

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 2017 年 6 月 11 日 成绩 _____

考核方式: _____ (学生填写)

一. 填空题(每空 5 分, 共 25 分)

1. 图 1 中顶点 a 到顶点 b 的距离 $d(a, b) = \underline{11}$ 。

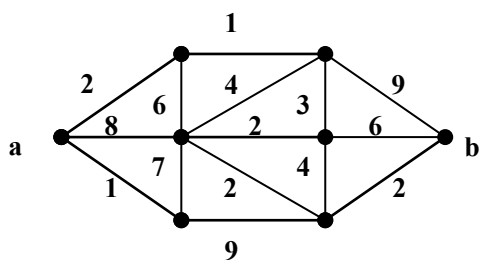


图 1

2. 已知图 G 的邻接矩阵 $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$, 则 G 中长度为 2 的途径总

条数为 30。

3. 图 2 中最小生成树 T 的权值 $W(T) = \underline{34}$ 。

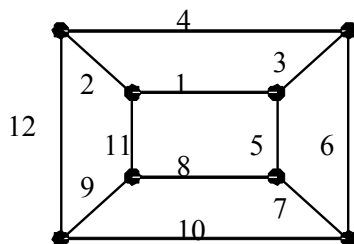


图 2

4. 图 3 的最优欧拉环游的权值为 38 。

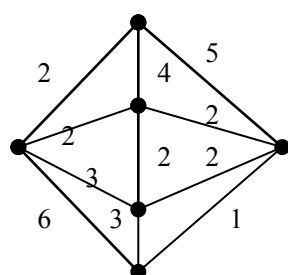


图 3

5. 树叶带权分别为 1, 2, 4, 5, 6, 8 的最优二元树权值为 $W(T) =$ 62 。

二. 单项选择(每题 3 分, 共 15 分)

1. 关于图的度序列, 下列说法正确的是 (C)

- (A) 对任意一个非负整数序列来说, 它都是某图的度序列;
- (B) 如果非负整数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 满足 $\sum_{i=1}^n d_i$ 为偶数, 则它一定是图序列;
- (C) 若图 G 度弱于图 H, 则图 G 的边数小于等于图 H 的边数;
- (D) 如果图 G 的顶点总度数大于或等于图 H 的顶点总度数, 则图 G 度优于图 H。

2. 关于图的割点与割边, 下列说法正确的是 (D)

- (A) 有割边的图一定有割点;
- (B) 有割点的图一定有割边;
- (C) 有割边的简单图一定有割点;
- (D) 割边不在图的任一圈中。

3. 设 $k(G)$, $\lambda(G)$, $\delta(G)$ 分别表示图 G 的点连通度, 边连通度和最小度。

下面说法错误的是 (D)

(A) 存在图 G , 使得 $k(G) = \delta(G) = \lambda(G)$;

(B) 存在图 G , 使得 $k(G) < \lambda(G) < \delta(G)$;

(C) 设 G 是 n 阶简单图, 若 $\delta(G) \geq \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$, 则 G 连通, 且 $\lambda(G) = \delta(G)$;

(D) 图 G 是 k 连通的, 则 G 的连通度为 k 。

4. 关于哈密尔顿图, 下列命题错误的是 (B, C)

(A) 彼得森图是非哈密尔顿图;

(B) 若图 G 的闭包是哈密尔顿图, 则其闭包一定是完全图;

(C) 若图 G 的闭包是完全图, 则图 G 是哈密尔顿图;

(D) 设 G 是三阶以上简单图, 若 G 中任意两个不邻接点 u 与 v , 满足

$d(u) + d(v) \geq n$, 则 G 是哈密尔顿图。

5. 下列说法错误的是 (A)

(A) 有完美匹配的三正则图一定没有割边;

(B) 没有割边的三正则图一定存在完美匹配;

(C) 任意一个具有哈密尔顿圈的三正则图可以 1 因子分解;

(D) 完全图 K_{2n+1} 是 n 个哈密尔顿圈的和。

三、(10 分) 设无向图 G 有 10 条边, 3 度与 4 度顶点各 2 个, 其余顶点度数均小于 3, 问 G 中至少有几个顶点? 在最少顶点数的情况下, 写出 G 的度序列, 该度序列是一个图序列吗?。

解：要使得 G 中顶点数最少，度数小于 3 的顶点度数必须取 2.

设度数为 2 的顶点个数为 x ，由握手定理：

$$3 \times 2 + 4 \times 2 + 2x = 20, \text{ 解得: } x = 3$$

所以， G 中至少顶点个数为 7.

G 的度序列 $\pi = (4, 4, 3, 3, 2, 2, 2)$

由于 $\pi_1 = (3, 2, 2, 2, 2, 1)$ ， $\pi_2 = (2, 1, 1, 1, 1)$

所以，度序列为图序列。

四、（6 分）求完全图 K_n 的邻接谱。

解：完全图 K_n 的邻接矩阵为

$$A(K_n) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ & \dots & \dots & \dots & \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$
$$|\lambda E - A| = \begin{vmatrix} \lambda & -1 & -1 & -1 & -1 \\ -1 & \lambda & -1 & -1 & -1 \\ & \dots & \dots & \dots & \\ -1 & -1 & -1 & \lambda & -1 \\ -1 & -1 & -1 & -1 & \lambda \end{vmatrix} = (\lambda - n + 1)(\lambda + 1)^{n-1}$$

$$\text{所以: } \text{Spec} A(K_n) = \begin{pmatrix} -1 & n-1 \\ n-1 & 1 \end{pmatrix}$$

五，（6 分）求证：一棵非平凡树至少有两片树叶。

证明 设 $P = v_1 v_2 \dots v_k$ 是非平凡树 T 中一条最长路，则 v_1 与 v_k 在 T 中的邻接点只能有一个，否则，要么推出 P 不是最长路，要么推出 T 中存在圈，这都是矛盾！即说明 v_1 与 v_k 是树叶。

六, (6 分) 求证对于 $1 \leq m \leq \frac{n}{2}$ 的图 $C_{m,n} = K_m \vee (\bar{K}_m + K_{n-2m})$ 是非哈密尔顿图。

证明: 取 $S=V(K_m)$, 则 $\omega(G-S)=m+1 > |S|=m$, 所以, 由 H 图的性质知, G 是非 H 图。

七. (6 分) 求证: 设 l 是赋权完全偶图 G 的可行顶点标号, 如果其相等子图 G_l 存在完美匹配 M^* , 则 M^* 是 G 的最优匹配。

证明: 设 M^* 是 G_l 的完美匹配, 则: $w(M^*) = \sum_{e \in M^*} w(e) = \sum_{v \in V(G)} l(v)$

又设 M 是 G 的任一完美匹配, 则: $w(M) = \sum_{e \in M} w(e) \leq \sum_{v \in V(G)} l(v)$

所以, $w(M^*) \geq w(M)$ 。即 M^* 是 G 的最优匹配。

八. (6 分) 设简单可平面图 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 度顶点的最大可能数量。

解: 设 7 度顶点有 x 个。

一方面, 由握手定理: $4 \times 10 + 5 \times 8 + 7x = 2m$

$$\text{即 } m = 40 + \frac{7}{2}x$$

另一方面: 由于图 G 是可平面简单图, 因此: $m \leq 3n - 6$

于是得到: $m \leq 3(10 + 8 + x) - 6 = 48 + 3x$

$$\text{即得到: } m = 40 + \frac{7}{2}x \leq 48 + 3x$$

解得 $x \leq 16$

即 7 度顶点的最大可能数量为 16.

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

解: 图 G 的补图是图 4.

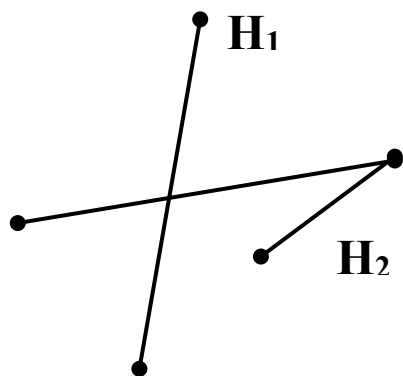


图4

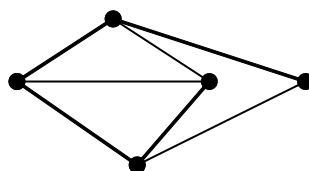


图 G

对于 H_1 : $r_1=1, r_2=1$, 所以, $h(H_1, x) = x + x^2$

对于 H_2 : $r_1=0, r_2=2, r_3=1$ 。所以, $h(H_2, x) = 2x^2 + x^3$

因此: $h(\bar{G}, x) = (x + x^2)(2x^2 + x^3) = 2x^3 + 3x^4 + x^5$

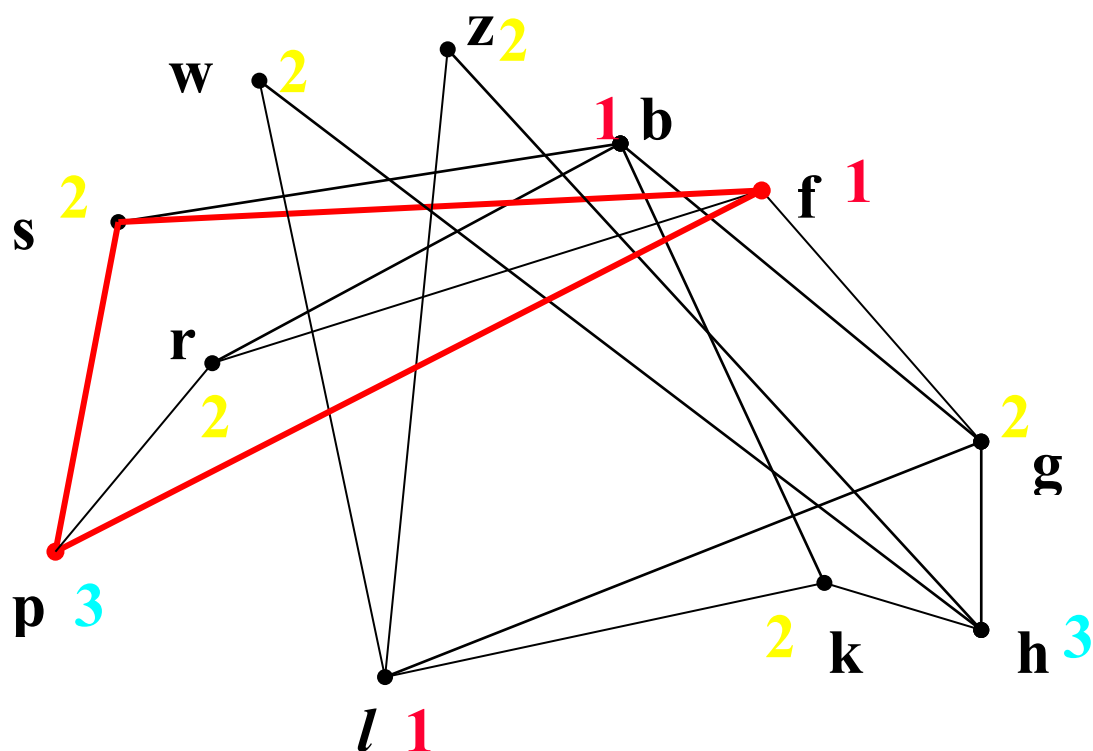
所以: $p_k(G) = 2[k]_3 + 3[k]_4 + [k]_5$

由于 $p_2(G) = 0, p_3(G) = 6$, 所以, $\chi(G) = 3$ 。

十. (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、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: 每个动物作为顶点, 如果动物 x 要吃 y , 则该两点连线。

问题转化为: (1) 在模型图中求出其点色数 $\chi(G)$; (2) 用 $\chi(G)$ 种颜色对图 G 进行正常顶点作色。则色组即为动物分组。



由于在模型图中存在三角形 fsp , 所以 $\chi(G) \geq 3$, 另一方面, 用三种颜色可实现对图 G 的正常点作色, 得到 $\chi(G) \leq 3$ 。所以, 点色数 $\chi(G) = 3$ 。

给出的围栏分组为: $\{b, f, l\}$; $\{g, k, r, s, w, z\}$; $\{h, p\}$ 。