第6章 近世代数基础

引子

抽象代数亦称近世代数,是在初等代数基础上的推广,从18世纪末萌芽到20世纪30年代,逐步形成现代数学的主要分支之一.抽象代数作为数学的一门学科,主要研究对象是代数结构,比如群、环、域、模、向量空间和代数等.

这一章介绍的近世代数基础知识,目标是本科学生能理解高级加密标准即AES算法.在介绍相关知识时,会尽量减少概念的引入,比如关于群的半群、子群、陪集、商群等,关于环的子环、理想甚至商环等,有限域部分也仅仅是给出了概念.

6.1 群

群是一种代数系统,对群的理论研究是由法国的数学家伽罗瓦开创的,是为了解决一般的高次代数方程是否存在二次方程那样的求根公式,即"为什么五次及更高次的代数方程没有一般的代数解法?也就是说,这样的方程不能由方程的系数经有限次四则运算和开方运算求根."这个问题而产生的.

二元运算

【定义6.1.1】集合G中的二元运算是一个如下的函数:

 $o:G\times G\to G$

也就是说,集合G中的二元运算,就是为有序对 (a,b)分配一个确定的元素c与之对应,即:aob = c. 这里的o可以是数学运算中的加法、减法、乘法、除法或者异或等运算符号,也可以是重新定义的运算符号.

结合律

【定义6.1.2】设o是集合G中的二元运算, 若对集合G中的任意元素a, b, c, 都有(aob)oc = ao(boc),则称二元运算o满足结合律.

通常意义上的加法和乘法满足结合律,减法和除法不满足结合律. 例如(5+3)+7=5+(3+7),但 $(5-3)-7\neq 5-(3-7)$.

交换律

【定义6.1.3】设o是集合G中的二元运算, 若对集合G中的任意元素a, b, 都有aob = boa, 则称二元运算o满足交换律.

通常意义上的加法和乘法满足结合律和交换律, 减法和除法不满足结合律和交换律. 例如5+3=3+5, 但 $5-3\neq3-5$.

群的定义

设G为非空集合,在G内定义了一种代数运算为o,若满足下述公理:

- (1) 有封闭性. 对任意 $a,b \in G$, 恒有 $aob \in G$.
- (2) 结合律成立. 对任意 $a,b,c \in G$, 有(aob)oc = ao(boc);
- (3) G中有一恒等元e存在, 对任意 $a \in G$, 有 $e \in G$, 使 aoe = eoa = a;
- (4) 对任意 $a \in G$, 存在a的唯一逆元 $a^{-1} \in G$, 使 $aoa^{-1} = a^{-1}oa = e$,

则<G,o>构成一个群.

交换群或者阿贝尔群.

在不引起混淆的情况下,也可以称G为群.

若群G满足交换律,则称群G为交换群或者阿贝尔群.

若群中的运算为加法,恒等元通常也称为零元; 若群中的运算为乘法,恒等元通常也称为单位元、幺 元.

伽罗瓦

【人物传记】埃瓦里斯特·伽罗瓦(法语:Évariste Galois, 1811-1832),法国的数学家,他发现了n次多项式可以用根式解的充要条件,解决了长期困扰数学界的问题.他的工作为伽罗瓦理论以及伽罗瓦连接领域的研究奠定了基石,他是第一个使用群这一个数学术语来表示一组置换的人,与阿贝尔并称为现代群论的创始人。

阿贝尔

【人物传记】尼尔斯·亨利克·阿贝尔(Niels Henrik Abel,1802—1829),挪威数学家,以证明五次方程的根式解的不可能性和对椭圆函数论的研究而闻名.跟同样早逝的伽罗华一同被奉为群论的先驱,现代有以他名字命名的阿贝尔奖。

群-例题

【例6.1.1】设n是一个正整数,令 $Z = \{..., -n, ..., -2, -1, 0, 1, 2, ..., n, ...\}$,即Z是所有整数的集合.对于通常意义的加法(+),集合Z满足:

- (1) 封闭性, 即整数与整数相加, 结果仍然是整数, 封闭性成立;
- (2) 结合律, 对于元素 $a,b,c \in Z$, (a + b) + c = a + (b + c), 结合律成立;
 - (3) 存在零元0, 对于元素 $a \in Z$, 有a + 0 = 0 + a = a;
 - (4) 每个元素a的逆元为-a, a + (-a) = 0.

故Z是一个群.

由于通常意义的加法(+)满足交换律,故该群是一个交换群.

《信息安全数学基础》 第6章

群-例题

【例6.1.2】 非零集合 $Z^* = Z \setminus \{0\}$ 对于通常意义的乘法(×)满足封闭性、结合律,存在单位元1,但不是每个元素都有逆元,例如找不到元素 $a \in Z$,使得 $2 \times a = a \times 2 = 1$,也即2的逆元不存在. 故 Z^* 不是一个群.

【例6.1.3】 设n是一个正整数, 令 $Z/nZ = \{0,1,2,3,...,n-1\}$, 也即模n的最小非负完全剩余系, 则集合Z/nZ对于加法: $a \oplus b = a + b \pmod{n}$ 构成一个交换群.

例如, n = 11时, 令 $G = Z/nZ = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$, 对于集合中的元素a, b, 定义加法运算为:

$$a \oplus b = a + b \pmod{n}$$

则< G, \oplus >构成一个群,且是交换群.下面看看< G, \oplus >满足公理的情况.

- (1) 封闭性. 对任意 $a,b \in G$, 恒有 $a \oplus b \pmod{11} \in G$. 例如, $8 \oplus 9 = 17 \equiv 6 \pmod{11} \in G$, 满足封闭性性质.
- (2) 结合律成立. 对任意 $a,b,c \in G$, 有 $(a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c)$.
- (3) 恒等元存在, G中恒等元e = 0, 对任意 $a \in G$, 有 $e \in G$, 使 a + e = e + a = a.
- (4) 对任意 $a \in G$,存在a的唯一逆元 $a^{-1} \in G$, 使 $a + a^{-1} = a^{-1} + a = e$. 例如, 7在集合中的逆元为4, 因7 ⊕ 4(mod 11) $\equiv 0$. 显然, 加法满足交换律, 故该群是交换群.

特别地, 当n=2时, $\langle Z_2, \oplus \rangle$ 也是一个交换群.

《信息安全数学基础》 第6章

群-例题

【例6.1.4】 设p是一个素数, $F = Z/pZ = \{0,1,2,3,...,p-1\}$, $F^* = F_p \setminus \{0\}$, F^* 是模n的最小非负简化剩余系. 则集合 F^* 对于乘法:

$$a \otimes b = a \times b \pmod{n}$$

构成一个交换群.

例如p = 11时, F^* ={ 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10}, , 定义该集合中的运算为:

$$a \otimes b = a \times b \pmod{11}$$

其中a,b为集合中的元素.则F*是一个群,且是交换群.下面看看{F*, \otimes }满足公理的情况.

- (1) 封闭性. 对任意 $a,b \in F^*$, 恒有 $a \otimes b \pmod{11} \in F^*$. 例如 $8 \otimes 9 = 72 \equiv 6 \pmod{11} \in F^*$.
 - (2) 结合律成立. 对任意 $a,b,c \in G$, 有

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c).$$

- (3) 恒等元存在, 恒等元e = 1. 即对任意 $a \in F^*$, 有 $e \in F^*$, 使 $a \otimes e = e \otimes a = a$.
- (4)对任意 $a \in F^*$, 存在a的逆元 $a^{-1} \in F^*$, 使 $a \otimes a^{-1} = a^{-1} \otimes a = e$. 例如: 7在集合中的逆元为8, 因7 \otimes 8(mod 11) \equiv 1.

显然,乘法满足交换律,故该群是交换群.

特别地, 当n = 2时, < Z_2^* , \otimes > 也是一个交换群. 实际上, $Z_2^* = \{1\}$, 该集合中只有一个元素1.

《信息安全数学基础》 第6章

群-例题

【例6.1.5】 设n是一个正合数, $Z_n = \{0,1,2,3,...,n-1\}$, 则集合 $Z_n \setminus \{0\}$ 对于乘法: $a \otimes b = a \times b \pmod{n}$

不构成一个交换群, 因为n的真因数没有逆元.

例如, n = 10, 则 2^{-1} (mod 10)不存在, 因2510不互素.

群-例题

【例6.1.6】设n是一个正合数, $Z_n = \{0,1,2,3,...,n-1\}$, 令 $Z_n^* = \{Z/nZ\}^* = \{a|a \in Z_n, (a,n) = 1\}$, 也即模n的最小非负简化剩余系. 则集合 Z_n^* 对于乘法:

$$a \otimes b = a \times b(modn)$$

构成一个交换群.

例如n = 10,则(Z/nZ)*= {1,3,7,9},即模10的最小非负简化剩余系,运算封闭,满足结合律,单位元为1,每个元素存在逆元.

可以看出,群和群的例子,就犹如面向对象编程中的类和类的实例.

6.1.2 循环群

【定义6.1.5】 设<G, o>是群, $a \in G$, $n \in Z$, 则a的幂定义为:

$$a^{n} = a \circ a \circ ... \circ a;$$

 $a^{-n} = a^{-1} \circ a^{-1} \circ ... \circ a^{-1};$
 $a^{0} = e.$

例如, 在群 $\langle Z_{3}, \oplus \rangle$ 中, 定义 $a \oplus b = a + b \pmod{3}$,

则

$$2^{0} = 0,$$

 $2^{3} = 2 \oplus 2 \oplus 2 = 2 + 2 + 2 \pmod{3} \equiv 0,$
 $2^{-3} = (2^{-1})^{3} = 1^{3} = 1 + 1 + 1 \pmod{3} \equiv 0.$

《信息安全数学基础》 第6章

阶

【定义6.1.6】设<G, o>是群, $a \in G$, 使得等式 $a^k = e$ 成立的最小正整数k称为a的阶, 记作|a| = k,也称a为k阶元. 若不存在这样的正整数k使得 $a^k = e$ 成立, 则称a为无限阶元. 若集合G的元素个数有限,则其元素个数称为群G的阶.

阶-例题

【例6.1.7】 在<*Z*₆, ⊕>中, 该群有6个元素, 故群的阶为6.

2和4是3阶元,因为

$$2^3 = 2 \oplus 2 \oplus 2 = 2 + 2 + 2 \pmod{6} \equiv 0$$

 $4^3 = 4 \oplus 4 \oplus 4 = 4 + 4 + 4 \pmod{6} \equiv 0$
3是2阶元, 因为 $2^2 = 3 \oplus 3 = 3 + 3 \pmod{6} \equiv 0$.

1和5是6阶元,例如

$$5^{6} = 5 \oplus 5 \oplus 5 \oplus 5 \oplus 5 \oplus 5$$
$$= 5 + 5 + 5 + 5 + 5 + 5 + 5 \pmod{6} \equiv 0$$

0是1阶元.

《信息安全数学基础》 第6章

阶-例题

【例6.1.8】 在< Z_{11}^* , ⊗>中, 该群有10个元素, 故群的阶为10.

由第5章的知识易得, 2是模11的生成元, 故 2^3 =8, 2^7 =7, 2^9 =6 (mod 11)也为模11的生成元, 它们都是10 阶元.

由【定理5.1.4】, 2^2 =4, 2^4 =5, 2^6 =9, 2^8 =3 (mod 11) 模11的指数为5, 它们是模11的5阶元.

2⁵≡10 (mod 11) 模11的指数为2, 它是模11的2阶元.

阶-例题

【定理6.1.1】设<G, o>为群,则群中任何元素a与其逆元 a^{-1} 具有相同的阶.

例如【例6.1.7】中,2和4互为逆元,它们的阶都为3. 1和5互为逆元,它们的阶都为6.3和3互为逆元,阶都为2.

例如【例6.1.8】中,2和6互为逆元,它们的阶都为10.7和8互为逆元,它们的阶都为10.3和4互为逆元,它们的阶都为5.5和9互为逆元,它们的阶都为5.10的逆元为自身,它的阶为2.

在【性质5.1.1】中描述为: $\operatorname{ord}_m(a^{-1}) = \operatorname{ord}_m(a)$.

生成元

【定义6.1.7】 设<G, o>为群, 如果存在一个元素 $a \in G$, 使 $G = \{a^k | k \in Z\}$, 则称G为循环群, 记作 $G = \{a > , 称 a \in G \}$ 的生成元.

也就是说, 群*G*的每一个元素都能表示为元素*a*的幂. 循环群都是交换群, 循环群的生成元也可以不止一个.

如果a的阶为n, 即 $a^n = e$, 那么这时G = < a > = < 1, a, a^2 , , $a^{n-1} >$, 则G称为由a所生成的n阶循环群, 注意此时1, a, a^2 , , a^{n-1} 两两不同.

群和循环群,就如同面向对象编程中的父类和派生 类.

生成元-例题

【例6.1.9】循环群的生成元举例.

- (1) $\langle Z, + \rangle$ 是一个循环群, 1或-1是生成元, 1与-1互为逆元.
 - (2) <*Z*₆, ⊕>是循环群, 其生成元为1或5.
 - (3) $\langle Z_{11}^*, \otimes \rangle$ 循环群, 其生成元有2, 6, 7和8.

循环群-阶

【定义6.1.8】 设<G, o>为循环群, a是G的生成元, 若G的阶为n, 则称G为n阶循环群, 此时 $G = \{e, a, a^2, \dots, a^{n-1}\}; 若<math>a$ 是无限阶元, 则称G为无限循环群.

循环群-生成元

对于一个循环群G = < a >,它的生成元可能不止一个,如何求出它的所有生成元呢?

【定理6.1.2】 设G = < a >是循环群.

- (1) 若G = < a >是无限循环群,则G只有两个生成元,即a和 a^{-1} .
- (2) 若 $G = \langle a \rangle$ 是n阶循环群, 即 $G = \{e, a, a^2, \dots, a^{n-1}\}$, G的生成元是 a^t 当且仅当t与n是互质的. 易知n阶循环群的生成元的个数为 $\varphi(n)$.

群-生成元

【例6.1.10】 设< Z_9 , \oplus >是模9的整数加法群, 求其生成元.

解: 小于等于9并与9互素的正整数为1, 2, 4, 5, 7 和8, 所以其生成元为1, 2, 4, 5, 7和8.

群-生成元

【例6.1.11】 设< Z_{17}^* , ⊗>是模17的整数乘法群, 求其生成元.

解: 由【例5.1.4】知, 5是群 $Z_{17}^* = \{1,5,5^2,\cdots,5^{16-1}=5^{15}\}$ 的生成元, 故 $Z_{17}^* = <5>$, 故该群有8个生成元, 即 $Z_{17}^* = <5> = <5^3> = <5^5> = <5^7> = <5^9> = <5^{11}> = <5^{13}> = <5^{15}>$.

6.1.3 同态与同构

【定义6.1.9】 设(G, :, 1)与(H, *, 1)为群, $\eta: G \to H$ 为 G到H的映射, 其满足

 $\eta(g_1 \cdot g_2) = \eta(g_1) * \eta(g_2), (\forall g_1, g_2 \in G), 则 \eta 为 G 到 H$ 的群同态;

若有 η 是满射($\eta(G) = H$),则称G 与 H同态,记为 $G \sim H$;

同态-例题

【例6.1.12】 设 $G_1 = \{Z, +\}$ 是整数加群, $G_2 = \{Z_n, \oplus\}$ 是模n整数加群. $\Diamond \eta: Z \to Z_n$, $\eta(x) = x \pmod{n}$. 则称 η 是群 G_1 到 G_2 的同态, 因为有 $\forall x, y \in Z$, $\eta(x + y) = (x + y) \pmod{n}$ $= (x) \pmod{n} \oplus (y) \pmod{n} = \eta(x) \oplus \eta(y)$

同态-例题

【例6.1.13】 群(Z, +) 与群(R – {0},×)同态, 且 是单同态, 因为存在一个从Z到R – {0}的同态映射 $f(x) = e^x$,对任意 $x, y \in Z$, 有 $f(x + y) = e^{x+y} = e^x \times e^y = f(x) \times f(y)$.

同构-例题

【例6.1.14】 设R为全体实数组成的加法群(+), R+表示全体正实数组成的乘法群(·), 则群R与R+同构.

证明: (1) 对任意的 $x \in R$, $\diamondsuit \eta(x) = e^x$, 则 η 是 R到R⁺的映射.

- (2) 设 $x, y \in R$, 如果 $\eta(x) = \eta(y)$, 即 $e^x = e^y$, 所以 η 是R到R⁺的单映射.
- (3) 对任意的 $r \in R^+$, $\diamondsuit x = log_e r$, 则 $x \in R$, $\eta(x) = e^x = e^{log_e r} = r$. 所以 η 是R到R+的满射.
- (4) 対 $x, y \in R, \eta(x + y) = e^{x+y} = e^x \cdot e^y = \eta(x) \cdot \eta(y)$.

这就证明了 η 是(R, +)到(R+, ·)的同构映射.

循环群-性质

【定理6.1.3】每个无限循环群同构于整数加法群(Z,+),每个阶为m的有限循环群同构于 $(m/mZ, \oplus$).

作业