

1. 数学归纳法

当 $k=1$ 时, 显然成立

设, 对 k 命题成立, 则对 $k+1$ 情形, G 可以分成有 $k+1$

连通支 和 1个连通支 的两部分.
 G_1 G_2

$$\text{则 } m_1 \leq \frac{1}{2}(n_1 - (k+1))(n_1 - k)$$

$$m_2 \leq \frac{1}{2}(n - n_1)(n - n_1 - 1), \text{ 而 } n_1 \leq n-1.$$

$$\therefore m = m_1 + m_2 \leq \frac{1}{2} \left((n_1 - k)^2 + (n_1 - k) + (n - n_1)^2 - (n - n_1) \right)$$

$$= \frac{1}{2} \left(2n_1^2 + (-2k - 2n + 2)n_1 + n^2 + k^2 - k - n \right)$$

$$= \frac{1}{2} \left(2n_1(n_1 - k - n + 1) + n^2 + k^2 - k - n \right)$$

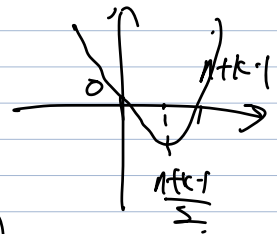
$$\text{而 } n_1 \leq n-1, \quad k+1 \leq n \Rightarrow \frac{n+k-1}{2} \leq n-1$$

\therefore 当 $n_1 = n-1$ 时, m 取最大值.

$$\text{即 } m \leq \frac{1}{2} \left(2(n-1)(n - (k+1) - n + 1) + n^2 + k^2 - k - n \right)$$

$$= \frac{1}{2} \left(-2n(k+1) + 2k + n^2 + k^2 - k - n \right) = \frac{1}{2} (n^2 + k^2 - 2nk + k - n)$$

$$= \frac{1}{2} \left((n-k)^2 - (n-k) \right) = \frac{1}{2} (n-k)(n-k+1)$$



5. a. 由题设知, 对某一边 $e_l = (v_i, v_j) \in E(G)$,

$$d(v_i) + d(v_j) \leq n-2+2 = n$$

注:



$v_1 \quad v_2 \quad \dots \quad v_n$ (共 n 个)
 对 v_k ($1 \leq k \leq n, k \neq i, j$)

$$\left(\underbrace{\left((v_i, v_k) \in E(G) \right)}_{d(v_i)+1} \right) \wedge \left(\underbrace{(v_j, v_k) \in E(G)}_{d(v_j)+1} \right) \vee \left(\underbrace{\left((v_k, v_i) \in E(G) \right) \wedge \left((v_k, v_j) \in E(G) \right)}_{d(v_i)+d(v_j)+0} \right)$$

由于 $d(v_i)$ 是 $E(G)$ 中, 包含 v_i 为端点的边的数,

对每一个 $e_l \in E(G)$, 加起来 其两个端点的度之和, 得

$$\underbrace{d(v_1) + \dots + d(v_i)}_{d(v_i)+1} + \dots + \underbrace{d(v_i) + \dots + d(v_j)}_{d(v_j)+1} + \dots + \underbrace{d(v_n) + \dots + d(v_n)}_{d(v_n)+1}$$

$$\leq mn. \quad \text{即} \quad \sum d(v_i) \leq mn$$

b. 用数学归纳法, $n=1, 2$ 时, 显然成立.

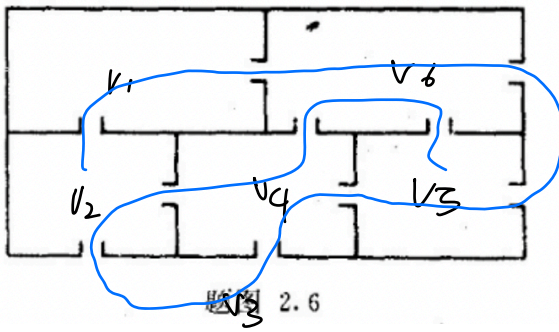
设 G 中结点数小于 n 时成立, 则当 $|V(G)|=n$ 时,

删去边 (u, v) 以及与 u, v 相关的所有边和点 u, v .

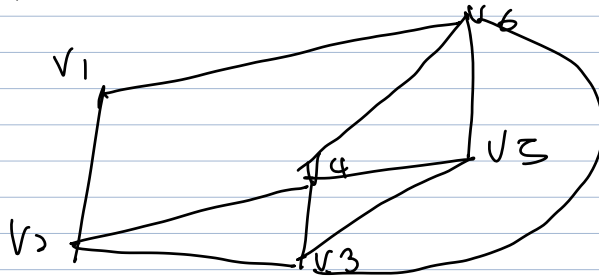
得 G' , 由归纳假设, $m' \leq \frac{(n-2)^2}{4}$, 即从 G' 回到

G 时, 最多只能增加 $(n-2)+1$ 条边, 即 $m \leq \frac{(n-2)^2}{4} + (n-2) + 1 = \frac{n^2}{4}$

6.



问题相等问题是否存在 欧拉道路



\therefore 本图只有2个度为奇的

结点 v_2, v_5

$\therefore G$ 存在欧拉道路

实例列于图 2.6

10.

每一个人用一个结点表示, 相互认识则用边连接相应的结点, 得简单图 G . 若 G 中有 H 回路, 问题得证

对任意两点 $u_i, u_j \in V(G)$, 总有 $d(u_i) + d(u_j) \geq n-2$

① 若 u_i 与 u_j 相互认识, 则 $d(u_i) + d(u_j) \geq n$

② 若 u_i 与 u_j 不认识, 则若从 $E(G) - (u_i, u_j)$ 中, 任取一点 u_k , 必有 $(u_i, u_k) \in E(G)$, $(u_j, u_k) \in E(G)$, 否则 $(u_i, u_k) \notin E(G)$

那么 u_i 与 u_k 在一起不认识 u_j .

这时, $\because n \geq 4, \therefore |E(G) - (u_i, u_j)| \geq 2$ 由于 u_k 的任意性,

$$d(u_i) + d(u_j) \geq n-2 + 2 = n.$$

综上, 由推理 2.4.1, 知 G 中存在 H 回路.

(严谨地说,

$$d(u_i) + d(u_j) \geq 2(n-2)$$

$$= 2n-4 \geq n.$$

12. (哈密顿路) 不能

设每一个小立方体为一个点, 两个小立方体之间有
公共面则对应这两个点间的中。

设最左下角点为黑色, 依据相邻点不同色原则

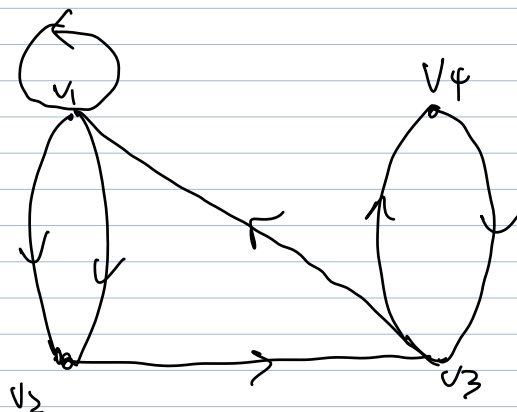
给所有点着色, 则黑点有 14 个, 白点有 13 个。

而题目要求找从黑点开始最终到达白点的

哈密顿路, 这样的哈密顿路不可能存在

∴ 不能

练习题：本题题目给的“通路”，就理解为“道路”



$\alpha_1 (\alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_n)$
 $\alpha_2 (\alpha_1, \dots)$
 α_3
 α_n

设 A 是 G 的类似邻接矩阵，其元素 a_{ij} 表示从 v_i 到 v_j 的道路数

则从 v_1 到 v_4 的长度为 1, 2, 3, 4 的道路数分别是

a_{14} $a^{(2)}_{14}$ $a^{(3)}_{14}$ $a^{(4)}_{14}$

解

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

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

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

$$A^4 = \begin{bmatrix} 5 & 6 & 2 & 2 \\ 2 & 2 & 2 & 1 \\ 4 & 4 & 3 & 2 \\ 2 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$a_{14}=0, \quad a^{(2)}_{14}=0, \quad a^{(3)}_{14}=2, \quad a^{(4)}_{14}=2$$