

高等学校教学参考书

应用图论

苗邦均 编

中国铁道出版社

1982年·北京

内 容 提 要

本书为高等学校教学参考书。主要叙述图论的基本知识及其应用,在应用方面重点选编了与交通运输、信息传输有关的内容。全书共分七章,简要地介绍了图的基本概念、图的运算、图在电子计算机里的存储、图的圈和树、路径问题、极大流问题、随机网上的极大流以及最小费用、最优定址等内容。另外,为了便于读者学习,在第一章内还选编了集合论和矩阵的基本知识。本书供高等工科院校师生、研究生及工程技术人员、科研人员参考用。

高等学校教学参考书

应 用 图 论

苗 邦 均 编

中国铁道出版社出版

责任编辑 张显善

封面设计 翟 达

新华书店北京发行所发行

各地新华书店经售

中国铁道出版社印刷厂印

开本: 787×1092 $\frac{1}{16}$ 印张: 9.75 字数: 243千

1980年4月第1版 1982年10月第2次印刷

印数: 10,001—13,000册 定价: 1.05元

前 言

一、由于图论处理问题的方法的多样性和它的应用广泛性，要想把它的主要内容概括到一本书里是很困难的。本书只选编了与交通运输管理有关的内容，这些内容对信息传输也是直接有关的。

二、为了便于读者查阅图论所涉及的预备知识，本书选编了集合论和矩阵的基础知识，对于熟悉这部分内容的读者可以从第二章读起。

三、和其它数学分支一样，现在随机性图论正在发展之中。在这方面有两种趋向，其一是把图与马尔科夫链相联系，使之相辅相成；其二是借助统计方法研究随机网上的流，我们在第六章后选编了后一内容的一部分。但本书主要是讲确定性网。

四、图论的应用越来越多地依赖于电子计算机，因此我们选编了图的存储方式和某些计算的Fortran程序。然而不应有错觉：对有限图无须作理论研究，只须让电子计算机采用历数的方法求最优解。正确的途径是先由理论研究剔除绝对多数的不良解，而后令电子计算机求解；或者是先由理论研究确定出最优解的方法，而后令电子计算机去执行。

五、有些定义在引入之后，严格地论证了它们的性质，如割集和基本割集。一俟读者熟悉之后，则说法上常采用略语，当然以不致混淆为限。例如把基本割集略为割集。

另外，有些内容常出现在几种场合，如割集，顶点集的关联集，余圈等，乃是同一事物的不同侧面，读者应以掌握实质为中心。

六、本书虽然比较注意系统性和论证的严谨性，然而作为教学参考书，读者宜把注意力放在方法的实质内容上，不宜在论证上花过多的时间。

七、本书经长沙铁道学院李慰萱同志审阅，并得到长院应用数学研究室侯振挺和中国科学院数学所王光寅二同志的关怀，一并表示谢意。

苗邦均

1979.7

目 录

第一章 预备知识.....	1
第一节 集合论的有关知识.....	1
第二节 矩阵的有关知识.....	7
第二章 图的基本概念.....	12
第一节 历史概况.....	12
第二节 图论模型实例.....	13
第三节 图的基本概念.....	14
第四节 加权图.....	18
第五节 图的矩阵表示法.....	20
第六节 图的运算.....	22
第七节 图在电子计算机里的存储.....	24
第三章 圈、余圈和树.....	29
第一节 图的圈和余圈.....	29
第二节 树和余树.....	32
第三节 树的计数.....	41
第四节 最短树.....	45
第五节 与树有关的问题.....	50
第四章 路径问题.....	53
第一节 道路图.....	53
第二节 路径方法.....	56
第三节 最短路径方法.....	59
第四节 第N短路径与最可靠路径.....	64
第五章 极大流问题.....	74
第一节 引例.....	74
第二节 极大流原理.....	76
第三节 多种货物流问题.....	83
第四节 共收点的多种货物流.....	92
第六章 随机网上的极大流.....	97
第一节 引言.....	97
第二节 基本假设检定.....	98
第三节 容量分析.....	101
第四节 任意分布的极大流的概率计算.....	107
第五节 正态分布时的容量分析.....	111
第六节 逼近法.....	115
第七节 正态分布的极大流的容量分析.....	120
第七章 最小费用、最优定址问题.....	128
第一节 最小费用流.....	128
第二节 图上的距离.....	135
第三节 距离矩阵的最优实现.....	136
第四节 图的中心和中位点.....	143
符号说明 内容索引	

第一章 预备知识

第一节 集合论的有关知识

集合的概念是现代数学最基本的概念。构造性的集合论是实变函数、应用概率论的基础，而公理化的集合论不但是测度论、数学概率和布尔代数的基础，而且随着数理逻辑的不断发展，其重要性日益显著。集合论的发展，今天已普遍到这样的程度：很难找到一本近代数学书不用集合概念。图论也是广泛使用集合概念的。

一、集合及其运算

定义1.1: 不论在纯数学还是在应用数学中，经常考虑具有某种特殊性质东西的全体，这样的全体就叫一个集合。我们总用一个大写字母表示集合。构成集合的每一个东西叫作集合的**元素**，简称元。为了把集合概念一目了然地表示出来，引入下列符号：

$$(\exists x) P$$

表示“存在具有性质 P 的个体 x ”，其中“ $\exists$ ”叫作特称符号。

$$(\forall x) P$$

表示“对于所有 x 都有性质 P ”，其中“ $\forall$ ”叫全称符号。具有特殊性质 P 的元素 x 的集合 S 表示为：

$$S = \{x; P(x)\}$$

a 是 S 的元素，或 a 属于 S 可表示为：

$$a \in S$$

否则表示为

$$a \notin S$$

集合的元素可以是任何类型的东西。例如一组选定的点，全国各火车站，全国铁路各站间的所有区段，各区段的通过能力，全国铁路职工等等都是集合的例子。

关于集合的运算我们给出以下定义。

定义1.2: 我们说集合 A 与 B 相等，记作

$$A = B$$

系指 A 与 B 有共同的元素。即 $x \in A \iff x \in B$ [符号“ $\iff$ ”称为等价符，两个命题 P_1 与 P_2 等价： $P_1 \iff P_2$ 表示 P_1 与 P_2 同真（成立）或同假（不成立）]。

定义1.3: 我们说集合 A 为集合 B 的子集，系指 A 中所有元均在 B 中：

$$a \in A \implies a \in B$$

记为

$$A \subset B$$

（符号 $\implies$ 称为蕴涵符。命题 P_1 蕴涵 P_2 ： $P_1 \implies P_2$ 。在本书范围内可理解为 P_1 成立时 P_2 必成立。其全部含义是，当 P_1 成立而 P_2 不成立时， $P_1 \implies P_2$ 为假；否则为真）。

定义1.4: 不含任何元素的集合叫作空集，记为 ϕ 。须知只有一个元素零的集合：

$$A = \{0\}$$

不是空集。同样 $\{\phi\}$ 含有一个元素 ϕ ，也不是空集。由于逻辑上的理由，规定任一集合均以空集为子集。

定义1.5：我们说集合A与B的并为集合C，系指C包含且只包含A和B中的元：

$$x \in C \iff x \in A \text{ 或 } x \in B \text{ (至少有一个成立)}.$$

记为

$$C = A \cup B$$

例1.1:

$$A = \{x, 0 \leq x \leq 5\}, B = \{x, 3 \leq x < 7\}$$

则

$$C = A \cup B = \{x, 0 \leq x < 7\}$$

定义1.6：我们说集合A与B的交（集）为C，系指C包含且只包含A与B的公共元

素：

$$x \in C \iff x \in A \text{ 与 } x \in B \text{ (同时成立)}.$$

记为

$$C = A \cap B$$

例1.2：设A与B为例1.1中的集合，则 $C = A \cap B = \{x, 3 \leq x \leq 5\}$

定义1.7：我们说集合A与B的差集为C，系指C包含且只包含属于A而不属于B的元

素：

$$x \in C \iff x \in A \text{ 与 } x \notin B \text{ (同时成立)}.$$

记为

$$C = A - B$$

例1.3：对于例1.1中的集合A与B， $C = A - B = \{x, 0 \leq x < 3\}$ ，

又

$$C = B - A = \{x, 5 < x < 7\}$$

定义1.8：我们说集合A与B的对称差为C，系指

$$C = (A - B) \cup (B - A)$$

记为

$$C = A \Delta B$$

例1.4：对于例1.1中的集合A与B，

$$C = A \Delta B = \{x, 0 \leq x < 3\} \cup \{x, 5 < x < 7\} = \{x, 0 \leq x < 3 \text{ 或 } 5 < x < 7\}.$$

定义1.9：设V为一个集合，以V的所有子集为元素的集合称为V的幂集合，记为 $\mathcal{P}(V)$ 。

特别 ϕ 与V本身均属于 $\mathcal{P}(V)$ ：

$$\phi \in \mathcal{P}(V); V \in \mathcal{P}(V)$$

此外对任一 $A \in \mathcal{P}(V)$ 称

$$\bar{A}_V = V - A$$

为A（关于V）的补（集）。在不致混淆的条件下，为了方便用 $\bar{A}$ 表示 $\bar{A}_V$ 。

定义1.10：我们说集合C为A与B的笛卡尔乘积（或直积），系指

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

并称A与B为C的边界。

关于这些运算，我们指出下列性质。

性质1.1：交换律

$$A \cup B = B \cup A, A \cap B = B \cap A, A \Delta B = B \Delta A$$

性质1.2：结合律

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$$

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$$

性质1.3：分配律

$$(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

$$(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C)$$

性质1.4: 吸收律

$$(A \cap B) \cup A = A$$

我们在下边对分配律给出证明, 其余各性质希望读者自己补出证明, 借以熟悉这些性质。

证:

$$(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

设:

$$x \in (A \cup B) \cap C \xLeftrightarrow[\text{定义1.6}]{} x \in A \cup B \text{ 与 } x \in C$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.5}]{} (x \in A \text{ 与 } x \in C) \text{ 或 } (x \in B \text{ 与 } x \in C)$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.6}]{} x \in (A \cap C) \text{ 或 } x \in (B \cap C)$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.5}]{} x \in (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

故得

$$x \in (A \cup B) \cap C \xLeftrightarrow{} x \in (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

由定义1.2得知

$$(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

再证

$$(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C)$$

设

$$x \in (A \cap B) \cup C \xLeftrightarrow[\text{定义1.5}]{} x \in (A \cap B) \text{ 或 } x \in C$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.6}]{} (x \in A \text{ 与 } x \in B) \text{ 或 } x \in C$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.5}]{} x \in (A \cup C) \text{ 与 } x \in (B \cup C)$$

$$\xLeftrightarrow[\text{定义1.6}]{} x \in (A \cup C) \cap (B \cup C)$$

为了显示集合运算的直观意义, 我们给出它们的图解。阴影部分表示运算结果 (见图 1—1)。

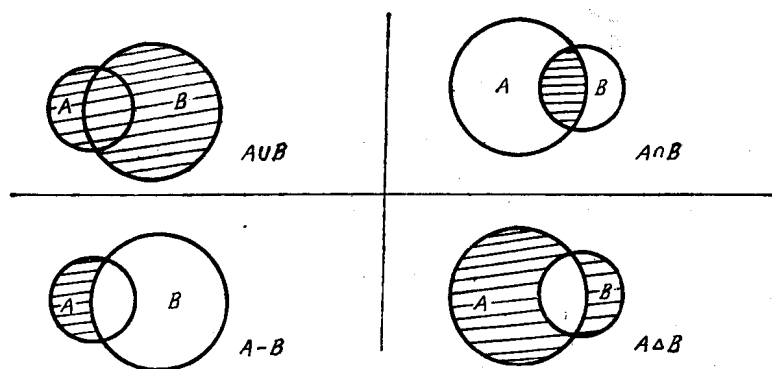


图 1—1 集合运算的图解

性质1.5: De Morgan(狄摩根)公式

$$\overline{(A \cup B)} = \overline{A} \cap \overline{B}, \quad \overline{(A \cap B)} = \overline{A} \cup \overline{B},$$

$$\overline{\overline{A}} = A. \quad A \cup \overline{A} = V, \quad A \cap \overline{A} = \phi,$$

今证:

$$\overline{(A \cup B)} = \bar{A} \cap \bar{B}$$

设:

$$\begin{aligned} x \in \overline{(A \cup B)} &\stackrel{\text{定义1.9, 定义1.7}}{\iff} x \in V \text{ 与 } x \notin (A \cup B) \iff \\ &\stackrel{\text{定义1.5}}{\iff} x \in V \text{ 与 } (x \notin A \text{ 与 } x \notin B) \iff \\ &\iff (x \in V \text{ 与 } x \notin A) \text{ 与 } (x \in V \text{ 与 } x \notin B) \iff \\ &\stackrel{\text{定义1.8}}{\iff} x \in V - A \text{ 与 } x \in V - B \stackrel{\text{定义1.9}}{\iff} x \in \bar{A} \text{ 与 } x \in \bar{B} \\ &\stackrel{\text{定义1.6}}{\iff} x \in \bar{A} \cap \bar{B} \end{aligned}$$

故得

$$\overline{(A \cup B)} = \bar{A} \cap \bar{B}$$

作为练习请读者补证出其余各条。

二、映射

定义1.11: 我们说 Γ 是从集合 A 到 B 中的一个**映射**, 系指 Γ 是一个对应关系或法则, 使对任一 $a \in A$, 有 B 的子集 Γ_a 与之对应。记为

$$A \xrightarrow{\Gamma} B \quad \text{我们也允许 } \Gamma_a = \phi$$

如图1-2所示, 其中 $\Gamma_a = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$, 特别当 $k=1$ 时, 称映射 Γ 为**单值的**, 记为

$$\Gamma_a = b \quad \text{或} \quad \Gamma(a) = b$$

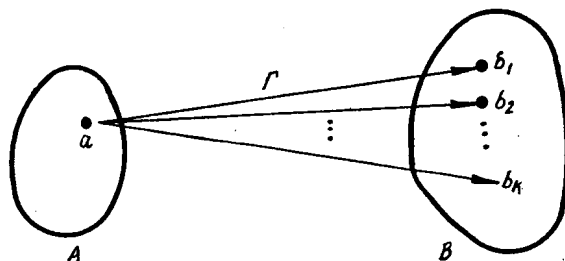


图1-2 映射

并说 A 为映射 Γ 的定义域, 称 $\Gamma(A) = \bigcup_{a \in A} \Gamma_a$ 为 Γ 的值域。一般来说 $\Gamma(A) \subset B$, 即 $\Gamma(A)$ 为 B 的真子集。(A为 B 的真子集, 系指: (1) A 为 B 的子集; (2) $(\exists x) x \in B$ 但 $x \notin A$)。特别当

$$\Gamma(A) = B$$

时, 我们说 Γ 为从 A 到 B 上的映射。

定义1.12: 我们说两个映射 Γ_1 与 Γ_2 相等

$$\Gamma_1 = \Gamma_2$$

系指 Γ_1 与 Γ_2 有共同的定义域 A , 和共同的值域 $\Gamma_1(A) = \Gamma_2(A)$, 而且对于任一 $a \in A$

总有

$$\Gamma_1(a) = \Gamma_2(a)$$

定义1.13: 若 $A \xrightarrow{\Gamma} B$, 且对任一 $a \in A$ 总有 $\Gamma(a) = b_0$ 。则称 Γ 为以 b_0 为值的**常值映射**。若 $A = B$, 而且对任一 $a \in A$

总有

$$\Gamma_a = a$$

则称 Γ 为恒等映射, 用 I_A 来表示。

定义1.14: 设 $A \xrightarrow{\Gamma} B$, 若 Γ 是单值的, 且由 $\Gamma(a) = \Gamma(a') \implies a = a'$, 则称 Γ 为1-1对应的映射。若 Γ 是从 A 到 B 上的1-1对应的映射, 则称 Γ 为完全的1-1对应的映射。

定义1.15: 若 Γ 为从集合 A 到 B 上的完全1-1对应的映射, 我们定义 Γ 的逆映射 Γ^{-1} 如下:

对任一 $b \in B$, 定义 $\Gamma^{-1}(b) = a$

其中 $a \in A$, $\Gamma(a) = b$ 。易见 Γ^{-1} 的定义域与值域恰分别为 Γ 的值域和定义域。

定义1.16: 设 $A \xrightarrow{\Gamma_1} B$, $B \xrightarrow{\Gamma_2} C$, 定义由 A 到 C 的映射 $\Gamma = \Gamma_2 \circ \Gamma_1$ 如下:

对任一 $a \in A$, $\Gamma(a) = (\Gamma_2 \circ \Gamma_1)(a) = \Gamma_2[\Gamma_1(a)]$ 并称 $\Gamma_1 \circ \Gamma_2$ 为 Γ_1 与 Γ_2 的复合映射。

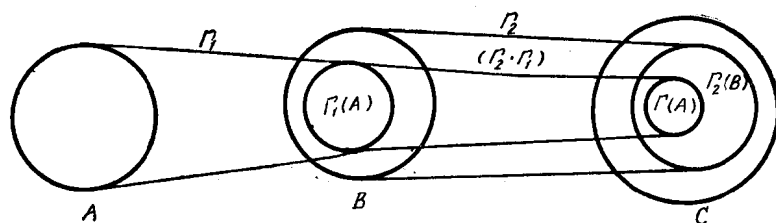


图1-3 复合映射

定义1.17: 设 $A_1 \subset A$, 并有 $A \xrightarrow{\Gamma} B$, $A_1 \xrightarrow{\Gamma_1} B$ 。若对任一 $a_1 \in A_1$ 总有 $\Gamma(a_1) = \Gamma_1(a_1)$ 则称 Γ_1 为 Γ 在 A_1 上的限制; 反之称 Γ 为 Γ_1 在 A 上的扩张, 记为 $\Gamma_1 = \Gamma|A_1$ 。

定义1.18: 设 $A \xrightarrow{\Gamma} B$, 由此定义

$$\widetilde{\Gamma}: \mathcal{P}(A) \longrightarrow \mathcal{P}(B); X \in \mathcal{P}(A) \text{ 时, } \widetilde{\Gamma}(X) = \{\Gamma(a); a \in X\} \in \mathcal{P}(B)$$

及

$$\widetilde{\Gamma}^{-1}: \mathcal{P}(B) \longrightarrow \mathcal{P}(A); Y \in \mathcal{P}(B) \text{ 时, } \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y) = \{x; \Gamma(x) \in Y\} \in \mathcal{P}(A)。$$

性质1.6: 设 $X_1, X_2 \in \mathcal{P}(A)$, $Y_1, Y_2 \in \mathcal{P}(B)$ 则

1. $X_1 \subset X_2 \implies \widetilde{\Gamma}(X_1) \subset \widetilde{\Gamma}(X_2)$;
2. $\widetilde{\Gamma}(X_1 \cup X_2) = \widetilde{\Gamma}(X_1) \cup \widetilde{\Gamma}(X_2)$;
3. $\widetilde{\Gamma}(X_1 \cap X_2) \subset \widetilde{\Gamma}(X_1) \cap \widetilde{\Gamma}(X_2)$;
4. $Y_1 \subset Y_2 \implies \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1) \subset \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_2)$;
5. $\widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1 \cup Y_2) = \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1) \cup \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_2)$;
6. $\widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1 \cap Y_2) = \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1) \cap \widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_2)$;
7. $\widetilde{\Gamma}^{-1}(\overline{Y_1}) = \overline{\widetilde{\Gamma}^{-1}(Y_1)}$ 。

注: 我们从 Γ 诱导出来的 $\widetilde{\Gamma}$ 及 $\widetilde{\Gamma}^{-1}$, 为书写上的方便计, 在不致混淆的条件下, 仍写为 Γ 及 Γ^{-1} 。

作为练习请读者首先从直观上掌握上列各性质, 而后给出论证。试找出两个具体的 X_1 与 X_2 使 $\Gamma(X_1 \cap X_2) \subsetneq \Gamma(X_1) \cap \Gamma(X_2)$ 。

定义1.19: 我们说 $A_1, A_2, \dots, A_n$ 为集合 A 的一个分割, 系指

- (1) 对任何不同的 i, j $A_i \cap A_j = \phi$;
 (2) $\bigcup_{i=1}^n A_i = A$.

三、基数 (势)

我们的图论主要讨论有限图, 偶然涉及可列情况。因此我们的基数或势至多为可列情况。所谓基数是源于个数的数学概念, 详述于下。

定义1.20: 我们说集合 A 与 B 是等价的, 系指存在一个从 A 到 B 上的完全 1-1 对应的映射。记为 $A \sim B$ 。

练习1: 试举出三对等价集。

性质1.7:

- (1) $A \sim A$;
 (2) 若 $A \sim B \implies B \sim A$;
 (3) 若 $A \sim B$ 与 $B \sim C \implies A \sim C$ 。

证明:

(1) 取 $\Gamma(a)$ 为 A 上的恒等映射: $I(a) = a$, 则 $I(a)$ 为 A 到 A 上的完全 1-1 对应的映射。

(2) 因为 $A \sim B$, 故存在 A 到 B 上的完全 1-1 映射 $\Gamma(a)$ 。

由定义1.15可知 $\Gamma^{-1}(b)$ 为从 B 到 A 上的完全 1-1 映射。

(3) 因为 $A \sim B$ 与 $B \sim C$, 故存在完全 1-1 对应的映射 Γ_1 与 Γ_2 :

$$A \xrightarrow{\Gamma_1} B, B \xrightarrow{\Gamma_2} C.$$

易见 $\Gamma = \Gamma_2 \circ \Gamma_1$ 为从 A 到 C 上的完全 1-1 映射。

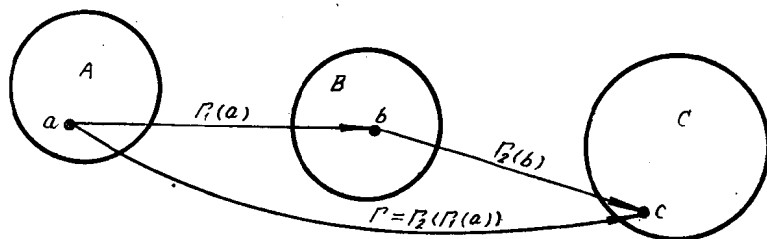


图 1-4 复合映射

定义1.21: 凡集合 A 与集合 B 等价, 我们就说它们有共同的基数或势。 A 的势记为 $|A|$, 于是由 $A \sim B$, 则得 $|A| = |B|$ 。

基数或势是表示集合中元素多少的指标, 当两个集合等价时, 则可以说它们有一样多的元, 从而它们有共同的势。集合 $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 的势为 n : 记为 $|S| = n$ 。势 $|S| < \infty$ 的集合 S 称为有限集合。凡与 S 等价的集合的势显然也是 n 。

定义1.22: 令 $I = \{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ 。

凡与 I 等价的集合均称为可数集。集合 A 可数的充分必要条件是可为

$$A = \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots\}$$

第二节 矩阵的有关知识

矩阵和置换群对图论的发展起着巨大作用,然而我们只把这些作为方法。为便于不熟悉这些内容的读者能顺利掌握图论本身,免得各处查找矩阵的有关公式和基本概念,我们在这里提供矩阵的最基本的常识。

一、矩阵及其运算

定义1.23: $m \times n$ 阶矩阵,系指排列为 m 行 n 列的数字或元素组成的矩形:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

或简写为 $A = [a_{ij}]$, 当需要强调矩阵的阶数时,将 A 改为 A_{mn} 。除非有特殊说明,总设元素 a_{ij} 为实数。

定义1.24: 两个矩阵 A 和 B 称为相等,系指它们的阶数相同,而且对一切 i, j 总有: $a_{ij} = b_{ij}$ 。

特别称 A_{nn} 为方阵。

定义1.25:

(1) 设 $A = [a_{ij}]$, 对任意常数 c , 定义 $cA = [ca_{ij}]$,

$$Ac = [a_{ij} \cdot c];$$

(2) 设 A 与 B 有相同的阶: $A_{mn} = [a_{ij}]$; $B_{mn} = [b_{ij}]$ 。定义它们的和为 $C = [c_{ij}]$, 系指对一切 i, j , $c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$ 记为

$$C = A + B;$$

(3) 设 $A_{mr} = [a_{ij}]$, $B_{rn} = [b_{ij}]$ 。定义它们的积为 $C_{mn} = [c_{ij}]$, 系指对一切 i 和 j ,

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^r a_{ik} b_{kj} \text{ 记为}$$

$$C = A \cdot B;$$

(4) 我们说矩阵 $A_{mn} = [a_{ik}]$ 的转置为 $A'_{nm} = [a'_{ij}]$, 系指对一切 i 与 j 总有:

$$a_{ij} = a'_{ji}.$$

性质1.8: 关于矩阵的上列运算有下列性质,特别需要指出的是乘法一般没有交换律:

(1) 结合律 $(A + B) + C = A + (B + C);$

$$(AB)C = A(BC).$$

(2) 分配律

$$C(A + B) = CA + CB;$$

$$(A + B)C = AC + BC.$$

(3) 交换律

$$A + B = B + A.$$

(4) 转置律

$$(A')' = A; \quad (A + B)' = A' + B';$$

$$(AB)' = B' A'.$$

定义1.26: 元素 $a_{11}, a_{22}, a_{33}, \cdots, a_{nn}$ 叫作方阵 $A_{nn} = [a_{ij}]$ 的主对角线元,或说它们

若方阵 $A_{n \times n} = [a_{ij}]$ 的元关于主对角线对称: $a_{ij} = a_{ji}$, 则说此方阵为对称的。

定义1.27: 若对称方阵, 除主对角线上的元之外均为零, 则称为对角矩阵。若对角矩阵的主对角线元均为单位 1, 则称为单位矩阵, 记为 I 。

定义1.28: 只有一行或只有一列的矩阵叫**矢** (或**矢量**) : $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$ 叫**行矢**, $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)'$ 叫**列矢**, 简记为 $\mathbf{x} = \{x_1, \dots, x_n\}$ 。若 $\mathbf{x} = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ 及 $\mathbf{y} = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$ 为二列矢, 则

$$\begin{aligned} \mathbf{x}' \cdot \mathbf{y} &= x_1 y_1 + x_2 y_2 + \cdots + x_n y_n, \\ \mathbf{x}' \cdot \mathbf{x} &= x_1^2 + x_2^2 + \cdots + x_n^2 \end{aligned}$$

$$x \cdot y' = [x, y]_{\dots}$$

二、线性变换与二次型

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_p x_p = 0$$

定义1.30: 线性变换

[illegible]

$$\mathbf{x} = \mathbf{A} \mathbf{y}$$

定义1.31: 设 x 与 y 独立, $A_{n,n}=[a_{ij}]$ 则称

$$\mathbf{x}'\mathbf{A}\mathbf{y} = \sum_{i,j} x_i a_{ij} y_j$$

为变数 x_i 与 y_j 的双线性型。特别当 $m=n$, $x=y$ 而 A 为对称时, 称

$$\mathbf{x}'\mathbf{A}\mathbf{x} = \sum_{i,j=1}^n x_i a_{ij} x_j$$

为变数 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 的二次型, 记为 $Q(x)$ 或 $Q(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 。用矩阵表示为 $Q(x) = x'Ax$, 对称矩阵 A 也叫作二次型 Q 的矩阵。

性质1.9: 设有二次型 $Q(x_1, x_2, \dots, x_n) = x'Ax$, 及线性变换 $x = C_{nm}y$ 则当令 $B_{nm} = C'AC$ 时,

$$Q_1(y_1, y_2, \dots, y_n) = y'B_{nm}y$$

为新变量 $y_1, y_2, \dots, y_n$ 的二次型。这是由于 $B_{nm} = [b_{ij}]$ 时,

$$b_{ij} = \sum_{k,l} c'_{ik} a_{kl} c_{lj}$$

因为 $c'_{ik} = c_{ki}, a_{kl} = a_{lk}$

故

$$b_{ij} = \sum_{k,l} c_{ji} a_{lk} c_{kl} = b_{ji}$$

所以 B_{nm} 为对称的。

三、线性方程

定义1.32: 方阵 $A_{nn} = [a_{ij}]$ 的行列式是记为以下形式的一个数:

$$|A| = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = |a_{ij}|$$

$|A|$ 的定义是 $|A| = \sum \pm a_{1r_1} a_{2r_2} \cdots a_{nr_n}$, 这里求和是对 $r_1, r_2, \dots, r_n$ 的一切可能排列取的。为了说明“+”、“-”号的取法, 我们先看一个实例。当用 x_1 代 x_2 , 用 x_2 代 x_1 ; 用 x^3 代 x_4 , 用 x_4 代 x_3 时, 我们把这种排列写为 (这里 $n=4$):

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & 4 & 3 \end{pmatrix}$$

或记为 $(1,2) \cdot (3,4)$ 。对于有限个元的排列易见总可以表示为有限个轮换 $[(1,2) \text{ 及 } (3,4)]$ 各叫一个轮换之积。排列 $r_1, r_2, \dots, r_n$, 依照其轮换因子有偶数个或奇数个, 而称为偶排列或奇排列。当 $r_1, r_2, \dots, r_n$ 为偶排列时 $a_{1r_1} a_{2r_2} \cdots a_{nr_n}$ 取正号; 为奇排列时取负号。

性质1.10: 关于方阵的行列式有下列性质:

(1) A 的转置矩阵的行列式与 A 的行列式相同, 即

$$|A'| = |A|$$

(2) 若 A 的两行或两列互换位置, 则其行列式变号。从而可知当 A 有两行或两列相同时, 其行列式必为零。

(3) 若方阵 B 与 C 之积为方阵 A : $A = B \cdot C$ 则有

$$|A| = |B| \cdot |C|$$

定义1.33: 设 A 为一矩阵 (不一定为方阵), A 的子方阵的行列式叫作 A 的**子式**。若 A 为方阵, 则当其子式的对角线元均为 A 的主对角线元时, 称为 A 的**主子式**。

若 $A = [a_{ij}]$ 为一方阵, 将 a_{ij} 所在的行和列由 A 中删除, 所得子式乘以 $(-1)^{i+j}$ 之后, 叫作 a_{ij} 的**余子式**, 记为 A_{ij} 。

性质1.11: 关于余子式有下列展式:

$$(1) \quad \sum_{j=1}^n a_{kj} A_{ij} = \begin{cases} |A| & \text{如果 } k=i \\ 0 & \text{如果 } k \neq i \end{cases}$$

$$(2) \quad \sum_{i=1}^n a_{ik} A_{ij} = \begin{cases} |A| & \text{如果 } k=j \\ 0 & \text{如果 } k \neq j \end{cases}$$

定义1.34: 矩阵A的秩是满足下列条件的整数 $r=r(A)$:

- (1) 存在A的一个 r 阶不为零的子式;
- (2) 不存在A的大于 r 阶的不为零的子式。

由此定义可知 $A=A_{mn}$ 的秩数 r 满足条件:

$$r \leq \min\{m, n\}$$

性质1.12: 我们把A的行或列, 常看作矢。若A的秩为 r , 则必可找出A的 r 个线性独立的行, 同时A的任意 $r+1$ 行都是线性相关的。对列有同样的性质。

性质1.13: 若方阵的行列式不为零, $|A| \neq 0$, 则A的秩必为 n 。若 $|A| = 0$ 则A的秩必小于 n 。依照 $|A| = 0$ 或 $|A| \neq 0$, 而称方阵A为奇异的或非奇异的。

若 $|A| \neq 0$ 而B为任一矩阵, 则AB及BA的秩与B相同。

定义1.35: 设 $A=[a_{ij}]$ 为一方阵, 设 A_{ij} 为 a_{ij} 的余子式, 令 $A^*=[a_{ji}^*]$, 其中 $a_{ji}^*=A_{ij}$, 则称 A^* 为A的伴随转置矩阵。

即

$$AA^*=A^*A=|A|I=\begin{bmatrix} |A| & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & |A| & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & |A| \end{bmatrix}$$

若A非奇异则方阵 $A^{-1}=\frac{1}{|A|} \cdot A^*=\left[\frac{A_{ji}}{|A|}\right]$ 称为A的逆阵。

$$A \cdot A^{-1} = A^{-1} \cdot A = I$$

性质1.14: 逆阵有下列性质:

- (1) $[A^{-1}]^{-1}=A$;
- (2) $[A^{-1}]'=[A']^{-1}$;
- (3) $[AB]^{-1}=B^{-1} \cdot A^{-1}$;

(4) 设D为以 $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ 为对角元的非奇异对角方阵, 则 D^{-1} 也是对角方阵, 其对角元依次为 $\lambda_1^{-1}, \lambda_2^{-1}, \dots, \lambda_n^{-1}$ 。

定义1.36: 设方阵 $C=[c_{ij}]$ 使 $C \cdot C' = C' \cdot C = I$, 则称C为正交方阵。

性质1.15: 正交方阵有以下性质:

- (1) $|C| = \pm 1$;
- (2) $C^{-1} = C'$;

(3) $\sum_{i=1}^n c_{ij} c_{ik} = \delta_{jk}$ (其中 δ_{jk} 只当两足码相等时为1, 否则为零, 称它为柯若尼柯符号)。

$$\sum_{i=1}^n c_{i1}c_{ik} = \delta_{1k}$$

(4) 设 C_1 及 C_2 为二同阶正交方阵, 则 $C = C_1 \cdot C_2$ 也是正交的,

(5) 对于任一自然数 $p < n$, 和 p 个行矢 $(c_{i1}, c_{i2}, \dots, c_{in})$, $i = 1, 2, \dots, p$, 只要它们满足上列性质 (3), 就可以找到另外的 $n - p$ 个行矢, 使它们一起组成的 $n \times n$ 阶矩阵为正交的。

定义1.37: 线性变换 $x = Cy$, 当矩阵 C 为正交的时候, 叫作正交变换。

性质1.16: 正交变换的性质为保持距离不变。因为 $x = Cy$, $x' = y' C'$, 所以 $x' \cdot x = y' C' C y = y' I y = y' \cdot y$ 。

即对于任一 x 恒有: $x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_n^2 = y_1^2 + y_2^2 + \dots + y_n^2$ 。

性质1.17: 设 A 为任一对称方阵, 则必有正交方阵 C , 使 $C' A C$ 为一对角矩阵,

$$C' A C = \begin{bmatrix} \lambda_1 & & & 0 \\ & \lambda_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_n \\ 0 & & & & 0 \end{bmatrix}$$

而且任一使 A 变为对角矩阵的正交矩阵都有相同的对角线元, 可能它们的排列顺序不同。所以对角线诸元 $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ 是 A 所特有的, 称为 A 的固有值, 它们是下列 n 次方程的实根。

$$|A - \lambda I| = \begin{vmatrix} a_{11} - \lambda & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} - \lambda & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} - \lambda \end{vmatrix} = 0$$

由此可见 A 的秩为其非零固有值的数目。

第二章 图的基本概念

第一节 历史概况

图的理论已经取得了非凡的发展,据统计现在以每年400篇文献的速度向前发展着,其应用之广泛也是少有的。它在电信、交通网络方面;在物理学、化学和数学的其它分支方面;甚至在经济、建筑和社会学等方面,也都有广泛应用。

图论之所以能高速发展是有其来由的。首先是图论模型有广泛的适用性;二是图论的图解表达式直观而清晰;三是由于图论与其它科学的广泛联系,特别是与其它数学分支的密切联系,从而能吸取各方面的研究方法。

但是要准确地追溯图论的起源,那也是困难的。按现有记载,图论的先驱者有欧拉(Euler),他在1736年解决了当时闻名的葛尼西堡七桥问题。因此有人认为欧拉应该是拓扑学和图论的奠基人。七桥问题的数学实质是要证明图2-1不是一笔画(即从某点开始经过各条线恰好一次再回到起点)。

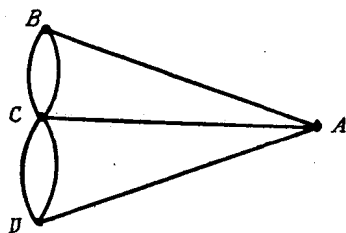


图2-1 七桥

1847年,基尔赫夫(Kirchhoff)在研究电网时奠定了树的概念和理论。基尔赫夫是一位卓越的物理学家,但他极善于抽象思维。他为了探索方程组的互独立方程的个数,他把电路中的电器统统看作是电路的一部分,而无视它们的电学特征。以后他用只有点和线段的受检图来代替原来的电路,并在受检图上逐步删除线段,一直到使受检图变为一棵树为止。于是他得到如下的结论:独立方程的个数等于删除的线段数,而且对应于每一被删线段有唯一的一个基本圈和与此圈相应的一个方程。

1857年,著名的化学家开勒(Cayley)在研究同分异构体的结构时,独立地引入了树形图。我国著名化学家唐敖庆教授把图论应用于化学也取得了一系列成果。

第一次从数学上考虑树的是若当(Jordan)在1868年的工作。

四色问题早在1840年就为人们熟知:平面或球面上任何一张地图,用四种颜色就可以画清楚,而且保证两个相邻的国家都染有不同的颜色,条件是每个国家必须是单连通的,而所谓相邻是指有一条公共边界。1969年奥瑞(Ore)和斯太姆普(Stemple)证明了对于40个顶点以下的平面图四色定理成立。四色问题在1976年已由美国伊利诺大学柯·阿派尔(K·Appel)、喔·哈肯(W·Haken)在寨·考贺(J·Koch)协作之下,利用高速电子计算机得到解决。它用了100亿个逻辑判定,花了1,200机时,因此作为对这定理的证明并不理想,但无论如何算是解决了一大难题。

图的理论,作为独立的学科而有其自身的发展,主要是靠占有大量实用问题的运筹工作者的创造。因此绝大多数图论著作并非出自数学工作者,只有为数不多的数学家发表了他们的图论专著。例如“图论”的作者弗朗柯·亨瑞(Frank·Harary)及“图的理论及其应

