

第3章 圈和遍历

程龚

南京大学 计算机学院

gcheng@nju.edu.cn

<http://ws.nju.edu.cn/~gcheng>



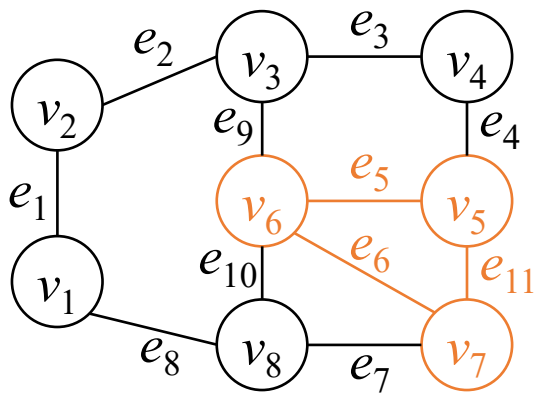
本章内容

- 第3.1节 圈和树
- 第3.2节 二分图
 - 第3.2.1节 理论
 - 第3.2.2节 算法
- 第3.3节 欧拉图
- 第3.4节 哈密尔顿图

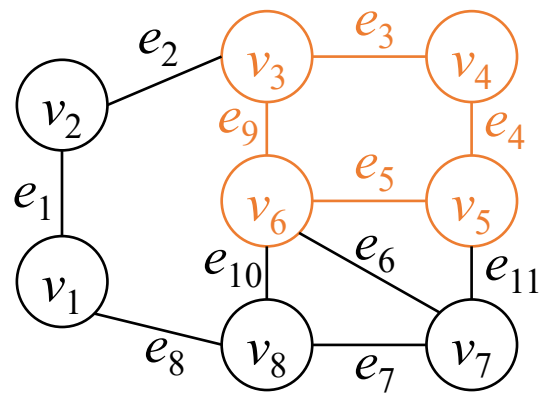


奇圈、偶圈

- 长度为奇数的圈称作**奇圈**
 - 例如: v_5, v_6, v_7, v_5
- 长度为偶数的圈称作**偶圈**
 - 例如: v_3, v_4, v_5, v_6, v_3



奇圈

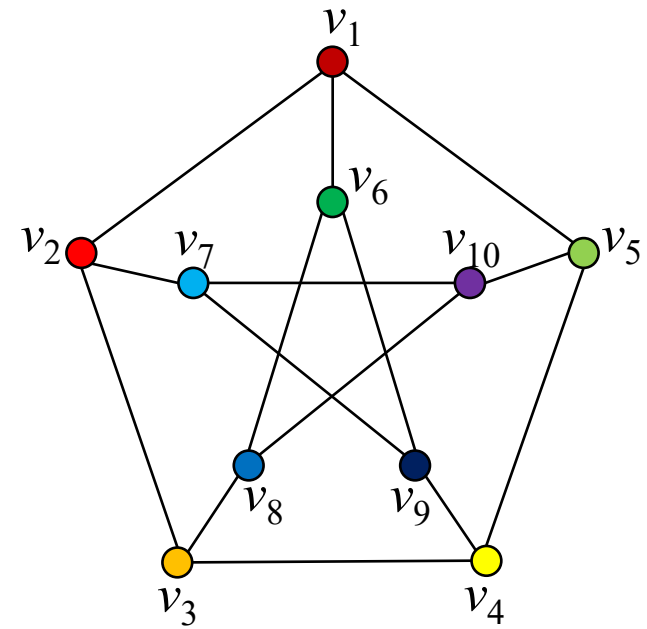


偶圈



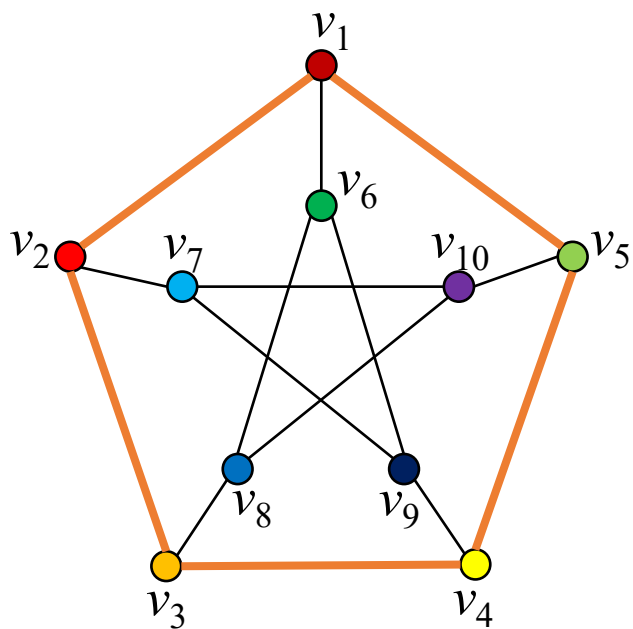
思考题3.16

- 对于彼得森图，请分别找出它的一个奇圈和一个偶圈。

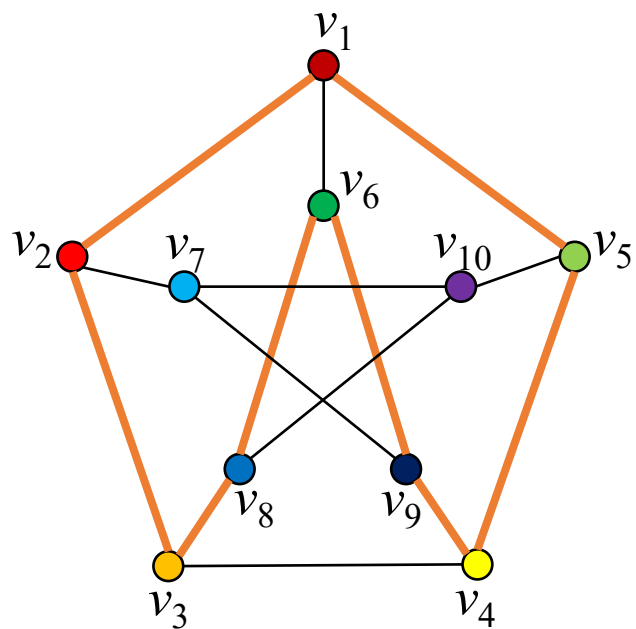


思考题3.16

- 对于彼得森图，请分别找出它的一个奇圈和一个偶圈。



奇圈

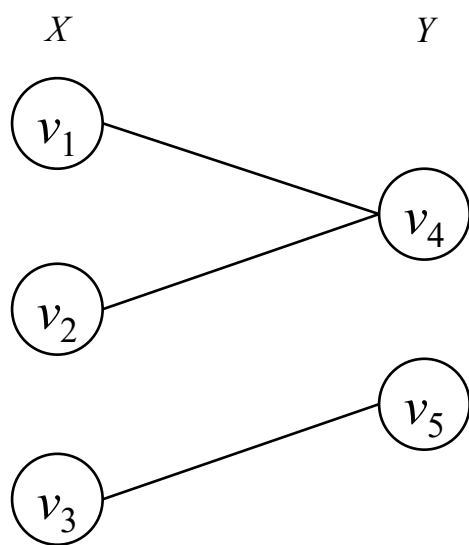


偶圈



二分图、完全二分图

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 可划分为两个子集 X 和 Y ，使每条边 $e \in E$ 的两个端点分属于 X 和 Y ，则 G 称作**二分图**，记作 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$
 - “划分”的含义： $X, Y \neq \emptyset$ 、 $X \cup Y = V$ 、 $X \cap Y = \emptyset$

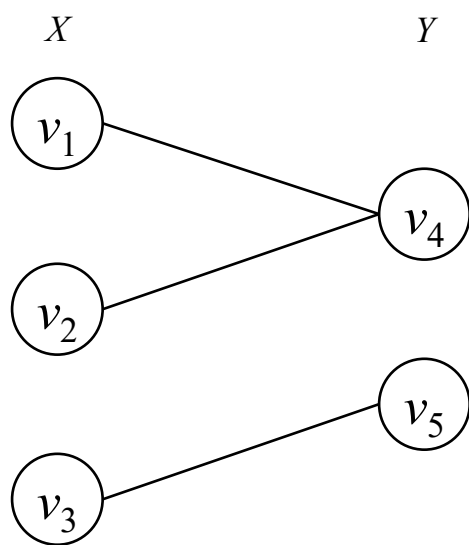


二分图

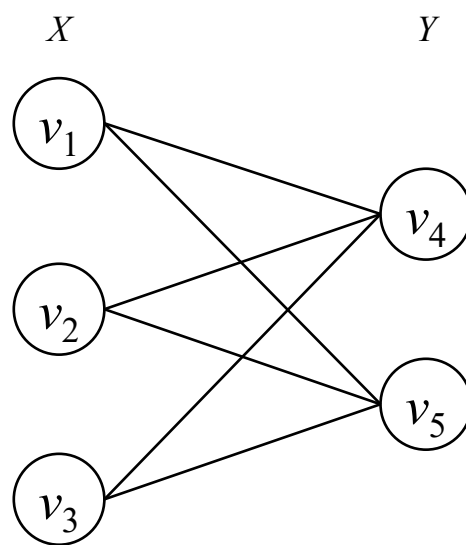


二分图、完全二分图

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 可划分为两个子集 X 和 Y ，使每条边 $e \in E$ 的两个端点分属于 X 和 Y ，则 G 称作二分图，记作 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$
 - “划分”的含义： $X, Y \neq \emptyset$ 、 $X \cup Y = V$ 、 $X \cap Y = \emptyset$
- 对于二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ ，若顶点子集 X 中每个顶点和顶点子集 Y 中每个顶点都相邻，则 G 称作**完全二分图**，记作 $K_{|X|, |Y|}$
 - 例如： $K_{3,2}$



二分图

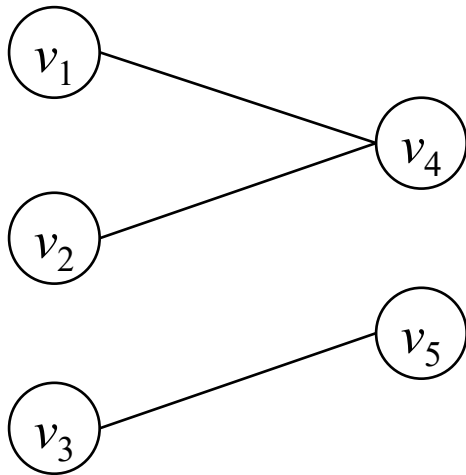


完全二分图



思考题3.17

- 二分图的邻接矩阵有什么特征?

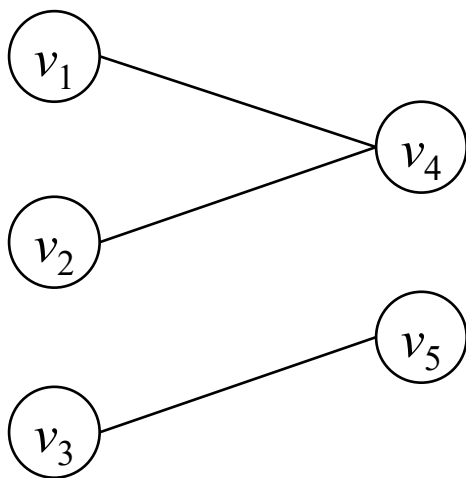


$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



思考题3.17

- 二分图的邻接矩阵有什么特征?
 - 可通过行置换和列置换转化为左上和右下为零矩阵的 2×2 分块矩阵

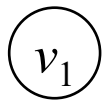


$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



思考题3.18

- 平凡图是二分图吗？



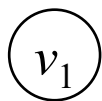
思考题3.18

■ 平凡图是二分图吗？

- 不是

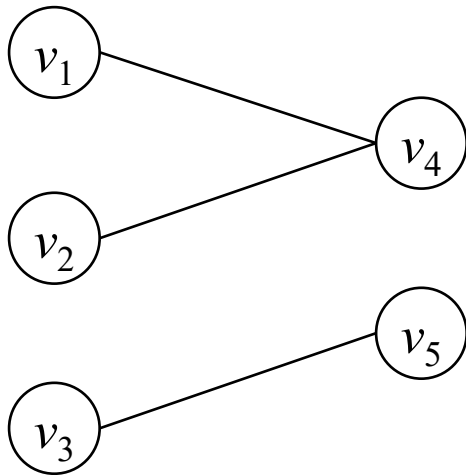
对于图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 可划分为两个子集 X 和 Y ，使每条边 $e \in E$ 的两个端点分属于 X 和 Y ，则 G 称作二分图

- “划分”的含义： $X, Y \neq \emptyset$ 、 $X \cup Y = V$ 、 $X \cap Y = \emptyset$



思考题3.19

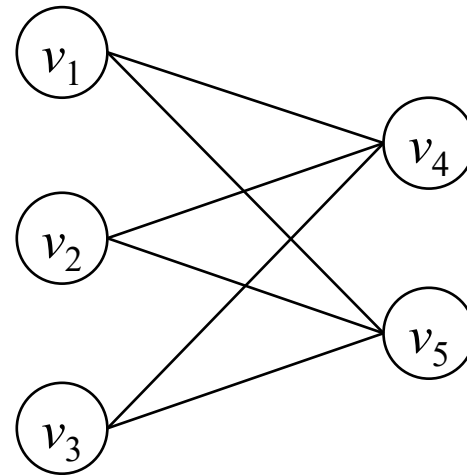
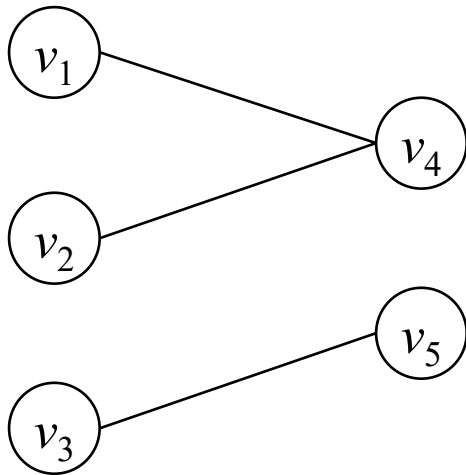
- 阶为 n 的二分图的边数的上界是多少？



思考题3.19

■ 阶为 n 的二分图的边数的上界是多少？

• $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor \cdot \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$

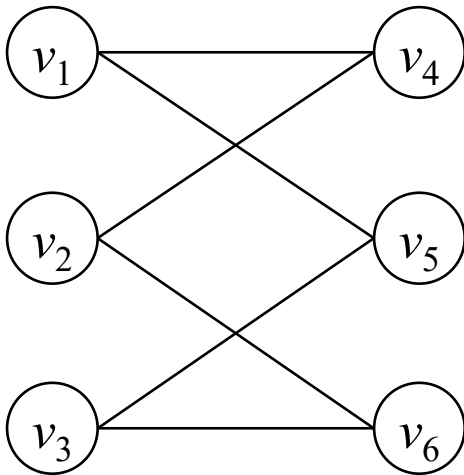


完全二分图



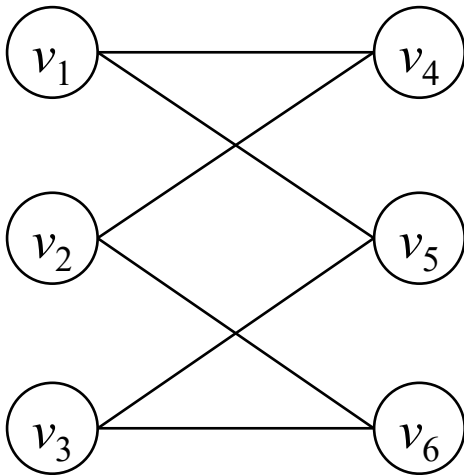
思考题3.20

- 对于正则二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$, 请比较 $|X|$ 和 $|Y|$ 。



思考题3.20

- 对于正则二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$, 请比较 $|X|$ 和 $|Y|$.
 - 相等



定理3.3

- 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。



定理3.3

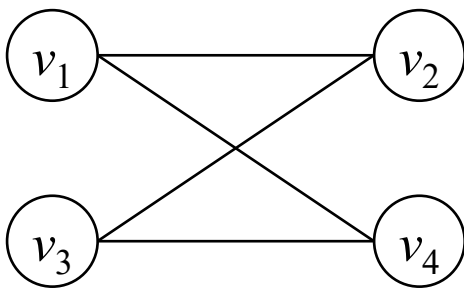
- 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。
 - 先证必要性:

 - 再证充分性:



定理3.3

- 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。
 - 先证必要性：
 - 二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ 的每条边的两个端点分属于顶点子集 X 和 Y , 则 G 中每个圈的顶点序列交替属于 X 和 Y , 因此是偶圈。
 - 再证充分性:



定理3.3

- 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。
 - 先证必要性：
 - 二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ 的每条边的两个端点分属于顶点子集 X 和 Y , 则 G 中每个圈的顶点序列交替属于 X 和 Y , 因此是偶圈。
 - 再证充分性：
 - 只需证明图 G 的每个非平凡连通分支 $G_i = \langle V_i, E_i \rangle$ 是二分图。



定理3.3

■ 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。

● 先证必要性：

- 二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ 的每条边的两个端点分属于顶点子集 X 和 Y ，则 G 中每个圈的顶点序列交替属于 X 和 Y ，因此是偶圈。

● 再证充分性：

- 只需证明图 G 的每个非平凡连通分支 $G_i = \langle V_i, E_i \rangle$ 是二分图。
- 采用构造法，任取一个顶点 $u \in V_i$ ，根据每个顶点和 u 间的距离的奇偶性，将顶点集 V_i 划分为

$$X_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是偶数}\}$$

$$Y_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是奇数}\}$$



定理3.3

■ 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。

● 先证必要性：

- 二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ 的每条边的两个端点分属于顶点子集 X 和 Y ，则 G 中每个圈的顶点序列交替属于 X 和 Y ，因此是偶圈。

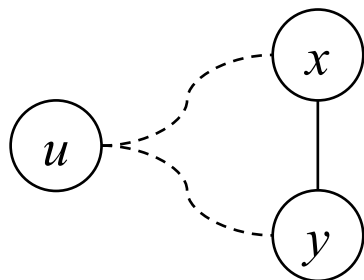
● 再证充分性：

- 只需证明图 G 的每个非平凡连通分支 $G_i = \langle V_i, E_i \rangle$ 是二分图。
- 采用构造法，任取一个顶点 $u \in V_i$ ，根据每个顶点和 u 间的距离的奇偶性，将顶点集 V_i 划分为

$$X_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是偶数}\}$$

$$Y_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是奇数}\}$$

- 为证明 $G_i = \langle X_i \cup Y_i, E_i \rangle$ 是二分图，采用反证法，假设 G_i 不是二分图，则存在一条边 $(x, y) \in E_i$ 满足 $x, y \in X_i$ 或 $x, y \in Y_i$ 。
- 对于由一条最短 u - x 路、边 (x, y) 、一条最短 y - u 路拼接形成的闭路线，其长度为奇数，因此包含一个奇圈（可通过数学归纳法证明，对闭路线的长度归纳），与 G 不含奇圈矛盾。



定理3.3

■ 非平凡图 G 是二分图当且仅当 G 不含奇圈。

● 先证必要性：

- 二分图 $G = \langle X \cup Y, E \rangle$ 的每条边的两个端点分属于顶点子集 X 和 Y ，则 G 中每个圈的顶点序列交替属于 X 和 Y ，因此是偶圈。

● 再证充分性：

- 只需证明图 G 的每个非平凡连通分支 $G_i = \langle V_i, E_i \rangle$ 是二分图。
- 采用构造法，任取一个顶点 $u \in V_i$ ，根据每个顶点和 u 间的距离的奇偶性，将顶点集 V_i 划分为

$$X_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是偶数}\}$$

$$Y_i = \{v \in V_i \mid \text{dist}(v, u) \text{ 是奇数}\}$$

- 为证明 $G_i = \langle X_i \cup Y_i, E_i \rangle$ 是二分图，采用反证法，假设 G_i 不是二分图，则存在一条边 $(x, y) \in E_i$ 满足 $x, y \in X_i$ 或 $x, y \in Y_i$ 。
- 对于由一条最短 $u-x$ 路、边 (x, y) 、一条最短 $y-u$ 路拼接形成的闭路线，其长度为奇数，因此包含一个奇圈（可通过数学归纳法证明，对闭路线的长度归纳），与 G 不含奇圈矛盾。

» 闭路线是圈： $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7, v_1$

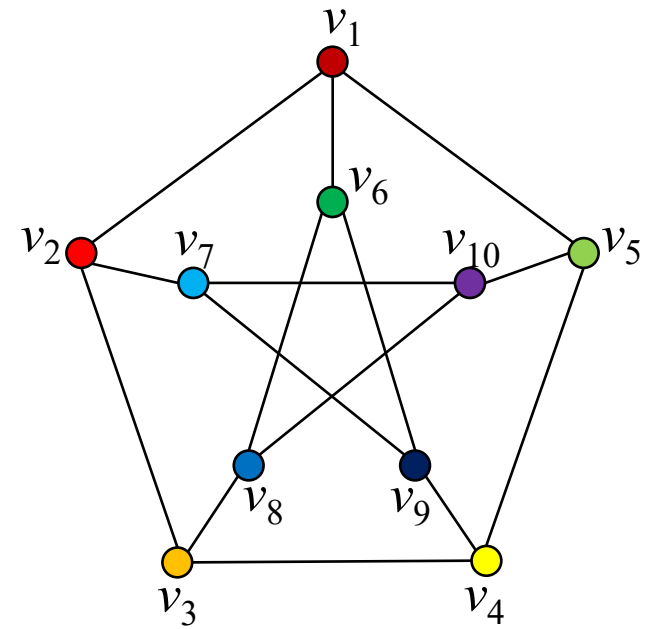
» 闭路线不是圈： $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_1, v_6, v_1$

必有一个真子序列是
长度为奇数的闭路线



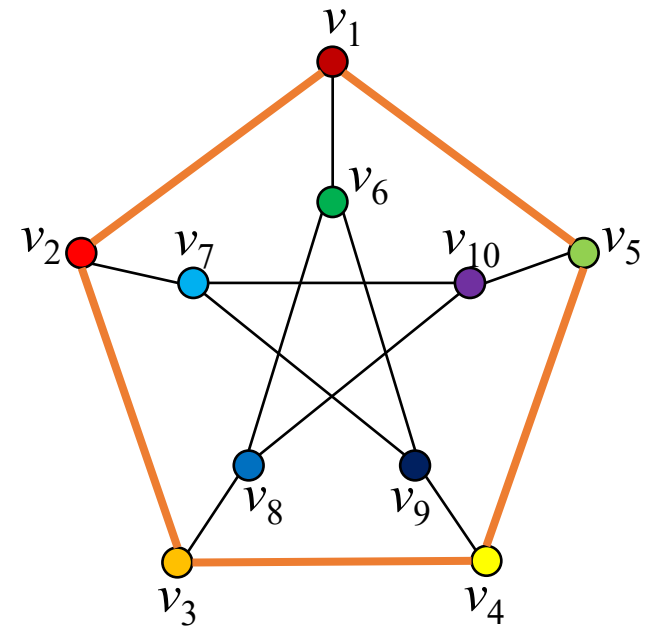
思考题3.22

- 彼得森图是二分图吗？



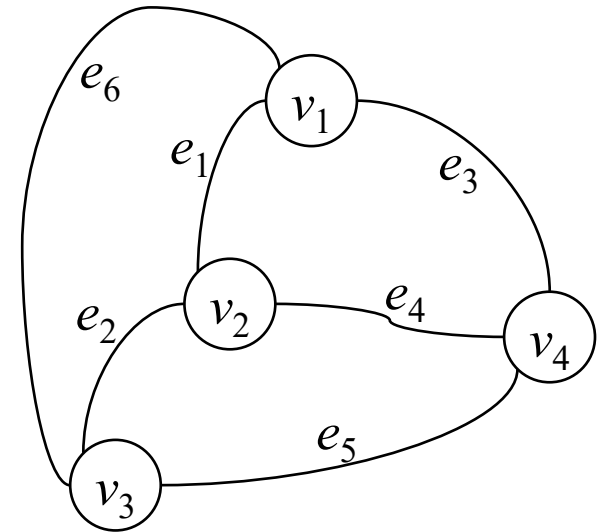
思考题3.22

- 彼得森图是二分图吗?
 - 不是



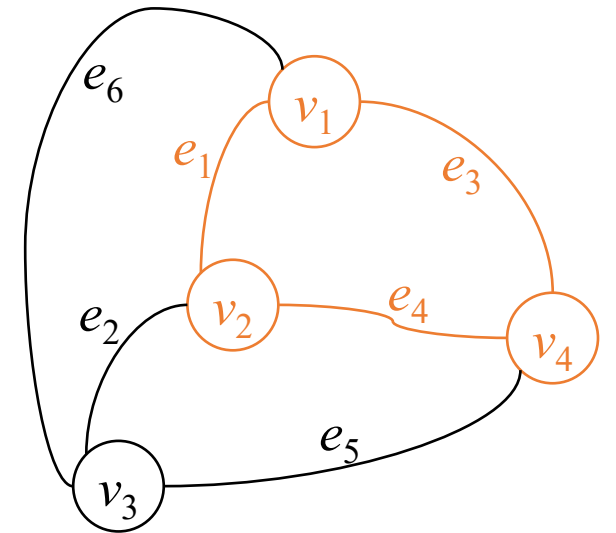
思考题3.23

- 完全图是二分图吗？



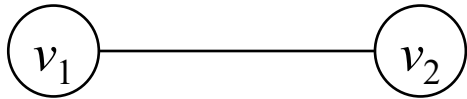
思考题3.23

- 完全图是二分图吗?
 - 有可能不是, 例如: K_4



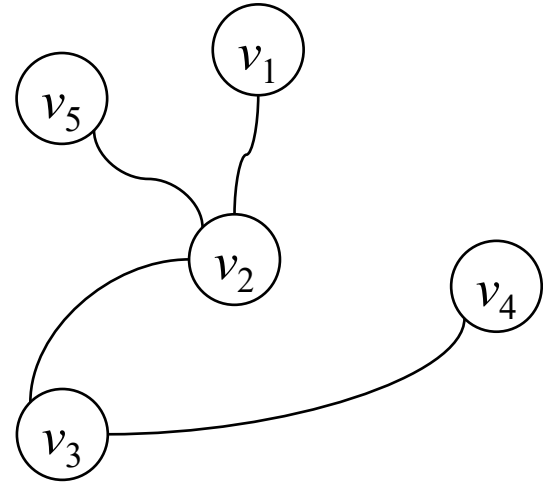
思考题3.23

- 完全图是二分图吗?
 - 有可能不是, 例如: K_4
 - 有可能是, 例如: K_2



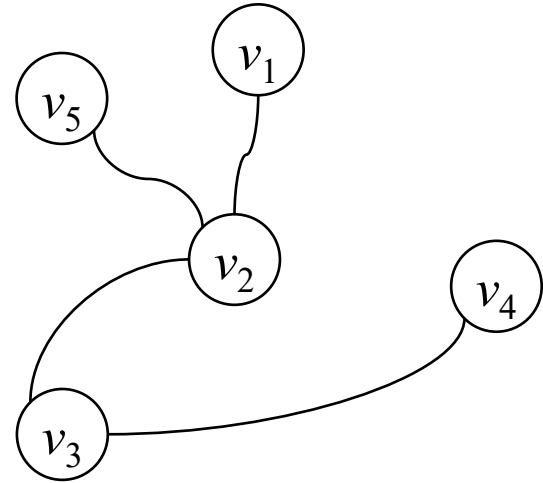
思考题3.24

- 树是二分图吗？森林呢？



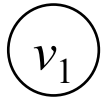
思考题3.24

- 树是二分图吗？森林呢？
 - 有可能是，例如：右图



思考题3.24

- 树是二分图吗？森林呢？
 - 有可能是，例如：右图
 - 有可能不是，例如： K_1



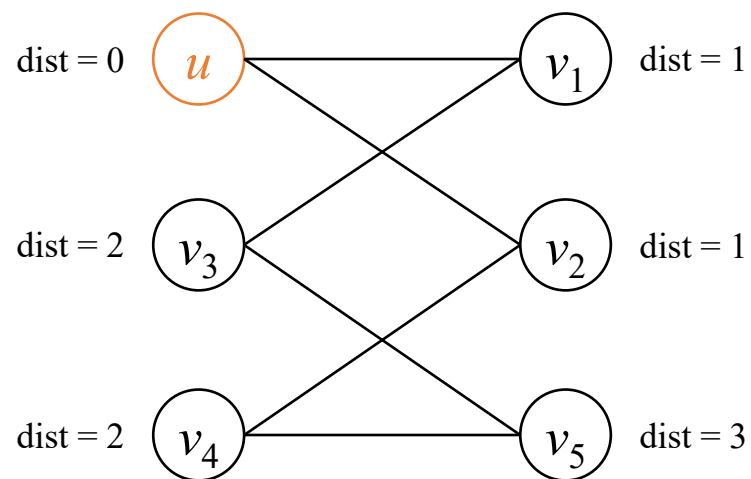
思考题3.25

- 对于二分图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若 G 连通，则顶点集 V 的划分方式唯一吗？



思考题3.25

- 对于二分图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若 G 连通，则顶点集 V 的划分方式唯一吗？
 - 唯一：任取一个顶点 u ，只能按与 u 间的距离的奇偶性二分



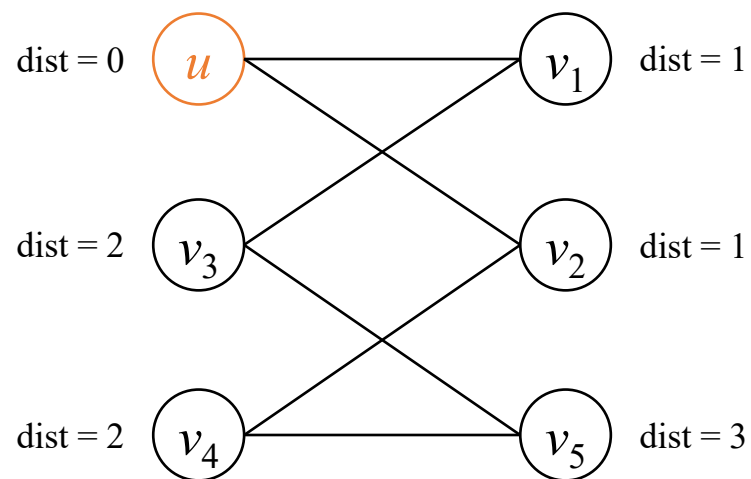
思考题3.26

- 对于二分图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 的划分方式唯一，则 G 一定连通吗？



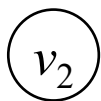
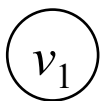
思考题3.26

- 对于二分图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 的划分方式唯一，则 G 一定连通吗？
 - 有可能连通



思考题3.26

- 对于二分图 $G = \langle V, E \rangle$ ，若顶点集 V 的划分方式唯一，则 G 一定连通吗？
 - 有可能连通
 - 有可能不连通



接下来进入算法部分

