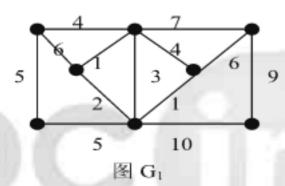
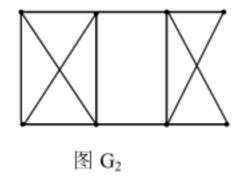
### 2005 年研究生期末试题(120 分钟)

#### 《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"\_\_\_.
- 3、4个顶点的非同构的简单图有\_\_11\_\_\_个.
- 4、 图 G<sub>1</sub> 的最小生成树各边权值之和为 \_\_28 \_\_\_.



- 5、若 ₩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<sub>2</sub> 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.

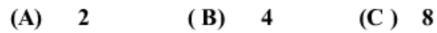


#### 二、选择(15分)

(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, 其余顶点的的度数为 2,则图 G有(A)个 2 度点。

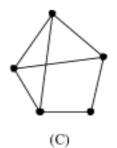


(3) 图 G 如(a) 所示, 与 G 同构的图是(C)

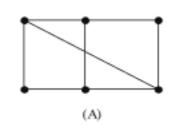


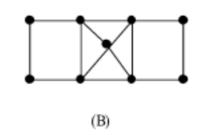


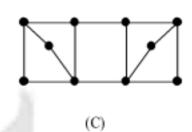




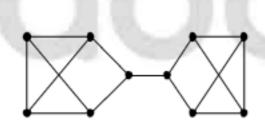
(4) 下列图中为欧拉图的是(B),为 H图的是(AB),为偶图的是(BC).

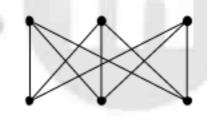






5. 下列图中可 1-因子分解的是(B)







三、设 $\Delta$ 和 $\delta$ 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  $(d_1,d_2,\cdots,d_n)$  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: "⇒" 结论显然

"←" 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  $\mathbf{m}=|E(G)|=n-1$ . 假设 G 不连通,则  $\omega(G)\geq 2$ ,且至少有一个分支 G 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  $e_1 = u_1 v_1$ 。并在另一分支  $G_2$  中任意取出一条边  $e_2 = u_2 v_2$ ,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  $(d_1,d_2,\cdots,d_n)$  且  $\omega(G')=\omega(G)-1$ ,这与  $\mathbf G$  的选取矛盾! 所以

G 是连通的,G 是树。即 $(d_1,d_2,\cdots,d_n)$ 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,  $2m = \sum_{v \in V(G)} d(v) \ge 6n > 6n - 12 \Rightarrow m > 3n - 6$ , 这与 **G** 是简单连通平

面图矛盾。

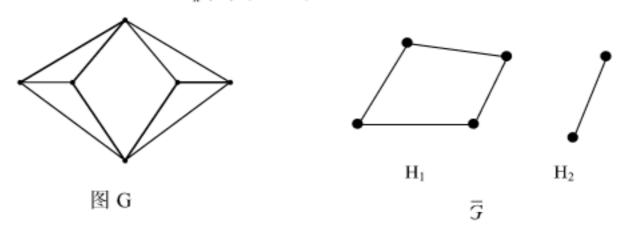
六、证明: (1) 若 G 恰有两个奇度点 u 与 v, 则 u 与 v 必连通;

(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 $M_1 \Delta M_2 \neq \Phi$ 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

$$h(H_1, x) = r_1 x + r_2 x^2 + r_3 x^3 + r_4 x^4$$
,  $\sharp \div \uparrow$ ,  $r_1 = N_1(H_1) = 0$ ,  $r_2 = N_2(H_1) = 2$   
 $r_3 = N_3(H_1) = 4$ ,  $r_4 = N_4(H_1) = 1$ ;

$$h(H_2,x) = r_1 x + r_2 x^2$$
,  $\sharp \div$ ,  $r_1 = N_1(H_2) = 1$ ,  $r_2 = N_2(H_2) = 1$ 

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

八、求图 G 中 a 到 b 的最短路(15 分).

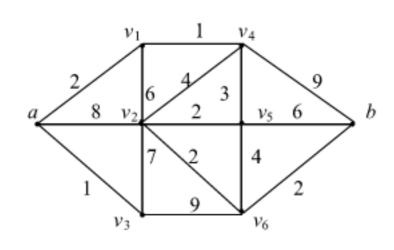


图 G

解 
$$1. A_1 = \{a\}, t(a) = 0, T_1 = \Phi$$

$$2. b_1^{(1)} = v_3$$

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),

$$T_4 = \{av_3, av_1, v_1v_4\}$$

$$T_4 = \{av_3, av_1, v_1v_4\}$$
  
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)

・ で終土が公口とかり サユエエカ	-,	填空题	(15分)	每空 ]	[分]
-------------------	----	-----	-------	------	-----

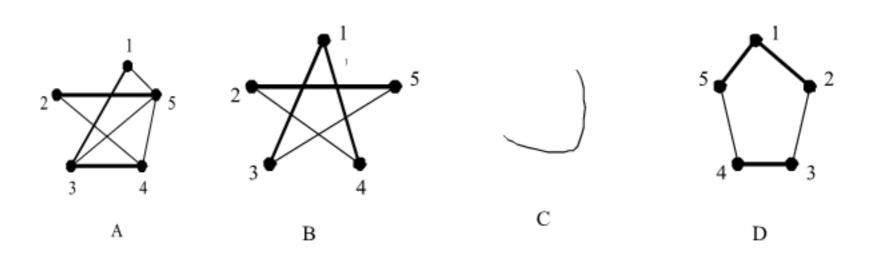
- 1、若两个图的顶点与顶点之间,边与边之间都存在 \_\_\_\_\_ 对应,而且它们的关联关系也保持其 \_\_\_\_\_ 关系,则这两个图同构。
- 3、设无向图 G 有 12 条边,已知 G 中度为 3 的结点有 6 个,其余结点的度数均小于 3,则 G 中至少有 \_\_\_\_\_\_\_ 个结点。
- 4、具有 5 个结点的自补图的个数有

则由 $v_2$ 到 $v_5$ 的途径长度为 2 的条数为\_\_\_\_\_。

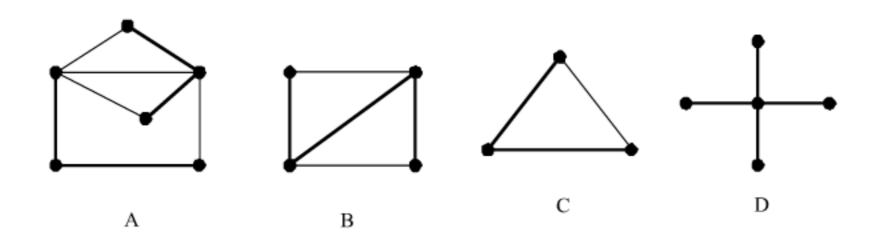
- 8、设G是具有二分类(X,Y)的偶图,则G包含饱和X的每个顶点的匹配当且仅当

### , 对所有 $S \subseteq X$ 。

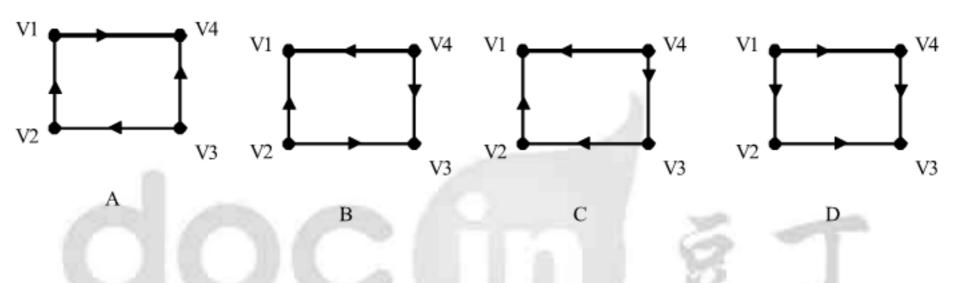
- 9、在有6个点。12条边的简单连通平面图中,每个面均由\_\_\_\_\_条边组成。
- 10、彼德森图的点色数为 \_\_\_\_\_\_; 边色数为 \_\_\_\_\_; 点独立数为 \_\_\_\_\_。
- 二、单选或多选题(15分,每题3分)
- 1、设 $V = \{1,2,3,4,5\}$ , $E = \{(1,2),(2,3),(3,4),(4,5),(5,1)\}$ ,则图G = < V, E >的补图是( ).



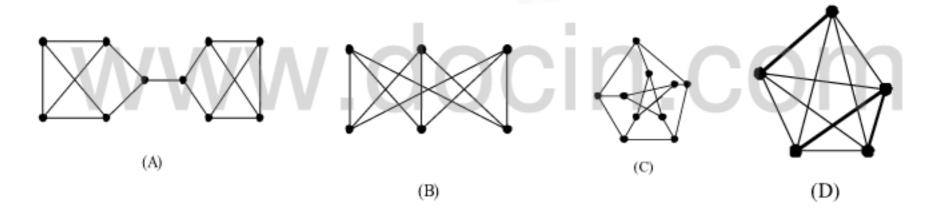
#### 2、在下列图中,既是欧拉图又是哈密尔顿图的是().



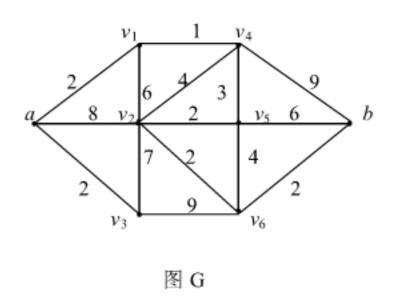
3、下列图中的( )图, $V_2$ 到 $V_4$ 是可达的。



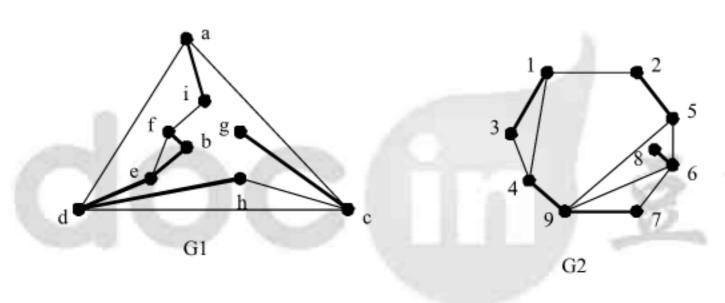
4、下列图中,可1—因子分解的是()



- 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)。



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)

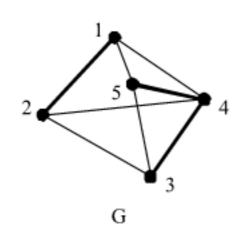
七、设 T 为一棵非平凡树,度为i 的顶点记为  $n_i$ ,则  $n_1=2+n_3+2n_4+\cdots+(k-2)n_k$ 。(10分)

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)



### 电子科技大学研究生试卷

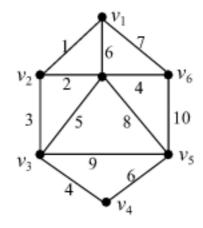
(考试时间: \_\_\_\_至\_\_\_, 共\_\_\_\_小时)

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\_\_\_\_\_

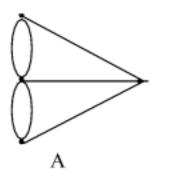
考核方式: \_\_\_\_\_(学生填写)

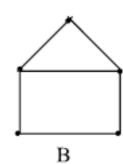
- 一. 填空题(每题 2 分, 共 12 分)
- 1. 简单图 G= (n, m) 中所有不同的生成子图 (包括 G 和空图) 的个数是----个;
- 2. 设无向图 G=(n, m) 中各顶点度数均为 3, 且 2n=m+3, 则 n=\_\_\_\_; m=\_\_\_\_;
- 一棵树有n,个度数为 i 的结点, i=2, 3, ..., k,则它有----个度数为 1 的结点;
- 4. 下边赋权图中,最小生成树的权值之和为\_\_\_\_;



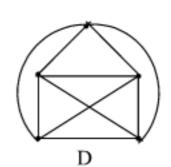
### 二. 单项选择(每题2分,共10分)

- 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()

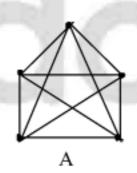


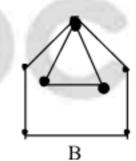


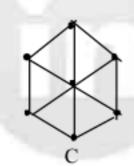




3. 下列图中,不是哈密尔顿图的是()

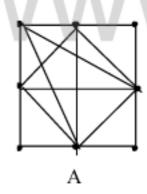




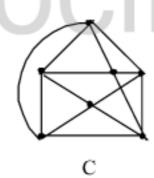


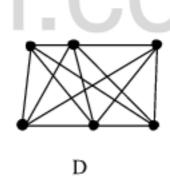


4. 下列图中,是可平面图的图的是(



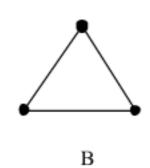


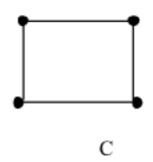


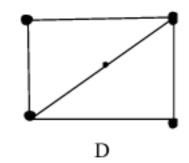


5. 下列图中,不是偶图的是()









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)

# doctings

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 G 中度数为奇数的顶点个数是否相等?证明你的结论

六.  $(10 \ \mathcal{O})$  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。

## doctifist

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, $p(P \ge 2)$  个连通分支的平面图,G 的每个面至少由 k  $(k \ge 3)$  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<sub>k</sub>(G).



图 G

十、(10分)(1)、在一个只有2个奇度点的边赋权图中,如何构造 一个最优欧拉环游?说明理由;

(2)、在一个边赋权的哈密尔顿图中,如何估计其最优哈密尔顿圈的 权值之和的下界?

### 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 50 学分

教学方式\_\_\_讲授\_\_ 考核日期\_2008\_\_年\_\_\_月\_\_\_日 成绩\_\_\_\_\_

考核方式: \_\_\_\_\_(学生填写)

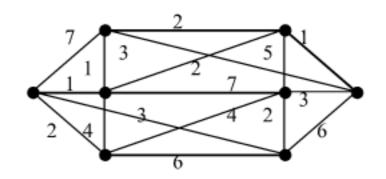
- 一. 填空题(每题 2 分, 共 20 分)
- 1. 若 n 阶单图 G 的最大度是 $\Delta$ ,则其补图的最小度 $\delta(\bar{G})$ =----;
- 2. 若图  $G_1 = (n_1, m_1, G_2 = (n_2, m_2), 则它们的联图 <math>G = G_1 \vee G_2$ 的顶点数=\_\_\_\_; 边数=\_\_\_\_;
- 3. G 是 1 部图,  $n_i$  是第 i 部的的顶点数 i=1, 2, 3, ..., l。

沙死

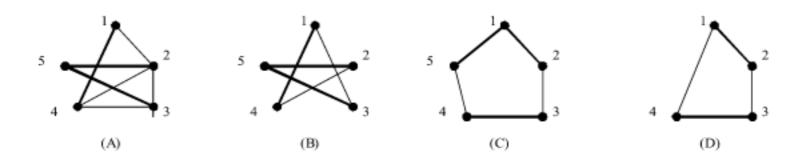
陈名

则它的边数为 \_\_\_\_;

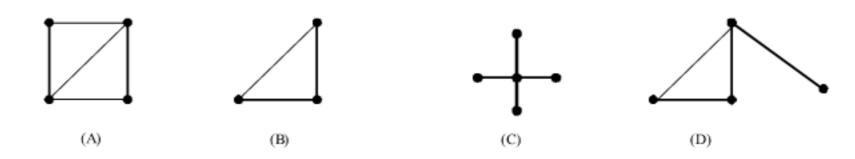
4. 下边赋权图中,最小生成树的权值之和为-----;



- 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()



- 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。

### docanist

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)。

# doctifies of the state of the s

六.  $(10 \, \mathcal{G})$ 设I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,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 $\phi$ 是 G 的面数。

# dochijaj

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<sub>\*</sub>(G).

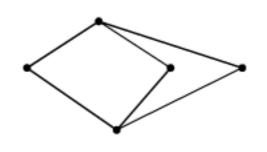


图 G

### 电子科技大学研究生试卷

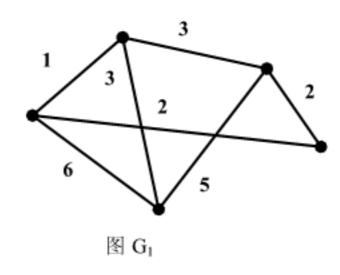
/\//	(考试时间:	至,共	2_小时)	
课程名称	图论及其应用 教师	学时 60	学分	/ I I I

教学方式<u>讲授</u> 考核日期\_2009\_\_年\_\_\_月\_\_\_日 成绩\_\_\_\_\_

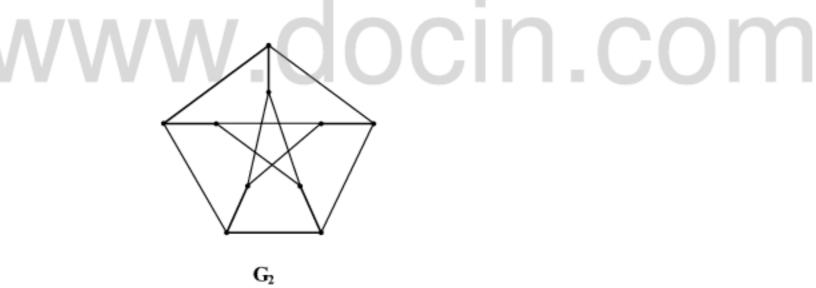
考核方式: \_\_\_\_\_(学生填写)

- 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 ----;

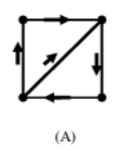
- 4. 设 G=Ka, n, 则其最大特征值为 -----;
- 5. 设 G 是 n 阶的完全 l 等部图,则其边数 m(G)=----;
- 6. 下图 G<sub>1</sub> 中最小生成树的权值为-----;

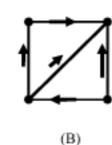


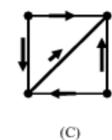
- 7. 6阶度极大非哈密尔顿图族是\_\_\_\_;
- 8. K<sub>9</sub>的2因子分解的数目是----;
- 9. n(n≥3)阶极大外平面图内部面个数为----;3 阶以上的极大 平面图的边数 m和顶点数 n 的关系为----;
- 10. 下图 G2的点色数为----; 边色数为-----。

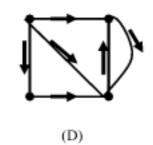


- 二. 单项选择(每题 3 分, 共 12 分)
- 1. 下面给出的序列中,不是某图的图序列的是()
  - (A) (11123); (B) (22222); (C) (3333); (D) (1333).
- 2. 下列有向图中是强连通图的是()









- 3. 关于 n 方体 Q<sub>n</sub>(n ≥ 3), 下面说法不正确的是( )
- (A) Q<sub>n</sub>是正则图; (B) Q<sub>n</sub>是偶图; (C) Q<sub>n</sub>存在完美匹配; (D) Q<sub>n</sub>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?

## docati

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 $|S| \le |N(S)|$ 

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 $deg(f) \le 5$ 。

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(1)、豪猪(p)、兔子(r)、鼩鼱(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)、兔子和鼩鼱; 狐狸喜欢吃山羊、豪猪、兔子和鼩鼱; 土狼喜欢吃山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马; 豪猪喜欢吃勛鼱和兔子; 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 Pk (G).



WG WWW.COCIN.COM

### 电子科技大学研究生试卷

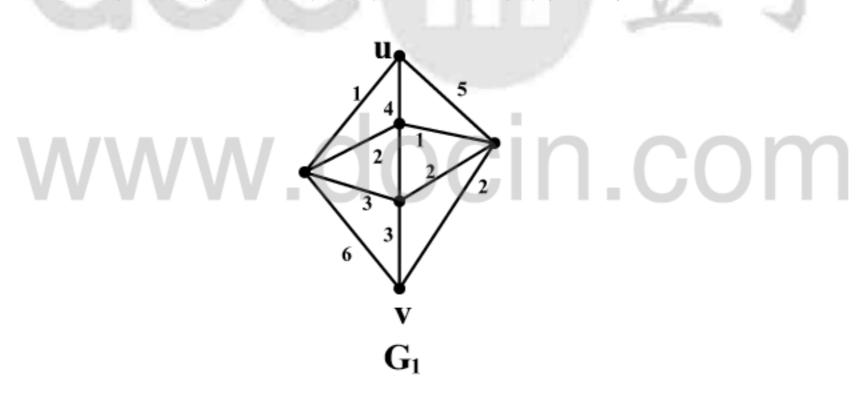
(考试时间: \_\_\_\_至\_\_\_, 共\_\_2\_小时)

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\_2010\_\_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 n, 则 G 的边数 m(G) = ----;
- 2. 若图  $G_1 = (n_1, m_1)$ ,  $G_2 = (n_2, m_2)$  ,则它们的联图  $G = G_1 \vee G_2$  的顶点数=\_\_\_\_; 边数=\_\_\_\_;
- 3. 下图 G1中 u 与 v 间的最短路的长度为 \_\_\_\_;

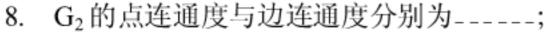


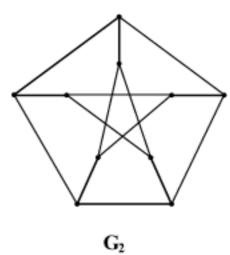
4. 设 $A = (a_{ij})_{n \times n}$ 是图 G 的推广的邻接矩阵,则 $A^k = (a_{ij}^{(k)})_{n \times n}$  (k 是正整数)

的 a,(k) 表示的意义为 -----;

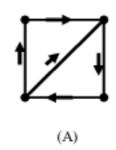
- 5. 设*G* = *K*<sub>n</sub>,则G的谱 *SpecA*(*G*)=-----;
- 6. 设 8 阶图 G 中没有三角形,则 G 能够含有的最多边数为

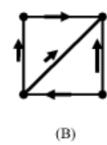
----; 7. 三角形图的生成树的棵数为-----;

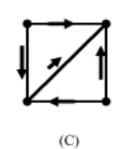


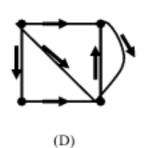


- 9. n=5 的度极大非 H 图族为\_\_\_\_;
- 10. n 方体(n≥1)的点色数为\_\_\_\_; 边色数为\_\_\_\_。
- 二. 单项选择(每题 3 分, 共 12 分)
- 1. 下面命题正确的是()
  - (A) 任意一个非负整数序列均是某图的度序列;
- (B) 设非负整数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ , 则 $\pi$ 是图序列当且仅当 $\sum_{i=1}^n d_i$ 为偶数;
- (C) 若非负整数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 是图序列,则 $\pi$ 对应的不同构的图一定唯一;
  - (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()

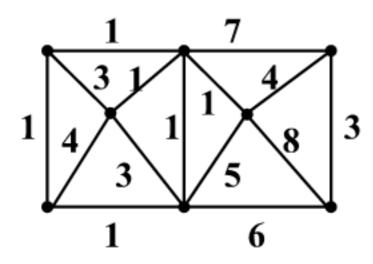
- (A) 欧拉图一定是哈密尔顿图;
- (B) 哈密尔顿图一定是欧拉图;
- (C) 存在既不是欧拉图又不是哈密尔顿图的图;
- (D) 欧拉图与哈密尔顿图都可以进行圈分解。
- 4. 下列说法中正确的是()
- (A) 任意一个图均存在完美匹配;
- (B)  $k(k \ge 1)$  正则偶图一定存在完美匹配;
- (C) 匈牙利算法不能求出偶图的最大匹配,只能用它求偶图的完美匹配;
- (D) 图 G 的一个完美匹配实际上就是它的一个 1 因子。
- 三、 (10分)若阶为 25 且边数为 62 的图 G 的每个顶点的度只可能为 3, 4, 5 或 6, 且有两个度为 4 的顶点, 11 个度为 6 的顶点, 求 G 中 5 度顶点的个数。

www.docin.com

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

docalist

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

www.docin.com

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(1)、豪猪(p)、兔子(r)、鼩鼱(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)、兔子和鼩鼱;狐狸喜欢吃山羊、豪猪、兔子和鼩鼱;土狼喜欢吃山羊、非洲大羚羊、羚羊和斑马;豪 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 猪喜欢吃鼩鼱和兔子;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)

### doctin & J www.docin.com

十. (8分) 求证,每个5连通简单可平面图至少有12个顶点。

### 逐

路。

### 电子科技大学研究生试卷

			~~~~~	~~~~	~~~~	~~~~~	~~~~	
		(考	试时间:	至,	共2_	小时)		
讶	果程名称_	图论及其应	<u>並用</u> 教师	学	村 <u>60</u>	学分		
耄	女学方式_	<u>讲授</u> 考	病 日期_2011_	_年月	日	成绩		
老	<b>ś</b> 核方式:		(学生填写)					
_	. 填空是	题(每空 1	分, 共 22 夕	分)				
1.	若 n 阶.	单图G的	最小度是 $\delta$ ,	则其礼	卜图的:	最大度△(	$(\overline{G}) = \dots$	- 0
2.	若图G <sub>1</sub> =	$= (n_1, m_1) ,$	$G_2 = (n_2, m_2)$ ,	则它们	]的积日	$S G = G_1 \times$	G <sub>2</sub> 的顶点	、数
	<b>-4.</b>	; 边数=				8		
3.	设A是图	图G的推)	亡邻接矩阵,	则 A" 白	内i行j	列元 <i>a<sub>ij</sub></i> (n)	等于由G	中
		_	的长度为					
4.	完全图	K"的邻接	矩阵的最大	特征值	为		วท	7
5.	不同构	的3阶单	图共有	个。				
6.	设n阶	图 G 是具	有k个分支的	)森林,	则其边	边数 m(G)	=	- o
7. 7	n阶树(n	₂≥3)的点	连通度为	;	边连主	通度为	;	点
É	色数为	;	若其最大度	ξ为Δ,	则边色	数为	0	
8.	图 <i>G</i> 是 k	连通的,	则 <i>G</i> 中任意	点对间	]至少有	j	条内点不	交
9.	5 阶度机	及大非哈	密尔顿图族	勺	_和			

10. 完全图K2,能够分解为-----个边不相交的一因子之并。

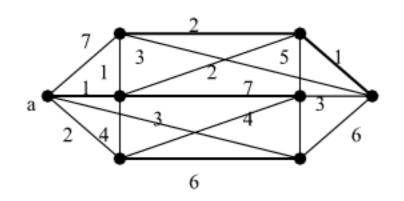
- 11. 设连通平面图G具有 5 个顶点, 9 条边,则其面数为\_\_\_\_\_;  $n(n \ge 3)$ 阶极大平面图的面数等于\_\_\_\_\_;  $n(n \ge 3)$ 阶极大外平面图的顶点都在外部面边界上时,其内部面共有\_\_\_\_\_\_个。
- 12. 完全偶图 K<sub>m,n</sub> 的点独立数等于-----,点覆盖数等于
- 13. 完全m元根树有t片树叶,i个分支点,则其总度数为-----。
- 14. 对具有m条边的单图定向,能得到\_\_\_\_\_个不同的定向图。
- 二. 单项选择(每题 3 分, 共 15 分)
- 1. 下面给出的序列中,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≥3) 阶单图,则其最小度 $\delta$ ≥ $\frac{n}{2}$ 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≥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、  $(10 \, \mathcal{G})$  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。

### docati

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)。

### www.docin.com

六.  $(6 \, \mathcal{G})$ 设I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 $G_{i}$ 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Ai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;

A7: GT, MA, LA; A8: LA, GT, S; A9: AC, S, LA;

A10: GT, S.

九. (9分) 求下图 G 的色多项式 P<sub>k</sub>(G).



### 电子科技大学研究生试卷

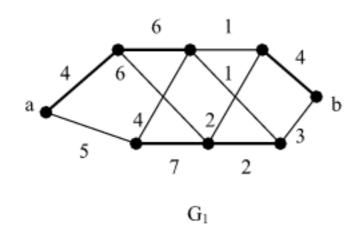
(考试时间: \_\_\_\_至\_\_\_, 共\_\_2\_小时)

课程名称 图论及其应用 教师 学时 60 学分

教学方式<u>讲授</u> 考核日期\_2012\_\_年\_\_\_月\_\_\_日 成绩\_\_\_\_\_

考核方式: \_\_\_\_\_(学生填写)

- 一、填空题(填表题每空1分,其余每题2分,共30分)
- 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  $G_2 = (n_2, n)$  的 积 图  $G_1 \times G_2$  的 边 数 为  $-n_1 m_2 + n_2 m_1;$
- 5. 在下图 $G_1$ 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

ı

存名

ek | |

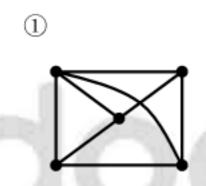
7. 设G是n阶简单图,且不含完全子图 $K_3$ ,则其边数一定不会超过

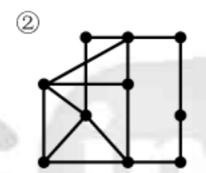
$$-\left|\frac{n^2}{4}\right|_-;$$

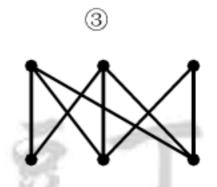
- 8. K, 的生成树的棵数为\_\_3\_;
- 9. 任意图 G 的点连通度 k(G) 、边连通度  $\lambda(G)$  、最小度  $\delta(G)$  之间的关系为

$$_{k} G \ni \lambda G \subseteq \mathcal{S} G )$$
:

10. 对下列图, 试填下表(是××类图的打"√", 否则打"×")。







		能一笔画的图	Hamilton 图	偶图	可平面图	
	1	×		×	$\sqrt{}$	
	2	×	×	×	<b>√</b>	
	3	×	1	1	$\vee$	
1	V	VV.U	UU			

- 二、单项选择(每题 2 分, 共 10 分)
  - 1. 下面命题正确的是(B)

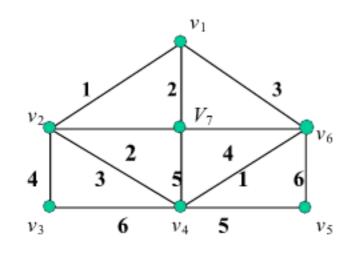
对于序列(7,5,4,3,3,2),下列说法正确的是:

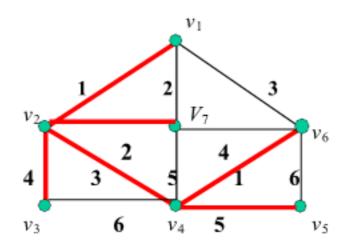
- (A) 是简单图的度序列;
- (B) 是非简单图的度序列;
- (C) 不是任意图的度序列;
- (D) 是图的唯一度序列.
- 2. 对于有向图,下列说法不正确的是(D)
  - (A) 有向图 D 中任意一顶点v 只能处于 D 的某一个强连通分支中;
  - (B) 有向图 D 中顶点 $\nu$ 可能处于 D 的不同的单向分支中;
  - (C) 强连通图中的所有顶点必然处于强连通图的某一有向回路中;
  - (D) 有向连通图中顶点间的单向连通关系是等价关系。

- 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≥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) 极大外平面图的内部面是三角形,外部面也是三角形;
- (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。

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)。



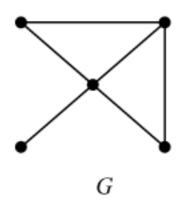


$$w(T)=16$$

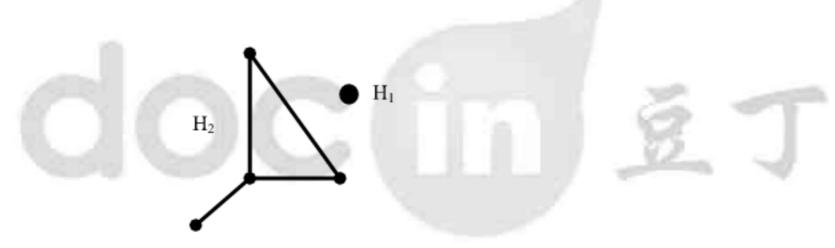
五、(10 分) (1). 求下图 G 的 k 色多项式;

(2). 求出G的点色数  $\chi$ ;

(3). 给出一种使用 2 种颜色的着色方法。



解: (1)、图 G 的补图为: (2 分)



## www.docin.com

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:

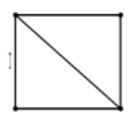
于是色多项式 $P_G(x) = 2[k]_3 + 4[k]_4 + [k]_5$ 

$$= 2k(k-1)(k-2) + 4k(k-1)(k-2)(k-3) + k(k-1)(k-2)(k-3)(k-4)$$

= 
$$k (k-1) (k-2)[2+4(k-3)+(k-3) (k-4)] = k(k-1)^2 (k-2)^2$$

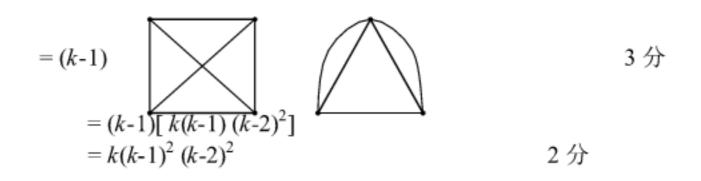
2分

解法 2 P<sub>k</sub>(G)= (k-

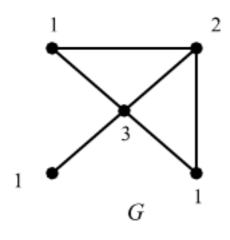


2分

+



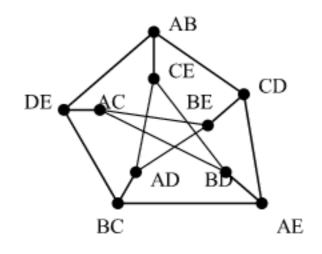
(2)、由于  $P_1(G) = P_2(G) = 0$ ,  $P_3(G) = 12$ , 所以, 点色数  $\chi = 3$ ; ……...2 分 (3)、  $\chi$  点着色: (1 分)



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:

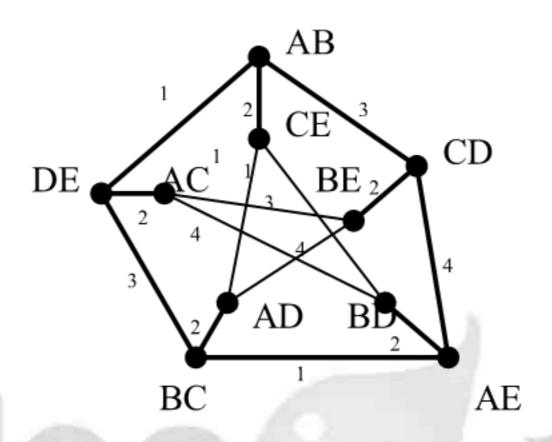


4分

(2)、最少安排多少天比赛转化为求状态图的边色数 \chi'。

因为彼得森图不可 1 因子分解,于是可推出  $\chi' \ge 4$  ,又可用 4 种色对其正常边着 色(见下图),所以:  $\chi' \le 4$  。

所以:  $\chi'=4$ 。 2分



(3)、安排时间表:

第一天: AB---DE, AE---BC, AC---BE, AD---CE;

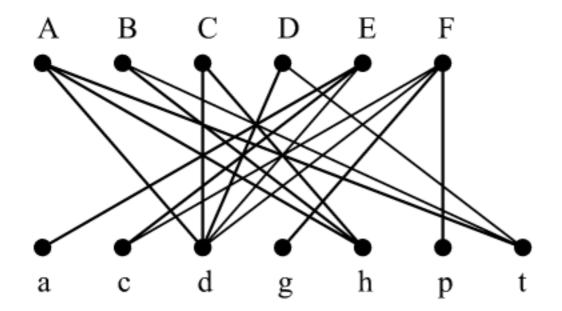
第二天: AB---CE, AC---DE, AE---BD, AD---BC, BE---CD;

第三天: AB---CD, BC---DE, BD---CE;

第四天: AC---BD, AD---BE, AE---CD。■

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。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。

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

2

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

分

作 $H = H_1 \cup C'_n$ ,则H为G的一个3因子。 3分

## 水泥

存名

源和

#### 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 学分

教学方式\_\_讲授\_\_ 考核日期\_2013\_\_年\_6\_\_月\_\_20\_\_日 成绩\_\_\_\_\_

考核方式: \_\_\_\_\_(学生填写)

- 一. 填空题 (每空 2 分, 共 20 分)
- n 阶 k 正则图 G 的边数 m=\_\_\_\_。
- 2. 4个顶点的不同构单图的个数为 -----。
- 完全偶图 K<sub>r,s</sub> (r,s≥2 且为偶数),则在其欧拉环游中共含---- 条边。
- 4. 高为h的完全 2 元树至少有-----片树叶。
- 5. G 由 3 个连通分支 $K_1, K_2, K_4$ 组成的平面图,则其共有-----

#### 个面

- 6. 设图G与 $K_5$ 同胚,则至少从G中删掉\_\_\_\_\_条边,才可能使 其成为可平面图。
- 7. 设G为偶图,其最小点覆盖数为 $\alpha$ ,则其最大匹配包含的边数为-----。
- 8. 完全图 $K_6$ 能分解为\_\_\_\_\_\_个边不重合的一因子之并。
- 9. 奇圈的边色数为\_\_\_\_。
- 10. 彼得森图的点色数为\_\_\_\_。
- 二. 单项选择(每题3分,共15分)

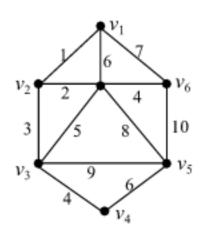
- 1. 下面说法错误的是()
- (A) 图 G 中的一个点独立集, 在其补图中的点导出子图必为一个完全子图;
  - (B) 若图 G 连通,则其补图必连通;
  - (C) 存在 5 阶的自补图;
  - (D) 4 阶图的补图全是可平面图.
- 2. 下列说法错误的是()
  - (A) 非平凡树是偶图;
  - (B) 超立方体图 (n方体, n≥1)是偶图;
  - (C) 存在完美匹配的圈是偶图;
  - (D) 偶图至少包含一条边。
- 3. 下面说法正确的是( )
  - (A) 2 连通图的连通度一定为 2;
- (B) 没有割点的图一定没有割边;
- (C)  $n(n \ge 3)$  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 ≥ 3) 阶单图的最小度满足 $\delta ≥ \frac{n}{2}$ ,则其闭包一定为完全图;
  - (B) 设 n(n≥3) 阶 单 图 的 任 意 两 个 不 邻 接 顶 点 u 与 v 满 足 d(u)+ d(v),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、  $(10 \ \beta)$  设  $d_1,d_2,\cdots d_n$  是 n 个不同的正整数, 求证: 序列  $\pi = (d_1,d_2,\cdots,d_n)$  不能是简单图的度序列。

# docalist

四, (15分) 在下面边赋权图中求: (1)每个顶点到点v<sub>1</sub>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;

(1) 用偶图为此问题建模;

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

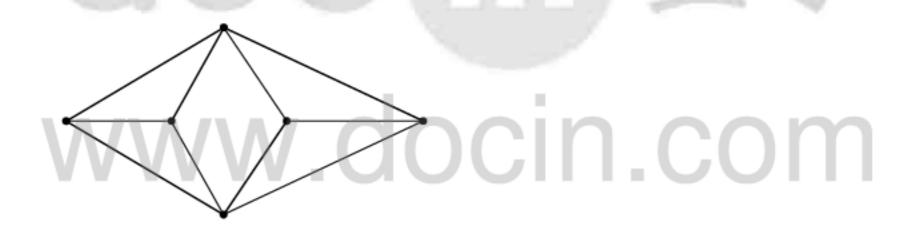
(2) 这 6 名应聘者是否可以得到他们申请的职位? 为什么?

(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<sub>1</sub>=.{张教授,李教授,王教授}; A<sub>2</sub>=.{赵教授,李教授,刘教授}; A<sub>3</sub>=.{张教授,王教授,刘教授}; A<sub>4</sub>=.{张教授,王教授,刘教授}; A<sub>4</sub>=.{张教授,李教授,孙教授}; A<sub>6</sub>=.{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<sub>k</sub>(G). 并求出点色数。



## 水泥

存名

咖啡

#### 电子科技大学研究生试卷

(考试时间:	至	,共	2	小时)
(考讽的问:	王	, 六		クロリフ

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\_2014\_\_年\_6\_\_月\_\_20\_\_日 成绩\_\_\_\_

考核方式: \_\_\_\_(学生填写)

- 一. 填空题 (每空 2 分, 共 20 分)
- 1. n 阶简单k 正则图 G的补图的边数为\_\_\_\_。
- 2. 4个顶点的不同构树的个数为\_\_\_\_。
- 3. 具有 m 条边的简单图的不同生成子图的个数为\_\_\_\_。
- 4. 彼得森图的点连通度为\_\_\_\_。
- 5. n 点圈的 2—宽直径为-----
- 6. 2n 阶完全图共有----个不同的完美匹配。
- 7. 设G的阶数为n,点覆盖数为 $\beta$ ,则其点独立数为------
- 8. 完全图 $K_{2n+1}$ 能分解为\_\_\_\_\_\_个边不重合的二因子之并。
- 9. 拉姆齐数 R(3,3)=\_\_\_\_。
- 10. n 完全图的不同定向方式有\_\_\_\_\_种。
- 二. 单项选择(每题 3 分, 共 15 分)
- 1. 下面说法错误的是()
- (A) 在正常点着色下,图G中的一个色组,在其补图中的点导出子图必为一个完全子图;
  - (B) 若图 G 不连通,则其补图必连通;

- (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≥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)  $n(n \ge 3)$  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≥3) 阶 单 图 的 任 意 两 个 不 邻 接 顶 点 u 与 v 满 足 d(u)+ d(v),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  $n \ge 3$ ,则 G 是哈密尔顿图;
  - (D) 若 G 是  $n \ge 3$  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。

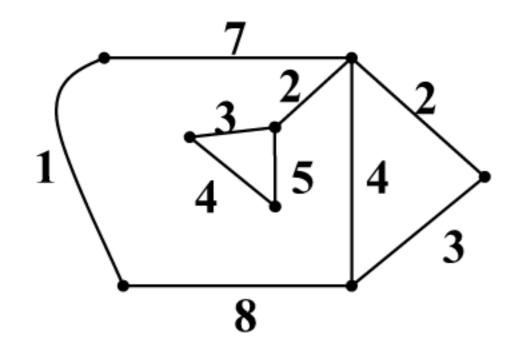
四, (10分) 求证: 非平凡树至少有两片树叶。

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 ≥ 2 的 k 正则偶图,则 G 没有割边。

www.docin.com

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:

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

另一方面: 欲使G保持其可平面性, 必有

$$m(G) \le 3n - 6$$
 2  $\mathcal{A}$ 

即: 
$$\frac{1}{2}(10\times4+5\times8+7x)\leq 3(10+8+x)-6$$
 , 得 $x\leq 16$ 。 2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<sub>k</sub>(G). 并求出点色数。

