

—(4):

- 将群体中所有人抽象为图的顶点, 构成 $V(G)$
- 定义 $E(G) : \{uv | u, v \in V(G) \text{ 且 } u \text{ 和 } v \text{ 是朋友}\}$, 则朋友数即为各点度数
- 若所有人的朋友数均不相同, 即 $\deg(u), u = 1, 2, \dots, n$ 互不相同
- 由 $\deg(u) \leq n - 1$ 知 $\{\deg(u) | u = 1, \dots, n\} = \{d | d = 0, 1, \dots, n - 1\}$
- 不妨设 $\deg(u_1) = n - 1, \deg(u_2) = 0, u_1 \neq u_2$
- 则 u_2 不与任何人为朋友, 而 u_1 与所有人都为朋友, 矛盾
- 故必有两人朋友数一样多

—(5):

- 将 $2n$ 个人抽象为图的顶点, 构成 $V(G)$
- 定义 $E(G) : \{uv | u, v \in V(G) \text{ 且 } u \text{ 和 } v \text{ 认识}\}$, 则有 $\deg(u) \geq n, u = 1, 2, \dots, n$
- 必存在 $u_1, u_2 \in V(G)$ 使得 $\deg(u_1) + \deg(u_2) \geq 2n$
- 则在除 u_1 和 u_2 的 $n - 2$ 个顶点中, 必存在至少两个顶点 v_1, v_2 分别同时与 u_1 和 u_2 相邻
- 将四人按 u_1, v_1, u_2, v_2 排成一圈, 可使每个人旁边都是他认识的人

— (8) :

- 定义函数 $s(n) = \begin{cases} 1, & n \text{ 为奇数} \\ 0, & n \text{ 为偶数} \end{cases}$
- 设 $m = |\{u | u \in V' \text{ 且 } s(\deg(u)) = 1\}|$, 即度数为奇数的点数
- 则 $s(\sum_{u \in V'} \deg(u)) = s(m)$
- 不妨设 $E' : \{uv | u, v \in V' \text{ 且 } uv \in E(G)\}$,
 $E'' : \{uv | u \in V(G) - V' \text{ 且 } v \in V'; v \in V(G) - V' \text{ 且 } u \in V'\}$
- 则 $|E''| = k$
- 而 $|E''| + 2|E'| = \sum_{u \in V'} \deg(u)$
- 故 $s(k) = s(|E''|) = s(|E''| + 2|E'|) = s(\sum_{u \in V'} \deg(u)) = s(m)$
- 原题得证

— (15) :

- 先将图 G 任意拆成两个子图 $X := (V(X), E(X))$ 和 $Y := (V(Y), E(Y))$, 满足 $V(G) = V(X) + V(Y)$ 且 $V(X) \cap V(Y) = \emptyset$
- 其中 $E(X) = \{uv | u, v \in V(X) \text{ 且 } uv \in E(G)\}$,
 $E(Y) = \{uv | u, v \in V(Y) \text{ 且 } uv \in E(G)\}$

- 定义生成子图 $H := (V(G), E(H))$, 其中
 $E(H) = \{uv | u \in V(X), v \in V(Y) \text{ 且 } uv \in E(G)\}$
- 则 H 显然为二分图
- 随后按如下规则进行操作:
 1. 若存在某点 $u \in V(X)$ 满足 $|\{uv | uv \in E(X)\}| > |\{uv | uv \in E(H)\}|$, 即 $d_H(u) < \frac{1}{2}d_G(u)$ 。则将点 u 移到 Y 中, 即令 $V(X) = V(X) - u$, $V(Y) = V(Y) + u$ 。
 2. 若存在某点 $u \in V(Y)$ 满足 $d_H(u) < \frac{1}{2}d_G(u)$, 同理, 将点 u 移到 X 中。
 3. 若不存在点满足上述条件, 即 $\forall u \in V(G) = V(H)$, 都有 $d_H(u) \geq d_G(u)/2$, 结束操作, 此时的图 H 即为题所求。
 4. 否则重复上述操作。
- 现证明上述操作的有穷性:
 - 不妨某次操作是将点 u 从 X 中移动到 Y 中
 - 则操作过后 $E'(H) = E(H) - \{uv | uv \in E(H)\} + \{uv | uv \in E(X)\}$, 有 $|E'(H)| > |E(H)|$
 - 即每次操作都会使 $|E(H)|$ 增加, 而有限制 $|E(H)| \leq |E(G)|$, 故操作一定次数后一定会停止, 并得到最终符合要求的图 H

— (16) :

- 对于 G 任意一条长度为 l ($0 \leq l < k$) 的轨道 $u_0 e_1 u_1 \cdots e_l u_l$
- 由于 $\deg(u_l) \geq \delta(G) \geq k > l - 1$, 故存在点 $u_{l+1} \in V(G)$, 其不在该轨道上且与 u_l 相邻, 不妨记 $e_{l+1} : u_l u_{l+1}$
- 则存在长度为 $l + 1$ 的轨道 $u_0 e_1 u_1 \cdots e_l u_l e_{l+1} u_{l+1}$
- 由归纳法可得 G 内一定存在长度为 k 的轨道