## 2021 年秋《离散数学》图论测试

	W. 🗖	n /
姓名:	学是:	成绩:
XL11:	ナ フ・	从织:

- 一. 不定项选择题: 本题共 5 小题, 每小题 4 分, 共 20 分。 每小题有多个选项符合题意, 全部选对的得 4 分, 选对但不全的得 2 分, 有选错或不答的得 0 分。
- 1. 下列关于图的基本概念的说法中,正确的有\_\_\_\_。
  - A. 一个包含 5 个节点的图中, 节点的度数可能是 (3,4,2,2,4)。
  - B. 已知图 G = (V, E), 图 G' = (V', E')。 如果  $G' \in G$  的支撑子图, 那么 V = V'。
  - C. 无向图 G 和 G' 如图 1 所示,G' 是 G 的导出子图。
  - D. 如果 G 和 G' 不存在同构的导出子图,则 G 和 G' 一定不同构。

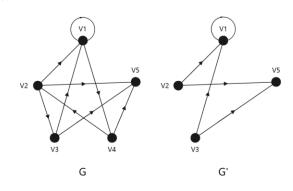


图 1

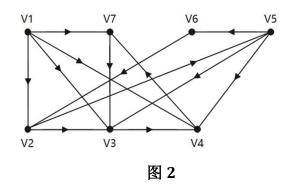
- 2. 下列关于图的代数表示的说法中,正确的有 \_\_\_\_。
  - A. 关联矩阵中能够表示自环和重边。
  - B. 有向图的邻接矩阵一定不是对称矩阵。
  - C. 如**图 1** 所示,有向图 G 的邻接矩阵表示为

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

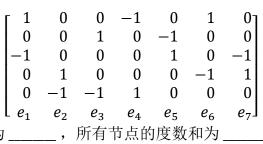
- D. 有向图的关联矩阵第i 行元素和是节点 $v_i$  的正度和负度之差,非零元素个数则是节点 $v_i$  的度。
- 3. 下列关于道路与回路的说法中,正确的有 \_\_\_\_。

A. 在有向图 G 中,如果回路 L 是一条简单有向回路,那么在 L 中不存在重复出现的边,但是可以出现重复的节点。

- B. 在**图 2** 中,如果将 G 看作无向图,则其存在欧拉道路,但不存在欧拉回路。
- C. 一个包含 5 个节点的简单图中, 节点的度数为 (2,3,1,2,4), 那么此图中包含哈密顿道路但是不包含哈密顿回路。
- D. 在**图 2** 中,有向图 G 包含 3 个强连通分量。

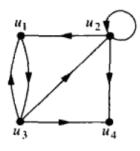


- 4. 下列说法中,正确的有 \_\_\_\_。
  - A. 如果二分图 G 中存在回路,则它们都是由偶数条边组成的。
  - B. 哈密顿图是有哈密顿通路的图。
  - C. 空图是只有一个结点的图。
  - D.6 个结点的完全图 G, 其不同构的生成树的个数为 5。
- 5. 下列关于树的说法中,正确的有 \_\_\_\_。
  - A. 含有n个结点的树,所有结点的度数之和为2(n-1)。
  - B. 如果 T 是图 G 的导出子图, 而且又是一棵树, 则称 T 是 G 的一棵支撑树,简称 G 的树。
  - C. 完全二叉树所有的叶结点都出现在最低的两层上。
  - D. 满二叉树中的任一结点,如果其右子树的高度为k,则其左子树的高度为k 或 k-1。
- 二.填空题:本题共5小题,每小题4分,共20分。
- 6. 有向图 G 的关联矩阵为



则 G 中节点个数为 \_\_\_\_\_\_,所有节点的度数和为 \_\_\_\_\_,图 G 中 \_\_\_\_\_ (存在/不存在/无法判断)重边。

7. **图 3** 中的两有向图,它们 \_\_\_\_\_ (构成/不构成) 同构关系,如果构成,请指出结点间的映射关系;如果不构成,请说明理由 \_\_\_\_。



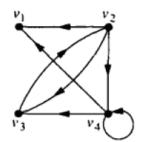


图 3

**8. 图 4** 无向图 *G* 中 \_\_\_\_\_ (存在/不存在) 欧拉回路, \_\_\_\_ (存在/不存在) 哈密顿道路。

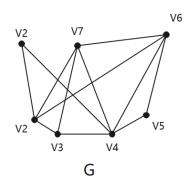


图 4

- 9. 高度为 k 的完全二叉树,叶子结点的数量为  $2^{k-2}+m$ ,m 的范围是 \_\_\_\_\_,最低一层的叶子结点的数量为 \_\_\_\_\_。
- 10. 使用哈夫曼树对字符串 "ilovediscretemathematics" 进行编码,得到的哈夫曼树的带权路径总长为 \_\_\_\_\_。

- 三.证明和解答题:本题共5小题,每题8分,共40分。
- 11. 画出**图 5** 中无向图  $G_1, G_2$  的交、并、对称差。

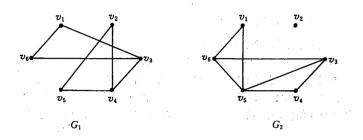


图 5

## 12. 已知无向图 G 的关联矩阵为

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ e_1 & e_2 & e_3 & e_4 & e_5 & e_6 & e_7 & e_8 & e_9 \end{bmatrix}$$

给其各边赋值权重  $w(e_1)=5, w(e_2)=6, w(e_3)=3, w(e_4)=4, w(e_5)=5, w(e_6)=2, w(e_7)=7, w(e_8)=3, w(e_9)=1$ 。

- (1) 写出图 G的邻接矩阵。
- (2) 用 Prim 或者 Kruskal 算法得到其最短树,并计算该树中所有边的权值之和。

- 13. 若无向简单图 G 是欧拉图,证明或反驳:
  - (1) 当 G 的顶点数是奇数时,若补图  $\overline{G}$  是连通的,则  $\overline{G}$  中存在欧拉通路。
  - (2) 当 G 的顶点数是偶数时,若补图  $\overline{G}$  是连通的,则  $\overline{G}$  中存在欧拉通路。

- 14. 考虑 M \* N 的网格,以其中的方格作为点集,任意两个点之间有边当且仅当对应的两个方格相邻,构成图 G。
  - (1) 当 N 是偶数且 M > 1 时,给出一种哈密顿回路的构造方法。
  - (2) 当 N 和 M 都是大于 1 的奇数时,证明此时 G 没有哈密顿回路。

15. 已知引理(教材例 2.1.3): 设 C 是简单图 G 中含结点数大于 B 的一个初级回路。如果结点 B 如果结点 B 中不相邻,而边 B 和 B 是 B 的一条弦。若对每一个 B 和 B B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B 和 B

证明:在简单图中,若 $n \ge 4$ 且 $m \ge 2n-3$ ,则G中含有带弦的回路。