

# TULUN DAOYIN JIAOCHENG

## 图论导引教程

【英】B·布鲁巴斯 著  
赵树春 朱学志 译  
李慰萱 审校

HEILONGJIANG KEXUE JISHU CHUBANSHE

黑龙江科学技术出版社

# 图论导引教程

(英)B.布鲁巴斯 著

赵树春 朱学志 译

李慰萱 审校

黑龙江科学技术出版社

一九八五年·哈尔滨

封面设计：顾冕选

图论导引教程

[英]B.布鲁巴斯 著

赵树森 朱学志 译

李殿章 申校

黑龙江科学技术出版社出版

(哈尔滨市南岗区建设街35号)

黑龙江新华印刷厂附属厂印刷·黑龙江省新华书店发行

开本 787×1092 毫米 1/32 · 印张 9 · 字数 183 千

1985年10月第一版 · 1985年10月第一次印刷

印数：1—2,800

书号：13217·142

定价：1.90元

## 译 者 序

本书是英国剑桥大学的教材。它用较少的篇幅介绍了图论的大部分主要论题，并且对图论的一些重要应用作了生动的描述。这是一本比较好的入门书，它可以作为我国大学数学、计算机科学等专业的教材或教学参考书，也是自学者的良好读物。

本书各章之后都附有大量的习题，并被分成基本的、一般的和较难的三类（较难的习题都附有详细的提示），以便于读者根据自己的需要完成习题的一部分或全部。各章最后还附有文献注释，虽然不十分详尽，却能使读者熟悉图论的一些主要问题的来龙去脉。

本书著者还有另一本有名的专著“Extremal Graph Theory”，Academic Press, 1978。它虽然先于本书出版，但对与极图有关的若干问题阐述得更为深刻，因此可看作本书的续篇。

本书译稿曾由刘诚超同志进行初校，在此谨致谢意。

1984. 9. 1.

# 序

本书是写给对图论感兴趣、并希望图论成为他们数学课程一部分的年轻学生们的。剑桥大学的经验表明，目前流行的课本都不能满足这种需要。有的课本对这些读者来说是太专门化了，有的则缺乏揭示该学科本质所必须的深度和广度。

我们的出发点在于，图论是很为学生瞩目的几门课程之一，而且，它应有助于提高学生对整个数学领域的鉴赏力。因此，本书不仅讲述了基本结果，也包含一些评述性章节，并把所论述的课题讲得妙趣横生，以求唤起学生的兴趣。那些对于理论的展开至关重要的定理均得到清楚的阐述，并有完整和详细的证明，从而本书为图论提供了一个周详的导引，它足以成为该学科大部分论题的坚实基础。

每章包含三至四节，并附有练习题和文献评注。带“-”号的是基本练习题；带“+”号的是较难的练习题，一般附有详细的提示。在开头几节中，因为读者刚入门，所以尽管内容简单，证明也很容易，却叙述得很详细。后面的章节是为对图论已产生兴趣的读者写的，虽然所涉及的定理比较深刻，证明也不简单，却叙述得很简要。读者在这本书中到处都会发现图论与数学的各分支的联系，这些分支包括最优化理论、线性代数、群论、射影几何、表示论、概率论、分析、纽结理论和环论。尽管这些联系的大多数对理解本书内

容并不是绝对必要的，但读者适当熟悉这些知识也是大有益处的。有关文献的注释不太完整，仅望能引导读者去了解有关的资料而已。

B. 布鲁巴斯

1979. 4, 于剑桥大学

# 目 录

<b>第Ⅰ章 基础知识</b> .....	1
§ 1 定义 .....	1
§ 2 路, 圈和树 .....	8
§ 3 哈密顿圈和尤拉回路 .....	17
§ 4 可平面图 .....	23
§ 5 尤拉迹在代数中的一个应用 .....	28
练习.....	33
<b>第Ⅱ章 电网络</b> .....	39
§ 1 图和电网络 .....	39
§ 2 用正方形拼成正方形 .....	48
§ 3 与图相联系的向量空间和矩阵 .....	51
练习.....	60
<b>第Ⅲ章 流、连通性和匹配</b> .....	93
§ 1 有向图中的流 .....	64
§ 2 连通度和 Menger 定理 .....	71
§ 3 匹配 .....	76
§ 4 Tutte 的 1—因子定理 .....	84
练习.....	88
<b>第Ⅳ章 极值问题</b> .....	98
§ 1 路和圈 .....	99
§ 2 完全子图 .....	103

§ 3	哈密顿路和圈 .....	111
§ 4	图的构造 .....	118
	练习.....	125
<b>第V章 着色</b>	.....	<b>132</b>
§ 1	顶点着色 .....	133
§ 2	边着色 .....	139
§ 3	曲面上的图 .....	142
	练习.....	148
<b>第VI章 Ramsey 理论</b>	.....	<b>156</b>
§ 1	基本 Ramsey 定理 .....	156
§ 2	单色子图 .....	162
§ 3	代数和几何中的 Ramsey 定理 .....	167
§ 4	子序列 .....	176
	练习.....	182
<b>第VII章 随机图</b>	.....	<b>188</b>
§ 1	完全子图和 Ramsey 数——期望的应用 .....	189
§ 2	围长和色数——改造随机图 .....	194
§ 3	几乎所有图的简单性质——概率的基本应用 .....	199
§ 4	几乎确定的变量——方差的应用 .....	204
§ 5	哈密顿圈——图论工具的应用 .....	212
	练习.....	217
<b>第VIII章 图和群</b>	.....	<b>222</b>
§ 1	Cayley 和 Schreier 图解 .....	222

§ 2 邻接矩阵的应用 .....	236
§ 3 计数和 Polya 定理 .....	247
练习 .....	258
 名词索引 .....	267
记号索引 .....	278

# 第 I 章 基础知识

本书的目的是使读者熟悉图论的基本概念和结果。本章不可避免地要包括大量的定义，为了防止读者厌倦，我们将尽快地证明一些简单的结果。在浏览本书的其余部分之前，读者不要期望能完全掌握本章的内容。事实上，因为大部分术语一看就懂，读者在阅读时完全可以先跳过本章的一部分内容。我们在此附带说明一点，虽然图论的术语远未标准化，但是本书所使用的术语都是通用的。

## § 1 定义

一个图  $G$  是两个不相交的集所组成的有序对  $(V, E)$ ，其中  $E$  是  $V$  的元素的无序对之集的一个子集。如果不是另有说明，我们考虑的只是**有限图**，即  $V$  和  $E$  总是有限的。集  $V$  是**顶点集**，而  $E$  是**边集**，如果  $G$  是一个图，则  $V = V(G)$  是  $G$  的顶点集，而  $E = E(G)$  是  $G$  的边集。我们说边  $\{x, y\}$  联结顶点  $x$  和  $y$ ，并记作  $xy$ ，这样， $xy$  和  $yx$  代表同一条边，顶点  $x$  和  $y$  是这条边的**端点**。如果  $xy \in E(G)$ ，则  $x$  和  $y$  是  $G$  的**邻接的或相邻的**顶点，而顶点  $x$  和  $y$  是同边  $xy$  **相关联的**。如果两条边恰有一个公共端点，就说它们是**邻接的**。

正像从术语字面上所能看出那样，通常，我们不把一个图看作一个有序对，而把它看成是一些顶点的总体，而其中

有的顶点之间由边联结。于是，把一个图的图形画出来就是很容易了，事实上，把一个图画出来有时是描述它的最容易

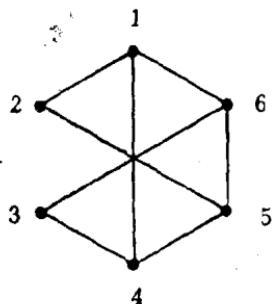


图 I.1. 一个图。  
如果  $G' \subset G$ ，我们说  $G'$  是  $G$  的一个子图，并记作  $G' \subset G$ 。如果  $G'$  包含  $G$  的联结  $V'$  两个顶点的所有边，则说  $G'$  是由  $V'$  导出的或生成的子图，记作  $G[V']$ 。如果  $G' = G[V(G')]$ ，则说  $G'$  是  $G$  的导出子图。

的方法；图  $G = (\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \{12, 14, 16, 25, 34, 36, 45, 56\})$  在用图 I.1 表示后便一目了然了。

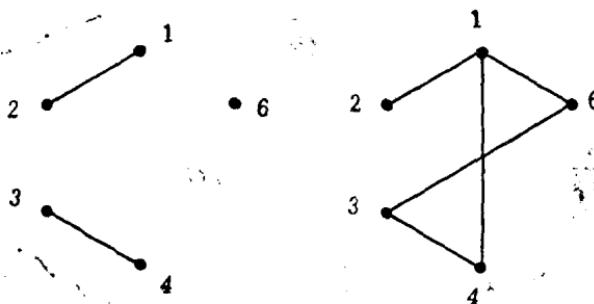


图 I.2. 图 I.1 的图的子图和导出子图。

这些概念用图 I.2 来说明。

我们常用删除或添加一些顶点或边的办法来构造一些新图。如果  $W \subset V(G)$ ，则  $G - W = G[V \setminus W]$  是在  $G$  中删除  $W$  中的顶点和与它们关联的所有边而得到的子图。同样，

如果  $E' \subset E(G)$ , 则  $G - E' = (V(G), E(G) \setminus E')$ 。如果  $W = \{w\}$  和  $E' = \{xy\}$ , 则简记为  $G - w$  和  $G - xy$ 。同样, 如果  $x$  和  $y$  是  $G$  中不邻接的顶点, 则  $G + xy$  是在  $G$  中联结  $x$  和  $y$  所得到的图。

如果  $x$  是图  $G$  的一个顶点, 通常, 我们把  $x \in V(G)$  简记作  $x \in G$ 。 $G$  的阶是其顶点的数目, 记作  $|G|$ 。我们也用同样的记号来表示一个集的元素的数目(基数): $|X|$ 表示集  $X$  的元素的数目。于是,  $|G| = |V(G)|$ 。 $G$  的级是其边的数目, 记作  $e(G)$ 。我们把任意一个  $n$  阶图记作  $G^n$ 。同样,  $G(n, m)$  表示任意一个  $n$  阶和  $m$  级的图。

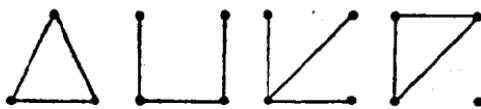


图 I.3. 级为 3 而阶至多为 4 的图。

如果在两个图之间存在一个保持邻接性的 1-1 对应, 则这两个图是同构的, 即如果存在这样的双射函数  $\phi: V \rightarrow V'$ ,  $xy \in E$  当且仅当  $\phi(x)\phi(y) \in E'$ , 则  $G = (V, E)$  同构于  $G' = (V', E')$ 。显然, 同构的图有同样的阶和级。除了要考虑顶点集中各顶点可以区别或带有标号的图的情形(例如一个给定的图的一些子图), 通常, 在同构图之间不加以区别。依据这一约定, 如果  $G$  和  $H$  是同构图, 则可以记作  $G \cong H$ , 或简记作  $G = H$ 。在图 I.3 中我们画出了级为 3 而阶至多为 4 的所有子图(在同构的范围内)。

$n$  阶图的级至少为 0, 而至多是  $(\frac{n}{2})$ 。显然, 对每个  $m$ ,

$0 \leq m \leq \binom{n}{2}$ , 存在图  $G(n, m)$ 。 $n$  阶  $\binom{n}{2}$  级的图称为完全  $n$ —图, 记作  $K^n$ ; 空  $n$ —图  $E^n$  是  $n$  阶无边的图。在  $K^n$  中每两个顶点都是邻接的, 而在  $E^n$  中, 任何两个顶点都是不邻接的。图  $K^1 = E^1$  称为平凡图。

与顶点  $x \in G$  邻接的所有顶点的集记作  $\Gamma(x)$ ,  $x$  的度是  $d(x) = |\Gamma(x)|$ 。如果我们要强调这是在图  $G$  中考虑的, 则记作  $\Gamma_G(x)$  和  $d_G(x)$ 。类似的约定也适用于依赖一个图的其它函数。这样, 如果  $x \in H = G[W]$ , 则

$$\Gamma_H(x) = \{y \in H : xy \in E(H)\} = \Gamma_G(x) \cap W.$$

图  $G$  的各顶点的最小度记作  $\delta(G)$ , 而最大度记作  $\Delta(G)$ 。 $0$  度的顶点称为孤立顶点。如果  $\delta(G) = \Delta(G) = k$ , 即  $G$  的每个顶点的度皆为  $k$ , 则称  $G$  是  $k$ —正则的或  $k$  度正则的。如果对某个数  $k$ , 一个图是  $k$ —正则的, 称它为正则图,  $3$ —正则图称为三次的。

如果  $V(G) = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ , 则  $(d(x_i))_1^n$  是  $G$  的度序列。通常, 我们把顶点按一定次序排列, 使相应的度序列是单调递增的或单调递减的, 例如  $\delta(G) = d(x_1) \leq d(x_2) \leq \dots \leq d(x_n) = \Delta(G)$ 。因为每条边有两个端点, 各顶点的度之和恰为边数的二倍:

$$\sum_{i=1}^n d(x_i) = 2e(G). \quad (1)$$

特别是, 各顶点的度之和是偶数:

$$\sum_{i=1}^n d(x_i) \equiv 0 \pmod{2}. \quad (2)$$

式(2)有时称为握手引理,因为它表示:在任何一次集会中,握过的手的总数是偶数。同样,式(2)表示度为奇数的顶点的数目是偶数。从式(1)我们可以看出  $\delta(G) \leq \lfloor 2e(G)/n \rfloor$  和  $\Delta(G) \geq \lceil 2e(G)/n \rceil$ , 此处  $\lfloor x \rfloor$  表示不大于  $x$  的最大整数,而  $\lceil x \rceil = -\lfloor -x \rfloor$ 。

一条路是形如,

$V(P) = \{x_0, x_1, \dots, x_l\}$ ,  $E(P) = \{x_0x_1, x_1x_2, \dots, x_{l-1}x_l\}$  的一个图  $P$ 。这条路  $P$  通常记作  $P = x_0x_1\dots x_l$ , 顶点  $x_0$  和  $x_l$  是  $P$  的端顶点,而  $l = e(P)$  是  $P$  的长,我们说  $P$  是从  $x_0$  到  $x_l$  的路或  $x_0-x_l$  路,当然,  $P$  也是从  $x_l$  到  $x_0$  的路或  $x_l-x_0$  路。有时,我们要强调  $P$  是从  $x_0$  到  $x_l$  的路,称  $x_0$  是  $P$  的始顶点,而  $x_l$  是  $P$  的终顶点。以  $x$  为始顶点的路称为  $x$  一路。

独立性这个词将对图的顶点、边和路使用,如果在顶点(边)的一个集中,没有两个顶点(边)是邻接的,则说该顶点(边)集是独立的;如果在路的一个集中的任何两条路,只有它们的端顶点才可能是其公共顶点,则说路的这个集是独立的。这样,  $P_1, P_2, \dots, P_k$  是独立的  $x-y$  路当且仅当  $V(P_i) \cap V(P_j) = \{x, y\}$ ,  $i \neq j$ , 此外,  $W \subset V(G)$  是顶点的一个独立集当且仅当  $G[W]$  是空图。

我们考虑的大多数的路都是一个给定图的子图。 $G$  中的一条通道  $W$  是其顶点和边的一个交替序列:  $x_0, \alpha_1, x_1, \alpha_2, \dots, \alpha_l, x_l$ , 此处  $\alpha_i = x_{i-1}x_i$ ,  $1 \leq i \leq l$ 。按照上面的术语,通道  $W$  是  $x_0-x_l$  通道,并记作  $x_0x_1\dots x_l$ ,  $W$  的长为  $l$ 。如果通道  $W$  的所有边都是不同的,则说  $W$  是一条迹。

注意，路是具有互不相同的顶点的一条通道。端顶点重合的迹（闭迹）称为一个回路。 $W = x_0x_1 \dots x_l$  是这样的： $l \geq 3$ ， $x_0 = x_l$ ，而且顶点  $x_i$  ( $0 < i < l$ ) 互不相同，又与  $x_0$  不同，则称  $W$  是一个圈。为了简便起见，这个圈记作  $x_1x_2 \dots x_l$ 。注意，这个记号与路的记号的不同之处在于  $x_1x_l$  也是这个圈的边，并且， $x_1x_2 \dots x_l$ ,  $x_lx_{l-1} \dots x_1$ ,  $x_2x_3 \dots x_lx_1$ ,  $x_1x_{l-1} \dots x_1x_l \dots x_{i+1}$  都表示同一个圈。

记号  $P^l$  表示任意的一条长为  $l$  的路，而  $C^l$  表示长为  $l$  的圈。我们称  $C^3$  为三角形， $C^4$  为四边形， $C^5$  为五边形，等等（见图 I.4）。如果一个圈的长为偶数（奇数），则称该圈是偶（奇）的。



图 I.4. 图  $K^4$  ,  $E^4$  ,  $P^4$  ,  $C^4$  和  $C^5$  。

给定两个顶点  $x$  和  $y$ ，它们的距离  $d(x, y)$  是所有  $x-y$  路的长的最小值。如果不存在  $x-y$  路，则规定  $d(x, y) = \infty$ 。

如果对于一个图的每一对不同的顶点  $\{x, y\}$ ，都存在从  $x$  到  $y$  的路，则称该图是连通的。注意，阶至少为 2 的连通图不可能包含孤立顶点。一个图的极大连通子图称为其分支。如果删除图的一个顶点，使图的分支数增加，则称该顶点为割点。如果删除一条边使图的分支数增加，则称该边为桥。于是，如果删除连通图的一条边，使此图变成不连通

的，则该边是桥。没有任何圈的图称为森林或无圈图；一个连通的森林称为一棵树（见图 I.5）。如果我们注意到森林是不相交的树的并，即森林为其各个分支都是树的图，那么树与森林的关系就很自然了。

如果  $V(G) = V_1 \cup V_2$ ,  $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ , 而每条边都联结  $V_1$  的一个顶点和  $V_2$  的一个顶点，则称  $G$  为具有顶点类  $V_1$  和  $V_2$  的二部图。同样，如果  $V(G) = V_1 \cup V_2 \cup \dots \cup V_r$ ,  $V_i \cap V_j = \emptyset$ ,  $1 \leq i < j \leq r$ , 而且没有边联结同一类中的两个顶点，则称  $G$  为具有顶点类  $V_1, V_2, \dots, V_r$  的  $r$ —部图。图 I.1 和图 I.5 中的图都是二部图。记号  $K(n_1, \dots, n_r)$  表示完全  $r$ —部图：在第  $i$  类中有  $n_i$  个顶点，而且包含所有联结不同类的两个顶点的边。为了简便起见，我们常把  $K(p, q)$  记作  $K^{p,q}$ ，而把  $K(t, \dots, t)$  记作  $K_r(t)$ 。

我们记  $G \cup H = (V(G) \cup V(H), E(G) \cup E(H))$ ，且把  $k$  个不相交的  $G$  的并记作  $kG$ 。我们在  $G \cup H$  中添加  $G$  和  $H$  之间的所有边，就得到  $G+H$ 。于是， $K^{2,3} = E^2 + E^3$ ，而  $K_r(t) = E^t + E^t + \dots + E^t$ 。

还有一些与图有关的概念。超图是一个有序对  $(V, E)$ ，此处  $V \cap E = \emptyset$ ，且  $E$  是  $\rho(V)$  的一个子集，其中  $\rho(V)$  是  $V$  的幂集，即  $V$  的所有子集所成的集。事实上，在超图类和某些二部图之间存在一种简单的 1—1 对应，的确，给定一

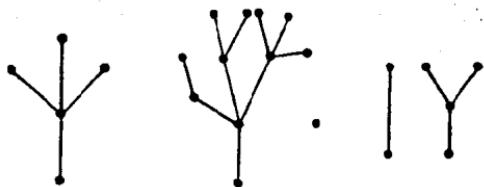


图 I.5. 森林。

个超图( $V, E$ )，可以构造一个具有顶点 $V$ 和 $E$ 类的二部图，使 $x \in V$ 和 $s \in E$ 之间有边当且仅当 $x \in s$ 。

按定义，图不包含**自环**，即联结一个顶点与其自身的“边”；图也不包含**重边**，即联结相同两个顶点的若干条“边”。在**重图**中允许有重边和重自环，自环是一种特殊的边。

如果边都是顶点的有序对，则得到**有向图**和**有向重图**的概念。有序对 $(a, b)$ 称为从 $a$ 到 $b$ 的**有向边**，或始于 $a$ 终于 $b$ 的有向边，记作 $\overrightarrow{ab}$ 或简记作 $ab$ 。对图定义的一些概念，加以必要的修改，就可以搬到重图、有向图和有向重图中，这样，在有向重图中的（有向）迹是顶点和边的一个交替序列： $x_0, e_1, x_1, e_2, \dots, e_l, x_l$ ，其中 $e_i$ 始于 $x_{i-1}$ ，终于 $x_i$ ， $1 \leq i \leq l^+$ 。

**定向图**是把图的每条边定向，即给边 $ab$ 以方向 $\overrightarrow{ab}$ 或 $\overrightarrow{ba}$ 所得到的有向图，这样，在定向图中 $\overrightarrow{ab}$ 和 $\overrightarrow{ba}$ 最多只能出现一个。

## § 2 路，圈和树

利用已定义的各种概念，现在我们可以着手证明关于图的一些结果。这些结果均很简单，我们介绍它们的主要目的是使读者熟悉概念。为了与其它各章保持一致，我们也称这些结果为定理。

\*  $e_1, e_2, \dots, e_l$  均不相同——校注。