



第四篇 图论

第6章 图论

第27—28课时



6.1 图的基本概念 (1)

第29课时



6.2 路径与回路

第30课时



6.3 图的矩阵表示

第32课时



6.4 欧拉图与汉密尔顿图 (2)

第33课时



6.5 平面图

第34课时



6.6 图的着色

第35—36课时



6.7 树

第37—38课时

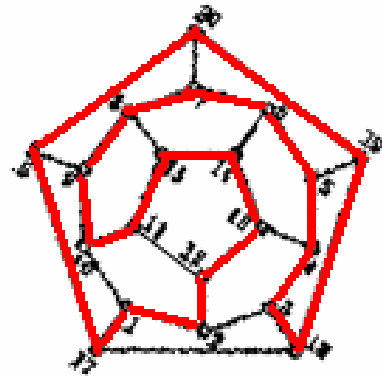
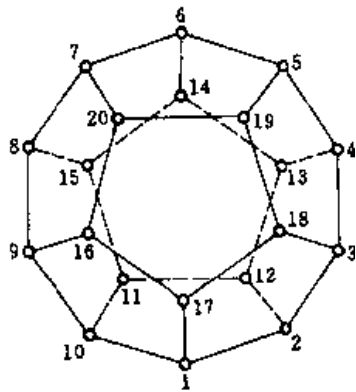


6.8 图的应用



§6.4.2 汉密尔顿图

1859年爱尔兰数学家威廉·汉密尔顿 (William Hamilton) 爵士在给他的朋友的一封信中，首先谈到一个称为“周游世界”的数学游戏。他将正十二面体的20个结点均标上重要城市的名称，希望能够沿着正十二面体的棱行走，找到一个遍历每个城市恰一次的周游。



如果我们将正十二面体的结点和边画在一个平面，如图所示，“周游世界”游戏相当于在图中找到一条经过每个结点一次且仅一次的回路，(a)所示。这个问题是有解的，见图(b)的粗线所示。



§6.4.2 哈密尔顿图

哈密尔顿路径

经过图 $G=\langle V, E \rangle$ 中的每个结点一次且仅一次的路径。

哈密尔顿回路

经过图 $G=\langle V, E \rangle$ 中的每个结点一次且仅一次的回路。

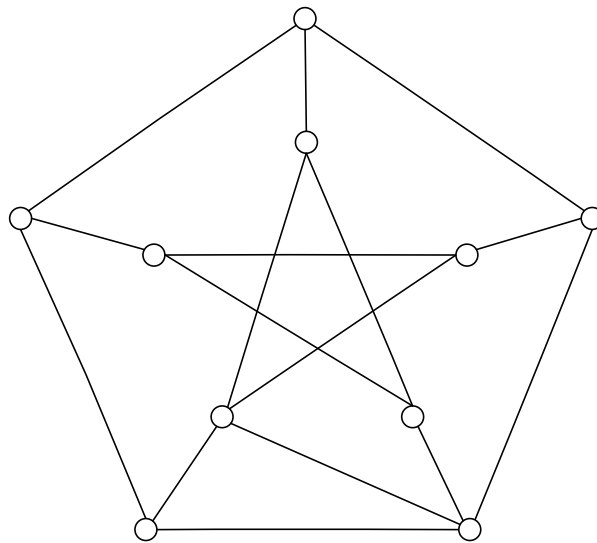
哈密尔顿图

含哈密尔顿回路的图。



§6.4.2 哈密尔顿图

【例题】判断下图是否为哈密尔顿图，如果是，请写出一条哈密尔顿回路，否则证明其不是哈密尔顿图。



解答：该图是哈密尔顿图，哈密尔顿回路为：chfigdeabc。



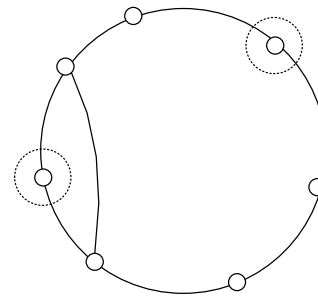
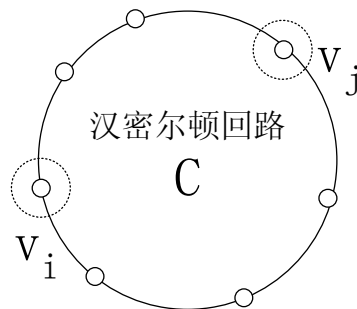
§6.4.2 哈密尔顿图

以下是哈密尔顿图的一个必要条件:

※「定理」若图 $G=\langle V, E \rangle$ 是哈密尔顿图, 则对于结点集 V 的每个非空子集 S 均满足: \spadesuit

$$\omega(G-S) \leq |S| \spadesuit$$

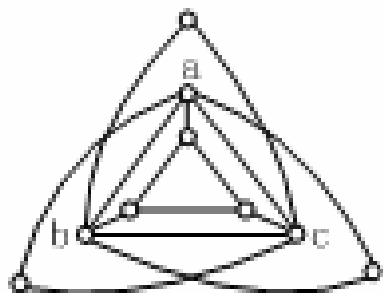
其中, $|S|$ 表示 S 中的结点数, $\omega(G-S)$ 表示 G 删除 S 中所有结点后得到的连通分支个数。 \spadesuit



§6.4.2 汉密尔顿图

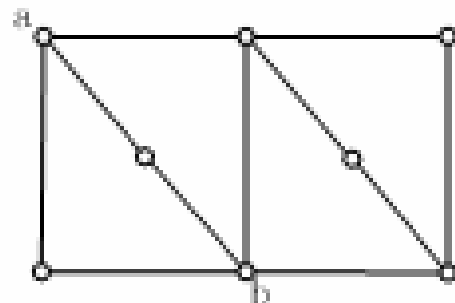


【例题】判断下列图 (a) (b) 所示的图是不是哈密尔顿图。



+

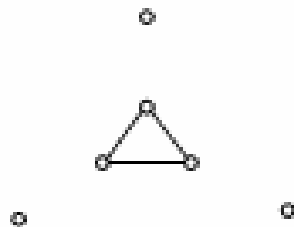
(a)



+

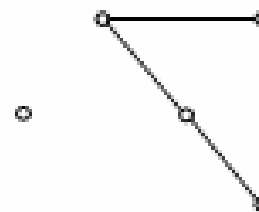
(b)

解答:



+

(a)



(b)



§6.4.2 哈密尔顿图

奥尔 (Ore) 1960 年建立了哈密尔顿图的以下充分条件:

※ 「定理」 设 $G = \langle V, E \rangle$ 是含有 n ($n \geq 3$) 个结点的简单无向图, 如果 G 中的每一对结点的度数之和都大于等于 $n-1$, 则 G 中存在哈密尔顿路径。✧



§6.4.2 汉密尔顿图

证明 (1) 首先, **证明G是连通的** (反证法)。

假设G中存在两个或更多个互不连通的分支。设G中的结点 v_i 和 v_j 分别属于两个不同的连通分支 G_1 和 G_2 , 其中 G_1 和 G_2 分别有 n_1 和 n_2 个结点。

显然, $n_1 < n$ 且 $n_2 < n$, 于是有 $\deg(v_i) \leq n_1 - 1$ 且 $\deg(v_j) \leq n_2 - 1$, 则 $\deg(v_i) + \deg(v_j) \leq n_1 + n_2 - 2 = n - 2$ 。

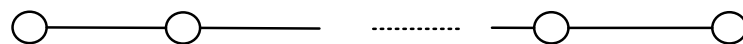
这与已知题设矛盾, 假设错误, G是连通的。



§6.4.2 汉密尔顿图

(2) 其次，证明 G 中有汉密尔顿路。

在 G 中找到一条长度为 $p-1$ ($0 < p < n$)的基本路径（通路），如图所示，则该基本路径中含 p 个结点，设这些结点为： v_1, v_2, \dots, v_p 。



我们扩充这条基本路径：

(a) 如果 v_1 或 v_p 还邻接于不在这条路径上的某个结点，则可立即延伸这条路以包含该结点，得 p 条边， $p+1$ 个结点的基本路径。

(b) 如果 v_1 和 v_p 均只与该基本路径中的结点邻接，那么接下来我们证明“存在一条包含结点 v_1, v_2, \dots, v_p 的基本回路（圈）”。

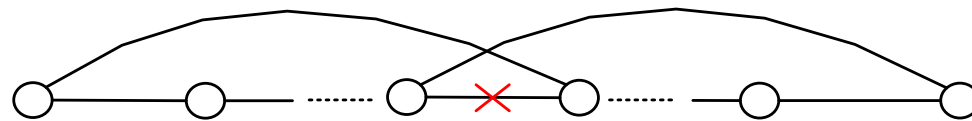


§6.4.2 汉密尔顿图

(i) 如果 v_1 与 v_p 邻接，则得到一条包含结点 v_1, v_2, \dots, v_p 的基本回路。

(ii) 如果 v_1 与 v_p 不邻接。不妨设 v_1 邻接于 $v_{i_1}, v_{i_2}, \dots, v_{i_k}$ ($2 \leq i_k \leq p-1$) 这 k 个结点 ($k \leq p-2$)，则 v_p 至少与 $v_{i_1-1}, v_{i_2-1}, \dots, v_{i_k-1}$ 中之一邻接。

若不然，则 v_p 至多与 $p-k-1$ 个结点 (除 $v_{i_1-1}, v_{i_2-1}, \dots, v_{i_k-1}$ 外还包含 v_p 自身) 邻接。因而 $\deg(v_1) + \deg(v_p) \leq p-k-1+k = p-1 \leq n-2$ ，这与已知题设矛盾。

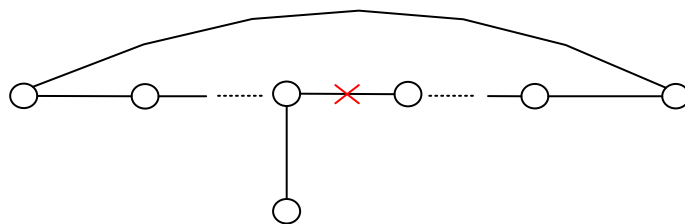


设 v_1 与 v_{it} 邻接且 v_p 与 v_{it-1} 邻接，如图所示可以得到基本回路 ($v_1, v_2, \dots, v_{it-1}, v_p, v_{p-1}, \dots, v_{it}, v_1$)。

§6.4.2 汉密尔顿图



由于 G 是连通的，在该回路之外至少还有其它结点与回路中的结点邻接。我们可以用如图所示的方法将该结点引入到基本路径中来，从而得到一条长度为 p 的基本路径。

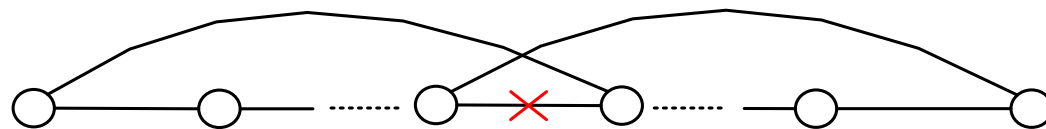


重复上述过程，直到得到一条包含图中所有 n 个结点的基本路径。



§6.4.2 汉密尔顿图

※「推论」设 G 是具有 n 个结点的简单图，如果 G 中每一对结点的度数之和大于等于 n ，则 G 中存在一条哈密尔顿回路。

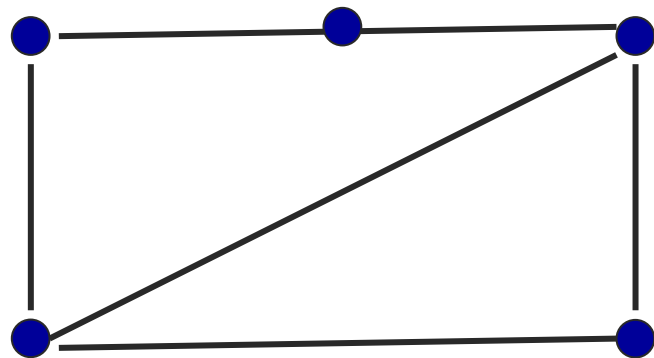
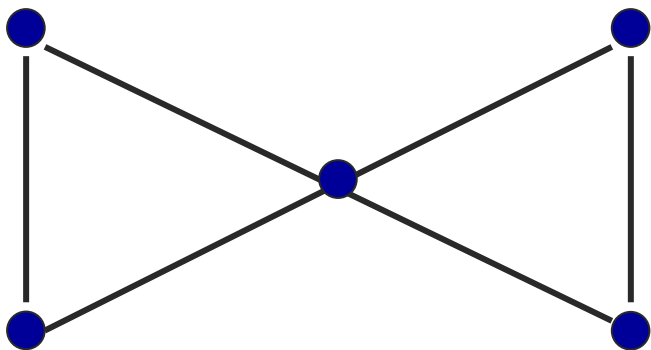


§6.4.2 汉密尔顿图



【习题】 分别画出满足以下要求的含有5个结点的连通无向图G:

- (a) G是欧拉图但非哈密尔顿图;
- (b) G是哈密尔顿图但非欧拉图;

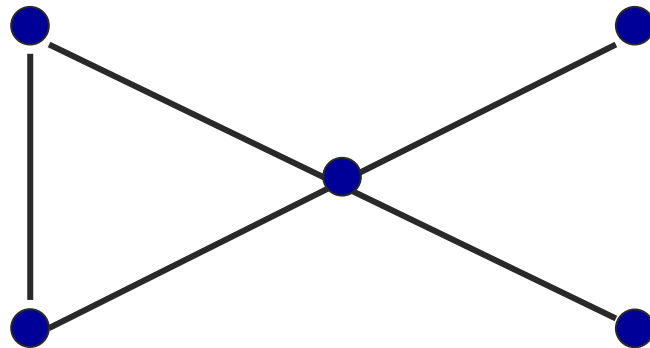
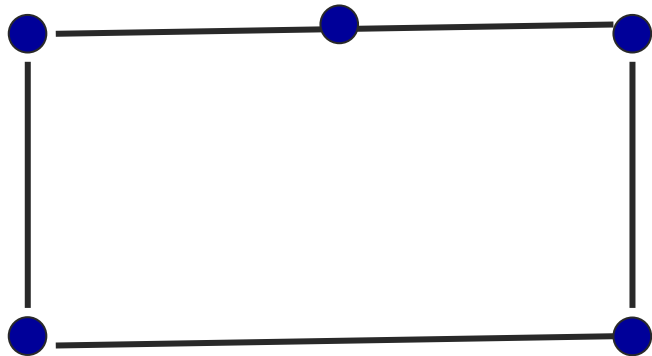


§6.4.2 汉密尔顿图



【习题】 分别画出满足以下要求的含有5个结点的连通无向图G:

- (c) G既是哈密尔顿图又是欧拉图;
- (d) G既非哈密尔顿图又非欧拉图。





» 内容总结和延伸



汉密尔顿图

含汉密尔顿回路的图。

必要条件

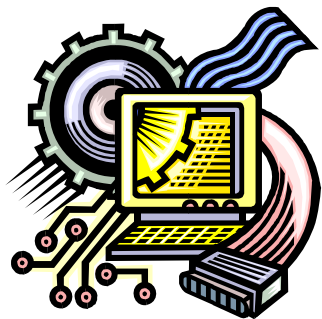
删除图中任意 k 个结点所得连通分支个数小于等于 k 。

充分条件

图中任意两个结点的度数和大于等于 n 。



» 结束语



本次课结束，谢谢大家！

作业（左孝凌书）： $P_{312}(6,7,8,9)$;