

电子科技大学研究生试题

《图论及其应用》（参考答案）

考试时间：120 分钟

一．填空题 (每题 3 分，共 18 分)

1．4 个顶点的不同构的简单图共有 11 个；

2．设无向图 G 中有 12 条边，已知 G 中 3 度顶点有 6 个，其余顶点的度数均小于 3。则 G 中顶点数至少有 9 个；

3．设 n 阶无向图是由 $k(k \geq 2)$ 棵树构成的森林，则图 G 的边数 $m =$ $n - k$ ；

4．下图 G 是否是平面图？答 是；是否可 1-因子分解？答 是。

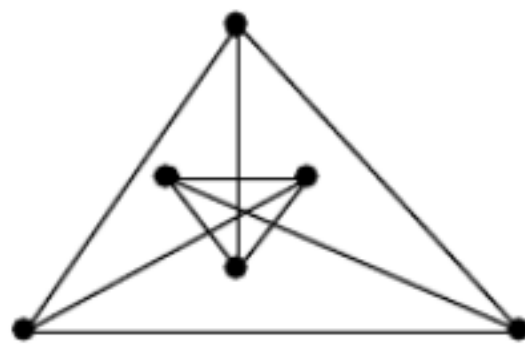


图 G

5．下图 G 的点色数 $\chi(G) =$ 5，边色数 $\chi'(G) =$ 5。

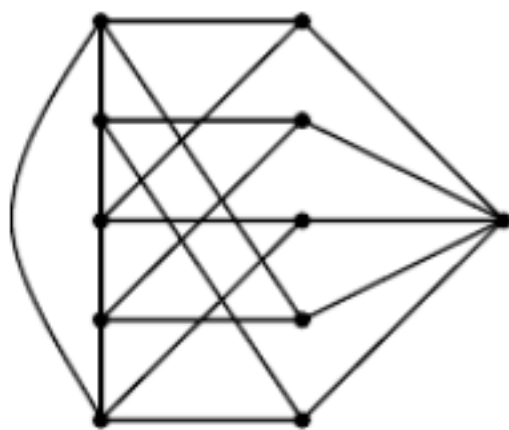


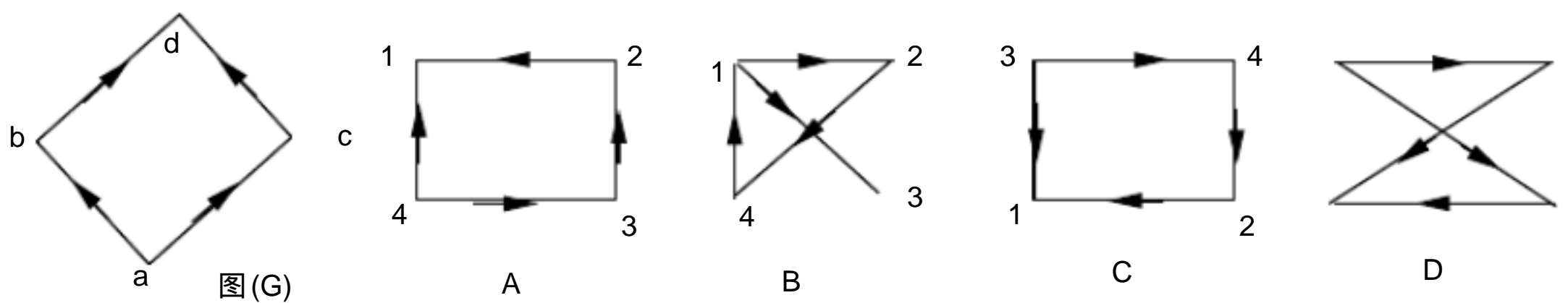
图 G

二．单项选择 (每题 3 分，共 21 分)

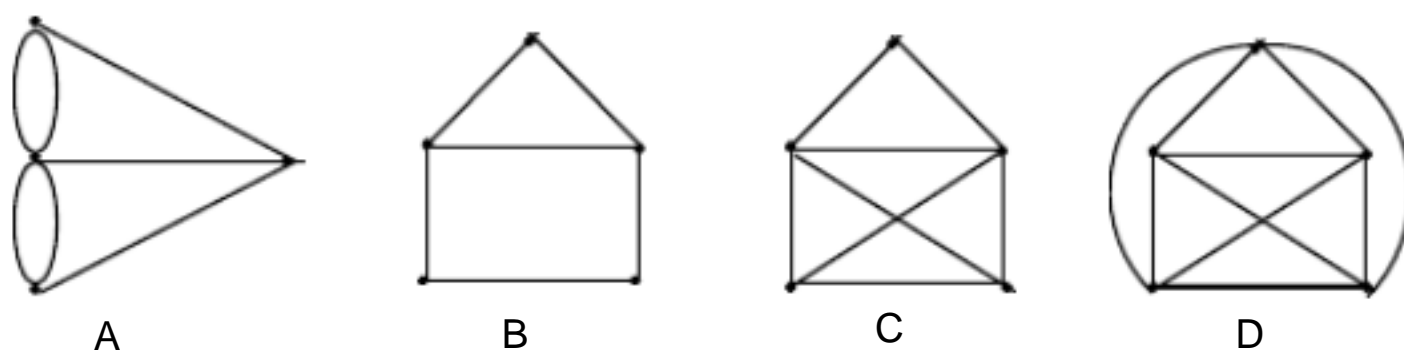
1．下面给出的序列中，是某简单图的度序列的是 (A)

(A) (11123); (B) (233445); (C) (23445); (D) (1333).

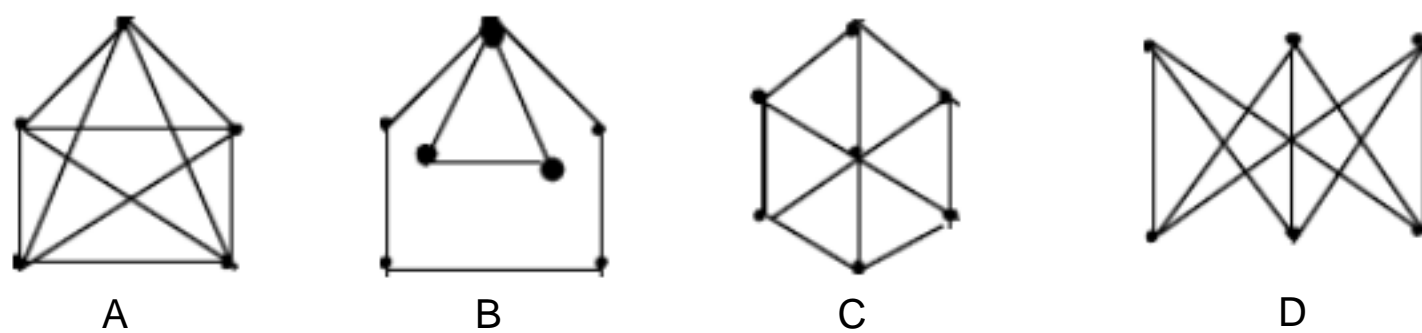
2．已知图 G 如图所示，则它的同构图是 (D)



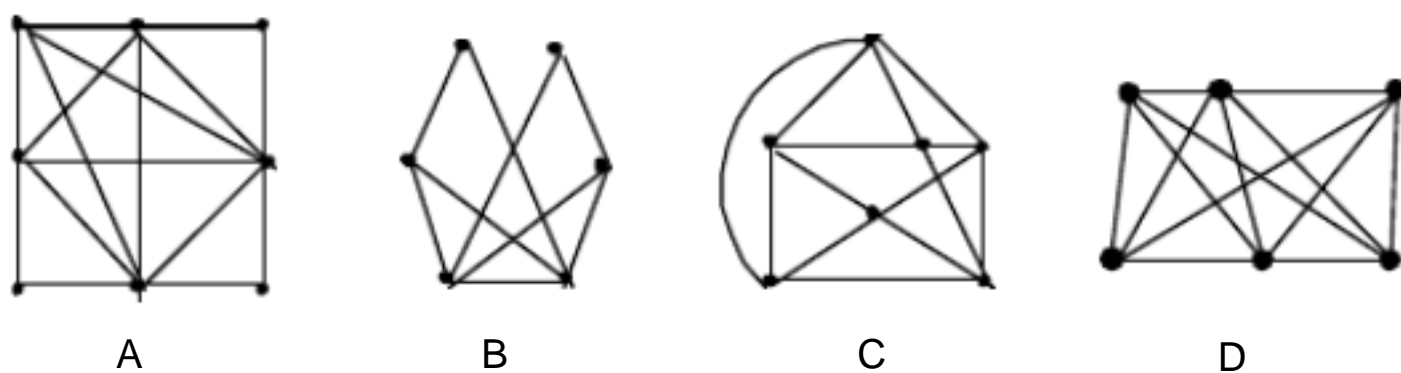
3．下列图中，是欧拉图的是 (D)



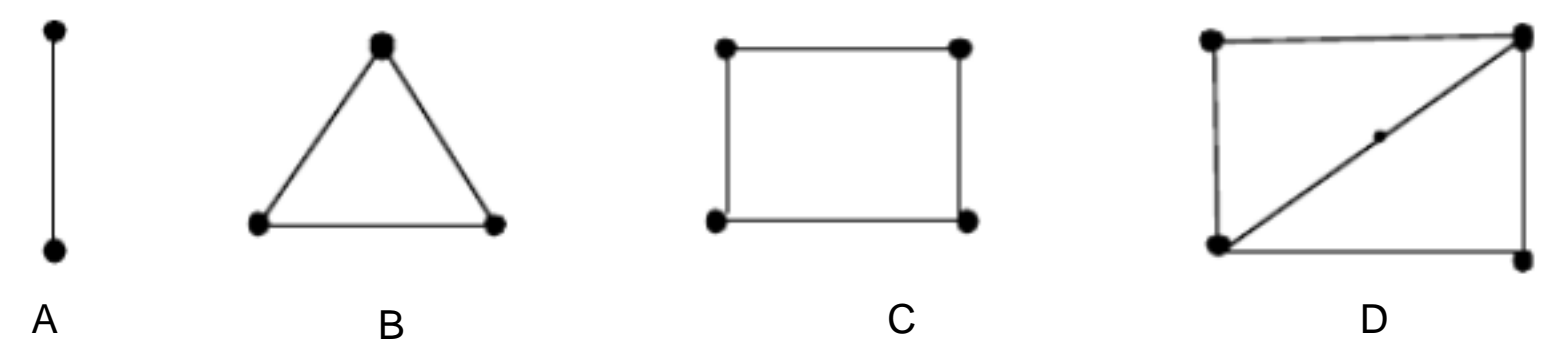
4．下列图中，不是哈密尔顿图的是 (B)



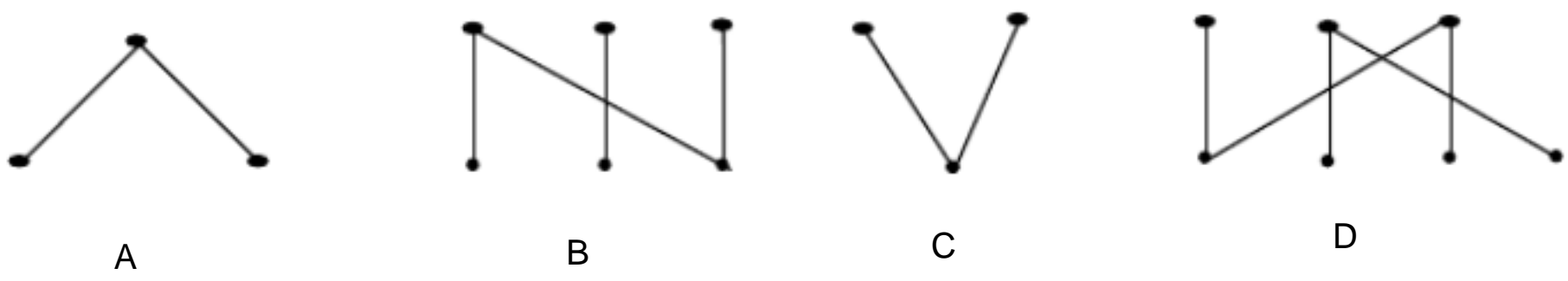
5．下列图中，是可平面图的是 (B)



6. 下列图中，不是偶图的是 (B)



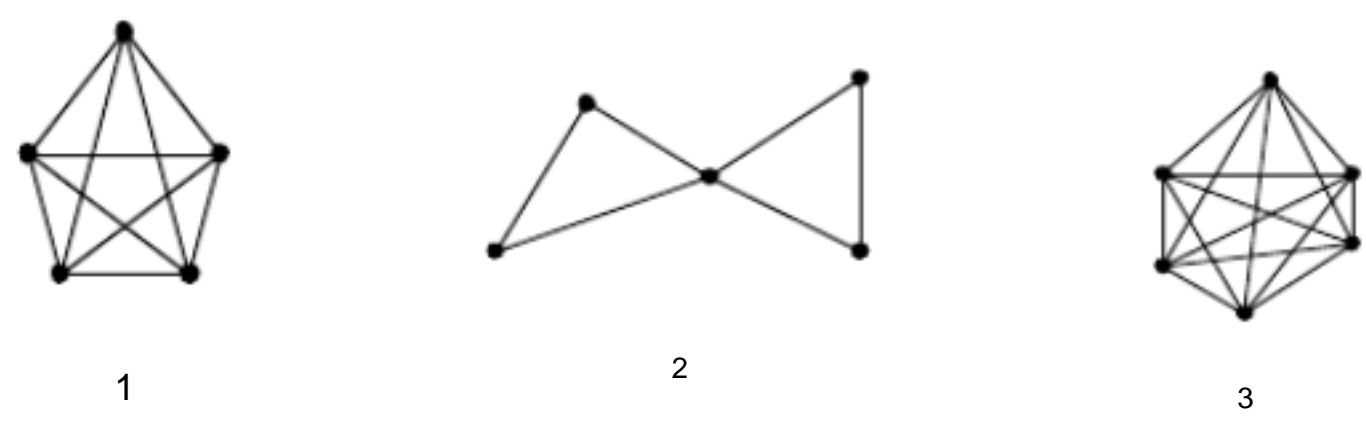
7. 下列图中，存在完美匹配的图是 (B)



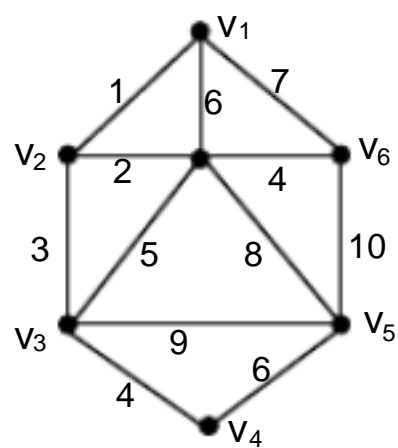
三. 作图 (6 分)

1. 画出一个有欧拉闭迹和哈密尔顿圈的图；
2. 画出一个有欧拉闭迹但没有哈密尔顿圈的图；
3. 画出一个没有欧拉闭迹但有哈密尔顿圈的图；

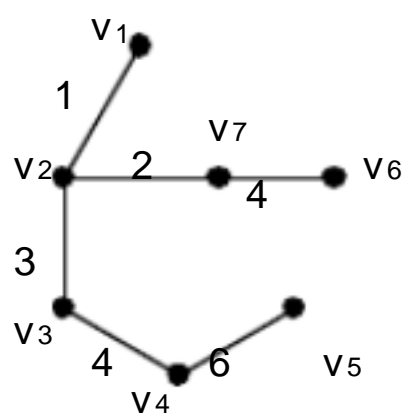
解：



四. (10 分) 求下图的最小生成树，并求其最小生成树的权值之和。



解：由克鲁斯克尔算法的其一最小生成树如下图：



权和为： 20.

最小生成树

五 . (8 分)求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$.

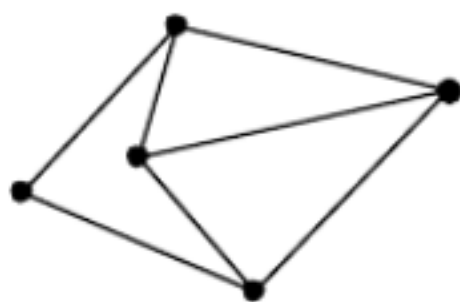


图 G

解：用公式 $P_k(G - e) = P_k(G) + P_k(G \bullet e)$ ，可得 G 的色多项式：

$$P_k(G) = (k)_5 + 3(k)_4 + (k)_3 = k(k-1)^2(k-2)(k-3)。$$

六 . (10 分) 一棵树有 n_2 个顶点的度数为 2 , n_3 个顶点的度数为 3 , ... , n_k 个顶点的度数为 k , 而其余顶点的度数为 1 , 求 1 度顶点的个数。

解：设该树有 n_1 个 1 度顶点 , 树的边数为 m .

$$\text{一方面： } 2m = n_1 + 2n_2 + \dots + kn_k$$

$$\text{另一方面： } m = n_1 + n_2 + \dots + n_k - 1$$

由上面两式可得： $n_1=n_2+2n_3+\dots+(k-1)n_k$

七. 证明：(8 分) 设 G 是具有二分类 (X,Y) 的偶图，证明 (1) G 不含奇圈；(2) 若 $|X| = |Y|$ ，则 G 是非哈密尔顿图。

证明：(1) 若不然，设 $C=v_1v_2\dots v_mv_1$ 为 G 的一个奇圈，不妨设 $v_1\in X$ ，则： $v_m\in X$ ，这样推出 v_1 与 v_m 邻接，与 G 是偶图矛盾。

(2) 若 $|X| = |Y|$ ，设 $|X| > |Y|$ ，则 $\phi(G-Y) > |Y|$ ，由 H 图的必要条件， G 为非哈密尔顿图。

八. (8 分) 设 G 是边数 m 小于 30 的简单连通平面图，证明： G 中存在顶点 v ，使 $d(v)\leq 4$ 。

证明：若不然，则对任意的 $v\in V(G)$ ，有 $d(v)\geq 5$ ，这样，一方面有：

$$2m=\sum d(v)\geq 5n \quad (1)$$

另一方面， G 为简单连通平面图，有：

$$m\leq 3n-6 \quad (2)$$

由(1), $n \leq \frac{2}{5}m$ ，把该式代入 (2)得： $m\geq 30$ ，与题设矛盾。

九. (8 分) 证明：每个没有割边的 3 正则图都有完美匹配。

证明：设 G 是没有割边的 3 正则图， S 是 V 的真子集，用 G_1, G_2, \dots, G_n 表示 $G-S$ 的奇分支，并设 m_i 是一个顶点在 G_i 中，另一个端点在 S 中的那些边的条数。由于 G 是 3 正则图，所以

$$\sum_{v\in V(G)} d(v) = 3|V(G)|, \quad 1\leq i\leq n \quad (1)$$

且

$$\sum_{v\in S} d(v) = 3|S| \quad (2)$$

由(1)式， $m_i = \sum_{v \in V(G_i)} d(v) - 2|E(G_i)|$ 是奇数。又由于 G 没有割边，所以 $m_i \neq 1$

因此， $m_i \geq 3, \quad 1 \leq i \leq n$ (3)

由(3)可得：

$$o(G - S) = n \leq \frac{1}{3} \sum_{i=1}^n m_i \leq \frac{1}{3} \sum_{i=1}^n d(v) = |S|$$

由托特定理， G 中有完美匹配。