第一章 基本概念

Problem 1

A. 在有向图 G 中,每个结点 v 的正度和负度相等,所有结点的正度之和等于所有结点的负度之和.

B. 已知图 G = (V, E), G' = (V', E'). 如果 $G' \neq G$ 的生成子图, 那么 V = V'.

C. 从图 G 中删除某个点 v 和与其相连接的边, 得到的图 G' = G - v 是 图 G 的导出子图.

D. 如果图 G 和 G' 不同构, 那么它们不存在同构的导出子图.

Problem 2

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 $G' \neq G$ 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。

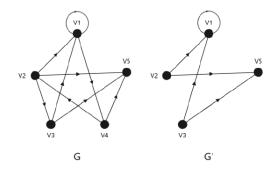


图 1

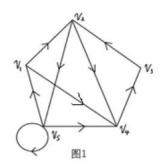
Problem 3

下列关于图的代数表示的说法中,正确的有____

A. 无向图的邻接矩阵是一个对称矩阵.

C. 关联矩阵能够表示自环, 但不能表示重边,

D. 已知有向图 G = (V, E), 它的关联矩阵第i行非零元的数目恰是结点 v_i 的度, 第 i 行所有元素之和为结点 v_i 的正度与负度之差.



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。

Problem 5

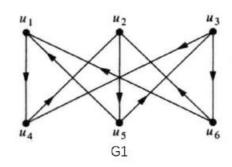
Problem 6

有向图 G 的关联矩阵为:

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

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。

图 4 中的 G_1 与 G_2 均为有向图,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____.



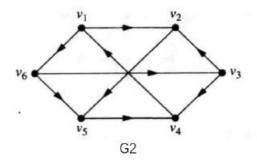


图4

Problem 8

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。

第二章 道路与回路

Problem 9

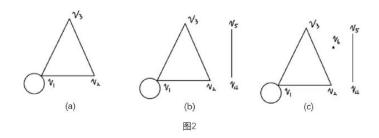
下列关于道路与回路的说法中,正确的有____.

A. 在图 G 中, 如果道路 L是一条简单道路,那么在 L 中不存在重复出现的结点.

B. 图 G 的极大联通子图是不唯一的, 而且每个极大联通子图 H 都是 G 的导出子图.

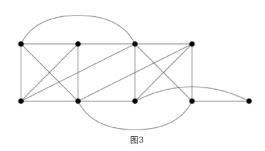
C. 图 2 中(a) (b) (c) 三张图的连通支的个数分别为 1, 2, 3.

D. 如果二分图中出现回路, 那么该回路一定由偶数条边组成.



Problem 10

图 3 中____(存在/不存在) 欧拉回路, ____(存在/不存在) 哈密顿回路.



Problem 11

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。

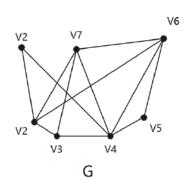


图 4

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。

Problem 13

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。

第三章 树

Problem 14

下列关于树和森林的说法中, 正确的有_____.

- A. 删除树的任意一条边可以将其分成两个不连通的分支,每个分支都是原来树的导子图.
 - B. 高度为k的满二叉树的的叶子结点的个数 $2^{(k-1)}$.
 - C. 完全二叉树的叶子结点均位于该二叉树的最低层.
 - D. 一棵有 n 个叶子结点的 Huffman 树共有 2n+1 个结点.

Problem 15 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 $k-1$ 。
Problem 16
一棵高度为 k 的完全二叉树的叶子结点个数的范围为 在一棵完全二叉树中,某结点的右子树的高度为 k , 其左子树的高度为
Problem 17
使用哈夫曼树对字符串"ihaveapenihaveanapple"进行编码, 得到的哈夫曼树的带权路径总长为
Problem 18
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
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。

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 _____。

综合题

在约克阿尔昆(735-804)提出的一个古老智力游戏中,一位农夫需要将一匹狼、一只山羊和一棵白菜带过河.农夫只有一只小船,小船每次只能载农夫和一件物品(一只动物或者白菜).农夫可以重复渡河,但如果农夫在河的另一边.那么狼会吃羊,类似地,羊会吃白菜.

可以通过列出两岸各有什么来描述问题的每个状态. 例如, 可以用有序对 (FG,WC)表示农夫和羊在一岸, 而狼和白菜在另一岸的状态. [F表示农夫, G表示山羊, W表示狼, C表示白菜, Ø表示岸上什么也没有. 问题的初始状态就是 (FGWC, Ø).]

- (1) 找出这个游戏所有的允许状态,其中不能出现在没有农夫的情况下,让狼和羊,或者羊和白菜在同一岸上. (3分)
- (2) 构造一个图, 使得图中的每一个顶点表示一个允许的状态, 如果可以通过一次船的运输从一个状态转换到另一个状态, 那么相应的顶点之间用一条边相连. (3分)
- (3) 找出这个游戏的两个不同解,每个解都使用7次渡河.(2分)