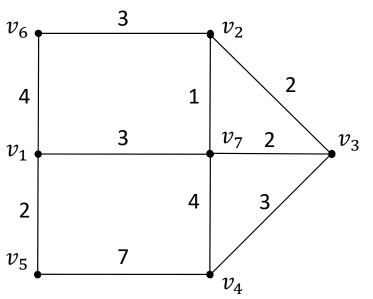
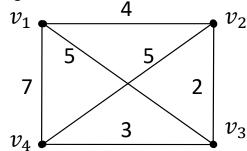
图论第七次习题解答

6.3 求图的一条中国邮路



- 1. 奇次顶点集 $V_0 = \{v_1, v_2, v_3, v_4\}$
- 2. & 3. 求得 V_0 中每对顶的距离,构造 K_4

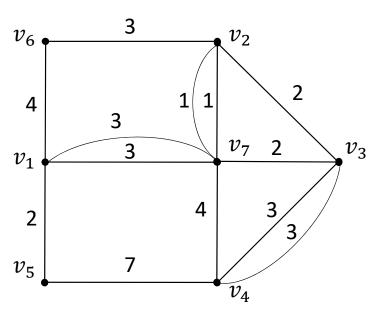


4. 求 K_4 的总权最小完备匹配

$$M = \{v_1 v_2, v_3 v_4\}$$

5. 在G中求M中同一边端点间的最短轨 $P(v_1, v_2) = v_1 v_7 v_2$, $P(v_3, v_4) = v_3 v_4$,

6.3 求图的一条中国邮路

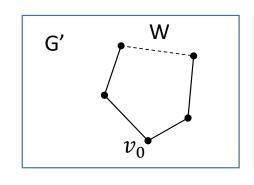


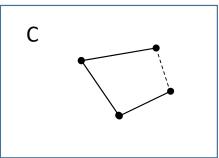
- 6. 把G的在5. 中求得的最短轨的边变成同权倍边, 得G'
- 7. 用FE算法求得G'的一条Euler回路W' $v_1v_7v_2v_7v_1v_6v_2v_3v_7v_4v_3v_4v_5v_1$

6.4 Euler图G是由 v_0 起任意行遍的Euler图的充要条件是 v_0 在G的每个圈上

必要性:

- •用反证法,若存在圈C,使得 v_0 不在C上,令G'=G-E(C),则G'的每个顶点度数仍为偶数,因此G'是Euler图。
- 故存在包含G'一切边的闭行迹W,且由于 v_0 在W上,因此在G上从 v_0 出发作回路W,则W不包含圈C上的边,且由于无法直接从 v_0 到 圈C上,故G不是由 v_0 起任意行遍的Euler图,矛盾,必要性得证。





6.4 Euler图G是由 v_0 起任意行遍的Euler图的充要条件是 v_0 在G的每个圈上

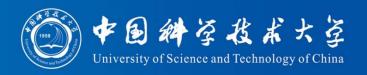
充分性:

- •对于任意一条从 v_0 出发的行迹 $P=v_0,v_1,v_2,...,v_n$,则该行迹必然会包含一个圈,否则该行迹是一条轨,与图G是Euler图矛盾。
- 令 $v_0, v_1, ..., v_k, v_i$ 是行迹P中包含圈的最小长度的子路径,且顶点 $v_0, v_1, ..., v_k$ 互不相同,则 v_i 必为 v_0 ,否则将得到一个不包含 v_0 的圈。
- 从G中去掉这个圈得到图G',则图G'仍为Euler图,且 v_0 在图G'的每个圈上,且去除圈后的行迹P'此时仍然从 v_0 开始。重复此步骤直到图为空,则行迹P被划分为若干个边不相交的从 v_0 出发的圈,因此行迹P为一个Euler回路,故充分性得证。



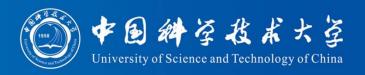
第十次作业

第10章: 2题



- 10.2 证明|φ(G)|=2^{v-1},其中G是无向连通图解:
- $\varphi(G)$ 是由G的全体断集在 $\varepsilon(G)$ 中的向量与零向量组成的集合
- 由定理10.2可得φ(G)是0-1二元域上的一个v-1维线性空间
- 因为每个基本割集组有v-1个向量
- 所以φ(G)的全体向量个数为2^{v-1}

第10章:8题



• 10.8 设G是弱连通有向图,证明:

$$r(B(G)) = r(B_f(G)) = v - 1$$

证明:

由于B(G)的所有行向量之和为O向量,因此B(G)中所有的v个行向量线性相关,故 $r(B(G)) \le v-1$

由于G是弱连通的,因此G的底图G'连通,由定理10.8,以G'的生成树的边构造B(G)的一个子方阵,则此方阵为v-1阶满秩方阵,因此

$$r(B(G)) \ge v - 1$$
,故 $r(B(G)) = v - 1$,同理可证 $r(B_f(G)) = v - 1$

(也可仿照无向图定理的证明过程,通过最后导出底图G'不连通的矛盾得证)

第10章: 11题



• 10.11 用有向图的基本关联矩阵来求图10.29的生

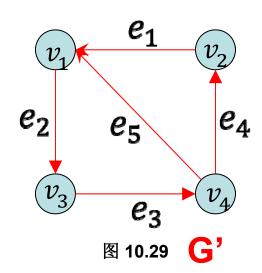
成树数目 $\tau(G)$

解:

给原图G的边添加方向,得到有向图G'则G'的关联矩阵为:

任取一个 $B_f(G')$

$$B_f(G') = \begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



第10章: 11题



由定理10.8可得

$$\tau(G) = \det(B_f(G'), B_f^T(G')) = \det\begin{bmatrix} 3 & -1 & -1 \ -1 & 2 & 0 \ -1 & 0 & 2 \end{bmatrix} = 8$$