

信息安全数学基础

第三章 群

陈大江 信息与软件工程学院

第三章 群



- 3.1 二元运算
- 3.2 群的定义和简单性质
- 3.3 子群、陪集
- 3.4 正规子群、商群和同态
 - 3.5 循环群



定义3.4.1 若H是G的子群,且对于任意元素 $a \in G$,均有 aH = Ha,则称H是G的正规子群,记为 $H \triangleleft G$ 。 交换群的所有子群都是正规子群。例如:整数加法群Z是交换群,所以它的子群nZ是正规子群。

例3.4.1 设N是群G中所有满足下列条件的元素构成的集合 $na=an, \forall a \in G, n \in N$

那么N是G的正规子群,这个正规子群称为G的中心。

证明思路严格按照子群和正规子群的定义进行验证。





证明: 因为 $\forall a \in G$,有ea = ae, 所以 $e \in N$, N非空。又 $\forall n_1, n_2 \in N$, 有

 $n_1 a = a n_1, n_2 a = a n_2 \implies a n_2^{-1} = n_2^{-1} a \implies n_1 n_2^{-1} a = n_1 a n_2^{-1} = a n_1 n_2^{-1}$

根据定理3.3.1,有N是G的子群。由G的每一个元素可以同N 中的每一个元素交换,所以显然有Na=aN,即N是G的正规子群。





正规子群的等价定义

定理**3.4.1** 设*H*是*G*的子群, $a \in G$ 。令 $a^{-1}Ha = \{a^{-1}ha \mid h \in H\}$ 则下列条件等价:

- (1) H是G的正规子群;
- (2) $\forall a \in G, h \in H$,有 $a^{-1}ha \in H$;
- (3) $\forall a \in G, a^{-1}Ha \subseteq H;$
- (4) $\forall a \in G, a^{-1}Ha = H$.



定理3.4.1的证明

- (1) \Rightarrow (2):H是G的正规子群,所以 $\forall a \in G$,有aH = Ha。 故 $\forall h \in H$, $ha \in Ha = aH$,从而存在 $h' \in H$ 使得 ha = ah',即 $a^{-1}ha = h' \in H$ 。
 - (2)⇒(3):显然。
- (3) \Rightarrow (4) : $\forall a \in G$, 有 $a^{-1}Ha \subseteq H$ 。同样, $\forall a^{-1} \in G$,也有 $(a^{-1})^{-1}Ha^{-1} \subseteq H$,即 $aHa^{-1} \subseteq H$,从而有 $H \subseteq a^{-1}Ha$ 。因此, $a^{-1}Ha = H$ 。
 - **(4)** \Rightarrow **(1)** : $Ha = aa^{-1}Ha = aH$.





商群

定理3.4.2 设H是G的正规子群,记 $G/H = \{aH \mid a \in G\}$,在集合记G/H上定义运算:

$$(aH) \cdot (bH) = (ab)H$$

则上述定义的运算给出了记G/H上的一个乘法,且记G/H在这个乘法下构成群,称为G关于正规子群H的商群。

证明思路: 首先,要证明定理中定义的运算不依赖陪集代表元的选择。其次,要证明G/H在这个乘法下构成群。





• 证明: 首先证明当 $a_1H = a_2H$, $b_1H = b_2H$ 时, 有 $(a_1b_1)H = (a_2b_2)H$, 即证: $(a_2b_2)^{-1}(a_1b_1) \in H$ $a_1H = a_2H$, $b_1H = b_2H \implies a_2^{-1}a_1 \in H$, $b_2^{-1}b_1 \in H$

而 $(a_2b_2)^{-1}(a_1b_1) = b_2^{-1}a_2^{-1}a_1b_1 = (b_2^{-1}b_1)(b_1^{-1}(a_2^{-1}a_1)b_1)$

又H是正规子群,所以 $b_1^{-1}(a_2^{-1}a_1)b_1 \in H$

从而 $(a_2b_2)^{-1}(a_1b_1) \in H$, 即有 $(a_1b_1)H = (a_2b_2)H$.



定理3.4.2的证明

其次证明 G/H上在该乘法下构成群。

- (1) 结合律显然满足;
- (2) $\forall aH \in G/H$, 存在 eH, 使得 $eH \cdot aH = aH \cdot eH = aH$ 即 eH 是 G/H中的单位元。
- (3) $\forall aH \in G/H$, 则 $a^{-1}H \in G/H$, 且 $a^{-1}H \cdot aH = (a^{-1}a)H = eH$ 即 aH 的逆元是 $a^{-1}H$ 。

综上所述, G/H所述在定理中所定义的乘法下构成群。





定义 3.4.2 群G/H称为G关于正规子群的H的商群。

例 3.4.2 对于正整数m,mZ是整数加法群Z的正规子群,其所有加法陪集为

$$r + mZ = \{mk + r \mid k \in Z\}, 0 \le r \le m$$

可分别用 $[0], [1], \dots, [m-1]$ 表示这m个陪集

$$Z/mZ = \{[0], [1], \cdots, [m-1]\}$$

定义加法

$$[a] + [b] = [a + b \pmod{m}]$$

显然,在这个运算下,Z/mZ构成一个加群。由于[a]又表示a这个整数所在的剩余类,因此,Z/mZ又称为剩余类群。





为了研究群与群之间的关系,引入同态和同构的概念。 定义3.4.3 设G和G'是两个群,f是群G到G'的一个映射。 如果 $\forall a,b \in G$,映射满足

$$f(ab) = f(a)f(b)$$

则称f 是群G 到G'的一个同态映射。 当该映射是满射时,称f 是群G 到群G'的一个满同态映射。 若该映射是一一映射,则称f 是群G 到群G'的一个同构映射。



定义3.4.3 (续)

若群 G与群 G'之间存在同态 (同构) 映射,则称群 G和群 G'同态 (同构)。用符号

 $G \cong G'$

表示群G和群G'同构。

G 到 G 自身的同构称为内自同构。

在满同态映射下,单位元映射到单位元,逆元映射到映射象的逆元。



同态

例3.4.3 整数加法群Z与商群Z/mZ同态。

证明: 定义映射 $f:Z\to Z/mZ$, $\forall a\in Z$, f(a)=[a]

显然,这是一个满射。根据对于Z中任意两个整数a,b,有 f(a+b) = [a+b] = [a] + [b]

所以,f是整数加法群Z到商群Z/mZ的一个同态映射,即整数加法群Z与商群Z/mZ同态。



自然同态

定理3.4.4 (自然同态) 一个群G与它的每一个商群G/H同态。

证明:设 H是 G的正规子群。定义映射 $\varphi:G\to G/H$ 为: $\varphi(a)=aH$

根据定理3.4.2很容易证明这个结论。

上述定理证明过程中定义的映射 φ 为群G到它的商群的自然同态。



同态的象与核

定义3.4.4 设f是群G到群G'的一个同态映射,称

$$f(G) = \{ f(a) \mid a \in G \}$$

为同态f的象。对于任意 $a' \in G'$,集合:

$$\{a \in G \mid f(a) = a'\}$$

称为元素a'的完全逆象,记为 $f^{-1}(a')$ 。单位元素 $e' \in G'$ 的完全逆象 $f^{-1}(e')$ 称为同态f的核,记为 $\ker(f)$ 。

f(G)是G的一个子群。自然同态的核为正规子群H。



同态基本定理

定理3.4.5(群同态基本定理)设f是群G到群G'的一个满同态映射,N为f的核,则N是G的一个正规子群,且 $G/N\cong G'$

证明思路

- (1)利用正规子群的等价定义证明N是G的正规子群。
- (2)构造 与G'之间的同构映射



同态基本定理的证明

证明:设e是群G的单位元,e'是群G'的单位元。又设 $a,b \in N$,则有f(a) = f(b) = e'。

因此 $f(ab^{-1}) = f(a)f(b^{-1}) = e'(e')^{-1} = e'$ 。也就是说

$$a,b \in N \Rightarrow ab^{-1} \in N$$

即N是G的子群。又 $\forall c \in G, a \in N$

$$f(cac^{-1}) = f(c)e'(f(c))^{-1} = e'$$

也就是说

$$\forall c \in G, a \in N \Rightarrow cac^{-1} \in N$$

所以N是G的正规子群。





定义 $\psi: G/N \to G'$ 为 $\psi(aN) = f(a)$

这个映射就是G/N与G'之间的同构映射。因为:

(1)
$$aN = bN \Rightarrow b^{-1}a \in N \Rightarrow e' = f(b^{-1}a) = (f(b))^{-1}f(a)$$

 $\Rightarrow f(a) = f(b)$, 这就是说, $\alpha \psi \geq \nabla G/N$ 的一个元素只有一个惟一的象。(映射的单值性)

- (2) 给定G'中的任意一个元素a',在G中至少有一个元素a满足 f(a)=a',则有 $\psi(aN)=f(a)=a'$,也就是说, ψ 是G/N到G'的满射。
- (3) $aN \neq bN \Rightarrow b^{-1}a \notin N \Rightarrow (f(b))^{-1}f(a) \neq e' \Rightarrow f(a) \neq f(b)$ 。 这说明 ψ 是单射。
 - (4) $aNbN = abN \Rightarrow \psi(aNbN) = \psi(abN) = f(ab) = f(a)f(b)$
 - $=\psi(aN)\psi(bN)$ 综上所述,有 $G/N\cong G'$ 。 (保运算)