

第 1 章 基本概念

1.1 图论概述

离散数学是以研究离散量的结构和相互之间的关系为主要目标，其研究对象一般是有限个或可数个元素。离散数学充分契合了计算机科学的特点。离散数学是计算机科学重要的基础理论之一。

离散数学主要包括四个方面: 数理逻辑、集合论、图论、代数机构。

图论 [Graph Theory]是数学的一个分支，它以图为研究对象。

世界上各事物之间, 自然界内诸现象之间经常存在着某些必然的联系, 需要人们通过研究分析, 去揭示这些关系。

人们常把事物、现象用**结点**表示, 用有向或无向的**边**来表示它们之间的联系。这就构成了图论中所讨论的**图**。

历史上图论曾经被好多位数学家各自独立地建立过。关于图论的文字记载最早出现在欧拉 1736 年论著中，其原始问题有很强的实际背景。18 世纪在哥尼斯堡城（今俄罗斯加里宁格勒）的普莱格尔河上有 7 座桥¹，将河中的岛屿和河岸连结。

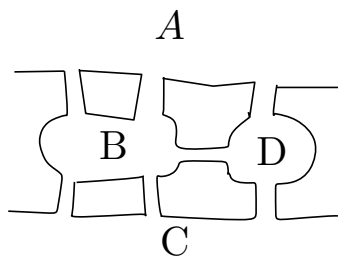


图 1.1: 哥尼斯堡 7 桥

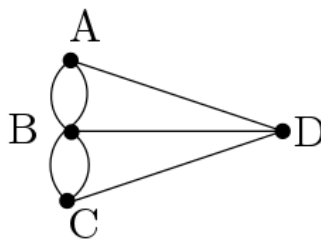


图 1.2: 哥尼斯堡 7 桥简化

¹在第二章欧拉回路中介绍

早期的图论与数学游戏有密切的联系: 周游世界问题、渡河问题、三家三井问题...20 世纪后, 图论的应用渗透到其它学科领域, 如物理、化学、运筹学、博弈论、计算机网络、社会学、语言学等等。对于基础图论来说, 不要求事先掌握高深的数学工具, 只需要有集合论和线性代数的基本概念, 即可进行学习。

1.2 图的基本概念及定义

定义 1.2.1. 二元组 $G = (V(G), E(G))$ 称为图。其中 $V(G)$ 是非空集, 称为结点集; $E(G)$ 为 $V(G)$ 各结点之间边的集合, 称为边集。

常用 $G = (V, E)$ 表示图。

当 V, E 都是有限集合时, 称 G 为 **有限图**。

当 V 或 E 是无限集合时, 称 G 为 **无限图**。

一般情况下, 给定 $G = V, E$, 如不加特殊说明, 认为 $V = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_n\}$, $E = \{e_1, e_2, e_3, \dots, e_m\}$, 即结点数 $|V| = n$, 边数 $|E| = m$ 。

若图中的边为有向的, 则称为有向图。

若图中的边为无向的, 则称为无向图。

若图中既有有向边, 又有无向边, 则称为混合图。

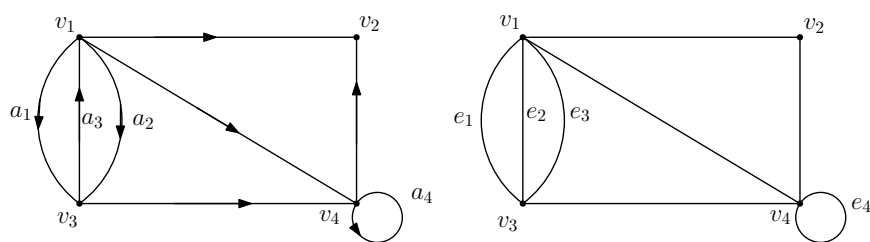


图 1.3

图的边可用 $e_k = (v_i, v_j)$ 表示

1. 称 v_i 与 v_j 是 **相邻结点**
2. 称 e_k 分别与 v_i, v_j **相关联**

3. 如果 e_k 是有向边, 称 v_i 是 e_k 的始点, v_j 是 e_k 的终点, 并称为 v_i 是 v_j 的直接前驱, v_j 是 v_i 的直接后继
4. 如果 e_k 是无向边, 称 v_i, v_j 是 e_k 的两个端点

定义 1.2.2. 只与一个结点相关联的边称为自环; 在同一对结点之间可以存在多条边, 称为重边; 含有重边的图叫多重图。

定义 1.2.3. $G = (V, E)$ 的某结点所关联的边数称为该结点的度, 用 $d(v)$ 表示。如果 V 带有自环, 则自环对 $d(v)$ 的贡献为 2。

有向图中:

- 以结点 V 为始点的边数目称为 V 的正度, 记为 $d^+(v)$
- 以结点 V 为终点的边数目称为 V 的负度, 记为 $d^-(v)$

显然, 有 $d^+(v) + d^-(v) = d(v)$

定义 1.2.4. 任意两结点间最多只有一条边, 且不存在自环的无向图称为简单图。

没有任何边的简单图叫空图, 记为 N_n 。

任何两结点间都有边的简单图称为完全图记为 K_n 。(K_n 中每个结点的度为 $n-1$)

性质 1.2.1. 设 $G = (V, E)$ 有 n 个结点, m 条边, 则

$$\sum_{v \in V(G)} (d_v) = 2m$$

性质 1.2.2. G 中度为奇数的结点必为偶数个。

性质 1.2.3. 有向图 G 中正度之和等于负度之和。

性质 1.2.4. K_n 中的边数为 $\frac{1}{2}n(n-1)$ 。

性质 1.2.5. 非空简单图中一定存在度相同的结点。

定义 1.2.5. 如果图 $G = (V, E)$ 的每条边 $e_k = (v_i, v_j)$ 都赋予一个实数 W_k 做为该边的权, 则称 G 为赋权图。如果这些权都是正实数, 就称 G 为正权图。

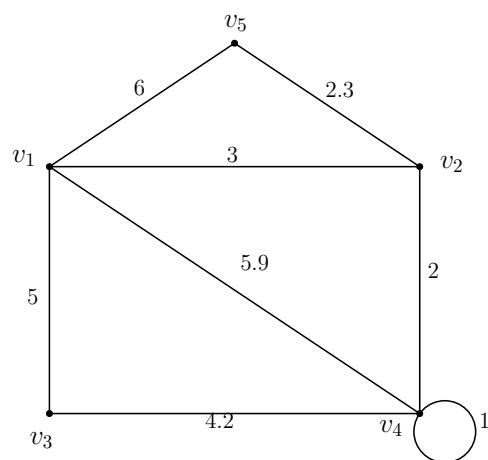


图 1.4

定义 1.2.6. 给定 $G = (V, E)$, 如果存在另一个图 $G' = (V', E')$, 满足 V' 包含于 V , 满足 E' 包含于 E , 则称 G' 是 G 的一个子图。

如果 $V' = V$, 就称 G' 是 G 的支撑子图。

如果 V' 包含于 V , 且 E' 包含了在结点子集 V' 之间的所有边, 则称 G' 是 G 的导出子图。