

作业 15-图论

习题 7.3

1.

(1) 略。

(2) A 到 F 简单路径共 16 条：

其中 8 条不包含自环的简单路径：AcBfChF, AcBgChF, AcBeEiF, AbDdEeBfChF, AbDdEeBgChF, AbDdEiF, AcBgCfBeEiF, AcBfCgBeEiF;

上面 8 条每条路加上 A 的自环又有 8 条。

(3) A 到 F 基本路径共 6 条：AcBfChF, AcBgChF, AcBeEiF, AbDdEeBfChF, AbDdEeBgChF, AbDdEiF

(4) A 到 F 的距离为 3，图的直径为 3

(5) 7 个回路：

$G[\{a\}]$, $G[\{b, d, e, c\}]$, $G[\{e, i, h, g\}]$, $G[\{e, i, h, f\}]$, $G[\{g, f\}]$, $G[\{b, d, i, h, g, c\}]$, $G[\{b, d, i, h, f, c\}]$

3.

(1) 对于每个结点 v ，求 $R(v)$ 。

$$R(v_1) = R(v_2) = R(v_3) = R(v_4) = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$$

$$R(v_5) = \{v_5, v_6\}, R(v_6) = \{v_6\}, R(v_7) = \{v_6, v_7\}$$

$$R(v_8) = \{v_6, v_7, v_8\}, R(v_9) = \{v_9\}, R(v_{10}) = \{v_{10}\}$$

(2) 找出所有强分支、单向分支和弱分支。

解：强分支 7 个，分别是 $\{v_9\}, \{v_{10}\}, \{v_8\}, \{v_7\}, \{v_6\}, \{v_5\}, \{v_1, v_2, v_3, v_4\}$,

单向分支 4 个，分别是 $\{v_9\}, \{v_{10}\}, \{v_6, v_7, v_8\}, \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$,

弱分支 3 个，分别是 $\{v_9\}, \{v_{10}\}, \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7, v_8\}$,

4. (1) 成立。当 $v_1 \neq v_2$ 时，距离必定大于 1。

(2) 无向图成立。因为无向图是无方向的，反证法可证。

设 v_1 与 v_2 间的最短路径为 p_1 ，则 $\text{len}(p_1)=d(v_1,v_2)$

假设 v_2 与 v_1 之间存在一条最短路径 p_2 ， $\text{len}(p_2)=d(v_2,v_1)$ ，且 $\text{len}(p_2) \neq \text{len}(p_1)$ ，

(1) $\text{len}(p_2) > \text{len}(p_1)$ ，由于是无向图， p_2 也是 v_1 到 v_2 的路径，与 p_1 是 v_1 和 v_2 的最短路径矛盾

(2) $\text{len}(p_2) < \text{len}(p_1)$ ，由于是无向图， p_1 也是 v_2 到 v_1 的路径，与 p_2 是 v_2 和 v_1 的最短路径矛盾

综上，原命题成立。

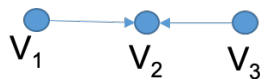
有向图不成立。（易给反例，略。）

(3) 无向图成立。

证明：若 v_1 不可达 v_2 或 v_2 不可达 v_3 ，则显然结论成立；

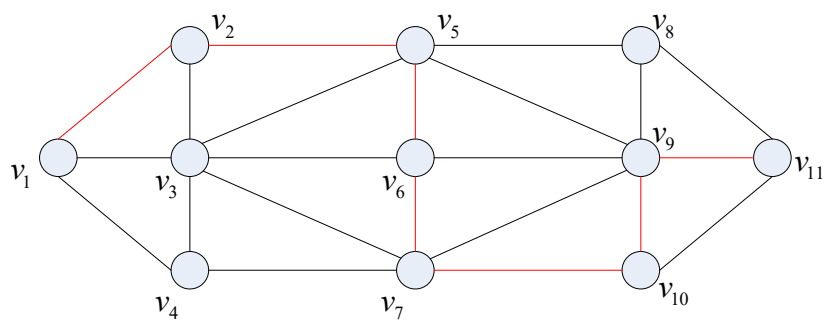
否则，假设 $d(v_1,v_2)+d(v_2,v_3) < d(v_1,v_3)$ 。设 p_1 是 v_1 到 v_2 的最短路径， p_2 是 v_2 到 v_3 的最短路径，则 p_1p_2 为从 v_1 到 v_3 的一条路径，且其长度小于 $d(v_1,v_3)$ ，矛盾。因此假设不成立，即 $d(v_1,v_2)+d(v_2,v_3) \geq d(v_1,v_3)$ 。

有向图不成立。反例：



9. 存在。（用 W 过程）

15.



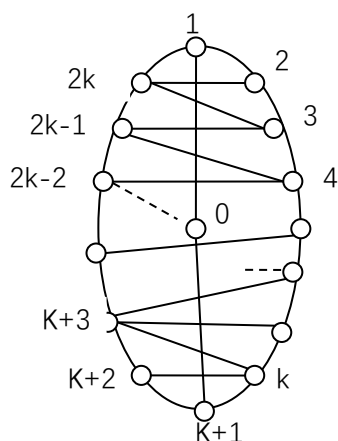
v_1 到 v_{11} 的距离路径如上图红色线，加权距离为：2+1+3+1+1+1+2=11

作业 16-图论

习题 7.4

3. 证明:

设 $n=2k+1$, 将节点编号为 $0, 1, 2, \dots, 2k$, 如图所示, 摆放节点。



在上图中先取一条哈密顿回路为 $0, 1, 2, 2k, 3, 2k-1, 4, 2k-2, \dots, k+3, k, k+2, k+1, 0$, 然后将圆周上的结点按逆时针方向依次转动一个位置, 然后可以得到另一条回路为: $0, 2, 3, 1, 4, 2k, 5, \dots, k+4, k+1, k+3, k+2, 0$; 显然, 这两条回路是没有公共边。继续这样做下去, 共可产生条无公共边的哈密顿回路。

4. 证明: (反证法)

假设存在 $n \geq 3$ 时, 满足定理条件的非哈密顿 n 阶简单无向图。对该图尽量加边, 使其不是哈密顿图, 得到极大非哈密顿图 $G=(V, E)$ 。

由于 $n \geq 3$, 所以 G 不是完全图。设 u, v 是 G 的不相邻顶点, 则 $G+e(u, v)$ 是哈密顿图, 且 $G+e(u, v)$ 的每个哈密顿圈必然包含边 $e(u, v)$, 因此, G 中有哈密顿路径 $v_1 v_2 \dots v_n$, 其中 $v_1 = u, v_n = v$ 。

令 $S = \{v_i \mid e(u, v_{i+1}) \in E\}$, $T = \{v_j \mid e(v_j, v) \in E\}$ 。显然, $v_n \notin S \cup T$, 得 $|S \cup T| < n$ 。

又因为 $S \cap T = \emptyset$ (否则, 假设 $v_k \in S \cap T$, 则 $e(u, v_{k+1}), e(v, v_k) \in E$, 从而 G 中有哈密顿圈 $v_1 v_2 \dots v_k v_n v_{n-1} \dots v_{k+1} v_1$), 得 $d(u) + d(v) = |S| + |T| = |S \cup T| < n$, 矛盾。

因此, 假设不成立。

5. 证明: 设 G 是任意一个基础图是 n 阶完全无向图的有向图。对图的阶数 n 进行数学归纳:

$n=2$ 时, 显然成立。

假设 $n=k$ 时成立。当 $n=k+1$ 时, 取任一顶点 v , 在 G 中去掉该点以及其邻接的边得到图 G' 。由归纳假设, 图 G' 中存在哈密顿路径, 设为 v_1, v_2, \dots, v_k 。如果 G 中 v_{k+1} 有连向所有其他的顶点 v_1, \dots, v_k 的边则存在哈密顿路径 $v_{k+1}, v_1, v_2, \dots, v_k$; 如果 G 中所有其他顶点均有连向 v_{k+1} 的边, 则有哈密顿路径 $v_1, v_2, \dots, v_k, v_{k+1}$; 假如不是上述两种情况, 即 v_{k+1} 既存在入度, 也存在出度。

假设 v_i 是第一个满足下列条件的结点:

当 $j \leq i$ 时, 有 v_j 连向 v_{k+1} 的边, 且有 v_{k+1} 连向 v_{i+1} 的边, 则有哈密顿路径 $v_1, v_2, \dots, v_i, v_{k+1}, v_{i+1}, \dots, v_k$ 。

6. 证明:

充分性: 若 G 为若干个边不相交的回路之并, 则 G 的每个结点的度为偶数, 因此, G 为欧拉图。

必要性: 若 G 为连通欧拉图, 则结点均为偶结点, 则 G 一定有欧拉闭路 C_1 , 则对 G 删去 C_1 中所有边后得到 G_1 , 且 G_1 的每个连通分支的结点也均为偶结点, 因此每个连通分支有欧拉闭路, 即 G 的回路。对每个连通分支减去其欧拉闭路, 得到的子图的结点仍均为偶结点, 一直进行下去, 可得到 G 是若干个边不相交的回路之并。