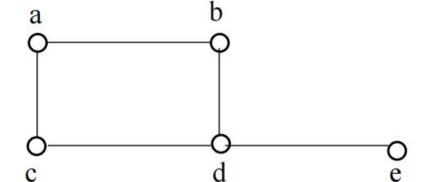
# 第二章补充题

若一个无向图有 5 个结点,如果它的补图是连通图,那么这个无向图最多有\_\_\_\_\_条边。

- 12. 下图有( )个割点.
- A. 0
- B. 1
- 2
- D. 3



- ( ) 15. 下面说法错误的是\_\_\_\_\_
  - A. 结点数大于 2 的简单图 G 中一定存在度相同的结点
  - B. 同构的图存在同构的导出子图
  - C. 简单图 G 中, 若  $m \ge \frac{1}{2}(n-1)(n-2)$ , 则 G 不存在孤立点
  - D. 连通无向图的每一对不同的顶点之间都存在简单道路

- 2、顶点和边的交替序列 u e<sub>1</sub> v e<sub>2</sub> w e<sub>3</sub> v e<sub>4</sub> u 不能称为\_\_\_\_\_。
- A. 道路 B. 迹 (简单道路) C. 闭迹 (简单回路) D. 初级道路

六、(8分)设G=(V,E)为非平凡无向图,边数为m,顶点数为n,请证明下面两个命题等价:

- (1) G中任意两点间存在唯一的路径。
- (2) G无圈且m=n-1。

由②到②: 先证明G中无圈。若G中存在关联某项点v的环,则v到v存在长为0和 1的两条路 (注意圈是路的特殊情况),这与已知矛盾。若G中存在长度大于或等于2的圈,则圈上任何两个顶点直接都存在两条不同的路,这也引出矛盾。下面用归纳法证明m=n-1。

当n=1时,G为平凡图,结论显然成立。设 $n \le k(k \ge 1)$ 时结论成立。当n=k+1时,设e=(u,v)为G中的一条边,由于G中无圈,所以G-e为两个连通分量 $G_1$ 和  $G_2$ 。设 $n_i$ 和 $m_i$ 分别为 $G_i$ 中的顶点数和边树,则 $n_i \le k(i=1,2)$ ,由归纳假设法可知 $m_i=n_i-1$ ,于是 $m=m_1+m_2+1=n_1+n_2-2+1=n-1$ 。

由②到①:由②可得,G是连通的, $\forall e \in E$ ,均有E(G-e)=n-1-1=n-2,因此G-e已不是连通图,因此G中每条边均为桥,因此G为树,因此得证。

3、(7分)证明连通图中任意最长的两条(即长度排序前两位的)初级道路都有公共顶点

证: 第一步准备工作: 设 P1: v1.....v2 与 P2: u1.....u2 是 2 条最长的初级道路,长度分别  $l_{P1}$ 和  $l_{P2}$ ,为且不相交; 因为图是连通的,所以 v2 到 u2 之间有初级道路 P3,设长度为  $l_{P3}$ 。

第二步: P1, P2, P3 衔接延长方案:

沿 P3 从 v2 出发, 设 v3 是 P3 与 P1 最后一个交点, u3 是 P3 与 P2 第一个交点;

P1 分两段:  $l_{P1} = l_{v1,v3} + l_{v3,v2}$ ,

**P2** 分两段:  $l_{P2} = l_{u1.u3} + l_{u3.u2}$ ,

lp3中考察lv3,u3;

不失一般性设:

$$l_{P1} \ge l_{P2}$$
 $l_{v1,v3} \ge l_{P1}/2$ 
 $l_{u1,u3} \ge l_{P2}/2$ 

则新初级道路 v1 → v3 → u3 → u1 有:

$$l_{v1,v3}+l_{v3,u3}+l_{u1,u3}\geq \frac{l_{P1}}{2}+l_{v3,u3}+\frac{l_{P2}}{2}\geq l_{P2}+l_{v3,u3}>l_{P2},\ \mathcal{F} f\!\!\!f \circ$$

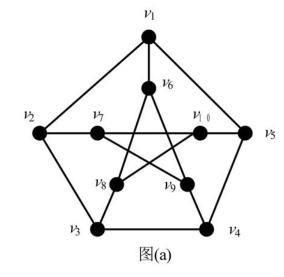
- 15. 图 G 为哈密尔顿图的必要条件是 G 为( )
- A. 欧拉图
- B. 树

 $\mathsf{C}$ 

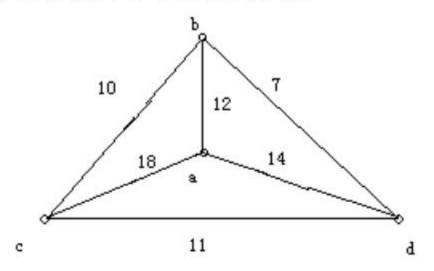
- C. 完全图
- D. 连通图
- ( ) 15. 下面说法错误的是 \_\_\_\_\_
  - A. 若简单图每个结点的度大于等于  $\frac{n}{2}$  , 则 G有 H 回路  $\frac{n}{2}$
  - B. K<sub>n</sub> 的 H 回路含有 <sup>1</sup>/<sub>2</sub> n(n −1) 条边
  - C. 如果一个图 G的子图是非平面图,则 G一定是非平面图
  - D. 简单图 G的任意结点  $v_i$ ,  $v_i$ 之间恒有  $d(v_i)$  +  $d(v_j)$  ≥ n, 则 G存在 H回路

9. 在图(a)中是否存在哈密尔顿回路(是或否): \_\_\_\_\_\_。





adcba 6. 下图所示的带权完全图中, 具有最小权值和的哈密顿圈为

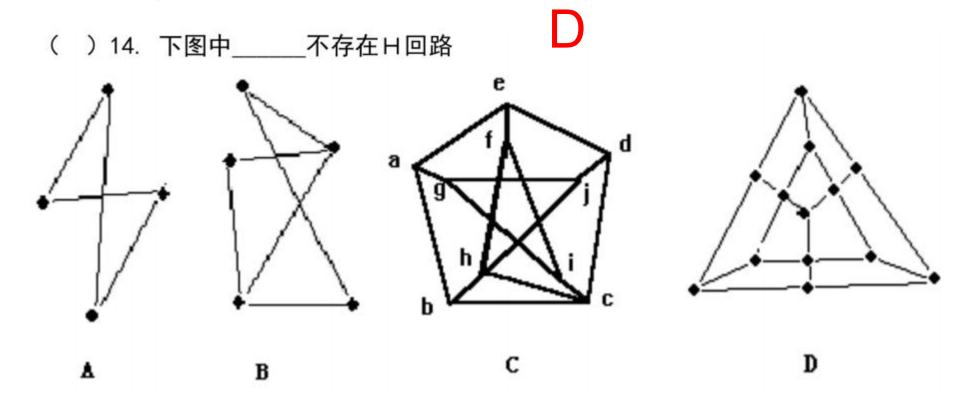


6、若图 G 的结点的度数由以下序列给出,则( )肯定有哈密尔顿回路

A. 2,2,2,2,2,2

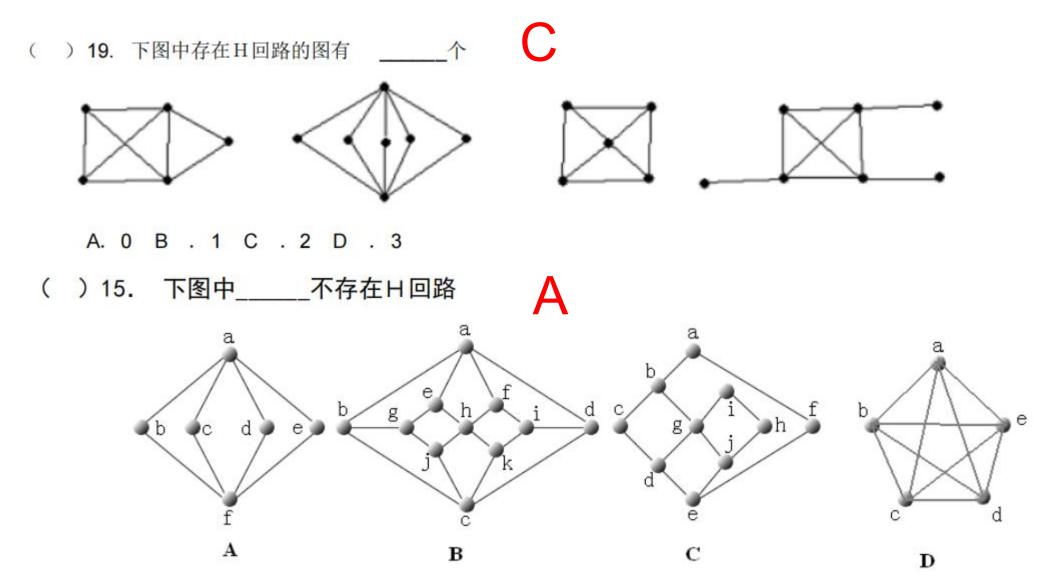
B. 4,4,4,4,5,5 C. 1,2,3,4,5,5

D. 3,3,4,4,4,5



8. 在无向完全图 K<sub>n</sub>中,没有公共边的哈密顿圈 (H 回路)的条数是:

[(n-1)/2]



七、(8分) 设简单图 G=(V,E), 结点数为n, 边数为m, 其中 $n \geq 3$ 。证明: 如果  $\frac{(n-1)(n-2)}{2} + 2 = m$ . 那

么 G 为哈密顿 (Hamilton) 图。

使用反证法。若不然,则必存在不相邻的结点 $u_0, v_0$ ,且

$$d(u_0) + d(v_0) \le m-1$$
.

令G为:将G中的结点 $u_0,v_0$ 以及与 $u_0,v_0$ 关联的所有边删去后所得,则G为含

m-2 个结点的图, 且G 比 G 最多少了 m-1 条边。

设G的边数为n,于是有

$$n \ge n - (m-1) = C_{m-1}^2 + 2 - (m-1)$$

$$= \frac{(m-1)(m-2)}{2} + 2 - m + 1$$

$$= \frac{(m-2)(m-3)}{2} + 1 = C_{m-2}^2 + 1$$

而 G 为含 m-2 个结点的图知

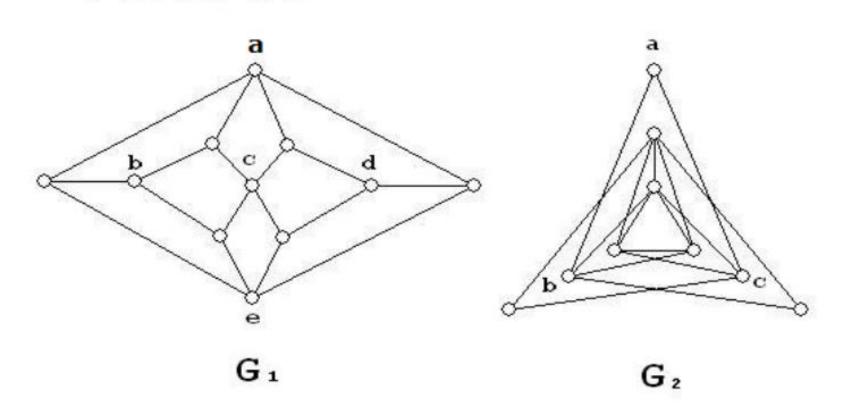
$$n' \le C_{m-2}^2 < C_{m-2}^2 + 1$$

这与 $n \ge C_{m-2}^2 + 1$ 相矛盾。于是对于G中任意两个不相邻的结点 $u_0, V_0$ ,均有

$$d(u_0) + d(v_0) \ge m$$

于是 G 为哈密顿图。

答案:图 G1、G2都不是哈密尔顿图,理由如下:



在  $G_1$ 中,令  $S=\{a,b,c,d,e\}$ ,则  $W(G_1-S)=6$ ,由必要性定理知, $G_1$ 不是哈密尔顿图。在  $G_2$ 中令  $S=\{a,b,c\}$ ,则  $W(G_2-S)=4$ ,所以  $G_2$ 也不是哈密尔顿图。

由。

证明: 二分图 G=<X,Y>, X 与 Y 是其二分的结点子集. 证明: 如果 G 为哈密顿图, 那么|X|=|Y|.

证明: 不妨设 G中-条片回路(71,72,73… 74)且75%根据,再设 VIE X · V. M. 相连. G为二分图 .. VLEY · Vi, Nate, G为二分图 ∴ V<sub>3</sub> ∈ X 同理元知, VI. VS ··· Vari C X, VA, V4··· Var EY 女喂n特数,那么 VieX VieX,这和 Vi与W相连矛盾 所以防偶数, NUS ··· VMEX, N. M··· KMEY : | X= 171 = =

( ) 7. 下列结论不正确是( ).

- D
- A. 无向连通图 G是欧拉图的充要条件是 G不含奇数度结点
- B. 无向连通图 G有欧拉路的充要条件是 G最多有两个奇数度结点
- C. 有向连通图 D 是欧拉图的充要条件是 D 的每个结点的入度等于出度
- D. 有向连通图 D 有有向欧拉路的充分必要条件是除两个结点外,每个结点的入度等于出度

- 8. 设连通图 G 有 k 个奇数度的结点,证明在图 G 中至少要添加()条边才能使其成为欧拉图.
- A. *k*-1
- B.  $\frac{k}{2}$

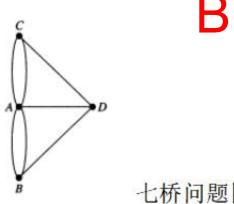
- C. k
- D. 2k

B

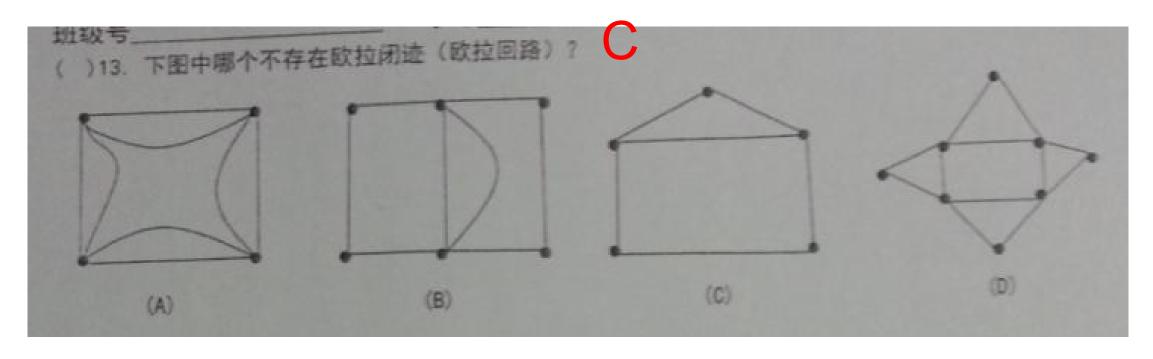
11. 设无向图 G 有k个奇度数结点,至少需要添加 $\frac{k/2}{2}$ 条边,使得到的图有欧拉回路.

5、七桥问题中至少再架()座桥就可以从任意地点出发,经过每座桥一次且仅一次,并且回到出发地点

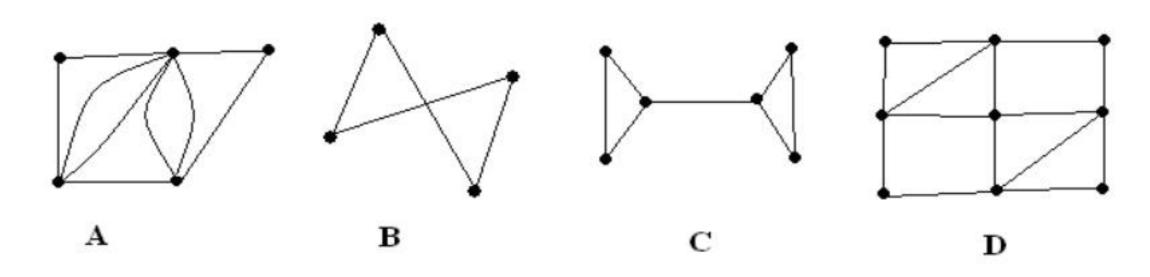
A. 1 B. 2 C. 3 D. 4



七桥问题图

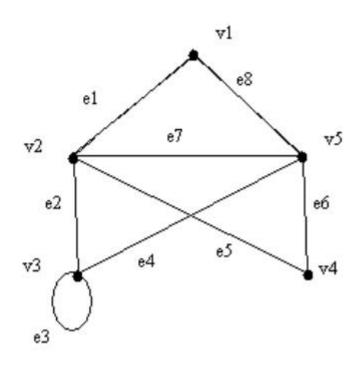


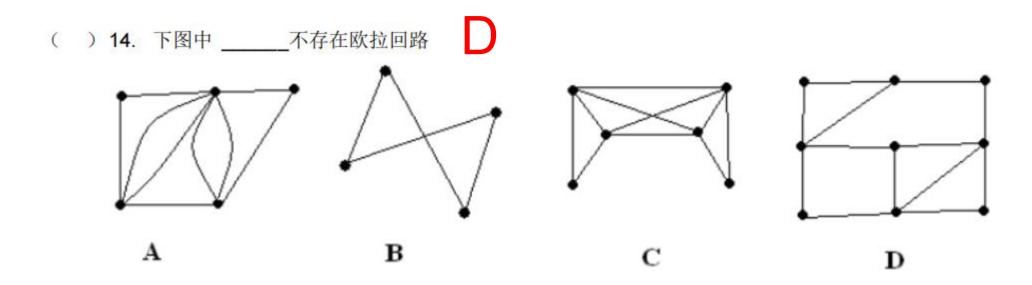
( )12. 下图中哪个不存在欧拉闭迹(欧拉回路)?



e1-e2-e3-e4-e5-e6-e7-e8

8. 下图的一条欧拉回路是

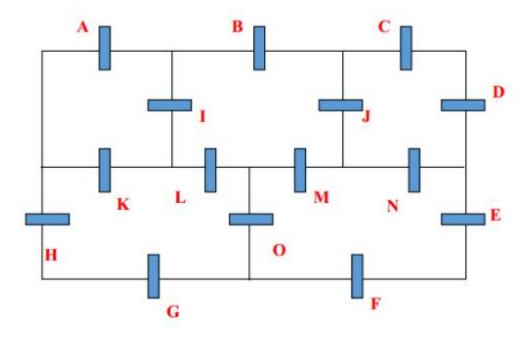




- ( ) 15. 一个连通图 G 具有以下\_\_\_\_条件时,能一笔画出:即从某结点出发,经过图中每边仅一次回到该结点。
  - A. G 没有奇数度结点
  - B. G 有一个奇数度结点
  - C. G有2个奇数度结点
  - D. G 没有或有 2 个奇数度结点

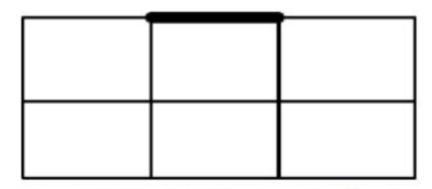


A 八 B 五、(10') 某国展中心参观路线的俯视图如下所示,问是否存在一条路过各门一次? 试说明理由。

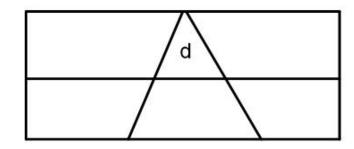


不存在,因为有4个房间度为奇数

下图是一所房子的俯视图,除了粗边代表的墙以外,每一面墙都有一个门。问能否从某个房间 开始过每扇门一次且仅一次最后返回。



答:将粗边缩为一个点,问题归结为下图的对偶图是否存在欧拉回路。



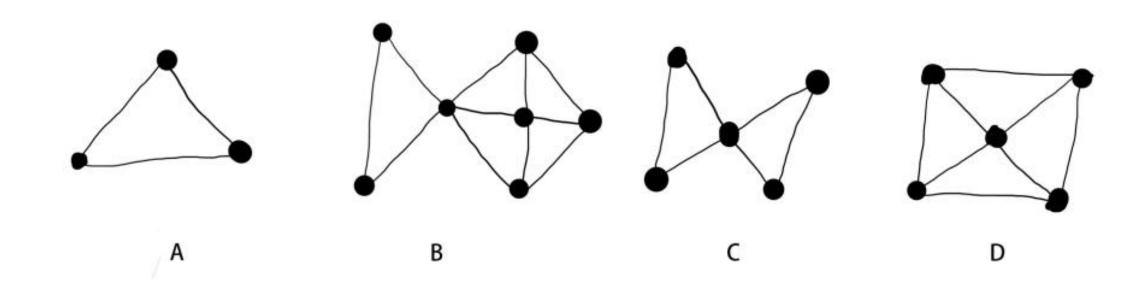
由于 d 的在的域的边界为 3,则相应对偶图该点的度为 3,根据欧拉回路的充要条件知无欧拉回路,

\_\_\_\_\_\_5<sup>'</sup>

所以不可能从某个房间开始过每扇门一次且仅一次最后返回。------3

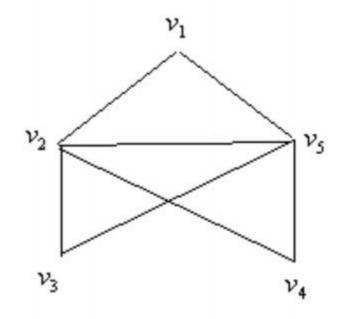
下列各图中, 既没有欧拉回路也没有哈密顿回路的图是

B



7. 在下图中, 求一条欧拉回路 V1V2V4V5V3V2V5V1

答案多种



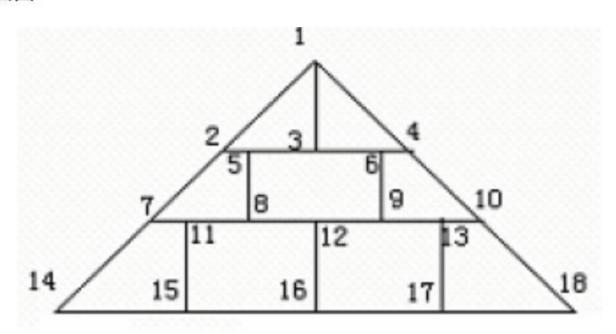
8. 上图中的H回路是

五. 答: (1')不存在欧拉回路,

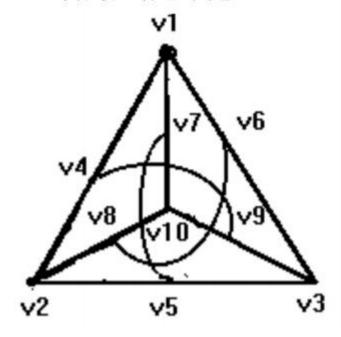
- (1')因为无向连通图存在欧拉回路的充要条件是各结点的度都是偶数,而此图中结点 1 度为 3.
- (1')存在哈密顿回路:

$$(1')$$
  $1-2-5-8-11-7-14-15-16-12-9-13-17-18-10-4-6-3-1.$ 

(1')是可平面图



六.(8')判断下图是否为欧拉图、哈密尔顿图,如果是,则给出欧拉回路、哈密尔顿回路, 否则证明它不是。



非欧拉图, (2') 因为奇度数结点 (2')

非哈密尔顿图(2') 同构于 Perterson 图, Perterson 图非哈密尔顿图(2')

