $\forall a$，*加法的逆* $-a$ *是唯一的。*

如果还有 $a \neq 0$，*那么乘法的逆* a^{-1} *也是唯一的。*

证明： 先考虑加法逆，不妨假设命题不成立，那么 $\exists b, c, a + b = 0, a + c = 0, b \neq c$

于是，$b = b + 0 = b + (a + c) = (a + b) + c = 0 + c = c$，这与假设矛盾。于是加法逆唯一。

同理可证，乘法逆也是唯一的。 □

3. **证明：** $a \cdot 0 = 0$ □

证明： $a \cdot 0 = a \cdot (0 + 0) = a \cdot 0 + a \cdot 0$

$\Rightarrow a \cdot 0 + (-a \cdot a) = a \cdot 0 + a \cdot 0 + (-a \cdot 0)$

$\Rightarrow 0 = a \cdot 0$ □

立即有以下推论：

推论 1.1.1

$ab = 0 \Rightarrow a = 0 \vee b = 0$

证明： 假设 $a \neq 0$，那么 $b = a^-1 \cdot 0 = 0$，命题得证 □

4.

命题 1.1.3. $-a = (-1) \cdot a$

证明： $a + (-a) = 0 = (1 + (-1)) \cdot a = 1 \cdot a + (-1) \cdot a = a + (-1) \cdot a$

$\Rightarrow (-a) + a + (-a) = (-a) + a + (-1) \cdot a$

$\Rightarrow -a = (-1) \cdot a$ □

随后我们即可得出以下推论

推论 1.1.2

$(-1) \cdot (-x) = x$

证明： 我们只需证明：$(-1)(-1)=1$

因为 $(-1)(-1)+(-1)\cdot 1=0$

$\Rightarrow (-1)(-1)+(-1)=0 \Rightarrow (-1)(-1)=1$

那么，$(-1)(-x)=(-1)(-1)\cdot x=1\cdot x=x$ □

推论 1.1.3

$(-x)(-x)=x\cdot x$

证明： 运用前面的推论中的结果，$(-x)(-x)=x\cdot(-1)(-1)\cdot x=x\cdot 1\cdot x=x\cdot x$ □

1.2 域的同态

定义 1.2.1: 域的同态

F_1,F_2 是两个域，如果存在一个映射 $\varphi:F_1\to F_2$，满足：

① $\varphi(0_{F_1})=0_{F_2}$

② $\varphi(1_{F_1})=1_{F_2}$

③ $\varphi(x+y)=\varphi(x)+\varphi(y)$

④ $\varphi(x\cdot y)=\varphi(x)\cdot\varphi(y)$

值得注意的是，与我们之前了解到的线性空间同构不同，域的同态完全没有对映射的满射性、单射性作任何限制。但是，

以下定理证明，两个域如果同态，那么同态映射是一个单射

定理 1.2.1: 域同态的单射性

若 $\varphi:F_1\to F_2$ 是 F_1 到 F_2 的同态，那么 φ 是单射

证明： 不妨假设命题不成立。于是，$\exists x_1\neq x_2 \text{s.t. } \varphi(x_1)=\varphi(x_2)$

那么有：$\varphi(x_1-x_2)=\varphi(x_1)-\varphi(x_2)=0_{F_2}$

因为我们已经假设了 $x_1\neq x_2$，于是 $(x_1-x_2)^{-1}$ 存在。将上式乘以 $\varphi\left((x_1-x_2)^{-1}\right)$ 得：

$1_{F_2}=\varphi(1_{F_1})\varphi\left((x_1-x_2)^{-1}(x_1-x_2)\right)=\varphi\left((x_1-x_2)^{-1}\right)\varphi\left((x_1-x_2)\right)=0_{F_1}$

与 $0_{F_2}\neq 1_{F_2}$ 矛盾，于是命题得证。 □

在证明这一点后，我们可以类似地引入域的同构：

定义 1.2.2: 域的同构

设 $\varphi: F_1 \to F_2$ 是 F_1 到 F_2 的同态

如果 φ 还是个满射，那么我们称 φ 是一个同构；

特别地，如果有 $F_1 = F_2$，我们称 φ 是一个自同构。

并且引入自同构的不动域的概念：

定义 1.2.3: 自同构域的不动域

设 $\sigma: F \to F$ 是 F 的自同构，那么我们称集合

$\{x \in F | \sigma(x) = x\}$ 为 F 的不动域

“不动域”这一名称是合理的，因为利用域同构的定义容易证明不动域是一个域，而且是 F 的一个子域。

1.3 域的特征

1.3.1 域的特征的定义

定义 1.3.1: 域的特征

设 F 是一个域，定义以下映射 $N: \mathbb{N} \ni n \mapsto n_F \in F$，满足：

$N(0) = 0_F, N(n+1) = n_F + 1_F$

那么，如果 N 是一个单射，我们称 F 的特征为 0，记作 $\mathrm{Char}F = 0$；

否则，我们将满足 $N(p) = 0_F, p > 0$ 的最小正整数称为 F 的特征，记作 $\mathrm{Char}F = p$。

我们首先需要证明的是，任何一个域都是具有特征的，因为对于定义中的第二种情形，我们并不知道这样的 p 是否一定存在。

定理 1.3.1: 域特征的存在性

任何域 F 的特征 $\mathrm{Char}F$ 均存在

证明: 我们只需要证明第二种情形。

容易证明，$N(m+n) = N(m) + N(n)$。（仿照 Peano 公理下证明加法性质的方式即可）

于是，因为 N 不是单射，于是一定有 $a, b \in \mathbb{N}, a > b, N(a) = N(b)$

于是有 $N(a-b)=N(a)-N(b)=0_F$。

那么 $\{m|N(m)=0_F\}\neq\emptyset$，因此这样的最小整数 Char$F$ 存在 □

接下来考虑几个性质

1.3.2　域的特征的性质

命题 1.3.1. *设 F 是一个域，那么或者 $Char\ F=0$，或者 $Char\ F=p$ 是素数*

证明： 我们只需要证明当 Char $F=p>0$ 时，p 是素数

不妨假设命题不成立，那么一定有 $1<q<p,1<r<p,p=qr$

容易证明，$N(qr)=N(q)N(r)$。（仿照 Peano 公理下证明乘法性质的方式即可）

但是，因为 $N(qr)=0$，于是 $N(q)=0\vee N(r)=0$，这与定义中 p 是使 $N(x)=0$ 成立的最小正整数矛盾。

于是命题得证。 □

定理 1.3.2: 同态域的特征相等

设 $\varphi:E\to F$ 是域 E 到域 F 的同态

那么有：Char $E=$ Char F

证明： 我们不妨假设结论不成立。

首先我们证明，不可能 Char $E=0,$Char $F=p,p$ 为素数。

此时，$\varphi\left(N_E(p)\right)=N_F(p)=0_F$，此处 N_E,N_F 分别是 N 在对应 E,F 的情况下的映射

那么按照同态的定义，一定有 $N_E(p)=0_E$，但是这与 Char E $=0$ 矛盾。

那么只需要考虑当 Char $E=p,$Char $F=q,p,q$ 为素数,$p\neq q$

那么，有 $\varphi\left(N_E(q)\right)=N_F(q)=0_F$

那么按照同态的定义，一定有 $N_E(q)=0_E$，这说明 $p\mid q$，这与 q 是素数矛盾。

所以假设不成立，命题得证。 □

1.4 域的扩张

定义 1.4.1: 子域

设 E, F 是两个域，$E \subseteq F$

如果 $0_F, 1_F \in E$，并且 F 中的加法和乘法对 E 形成一个域，

那么我们称 E 是 F 的一个子域，并称 F 是 E 的一个域扩张，

记作 $F \backslash E$

从以上定义容易看出，F 也可以视为 E 上的一个线性空间。

定义 1.4.2: 域的 n 次扩张

如果 $F \backslash E$，那么我们记 $[F : E] := dim_E F$，并称 F 是 E 由 $[F : E]$ 次扩张得到的。

1.4.1 代数闭包

定义 1.4.3: E 上的代数闭包

设 $E \backslash F$ 是一个域扩张，那么我们称

$\{\}$

第二章　Galois 理论

2.1　Galois 群

定义 2.1.1: Galois 群

设 E, F 是两个域，$E\backslash F$ 是一个扩张，那么称

$Gal(E\backslash F) = \{\sigma \in Aut(E) | \sigma|_F = id_F\}$

是 $E\backslash F$ 的 $Galois$ 群

定理 2.1.1: 有限扩张的 Galois 群有限

如果 $E\backslash F$ 是有限扩张，那么 $Gal(E\backslash F)$ 是有限群

第三章　附录

这一部分中，对于正文中因为逻辑结构无法提及的部分，进行补充。

3.1　一些典型的域

3.1.1　F_p

首先约定，这一部分的讨论中，都认为 p 是一个素数。

我们首先讨论的是一个典型的有限域——模 p 剩余类域。

定义 3.1.1: F_p

设 F 是一个域，$CharF \geqslant p$ 且 p 是一个素数，

我们定义 $F_p = N(\mathbb{Z}_p)$

并定义其中的加法和乘法为：

$+_F = N^-1 \circ + \circ N, \cdot_F = N^-1 \circ \cdot \circ N$

定理 3.1.1: F_p 没有真子域

设 p 是一个素数，那么域 F_p 不存在真子域，即 $F_p \backslash E \to E = F_p$

证明: 不妨假设命题不成立，那么一定有真子域 $E \subseteq F_p$

不妨假设 $[F_p : E] = d$，因为 F_p 是有限域，那么 $|E|, |F_p|$ 都是有限的。

但是，$|F_p| = |E|^d$

$\Rightarrow p = |E|^d$，但是 p 是素数，因此只可能 $d = 1$

于是 $|F_p| = |E|$，那么只可能 $F_p = E$，与假设矛盾，于是命题得证。 □

3.1.2 $\mathbb{Q}$

定理 3.1.2: Q 没有真子域

$\mathbb{Q}$ 不存在真子域，即 $\mathbb{Q}\backslash E \to E = \mathbb{Q}$

证明: 不妨假设命题不成立，$E \subset \mathbb{Q}$ 是 $\mathbb{Q}$ 真子域。

那么，因为 $0, 1 \in E$，由域对加法封闭，那么一定有 $\mathbb{N} \subseteq E$

进一步，因为任意元素的加法逆存在，于是有 $\mathbb{Z} \subseteq E$

于是，由任意非零元素的逆存在，一定有 $\mathbb{Q} \subseteq E$。

但是，我们假设 $E \subset \mathbb{Q}$，矛盾。于是命题成立 □