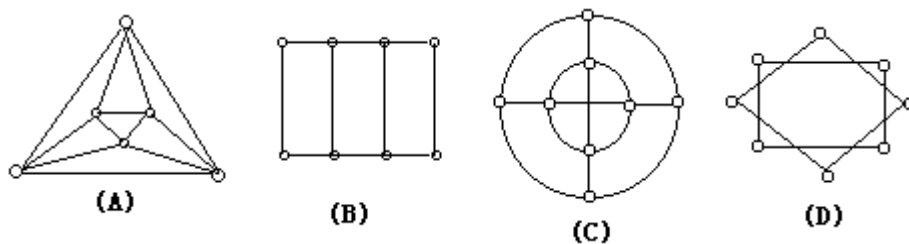


## 2024 年春季离散数学(A)II 期中考试

### 一、选择题（每题 2 分，共 20 分）

- 1、以下叙述错误的是（ B ）。
- A、无向图中一个顶点与某条边的关联次数为 0、1、2 之一  
B、无向图中如果某个顶点上有环，则该顶点属于自身的邻域  
C、有向图中两条边存在公共端点，这两条边不一定相邻  
D、零图与空图的区别在于零图必然有顶点，而空图没有顶点
- 2、关于补图，以下叙述正确的是（ D ）。
- A、如果一个无向图是  $n$  阶竞赛图的基图，那么它的补图是空图  
B、当  $n$  确定为某个正整数时，所有  $n$  阶无向图中至少有一个是自补图  
C、一个无向树的补图一定也是无向树  
D、如果一个无向图是非连通图，那么它的补图一定是连通图
- 3、以下可简单图化的是（ B ）。
- A、(3, 2, 1, 1)      B、(3, 2, 1, 1, 1)      C、(4, 3, 2, 1, 0)      D、(4, 3, 3, 1, 1, 0)
- 4、关于图的矩阵表示，以下叙述错误的是（ B ）。
- A、任意无向图均可以用关联矩阵表示  
B、任意有向图均可以用关联矩阵表示  
C、任意有向图均可以用邻接矩阵表示  
D、任意有向图的可达矩阵均可以由其邻接矩阵计算得到
- 5、关于回路，以下叙述错误的是（ A ）。
- A、欧拉回路是初级回路      B、哈密顿回路是初级回路  
C、余树中可能有初级回路      D、平面图中可能有初级回路

- 6、下面（ A ）可一笔画出。



- 7、一棵无向树  $T$  中 5 度、4 度、3 度、2 度的分支点各 1 个，其余顶点均为树叶，则  $T$  中有（ C ）片树叶。
- A、6;      B、7;      C、8;      D、9

- 8、一个简单二部图是平面图，则该图每个面的次数最少为（ D ）。
- A、1      B、2      C、3      D、4

- 9、以下叙述错误的是（ C ）。

- A、极大平面图一定是连通图
- B、极小非平面图一定是连通图
- C、两个平面嵌入如果同构，它们的对偶图也一定同构
- D、 $n$  阶( $n \geq 3$ ) $m$  条边的简单平面图  $G$  满足  $m=3n-6$ ，则  $G$  一定是极大平面图

10、在平凡图上加一条新边得到的图一定不是 ( C )。

- A、欧拉图
- B、哈密顿图
- C、无向树
- D、平面图

## 二、填空题 (每空 2 分，共 10 分)

- 1、在  $n$  阶图  $G$  中，若存在从顶点  $v_i$  到自身的简单回路，则一定存在从  $v_i$  到自身长度小于等于  $n$  的圈。
- 2、设  $G$  为  $n(n \geq 4)$  阶无向简单图， $\delta(G) \geq 3$ ，则  $G$  中存在长度大于或等于4的圈。
- 3、 $n$  阶  $m$  条边的无向连通图中，圈秩为 $m - n + 1$ ，割集秩为 $n - 1$ 。
- 4、设  $G$  是连通平面图，其顶点数为 8，边数为 12，则其面数为6。

## 三、综合题 (每题 10 分，共 70 分)

- 1、若  $n(n \geq 2)$  阶连通图  $G$  恰有  $n - 1$  条边，则图  $G$  中至少有两个顶点度数为 1。

证明：

$n$  阶连通图  $G$  有生成树，而生成树的边数为  $n - 1$ ，因此图  $G$  为树。

设  $T$  有  $x$  片树叶，由握手定理和  $m = n - 1$  可知：

$$2(n - 1) = \sum d(v_i) \geq x + 2(n - x)$$

求解可得  $x \geq 2$ ，即至少有两个顶点度数为 1。

- 2、分别画出满足如下要求的图：

- (1) 既是半欧拉图与半哈密顿图，又是树；
- (2) 是欧拉图也是哈密顿图，但不是平面图；
- (3) 是欧拉图也是哈密顿图，还是极大平面图。
- (4)  $k < \lambda < \delta$ ；
- (5)  $k = \lambda = \delta$ 。

解：答案不唯一。

- 3、某工厂生产由 6 种颜色的纱织成的双色布。已知在一批双色布中，每种颜色至少与其他 3 种颜色相搭配，请证明：可以从这批双色布中挑出 3 种，它们由 6 种不同颜色的纱织成。

解：

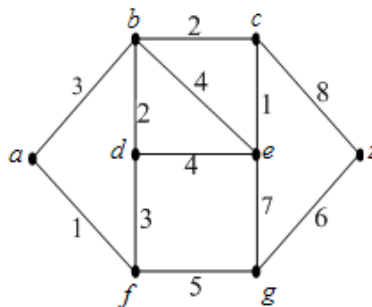
做无向简单图  $G = \langle V, E \rangle$ ,  $V = \{v \mid v \text{ 为 6 种颜色之一} \}$ ,  $E = \{(u, v) \mid u, v \in V, u \neq v \text{ 且在这批布中有 } u \text{ 与 } v \text{ 搭配的双色布} \}$ 。

由已知条件可知， $\forall u, v \in V$ , 有

$$d(u) + d(v) \geq 3 + 3 = 6 = |V|$$

由定理 15.7 的推论可知， $G$  为哈密顿图。设  $C = v_{i_1}v_{i_2} \cdots v_{i_6}v_{i_1}$  是  $G$  中的一条哈密顿回路。任何两个顶点若在  $C$  中相邻，则在这批布中有这两个顶点代表的颜色搭配成的双色布。于是，在这批布中有  $v_{i_1}$  与  $v_{i_2}$ ,  $v_{i_2}$  与  $v_{i_3}$ ,  $v_{i_3}$  与  $v_{i_4}$ ,  $v_{i_4}$  与  $v_{i_5}$ ,  $v_{i_5}$  与  $v_{i_6}$  搭配成的 3 种双色布，它们使用了全部 6 种颜色。

4、带权图如下图所示，用 Dijkstra 算法求从  $a$  点到其余各点的最短路径和距离，并给出求解步骤。



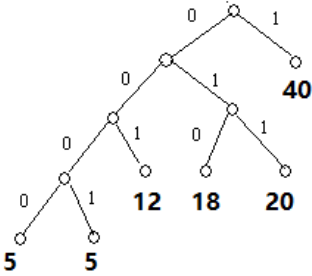
解：

步骤	a	b	c	d	e	f	g	z
1	$(a,0)^{**}$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$
2	$(a,0)^*$	$(a,3)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$	$(a,1)^{**}$	$(a,+\infty)$	$(a,+\infty)$
3	$(a,0)^*$	$(a,3)^{**}$	$(a,+\infty)$	$(f,4)$	$(a,+\infty)$	$(a,1)^*$	$(f,6)$	$(a,+\infty)$
4	$(a,0)^*$	$(a,3)^*$	$(b,5)$	$(f,4)^{**}$	$(b,7)$	$(a,1)^*$	$(f,6)$	$(a,+\infty)$
5	$(a,0)^*$	$(a,3)^*$	$(b,5)^{**}$	$(f,4)^*$	$(b,7)$	$(a,1)^*$	$(f,6)$	$(a,+\infty)$
6	$(a,0)^*$	$(a,3)^*$	$(b,5)^*$	$(f,4)^*$	$(c,6)^{**}$	$(a,1)^*$	$(f,6)$	$(c,13)$
7	$(a,0)^*$	$(a,3)^*$	$(b,5)^*$	$(f,4)^*$	$(c,6)^*$	$(a,1)^*$	$(f,6)^{**}$	$(c,13)$
8	$(a,0)^*$	$(a,3)^*$	$(b,5)^*$	$(f,4)^*$	$(c,6)^*$	$(a,1)^*$	$(f,6)^*$	$(g,12)^{**}$

到 b: 3                  ab                  到 e: 6                  abce  
 到 c: 5                  abc                  到 f: 1                  af  
 到 d: 4                  afd                  到 g: 6                  afg  
 到 z: 12                  afgz

5、设在通信中字母 A、B、C、D、E、F 出现的频率依次为 40%、20%、18%、12%、5%、5%，请用 Huffman 算法求出传输这些字母的最佳前缀码。

解：将频率乘以 100 为权，利用 Huffman 算法构造最优 2 叉树，如下图所示：



最优前缀码 A:1, B:011, C:010, D:001, E:0001, F:0000

6、设连通的简单平面图  $G$  有 10 个顶点，24 条边。

- (1) 求  $G$  的面数；
- (2) 证明  $G$  为极大平面图；
- (3) 画出一个这样的极大平面图。

解:

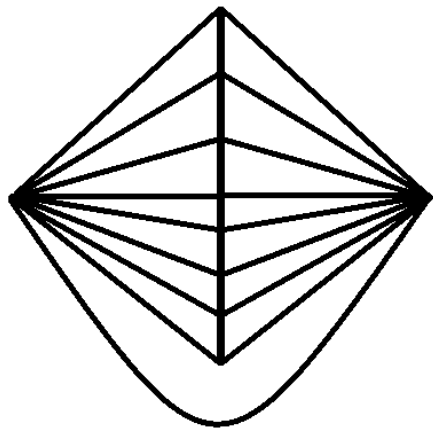
(1) 根据欧拉公式  $n-m+r=2$  可得  $r=2+m-n=16$

(2) 根据面的次数之和等于边数的 2 倍可得

$$\sum_{i=1}^{16} \deg(R_i) = 2m = 48$$

又由于简单平面图每个面的次数最少为 3, 所以每个面的次数正好为 3。根据极大平面图的充分条件可得图  $G$  为极大平面图。

(3) 答案不唯一。



7、设  $G$  为简单平面图, 证明  $G$  的最小度  $\delta(G) \leq 5$ 。

证明:

若阶数  $n \leq 6$ , 结论显然成立。

若阶数  $n \geq 7$  时, 用反证法。

假设  $\delta(G) \geq 6$ , 由握手定理可知:

$$2m = \sum_{i=1}^n d(v_i) \geq 6n$$

因而  $m \geq 3n$ , 这与简单平面图  $m \leq 3n-6$  的性质矛盾。

所以, 假设不成立, 即  $G$  的最小度  $\delta(G) \leq 5$ 。