

hw7

1. (15pt) 考虑 100 个顶点的完全图 K_{100} , 对它的边进行红蓝染色使得每个顶点有偶数条(可能为零)邻边为红色, 证明其中有三个顶点, 他们红色邻边的数量相同。

设顶点编号为 $1, 2, \dots, 100$, 其中第 i 个顶点的红色邻边数为 r_i .

K_{100} 中每个顶点都有 99 条邻边, 则 r_i 可能的取值为 $0, 2, 4, \dots, 98$ 共 50 个数

反证法: 若 K_{100} 经染色后不存在三个红色邻边数量相同的顶点,

则 $0, 2, 4, \dots, 98$ 这 50 个数每一种都恰好被两个顶点占用,

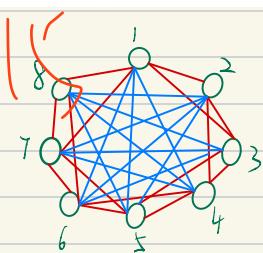
不妨设 $r_{2k+1} = r_{2k+2} = 2k$, $0 \leq k \leq 49$.

其中 $r_{99} = r_{100} = 98$, 则顶点 100 号仅有 $(99-98=1)$ 条边染成蓝色, 剩余边都为红色

但 $r_1 = r_2 = 0$, 即顶点 1 号与 2 号均只有蓝色, 这与上一条产生矛盾

故证得原结论

2. (15pt) 给出 K_8 的一种红蓝染色方案使得其中既没有红色 K_4 也没有蓝色 K_3 。



取 8 个点编号如左图所示

定义距离 $d = |i-j| \bmod 8$

则将所有 $d=1, 2$ 的边染成红色
剩余边染成蓝色

即为所求的一种方案

3. (20pt) 记 $r(a, b)$ 为最小的正整数 n (如果这样的正整数存在的话) 使得对 K_n 进行红蓝染色则其中或者有红色 K_a 或者有蓝色 K_b 。

证明 $r(a, b) \leq r(a-1, b) + r(a, b-1)$,

证明 $r(a, b) \leq \binom{a+b-2}{a-1}$ 。

① 证明: 取 $n = r(a-1, b) + r(a, b-1)$ 个顶点的完全图 K_n , 并对其边进行红蓝染色
下证该图中或者有红色 K_a 或者有蓝色 K_b

若从 n 中取 $r(a-1, b)$ 个顶点, 有蓝色 K_b 或取 $r(a, b-1)$ 个顶点有红色 K_a , 则成立

否则:

在 K_n 中任取一个顶点 V , 除 V 外还剩 $n-1 = r(a-1, b) + r(a, b-1) - 1$ 个顶点.

将其按照与 V 连接的边的颜色分为 V_{red} , V_{blue}

则必然满足以下两种情况之一

$$A \mid V_{\text{red}} \mid \geq r(a-1, b)$$

$$B \mid V_{\text{blue}} \mid \geq r(a, b-1)$$

对于 A 由于 $|V_{\text{red}}| \geq r(a-1, b)$ 故 V_{red} 中的顶点构成的完全图中有 K_{a-1}

加入顶点 V , 由已知可得 该完全图中有 K_a

同理可得 B 情况下有 K_b

则证毕

② 数学归纳法: $a=2$ 时, $r(2, b) = 1$, $\binom{2+b-2}{2-1} = b$ 不等式成立

$b=2$ 时 $r(a, 2) = a$, $\binom{a+2-2}{2-1} = a$ 不等式成立

归纳假设: 对所有满足 $i+j < a+b$ 的正整数对 (i, j) 不等式 $r(i, j) \leq \binom{i+j-2}{i-1}$ 均成立

由①得 $r(a, b) \leq r(a-1, b) + r(a, b-1) \leq \binom{(a-1)+b-2}{(a-1)-1} + \binom{a+(b-1)-2}{a-1} = \binom{a+b-2}{a-2} + \binom{a+b-3}{a-1} = \binom{a+b-2}{a-1}$

证毕

4. (15pt) 考虑连通简单无向图 $G = (V, E)$, 令 $\delta = \min_{x \in V} \deg(x)$ 为图 G 中最小的顶点度数, 若 $|V| > 2\delta$, 则 G 包含长至少为 2δ 的 path.

解: 设 $V_0 V_1 \dots V_{i-1} V_i V_{i+1} \dots V_k$ 为 G 的最长简单路径 P
 $\because \deg(V_i) \geq \delta$, $\therefore V_0$ 至少有 δ 个邻点, 且这些邻点都在 P 上, 记该集合为 $N(V_0)$

这是因为若 V_i 的邻点 V_w 不在 P 上, 则存在 $V_0 V_1 \dots V_{i-1} V_i V_{i+1} \dots V_k$ 到 V_w 的路径, 与 P 是最长路径矛盾
同理 V_k 至少有 δ 个邻点, 且这些邻点都在 P 上, 记该集合为 $N(V_k)$

反证法: 假设 $k < 2\delta$

在 V_0 与 V_i 相连, V_k 与 V_{i-1} 相连的情况下, 可构成环 $V_0 V_i V_{i+1} \dots V_k V_{i-1} V_{i-2} \dots V_i V_0$

由假设条件得 $|V| > 2\delta \geq k + 1$,

故 G 中必存在一点 w 与环中任一点 V_m 相连

将环在 V_m 处断开可构造更长路径

这与 P 是最长 Path 矛盾

否则, 记 $S = \{i \mid V_i \in N(V_0)\}$, $T = \{i \mid V_{i-1} \in N(V_k)\}$, $i \in \{1, 2, \dots, k\}$ 中取

若 $S \cap T \neq \emptyset$, 则 $\exists i$, s.t. $V_i \in N(V_0)$, $V_{i-1} \in N(V_k)$,

故 $S \cap T = \emptyset$

又由 $|S| \geq \delta$, $|T| \geq \delta$, 可知 $k \geq 2\delta$ 与假设条件矛盾

综上可得 $k \geq 2\delta$ 且 G 中包含长至少为 2δ 的 Path.

5. (20pt) 一个无向图 $G = (V, E)$ 被称作二部图 (bipartite graph) 是指 V 可以分成两个不相交的子集 $V_1 \cup V_2$ 使得 E 中的每条边均有一个端点属于 V_1 , 另一个端点属于 V_2 。

(a) 证明无向图 G 是二部图等价于 G 中不存在长度为奇数的 cycle.

(b) 若一个二部图 G 含有奇数个顶点, 则 G 中不存在 Hamilton cycle.

证明: (a) \Rightarrow G 是二部图, $V = V_a \cup V_b$, $V_a \cap V_b = \emptyset$
 取 G 中回路 $V_1 V_2 V_3 \dots V_{k-1} V_i V_{i+1} \dots V_k V_1$, 其中 $V_i \in V_a$
 由二部图定义知 $V_1, V_3, \dots, V_{k-1} \in V_a$
 $V_2, V_4, \dots, V_k \in V_b$
 则知 k 为偶数
 故 G 中不存在长度为奇数的 cycle.

“ \Leftarrow ” 任取 G 中顶点 $V_0 \in V$,
 取 $X = \{U \mid U \in V, \text{dist}(V_0, U) \text{ 为偶数}\}$
 $Y = \{m \mid m \in V, \text{dist}(V_0, m) \text{ 为奇数}\}$
 易得 $X \cap Y = \emptyset$, $X \cup Y = V$, 下用反证法

若 $\exists U_1, U_2 \in X$, s.t. $(U, V) \in E$
 取 $P(V_0, U_1)$, $Q(V_0, U_2)$ 分别为 V_0 到 U_1 , V_0 到 U_2 的最短路径
 W 是 P 与 Q 的最后一个公共点, 将 P 与 Q 分为

$P(V_0, W)$, $P(W, U_1)$ 和 $Q(V_0, W)$, $Q(W, U_2)$
 其中 $P(V_0, W) = Q(V_0, W) = k$,

否则不妨设 $P(V_0, W) > Q(V_0, W)$ 则 $Q(V_0, W) + P(W, U_1)$ 构成路径比 $P(V_0, U_1)$ 短, 与 $P(V_0, U_1)$ 是最短路径矛盾

若 U_1, U_2 之间存在邻边, 则 $P(W, U_1)$, $Q(W, U_2)$ 与 (U_1, U_2) 构成环 C

$$|C| = |P(W, U_1)| + |Q(W, U_2)| + 1$$

$$= (|P(V_0, U_1)| - |P(V_0, W)|) + (|Q(V_0, U_2)| - |Q(V_0, W)|) + 1 = \text{dist}(V_0, U_1) + \text{dist}(V_0, U_2) - 2k + 1$$

由定义可知 $|C|$ 为奇数, 这与条件矛盾, 故 X 中任意两点之间没有邻边

同理可以证明 Y 中任意两点之间没有邻边
 则 $V \in E$, 其端点必然一个属于 X , 一个属于 Y

即 G 为二部图

证毕

(b) G 是二部图且 $|V|$ 为奇数, 不妨设 $V = U \cup W$ 满足二部图的分法

反证法:

假设 G 中存在哈密顿回路, 由二部图的定义知任何一条边的端点必然一个在 U 一个在 W

则记该回路中顶点序列为 $U, W, U_1, W_1, \dots, U_n, W_n, U$

则知必有 $|U| = |W|$, $|V| = |U| + |W|$ 为偶数, 这与条件矛盾

所以证得一个二部图 $|G|$ 含有奇数个顶点, 则 G 中不存在 Hamilton cycle



6. (15pt) 证明无向图 $G = (V, E)$ 有 Euler circuit 等价于 G 是连通的且

G 可以分解成若干个边不相交的 cycle 的并。

解: ① " \Rightarrow " $G = (V, E)$ 有 Euler circuit, 记为 W ,

对于 $\forall v \in V$, 若 v 在 W 上出现 $3k$ 次, 由于 W 经过了 G 中所有的边

$$\text{则 } \deg(v) = 2k$$

当 $k=0$ 时, $\deg(v)=0$, 则 v 为孤立顶点

除去孤立顶点外 G 连通。

由连通性且 $\forall v \in V$, $\deg(v) = 2k$, 故 G 不是树

故 G 中 \exists Cycle C_0 .

考虑 $G_1 = G - E(C_0)$, 若 G_1 是无边图, 则 G 是 cycle, 命题成立

否则 G_1 中存在连通分量, 同理 G_1 中 \exists Cycle C_1 ,

以此类推可得 $G_n = G - E(C_0) - E(C_1) - \dots - E(C_n)$, 其中 G_n 是无边图

且 $E(C_i) \cap E(C_j) = \emptyset$, ($0 \leq i, j \leq n$, $i \neq j$)

则 $G = \bigcup_{i=0}^n C_i$ 命题成立。

② " \Leftarrow " : G 是连通的,

且 $G = \bigcup_{i=1}^n C_i$, 其中 C_i 与 C_j 是没有公共边的 cycle, ($i \neq j, 1 \leq i, j \leq n$)

若 $n=1$, 则 $G = C_1$, 可知 G 有 Euler circuit

若 $n \geq 2$, 则 $\exists C_i, C_j$ 有公共顶点, 不妨设为 C_1, C_2

$C_1 \cup C_2$ 是 circuit,

进一步地, 由图的连通性 $\exists C_3$, s.t. C_3 与 $C_1 \cup C_2$ 有公共顶点,

得 $C_1 \cup C_2 \cup C_3$ 是 circuit,

类推可得 $G = \bigcup_{i=1}^n C_i$ 为 circuit 且包含所有边

即 G 有 Euler circuit.

7. (20pt) 考虑连通有向图 $D = (V, E)$.

(a) 证明若对于任意 $x \in V$, 都有 $|\deg_D^+(x) - \deg_D^-(x)| \leq 1$, 且任何边 $a \in E$ 均包含在奇数个有向 cycle 中, 则 D 是 Euler 图。

(b) 说明上述命题的逆命题不成立。?

证明: (a) 改: $\forall x \in V$ 都有 $|\deg_D^+(x) - \deg_D^-(x)| \leq 1$,

令 $N(a)$ 为包含边 a 的有向环的集合,

则 $N(a) \bmod 2 \equiv 1$

要证: $\forall x \in V$, 都有 $\deg_D^+(x) = \deg_D^-(x)$

设 C 为有向环的集合,

对于 $\forall x \in V$, $\deg_C(x)$ 表示经过 x 的所有有向环对 x 出度的贡献, $E^+(x)$ 表示以 x 为起点的边的集合

$$\deg_C^+(x) = \sum_{a \in E^+(x)} |N(a)|$$

由 $|N(a)|$ 为奇数知 $\deg_C^+(x) \equiv \deg_D^+(x) \pmod{2}$

同理可得 $\deg_C^-(x) \equiv \deg_D^-(x) \pmod{2}$

根据环的性质可得

$$(\deg_C^+(x) - \deg_C^-(x)) \equiv 0 \pmod{2}$$

$$\text{故 } (\deg_D^+(x) - \deg_D^-(x)) \equiv 0 \pmod{2}$$

$$\text{由 } |\deg_D^+(x) - \deg_D^-(x)| \leq 1$$

$$\text{可得 } \deg_D^+(x) - \deg_D^-(x) = 0$$

此即 D 是 Euler 图的充要条件, 证毕

100/100