近世代数(2020春) 课程报告

班级: <u>xxxxxx</u>

姓名: cyclek

题号		三	四	五.	总分
得分					

阐述一下半群和群的关系,并举例说明如何由半群和 1 群来构造一个有限环。(20分)

1.1 半群和群

半群和群都是用于表示两类具有特别性质的代数系。半群的定义如下:

定义 1.1 (半群) 设 " \circ " 是非空集合 S 上的一个二元代数运算,称为乘法。如 果 $\forall a, b, c \in S$, 有 $(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$, 则称集合 S 对乘法 \circ 形成一个半群 (semigroup),并记为 (S, \circ)。

而在半群中有一种特别的半群: 幺半群。

定义 1.2 (幺半群) 有单位元素的半群 (S, \circ) 称为独异点 (monoid) 或称为幺半群。

即如果 (S, \circ) 是一个幺半群,那么 $\exists e \in S$,使得 $\forall a \in S, a \circ e = e \circ a = a$ 。 此时我们定义一个概念: 逆元素。

定义 1.3 (逆元素)设 (S, \circ, e) 是一个幺半群。元素 $a \in S$ 称为有逆元素,如果存

而群就是一种更加特别的幺半群:

定义 1.4 (群) 对于幺半群 (S, \circ, e) , 如果其中中的每个元素 $a \in S$, 都存在一个逆 元素 $b \in S$, 那么我们称它为一个群。

总的来说,半群就是一个代数系 (S, \circ) ,乘法 " \circ " 在集合 S 上满足封闭性和 结合律。群则是一类特殊的半群,它的乘法"o"在集合 S 上不仅满足封闭性和结 合律,而且存在单位元素 e,每个元素都存在一个逆元素。

1.2 构造有限环

环是一种更复杂的代数系。

定义 1.5 (环)设 R 是一个非空集合,R 中有两个代数远算,一个叫做加法并用 加号"+"表示,另一个叫做乘法并用"o"表示。如果

- (1) (*R*, +) 是一个 Abel 群;
- (2) (R, ∘) 是一个半群;
- (3) 乘法对加法满足左、右分配律: $\forall a, b, c \in R$ 有

$$a \circ (b+c) = (a \circ b) + (a \circ c)$$
$$(b+c) \circ a = (b \circ a) + (c \circ a)$$

则称代数系 $(R,+,\circ)$ 为一个环。

所以我们可以考虑群 G,其集合为模 5 剩余类 Z_5 ,"乘法"为模意义下的加法 \oplus , $[i] \oplus [j] = [i+j]$;半群 S,其集合同为模 5 剩余类 Z_5 ,"乘法"为模意义下的乘法 \otimes , $[i] \otimes [j] = [i \times j]$ 。

容易证明(事实上在课本中已经证明了),G 为一个 Abel 群,S 为一个半群,且模意义下的乘法 \otimes 对模意义下的加法 \oplus 满足分配律。又因为 $|Z_5|=5$,所以 (Z_5,\oplus,\otimes) 是一个有限环。

2 举例说明群的同构 Cayley 定理的意义。你认为在研究两个代数系统之间的关系时候,该定理有什么局限性没有?如果有,你有什么解决方案?(20分)

2.1 Cayley 定理的意义

我们首先介绍变换群的概念。

定义 2.1 (对称群)设 S 是一个非空集合。从 S 到 S 的所有一一对应之集记为 Sym(S),则 Sym(S) 对映射的合成构成一个群,称为 S 上的对称群。n

定义 2.2 (变换群) Sym(S) 的任一子群称为 S 上的一个变换群。

定理 2.1 (群的 Cayley 同构定理)任何一个群都同构于某个变换群。

更为具体地,每一个群 G 都同构于变换群 $L(G)=\{f_a\mid f_a:G\to G, \forall x\in G, f_a(x)=a\circ x, a\in G\}$ 。特别地,对于有限群,L(G) 是一个置换群,即

$$L(G) = \left\{ \left(\begin{array}{ccc} a_1 & a_2 & \dots & a_n \\ a_i a_1 & a_i a_2 & \dots & a_i a_n \end{array} \right) \middle| a_i \in G \right\}$$

利用 Cayley 定理,我们可以为任何一个抽象的群找到一个对应的变换群模型。相比与原本的抽象群,我们找到的变换群比较具体,其元素是一一对应的,代数运算是一一对应的合成,不但具体而且容易计算。因此,用变换群给出抽象群的

例子是方便和合理的。经验告诉我们,相比与抽象,具体的例子总是更容易理解 和分析的。

2.2 Cayley 定理的局限性

Cayley 定理要求我们研究的对象必须是一个群。对于一个抽象的代数系统, 如 果它不是一个群,那么我们就无法应用 Cayley 定理,那么就不得不又去研究那个 抽象的代数系统。

2.3 对于局限性的解决方案

为了解决 Cayley 定理的局限性,我们需要对 Cayley 定理进行一定程度的拓展。 定理 2.2 任何一个半群都同构于某个对称群的子集。

证明 设 (S, \circ) 为一个半群。构造 $L = \{f_a \mid f_a : S \to S, \forall x \in S, f_a(x) = a \circ x, a \in G\}$ 。 首先证明 L 对于映射的合成构成一个半群。事实上, $\forall f_a, f_b \in L$, $f_a \bullet f_b(x) =$ $f_a(f_b(x)) = a \circ b \circ x = f_{a \circ b}(x)$,所以 $f_{a \circ b} = f_a \bullet f_b$, \bullet 在 L 上封闭。又因为映射的 合成满足结合律,所以(L, •)构成一个半群。

令映射 $\varphi: S \to L, \varphi(a) = f_a, \forall a \in G,$ 不难发现 φ 是一一对应且 $\forall a, b \in G$ $G, \varphi(a \circ b) = f_{a \circ b} = f_a \bullet f_b = \varphi(a) \bullet \varphi(b)$ 。因此, φ 是一个 S 到 L 的同构。

这样我们就可以将一个抽象的半群具体化为具体的半群。而对于其他的代数 系统, 我们可以亦根据其性质来构造对应的具体的代数系。

结合实例给出判定一个子群是否为正规子群的方 3 法,并说明在代数系统研究中正规子群有什么重要应 用?(20分)

3.1 判定正规子群

定义 3.1 设 *H* 是群 *G* 的子群。如果 $\forall a \in G$,有 aH = Ha,则称 *H* 是 *G* 的正规子 群,记为 $H \triangleleft G$ 。

正规子群是左右陪集相等的子群,我们可以直接使用定义来判定一个子群是 否为正规子群。如对于群 (Z_5, \oplus) ,其子群 $H_1 = (\{[0]\}, \oplus)$ 和 $H_2 = (\{[0], [1]\}, \oplus)$, 容易证明 $\forall a \in \mathbb{Z}_5$, 设a = [x], $aH_1 = \{a\} = H_1a$, $aH_2 = \{[x], [x+1]\} = H_2a$ 。所以 H_1, H_2 均为群 (Z_5, \oplus) 的正规子群。

使用定义判定很直接,但是使用时不够灵活,证明较繁琐。我们平时还可以 使用正规子群的充要条件(定理3.1)来判定正规子群。

定理 3.1 设 H 是群 G 的一个子群,则下面三个命题等价:

- (1) $H \neq G$ 的正规子群
- (2) $\forall a \in G, aHa^{-1} = H$
- (3) $\forall a \in G, aHa^{-1} \subseteq H$

容易看出,第三个命题是较弱的,故我们一般采用命题三来判定正规子群。一 个例子是我们可以使用命题三来证明换位子群是正规子群。

定理 3.2 群 G 的换位子群 H 是 G 的正规子群。

证明 因为 H 是 G 的换位子群,所以 $\forall h \in H, g \in G$,有 $ghg^{-1}h^{-1} \in H$,于是 $ghg^{-1} = (ghg^{-1}h^{-1})h \in H$ 。 所以 $\forall g \in G, gHg^{-1} \subseteq H$, $H \neq G$ 的正规子群。

而使用命题二我们亦可以判定一个正规子群。在群 (S_3, \circ) 的子群中,H = $\{I,(123),(132)\}$ 就构成了一个正规子群,判定如下:

$$IHI = H$$

$$(1\ 2)H(1\ 2) = H$$

$$(1\ 3)H(1\ 3) = H$$

$$(2\ 3)H(2\ 3) = H$$

$$(1\ 2\ 3)H(1\ 3\ 2) = H$$

$$(1\ 3\ 2)H(1\ 2\ 3) = H$$

除此以外,我们还可以使用其他的定理来判定一个子群是否为正规子群。

定理 3.3 群 G 的子群 H 是 G 的正规子群当且仅当对 G 的任一内自同构 φ 有 $\varphi(H) = H_{\circ}$

不难发现,该定理的判定条件与定理3.1中的命题二是等价的。

3.2 正规子群的应用

正规子群在群论中占有重要的地位。正规子群之所以重要是它的陪集构成的 集群对群子集形成群。

定理 3.4 设 $H \in G$ 的正规子群, H 的所有左陪集构成的集族 S_1 对群子集乘法形 成一个群。

定义 3.2 群 G 的正规子群 H 的所有左陪集构成的集族,对群子集乘法构成的群称 为 G 对 H 的商群,记为 G/H。

我们可以看到,每个正规子群,对应了一个商群。商群的乘法是借助与G的 乘法定义的,而商群 G/H 与群 G 有密切的联系。因此,对 G/H 的研究将有助于 对G的性质的深刻认识。因此,正规子群在群论中占有重要的地位。

此外,利用正规子群 H 对应的商群 G/H,我们可以定义 G 上的一个等价关 系。这个等价关系是这样的: $\forall a, b \in G$, $a \cong b$ 当且仅当 $ab^{-1} \in H$ 。而且这个等价 关系是同余关系,即若 $a \cong b, a' \cong b'$,则 $a \circ a' \cong b \circ b'$ 。此外正规子群在群的同态 基本定理(定理4.1)中也有应用。

定理 3.5 设 H 是群 G 的子群,则 H 是正规子群的充分必要条件是 G 上的由 H 确 定的等价关系"≅":

$$a \cong b$$
当且仅当 $ab^{-1} \in H$

通过实例来简述群的同态基本定理及其意义,并结合 你的例子指出其中同态核的意义。(30分)

群的同态基本定理及其意义 4.1

定义 4.1 设 φ 是群 (G, \circ) 到群 (\bar{G} , \bullet) 的满同态, \bar{e} 是 \bar{G} 的单位元,则 G 的正规子 群 $\varphi^{-1}(\bar{e})$ 称为同态 φ 的核,记为 $Ker \varphi \circ \varphi(G)$ 称为在 $\varphi \cap G$ 的同态象。

定理 4.1 (群的同态基本定理) 设 φ 是群 SG 到群 \bar{G} 的满同态, $E = Ker \varphi$,则

$$G/E \cong \bar{G}$$

群的同态基本定理的意义在于,设 G 的性质已经比较清楚,而群 \bar{G} 的性质 的尚不太清楚,那么基于定理4.1,如果能建立一个从G到 \bar{G} 的满同态 φ ,则 $\bar{G} \cong G/Ker \varphi$,从而 \bar{G} 与 $G/Ker \varphi$ 的性质完全一样。而群 $G/Ker \varphi$ 是 G 的正规 子群 $Ker \varphi$ 的陪集,是 G 的一个特殊的等价类划分,其乘法是借由 G 的乘法定义 的。因此, $G/Ker \varphi$ 的性质容易从G 的一些性质得到。也就是说,定理4.1为我们 提供了一种从已知群推导另一个群的性质的方法。

例如,我们已知群 $G=(Z_6,\oplus)$ 这个群的性质,如果我们要研究群 $\bar{G}=$ $(\{0,\frac{2\pi}{3},\frac{4\pi}{3}\},\circ)$, \bar{G} 表示的三个用弧度表示的角,其的乘法为逆时针旋转。

不难得出, G 的单位元为 [0], \bar{G} 的单位元为 [0]。 [0] 的 $\bar{G}, \varphi([x]) = \frac{2\pi(x \mod 3)}{3}$ 。所以 $Ker \varphi = \{[0], [3]\}$,根据定理4.1有

$$\bar{G} \cong G/Ker \ \varphi = \{\{[0], [3]\}, \{[1], [4]\}, \{[2], [5]\}\}$$

故有结论 \bar{G} 是一个三阶循环群。

4.2 同态核的意义

 $Ker \varphi$ 不仅是 G 的一个子群,而且是一个正规子群。因此,商群 G/Ker G 变 得具有意义。在上面的例子中,我们是依据同态核 $Ker \varphi$ 来将群 G 来进行划分 为 {{[0], [3]}, {[1], [4]}, {[2], [5]}}。我们将模 6 意义下差(或者说 G 中的商)在 $Ker \varphi$ 中的元素划分到同一个集合。

谈一下抽象代数系统的学习给你带来的体会,以及你 对此门课程今后的建议。(10分)

在以前,我学习的都是具体的代数系统,如实数 ℝ 上对四则运算法构成的算 数系统和包含了集合论运算(如并集、交集、补集)的集合代数。而抽象代数系 统是对于一类代数系统的抽象,而不是某一个特定的代数系统。它不关注某个特 定代数系统本身的性质, 而是关注一类具有相似点的代数系统共有的性质。相比 与原本具体的代数系统,抽象代数系统的抽象层次提升了许多,对应地,学习和 理解的难度也提升了许多。

抽象代数系统的学习提高了我的抽象能力和理解能力。在计算机理论和应用 中, 抽象是一项十分重要的能力, 如计算建模就是将实际问题抽象为一个模型来 研究。抽象代数系统的定理更加抽象,同时也更加一般,可以拓展到更多的代数 系统中。利用抽象代数系统,我们可以实现代数系统的公理化,严谨地研究更为 一般的代数系统,得到更为一般的理论。例如,各类置换群的结论可被视为"抽 象群"的一般概念有关之一般性定理的特例。

由于本学期是在线上授课,我感觉上课过程中关于证明过程和证明思路的教 学不足,个人感觉有点遗憾,希望在日后的教学中可以强化这一方面。