第一章补充题

概念问题

()18. 下面说法错误的是____

A

- A. 邻接矩阵能表示自环, 也能表示重边
- B. 有向图邻接矩阵的第:行非零元的数目恰好是 v_i 的正度。第〕列非零元的数目是

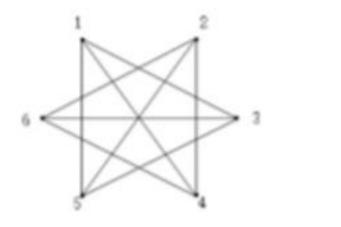
 $\nu_{\rm j}$ 的负度

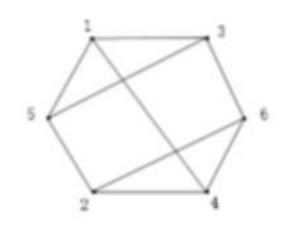
- C. 关联矩阵能表示重边, 不能表示自环
- D. 有向图关联矩阵第 i 行中 1 的数目是 v_i 的正度, -1 的数目是 v_i 的负度。

3. 含n个结点的简单图共有 $2^{n(n-1)/2}$ 个。

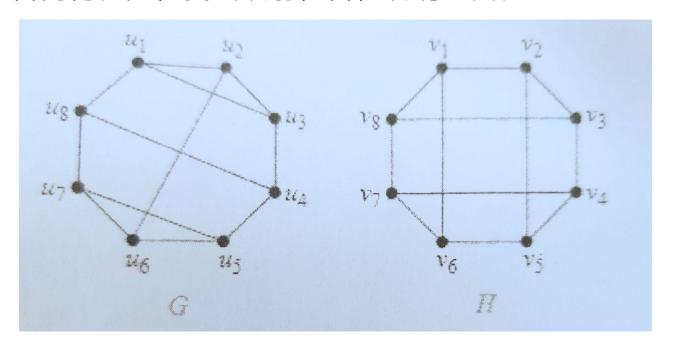
● 6个人围成圆形就坐,每个人恰好只与相邻者不认识,是否可以重新入座,使每个人都与 邻座认识?

答:可以。原题可转化为寻找同构图的问题。由以下两图同构可得。



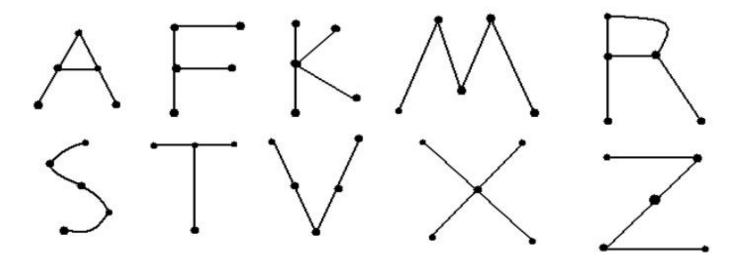


● 判断下面两图是否同构。是,找出映射;否,说明理由。

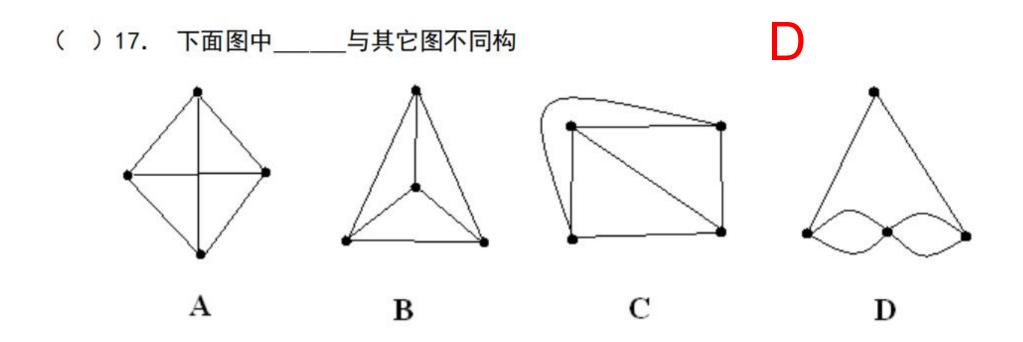


答:不同构。图G中由u1,u2,u3构成的导出子图,图H不存在同构的导出子图。

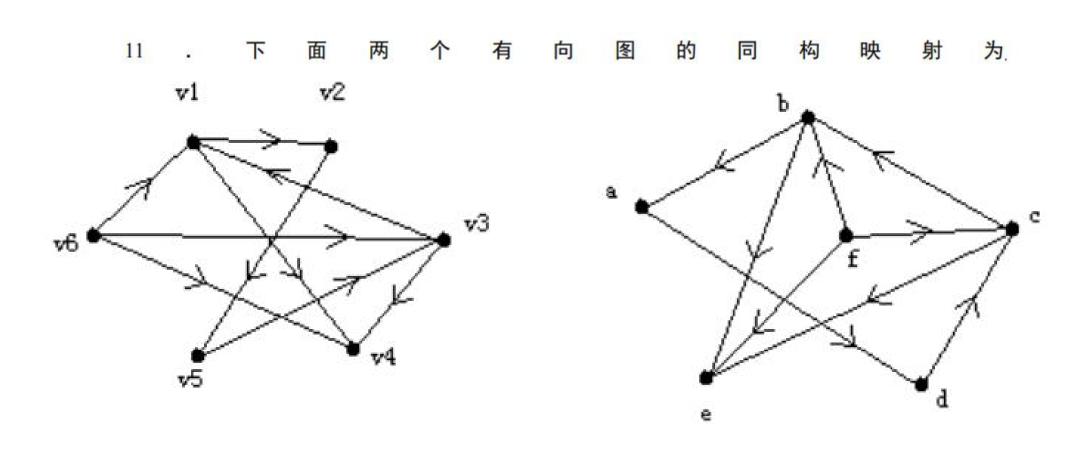
(**) 20. *下列图中,和M图同构的图(不计M图本身)有_____个。



- A. 1 * * * * e
- B. 2
- C. 3 · 4
- D. 4.



8. ·结点数小于等于 4 的不同构的树共有_____种. 。



f(v1)=b, f(v2)=a, f(v3)=c, f(v4)=e, f(v5)=d, f(v6)=f

● 设G是不存在三角形的简单图,证明:

1.
$$\sum d^2(v_i) \leq mn$$
;

2.
$$m \leq \frac{n^2}{4}$$
.

● 设G是不存在三角形的简单图,证明:

1.
$$\sum d^2(v_i) \leq mn$$
;

答: 1. 对图中一条边,记其端点为 v_i,v_j ,由于图中不存在三角形,有:

$$d(v_i) + d(v_j) \le n$$

对所有边列出上式相加,可得

$$\sum d^2(v_i) \le mn$$

左边为 $\sum d^2(v_i)$ 是因为值为 $d(v_i)$ 的项恰被计算了 $d(v_i)$ 次。

● 设G是不存在三角形的简单图,证明:

2.
$$m \leq \frac{n^2}{4}$$
.

2. 设图中度最大的一个节点 v_0 度为 k ($0 \le k \le n-1$). 则可以将所有节点分为三类: v_0 , 和 v_0 直接相连的 k 个节点,和其他的 (n-1-k) 个节点。图中的边有两类:和 v_0 直接相连的边,共有 k 条;以及和第三类的 (n-1-k) 个节点相连的边,最多有 $k \times (n-1-k)$ 条。故

$$m \le k + k \times (n - 1 - k)$$

= $k \times (n - k)$
 $\le \frac{n^2}{4}$.

● 设G是有n个节点的简单图(n>2且n为奇数)。证明: G与G⁻中奇数度节点个数相等。

证明: 设 v_1, v_2, \ldots, v_i 为图 G 的奇数度节点, v_{i+1}, \ldots, v_n 为偶数度节点。则补图 \bar{G} 中, v_1, v_2, \ldots, v_i 的度

$$d'(v_i) = n - 1 - d(v_i)$$

为奇数,因为 n 是奇数,且 $d(v_i)$ 也是奇数。同理, $d'(v_{i+1}), \ldots, d'(v_n)$ 均是偶数。故图 G 与 \bar{G} 的奇数度节点个数相等。

9. 以下数字序列是某简单图的度序列的是 (). A (11123) (B). (233445) (C). (23445) (D). (1333)

4、无向图 G 有 6 条边,度数为 3 和 5 的顶点各 1 个,其余都为度数为 2 的结点,则该图有() 个结点。 B · 4 → C · 5 → D · 6。

1、下列············序列可以作为一个简单图的顶点的度序列。 BA.·5,4,3,2,2·············B.·4,4,3,3,2········C.·4,4,3,3,2,1···········D.·5,4,4,3,2,0ℯ

3、10 个顶点的简单图 G 中有 4 个奇度数顶点,则 G 的补图中有 ··········· 个奇度数顶点。 A.·4·····B.·5·······C.·6······D.·不确定 ℯ

(**) 16. *一个无向图有五个结点,其中 4 个的度数是 1, *2, *3, *4,则第 5 个结点的度数

不可能是_____

D

- A. 0
- B. 2.
- C. 4.
- D. 5
- (**) 12. 一个无向图有四个结点,其中3个的度数是2,*3,*3,则第4个结点的度数不可能是______
 - A. 0 · · · · · · · · · ·
 - B. → 1 * ¿
 - C. → 2 · 4
 - D. •4.
- 9. 设图G=(V, E) 有7个结点, 其中6个结点的度都为3, 一个结点的度为6, 则该图有 ______ 条边。

	_							
13	. 在	一个有向图中,	所有顶点	的入度之和	等于所有边数的	()倍。		
Α.	1 /	′ 2						
В.	1			В				
C.	2							
D.	4							
()	18.	已知图 G中有 11 条	边,1个4度	顶点,4个3度J	页点, 其余顶点的度数	均不大于 2, 则 G中	至少有	
		个顶点。』						
	A. •	9.	B					
	B. •8	84						
	C. •	7.						
	D. •	64						
11.	已知	印图 G 中有 1 个 1	度结点,3	个 2 度结点,	1个3度结点,	1个4度结点,	则 G 的边数是(
Α.	5							
В.	6							
C.	7							
D	8							

五、(8分)。证明:小于30条边的简单平面图中有一个顶点的度数小于等于4.

五、(8分)证明:小于 30条边的简单平面图中有一个顶点的度数小于等于 4.

证明: 假设每个顶点的度数均大于 4,即 $d(v_i) \geq 5$. 因为

由于 m ≤ 3n −6, 代入后得到 m ≤ $\frac{6}{5}$ m −6, 即有 m ≥ 30, 与边数小于 30 相矛盾。—— 5 分

七、(8')·设 G 是简单平面图,证明 G 中至少有一个结点的度数小于等于 5. ·

证明: 假设 G 中每个结点的度数均大于等于 6, 则。

→
$$2m = \sum_{i=1}^{n} d(v_i) \ge 6n$$
 , 其中 m 为边数, n 为结点数。

于是: $m \ge 3n > 3n - 6$

而由于 G 是连通的简单平面图,有 $m \le 3n - 6$,与上式矛盾。

因此 G 中至少有一个结点的度数小于等于 5.

图的表示问题

11. *设图 G 的邻接矩阵为

D

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

则 G 的顶点数与边数分别为哪项? *

(A) 4,
$$5 \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot$$
 (B) 5, $6 \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot$ (C) 4, $10 \cdot \cdot \cdot \cdot$ (D) 5, $8 \cdot \cdot \cdot$

图的表示问题

应用题1答案

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)

解: (1) 不続的特件2⁴=16 种状态 (FGWC, Ф) (FG, WC) (F, WGC) (FGW, C) (FW, GC) (G, FWC) (FGC, W) (FC, WG) (W, FGC) (FWC, G) (WC, FG) (C, FGW) (GWC, F) (GC, FW) (Ф, FGWC)

删去不满足题意的情况,共口种状态。

(1)

$$(F_{GWC}, \phi) \rightarrow (W^{c}, F_{G})$$
 $(W^{c}, F_{G}) \rightarrow (F_{G}, W^{c}) \rightarrow (\phi, F_{G}, W^{c})$ $(F_{G}, W^{c}) \rightarrow (\phi, F_{G}, W^{c})$

(3) 两种簇如图所示

证明题

● 证明9个人之中若非至少有4个人相互认识,则至少有3个人相互不认识。

引理:六个人中必有三个人相互认识或相互不认识。(拉姆塞定理)

引理证明:设其中一人为A。

若A认识其中三个人,则若三个人之间相互不认识,得证。若三人之中有两人相互认识,则加上A,三人相互认识。

若A不认识其中三个人,则若三个人之间相互认识,得证。若三人之中有两人相互不认识,则加上A,三人相互不认识。

证明:

若九个人中存在一个人不认识其中四个人,设其为A。则若四个人相互认识,存在4个人相互认识;若四个人中有两人相互不认识,则加上A,存在3个人相互不认识。若全部九个人都认识至少五个人,则至少有一个人认识至少六个人(图中度为奇数的节点必有偶数个)。则由引理:六个人中有三人互相认识,加上A就有4个人相互认识;或者六个人里有三个人互不认识。得证。