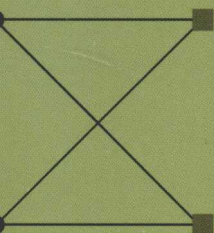


高等院校数学专业教材



代数编码属于通信
用数学中的
析、设计通信
的信道编码，用于可靠
传输。

DAISHU BIANMA DAORYIN

代数编码导引

◎ 胡万宝 孙广人 宛金龙 吴超云 编著

中国科学技术大学出版社

013028252

0157.4
16

高等院校数学专业教材

代数编码导引

胡万宝 孙广人 宛金龙 吴超云 编著



北航

C1634774

中国科学技术大学出版社

015 7.4
16

内 容 简 介

本书给出了代数编码理论必要的代数导引,并用较大的篇幅介绍了编码理论和算法.全书分为3篇:第1篇叙述了必要的近世代数知识.第2篇首先介绍了编码理论的基本概念和线性码的结构,特别对线性码的信息集译码算法作了较为详尽的描述;还给出了循环码的导引,同时简述了循环码译码的纲要;并简要介绍了一些重要的分组码以及较为活跃的 LDPC 码.第3篇重点介绍了 BCH 码与 RS 码的理论及算法.

本书可作为大学数学系信息专业高年级学生编码理论的教材.

图书在版编目(CIP)数据

代数编码导引/胡万宝等编著.——合肥:中国科学技术大学出版社,2013.3

(高等院校数学专业教材)

ISBN 978-7-312-03130-4

I. 代… II. 胡… III. 代数编码 IV. O157.4

中国版本图书馆 CIP 数据核字 (2012) 第 314999 号

出版 中国科学技术大学出版社
安徽省合肥市金寨路 96 号,230026
<http://press.ustc.edu.cn>
印刷 合肥市宏基印刷有限公司
发行 中国科学技术大学出版社
经销 全国新华书店
开本 710 mm×960 mm 1/16
印张 13.75
字数 258 千
版次 2013 年 3 月第 1 版
印次 2013 年 3 月第 1 次印刷
定价 25.00 元

高等院校数学专业教材

编 委 会

主 编 祝东进

副主编 (按姓氏笔画排序)

王信松 叶森林 姚云飞

编 委 (按姓氏笔画排序)

王先超 张节松 周其生

胡万宝 侯为波 唐小峰

郭明乐 黄旭东

前言

目前国内关于编码理论的教材和专著可谓汗牛充栋,但是专门给数学系信息专业学生编写的编码教程尚属空缺.本书作者希望在这方面作一点努力.

本书希望达到的目的是,在编码理论教学中能够给学生以必要的代数导引,又能使学生得到相应的算法上的训练.因而我们用了较大的篇幅介绍关于编码算法的内容,又对必要的代数知识作了相应扩展,但是我们采取的办法不是直接把必要的数学知识全部堆积在第1章,而是在介绍算法的过程中不断地补充代数知识.

全书的内容是这样安排的:

第1篇:第1章用非正式的数学语言叙述了必要的代数知识,使学生能够对编码所需的代数知识有一个初步的了解.第2章详述了本书编码理论中频繁使用的有限域的基本知识,主要包括有限域的存在唯一性、Frobenius映射、迹与范函数等概念.第3章介绍了有限域的基本算法,包括复杂度的概念、多项式可约性的判别、多项式的分解、分裂多项式等基本内容.

第2篇:第4章简述了编码理论的基本概念.第5章介绍了线性码的结构,特别对线性码的信息集译码算法做出了较为详尽的描述,这是本书与其他教材的一个不同之处.第6章是关于循环码的导引,同时,在该章最后我们简述了循环码译码的纲要.第7章补充了其他一些经典分组码,包括 Hadamard 码、Reed-Muller 码、二次剩余码以及 Golay 码.现在 LDPC 码是编码理论中较为活跃的方向,在第8章我们简要地介绍了其基本内容.

第3篇:重点介绍 BCH 码与 RS 码的理论及算法.第9章,与其他教材稍有不同的是我们给出了两种推广 BCH 码的方式,并简要介绍了 Goppa 码.随后第10章给出了 BCH 码与 RS 码译码的一般方法,主要给出了确定错误定位多项式的方法.我们知道关于 RS 码译码的研究始终相当活跃,所以在第11章,我们又进一步给出了有关 RS 译码的其他方法,可作为选讲的内容.

如果把本书只作为一学期 68 学时左右课程的教材,作者建议舍去其中第8

章的部分内容,并跳过第3篇中一些较为技术性的章节。

本书是编码理论教材中的一个尝试,由于时间仓促,不足与错误在所难免,希望各位读者多多给出批评和建议!

作者

2012年3月

目次

前言	(i)
----------	-----

第 1 篇 近世代数基础

第 1 章 基本代数	(3)
1.1 代数运算、等价关系与集合的分类	(3)
1.2 群	(6)
1.3 环	(11)
1.4 域的构造方法、扩域及分裂域	(17)
第 2 章 有限域基础	(23)
2.1 基本知识	(23)
2.2 有限域的存在性	(24)
2.3 有限域的子域结构与唯一性	(28)
2.4 共轭、范与迹	(29)
第 3 章 有限域上的算法	(34)
3.1 算法与复杂度的含义	(34)
3.2 整数的四则运算及模运算	(35)
3.3 多项式的四则运算	(36)
3.4 多项式的 Euclid 算法	(38)
3.5 判别与构造不可约多项式	(39)
3.6 计算极小多项式	(40)
3.7 分解多项式: 无平方因子分解	(41)
3.8 分解多项式: Cantor-Zassenhaus 算法	(43)
3.9 分解多项式: Berlekamp 算法	(47)
3.10 分裂多项式与分裂值	(51)
3.11 多项式的重构	(54)

3.12 素性测试	(57)
-----------------	--------

第 2 篇 编码理论基础

第 4 章 编码理论基础	(67)
4.1 什么是编码理论	(67)
4.2 编码理论的基本概念	(69)
4.3 Hamming 距离与最大似然译码	(70)
4.4 最小距离与码的检错、纠错能力	(71)
4.5 编码的基本问题与码的等价变换	(73)
4.6 $A_q(n, d)$ 的上、下界	(74)
第 5 章 线性码	(77)
5.1 线性码与 Hamming 重量	(77)
5.2 线性码的生成矩阵与编码	(77)
5.3 内积与对偶码	(79)
5.4 线性码的校验矩阵	(81)
5.5 标准阵译码与伴随式译码	(83)
5.6 信息集译码	(85)
5.7 信息集译码的简化	(87)
第 6 章 循环码	(94)
6.1 循环码的定义	(94)
6.2 循环码的生成矩阵与校验矩阵	(96)
6.3 循环码的伴随译码	(99)
6.4 循环码的译码算法	(100)
第 7 章 一些重要分组码	(102)
7.1 Hadamard 矩阵	(102)
7.2 Hadamard 矩阵的 Paley 构造	(104)
7.3 Hadamard 码	(108)
7.4 Reed-Muller 码	(108)
7.5 二次剩余码	(116)
7.6 Golay 码	(118)
第 8 章 LDPC 码	(122)
8.1 图论基础	(122)

8.2 LDPC 码的定义与图表示	(124)
8.3 Tanner 图中的环路	(125)
8.4 LDPC 码的构造	(127)
8.5 LDPC 码的译码	(129)

第 3 篇 BCH 码与 RS 码

第 9 章 BCH 码与 RS 码基础	(135)
9.1 BCH 码的定义	(135)
9.2 BCH 码的参数	(137)
9.3 RS 码的参数	(138)
9.4 GRS 码	(139)
9.5 Goppa 码	(141)
第 10 章 BCH 码与 RS 码的译码	(144)
10.1 伴随的计算	(144)
10.2 错误定位多项式	(145)
10.3 找到错误定位多项式	(146)
10.4 Berlekamp-Massey 算法	(149)
10.5 Berlekamp-Massey 算法中 LFSR 的长度	(150)
10.6 非 2 元 BCH 码与 RS 码的译码	(154)
10.7 错误定位多项式的 Euclid 算法	(157)
第 11 章 RS 码译码的其他方法	(158)
11.1 Welch-Berlekamp 的关键方程	(158)
11.2 导出关键方程的另一种方法	(163)
11.3 找出错误值	(165)
11.4 WB 关键方程的解法背景:模的概念	(167)
11.5 Welch-Berlekamp 算法	(168)
11.6 WB 关键方程的模论解法	(175)
11.7 GRS 码的 Sudan 译码算法	(183)
附录 本书涉及的部分程序的参考设计	(190)
参考文献	(207)

第1篇

近世代数基础

第1章 基本代数

本章主要介绍一下抽象代数中的相关概念、命题和定理(证明略去,请参考抽象代数教材中的相关内容).这些是学习编码理论的必备知识.

1.1 代数运算、等价关系与集合的分类

定义 1.1.1 设 A, B 是两个集合.作一个新的集合:

$$\{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$$

称这个集合为 A 与 B 的 **Descartes(笛卡儿)积**,记作 $A \times B$.

注意, (a, b) 是一个有序元素对.我们有

$$B \times A = \{(b, a) \mid b \in B, a \in A\}$$

一般来说, $A \times B$ 并不等于 $B \times A$.例如, $A = \{1, 2, 3\}, B = \{4, 5\}$, 则

$$A \times B = \{(1, 4), (1, 5), (2, 4), (2, 5), (3, 4), (3, 5)\}$$

$$B \times A = \{(4, 1), (5, 1), (4, 2), (5, 2), (4, 3), (5, 3)\}$$

然而,当 A, B 都是有限集时, $A \times B$ 与 $B \times A$ 包含元素的个数是相同的,都等于 $|A||B|$ ($|A|, |B|$ 分别表示集合 A, B 中所含元素的个数).

Descartes 积的概念可以推广到任意多个集合.例如,集合 $A_1, A_2, \dots, A_n$ 的 Descartes 积定义为

$$\{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i, i = 1, 2, \dots, n\}$$

并记作 $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ 或者 $\prod_{i=1}^n A_i$.

定义 1.1.2 设 A, B, C 是三个非空集合.从 $A \times B$ 到 C 的映射称为 A, B 到 C 的**代数运算**.特别地,当 $A = B = C$ 时, $A \times A$ 到 A 的代数运算简称为 A 上的代数运算.

一个代数运算可以用“ $\circ$ ”来表示,并将 (a, b) 在“ $\circ$ ”下的像记作 $a \circ b$.

例 1.1.1 一个 $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$ 到 $\mathbb{Q}$ 的映射

$$\circ: (a, b) \mapsto \frac{a}{b}$$

是 $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$ 到 $\mathbb{Q}$ 的代数运算. 这就是普通数的除法.

例 1.1.2 一个 $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ 到 $\mathbb{Z}$ 的映射

$$\circ: (a, b) \mapsto a(b+1)$$

是 $\mathbb{Z}$ 上的代数运算.

下面介绍代数运算的运算规律.

定义 1.1.3 设 $\circ$ 是集合 A 上的一个代数运算, 那么:

(1) 若对 $\forall a_1, a_2, a_3 \in A$, 都有 $(a_1 \circ a_2) \circ a_3 = a_1 \circ (a_2 \circ a_3)$, 则称 $\circ$ 适合结合律;

(2) 若对 $\forall a_1, a_2 \in A$, 都有 $a_1 \circ a_2 = a_2 \circ a_1$, 则称 $\circ$ 适合交换律;

(3) 若对 $\forall a, b, c \in A$, 有 $a \circ b = a \circ c \Rightarrow b = c$, 则称 $\circ$ 适合左消去律, 若对 $\forall a, b, c \in A$, 有 $b \circ a = a \circ c \Rightarrow b = c$, 则称 $\circ$ 适合右消去律.

例 1.1.3 判定下列有理数集 $\mathbb{Q}$ 上的代数运算. 是否适合结合律、交换律和左、右消去律:

(1) $a \circ b = a + b + ab$: 适合结合律、交换律, 但不适合左、右消去律;

(2) $a \circ b = (a + b)^2$: 适合交换律, 但不适合结合律和左、右消去律;

(3) $a \circ b = a$: 适合结合律和右消去律, 但不适合交换律和左消去律;

(4) $a \circ b = b^3$: 适合左消去律, 但不适合结合律、交换律和右消去律.

定义 1.1.4 设 $\otimes$ 是 $B \times A$ 到 A 的代数运算, $\odot$ 是 $A \times B$ 到 A 的代数运算, $\oplus$ 是 A 上的代数运算, $\forall a_1, a_2 \in A, b \in B$.

(1) 若 $b \otimes (a_1 \oplus a_2) = b \otimes a_1 \oplus b \otimes a_2$, 则称 $\otimes$ 对于 $\oplus$ 适合左分配律;

(2) 若 $(a_1 \oplus a_2) \odot b = a_1 \odot b \oplus a_2 \odot b$, 则称 $\odot$ 对于 $\oplus$ 适合右分配律.

注意, 左、右分配律还可以推广.

将集合按一定的规则进行分类是研究集合的一种有效方法, 而等价关系对于集合的分类起着重要的作用.

定义 1.1.5 设 A, B 是两个集合, 则 $A \times B$ 的一个子集 R 称为 A, B 间的一个二元关系. 当 $(a, b) \in R$ 时, 称 a 与 b 具有关系 R , 记作 aRb ; 当 $(a, b) \notin R$ 时, 称 a 与 b 不具有关系 R , 记作 $aR'b$.

设 R 是 $A \times B$ 的一个子集, 则 R 在 $A \times B$ 中的余集 $R^c = (A \times B) \setminus R$ 也是 $A \times B$ 的一个子集, 所以 R^c 也是 A, B 间的一个二元关系, 称为 R 的余关系.

由任意的 $(a, b) \in A \times B$, 或者在 R 中, 或者在 R^c 中, 所以 aRb 或 $aR'b$ 二者有且仅有一个成立.

下面主要讨论 A, B 间的二元关系, 简称为 A 上的关系.

例 1.1.4 设 $A = \mathbb{R}$, 则

$R_1 = \{(a, b) \mid (a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, a = b\}$ (实数间的“相等”关系)

$R_2 = \{(a, b) \mid (a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, a \leq b\}$ (实数间的“小于或等于”关系)

$R_3 = \{(a, b) \mid (a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, a = 2b\}$

$R_4 = \{(a, b) \mid (a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, a^2 + b^2 = 1\}$

都是实数集 $\mathbb{R}$ 上的关系.

例 1.1.5 设 $A = \mathbb{R}$, 则

$$R_5 = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{Z}, a, b \text{ 的奇偶性相同}\}$$

是整数集 $\mathbb{Z}$ 上的一个关系.

定义 1.1.6 设 R 是集合 A 上的一个二元关系. 若它满足下列性质:

(1) 自反性: $\forall a \in A, aRa$;

(2) 对称性: $\forall a, b \in A, aRb \Rightarrow bRa$;

(3) 传递性: $\forall a, b, c \in A, aRb, bRc \Rightarrow aRc$,

则称 R 是 A 上的一个等价关系. 当 aRb 时, 称 a 与 b 等价.

例 1.1.4 中的 R_1 是实数集 $\mathbb{R}$ 上的一个等价关系, 例 1.1.5 中的 R_5 是实数集 $\mathbb{R}$ 上的一个等价关系, 但例 1.1.4 中的 R_2, R_3, R_4 都不是等价关系, 因为 R_2, R_3 不满足对称性, R_4 不满足传递性.

定义 1.1.7 设一个集合 A 分成若干个非空子集, 使得 A 中每一个元素属于且只属于一个子集, 则这些子集的全体称为 A 的一个分类. 每个子集称为一个类. 类中的任何一个元素称为这个类的一个代表.

由定义 1.1.7 可知, A 的非空子集族 $S = \{A_i \mid i \in I\}$ 是 A 的一个分类, 当且仅当其满足下列性质:

(1) $\bigcup_{i \in I} A_i = A$;

(2) 当 $i \neq j$ 时, $A_i \cap A_j = \emptyset$, 即不同的类互不相交.

例 1.1.6 设 $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$, 则

$$S_1 = \{\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5, 6\}\}$$

是集合 A 的一个分类. 但是 $S_2 = \{\{1\}, \{3, 4\}, \{5, 6\}\}$ 不是 A 的一个分类, 因为 2 不属于任何一个子集; $S_3 = \{\{1, 2\}, \{2, 3, 4\}, \{5, 6\}\}$ 也不是 A 的一个分类, 因为 2 属于两个子集: $\{1, 2\}$ 与 $\{2, 3, 4\}$.

集合 A 上的等价关系与集合 A 的分类之间有着本质的联系. 集合 A 的一个分类可以决定 A 上的一个等价关系; 反之, 集合 A 上的一个等价关系可以决定 A 的一个分类. 下面的两个定理刻画了这种联系.

定理 1.1.1 设 $S = \{A_i \mid i \in I\}$ 是 A 的一个分类, 规定 R 为

$$aRb \Leftrightarrow a \text{ 与 } b \text{ 属于同一类}$$

则 R 是 A 上的一个等价关系.

定理 1.1.2 设 R 是 A 上的一个等价关系. 对于 $a \in A$, 令

$$\bar{a} = \{x \mid x \in A, xRa\}$$

则 A 的子集族 $S = \{\bar{a} \mid a \in A\}$ 是 A 的一个分类.

定义 1.1.8 设 R 是 A 上的一个等价关系. 由 A 的全体不同等价类所组成的集合族称为 A 关于 R 的商集, 记作 A/R .

例 1.1.7 设 $A = \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}^*$. 令

$$R_n = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{Z}, n \mid a - b\}$$

证明: R_n 是整数集 $\mathbb{Z}$ 上的一个等价关系, 并给出由这个等价关系所确定的 $\mathbb{Z}$ 的一个分类.

证明 显然, R_n 是 $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ 的一个子集, 因而 R_n 是 $\mathbb{Z}$ 上的一个关系. 又:

(a) 对 $\forall a \in \mathbb{Z}, n \mid a - a$, 故 aR_na ;

(b) 对 $\forall a, b \in \mathbb{Z}$, 如果 aR_nb , 那么 $n \mid a - b$, 即 $n \mid b - a$, 故 bR_na ;

(c) 对 $\forall a, b, c \in \mathbb{Z}$, 如果 aR_nb 且 bR_nc , 那么 $n \mid a - b$ 且 $n \mid b - c$, 即 $n \mid (a - b) + (b - c)$, 故 $n \mid a - c$, 即 aR_nc .

因此, R_n 是 $\mathbb{Z}$ 上的一个等价关系. 由这个等价关系 R_n 确定的等价类为

$$\bar{0} = \{pn \mid p = 0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$$

$$\bar{1} = \{pn + 1 \mid p = 0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$$

$$\dots$$

$$\overline{n-1} = \{pn + n - 1 \mid p = 0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$$

R_n 称为模 n 的同余关系, 由 R_n 确定的等价类称为模 n 的剩余类. $\mathbb{Z}$ 关于 R_n 的商集为

$$\mathbb{Z}/R_n = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{n-1}\}$$

它由 n 个不同的剩余类组成. 今后将 $\mathbb{Z}/R_n$ 记作 $\mathbb{Z}_n$.

1.2 群

抽象代数的主要研究对象是各种各样的代数系, 即具有一些代数运算的集合. 群是具有一种代数运算的代数系, 它是抽象代数中一个比较古老且内容丰富的重要分支, 在数学、物理、化学、计算机等自然科学的许多领域中都有广泛的应用. 半群是比群更加广泛的一个概念. 在本节中, 我们从介绍半群开始.

定义 1.2.1 设 S 是一个非空集合. 若:

(1) 在 S 中存在一个代数运算;

(2) 适合结合律:

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c), \quad \forall a, b, c \in S$$

则称 S 关于 $\circ$ 是一个半群, 记作 $(S, \circ)$.

若半群 S 的运算 $\circ$ 还适合交换:

$$a \circ b = b \circ a, \quad \forall a, b \in S,$$

则称 S 是交换半群(又叫 Abel(阿贝尔)半群).

半群的代数运算通常称为乘法, 并且常被省略, 即 $a \circ b$, 记作 ab , 称为 a 与 b 的积. 一个交换半群 S 的代数运算常记作 $+$, 并称为加法. 此时, 对 $\forall a, b, c \in S$, 结合律、交换律分别为

$$(a + b) + c = a + (b + c), \quad a + b = b + a$$

例 1.2.1 对于自然数集 $\mathbb{N}$, 由于数的加法和乘法都是 $\mathbb{N}$ 上适合结合律与交换律的代数运算, 所以 $(\mathbb{N}, +)$ 和 $(\mathbb{N}, \times)$ 都是交换半群.

类似地, 偶数集 $2\mathbb{Z}$ 、整数集 $\mathbb{Z}$ 、正有理数集 $\mathbb{Q}^+$ 、正实数集 $\mathbb{R}^+$ 、实数集 $\mathbb{R}$ 、复数集 $\mathbb{C}$ 关于数的加法和乘法分别构成交换半群. 负整数集 $\mathbb{Z}^-$ 关于数的加法也构成交换半群, 但 $\mathbb{Z}^-$ 关于数的乘法不是半群, 因为 $(-2)(-3) = 6 \notin \mathbb{Z}^-$. 又非零整数集 $\mathbb{Z}^*$ 关于数的乘法构成交换半群, 但 $\mathbb{Z}^*$ 关于数的加法不是半群, 因为 $(-1) + 1 = 0 \notin \mathbb{Z}^*$.

例 1.2.2 设 n 是一个正整数. 在 $\mathbb{Z}$ 关于等价关系 R_n 的商集 $\mathbb{Z}_n = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{n-1}\}$ 中, 规定:

$$\bar{a} + \bar{b} = \overline{a + b}, \quad \bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{ab}$$

其中 $\bar{a}, \bar{b} \in \mathbb{Z}_n$, 则 $(\mathbb{Z}_n, +), (\mathbb{Z}_n, \cdot)$ 都是交换半群.

定义 1.2.2 设 S 是半群, $n \in \mathbb{N}, a \in S$, n 个 a 的连续乘积称为 a 的 n 次幂, 记作 a^n . 例如:

$$a^n = \underbrace{aa \cdots a}_{n \text{ 个}}$$

注意, 当 S 是交换半群, 而且其代数运算是加法时, a 的 n 次应为 a 的 n 倍, 表示 n 个 a 的和, 记作 na , 即

$$na = \underbrace{a + a + \cdots + a}_{n \text{ 个}}$$

定义 1.2.3 设 S 是半群. 若存在 $e \in S$, 使得对 $\forall x \in S$, $ex = xe = x$

则称 e 是 S 的单位元. 若 S 是有单位元 e 的半群, 则称之为含幺半群.

若 S 是有单位元的半群, 则 S 的单位元是唯一的. 规定: $a^0 = e (\forall a \in S)$.

定义 1.2.4 设 S 是含幺半群, $a \in S$. 若 $\exists b \in S$, 使得 $ab = ba = e$, 则称 a 是

可逆元, b 是 a 的一个逆元.

设 S 是有单位元 e 的半群. 若 $a \in S$ 可逆, 则其逆元是唯一的, 记作 a^{-1} .

定义 1.2.5 设 $(G, \cdot)$ 是一个有单位元的半群. 若 G 中的每个元都是可逆元, 则称 G 是一个群.

适合交换律的群称为交换群或 Abel 群. 交换群 G 的运算常用“+”表示, 并称 G 是加群. 若 G 中的元素个数是有限的, 则称 G 为有限群, 否则称 G 为无限群.

例 1.2.3 数集 $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ 关于数的加法都构成加群. 零元(加群的单位元)是 0, 一个数 a 的负元(加群中元素的逆元)是它的相反数 $-a$.

例 1.2.4 数域 P 上全体 n 阶矩阵所组成的集合 $M_n(P)$ 关于矩阵的加法构成一个加群. 零元是零矩阵 0 , 一个 n 阶矩阵 A 的负元是它的负矩阵 $-A$.

例 1.2.5 $GL(n, P)$ 表示数域 P 上全体 n 阶可逆矩阵组成的集合, 关于矩阵的乘法构成一个群, 单位元是矩阵 E_n , 一个 n 阶可逆矩阵 A 的逆元是它的逆矩阵 A^{-1} ($GL(n, P)$ 称为 P 上 n 次一般线性群, $n \geq 2$ 时, 是非交换群).

例 1.2.6 $\mathbb{Z}_n = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{n-1}\}$, 关于加法运算 $\bar{a} + \bar{b} = \overline{a+b}$ 构成一个加群(模 n 的剩余类加群).

命题 1.2.1 群 G 的运算适合左、右消去律.

定义 1.2.6 设 G 是一个群, e 是 G 的单位元, $a \in G$. 使得

$$\underbrace{a \cdots a}_m = e \quad (2.1)$$

成立的最小正整数 m 称为元素 a 的阶, 记作 $|a| = m$ (或者 $\text{ord}(a) = m$). 若这样的正整数 m 不存在, 则称 a 是无限阶的, 记作 $|a| = \infty$.

注意, 当 G 是加群时, 其运算是加法, 单位元是零元: 0 , 所以式 (2.1) 具有形式: $ma = 0$.

定义 1.2.7 设 G 是一个群, $a \in G$. 若对 $\forall b \in G, \exists n \in \mathbb{Z}$, 使得

$$b = a^n$$

则称 G 是由 a 生成的循环群, a 是 G 的生成元, 记作 $G = \langle a \rangle$.

例 1.2.7 整数加群 $\mathbb{Z}$ 是由 1 生成的无限循环群. 模 n 的剩余类加群 $\mathbb{Z}_n$ 是由 $\bar{1}$ 生成的 n 阶循环群.

定理 1.2.1 设 $G = \langle a \rangle$ 是一个循环群, 那么:

(1) 若 $|a| = m$, 则 G 是含有 m 个元素的有限群, G 有 $\varphi(m)$ (Euler (欧拉) 函数) 个形如 a^k ($k = 0, 1, \dots, m-1$) 的生成元, 其中 $(r, m) = 1$, 且 $G = \{e = a^0, a^1, a^2, \dots, a^{m-1}\}$;

(2) 若 $|a| = \infty$, 则 G 是无限群, G 有两个生成元: a, a^{-1} , 且 $G = \{\dots, a^{-2}, a^{-1}, a^0, a^1, a^2, \dots\}$.

定义 1.2.8 设 G 是一个群, $\emptyset \neq H \subseteq G$. 若 H 关于 G 的乘法构成群, 则称 H