

第三部分 图论

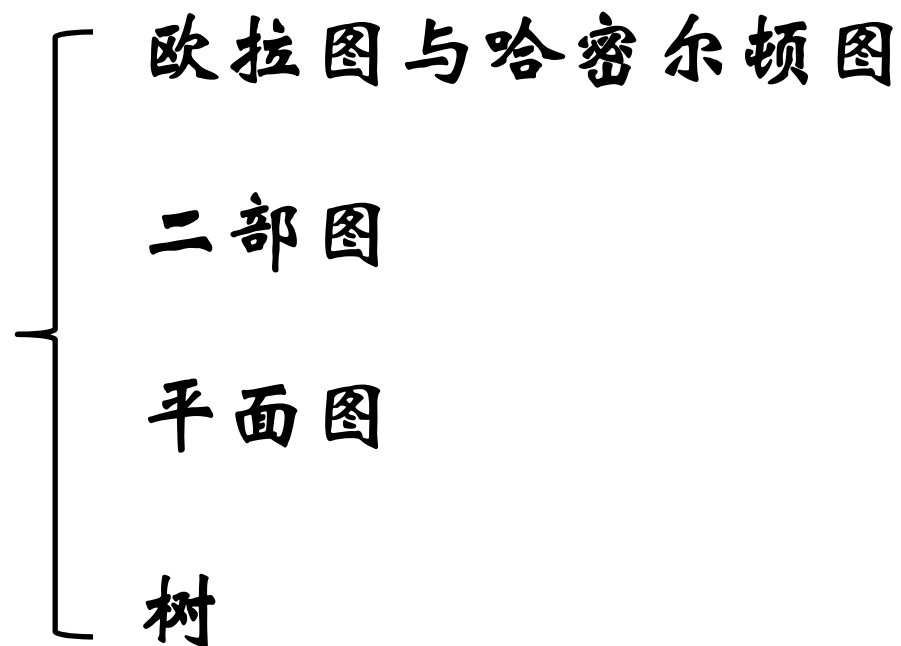
第5章 图的一般 概念与性质

图的基本概念

连通性与赋权图的
最短路径

图的矩阵表示

第6章 几种 特殊的图



1736年数学家欧拉发表了第一篇图论论文解决了哥尼斯堡七桥问题。

图论起源于一些数学游戏，如迷宫问题、匿名博弈问题、棋盘上马的行走路线、哥尼斯堡七桥问题等，在这些问题的研究基础上，又提出了著名的四色问题、哈密尔顿图（环游世界）等数学难题。

图论

1847年克希霍夫用图论分析电路网络，最早将图论应用于工程科学。

图论的应用非常广泛，主要有运筹学、网络理论、信息论、控制论、博弈论及计算机科学等领域。

哥尼斯堡七桥问题

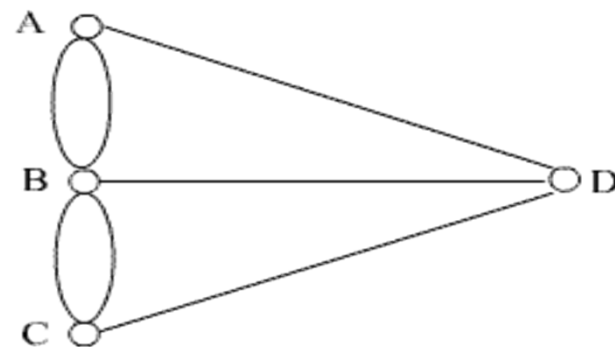
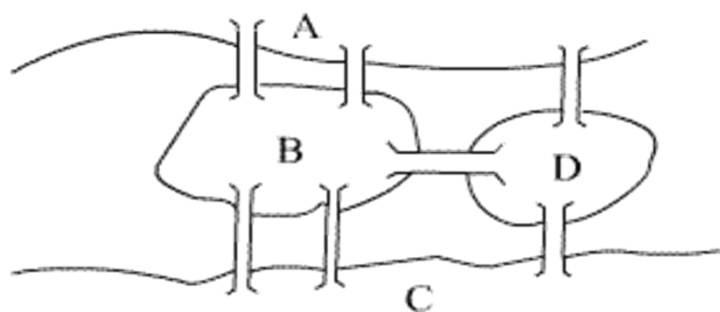
每逢假日，城中居民进行环城游玩，就产生了一个问题：

能不能设计一次‘遍游’，使得从某地出发，对每座跨河桥只走一次，而在遍历了七座桥之后，又能回到原地。



图论

城中四个陆地部分分别用A、B、C、D表示,将陆地设想为图的结点,将桥画成相应的边则问题等价于:在图中从某一结点出发,找一条通路,通过它的每条边一次且仅一次,并回到原结点。



第5章 图的一般概念与性质

5.1 图的基本概念

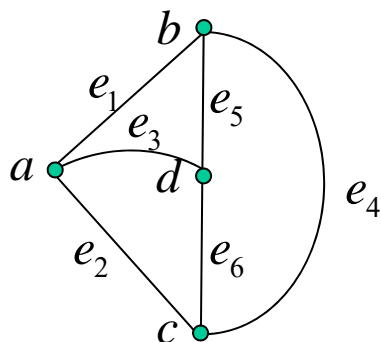
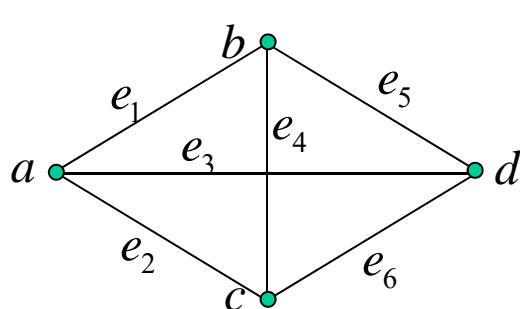
5.1.1 图

定义1 一个三元数组 $\langle V(G), E(G), \varphi_G \rangle$, 其中 $V(G)$ 是一个非空的点集合, 其元素称为 **结点** (或**顶点**), $E(G)$ 是边的集合, φ_G 是从边到点集合上的函数, 称此三元数组为**图** G 。

图论

一个图是由一些结点和连接两个结点之间的边所组成的,与连线的长度及结点的位置无关

例1 下面两图是相同的



$$V = \{a, b, c, d\}$$

$$E = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6\}$$

$$\varphi_G = \{(a, b), (a, c), (a, d), (b, c), (b, d), (c, d)\}$$

因为点、边及对应关系均相同。

若将图中的边 e_i 总看作与两个结点关联, 那么一个图也可简记为 $G = \langle V, E \rangle$, 其中 V 是非空结点集, E 是连接结点的边集, 若 $|V| = n$, $|E| = m$, 称图 G 为 (n, m) 图, 也称为 n 阶图。

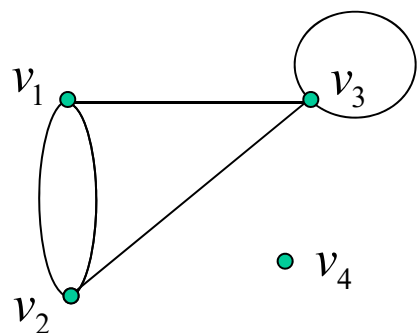
5.1.2 无向图与有向图

定义2 若边 e_i 与结点无序偶 (v_j, v_k) 相关联称该边为**无向边**；若边 e'_i 与结点有序偶 $\langle v_j, v_k \rangle$ 相关联，称该边为**有向边**，其中 v_j 为起点， v_k 为终点。

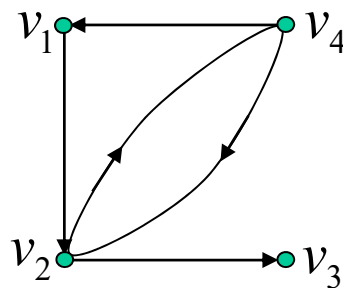
定义3 每条边均为无向边的图称为**无向图** 每条边均为有向边的图称为**有向图**，既有有向边又有无向边的图称为**混合图**。

图论

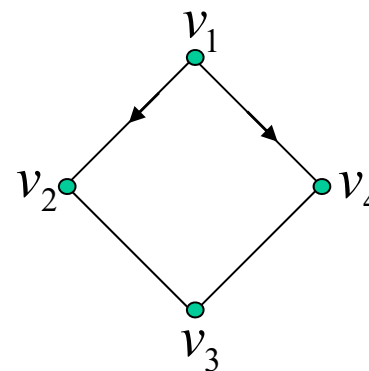
如图所示



无向图



有向图



混合图

本教材只讨论无向图和有向图。

定义4 在一个图中，若两个结点由无向边或有向边关联，称这两个结点为**邻接点**。不与任何结点相邻接的点称为**孤立结点**，仅由孤立结点构成的图称为**零图**，只有一个孤立结点的图称为**平凡图**。

定义5 在一个图中，关联同一结点的两条边称为**邻接边**，关联同一结点的一条边称为**自回路**（或**环**）。

5.1.3 结点的度数

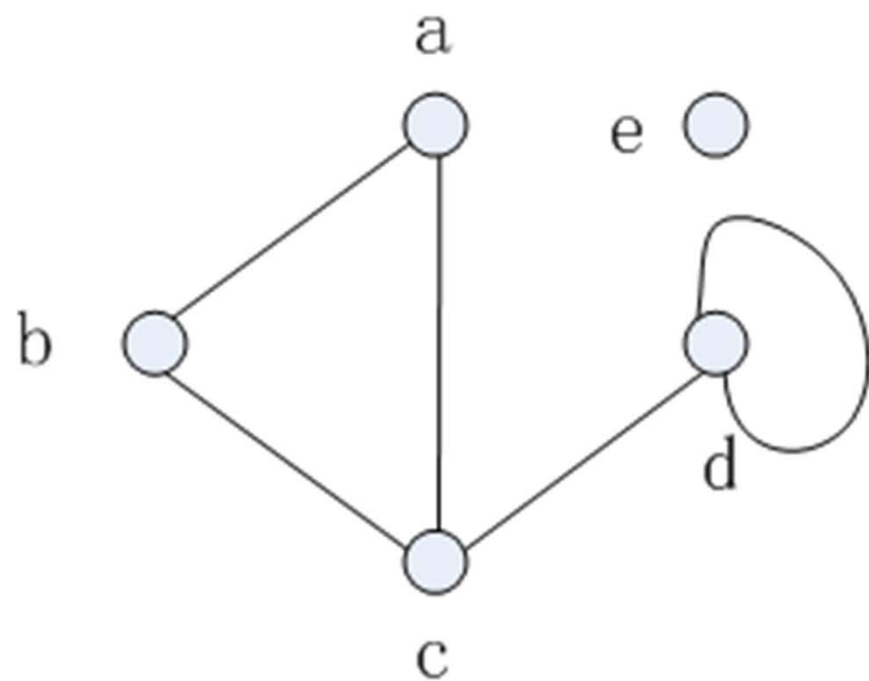
定义6 在图 $G = \langle V, E \rangle$ 中, 与结点 $v (v \in V)$ 关联的边数, 称为该点的度数, 记为 $\deg(v)$ 。

记 $\Delta(G) = \max\{\deg(v) | v \in V(G)\}$

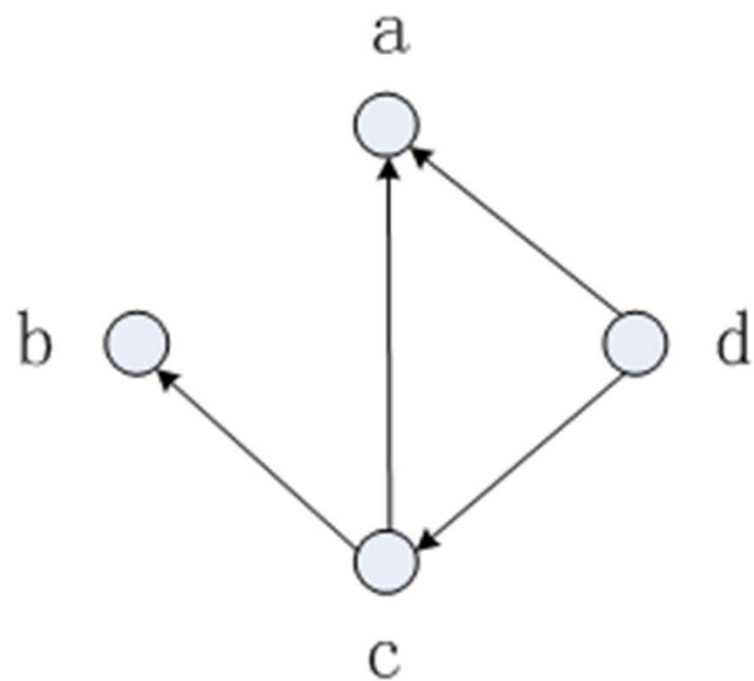
$\delta(G) = \min\{\deg(v) | v \in V(G)\}$

分别称为图 $G = \langle V, E \rangle$ 的**最大度数**和**最小度数**。

设 $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 称 $\{\deg(v_1), \deg(v_2), \dots, \deg(v_n)\}$ 为图 G 的**度数序列**。



(1)



(2)

规定在计算度数时，环算两度

定理1 任何一个图 $G = \langle V, E \rangle$, 其结点度数总和, 等于边数的两倍, 即

$$\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E| \quad (\text{Handshaking 握手定理})$$

证 由于每条边必关联两个结点, 而每条边给予关联的每个结点的度数为1, 因此在一图中, 结点度数的总和等于边数的两倍。证毕

定理2 在任何图中, 度数为奇数的结点必是偶数个。

证 设 V_1, V_2 分别为图中奇数度数和偶数度数的结点集合, 由握手定理有

$$\sum_{v \in V_1} \deg(v) + \sum_{v \in V_2} \deg(v) = \sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E|$$

由于 $\sum_{v \in V_2} \deg(v)$ 是偶数之和, 必是偶数, $2|E|$ 也是偶数, 故 $\sum_{v \in V_1} \deg(v)$ 是偶数, 但它是奇数之和, 因此奇数的个数一定是偶数个。证毕

例2 (1) 给定两个序列 $(1,1,2,2,3)$ 和 $(1,3,4,4,5)$, 问是否可以构成图的度数序列?

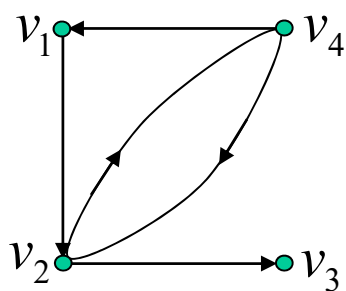
(2) 已知图 G 中有10条边, 4个3度结点, 其余结点的度数均不超过2, 问 G 中至少几个结点?

解 (1) 由于这两个序列结点度数之和均为奇数, 不满足握手定理, 所以不能构成图的度数序列。

(2) 图中边数为 $|E| = 10$ ，由握手定理知图中结点度数之和为20，4个3度结点占去12，其余结点按2度计算，剩余8度需要4个结点，故图中至少有 $4 + 4 = 8$ 个结点。

定义7 在有向图中, 射入一个结点 v_i 的边数称为该结点的**入度**, 记为 $\deg^-(v_i)$; 射出一个结点 v_j 的边数称为该结点的**出度**, 记为 $\deg^+(v_j)$

例 下图中 $\deg^-(v_1) = 1, \quad \deg^+(v_1) = 1$



$\deg^-(v_2) = 2, \quad \deg^+(v_2) = 2$

$\deg^-(v_3) = 1, \quad \deg^+(v_3) = 0$

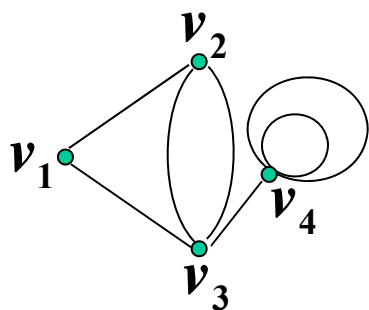
$\deg^-(v_4) = 1, \quad \deg^+(v_4) = 2$

定理3 在任何一个有向图中，所有结点的入度之和等于出度之和，且等于边数。

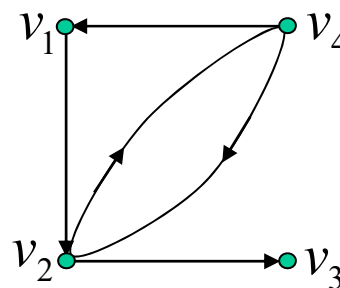
证 由于每条有向边必对应一个入度和一个出度，若一个结点具有一个入度或一个出度它必关联一条有向边，所以有向图中各结点入度或出度之和都等于边数。证毕

定义8 在图中，关联一对结点的边若多于一条，称这些边为**平行边**；含有平行边的图称为**多重图**；不含平行边和环的图称为**简单图**

例 如图所示



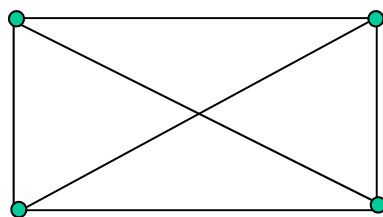
多重图



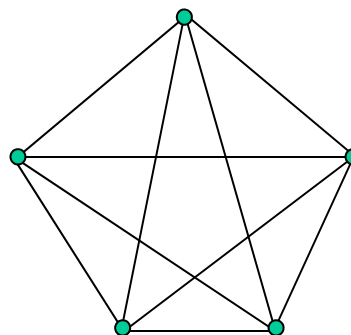
简单图

5.1.4 完全图与子图

定义9 简单图 $G = \langle V, E \rangle$ 中, 若每对结点间都有边关联, 称该图为**完全图**, n 阶无向完全图记为 K_n 。



K_4



K_5

定理4 n 阶无向完全图 K_n 的边数等于

$$C_n^2 = \frac{1}{2}n(n-1)$$

证 在 K_n 中, 任意两个不同的结点间均有一条边连接, n 个结点中取任意两个的组合数, 就是 K_n 的边数, 即

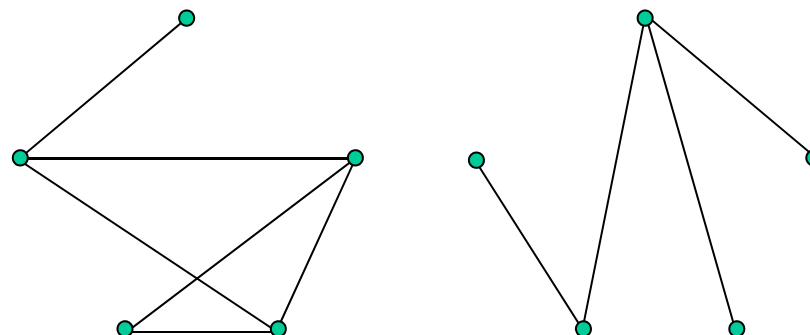
$$K_4 \text{ 的边数 } C_4^2 = 6$$

$$|E| = C_n^2 = \frac{1}{2}n(n-1) \quad \text{证毕}$$

$$K_5 \text{ 的边数 } C_5^2 = 10$$

定义10 由图 G 中所有结点, 以及所有能使图 G 成为完全图的添加边构成的图, 称为图 G 相对于完全图的补图, 简称补图, 记为 \bar{G} 。

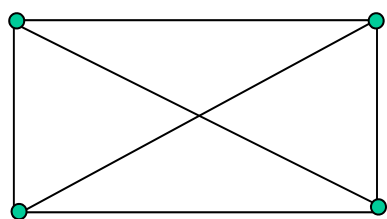
例 如图所示



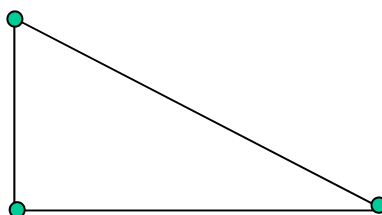
这两个图互为补图。

定义11 设图 $G = \langle V, E \rangle$, 存在图 $G' = \langle V', E' \rangle$ 且 $E' \subseteq E, V' \subseteq V$, 称 G' 为 G 的**子图**。如果 G 的子图包含 G 的所有结点, 称该子图为 G 的**生成子图**。

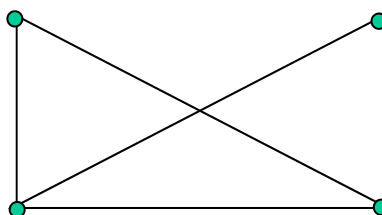
例 如图



(a)



(b)



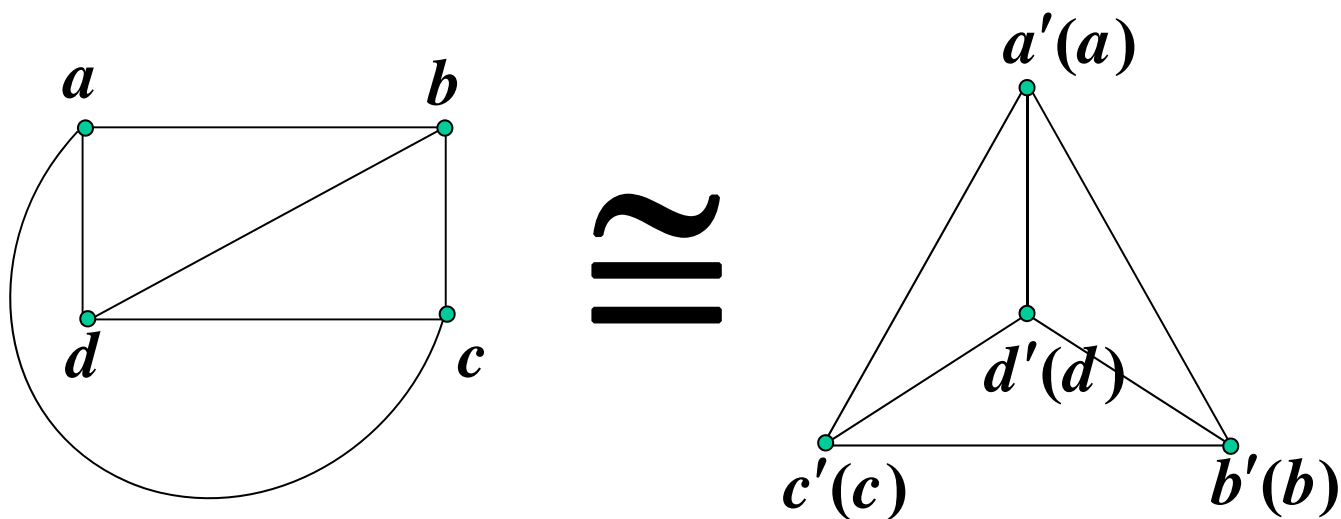
(c)

(b) 和 (c) 均为 (a) 的子图, 其中 (c) 是其生成子图。

5.1.5 图的同构

定义12 设图 $G = \langle V, E \rangle$ 及图 $G' = \langle V', E' \rangle$ 若存在一一对应的映射 $g: v_i \rightarrow v_i'$, 且 $e = (v_i, v_j)$ (或 $e = \langle v_i, v_j \rangle$) 是 G 的一条边, 当且仅当 $e' = (g(v_i), g(v_j))$ (或 $e' = \langle g(v_i), g(v_j) \rangle$ 是 G' 的一条边, 称 G 与 G' **同构**, 记为 $G \cong G'$ 。

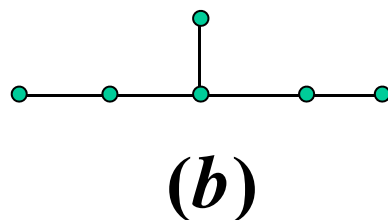
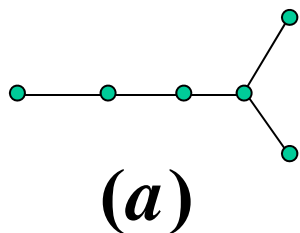
例 下面两个图同构



两图同构的必要条件（非充分）

- (1) 结点数相同
- (2) 边数相同
- (3) 度数相同的结点数相同

下列两图满足必要条件

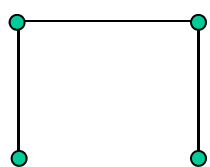


但不同构

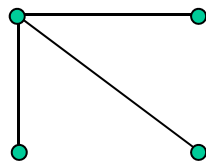
例3 (1) 画出4个顶点3条边的所有可能非同构的无向简单图;

(2) 画出3个顶点2条边的所有非同构的有向简单图。

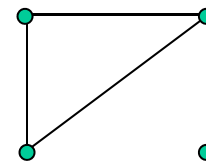
解 (1) 所有满足要求的图如下



(a)

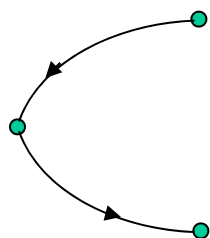


(b)

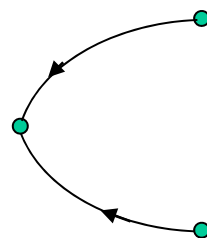


(c)

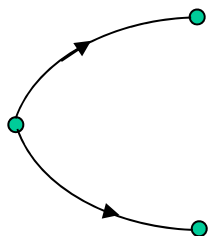
(2) 所有满足要求的图如下



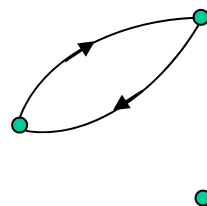
(a)



(b)



(c)



(d)

内容小结

- 1.图的一些基本概念
- 2.利用握手定理解题
- 3.判断两个简单图同构

课下练习 P86 习题5.1 1,2,3,4,6,9,11,12