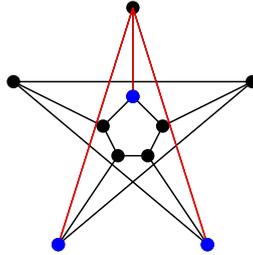


第十三周作业-solution

LECTURER: 杨启哲

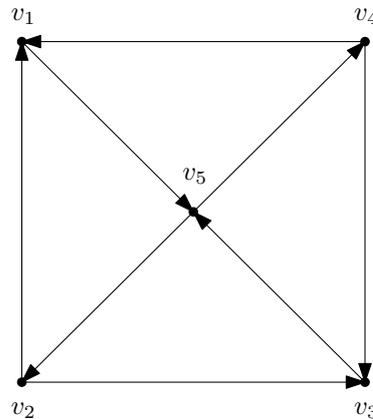
LAST MODIFIED: 2023 年 12 月 31 日

1. 试求 *Peterson* 图 G 的点连通度 $\kappa(G)$ 和边连通度 $\lambda(G)$.



解答. *Peterson* 图 G 的点连通度 $\kappa(G) = 3$, 边连通度 $\lambda(G) = 3$ (删去图中蓝色顶点或者红色边会使其有两个连通分支, 另一方面可以验证任删两条边或者两个顶点图还是连通的, 这是因为删去任何一个点图都是哈密顿图。). \square

2. 有向图 G 如下图所示, 求:



- (1) v_2 到 v_5 一共有多少条长度最多为 3 的通路?
- (2) v_2 一共有多少条长度恰为 1, 2, 3, 4 的回路?
- (3) 图中长度小于等于 4 的通路数和回路数。
- (4) 写出 G 的可达矩阵。

解答. G 的邻接矩阵为:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

计算可得:

$$A^2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 2 & 0 & 2 & 0 & 0 \end{bmatrix}, A^3 = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \end{bmatrix}, A^4 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \\ 4 & 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \\ 4 & 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

因此我们有:

- (1) v_2 到 v_5 长度最多为 3 的通路数 $= A[2][5] + A^2[2][5] + A^3[2][5] = 2$
- (2) v_2 长度恰为 1, 2, 3, 4 的回路恰好为 $A[2][2], A^2[2][2], A^3[2][2], A^4[2][2]$, 即 0, 0, 2, 0
- (3) ≤ 4 的通路数 $= \sum_{k=1}^4 \sum_{i,j \leq 5} (A^k[i][j]) = 72$.
 ≤ 4 的回路数 $= \sum_{k=1}^4 \sum_{i \leq 5} (A^k[i][i]) = 12$.
- (4) G 的可达矩阵为全 1 矩阵, 即:

$$P = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

□

3. 设 G 是 6 阶简单无向图, 证明: G 或其补图 \overline{G} 中存在 3 个点彼此相邻.

解答. G 中任取一点 v , 则由抽屉原理在 G 或其补图 \overline{G} 一定存在一张图使得有 3 个点与其相邻, 不妨设为 G . 令与其相邻的点为 v_1, v_2, v_3 . 则我们有:

- 若 v_1, v_2, v_3 在 G 中不存在边, 则 v_1, v_2, v_3 在 \overline{G} 中彼此相邻.
- 若 v_1, v_2, v_3 在 G 中至少存在一条边, 不妨记为 (v_1, v_2) , 则 v, v_1, v_2 在 G 中彼此相邻.

□

4. 设 G 是 n 阶简单无向图, 边数 $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 2$, 证明 G 是哈密顿图, 再举例说明当 $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 1$ 时, G 不一定是哈密顿图.

解答. 我们证明如下事实:

- 对于 G 中的任何两点 u, v 我们都有 $d(u) + d(v) \geq n$

显然哈密顿图可以由此结论直接得到 (充分条件). 反设存在两个点 u, v 使得 $d(u) + d(v) < n$, 则考察剩余 $n-2$ 个点, 其至多贡献了 $(n-2)(n-3) + n-1$ 的度数 (这 $n-2$ 个点之间互相连边的度数以及联结 u, v 至多 $n-1$ 的度数), 因此我们有:

- 总的度数 $\leq (n-2)(n-3) + 2(d(u) + d(v)) < n^2 - 5n + 6 + 2n = n^2 - 3n + 6$

另一方面由握手定理, 总的度数 $= 2m$, 因此我们有:

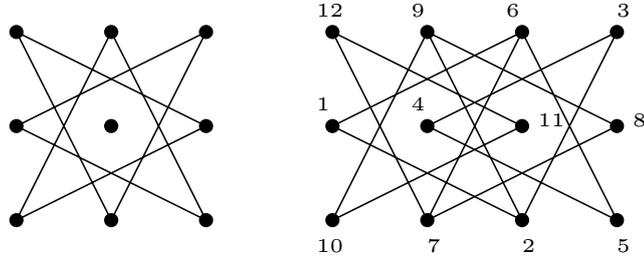
$$\text{度数} = 2m = (n-1)(n-2) + 4 = n^2 - 3n + 6$$

矛盾. 边数 $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 1$ 时, 考虑如下的例子: 其中 $n-1$ 个点构成完全图 K_{n-1} , 剩余的这个点仅与这个 $n-1$ 个点中的一个点有一条边. 显然该图不存在哈密顿回路, 并且满足: $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 1$. □

5. 国际象棋中的马走日字，即在 (x, y) 位置的马可以走到 $(x \pm 1, y \pm 2)$ 或 $(x \pm 2, y \pm 1)$ 位置（如果这个位置是棋盘上的位置）。马的一个周游指的是可以从棋盘上某个格子开始，走遍所有的格子并且每个格子只走一次：

- 证明： 3×4 的棋盘上存在一个马的周游。
- 证明： 3×3 的棋盘上不存在马的周游。

解答. 将棋盘转换为图可得：



- 3×4 的棋盘上存在一个马的周游，顺序如右图所示。
- 3×3 的棋盘上不存在马的周游，因为存在一个孤立点。

□