

习题 1.2

1.2.4

设 $|X|=m$, 则 $|Y|=v-m$

若 v 是偶数,

$$\text{此时 } \epsilon(G) \leq m(v-m) \leq \frac{v^2}{4}$$

当且仅当 $m=\frac{v}{2}$ 时取等

若 v 是奇数,

$$\text{此时 } \epsilon(G) \leq m(v-m) \leq \frac{v^2-1}{4}$$

当且仅当 $m=\frac{v-1}{2}$ 或 $\frac{v+1}{2}$ 时取等

特别地, $\epsilon(K_{m,n})=mn$

($|X|=m, |Y|=n$, 对于 X 的每个点, 都有 n 种选择)

1.2.6

Pf:

(a) $D \cong D^c$, 则 $\epsilon(D)=\epsilon(D^c)$

$$\epsilon(D)+\epsilon(D^c)=v(v-1) \quad (D \text{ 为有向图})$$

$$\Rightarrow \epsilon = \frac{1}{2}v(v-1)$$

(b)

$D \cong D^c$, 则 $\epsilon(D)=\epsilon(D^c)$

$$\epsilon(D)+\epsilon(D^c)=\frac{v(v-1)}{2} \quad (D \text{ 为无向图})$$

$$\Rightarrow \epsilon = \frac{1}{4}v(v-1)$$

显然 $\epsilon \in \mathbb{Z}$, 则 $v \equiv 0, 1 \pmod{4}$

习题 1.3.

1.3.2

Pf: 设 G 为无向图, 设 $V(G)=n$.

$$\text{则 } \forall x \in G, d_G(x) \in \{0, 1, 2, \dots, n-1\} = A$$

假设不存在顶点度相同的两点

则 n 个点的顶点度恰为 A 中 n 个数.

$$\text{则 } \exists x, y \in G, d_G(x)=0, d_G(y)=n-1. \text{ 矛盾.}$$

故假设不成立.

1.3.5

Pf: (a) 若 $E(G)=\emptyset$, 即 $\epsilon=0$, 结论成立.

下设 $E(G) \neq \emptyset$. 任取 $xy \in E(G)$

由于 G 是简单图且不含三角形, 所以

$$(d_G(x)-1) + (d_G(y)-1) \leq v-2$$

$$\text{即 } v \geq d_G(x) + d_G(y), \forall xy \in E(G) \quad (\star)$$

上式两边对 G 中所有边求和, 并由 Cauchy 不等式和定理 1.3.2 知

$$v\epsilon \geq \sum_{x \in V} d_G^2(x) \geq \frac{1}{v} \left(\sum_{x \in V} d_G(x) \right)^2 = \frac{4}{v} \epsilon^2 \quad (\star\star)$$

$$\text{即有 } \epsilon \leq \frac{v^2}{4} \quad \forall \epsilon \in \mathbb{Z}$$

$$\therefore \epsilon \leq \lfloor \frac{v^2}{4} \rfloor$$

(注: 不等式的证法可照搬例 1.3-1)

取 “=” 仍有待解决

所求 G 为 (a) 中的补图.

(b) 若 $v=2k$, 则 $\epsilon(G^c) \leq k^2$.

$$\therefore \epsilon(G) \geq \frac{v(v-1)}{2} - k^2 = k^2 - k$$

同理: $v=2k+1$ 时, $\epsilon(G) \geq k^2$

1.3.8

令 H 是 G 中边数量最大的 k -部支撑子图

H 的 k 部划分为 $\{X_i\}, i=1, 2, \dots, k$

任取 $x \in V(G)$, 不妨设 $x \in X_1$, 令 $d = d_G(x) - d_H(x)$.

若 $d > \frac{1}{k-1} d_H(x)$, 则 $d_G(x) > \frac{k}{k-1} d_H(x)$.

令 $X'_1 = X_1 \setminus \{x\}$, $X'_2 = X_2 \cup \{x\}$.

(注: $\frac{1}{k-1} d_H(x)$ 为 x 向 $k-1$ 个部分的均值, 则必有一部分使得 x 到该部分的度小于 $\frac{1}{k-1} d_H(x)$. 不妨设该部分为 X_2)
则得到 $\{X'_1, X'_2, X_3, \dots, X_k\}$ 为 k 部划分的 k 部子图 H' .

并且 $\varepsilon(H') = \varepsilon(H) + d - d_H(x) > \varepsilon(H)$.

与 $\varepsilon(H)$ 最大性矛盾 于是 $d \leq \frac{1}{k-1} d_H(x)$ 即 $d_G(x) = d + \frac{1}{k-1} d_H(x) \leq \frac{k}{k-1} d_H(x) \quad (*)$
即 $(1-1/k) d_G(x) \leq d_H(x)$

对 (*) 式两边求和, 再由定理 1.3.2 知 $\varepsilon(G) \leq \frac{k}{k-1} \varepsilon(H)$

即 $(1-1/k) \varepsilon(G) \leq \varepsilon(H)$

1.3.12

Second proof (Erdős 1970). This proof makes use of the structure of the Turán graphs. Let $m \in V$ with $d_m = \max_{1 \leq i \leq n} d_i$. We denote by S the neighbors of m , $|S| = d_m$, and set $T = V \setminus S$. As G contains no k -clique, and m is adjacent to all of S , we note that S contains no $(k-1)$ -clique. We now construct the following graph H on V (see Figure 4). H corresponds to G on S and contains all edges between S and T , but no edges within T .

In other words, T is an independent set in H , and we conclude that H has again no k -cliques. Let d'_j be the degree of j in H . If $j \in S$, then we certainly have $d'_j \geq d_j$ by the construction of H , and for $j \in T$, we see $d'_j = |S| = d_m \geq d_j$ by the choice of m . We infer $|E(H)| \geq |E|$, and conclude that among all graphs with a maximal number of edges, there must be one of the form of H . Applying induction on S , we thus infer that among the graphs with a maximal number of edges there is a graph $K_{n_1, \dots, n_{k-1}}$, which implies $|E| \leq \sum_{i=1}^k n_i n_j$ and therefore (1). \square

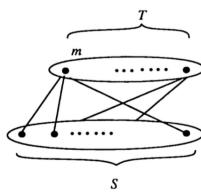


Figure 4.

We note that this proof yields the full statement $|E| \leq |E(H)|, H = \text{Turán graph}$.

1.3.13

Pf: 取点 $m \in V$, $d_G(m) = \Delta(G)$
 S 为 m 的邻点集, $T = V(G) \setminus S$

$\because G$ 无 K_k 子图, S 为 m 邻集

$\therefore S$ 无 K_k 子图

构造图 H : S on G , T 与 S 之间的所有边, T 中无边

易判断: H 中无 K_k 子图

由 H 构造知: if $j \in S$, 则 $d_H(j) \geq d_G(j)$

if $j \in T$, 则 $d_H(j) = |S| = d_G(m) = \Delta(G) \geq d_G(j)$

$\therefore E(H) \geq E(G)$ i.e. $\varepsilon(H) \geq \varepsilon(G)$

即所有图中, 只要有极大顶点度数, 都可构造出这样的 H .

问题14

1.4.2. Pf: " \Rightarrow " D 是强连通的

$\therefore \forall x, y \in D, \exists$ 有向路 (x, y) .

设 $x = x_1, y = x_v$, 其余点为 x_2, \dots, x_{v-1} .

则 x_i 与 x_{i+1} 之间 \exists 有向路 (x_i, x_{i+1}) ($i=1, \dots, v-1$)

将这些 有向路 拼接起来 即为 所求 (x, y) 强连.

" \Leftarrow " 对 $\forall x, y \in D$, \exists 有向连通 (x, y) 通过所有顶点.

1.6.1 证明: 如果 G 中有一条 (u, v) -途径, 则 G 中也存在一条 (u, v) -路.

证: 事实上, 我们由 u 出发沿 (u, v) -途径走, 若遇到相同点, 则把相同点间的那段途径去掉, 然后继续沿 (u, v) -途径往下走, 一直走到终点 v 为止. 按作法知, 最后我们所得的 (u, v) -途径, 它是 G 中一条 (u, v) -路.

由上述引理知, \exists 有向路 (x, y) .

则 D 是强连通的

1.3.5 (a) 取 G 中顶点度量 小点 u , 则 $d_G(u) = \delta(G)$. 记 $G' = G \setminus u$, $V = V(G')$

若 $d(u) > \frac{V}{2}$,

① V 为偶数, 则 $d(u) \geq \frac{V}{2} + 1$. 设 u 的邻集为 $\{v_1, \dots, v_s\}$ $s \geq \frac{V}{2} + 1$.

则 v_i, v_j 不相邻 (否则生成三角形).

则 $V - s \leq \frac{V}{2} - 1$, 记除 u, v_1, \dots, v_s 外剩下点为 u_1, \dots, u_t , 其中 $t \leq \frac{V}{2} - 1$.

$\therefore v_i$ 与 u_1, \dots, u_t 相邻 (因为 $d_G(v_i) \geq d_G(u) \geq \frac{V}{2} + 1 > \frac{V}{2} - 1 \geq t$)

同样地, u_i, u_j 之间不相邻 (否则生成三角形).

则 G 为二部图

② V 为奇数, 则 $d(u) = \frac{V+1}{2}$. 同样可得 G 为二部图.

由 二部图 $\frac{|V(G)|^2}{4} \geq E(G)$. 结论成立

(注: $E(G) \leq s(V-s) \leq (\frac{V}{2})^2$, 若 V 为偶, 则取“=”时 $G \cong K_{\frac{V}{2}, \frac{V}{2}}$, 若 V 为奇, 则取“=”时 $G \cong K_{\lceil \frac{V}{2} \rceil, \lfloor \frac{V}{2} \rfloor}$)

若 $d(u) \leq \frac{V}{2}$. 根据归纳法, 对 $V(G)$ 归纳.

又有 $|E(G')| \leq \frac{|V(G)|-1|^2}{4} = \frac{|V(G)|^2 - 2|V(G)| + 1}{4}$

We claim: $\therefore |E(G)| = |E(G')| + d(u) \leq \frac{V}{2} + \frac{|V(G)|^2 - 2|V(G)| + 1}{4} \leq \frac{|V(G)|^2}{4}$ (考虑 $V(G)$ 奇偶可得).

V 为偶时, $G' \cong K_{\frac{V}{2}, \frac{V}{2}}$, 则 $G \cong K_{\frac{V+1}{2}, \frac{V}{2}} = K_{\lceil \frac{V+1}{2} \rceil, \lfloor \frac{V}{2} \rfloor}$

V 为奇时,

$$G' \cong K_{\lfloor \frac{v}{2} \rfloor, \lceil \frac{v}{2} \rceil - k}, \quad G \cong K_{\frac{v+1}{2}, \frac{v+1}{2}}.$$

proof: 若 $V(G) = 2k + 1$, 则 $|E(G)| \leq k^2$, $|E(G)| \leq k^2 + k$.

若 $V(G) = 2k$, 则 $|E(G)| \leq k(k-1)$, $|E(G)| \leq k^2$

再加上 不生成 三角形这一条件 即可证得 claim

Pf: (a) 设 x 为 T 的一个最大出度顶点

若 x 不是王, 则 $\exists y \in V(T)$, s.t. $d_T(x, y) \geq 3$

则 $(y, x) \in E(T)$, 且任取 $z \in N_T^+(x)$, 有 $(y, z) \in E(T)$.

$\therefore d_T^+(y) \geq d_T^+(x) + 1$. 这与 x 的最大性矛盾

故 x 是 T 的王

(b) 假设 T 中恰有两个王 x, y .

显然 $|V(T)| \geq 3$

不妨令 $(x, y) \in E(T)$ $\therefore y$ 是 T 的王

令 $V_1 = \{a \mid a \in V(T), d(z, a) = 1\}$, $V_2 = \{a \mid a \in V(T), d(z, a) = 2\}$, $V_3 = \{a \mid a \in V(T), d(z, a) \geq 3\}$

则有 $x \in V_1$, $y \in V_2$. $\Rightarrow V_1 \neq \emptyset$, $V_2 \neq \emptyset$.

又 z 不为 T 的王 $\Rightarrow V_3 \neq \emptyset$

考虑导出子图 $T[V_3]$, 由(a)知 $T[V_3]$ 中必有一个王, 记为 m .

$\because m \in V_3 \quad \therefore (m, z) \in E(T)$. 任取 $a \in V_1$, 有 $(m, a) \in E(T)$

进而 $\forall b \in V_2$, 有 $d(m, b) \leq 2$ ($(m, b) \in E(T)$ 或 $m \rightarrow a \rightarrow b$)

$\therefore m$ 为 T 的王, 与 T 恰有两王矛盾

(c) V 为奇数时, 取 T 为平衡图, 则 T 的每个点出度皆为 $\frac{V-1}{2}$, 即为最大出度, 则每点都是王.

V 为偶数时, 则 $V \geq 6$. 记 $V = 2k$ ($k \geq 3$)

取 $V-1$ 阶平衡竞赛图 T' , 任取 $x \in T'$

令 $V_1 = N_{T'}^-(x)$, $V_2 = N_{T'}^+(x)$

然后我们通过 T' 来构造 T .

① 若 $\forall y \in V_2$, $N_{T'}^+(y) \neq V_1$

令 $V(T) = V(T') \cup \{z\}$, $z \notin V(T')$

$E_1 = \{(z, y) \mid y \in V_1\}$, $E_2 = \{(z, y) \mid y \in V_2\}$, $E_3 = \{(x, z)\}$

$E(T) = E(T') \cup E_1 \cup E_2 \cup E_3$

则显然 x 为 T 的王, V_1, V_2 中点也 $\neq T$ 的王 (根据定义)

$\therefore \forall y \in V_2$, $N_{T'}^+(y) \neq V_1$

$\therefore \exists y' \in V_1$, s.t. $(y', y) \in E(T) \quad \therefore d_T(z, y) = 2, y \in V_2$

$\therefore z$ 也为 T 的王

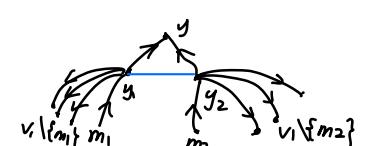
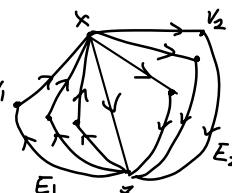
此时 T 中所有点都是王

② 若 $\exists y \in V_2$, s.t. $N_{T'}^+(y) = V_1$, 则这样的点至多一个 (若有两个 y_1, y_2 , 则无论边 y_1y_2 还是 y_2y_1 , 都与平衡点矛盾)

取 $m \in V_1$, 则 $(y, m) \in E(T')$ 且对 $\forall y' \in V_2 \setminus \{y\}$, 有 $N_{T'}^+(y') \neq V_1 \setminus \{m\}$.

(这样的 m 必然能取到, 不妨只考虑存在两个 $y_1, y_2 \in V_2$, $N_{T'}^+(y_1) = V_1 \setminus \{m_1\}$, $N_{T'}^+(y_2) = V_1 \setminus \{m_2\}$, 此时

令 $V(T) = V(T') \cup \{z\}$, $z \notin T'$, $E_1 = \{(z, n) \mid n \in V_1 \setminus \{m\}\}$



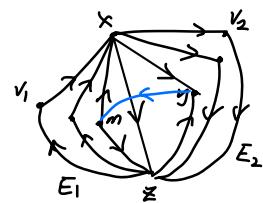
无论 y_1y_2 还是 y_2y_1 , 都与平衡点矛盾)

$$E_2 = \{(n, z) \mid n \in V_2 \setminus \{y\}\}$$

$$E_3 = \{(x, z), (m, z), (z, y)\}$$

$$E = E(T') \cup E_1 \cup E_2 \cup E_3$$

由上述条件知 T 中所有点均为王。



1.6.7 证明：若 G 不连通，则 G^c 是连通的。

1.5.4

(a) 证：对 G^c 的任二点 u, v ，若 u, v 在 G 中不相邻，则在 G^c 中相邻。若 u, v 在 G 中相邻，则 u, v 是 G 的一个分支中，且必有 G 的另一分支的点 w 与 u, v 都不相邻，于是 w 与 u, v 在 G^c 中相邻， $u-w-v$ 即为 G^c 中的一条 (u, v) -通路。故 G^c 连通。

Pf: $\forall x \in G$, 设 G 的包含 x 的连通分支为 T .

则 $\forall y \in V(G) \setminus V(T)$, $d_{G^c}(x, y) = 1$

取 $V(G) \setminus V(T)$ 中点 z , 对 $\forall m \in V(T)$, 有 $d_{G^c}(z, m) = 1$.

则有 $d_{G^c}(x, m) = d_{G^c}(x, z) + d_{G^c}(z, m) = 2$

$\therefore d(G^c) \leq 2$ 且 G^c 连通.

(b) Pf:

\Rightarrow 若 G 含支撑子图 $K_{m,n}$, 则 G^c 至少有 2 个连通分支, 与 G^c 连通矛盾
 $\therefore G$ 不含支撑子图 $K_{m,n}$

同理 G^c 也不含支撑子图 $K_{m,n}$

\Leftarrow 若 G 非连通, 则 G 有连通分支 T_1, \dots, T_n ($n \geq 2$).

则 G^c 有完全 n 部图作为支撑子图.

故 G^c 含支撑子图 $K_{m,n}$. 矛盾.

$\therefore G$ 连通

同理 G^c 也连通

(c) Pf:

1.6.12 图 G 的直径是 G 中两顶点之间的最大距离。

证明：若 G 有大于 3 的直径，则 G^c 的直径小于 3。

证：对任意一对 $u, v \in V(G)$ ，若边 $uv \in E(G)$ ，则 $uv \in E(G^c)$ 故 $d_{G^c}(u, v) = 1$ 。若 $uv \notin E(G)$ ，则 $uv \in E(G^c)$ ，这时分两种情况讨论。(1)若 $V(G)$ 中任意顶点至少和 u, v 中一顶点相邻。此时任意的 $x, y \in V(G)$ 有 $d_G(x, y) \leq 3$ ，这和假设矛盾，故(1)不可能。(2) $V(G)$ 中存在一顶点 w 使 $u, w, v \in E(G)$ ，则 $uw, vw \in E(G^c)$ 。此时 $d_{G^c}(u, v) = 2$ 。综合上述情况， G^c 的直径小于 3。

$\forall x, y \in V(G)$.

若 $(x, y) \notin E(G)$, 则 $d_{G^c}(x, y) = 1$

若 $(x, y) \in E(G)$.

若 $\exists m \in V(G)$, 使得 $(m, x) \in E(G)$ or $(m, y) \in E(G)$.

则 $d(G) \leq 3$. 矛盾

若 $\exists m \in V(G)$, 均有 $(m, x) \notin E(G)$ 且 $(m, y) \notin E(G)$.

则 $d_{G^c}(x, y) = 2$.

综上： $d(G^c) \leq 2 < 3$

(d) Pf: 设 $x \in V(G)$ 且 $d(x) = v - 2$ ，则 x 与 a_1, a_2, \dots, a_{v-2} 相邻，不与 y 相邻。

由 $d(G) = 2$ ，不妨设 y 与 a_1 相邻。

由 $d(a_2, y) \leq 2$, a_2 与 a_1 或 y 相邻

由 $d(a_3, y) \leq 2$, a_3 与 a_1, a_2, y 三个中之一相邻

由 $d(a_{v-2}, y) \leq 2$, a_{v-2} 必与 a_1, \dots, a_{v-3}, y 中一个相邻

则 $\varepsilon \geq v-2 + v-2 = 2v-4$

1.6.13 证明: 若 G 是直径等于 2 的单图, 且 $\Delta = v - 2$, 则 $\varepsilon \geq 2v - 4$.

证: 由 $\Delta = v - 2$ 知, G 中有顶点 v 与 $v - 2$ 个顶点相邻, 从而有 $v - 2$ 条边. 剩下的另一顶点 u 与 v 必不相邻. 为使 G 的直径为 2, u 到各顶点的距离不超过 2, 至少要增加 $v - 2$ 条边. 故 $\varepsilon(G) \geq 2(v - 2) = 2v - 4$.

1.5.6 Pf: (例 1.5.3).

① 完全图 \quad ② $d_G(x, y) = k$, 路 P 上共 $k+1$ 个点, 共 $\binom{k+1}{2}$ 种边 \quad ③ $x \rightarrow y$ 路的 k 条边.

$$\begin{aligned} \varepsilon(D) &\leq \underbrace{v(v-1)}_{\text{④}} - \underbrace{\binom{k+1}{2}}_{\text{②}} + \underbrace{k}_{\text{③}} - \underbrace{(v-k-1)(k+1-3)}_{\text{④}} \\ &= v(v-k+1) + \frac{1}{2}(k^2-k-4) \end{aligned}$$

④ $|N_G(x) \cap V(P)| \leq 3$

\therefore $v-k-1$ 个点与路 P 上 $k+1-3$ 个点的连接要舍去

相当于从完全图中去掉一些边

1.5.7

(a) Pf: 由线图定义知: $V(L) = \varepsilon(D)$.

且 L 在顶点 a 处有环 $\Leftrightarrow a$ 在 D 中顶点与终点重合 $\Leftrightarrow a$ 是 D 的环

(b) Pf: $\forall a \in E(D), a = (x, y)$ 在 D 中. a 的起点 x 是 $E_D^-(x)$ 中的终点
 a 的终点 y 是 $E_D^+(y)$ 中的起点
 $\therefore d_L^+(a) = d_D^+(y), d_L^-(a) = d_D^-(x)$.

1.5.10

Pf: $V(P) = \{\{i, j\} \mid 1 \leq i, j \leq 5, i, j \in \mathbb{Z}, i \neq j\}$. $|V(P)| = C_5^2 = 10$

则 $E(P) = \{x, y : x, y \in V(P), x \cap y = \emptyset\}$

$\therefore E(P^c) = \{x, y : x, y \in V(P), x \cap y \neq \emptyset\}$

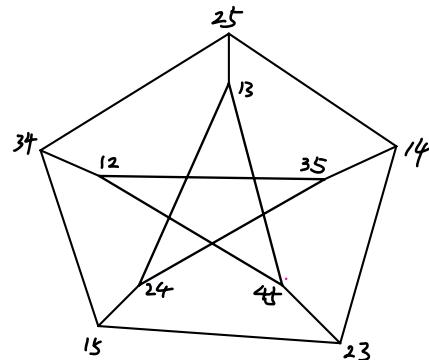
$V(K_5) = \{\{i\} \mid i = 1, \dots, 5\}$.

$E(K_5) = \{\{i, j\} \mid \text{边 } \{i, j\} \text{ 即顶点为 } \{i\}, \{j\}\}$.

$\therefore V(L(K_5)) = \{\{i, j\} \mid 1 \leq i, j \leq 5, i, j \in \mathbb{Z}, i \neq j\}$

$E(L(K_5)) = \{x, y : x, y \in V(L(K_5)), x \cap y \neq \emptyset\}$

$\therefore P^c \cong L(K_5)$



Petersen 图

1.6.2

(a) Pf: 设 D 为连通的 1-正则有向图, $P = (x_0, x_1, \dots, x_k)$ 为 D 的最长路

$\because D$ 为 1-正则的. 则 $d_D^+(x_0) = d_D^-(x_0) = 1$. 不妨设 $x_0 x_1 \in D$. 则 $\exists y \in V(D \setminus P)$, s.t. $y x_0 \in D$.

$\therefore x_0 x_1 \in D, d_D^+(x_1) = d_D^-(x_1) = 1$, 则 $x_1 x_2 \in D$. 同理 $x_i x_{i+1} \in D$, $i = 0, 1, \dots, k-1$.

$\exists y_2 \in V(D)$, s.t. $x_k y_2 \in D$.

若 $y_2 \notin V(P)$, 则 $P' = (x_0, \dots, x_k, y_2)$ 为最长路, 与 P 为最长路矛盾.

若 $y_2 \in V(P)$, 则 $y_2 = x_0$ 满足. 此时 P 为有向圈, $y_1 = x_k$.

($y_i = x_i$ ($i=1, \dots, k-1$) 显然与 D 为上正则的矛盾).

(b). pf: $\varepsilon > \frac{1}{2}v(v-1)$, 则必然存在 $x, y \in V(D)$, s.t. $(x, y) \in E(D)$, $(y, x) \in E(D)$
则此可形成闭链. 显然闭链中包含有向回.

(c) 设 $V(D) = \{x_1, x_2, \dots, x_v\}$, $E(D) = \{x_i x_j \mid i < j\}$.

则 $\varepsilon(D) = \frac{1}{2}v(v-1)$ 且不含有向圈

1.6.4

Pf: (a) 假设 $\delta^- \neq 0$

取 $P = (x_0, x_1, \dots, x_k)$ 为 D 的最长路, $x_0 x_1 \in E(D)$.
 $\therefore d_D^-(x_0) \geq \delta^- > 0 \quad \therefore \exists y \in V(D), \text{s.t. } y x_0 \in E(D)$

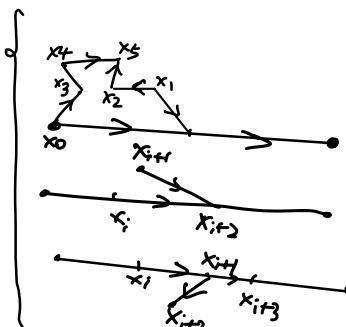
若 $y \notin V(P)$, 则 $P' = (y, x_0, \dots, x_k)$ 为最长路, 矛盾

若 $y \in V(P)$, 则 D 中有在圈, 矛盾. 故假设不成立

(b). 令 $P = (x_0, x_1, \dots, x_k)$ 为 D 的最长有向路.

由 (a) 知: $d_D^-(x_0) = 0$. 又 P 为最长有向路 $\therefore d_D^+(x_k) = 0$

① D 为连通图时, 对于其余点情况讨论即可.



② D 为非连通图时, 按分支排序即可.

1.6.5

Pf: $\because G$ 不为 2 部简单图

$\therefore G$ 有奇圈.

假设 G 含奇圈 W , 满足 $\varepsilon(W) \geq 2k+1$.

设 W 为最小奇圈, $W = (x_1, \dots, x_L, x_1)$ 其中 $L = V(W)$.

设 $X = (x_1, \dots, x_L)$

则导出子图 $G[X]$ 即为 W . 否则与 W 的最小性矛盾

$$\sum_{i=1}^L d_G(x_i) = \sum_{i=1}^L d_W(x_i) \geq L \cdot \delta > L \cdot \left\lfloor \frac{2v}{2k+1} \right\rfloor > L \cdot \left(\frac{2v}{L} - 1 \right) = 2v - L$$

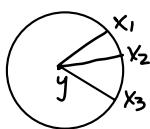
$$\therefore \sum_{i=1}^L d_G(x_i) - L > 2v - 2L \quad (\text{左边为 } G[x] \text{ 中与 } X \text{ 点相连的边数, 右边为 } G \setminus X \text{ 中点数的2倍})$$

由抽屉原理, 必 $\exists y \in V(G)$, $y \notin X$. s.t. y 与 X 中三个不同的点相邻

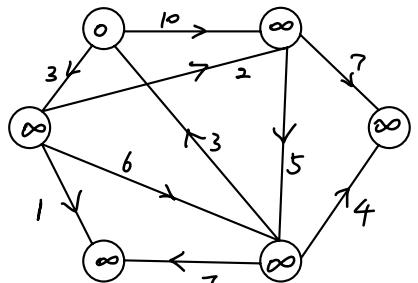
则此时将 W 分成三个圈. 我们考虑 y, x_1, x_2 三点将 W 分成的两个圈 W_1, W_2 . ($\varepsilon(W_1) < \varepsilon(W_2)$)

显然 W_1 与 W_2 圈数 $\leq L$ ($\because x_2$ 在 x_1, x_3 之间)

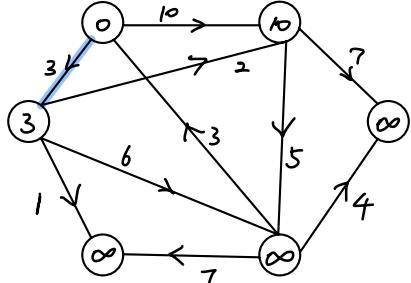
若 $\varepsilon(W_2) = L$, 则 x_1, y, x_2 构成奇圈, 与 W 最小性矛盾.



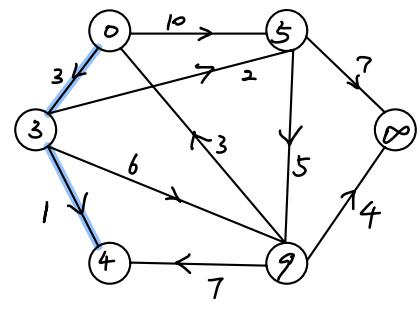
若 $\varepsilon(w_2) < L$, 则由 w 的最小性知, w_1, w_2 皆为偶圈. $\Rightarrow \varepsilon(w)$ 为偶数, 矛盾.
故假设不成立



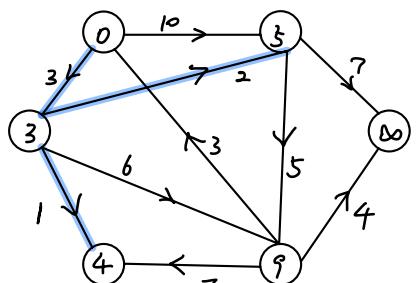
(a)



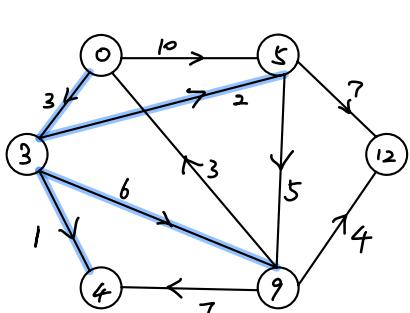
(b)



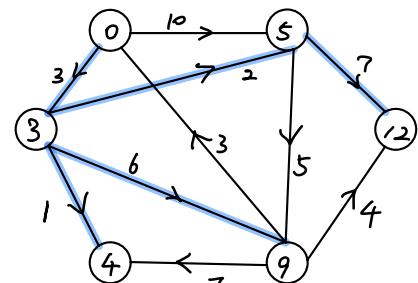
(c)



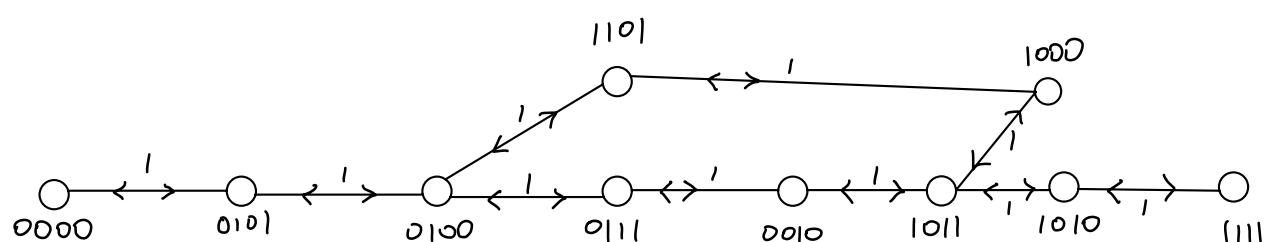
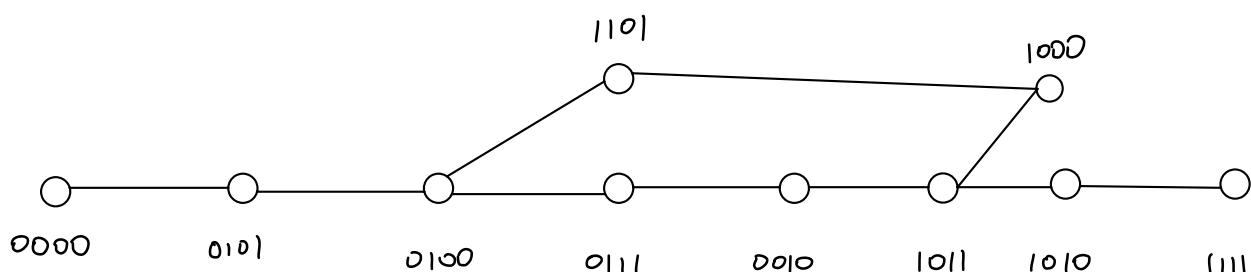
(d)



(e)



(f)



1.7.1 Pf: “ \Rightarrow ” G (或 D)是Euler图，则显然 G (或 D)连通。

G 为无向图，则必有 $\delta(G) \geq 2 \Rightarrow G$ 含圈，设为 C 。

考虑子图 $G - E(C)$ ，设其中孤立点集为 V_1 。

则 $\delta(G - E(C)) - V_1 \geq 2$ 此图中含圈 C 。

依次类推可得 G 能被分解成若干个边不交的圈的并

D 为有向图， $k = \max\{\delta^+, \delta^-\} > 0$ ，则 D 含有向圈，同理可证。

“ \Leftarrow ” G (或 D)连通且可分解成若干个边不交的圈的并

则 G 是连通偶图 (或 D 为连通平衡图)

则 G (或 D)为Euler图。

1.7.5 (a) Pf: 若 $\exists x \in V(D)$ ，有 $|d_D^+(x) - d_D^-(x)| = 1$ 。

则经过 $E_D^-(x)$ 一边的有向圈数量之和 = 经过 $E_D^+(x)$ 一边的有向圈数量之和 = N 。

$\forall a \in E(D)$ ， a 均含在奇数个有向圈中。

而含 $E_D^-(x)$ 的边的有向圈数量为 $d_D^-(x)$ 个奇数的和 = N_1 ，

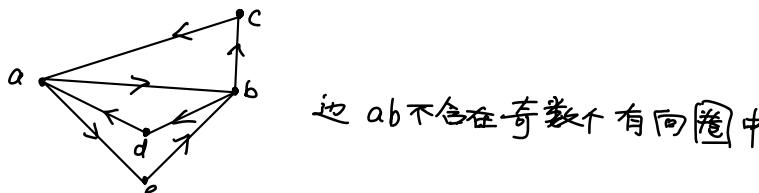
含 $E_D^+(x)$ 的边的有向圈数量为 $d_D^+(x)$ 个奇数的和 = N_2

$\therefore |d_D^+(x) - d_D^-(x)| = 1$ 。则 $N = N_1 \neq N_2 = N$ ，矛盾。

则 $\forall x \in V(D)$ ，有 $d_D^+(x) - d_D^-(x) = 0$ 。 $\forall D$ 连通

$\therefore D$ 为 Euler 图

(b)



Theorem II. The number of distinct circuits containing a given edge in a Euler graph is odd.

Proof: Let G be a Euler graph. Let e be an edge in G . Remove e from G and let $G' = G - \{e\}$. Then G' is an open edge train with terminal vertices v_i and v_j where v_i and v_j are the terminal vertices of e in G . Then from Theorem I the number of distinct paths between v_i and v_j in G' is odd. Each of those paths forms a circuit together with e in G . Hence the theorem. Also from Theorem I we can obtain the next theorem which gives another property of

1.7.7 Pf: “ \Rightarrow ” G 为 Euler 图。

任取 G 的一边 ab ，考虑子图 $G' = G \setminus ab$ 为 Euler 图。

G' 中 a, b 之间的不同路数量为奇 (by Thm I)，而这些路连上 ab 即为圈。

“ \Leftarrow ” 设 $v \in V(G)$ ，与 v 相连的边为 e_1, \dots, e_m 。

记过 v 的圈数为 c ，过 e_i 的圈数为 c_i ；

$$\text{则 } c = \frac{c_1 + \dots + c_m}{2}$$

$$\therefore 2 | c_1 + \dots + c_m$$

$$\therefore c \text{ 为奇数} \quad \because m \text{ 为偶数} \Rightarrow G \text{ 为连通偶图} \Leftrightarrow G \text{ 为 Euler 图}$$

1.8.1

(a) Pf: 由定义, 图 G 中存在 Hamilton 圈

则 $\forall v \in V(G)$, 子图 $G|v$ 仍存在 Hamilton 路, 则 $w(G|v) = 1 = w(G)$
 $\therefore G$ 中无割点

(或利用 Thm 1.8.1 来证)

(b) Pf: 由定义, 图 D 中存在有向 Hamilton 圈, 则 D 为强连通的(c) Pf: 设 $G = (X \cup Y, E)$ 为二部图.由 Thm 1.8.1 知 $w(G-X) = |Y| \leq |X|$, $w(G-Y) = |X| \leq |Y|$

$$\therefore |X| = |Y|$$

(d) Counterexample of (a):



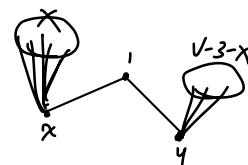
Counterexample of (b):



Counterexample of (c): ..

(a) Pf: 若 $\exists x, y \in V(G)$, $xy \notin E(G)$,满足 $d_G(x) + d_G(y) \leq v-1$.则 $E(G) \leq v-1 + \frac{1}{2}(v-2)(v-3) = \frac{1}{2}(v-1)(v-2) + 1$

与题设矛盾.

故对 $\forall x, y \in V(G)$, $xy \in E(G)$, $d_G(x) + d_G(y) \geq v$.则由 Thm 1.8.3, G 为 Hamilton 图.

(此图旨在说明不等号中的“≤”可取)

 $x, y \in G \setminus \{x, y\}$ 的边 & 完全图 K_{v-2}

推论 1.8.5.1

Pf: 若 D 不为 Hamilton 图.设 $C = (x_1, x_2, \dots, x_k, x_1)$ 为强连通简单图 D 的最长有向圈, $k < v$.则 $\exists x \in V(D) \setminus V(C)$, 整数 $a \in [1, k]$, $b \in [1, k-1]$, s.t. x_{a+b} 与 x 不相邻, $\forall i \in [1, b]$ $x_a x \in E(D)$, $d_D(x) + d_D(x_{a+b}) \leq 2v-1-b$, 与题设矛盾.且 x_{a+b} 与 x 不相邻, $\therefore d_D(x) + d_D(x_{a+b}) \leq 2v-1-b$, 与题设矛盾. $\therefore D$ 为 Hamilton 图.