

2005 年研究生期末试题 (120 分钟)

《图论及其应用》

一、填空 (15 分, 每空 1 分)

- 1、 已知图 G 有 10 条边, 4 个度数为 3 的顶点, 其余顶点的度数均小于 2, 则 G 中至少有 8 个顶点 .
- 2、 m 条边的简单图 G 中所有不同的生成子图 (包括 G 和空图) 的个数为 2^m .
- 3、 4 个顶点的非同构的简单图有 11 个.
- 4、 图 G_1 的最小生成树各边权值之和为 28 .

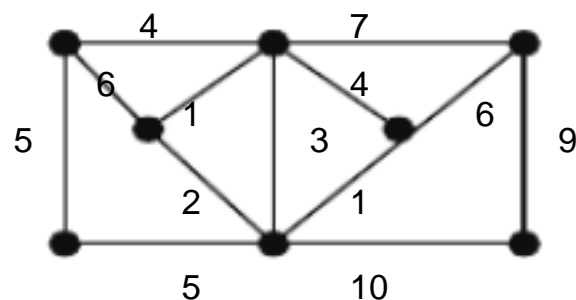


图 G_1

- 5、 若 W 是图 G 中一条包含所有边的闭通道, 则 W 在这样的闭通道中具有最短长度的充要条件是 :
 - (1) 每一条边最多重复经过 1 次 ;
 - (2) 在 G 的每一个圈上, 重复经过的边的数目不超过圈的长度的 一半 .
- 6、 5 阶度极大非哈密尔顿图族有 C_2^5, C_1^5 .
- 7、 在图 G_2 中, 图的度序列为 **(44443322)**, 频序列为 **(422)**, 独立数为 **3**, 团数为 **4**, 点色数为 **4**, 边色数为 **4**, 直径为 **3**.

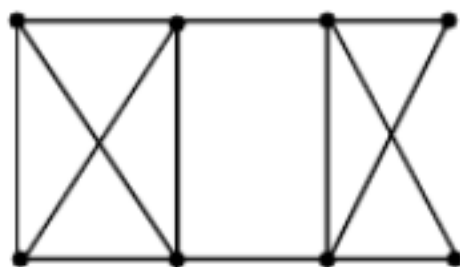


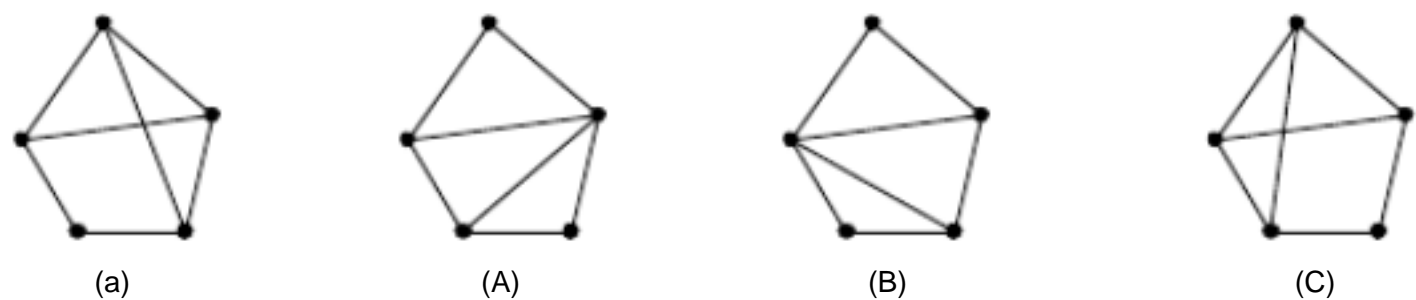
图 G_2

二、选择 (15 分)

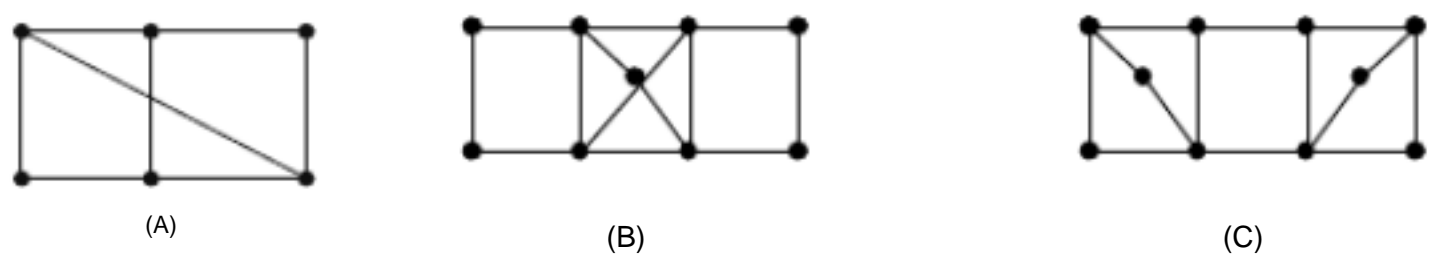
- (1) 下列序列中, 能成为某简单图的度序列的是 **(C)**

(A) (54221) (B) (6654332) (C) (332222)
- (2) 已知图 G 有 13 条边, 2 个 5 度顶点, 4 个 3 度顶点, 其余顶点的度数为 2, 则图 G 有 **(A)** 个 2 度点。

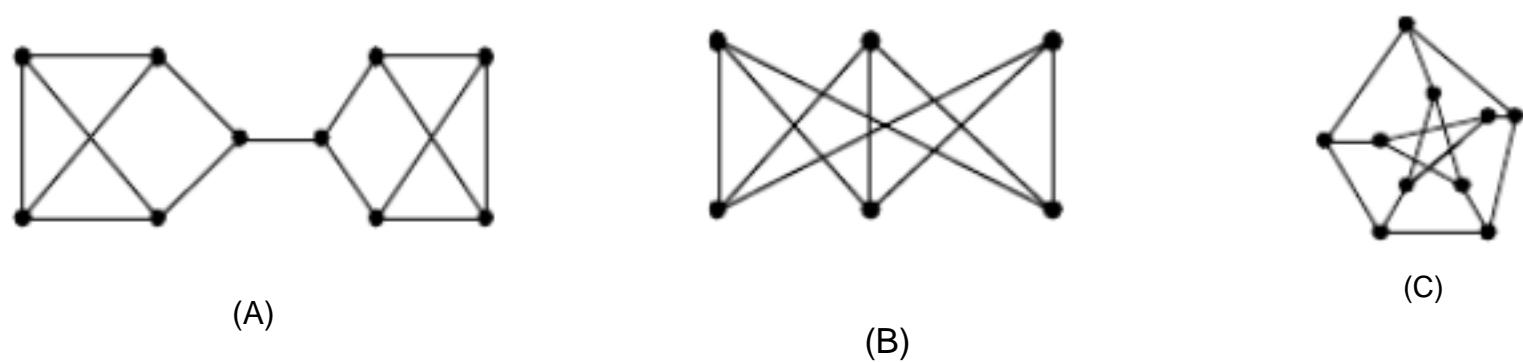
(A) 2 (B) 4 (C) 8
 (3) 图 **G** 如(a)所示, 与 **G** 同构的图是 (C)



(4) 下列图中为欧拉图的是 (B), 为 H 图的是 (AB), 为偶图的是 (BC).



5. 下列图中可 1-因子分解的是 (B)



三、设 Δ 和 δ 分别是 (n, m) 图 **G** 的最大度与最小度, 求证: $\delta \leq \frac{2m}{n} \leq \Delta$ (10 分).

证明: $n\delta \leq 2m = \sum_{v \in V(G)} d(v) \leq n\Delta \Rightarrow \delta \leq \frac{2m}{n} \leq \Delta$.

四、正整数序列 (d_1, d_2, \dots, d_n) 是一棵树的度序列的充分必要条件是 $\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$

(10 分).

证明: " \Rightarrow " 结论显然

" \Leftarrow " 设正整数序列 (d_1, d_2, \dots, d_n) 满足 $\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$, 易知它是度序列。

设 **G** 是这个度序列的图族中连通分支最少的一个图, 知 $m = |E(G)| = n-1$.

假设 **G** 不连通, 则 $\omega(G) \geq 2$, 且至少有一个分支 G_1 含有圈 **C**, 否则, **G** 是森林,

有 $m = |E(G)| = n - \omega < n - 1$ 矛盾！从 C 中任意取出一条边 $e_1 = u_1v_1$ 。并在另一分支

G_2 中任意取出一条边 $e_2 = u_2v_2$ ，作图

$$G' = G - \{u_1v_1, u_2v_2\} + \{u_1v_2, u_2v_1\}$$

则 G' 的度序列仍然为 (d_1, d_2, \dots, d_n) 且 $\omega(G') = \omega(G) - 1$ ，这与 G 的选取矛盾！所以

G 是连通的， G 是树。即 (d_1, d_2, \dots, d_n) 一棵树的度序列。

五、求证：在简单连通平面图 G 中，至少存在一个度数小于或等于 5 的顶点 (10 分)。

证明：若不然， $2m = \sum_{v \in V(G)} d(v) \geq 6n > 6n - 12 \Rightarrow m > 3n - 6$ ，这与 G 是简单连通平面图矛盾。

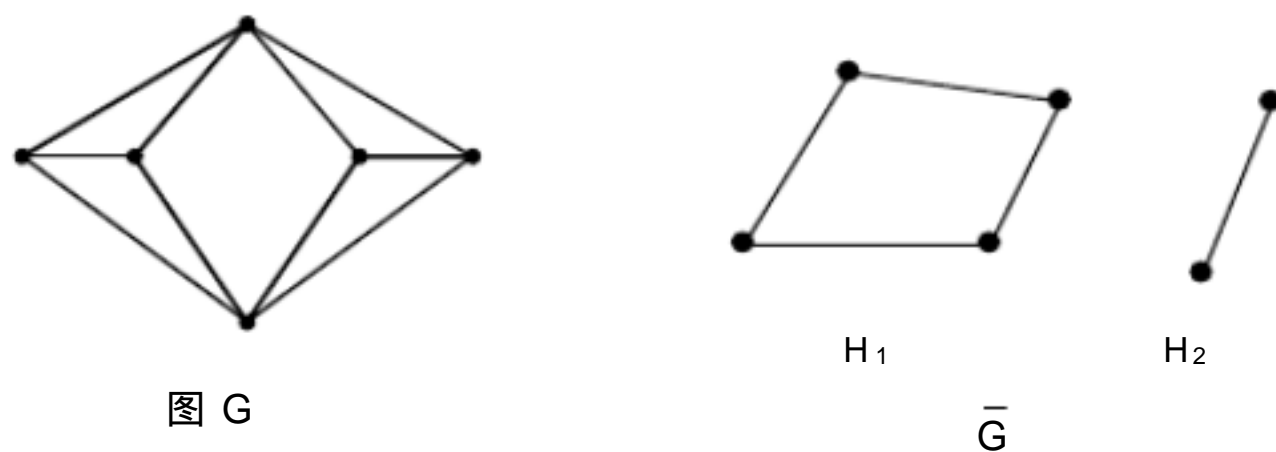
六、证明：(1) 若 G 恰有两个奇度点 u 与 v ，则 u 与 v 必连通；

(2) 一棵树至多只有一个完美匹配 (10 分)。

证明：(1) 因为任意一个图的奇度点个数必然为偶数个，若 G 恰有两个奇度点 u 与 v ，且它们不连通，那么就会得出一个连通图只有一个奇度点的矛盾结论。所以若 G 恰有两个奇度点 u 与 v ，则 u 与 v 必连通。

(2) 若树 T 有两个相异的完美匹配 M_1, M_2 ，则 $M_1 \Delta M_2 \neq \emptyset$ 且 $T[M_1 \Delta M_2]$ 中的每个顶点的度数为 2，则 T 中包含圈，这与 T 是数矛盾！

七、求图 G 的色多项式 $P_k(G)$ (15 分)。



解：图 G 的补图如图 \bar{G} ，则

$$h(H_1, x) = r_1x + r_2x^2 + r_3x^3 + r_4x^4, \text{ 其中, } r_1 = N_1(H_1) = 0, r_2 = N_2(H_1) = 2$$

$$r_3 = N_3(H_1) = 4, r_4 = N_4(H_1) = 1;$$

$$h(H_2, x) = r_1x + r_2x^2, \text{ 其中, } r_1 = N_1(H_2) = 1, r_2 = N_2(H_2) = 1$$

$$P_k(G) = (x + x^2)(2x^2 + 4x^3 + x^4) = [k]_6 + 5[k]_5 + 6[k]_4 + 2[k]_3。$$

八、求图 G 中 a 到 b 的最短路 (15 分).

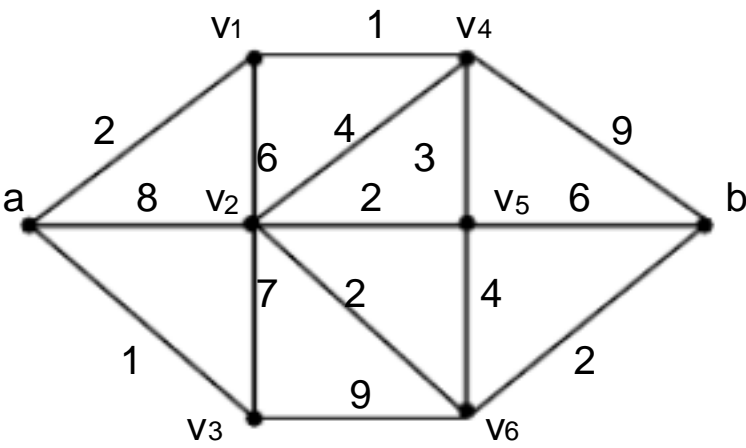


图 G

- 解 1. $A_1 = \{ a \}$, $t(a) = 0$, $T_1 =$
2. $b_1^{(1)} = v_3$
3. $m_1 = 1$, $a_2 = v_3$, $t(v_3) = t(a) + l(av_3) = 1$ (最小) ,
 $T_2 = \{ av_3 \}$
2. $A_2 = \{ a, v_3 \}$, $b_1^{(2)} = v_1$, $b_2^{(2)} = v_2$
3. $m_2 = 1$, $a_3 = v_1$, $t(v_1) = t(a) + l(av_1) = 2$ (最小) ,
 $T_3 = \{ av_3, av_1 \}$
2. $A_3 = \{ a, v_3, v_1 \}$, $b_1^{(3)} = v_2$, $b_2^{(3)} = v_2$, $b_3^{(3)} = v_4$
3. $m_3 = 3$, $a_4 = v_4$, $t(v_4) = t(v_1) + l(v_1v_4) = 3$ (最小) ,
 $T_4 = \{ av_3, av_1, v_1v_4 \}$
2. $A_4 = \{ a, v_3, v_1, v_4 \}$, $b_1^{(4)} = v_2$, $b_2^{(4)} = v_2$, $b_3^{(4)} = v_2$, $b_4^{(4)} = v_5$
3. $m_4 = 4$, $a_5 = v_5$, $t(v_5) = t(v_4) + l(v_4v_5) = 6$ (最小) ,
 $T_5 = \{ av_3, av_1, v_1v_4, v_4v_5 \}$
2. $A_5 = \{ a, v_3, v_1, v_4, v_5 \}$, $b_1^{(5)} = v_2$, $b_2^{(5)} = v_2$, $b_3^{(5)} = v_2$, $b_4^{(5)} = v_2$, $b_5^{(5)} = v_2$
3. $m_5 = 4$, $t(v_2) = t(v_4) + l(v_4v_2) = 7$ (最小) ,
 $T_6 = \{ av_3, av_1, v_1v_4, v_4v_5, v_4v_2 \}$
2. $A_6 = \{ a, v_3, v_1, v_4, v_5, v_2 \}$, $b_2^{(6)} = v_6$, $b_4^{(6)} = b$, $b_5^{(6)} = v_6$, $b_6^{(6)} = v_6$
3. $m_6 = 6$, $a_7 = v_6$, $t(v_6) = t(v_2) + l(v_2v_6) = 9$ (最小) ,
 $T_7 = \{ av_3, av_1, v_1v_4, v_4v_5, v_4v_2, v_2v_6 \}$
2. $A_7 = \{ a, v_3, v_1, v_4, v_5, v_2, v_6 \}$, $b_4^{(7)} = b$, $b_5^{(7)} = b$, $b_7^{(7)} = b$
3. $m_7 = 7$, $a_8 = b$, $t(b) = t(v_6) + l(v_6b) = 11$ (最小) ,
 $T_8 = \{ av_3, av_1, v_1v_4, v_4v_5, v_4v_2, v_2v_6, v_6b \}$

于是知 a 与 b 的距离

$$d(a, b) = t(b) = 11$$

由 T_8 导出的树中 a 到 b 路 $av_1v_4v_2v_6b$ 就是最短路。

2006 研究生图论期末试题 (120 分钟)

一、填空题 (15 分, 每空 1 分)

- 1、若两个图的顶点与顶点之间, 边与边之间都存在 _____ 对应, 而且它们的关联关系也保持其 _____ 关系, 则这两个图同构。
- 2、完全图 K_4 的生成树的数目为 _____ ; 阶为 6 的不同构的树有 _____ 棵。
- 3、设无向图 G 有 12 条边, 已知 G 中度为 3 的结点有 6 个, 其余结点的度数均小于 3, 则 G 中至少有 _____ 个结点。
- 4、具有 5 个结点的自补图的个数有 _____ 。

5、已知图 G 的邻接矩阵 $A(G) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$, 顶点集合 $V(G) = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$,

则由 v_2 到 v_5 的途径长度为 2 的条数为 _____ 。

- 6、若 K_n 为欧拉图, 则 $n =$ _____ ; 若 K_n 仅存在欧拉迹而不存在欧拉回路, 则 $n =$ _____ 。

- 7、无向完全图 K_n (n 为奇数), 共有 _____ 条没有公共边的哈密尔顿圈。

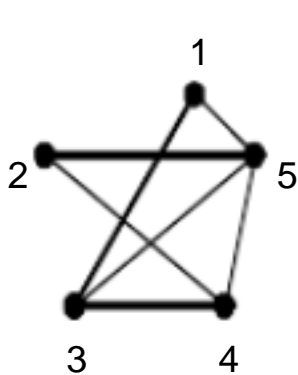
- 8、设 G 是具有二分类 (X, Y) 的偶图, 则 G 包含饱和 X 的每个顶点的匹配当且仅当 _____ , 对所有 $S \subseteq X$ 。

- 9、在有 6 个点, 12 条边的简单连通平面图中, 每个面均由 _____ 条边组成。

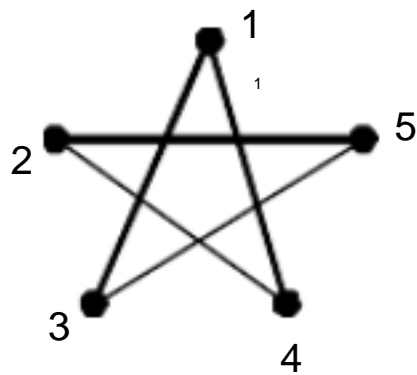
- 10、彼得森图的点色数为 _____ ; 边色数为 _____ ; 点独立数为 _____ 。

二、单选或多选题 (15 分, 每题 3 分)

- 1、设 $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $E = \{(1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (5, 1)\}$, 则图 $G = \langle V, E \rangle$ 的补图是 ()。



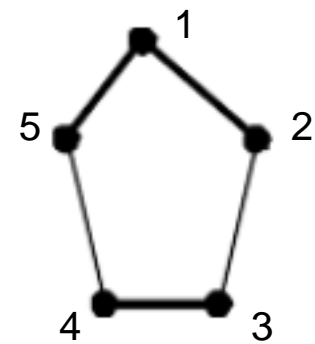
A



B

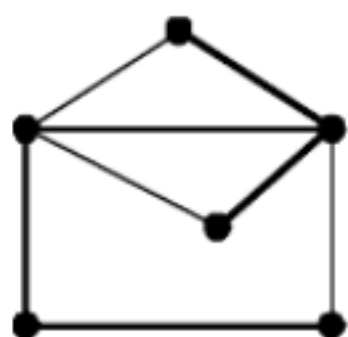


C

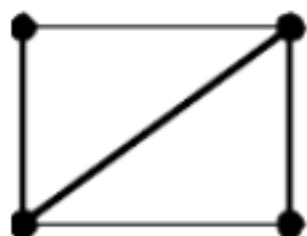


D

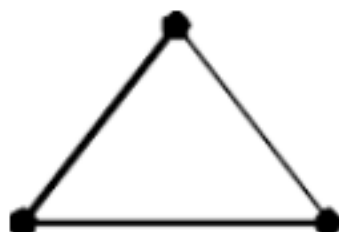
2、在下列图中，既是欧拉图又是哈密顿图的是 ().



A



B

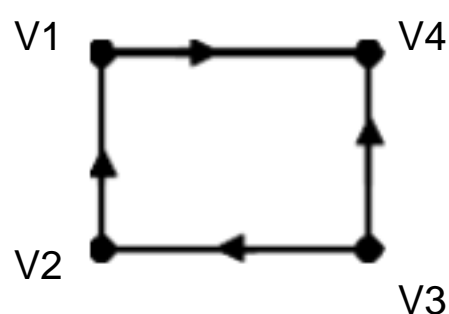


C

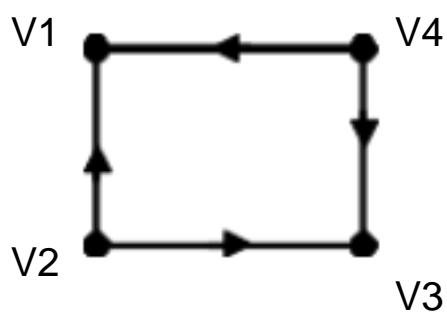


D

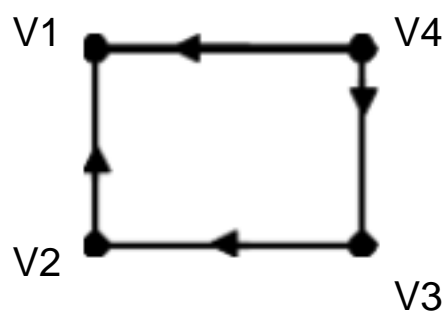
3、下列图中的 ()图， V_2 到 V_4 是可达的。



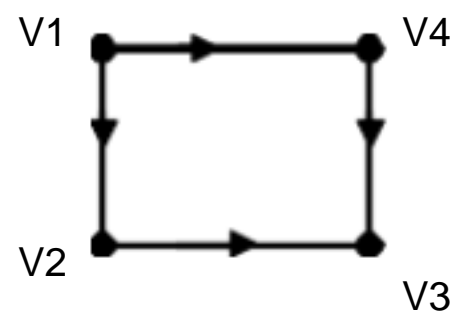
A



B

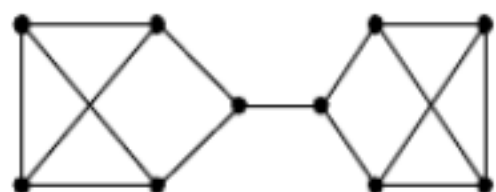


C

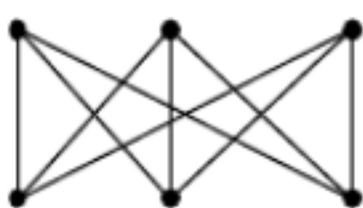


D

4、下列图中，可 1—因子分解的是 ().



(A)



(B)



(C)



(D)

5、下列优化问题中，存在好算法的是 ()

(A) 最短路问题； (B) 最小生成树问题； (C) TSP 问题； (D) 最优匹配问题 .

三、作图题 (10 分)

1、分别作出满足下列条件的图

(1)、E 图但非 H 图； (2) H 图但非 E 图； (3) 既非 H 图又非 E 图； (4) 既是 H 图又是 E 图

2、画出度序列为 (3,2,2,1,1,1) 的两个非同构的简单图。

四、求下图的最小生成树，并给出它的权值之和 (10 分)。

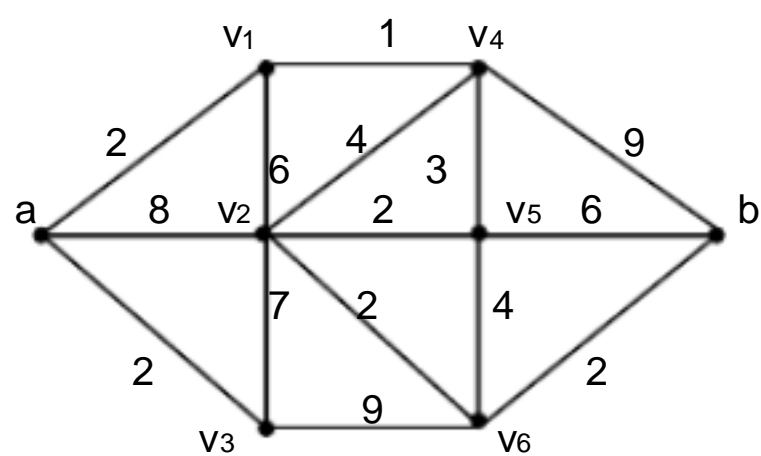
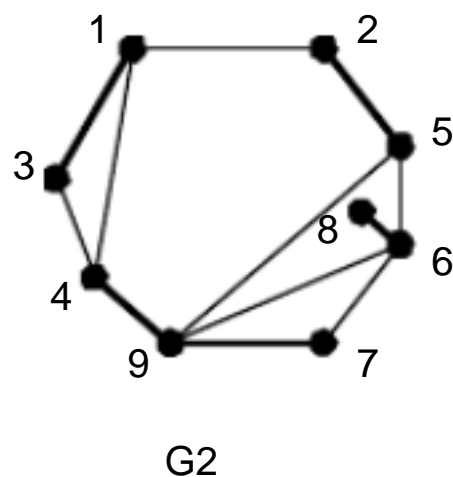
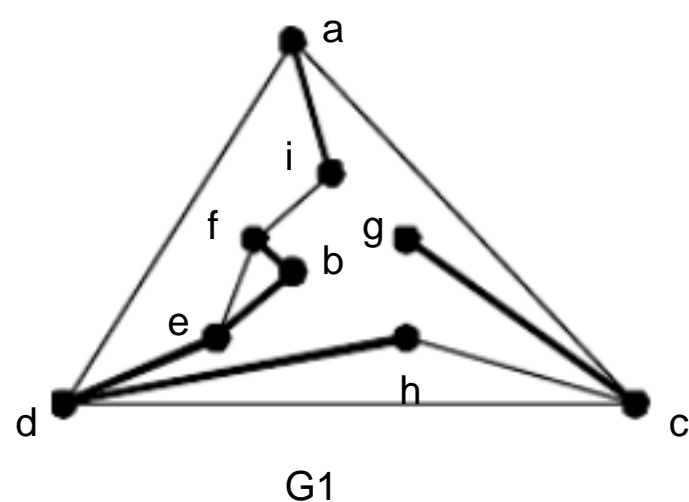


图 G

五、给出一个同构函数证明 $G_1 \cong G_2$ (10 分)



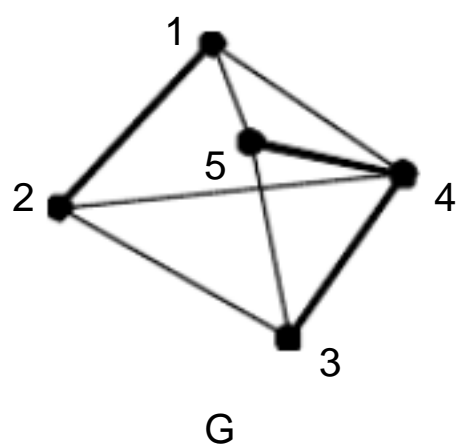
六、若图 G 为自补图，那么，它的阶 n 一定能够表示为 $4k$ 或者 $4k+1$ 的形式，其中 k 为非负整数。而且，图 G 的边有 $\frac{n(n-1)}{4}$ 条。(5 分)

七、设 T 为一棵非平凡树，度为 i 的顶点记为 n_i ，则 $n_1 = 2 + n_3 + 2n_4 + \dots + (k-2)n_k$ 。(10 分)

八、证明：阶数为 8 的简单偶图至多有 16 条边 (5 分)

九、设图 G 有 10 个 4 度顶点和 8 个 5 度顶点，其余顶点度数均为 7。求 7 度顶点的最大数量，使得 G 保持其可平面性 (10 分)

十、求图 G 的色多项式 (10 分)



(考试时间：_____至_____, 共_____小时)

课程名称	图论及其应用	教师	学时	60	学分
------	--------	----	----	----	----

教学方式 讲授 考核日期 2007 年 月 日 成绩

考核方式： (学生填写)

一、填空题（每题 2 分，共 12 分）

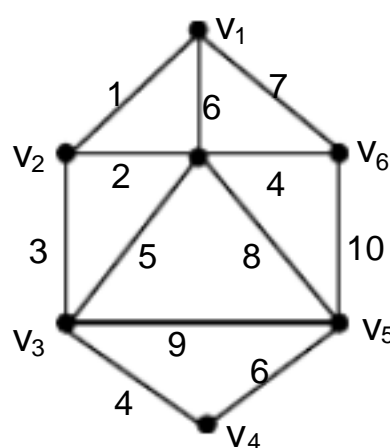
1. 简单图 $G=(n,m)$ 中所有不同的生成子图 (包括 G 和空图) 的个数是_____个;

2. 设无向图 $G=(n,m)$ 中各顶点度数均为 3, 且 $2n=m+3$, 则 $n=$ _____;

m=_____;

3. 一棵树有 n_i 个度数为 i 的结点, $i=2,3, \dots, k$, 则它有 _____ 个度数为 1 的结点;

4 . 下边赋权图中, 最小生成树的权值之和为 _____:



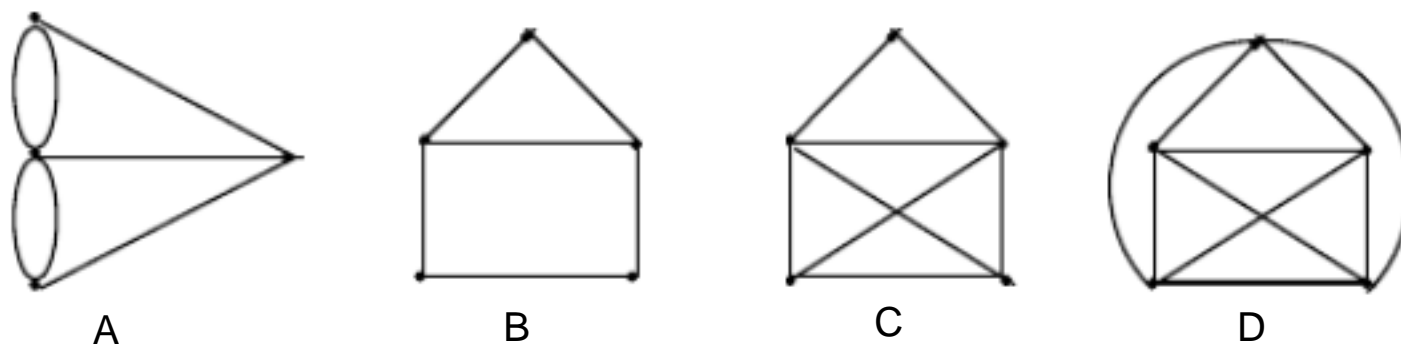
5、某年级学生共选修 9 门课。期末考试时，必须提前将这 9 门课先考完，每天每人只在下午考一门课，则至少需要 _____ 天才能考完这 9 门课。

二．单项选择（每题 2 分，共 10 分）

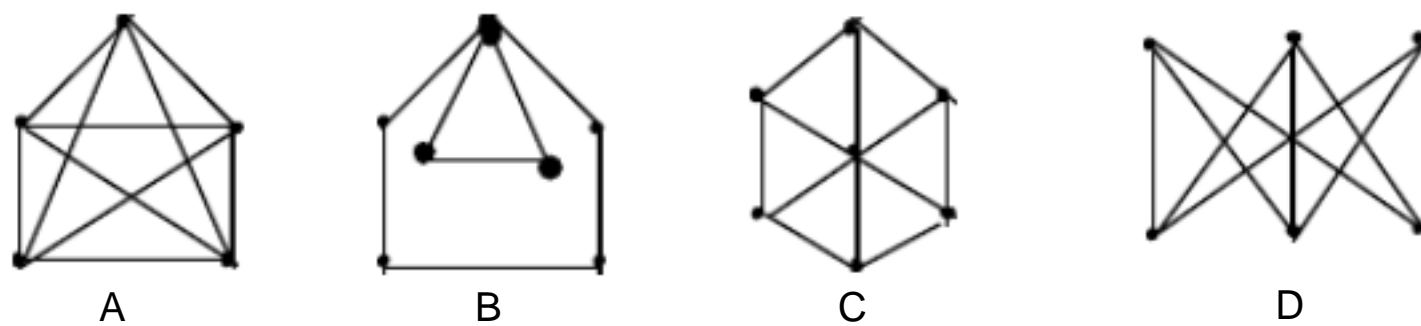
1．下面给出的序列中，不是某简单图的度序列的是（ ）

(A) (11123); (B) (22222); (C) (3333); (D) (1333).

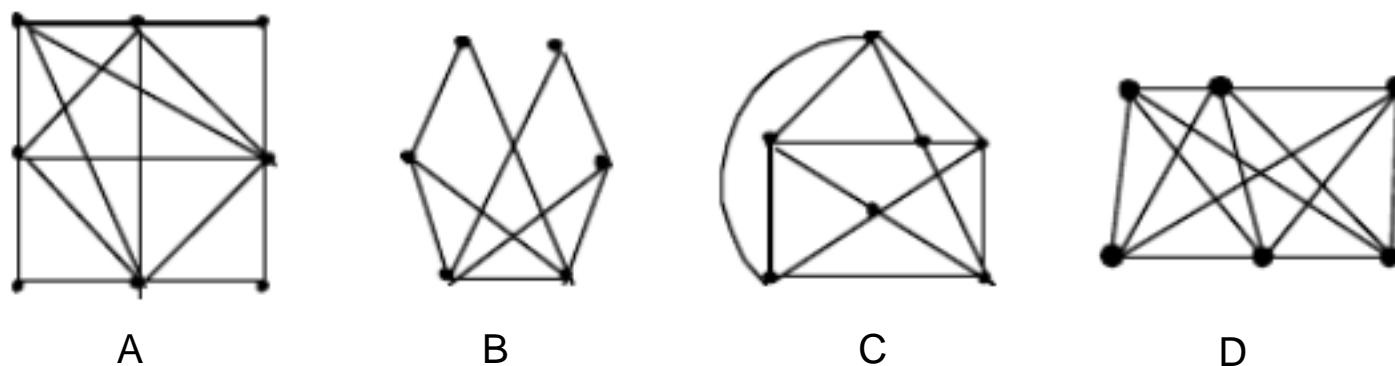
2． 下列图中，是欧拉图的是（ ）



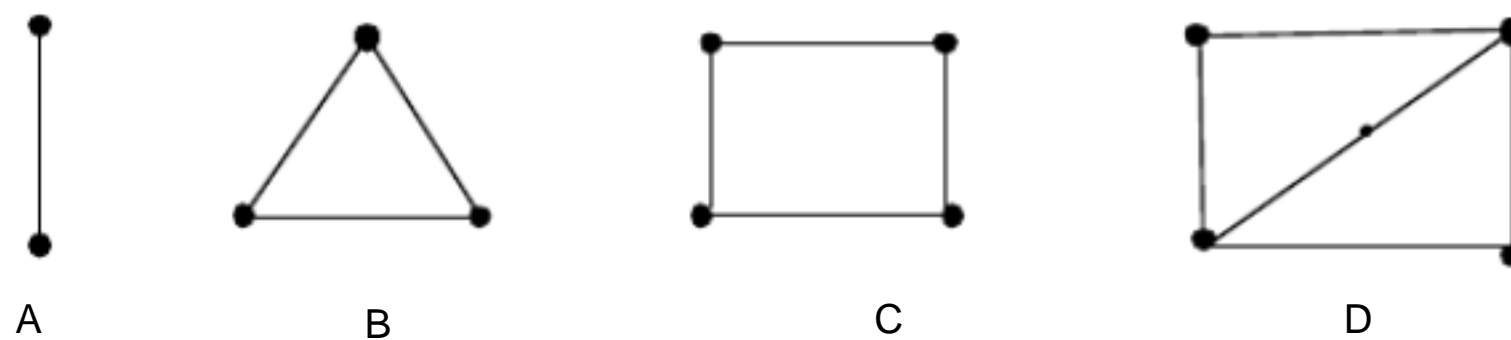
3． 下列图中，不是哈密尔顿图的是（ ）



4． 下列图中，是可平面图的是（ ）



5． 下列图中，不是偶图的是（ ）



三、 (8 分) 画出具有 7 个顶点的所有非同构的树

四， 用图论的方法证明：任何一个人群中至少有两个人认识的朋友数相同 (10 分)

五 . (10 分) 设 G 为 n 阶简单无向图， $n > 2$ 且 n 为奇数， G 与 G 的补图 \bar{G} 中度数为奇数的顶点个数是否相等？证明你的结论

六 . (10 分) 设 G 是具有 n 个顶点的无向简单图 , 其边数 $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 2$, 证明 (1) 证明 G 中任何两个不相邻顶点的度数之和大于等于 n 。(2) 给出一个图 , 使它具有 n 个顶点 , $m = \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 1$ 条边 , 但不是哈密尔顿图。

七、(10 分) 今有赵、钱、孙、李、周五位教师 , 要承担语文、数学、物理、化学、英语五门课程。 已知赵熟悉数学、 物理、 化学三门课程 , 钱熟悉语文、 数学、 物理、 英语四门课程 , 孙、 李、 周都只熟悉数学和物理两门课程。 问能否安排他们 5 人每人只上一门自己所熟悉的课程 , 使得每门课程都有人教 , 说明理由

八、(10 分) 设 G 是具有 n 个顶点， m 条边， p ($p \geq 2$) 个连通分支的平面图， G 的每个面至少由 k ($k \geq 3$) 条边所围成，则

$$m \leq \frac{k(n - p - 1)}{k - 2}$$

九．(10 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$.

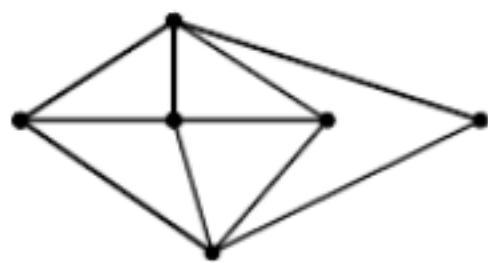


图 G

效
无
题
答
内
以

(考试时间：_____至_____, 共__2__小时)

教学方式 讲授 考核日期 2008 年 月 日 成绩

一. 填空题 (每题 2 分, 共 20 分)

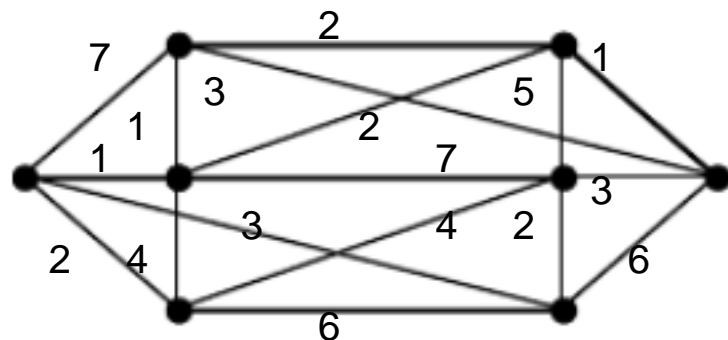
2. 若图 $G_1 = (n_1, m_1)$, $G_2 = (n_2, m_2)$, 则它们的联图 $G = G_1 \vee G_2$ 的顶点数 = _____; 边数 = _____;

3. G 是一个完全 l 部图, n_i 是第 i 部的的顶点数 $i=1, 2, 3, \dots, l$ 。

姓名

则它的边数为 _____ ；

4 . 下边赋权图中，最小生成树的权值之和为 _____ ；



5. 若 $G = K_n$, 则 G 的谱 $\text{spec}(G) =$ _____ ；

6. 5 个顶点的不同构的树的棵数为 _____ ；

7. 5 阶度极大非哈密尔顿图族是 _____ ；

8. G 为具有二分类 (X, Y) 的偶图，则 G 包含饱和 X 的每个顶点的匹配的充分必要条件是 _____

9. 3 阶以上的极大平面图每个面的次数为 _____ ; 3 阶以上的极大外平面图的每个内部面的次数为 _____ ；

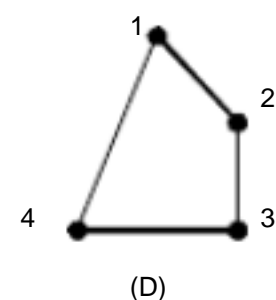
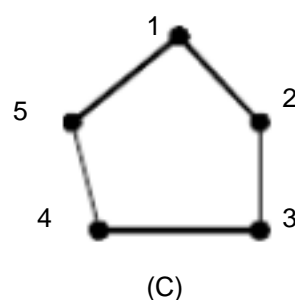
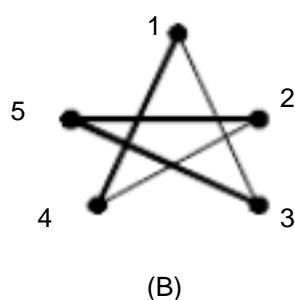
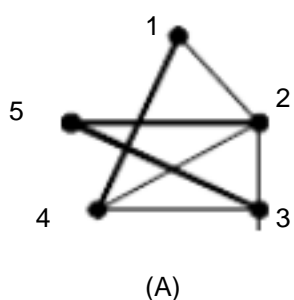
10. n 方体的点色数为 _____ ; 边色数为 _____ 。

二 . 单项选择 (每题 3 分 , 共 12 分)

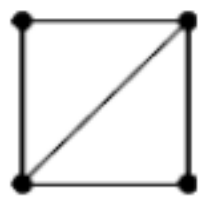
1 . 下面给出的序列中，不是某图的度序列的是 ()

(A) (33323); (B) (12222); (C) (5533); (D) (1333).

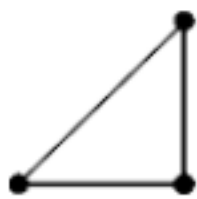
2 . 设 $V(G) = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $E(G) = \{(1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (5, 1)\}$ 则图 $G = (V, E)$ 的补图是 ()



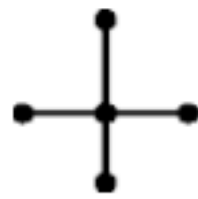
3. 下列图中，既是欧拉图又是哈密尔顿图的是 ()



(A)



(B)



(C)



(D)

4. 下列说法中不正确的是 ()

(A) 每个连通图至少包含一棵生成树；

(B) k 正则偶图 ($k > 0$) 一定存在完美匹配；

(C) 平面图 $G \cong (G^*)^*$ ，其中 G^* 表示 G 的对偶图；

(D) 完全图 K_{2n} 可一因子分解。

三、(10 分) 设图 G 的阶为 14，边数为 27， G 中每个顶点的度只可能为 3，4 或 5，且 G 有 6 个度为 4 的顶点。问 G 中有多少度为 3 的顶点？多少度为 5 的顶点？

四、(10) 证明：每棵非平凡树至少有两片树叶 (10 分)

五 . (10 分) 今有 a, b, c, d, e, f, g 七个人围圆桌开会 , 已知 : a 会讲英语 , b 会讲英语和汉语 , c 会讲英语、意大利语和俄语 , d 会讲日语和汉语 , e 会讲德语和意大利语 , f 会讲法语、日语和俄语 , g 会讲法语与德语。给出一种排座方法 , 使每个人能够和他身边的人交流 (用图论方法求解)。

六 . (10 分) 设 l 是赋权完全偶图 $G=(V, E)$ 的可行顶点标号 , 若标号对应的相等子图 G_l 含完美匹配 M^* , 则 M^* 是 G 的最优匹配。

七.(10 分) 求证：在 n 阶简单平面图 G 中有 $\phi \leq 2n - 4$ ，这里 ϕ 是 G 的面数。

八、(10 分) 来自亚特兰大，波士顿，芝加哥，丹佛，路易维尔，迈阿密，以及纳什维尔的 7 支垒球队受邀请参加比赛，其中每支队都被安排与一些其它队比赛（安排如下所示）。每支队同一天最多进行一场比赛。建立一个具有最少天数的比赛时间表。

亚特兰大：波士顿，芝加哥，迈阿密，纳什维尔

波士顿：亚特兰大，芝加哥，纳什维尔

芝加哥：亚特兰大，波士顿，丹佛，路易维尔

丹佛：芝加哥，路易维尔，迈阿密，纳什维尔

路易维尔：芝加哥，丹佛，迈阿密

迈阿密：亚特兰大，丹佛，路易维尔，纳什维尔

纳什维尔：亚特兰大，波士顿，丹佛，迈阿密

(要求用图论方法求解)

九 . (8 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$.

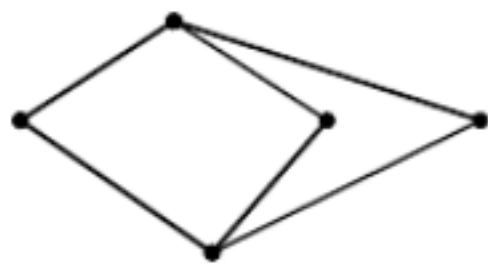


图 G

电子科技大学研究生试卷

(考试时间： ____至____，共__2__小时)

课程名称 图论及其应用 教师 _____ 学时 60 学分 _____

教学方式 讲授 考核日期 2009年____月____日 成绩 _____

考核方式： _____ (学生填写)

一．填空题 (每题 2 分，共 20 分)

- 1．若自补图 G 的顶点数是 10，则 G 的边数 $m(G) =$ _____；
- 2．若图 $G_1 = (n_1, m_1)$ ， $G_2 = (n_2, m_2)$ ，则它们的积图 $G = G_1 \times G_2$ 的顶点数
=_____；边数=_____；
- 3．具有 m 条边的简单图的子图个数为 _____；

4. 设 $G=K_n$, 则其最大特征值为 _____;
5. 设 G 是 n 阶的完全 l 等部图, 则其边数 $m(G)=$ _____;
6. 下图 G_1 中最小生成树的权值为 _____;

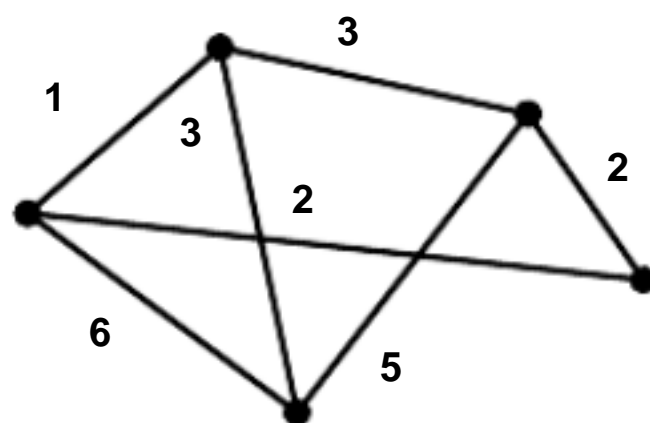
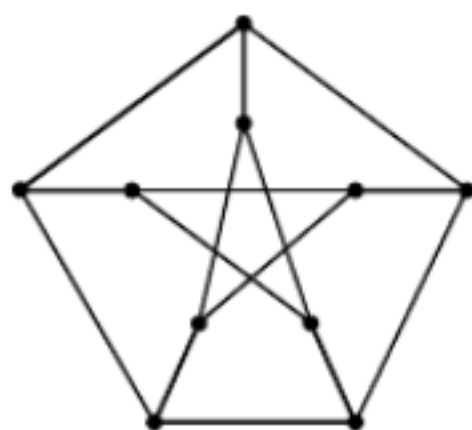


图 G_1

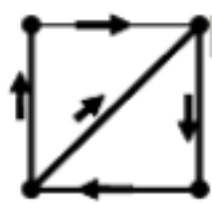
7. 6 阶度极大非哈密尔顿图族是 _____;
8. K_9 的 2 因子分解的数目是 _____;
9. n ($n \geq 3$) 阶极大外平面图内部面个数为 _____; 3 阶以上的极大平面图的边数 m 和顶点数 n 的关系为 _____;
10. 下图 G 的点色数为 _____; 边色数为 _____。



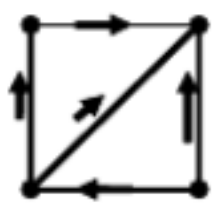
G_2

二. 单项选择 (每题 3 分, 共 12 分)

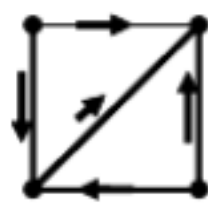
1. 下面给出的序列中, 不是某图的图序列的是 ()
- (A) (11123); (B) (22222); (C) (3333); (D) (1333).
2. 下列有向图中是强连通图的是 ()



(A)



(B)



(C)



(D)

3. 关于 n 方体 $Q(n-3)$ ，下面说法不正确的是 ()

(A) Q_n 是正则图； (B) Q_n 是偶图； (C) Q_n 存在完美匹配； (D) Q_n 是欧拉图。

4. 关于平面图 G 和其几何对偶图 G^* 的关系，下列说法中不正确的是 ()

- (A) 平面图 G 的面数等于其对偶图的顶点数；
- (B) 平面图 G 的边数等于其对偶图的边数；
- (C) 平面图 $G \cong (G^*)^*$ ，其中 G^* 表示 G 的对偶图；
- (D) 平面图的对偶图是连通平面图。

三、(10 分) 设根树 T 有 17 条边，12 片树叶，4 个 4 度内点，1 个 3 度内点，求 T 的树根的度数。

四、(10 分) 证明：若图 G 的每个顶点的度数为偶数，则 G 没有割边。

五 . (10 分) 设 G 是一个边赋权完全图。如何求出 G 的最优哈密尔顿圈的权值的一个下界？为什么？

六 . (10 分) 求证：偶图 G 存在完美匹配的充要条件是对任意的 $S \subseteq V(G)$, 有 $|S| \leq |N(S)|$

七 . (10 分) 求证：若 G 是连通平面图，且所有顶点度数不小于 3 , 则 G 至少有一个面 f , 使得 $\deg(f) \leq 5$ 。

八、(10 分) 一家公司计划建造一个动物园，他们打算饲养下面这些动物：狒狒 (b)、狐狸 (f)、山羊 (g)、土狼 (h)、非洲大羚羊 (k)、狮子 (l)、豪猪 (p)、兔子 (r)、鬣狗 (s)、羚羊 (w) 和斑马 (z)。根据经验，动物的饮食习惯为：狒狒喜欢吃山羊、非洲大羚羊（幼年）、兔子和鬣狗；狐狸喜欢吃山羊、豪猪、兔子和鬣狗；土狼喜欢吃山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马；狮子喜欢吃山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马；豪猪喜欢吃鬣狗和兔子；而其余的则喜欢吃虫子、蚯蚓、草或其它植物。公司将饲养这些动物，希望它们能自由活动但不能相互捕食。求这些动物的一个分组，使得需要的围栏数最少。（要求用图论方法求解）

九 . (8 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$.

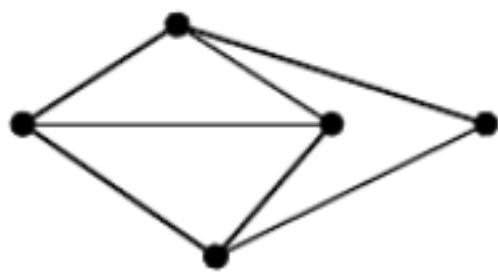
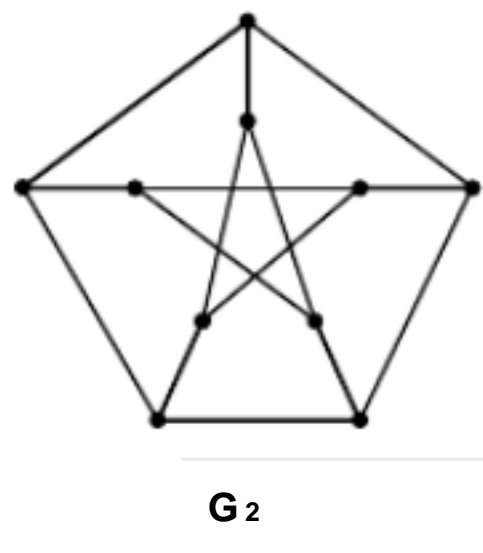


图 G

效
无
题
答
内
以
线
封
密

_____； 7. 三角形图的生成树的棵数为 _____；

8. G_2 的点连通度与边连通度分别为 _____；



9. $n=5$ 的度极大非 H 图族为 _____；

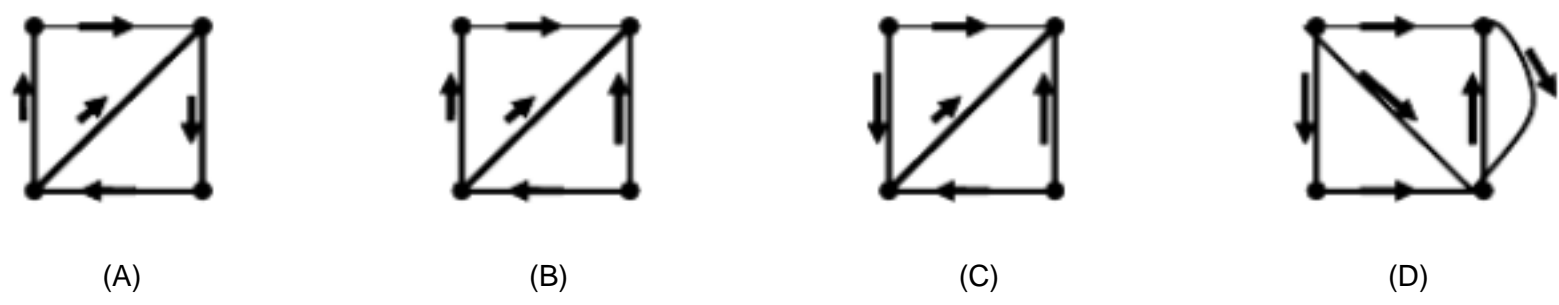
10. n 方体 ($n \geq 1$) 的点色数为 _____；边色数为 _____。

二. 单项选择 (每题 3 分, 共 12 分)

1. 下面命题正确的是 ()

- (A) 任意一个非负整数序列均是某图的度序列；
- (B) 设非负整数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ ，则 π 是图序列当且仅当 $\sum_{i=1}^n d_i$ 为偶数；
- (C) 若非负整数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 是图序列，则 π 对应的不同构的图一定唯一；
- (D) n 阶图 G 和它的补图 \bar{G} 有相同的频序列。

2. 下列有向图中是强连通图的是 ()



3. 关于欧拉图与哈密尔顿图的关系，下面说法正确的是 ()

- (A) 欧拉图一定是哈密尔顿图；
- (B) 哈密尔顿图一定是欧拉图；
- (C) 存在既不是欧拉图又不是哈密尔顿图的图；
- (D) 欧拉图与哈密尔顿图都可以进行圈分解。

4. 下列说法中正确的是 ()

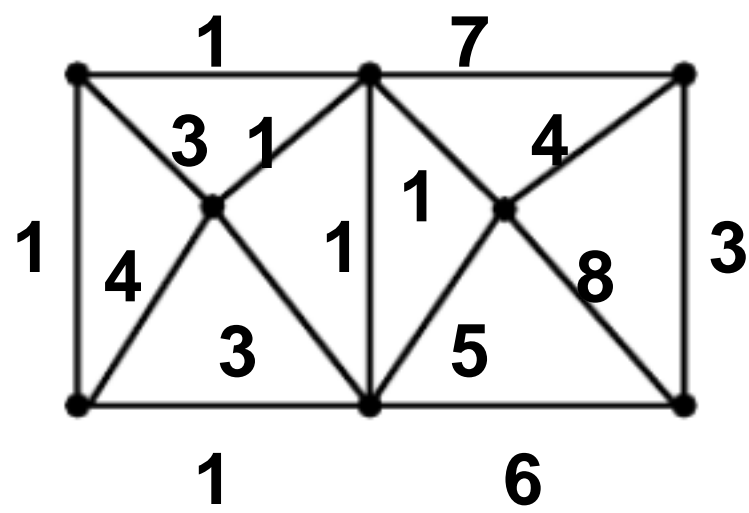
- (A) 任意一个图均存在完美匹配；
- (B) k ($k \geq 1$) 正则偶图一定存在完美匹配；
- (C) 匈牙利算法不能求出偶图的最大匹配，只能用它求偶图完美匹配；
- (D) 图 G 的一个完美匹配实际上就是它的一个 1 因子。

三、(10 分) 若阶为 25 且边数为 62 的图 G 的每个顶点的度只可能为 3, 4, 5 或 6, 且有两个度为 4 的顶点, 11 个度为 6 的顶点, 求 G 中 5 度顶点的个数。

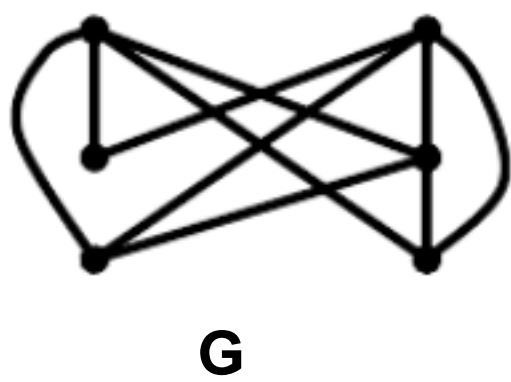
四、(8 分) 求下图的最小生成树 (不要求中间过程, 只要求画出

最

小生成树，并给出 T 的权和)。



五 . (8 分) 求下图的 k 色多项式。



六 . (8 分) 设 G 是一个边赋权完全图。如何求出 G 的最优哈密尔顿圈的权值的一个下界？为什么？

七.(8 分) 求证：设 G_l 是赋权完全偶图 $G = K_{n,n}$ 的可行顶点标号 l 对应的相等子图，若 M 是 G_l 的完美匹配，则它必为 G 的最优匹配。

八.(8 分) 求证：若 n 为偶数，且 $\delta(G) \geq \frac{n}{2} + 1$ ，则 G 中存在 3 因子。

九、(10 分) 一家公司计划建造一个动物园，他们打算饲养下面这些动物：狒狒 (b)、狐狸 (f)、山羊 (g)、土狼 (h)、非洲大羚羊 (k)、狮子 (l)、豪猪 (p)、兔子 (r)、鬣狗 (s)、羚羊 (w) 和斑马 (z)。根据经验，动物的饮食习惯为：狒狒喜欢吃山羊、非洲大羚羊（幼年）、兔子和鬣狗

鬣；狐狸喜欢吃 山羊、豪猪、兔子和 鬣；土狼喜欢吃 山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马；狮子喜欢吃山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马；豪猪喜欢吃 鬣和 兔子；而其余的则喜欢吃虫子、 蚯蚓、草或其它植物。公司将饲养这些动物， 希望它们能自由活动但不能相互捕食。 求这些动物的一个分组，使得需要的围栏数最少。（要求用图论方法求解）

十．(8 分) 求证，每个 5 连通简单可平面图至少有 12 个顶点。

效
无
题
答
内
以
线
封
密

效

...

...

...

题

...

...

□ □ □

• • •

• • •

• • •

...

...

■ ■ ■

...

...

...

姓名

学号

n ($n \geq 3$) 阶极大平面图的面数等于 _____; n ($n \geq 3$) 阶极大外平面图的顶点都在外部面边界上时, 其内部面共有 _____ 个。

12. 完全偶图 $K_{m,n}$ 的点独立数等于 _____, 点覆盖数等于 _____。

13. 完全 m 元根树有 t 片树叶, i 个分支点, 则其总度数为 _____。

14. 对具有 m 条边的单图定向, 能得到 _____ 个不同的定向图。

二. 单项选择 (每题 3 分, 共 15 分)

1. 下面给出的序列中, 不是某图的度序列的是 ()

(A) $(1, 3, 5, 4, 7)$; (B) $(2, 2, 2, 2, 2)$; (C) $(3, 2, 3, 3)$; (D) $(1, 5, 7, 1)$.

2. 下列无向图 $G = (n, m)$ 一定是树的是 ()

(A) 连通图; (B) 无回路但添加一条边后有回路的图;
(C) 每对结点间都有路的图;
(D) 连通且 $m = n - 1$ 。

3. 以下必为欧拉图的是 ()

(A) 顶点度数全为偶数的连通图;
(B) 奇数顶点只有 2 个的图;
(C) 存在欧拉迹的图;
(D) 没有回路的连通图。

4. 设 G 是 n ($n \geq 3$) 阶单图, 则其最小度 $\delta \geq \frac{n}{2}$ 是 G 为哈密尔顿图的 ()

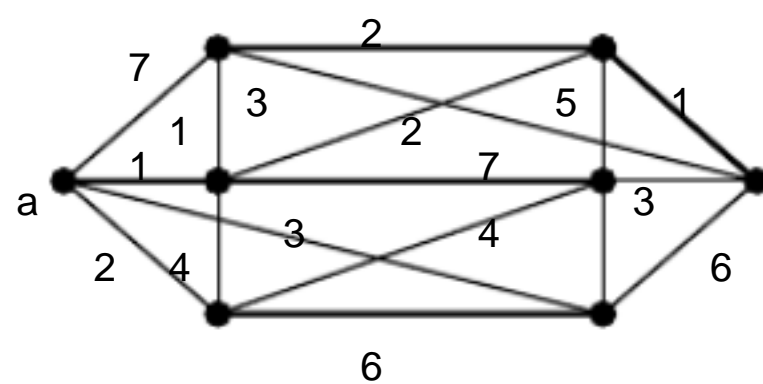
(A) 必要条件; (B) 充分条件; (C) 充分必要条件。

5. 下列说法正确的是 ()

- (A) 非平凡树和 $n(n \geq 2)$ 方体都是偶图；
- (B) 任何一个 3 正则图都可 1-因子分解；
- (C) 可 1-因子分解的 3 正则图中一定存在哈密尔顿圈；
- (D) 平面图 G 的对偶图的对偶图与 G 是同构的。

三、(10 分) 设无向图 G 有 12 条边，且度数为 3 的结点有 6 个，其余结点的度数小于 3，求 G 的最少结点个数。

四、(12 分) 在下面边赋权图中求：(1) 每个顶点到点 a 的距离 (只需要把距离结果标在相应顶点处，不需要写出过程)；(2) 在该图中求出一棵最小生成树，并给出最小生成树权值 (不需要中间过程，用波浪线在图中标出即可)。



五 . (10 分) 今有赵、钱、孙、李、周五位教师 , 要承担语文、数学、物理、化学、英语五门课程。已知赵熟悉数学、物理、化学三门课程 , 钱熟悉语文、数学、物理、英语四门课程 , 孙、李、周都只熟悉数学、物理两门课程。问能否安排他们都只上他们熟悉的一门课程 , 使得每门课程都有人教 (用图论方法求解) 。

六 . (6 分) 设 l 是赋权完全偶图 $G=(V,E)$ 的可行顶点标号 , 若标号对应的相等子图 G_l 含完美匹配 M^* , 则 M^* 是 G 的最优匹配。

七.(6 分) 求证：在 n 阶简单平面图 G 中有 $\delta(G) \leq 5$ ，这里 $\delta(G)$ 是 G 的最小度。

八、(10 分) 课程安排问题：某大学数学系要为这个夏季安排课程表。所要开设的课程为：图论 (GT)，统计学 (S)，线性代数 (LA)，高等微积分 (AC)，几何学 (G)，和近世代数 (MA)。现有 10 名学生 (学生用 A 表示，如下所示) 需要选修这些课程。根据这些信息，确定开设这些课程所需要的最少时间段数，使得学生选课不会发生冲突。(要求用图论方法求解)

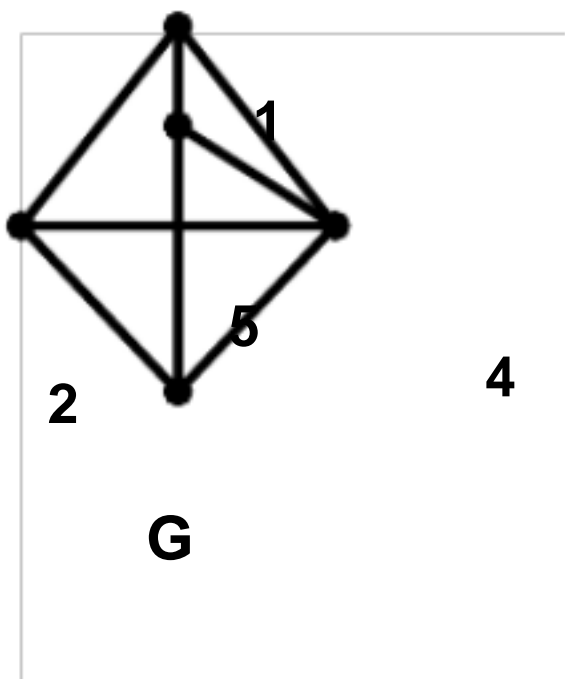
A_1 : LA, S; A_2 : MA, LA, G; A_3 : MA, G, LA;

A_4 : G, LA, AC; A_5 : AC, LA, S; A_6 : G, AC;

A_7 : GT, MA, LA; A_8 : LA, GT, S; A_9 : AC, S, LA;

A_{10} : GT, S。

九 . (9 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$.



院学

名
姓

学号

.....效.....无.....题.....答.....内.....以.....线.....封.....密.....

教学方式 讲授 考核日期 2012 年 月 日 成绩

考核方式：_____（学生填写）

1. n 阶 k 正则图 G 的边数 $m(G) = \frac{nk}{2}$;

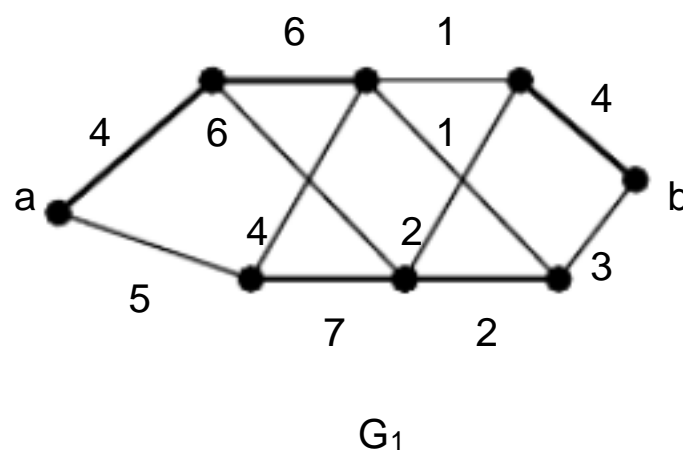
2. 3 个顶点的不同构的简单图共有 4 个；

3. 边数为 m 的简单图 G 的不同生成子图的个数有 2^m 个；

4. 图 $G_1 = (n_1, m_1)$ 与 图 $G_2 = (n_2, m_2)$ 的积图 $G_1 \times G_2$ 的边数为

 $n_1 m_2 + n_2 m_1$

5. 在下图 G 中, 点 a 到点 b 的最短路长度为 13 ;



6. 设简单图 G 的邻接矩阵为 A , 且 $A^2 = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 1 & 2 & 0 \\ 1 & 2 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 3 & 0 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 0 & 2 \end{pmatrix}$, 则图 G 的边数为

为

6 ;

7. 设 G 是 n 阶简单图，且不含完全子图 K_3 ，则其边数一定不会超过

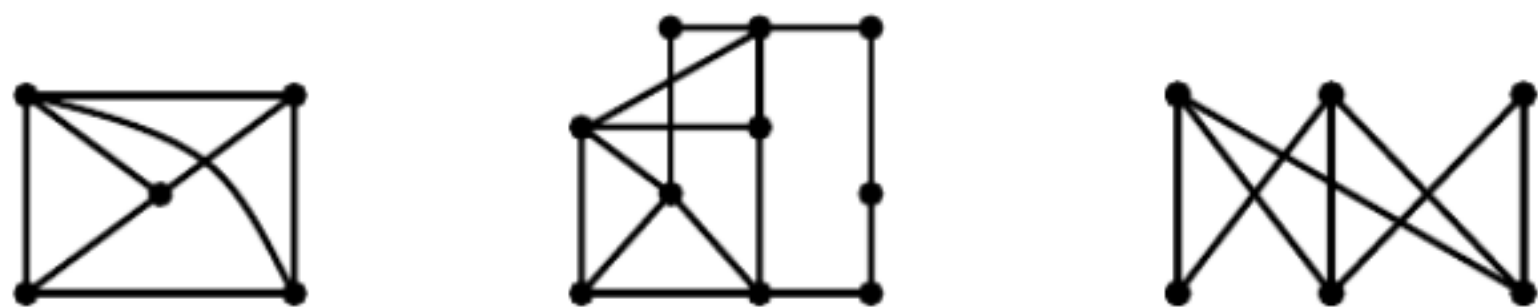
$$\left\lfloor \frac{n^2}{4} \right\rfloor ;$$

8. K_3 的生成树的棵数为 3 ；

9. 任意图 G 的点连通度 $k(G)$ 、边连通度 $\lambda(G)$ 、最小度 $\delta(G)$ 之间的关系为

$$k(G) \leq \lambda(G) \leq \delta(G) ;$$

10. 对下列图，试填下表（是 $\times\times$ 类图的打 “ ”，否则打 “ \times ” ）。



	能一笔画的图	Hamilton 图	偶图	可平面图
	\times		\times	
	\times	\times	\times	
	\times			

二、单项选择（每题 2 分，共 10 分）

1. 下面命题正确的是 （ B ）

对于序列 $(7,5,4,3,3,2)$ ，下列说法正确的是：

- (A) 是简单图的度序列；
- (B) 是非简单图的度序列；
- (C) 不是任意图的度序列；
- (D) 是图的唯一度序列。

2. 对于有向图，下列说法 不正确 的是 （ D ）

- (A) 有向图 D 中任意一顶点 v 只能处于 D 的某一个强连通分支中；
- (B) 有向图 D 中顶点 v 可能处于 D 的不同的单向分支中；
- (C) 强连通图中的所有顶点必然处于强连通图的某一有向回路中；
- (D) 有向连通图中顶点间的单向连通关系是等价关系。

3. 下列无向图可能不是偶图的是 （ D ）

- (A) 非平凡的树；
- (B) 无奇圈的非平凡图；
- (C) n ($n \geq 1$) 方体；
- (D) 平面图。

4. 下列说法中正确的是 (C)

- (A) 连通 3 正则图必存在完美匹配；
- (B) 有割边的连通 3 正则图一定不存在完美匹配；
- (C) 存在哈密尔顿圈的 3 正则图必能 1 因子分解；
- (D) 所有完全图都能作 2 因子分解。

5. 关于平面图，下列说法错误的是 (B)

- (A) 简单连通平面图中至少有一个度数不超过 5 的顶点；
- (B) 极大外平面图的内面是三角形，外面也是三角形；
- (C) 存在一种方法，总可以把平面图的任意一个内部面转化为外部面；
- (D) 平面图的对偶图也是平面图。

三、 (10 分) 设 G 与其补图 \bar{G} 的边数分别为 m_1, m_2 ，求 G 的阶数。

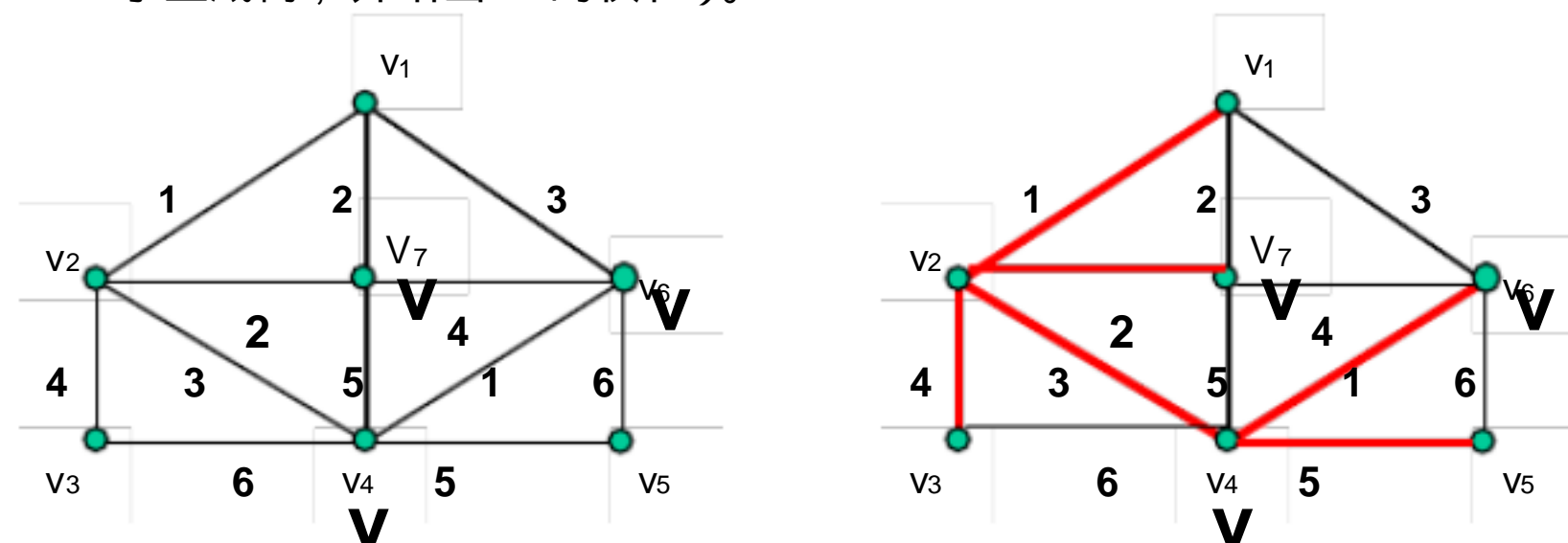
解：设 G 的阶数为 n 。

因 $m_1 + m_2 = \frac{n(n-1)}{2}$ 4 分

所以： $n^2 - n - 2m_1 - 2m_2 = 0$ 2 分

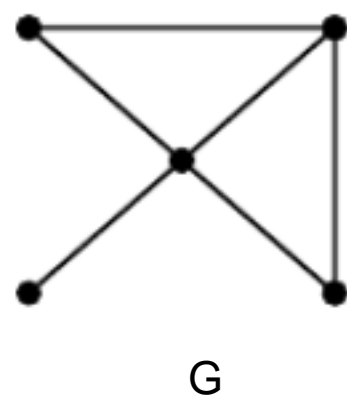
得： $n = \frac{1 + \sqrt{1 + 8(m_1 + m_2)}}{2}$ 4 分

四、 (10 分) 求下图的最小生成树 (不要求中间过程，只要求画出最小生成树，并给出 T 的权和)。

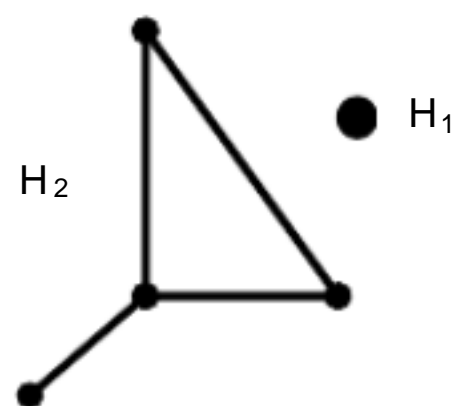


$w(T) = 16$

五、(10 分) (1). 求下图 G 的 k 色多项式； (2). 求出 G 的点色数 χ ；
 (3). 给出一种使用 χ 种颜色的着色方法。



解：(1)、图 G 的补图为：(2 分)



$h(H_1, x) = x \dots\dots\dots ..1$ 分

对于 H_2 ： $r_1 = 0, r_2 = 2, r_3 = 4, r_4 = 1$ ，所以，其伴随多项式为：
 $h(H_2, x) = 2x^2 + 4x^3 + x^4 \dots\dots\dots ..1$ 分

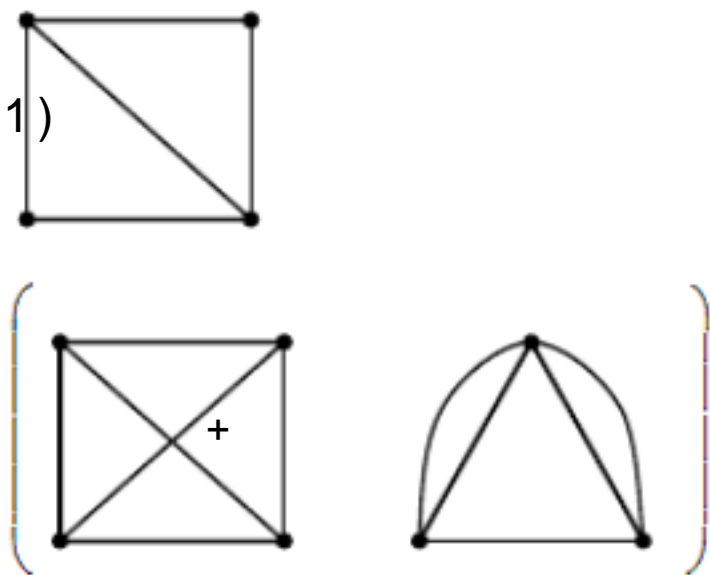
所以： $h(\bar{G}, x) = 2x^3 + 4x^4 + x^5 \dots\dots\dots 1$ 分

于是色多项式 $P_G(x) = 2 \left[\begin{smallmatrix} k \\ 3 \end{smallmatrix} \right] + 4 \left[\begin{smallmatrix} k \\ 4 \end{smallmatrix} \right] + \left[\begin{smallmatrix} k \\ 5 \end{smallmatrix} \right]$
 $= 2k(k-1)(k-2) + 4k(k-1)(k-2)(k-3) + k(k-1)(k-2)(k-3)(k-4)$
 $= k(k-1)(k-2)[2+4(k-3) + (k-3)(k-4)] = k(k-1)^2(k-2)^2$

2 分

解法 2 $P_k(G) = (k-1)$

2 分



$$= (k-1)$$

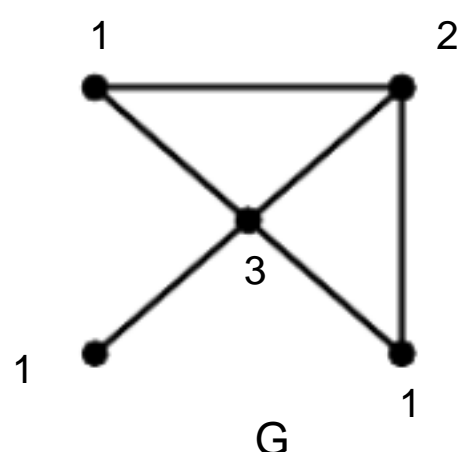
3 分

$$\begin{aligned} &= (k-1)[k(k-1)(k-2)^2] \\ &= k(k-1)^2(k-2)^2 \end{aligned}$$

2 分

(2)、由于 $P_1(G) = P_2(G) = 0, P_3(G) = 12$, 所以 , 点色数 $\chi = 3$;2 分

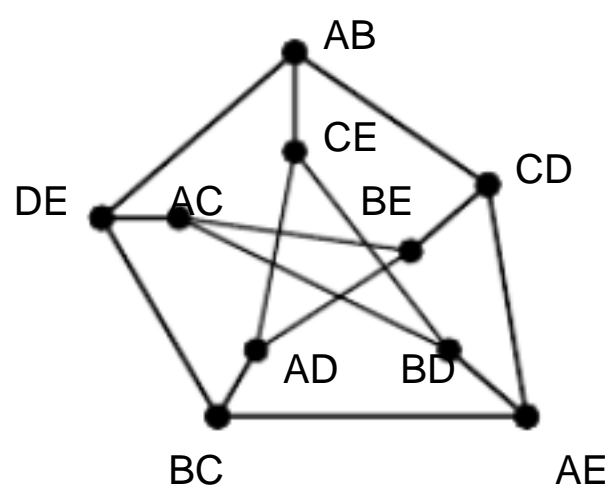
(3)、 χ 点着色 : (1 分)



六、(10 分) 5 个人 A,B,C,D,E 被邀请参加桥牌比赛。桥牌比赛规则是每一场比赛由两个 2 人组进行对决。要求每个 2 人组 $\{X,Y\}$ 都要与其它 2 人组 $\{W,Z\}$ ($W,Z \notin \{X,Y\}$) 进行对决。若每个人都要与其他任意一个人组成一个 2 人组, 且每个组在同一天不能有多余一次的比赛, 则最少安排多少天比赛 (每一天可以有多场比赛) ? 请给出相应的一个时间安排表。 (用图论方法求解)

解 : (1)、建模 : 5 个人能够组成 10 个 2 人组 : AB, AC, AD, AE, BD, BC, BE, CD, CE, DE。

以每个 2 人组作为顶点, 因要求每个 2 人组 $\{X,Y\}$ 都与其它 2 人组 $\{W,Z\}$ 比赛, 所以, 得到比赛状态图如下 :



4 分

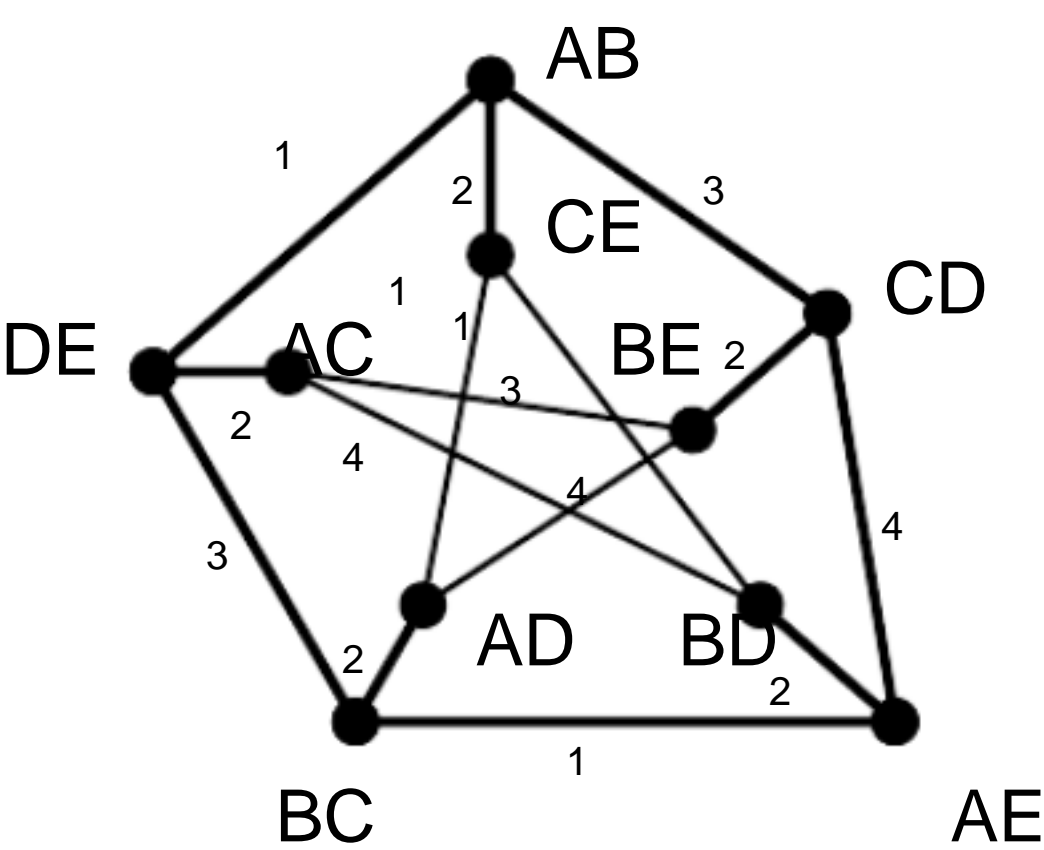
(2)、最少安排多少天比赛转化为求状态图的边色数 χ' 。

因为彼得森图不可 1 因子分解, 于是可推出 $\chi' \geq 4$, 又可用 4 种色对其正常边着

色(见下图) , 所以： $\chi' \leq 4$ 。

所以： $\chi' = 4$ 。

2 分



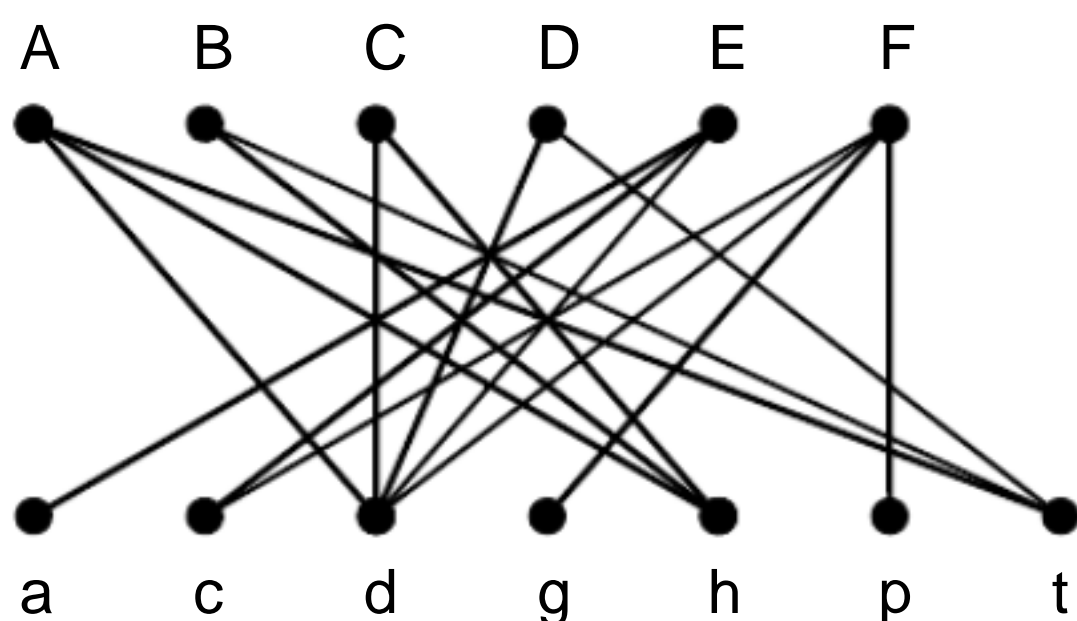
(3)、安排时间表：

第一天： AB---DE, AE---BC, AC---BE, AD---CE;
第二天： AB---CE, AC---DE, AE---BD, AD---BC, BE---CD;
第三天： AB---CD, BC---DE, BD---CE;
第四天： AC---BD, AD---BE, AE---CD。

4 分

七、(10 分) 由于在考试中获得好成绩 , 6 名学生 A,B,C,D,E,F 将获得下列书籍
的奖励 , 分别是 : 代数学 (a) , 微积分 (c) , 微分方程 (d) , 几何学 (g) , 数学史 (h) ,
规划学 (p) , 拓扑学 (t) 。 每门科目只有 1 本书 , 而每名学生对书的喜好是 :
A : d, h, t ; B : h, t ; C : d, h ; D : d, t ; E : a, c, d ; F : c, d, p, g 。
每名学生是否都可以得到他喜欢的书 ? 为什么 ? (用图论方法求解)

解：由题意 , 得模型图： (4 分)



问题转化为是否存在饱和 A, B, C, D, E, F 的匹配存在。2
分

取顶点子集合 $S = \{A, B, C, D\}$, 因 $N(S) = \{d, h, t\}$, 所以 $|N(S)| < |S|$

由霍尔定理知：不存在饱和 A, B, C, D, E, F 的匹配。

故 每名学生不能都得到他喜欢的书。4 分

八、 (10 分) 若 n 为偶数 , 且单图 G 满足 : $\delta(G) \geq \frac{n}{2} + 1$, 求证 : G 中有 3 因子。

证明 : 因单图 G 满足 : $\delta(G) \geq \frac{n}{2} + 1$, 所以 G 中存在哈密尔顿圈 C_n 。2 分

又因 n 为偶数 , 所以 , C_n 可分解为两个 1 因子 H_1, H_2 , 它们显然也是图 G 的两个 1 因子。3 分

考虑 $G_1 = G - H_1$, 则 $\delta(G_1) \geq \frac{n}{2}$, 于是 , G_1 中存在哈密尔顿圈 C'_n 。2

分

作 $H = H_1 \cup C'_n$, 则 H 为 G 的一个 3 因子。3 分

效
无
题
答
内
以
线
封
密

效

...

...

...

题

...

■ ■ ■

• • •

• • •

• • •

• • •

...

...

...

...

■ ■ ■

...

...

...

姓名

学号

1. 下面说法错误的是 ()

(A) 图 G 中的一个点独立集，在其补图中的点导出子图必为一个完全子图；

(B) 若图 G 连通，则其补图必连通；

(C) 存在 5 阶的自补图；

(D) 4 阶图的补图全是可平面图。

2. 下列说法错误的是 ()

(A) 非平凡树是偶图；

(B) 超立方体图 (n 方体, $n \geq 1$) 是偶图；

(C) 存在完美匹配的圈是偶图；

(D) 偶图至少包含一条边。

3. 下面说法正确的是 ()

(A) 2 连通图的连通度一定为 2；

(B) 没有割点的图一定没有割边；

(C) $n(n \geq 3)$ 阶图 G 是块，则 G 中无环，且任意两点均位于同一圈上；

(D) 有环的图一定不是块。

4. 下列说法错误的是 ()

(A) 设 $n(n \geq 3)$ 阶单图的最小度满足 $\delta \geq \frac{n}{2}$ ，则其闭包一定为完全图；

(B) 设 $n(n \geq 3)$ 阶单图的任意两个不邻接顶点 u 与 v 满足 $d(u) + d(v) \geq n$ ，则其闭包一定为完全图；

(C) 有割点的图一定是非哈密尔顿图；

(D) 一个简单图 G 是哈密尔顿图的充要条件是它的闭包是哈密尔顿

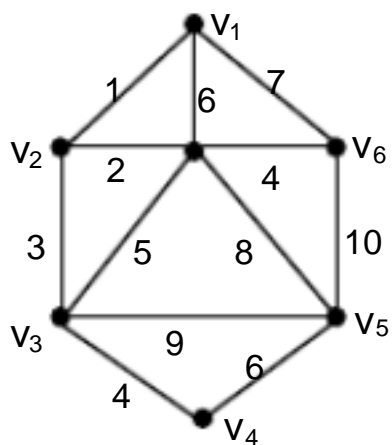
图。

5. 下列说法错误的是（ ）

- (A) 极大平面图的每个面均是三角形；
- (B) 极大外平面图的每个面均是三角形；
- (C) 可以把平面图的任意一个内部面转化为外部面；
- (D) 连通平面图 G 的对偶图的对偶图与 G 是同构的。

三、（10 分）设 d_1, d_2, \dots, d_n 是 n 个不同的正整数，求证：序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 不能是简单图的度序列。

四，（15 分）在下面边赋权图中求：（1）每个顶点到点 v_1 的距离（只需要把距离结果标在相应顶点处，不需要写出过程）；（2）在该图中求出一棵最小生成树，并给出最小生成树权值（不需要中间过程，用波浪线在图中标出即可）；（3），构造一条最优欧拉环游。



五 . (10 分) 设 T 是完全 m 元树 , i 是分支点数 , t 是树叶数 , 求证 :

$$(m-1)i = t-1$$

六.(10 分) 某大型公司 7 个不同部门有些公开职位 , 分别是 (a): 广告设计 , (b) : 营销 , (c): 计算师 , (d) 规划师 , (e): 实验师 , (f) : 财政主管 , (g): 客户接待。有 6 名应聘者前来申请这些职位 , 分别是 :

Alvin(A):a, c, f; Beverly(B): a, b, c, d, e, g;

Connie(C): c, f; Donald(D): b,c,d,e,f,g;

Edward(E): a, c, f: Frances(F): a, f.

(1) 用偶图为此问题建模 ;

(2) 这 6 名应聘者是否可以得到他们申请的职位 ? 为什么 ?

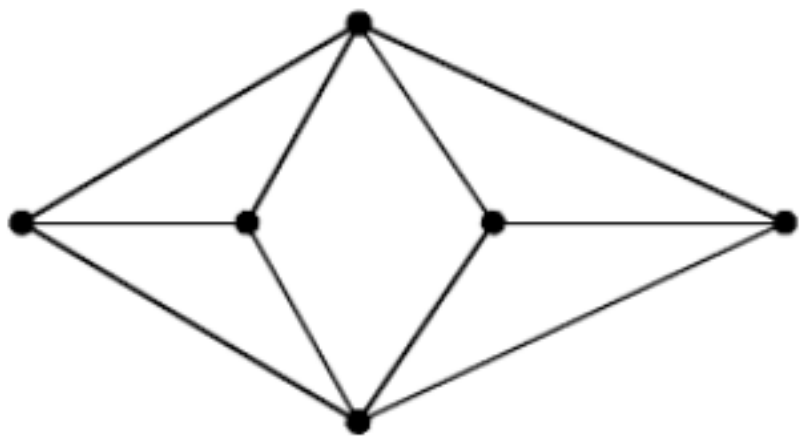
(注 : 要求每位申请者只能获得一个职位 , 每个职位只能被一位申请者获得)

七、(10 分) 有 6 名博士生要进行论文答辩 , 答辩委员会成员分别是

$A_1 = \{ \text{张教授, 李教授, 王教授} \}; A_2 = \{ \text{赵教授, 李教授, 刘教授} \};$
 $A_3 = \{ \text{张教授, 王教授, 刘教授} \}; A_4 = \{ \text{赵教授, 王教授, 刘教授} \};$
 $A_5 = \{ \text{张教授, 李教授, 孙教授} \}; A_6 = \{ \text{李教授, 王教授, 刘教授} \}。$

要使教授们参加答辩会不至于发生时间冲突，至少安排几次答辩时间段？请给出一种最少时间段下的安排。

八．(10 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$ ，并求出点色数。



效
无
题
答
内
以
线
封
密

效

...

...

...

题

...

■ ■ ■

• • •

• • •

• • •

• • •

...

...

...

...

...

...

...

■ ■ ■

...

...

名
姓

学号

- (C) 存在 14 阶的自补图；
- (D) 6 阶图的补图可能是可平面图。

2. 下列说法错误的是 ()

- (A) 一个非平凡图是偶图，当且仅当它不含有奇圈；
- (B) 超立方体图 (n 方体, $n \geq 1$) 是偶图；
- (C) 非平凡森林是偶图；
- (D) 不含三角形的图都是偶图。

3. 下面说法正确的是 ()

- (A) k 连通图的连通度一定为 k ；
- (B) 完全图一定没有割边；
- (C) $n(n \geq 3)$ 阶图 G 是块，则 G 中无环，且任意两点均位于同一圈上；
- (D) 非平凡树一定有割点。

4. 下列说法错误的是 ()

- (A) 若图 G 是哈密尔顿图，则其闭包一定为完全图；
- (B) 设 $n(n \geq 3)$ 阶单图的任意两个不邻接顶点 u 与 v 满足 $d(u) + d(v) \geq n$ ，则其闭包一定为完全图；
- (C) 若 (n, m) 单图 G 的边数 $m > \binom{n-1}{2} + 1$ ，且 $n \geq 3$ ，则 G 是哈密尔顿图；
- (D) 若 G 是 $n \geq 3$ 的非 H 单图，则 G 度弱于某个 $C_{m,n}$ 图。

5. 下列说法错误的是 ()

- (A) 若 (n, m) 图 G 是极大可平面图，则 $m = 3n - 6$ ；
- (B) 极大外平面图的外部面边界一定为圈；
- (C) 平面图的外部面只有一个；

(D) 平面图 G 的对偶图的对偶图与 G 是同构的。

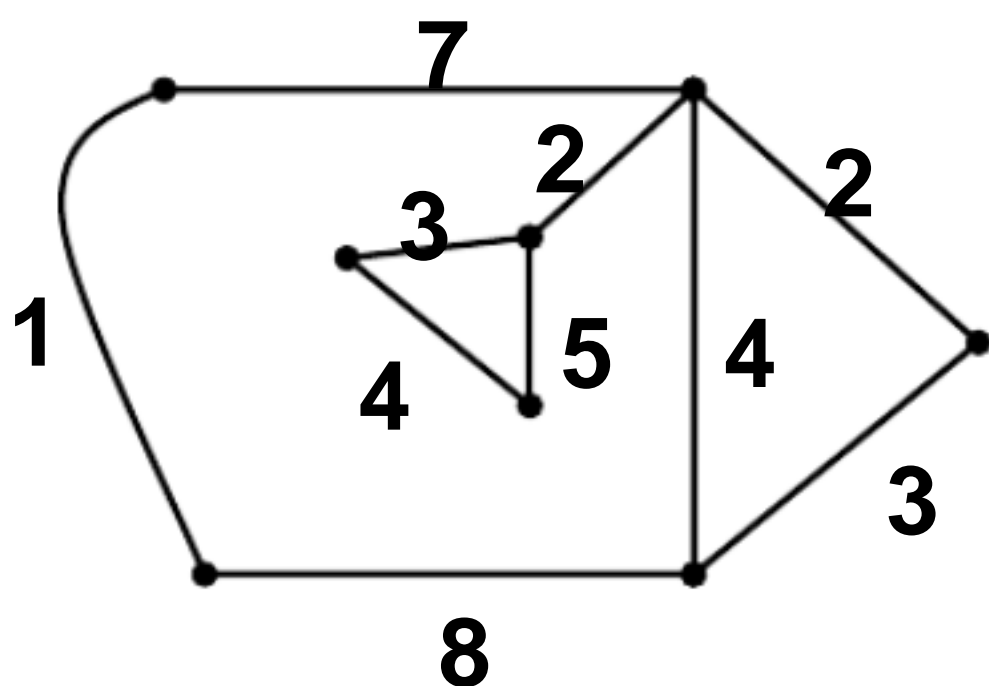
三、(10 分) 求证：任意图中奇度点个数一定为偶数。

四、(10 分) 求证：非平凡树至少有两片树叶。

五、(10 分) 求证：(1)、若 G 中每个顶点度数均为偶数，则 G 没有割边；

(2)、若 G 为 $k \geq 2$ 的 k 正则偶图，则 G 没有割边。

六、(10 分) 求出下图的最小生成树，并计算权值（不要中间过程，在原图中用波浪边标出最小生成树）



七、(8 分) 设图 G 有 10 个 4 度顶点和 8 个 5 度顶点，其余顶点度数均为 7。求 7 度顶点的最大数量，使得 G 保持其可平面性。

解：分两种情况讨论：(1)、若 G 是非简单图，则容易知道，满足条件的 7 度顶点数可以为无穷多； 2 分

(2)、若 G 是简单图

设 7 度顶点的数量是 x 。由握手定理：

$$2m(G) = 10 \times 4 + 8 \times 5 + 7x \quad 2 \quad \text{分}$$

另一方面：欲使 G 保持其可平面性，必有

$$m(G) \leq 3n - 6 \quad 2 \quad \text{分}$$

$$\text{即：} \frac{1}{2}(10 \times 4 + 5 \times 8 + 7x) \leq 3(10 + 8 + x) - 6, \text{ 得 } x \leq 16。 \quad 2 \quad \text{分}$$

八、(7 分) 如果边赋权图中只有两个奇度顶点，如何构造一条最优欧拉环游？说明构造理由。

号	_____
姓	名
学	院

九 . (10 分) 求下图 G 的色多项式 $P_k(G)$. 并求出点色数。



图 G