

# 电子科技大学研究生试卷

(考试时间: \_\_\_\_至\_\_\_\_, 共\_2\_小时)

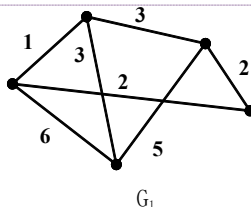
课程名称\_图论及其应用\_ 教师\_\_\_\_ 学时\_60\_ 学分\_\_\_\_

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)

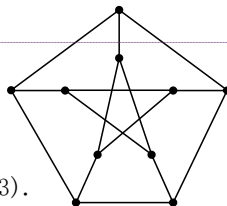
1. 若自补图  $G$  的顶点数是 10, 则  $G$  的边数  $m(G) = \underline{12}$ ;
2. 若图  $G_1 = (n_1, m_1)$ ,  $G_2 = (n_2, m_2)$ , 则它们的积图  $G = G_1 \times G_2$  的顶点数  $= \underline{n_1 n_2}$ ;  
边数  $= \underline{n_1 m_2 + n_2 m_1}$ ;
3. 具有  $m$  条边的简单图的子图个数为  $\underline{2^m}$ ;
4. 设  $G = K_{n,n}$ , 则其最大特征值为  $\underline{n}$ ; (看清题目是  $K_{n,n}$ )
5. 设  $G$  是  $n$  阶的完全  $l$  等部图, 则其边数  $m(G) = \underline{\frac{n(n-1)}{2}}$ ;
6. 下图  $G_1$  中最小生成树的权值为  $\underline{8}$ ;



批注 [xjia1]:  $\frac{n(n-1)}{4}$  取整数

批注 [xjia2]:  $1+2+2+3$

7. 6 阶度极大非哈密尔顿图族是  $\underline{C_{1,6}, C_{2,6}, C_{3,6}}$ ;
8.  $K_9$  的 2 因子分解的数目是  $\underline{4}$ ;
9.  $n$  ( $n \geq 3$ ) 阶极大外平面图内部面个数为  $\underline{n-2}$ ; 3 阶以上的极大平面图  
边数  $m$  和顶点数  $n$  的关系为  $\underline{m = 3n - 6}$ ;
10. 下图  $G_2$  的点色数为  $\underline{3}$ ; 边色数为  $\underline{4}$ 。

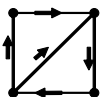


批注 [xjia3]: 边色数三个推论见教材 P150。点色数采用着色算法。

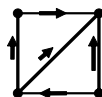
## 二. 单项选择(每题 3 分, 共 12 分)

1. 下面给出的序列中, 不是某图的图序列的是 ( D )  
(A) (11123); (B) (22222); (C) (3333); (D) (1333).

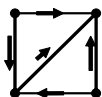
2. 下列有向图中是强连通图的是 ( A )



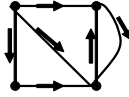
(A)



(B)



(C)



(D)

3. 关于  $n$  方体  $Q_n (n \geq 3)$ , 下面说法不正确的是 ( D )

(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 ( C )

(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。

解:  $m = n - 1$ , 则  $n = 18$ ; 设树根的度数为  $x$ , 得等式

$$12 * 1 + 4 * 4 + 1 * 3 + (18 - 12 - 4 - 1)x = 2 * 17$$

解得,  $x = 3$

所以……

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。

证明: 若不然, 假设  $G$  中割边  $uv$ , 从而在  $G - uv$  中不存在从  $u$  到  $v$  的路。因为图  $G$  中  $d(u) = 2, d(v) = 2$ ,  $G - e$  中  $d(u) = 1, d(v) = 1$ , 进而  $v$  与  $v_1$  是连通的, 又  $d(v_1) = d(v_2) = \dots = d(v_k) = 2$ , 所以必定存在路  $v v_1 v_2 \dots v_k u$  使得  $uv$  连通。矛盾。所以……

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?

解: 参考教材 P88

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

$$|S| \leq |N(S)|$$

证明: 参考教材 P101

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  $\deg(f) \leq 5$ 。

证明: 设  $\deg(f) > 6$ , 则由  $2m = \sum_{f \in \Psi} \deg(f) \geq 6\phi$

又  $n - m + \phi = k + 1 \xRightarrow{k=1} \phi = 2 - n + m \leq \frac{m}{3}$ , 于是的

$2m \leq 3n - 6$ 。另一方面, 又  $\sigma(G) \geq 3$  得,  $2m \geq 3n > 3n - 6$ 。

这样导出矛盾, 所以原证明得证。

批注 [xjia4]: 教材 P145 习题 26

前提  $G$  是连通图

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)、鼯鼠(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)、兔子和鼯鼠；狐狸喜欢吃山羊、豪猪、兔子和鼯鼠；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；豪猪喜欢吃鼯鼠和兔子；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)

**解：**建立图论模型，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)、鼯鼠(s)、羚羊(w)和斑马(z)。

$b \rightarrow f, h, l, p, z;$   $f \rightarrow b, h, k, l, w, z;$

$h \rightarrow b, f, l, p, r, s;$   $l \rightarrow b, f, h, p, r, s;$

$p \rightarrow b, g, h, k, l, w, z;$

略

九、(8 分) 求下图 G 的色多项式  $P_k(G)$ 。

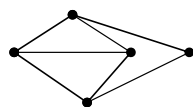
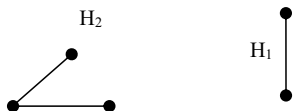


图 G

**解：**该图的补图  $\bar{G}$  如下图所示：



它有两个分支，对于  $h(K_1, x) = x + x^2$

对于  $H_2$ :  $N_3(G) = 1, N_2(G) = 2, N_1(G) = 0,$

$$h(K_2, x) = 2x^2 + x^3$$

所以

$$\begin{aligned} h(\bar{G}, x) &= (2x^2 + x^3)(x + x^2) \\ &= 2x^3 + 3x^4 + x^5 \end{aligned}$$

于是 G 的色多项式

$$P_k(G) = 2[k]_3 + 3[k]_4 + [k]_5$$