

中山大学本科生考试答题纸

学院(系) _____ 专业 _____ 级 _____

考试科目 _____ 成绩评定 _____

考生姓名 _____ 教师签名 _____

学 号 _____ 年 月 日

警示

《中山大学授予学士学位工作细则》第八条：“考试作弊者，不授予学士学位。”

作业11:

1. 证明：任意9个人中或者有4个人互相认识，或者有5个人互相不认识。（用讲义中例8.1的方法证明）。

证明：构造一个9个顶点的完全图 $G=K_9$ 。 $\forall u, v \in V(G)$ ，若 u 和 v 认识， u 和 v 之间连一条红边；若 u 和 v 不认识， u 和 v 之间连一条蓝边。只要证 G 中有一个红色的 K_4 或一个蓝色的 K_5 。

若 G 中存在一个顶点 u ，至少与4个蓝边相关联，不妨设 uu_1, uu_2, uu_3, uu_4 为蓝边，若 u_1, u_2, u_3, u_4 中至少有一条蓝边，不妨设 u_1u_2 是蓝边，则 uu_1u_2u 是一个蓝色的 K_3 。否则 $G[u_1, u_2, u_3, u_4]$ 是一个红色的 K_4 。

若 G 中任一顶点 u 至多与三条蓝边相关联，从而 G 中每个顶点至少与5条红边相关联。因为 $V(G)=9$ ，在红色边构成的图中，不可能每个顶点的度都是5，否则与握手定理矛盾。故 G 中至少有一个顶点与6条以上的红边关联。不失一般性，设 $uu_1, uu_2, uu_3, uu_4, uu_5, uu_6$ 为红边。由例8.1， $G[\{u, u_1, \dots, u_6\}]$ 中或者有一个红色的三角形，不妨设为 $\triangle u_i u_j u_k$ ，或者有一个蓝色的三角形，不妨设为 $\triangle u_p u_q u_r$ 。则 G 中或者有一个红色的 $K_4 = G[\{u, u_i, u_j, u_k\}]$ ，或者有一个蓝色的 $K_5 = G[\{u_p, u_q, u_r, u_s, u_t\}]$ 。证毕。

2. 称图 G 是 α -临界的, 如果对所有 $e \in E$, 有 $\alpha(G-e) > \alpha(G)$.

证明: 连通 α -临界图没有割点.

证明: 因 α -临界图是无环的, 故我们只要证明: 连通的有割点的无环图是非 α -临界的即可.

设 G 是连通的有割点 w 的无环图. 由割点定义可分 $E(G)$ 为 E_1, E_2 , 使得 $G[E_1] = G_1$, $G_2 = G[E_2]$, 以 w 为唯一的公共交点. 设 $E_k^w (k=1, 2)$ 是 G_k 中与 w 关联的边集. 由于 G 连通, E_k^w 非空. 下面分两种情况讨论.

(1) G 的一切最大独立集 S 均不含 w 时, 若有 $e_1 = wu \in E_1^w$, 使得 $\alpha(G-e_1) > \alpha(G)$, 且设 S' 是 $G-e_1$ 的一个最大独立集, 当然 $|S'| = \alpha(G-e_1) > \alpha(G)$, 则 S' 必含 w 和 u ; 否则 S' 不含 w 或 u , 那么 S' 是 G 的独立集, 但 $|S'| > \alpha(G)$, 矛盾. 于是, $S'' = S' \setminus \{u\}$ 是 G 的独立集, 且 $|S''| = |S'| - 1 \geq \alpha(G)$. 从而 S'' 是 G 的含 w 的最大独立集, 与条件矛盾. 故对一切 $e_1 \in E_1^w$ 均有 $\alpha(G-e_1) = \alpha(G)$, G 非 α -临界的.

(2) G 有最大独立集 S , 使 $w \in S$. 令 $S_1 = S \cap V(G_1)$, $S_2 = S \cap V(G_2)$. 显然, S_k 是 G_k 的最大独立集, 否则, 与 S 是 G 的最大独立集矛盾. 又 $\alpha(G) = |S| = |S_1| + |S_2| - 1$, 这时, 若有 $e_1 \in E_1^w$, $e_2 \in E_2^w$, 使得 $\alpha(G_1-e_1) > \alpha(G_1)$, $\alpha(G_2-e_2) > \alpha(G_2)$, 设 S'_k 是 G_k-e_k 的最大独立集. 当然, $|S'_k| - 1 = \alpha(G_k-e_k) - 1 \geq \alpha(G_k)$, 令 $S' = (S'_1 \cup S'_2) - \{w\}$, 则 S' 是 G 的独立集, 且

$$|S'| \geq |S'_1| + |S'_2| - 2 \geq \alpha(G_1) + \alpha(G_2)$$

$\geq |S_1| + |S_2| > |S_1| + |S_2| - 1 = \alpha(G)$, 矛盾. 所以要么 $\forall e_1 \in E_1^w$ 有 $\alpha(G_1-e_1) = \alpha(G_1)$, 要么 $\forall e_2 \in E_2^w$ 有 $\alpha(G_2-e_2) = \alpha(G_2)$. 不妨设前者成立. 则 S_1 是 G_1-e_1 的最大独立集. 于是 $S = S_1 \cup S_2$ 是 $G-e_1$ 的最大独立集. $\alpha(G-e_1) = |S| = \alpha(G)$. 故 G 非 α -临界的.

3. 所谓 k 部图是指这样的图, 它的顶点集可分解为 k 个子集, 使得任何一条边的两个端点均不同在一个子集中; 完全 k 部图是指一个简单图, 它的每个顶点与不在同一个子集中的所有顶点均相连接。具有 n 个顶点的完全 m 部图, 若它的每个部分或是有 $\lfloor n/m \rfloor$ 个顶点, 或是有 $\lceil n/m \rceil$ 个顶点, 则记为 $T_{m,n}$ 。证明:

(a) $E(T_{m,n}) = \binom{n-k}{2} + (m-1) \binom{k+1}{2}$, 这里 $k = \lfloor n/m \rfloor$;

(b) 若 G 是具有 n 个顶点的完全 m 部图, 则 $E(G) \leq E(T_{m,n})$, 并且仅当 $G \cong T_{m,n}$ 时, 等号成立。

证: (a) 因为 $n = mk + r$, $0 \leq r < m$, 则由 $T_{m,n}$ 定义, 有 $E(T_{m,n}) = \binom{n}{2} - r \binom{k+1}{2} - (m-r) \binom{k}{2}$, 用 $r = n - mk$ 代入化简整理即得结论。

(b) 设完全 m -部图 G 的 m 个部分的顶点数分别为 n_1, n_2, \dots, n_m 。若 G 不同构于 $T_{m,n}$, 则存在 $n_i - n_j > 1$; 考虑如下的完全 m -部图 G' , 它的 m 个部分的顶点数分别为: $n_1, n_2, \dots, n_i - 1, \dots, n_j + 1, \dots, n_m$ 。由于 $E(G) = \frac{1}{2} \sum_{k=1}^m (n - n_k) n_k$, $E(G') = \frac{1}{2} \sum_{k=1}^m (n - n_k) \cdot n_k + \frac{1}{2} (n - n_i + 1)(n_i - 1) + \frac{1}{2} (n - n_j - 1)(n_j + 1) = E(G) + (n_i - n_j) - 1 > E(G)$ 。若 $G' \cong T_{m,n}$ 则 (b) 结论已成立。若 G' 不同构于 $T_{m,n}$, 则上述过程可继续进行, 直到对一切 i, j , $|n_i - n_j| \leq 1$ 为止。这时所得的图恰为 $T_{m,n}$, 注意到在这过程中产生的新图的边数在逐渐增大, 直至 $E(T_{m,n})$ 为止, 故 (b) 成立。