

# 线 性 代 数

邓长寿 黎建兴 曹介南 杨松琪 编著

国 防 科 技 大 学 出 版 社

# 线 性 代 数

邓长寿 黎建兴 编著  
曹介南 杨松琪

国防科技大学出版社  
· 长沙 ·

## 图书在版编目(CIP)数据

线性代数/邓长寿,黎建兴,曹介南,杨松琪.长沙:国防科技大学出版社,1998.7

ISBN 7-81024-488-4

I 线性代数

II ①邓长寿 ②黎建兴等

III 线性代数

IV O151.2

国防科技大学出版社出版发行

电话:(0731)4555681 邮政编码:410073

E-mail:gfkdcbs@public.cs.hn.cn

责任编辑:文 慧 责任校对:黄 煌

新华书店总店北京发行所经销

湖南大学印刷厂印装

\*

850×1168 1/32 印张:10.25 字数:256千

1998年7月第1版第1次印刷 印数:1—5000册

\*

定价:14.00元

## 内 容 简 介

本书是为计算机专业本科线性代数课程编写的。主要讲述了行列式的计算、向量理论、矩阵理论、线性方程组的求解、线性空间与线性变换、特征问题与矩阵相似、内积空间、实对称矩阵与实二次型等方面的内容。为了使读者加深理解及巩固知识,本书列举了大量的例题,并在每小节后都安排了一定量的习题,最后给出了习题的答案和提示。

本书可作为高等院校本科计算机专业线性代数课程教材。

# 前　　言

本书是计算机专业的线性代数课教材。计算机专业对线性代数课的要求有两个特点：一是早，及早学完线性代数课，有利于开展专业基础课和专业课的学习。二是多，该专业比其它非数学专业所需的线性代数内容要多。

为满足这些要求且便于自学，我们在内容的安排和叙述方式上，采取了这样一些措施：

第一，补充了一些预备知识。例如几何向量知识等，使得只具备中学数学知识的人便可学懂，从而使线性代数课可在大学一年一期开设。对参加自考者更为方便，由于没有先导课的制约，便可视时机，随时参加这门课的考试。

第二，分散难点。例如向量组的相关性、矩阵的秩和线性方程组的一般理论，分散在三章中叙述。在文字叙述和内容安排顺序上，力求写得明白易懂，深入浅出。通过具体例子，从个别到一般，由低层次到高层次逐步展开。逐节安排习题，边学边巩固。这些都便利自学。

第三，内容的广度和深度都稍超过现有的工科专业类线性代数教材，这样可充分保证了后续课对线性代数理论知识的需要。同时，也可满足备考硕士研究生的学生的要求。

学习线性代数，首先要在基本概念上下功夫。线性代数中的概念多且抽象，是学习中的重点，也是难点。有些概念，要经过反复推敲，才能准确理解，如向量组的线性相关和线性无关等。有些概念，要结合具体模型去理解，要把高度抽象的概念与简明具体的例子结合起来，才能掌握牢靠，如线性（向量）空间和线性变换等。还要

注意通过比较去区别相近的、有密切联系的概念,如向量集合、线性空间和内积空间等。

习题和正文是一个有机整体。认真做好做完习题是复习、检查、巩固和加深对正文学习理解不可缺少的环节。难度较大的习题打了\*号,可以选做。

错误和不妥之处,恳请批评指正。

国防科学技术大学计算机学院

邓长寿 黎建兴

曹介南 杨松琪

1998年8月

# 目 录

<b>第一章 行列式和线性方程组的两种解法</b> .....	(1)
§ 1.1 数域 .....	(1)
§ 1.2 $n$ 级排列的逆序数和奇偶性 .....	(3)
§ 1.3 连加与连乘 .....	(7)
§ 1.4 二阶行列式与三阶行列式.....	(11)
§ 1.5 $n$ 级行列式的定义 .....	(20)
§ 1.6 行列式的性质.....	(28)
§ 1.7 行列式的按行(列)展开.....	(42)
§ 1.8 拉普拉斯(Laplace)展开定理 .....	(54)
§ 1.9 解线性方程组的行列式法(克莱姆法则).....	(58)
§ 1.10 解线性方程组的消元法 .....	(65)
<b>第二章 向量</b> .....	(75)
§ 2.1 向量的概念.....	(75)
§ 2.2 几何向量的线性运算.....	(76)
§ 2.3 几何向量的坐标表示法.....	(81)
§ 2.4 数组向量及其线性运算.....	(88)
§ 2.5 线性组合、线性相关和线性无关 .....	(94)
§ 2.6 极大线性无关组和向量组的秩 .....	(107)
<b>第三章 矩阵</b> .....	(115)
§ 3.1 矩阵的概念 .....	(115)
§ 3.2 矩阵的线性运算 .....	(116)
§ 3.3 矩阵的乘法 .....	(120)
§ 3.4 矩阵的转置与分块 .....	(124)
§ 3.5 矩阵的秩与初等变换 .....	(131)

§ 3.6 初等矩阵	(146)
§ 3.7 可逆矩阵与逆矩阵	(155)
§ 3.8 一些特殊的矩阵	(162)
<b>第四章 线性方程组的一般理论</b>	(169)
§ 4.1 齐次线性方程组	(170)
§ 4.2 非齐次线性方程组	(183)
<b>第五章 线性空间和线性变换</b>	(192)
§ 5.1 线性空间的概念	(192)
§ 5.2 线性空间的基底	(200)
§ 5.3 线性变换的概念	(207)
§ 5.4 在一基底下线性变换的矩阵表示	(211)
<b>第六章 特征问题和矩阵相似</b>	(219)
§ 6.1 一元多项式	(219)
§ 6.2 特征值和特征向量	(228)
§ 6.3 矩阵的对角化	(239)
§ 6.4 约当(Jordan)标准形简介	(245)
<b>第七章 内积空间</b>	(255)
§ 7.1 几何向量的数量级	(255)
§ 7.2 内积	(261)
§ 7.3 向量的正交性和标准正交基	(265)
<b>第八章 实对称矩阵与实二次型</b>	(274)
§ 8.1 实对称矩阵相似且合同于对角矩阵	(274)
§ 8.2 实二次型化平方和形式	(280)
§ 8.3 正定二次型与正定矩阵	(295)
<b>附录 习题答案与提示</b>	(305)

# 第一章 行列式和线性方程组的两种解法

行列式与线性方程组联系十分密切。它们都是线性代数的主要内容。本章先讨论行列式的理论和计算，再介绍线性方程组的两个解法。至于线性方程组的一般理论，在掌握向量和矩阵知识之后，将在第四章讨论。本章的前三节介绍预备知识。

## § 1.1 数域

本书讨论问题时，常在一定的数集上进行，且希望知道对数进行运算后，得到的结果是否仍在此数集中。为此给出：

**定义 1** 如果从某一数集  $K$  中，任取两个数，经过某种运算，得到的结果仍是  $K$  中的数，则称数集  $K$  对此运算封闭。

例如，由所有整数作成的集合，常用  $Z$  表示此数集。任取  $m, n \in Z$ ，我们知道两个整数之和仍是整数，即  $m+n \in Z$ ，则  $Z$  对加法封闭。同理可知， $Z$  对减法和乘法也封闭。但  $Z$  对除法不封闭，虽然  $3, 5 \in Z$ ，但  $(3/5) \notin Z$ 。

**定义 2** 如果  $K$  是一个至少含有 0 与 1 的数集，且对加、减、乘、除（除数不为 0）四则运算都封闭，则称  $K$  是一个数域。

全体实数作成的实数集  $R$ ，其中含有 0 与 1，且任意两个实数的和、差、积、商（除数不为 0）仍然是实数，即  $R$  对四则运算封闭，所以  $R$  是一个数域，并称为实数域。

同样，所有的复数作成的复数集  $C$  和所有的有理数作成的有理数集  $Q$ ，通过检验，知道它们都是数域。并分别称作复数域和有

理数域。

而整数集  $Z$ , 前面已说明它对除法不封闭, 所以不是数域。又如正实数集  $R^+ = \{x | x > 0, x \in R\}$ , 因其中不含 0, 所以不能成为数域。

实数域  $R$  和复数域  $C$  是两个最重要的数域。

部分实数作成的数集, 部分复数作成的数集, 也可能构成数域。

例 1 求证数集  $P = \{u | u = a + b\sqrt{2}, a, b \in Q\}$  是数域。

证明  $0 = 0 + 0\sqrt{2}$ ,  $1 = 1 + 0\sqrt{2}$ , 所以  $0, 1 \in P$ .

任取  $u, v \in P$ , 则  $u, v$  应形如

$$u = a + b\sqrt{2} \quad a, b \in Q$$

$$v = c + d\sqrt{2} \quad c, d \in Q$$

$$u + v = (a + b\sqrt{2}) + (c + d\sqrt{2})$$

$$= (a + c) + (b + d)\sqrt{2}$$

因  $Q$  是数域,  $a+c, b+d \in Q$ , 则  $u+v \in P$

同理  $u-v = (a-c) + (b-d)\sqrt{2} \in P$

$$uv = (a + b\sqrt{2})(c + d\sqrt{2})$$

$$= (ac + 2bd) + (ad + bd)\sqrt{2}$$

$ac + 2bd, ad + bd \in Q$ , 则  $uv \in P$

设  $c+d\sqrt{2} \neq 0$ , 则  $c-d\sqrt{2} \neq 0$ . 否则, 如果  $c-d\sqrt{2} = 0$ , 当  $d=0$  时,  $c=0$ , 那么  $c+d\sqrt{2} = 0 + 0\sqrt{2} = 0$ , 与所设条件相矛盾; 而  $d \neq 0$  时, 则  $\sqrt{2} = c/d \in Q$ , 与  $\sqrt{2}$  是无理数相矛盾。因  $c-d\sqrt{2} \neq 0$ , 便可对  $u/v$  进行分母有理化:

$$\begin{aligned} \frac{u}{v} &= \frac{a + b\sqrt{2}}{c + d\sqrt{2}} \\ &= \frac{(a + b\sqrt{2})(c - d\sqrt{2})}{(c + d\sqrt{2})(c - d\sqrt{2})} \end{aligned}$$

$$= \left( \frac{ac - 2bd}{c^2 - 2d^2} \right) + \left( \frac{bc - ad}{c^2 - 2d^2} \right) \sqrt{2}$$

因  $Q$  是数域,  $\frac{ac - 2bd}{c^2 - 2d^2}, \frac{bc - ad}{c^2 - 2d^2} \in Q$ , 则  $\frac{u}{v} \in P$ .

$P$  中含有 0 与 1, 且对加、减、乘、除四则运算封闭, 所以  $P$  是数域。

如果  $M$  和  $K$  同是数域, 且  $M \subseteq K$ , 则称  $M$  为  $K$  的一个子域。例 1 中的  $P$  是实数域  $R$  的一个子域, 由此不难推想  $R$  的子域是很多的。 $R$  又是  $C$  的子域。还可证明有理数域是任何数域的子域, 亦即  $Q$  是最小的数域。

在线性代数中, 数的运算几乎全是四则运算, 也就是总在某一数域上进行的。

## 习题 1—1

1. 说明下列数集对加、减、乘、除法中哪几种运算是封闭的。

- ① 偶数集;
- ② 奇数集;
- ③ 非负实数集;
- ④  $\{0 1 2 3\}$ ;
- ⑤  $P = \{x \mid |x| < 1\}$ .

2. 指出下列哪些数集是数域, 哪些不是数域, 并说明理由。

- ①  $\{0 1\}$ ;
- ②  $P = \{u \mid a+b_i, a, b \in R\}$ ;
- ③  $M = \{u \mid u = m+n, m, n \in Z\}$

## § 1.2 $n$ 级排列的逆序数和奇偶性

在中学代数中, 已经介绍过排列。这里只讨论一类特殊的排列, 即由  $n$  个自然数  $1, 2, \dots, n$  作成的排列, 称之为  $n$  级排列。

常用  $j_1 j_2 \cdots j_n$  表示  $n$  级排列的一般形式, 其中  $j_k$  表示第  $k$  位上的数。例如在十一级排列 5 3 7 1 9 (11) 2 6 4 (10) 8 中,  $j_1=5$ ,  $j_6=11$ , …等。

在一个  $n$  级排列中, 如果处于两个位置上的一对数, 大的排在小的前面, 就称它们构成一个逆序。例如在三级排列 3 1 2 中, 3 与 2, 3 与 1 都构成逆序。一个排列中的逆序总个数称为这个排列的逆序数。排列  $j_1 j_2 \cdots j_n$  的逆序数, 常用  $\tau(j_1 j_2 \cdots j_n)$  表示。例如  $\tau(3 1 2)=2$ ,  $\tau(1 2 4 3 5)=1$ 。

可以这样去计算一个排列的逆序数, 从第一位上的数开始, 依次写出每位上的数右边比它小的数的个数, 然后将这些个数都加起来便得。例如

$$\begin{aligned} & \tau(3 \quad 4 \quad 1 \quad 9 \quad (10) \quad 2 \quad (11) \quad 7 \quad 6 \quad 5 \quad 8) \\ & \quad \vdots \\ & = 2 + 2 + 0 + 5 + 5 + 0 + 4 + 2 + 1 + 0 + 0 \\ & = 21 \end{aligned}$$

**定义** 逆序数为偶数的排列叫做偶排列; 逆序数为奇数的排列叫做奇排列。

因  $\tau(3 1 2)=2$ , 3 1 2 是偶排列。 $\tau(4 1 2 3)=3$ , 4 1 2 3 是奇排列。按照数字自然顺序从小到大排起来的排列

$$1 \ 2 \ 3 \ \cdots \ n$$

称为自然排列。因  $\tau(1 2 \cdots n)=0$ , 所以自然排列是偶排列。

将一个排列中两个不同位置上的数相互调换, 其余位置上的数不动, 得到一个新的排列, 这样做称为对排列进行了一次对换。对换前后两个排列的奇偶性有下述关系:

**定理 1 每次对换都改变排列的奇偶性。**

定理的意思是, 奇排列经过一次对换变成偶排列, 偶排列经过一次对换变成奇排列。

**证明** 分两步进行证明。

第一步,特殊情况:对换排列中的一对数  $i$  与  $j$  处在相邻位置上(这种对换简称邻换),即将排列

$$\dots i \ j \ \dots \quad (1)$$

中的  $i$  与  $j$  邻换后,得到排列

$$\dots \ j \ i \ \dots \quad (2)$$

这里的“ $\dots$ ”表示不动的数。

在排列(1)与(2)中, $i, j$  与其他不动的数前后相对位置未变,逆序就不会变化;不动的数之间相对位置也未变,逆序也没有变化。而在  $i$  与  $j$  之间,当  $i < j$  时,在(1)中不构成逆序,而在(2)中构成逆序;当  $i > j$  时,在(1)中构成逆序,而在(2)中不构成逆序。因此(2)的逆序数比(1)的逆序数不是多1个,就是少1个。逆序数不论或多一个,或少一个,奇偶性都改变了。所以排列的奇偶性也跟着改变了,即(1)与(2)的奇偶性相反。

第二步,一般情形:在被对换的  $i$  与  $j$  之间有  $s$  个数。即在排列

$$\dots i \ k_1 \ k_2 \ \dots \ k_s \ j \ \dots \quad (3)$$

中,对换  $i$  与  $j$  后,得到排列

$$\dots \ j \ k_1 \ k_2 \ \dots \ k_s \ i \ \dots \quad (4)$$

从(3)到(4)也可以通过一系列邻换来实现:从(3)出发,将  $j$  先与  $k_s$  对换,再与  $k_{s-1}$  对换, …, 也就是将  $j$  一位一位依次向左移,经过  $s+1$  次邻换,排列(3)就变成了排列

$$\dots \ j \ i \ k_1 \ k_2 \ \dots \ k_s \ \dots \quad (5)$$

再从(5)出发,将  $i$  一位一位地向右移,经过  $s$  次邻换,就得到排列

$$\dots \ j \ k_1 \ k_2 \ \dots \ k_s \ i \ \dots \quad (6)$$

按上述作法,从(3)经(5)到(6),总起来共经过  $2s+1$  次邻换,根据第一步证得的结论,可知排列的奇偶性也改变了( $2s+1$ )次(3)与(6)的奇偶性相反。(6)就是(4),所以(3)与(4)的奇偶性相反。

**定理2** 任何一个排列  $j_1 j_2 \cdots j_n$  总可以通过对换与自然排列相互转化;且  $j_1 j_2 \cdots j_n$  与对换次数同奇偶性。

**证明** 任意给定一个排列  $j_1 j_2 \cdots j_n$ , 如果  $j_1 = 1$ , 可以将  $j$  与在某位上的 1 对换, 就得到  $1 j'_2 j'_3 \cdots j'_n$ ; 如果有  $j'_2 \neq 2$ , 又可通过一次对换, 将 2 调到第二位上, 得到  $1 2 j''_3 \cdots j''_n$ ; …。这样从左到右依次做下去, 最多经过  $(n-1)$  次对换, 就将  $j_1 j_2 \cdots j_n$  化为自然排列  $1 2 \cdots n$ .

反过来, 仿照上面的作法, 从左到右通过对换, 按照  $j_1 j_2 \cdots j_n$  形式的要求, 使各位上的数逐个到位, 便可将自然排列化为  $j_1 j_2 \cdots j_n$ .

如果是通过  $s$  次对换, 将自然排列化为  $j_1 j_2 \cdots j_n$ , 由于自然排列是偶排列, 在对换过程中, 奇偶性又改变了  $s$  次, 所以当  $s$  是奇数时,  $j_1 j_2 \cdots j_n$  是奇排列;  $s$  是偶数时,  $j_1 j_2 \cdots j_n$  是偶排列, 即  $j_1 j_2 \cdots j_n$  与  $s$  同奇偶性。

如果通过  $t$  次对换, 将  $j_1 j_2 \cdots j_n$  化为自然排列, 仿上可知,  $j_1 j_2 \cdots j_n$  与  $t$  奇偶性相同。

**推论** 通过对换可将两个  $n$  级排列相互转化。

**证明** 任给两个  $n$  级排列  $j_1 j_2 \cdots j_n$  和  $i_1 i_2 \cdots i_n$ 。可先通过对换将  $j_1 j_2 \cdots j_n$  化为自然排列, 再通过对换将自然排列化为  $i_1 i_2 \cdots i_n$ 。反之亦然。

**例1** 通过对换将排列  $4 6 2 5 1 3$  化为自然排列。

**解** 先将 4 与 1 对换, 得到  $1 6 2 5 4 3$ ;

再将 6 与 2 对换, 得到  $1 2 6 5 4 3$ ;

再将 6 与 3 对换, 得到  $1 2 3 5 4 6$ ;

再将 5 与 4 对换, 得到  $1 2 3 4 5 6$ ;

共做 4 次对换。

$\tau(4 6 2 5 1 3) = 10$ , 排列  $4 6 2 5 1 3$  与对换次数 4 同奇偶。

$n$  级排列是  $n$  个不同元素的全排列, 所以一共有  $n!$  个。我们不

加证明地指出,其中奇偶排列各占一半,即都是 $\frac{1}{2}n!$ 个。

## 习题 1—2

1. 计算下列排列的逆序数,并指出其奇偶性。

- ① 5 2 3 1 4 6 8 7;
- ② 8 7 6 5 4 3 2 1;
- ③  $n (n-1) \cdots 2 1$ ;
- ④  $(n-1) (n-2) \cdots 2 1 n$ .

2. 写出全部三级排列,并指出各个排列的奇偶性。

- 3. 试通过对换将自然排列 1 2 3 4 5 6 化为排列 5 3 4 1 6 2.
- 4. 试通过对换将排列 3 1 4 2 化为排列 2 3 1 4.

## § 1.3 连加与连乘

多个数  $a_k, a_{k+1}, \dots, a_n$  相加,为方便起见,常简记成

$$a_k + a_{k+1} + \cdots + a_n = \sum_{i=k}^n a_i \quad (1)$$

符号“ $\sum$ ”称为连加号或求和符号, $a_i$  表示一般项, $i$  是一个整变量,称为求和指标; $\sum$  上下的数字表示  $i$  取值的范围是从  $k$  逐一到  $n$ . 因求和指标是一个整变量,用什么字母表示都可以,如

$$\begin{aligned} \sum_{i=k}^n a_i &= \sum_{l=k}^n a_l = \sum_{j=k}^n a_j \\ &= a_k + a_{k+1} + \cdots + a_n \end{aligned}$$

因将前面三个表达式展开,求和指标消失了,得到结果是一样的。

对于  $m \times n$  个数

$$a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n},$$

$$a_{21}, a_{22}, \dots, a_{2n},$$

.....

$$a_{m1}, a_{m2}, \dots, a_{mn}$$

相加。用  $S$  表示它们的和, 利用求和符号, 则

$$\begin{aligned} S &= (a_{11} + a_{12} + \dots + a_{1n}) + (a_{21} + a_{22} + \dots \\ &\quad + a_{2n}) + \dots + (a_{m1} + a_{m2} + \dots + a_{mn}) \\ &= \sum_{j=1}^n a_{1j} + \sum_{j=1}^n a_{2j} + \dots + \sum_{j=1}^n a_{mj} \\ &= \sum_{i=1}^n (\sum_{j=1}^n a_{ij}) \end{aligned}$$

这种有两个求和指标的和式, 称为二重求和。

由于数的加法满足交换律, 又有

$$\begin{aligned} S &= (a_{11} + a_{21} + \dots + a_{m1}) + (a_{12} + a_{22} + \dots \\ &\quad + a_{m2}) + \dots + (a_{1n} + a_{2n} + \dots + a_{mn}) \\ &= \sum_{i=1}^m a_{i1} + \sum_{i=1}^m a_{i2} + \dots + \sum_{i=1}^m a_{in} \\ &= \sum_{j=1}^n (\sum_{i=1}^m a_{ij}) \end{aligned}$$

于是有

$$\sum_{i=1}^m (\sum_{j=1}^n a_{ij}) = \sum_{j=1}^n (\sum_{i=1}^m a_{ij})$$

省去括号, 又可写成

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij}$$

上式说明, 二重求和的顺序可以交换。

求和范围的表示, 可采用多种形式, 例如(1)可写成

$$\sum_{k \leq i \leq n} a_i = a_k + a_{k+1} + a_{k+2} + \dots + a_n$$

又如

$$a_{11} + a_{12} + \cdots + a_{1n} + a_{21} + a_{22} + \cdots + a_{2n} + \cdots + a_{n-1,n-1} + a_{n-1,n} + a_{nn} = M$$

可以表示成

$$M = \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n a_{ij}$$

也可表示成

$$\sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_{ij} = M.$$

在特殊情形,还需采用特殊的表示方式,例如

$$a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{13}a_{21}a_{32} - a_{13}a_{22}a_{31} - a_{12}a_{21}a_{33} - a_{11}a_{23}a_{32} = d$$

需要表示成

$$d = \sum_{j_1 j_2 j_3} (-1)^{r(j_1 j_2 j_3)} a_{1j_1} a_{2j_2} a_{3j_3}$$

这里的  $j_1 j_2 j_3$  表示对三级排列求和,一个三级排列对应一项。三级排列共 6 个,恰好对应相加的 6 项。这种和式表示法,在行列式理论中起基础作用。

多个数相乘,可以利用求积符号  $\prod$  表示为

$$a_l a_{l+1} a_{l+2} \cdots a_s = \prod_{i=l}^s a_i \quad (2)$$

称

$$\prod_{i=l}^m \prod_{j=l}^n a_{ij} = a_{11}a_{12}\cdots a_{1n}a_{21}a_{22}\cdots a_{2n}\cdots a_{m1}a_{m2}\cdots a_{mn}$$

为二重求积。

对于连乘积,有时也可采用几种表示法,例如

$$(a_2 - a_1)(a_3 - a_1)\cdots(a_n - a_1)(a_3 - a_2)(a_4 - a_2)\cdots(a_n - a_2)\cdots(a_n - a_{n-1}) \\ = \prod_{i=1}^{n-1} \prod_{j=i+1}^n (a_j - a_i) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (a_j - a_i)$$

在(1)中,如果  $a_i = cb_i$ ,  $c$  是与  $i$  无关的数,因相加各项可提取公因子,则有