

# 电子科大2016春离散数学（信软）A卷期末真题（含答案）

❤ 考生回忆版

有答案

本卷残缺严重



本卷暂缺选择（含多选单选）

## 三、名词解释

1. 试叙述演绎推理中的存在特指（ES）规则

$(\exists x)G(x) \Rightarrow G(c)$ , 其中  $c$  为任意个体常量

2. 试叙述偏序关系中极大元的定义

设  $\langle A, \leq \rangle$  是偏序集,  $B$  是  $A$  的任何一个子集, 若存在元素  $b \in B$ , 使得对任意  $x \in B$ , 满足  $b \leq x \Rightarrow x = b$ , 则称  $b$  为  $B$  的极大元。

3. 试叙述图论中森林的定义

每个连通分支都是树的无向图称为森林

## 四、判断分析

1. 表达式  $(P \rightarrow R) \wedge (Q \rightarrow R) = (P \wedge Q) \rightarrow R$  是否成立? 为什么?

解: 成立

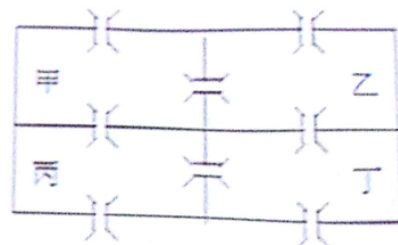
因为 
$$\begin{aligned}(P \rightarrow R) \wedge (Q \rightarrow R) &= (\neg P \vee R) \wedge (\neg Q \vee R) \\ &= (\neg P \wedge \neg Q) \vee R = \neg(P \vee Q) \vee R = (P \vee Q) \rightarrow R\end{aligned}$$

2. 若  $R$  和  $S$  都是集合  $A$  上的等价关系, 则  $R \cup S$  一定是  $A$  上的等价关系吗?

解：不一定。

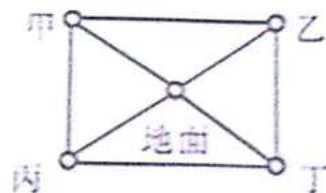
例如， $A = \{1, 2, 3\}$ ， $R = I_A \cup \{<1, 2>, <2, 1>\}$ ， $S = I_A \cup \{<3, 2>, <2, 3>\}$ ， $R$ 和 $S$ 都是集合 $A$ 上的等价关系，但 $R \cup S = I_A \cup \{<1, 2>, <2, 1>, <3, 2>, <2, 3>\}$ 不传递，因此不是等价关系。

3. 如右图所示，四个村庄下面各有一个防空洞甲、乙、丙、丁，相邻的两个防空洞之间有地道相连接，并且每个防空洞各有一条地道和地面相通，能否每条地道恰好走过一遍，既无重复也无遗漏



解：不能。

用结点表示中的甲、乙、丙、丁四个防空洞及地面，用连接结点的边表示防空洞之间以及防空洞与地面之间的地道，则将该问题转化为判断右图中是否存在欧拉通路的问题。右图中甲、乙、丙、丁四个结点的度数均为3，因此该图不存在欧拉通路，故不能。



## 五、计算

1. 计算  $\neg((P \wedge Q) \vee R) \rightarrow R$  的主析取范式和主合取范式

解：该公式的真值表如下：

P	Q	R	$\neg((P \wedge Q) \vee R) \rightarrow R$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1

该公式的主析取范式为：

$$(\neg P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R)$$

该公式的主合取范式为：

$$(P \vee Q \vee R) \wedge (P \vee \neg Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q \vee R)$$

2. 求公式  $(\forall x)(\forall y)(P(x, y) \rightarrow P(y, x))$  在解释

$D = \{a, b\}$ ;  $P(a, a) = 1$ ;  $P(b, b) = 1$ ;  $P(a, b) = 0$ ;  $P(b, a) = 0$  下的真值

$$\begin{aligned}
 & \text{解: } (\forall x)(\forall y)(P(x,y) \rightarrow P(y,x)) \\
 &= (P(a,a) \rightarrow P(a,a)) \wedge (P(a,b) \rightarrow P(b,a)) \wedge (P(b,a) \rightarrow P(a,b)) \wedge (P(b,b) \rightarrow P(b,b)) \\
 &= (1 \rightarrow 1) \wedge (0 \rightarrow 0) \wedge (0 \rightarrow 0) \wedge (1 \rightarrow 1) \\
 &= 1 \wedge 1 \wedge 1 \wedge 1 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

3. 设  $A = \{0, 1, 2, 3\}$ , 在  $A$  上定义二元关系  $R$  和  $S$  如下:  $R = \{ \langle i, j \rangle \mid (j = i - 1) \text{ 或 } (j = \frac{i}{2}) \}$ ;  
 $S = \{ \langle i, j \rangle \mid (i = j - 2) \}$ ;

利用关系矩阵求  $R \circ S$

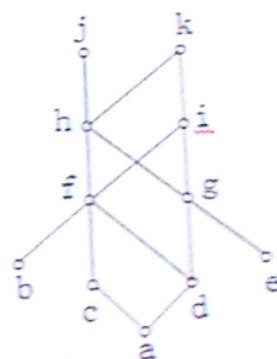
解: 由已知得  $R = \{ \langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 0, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle \}$ ,  $S = \{ \langle 2, 0 \rangle, \langle 3, 1 \rangle \}$

$$\text{因为 } M_R = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad M_S = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$

$$\text{所以 } M_{R \circ S} = M_R \odot M_S = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

从而,  $R \circ S = \{ \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle \}$ .

4. 给定集合  $A = \{a, b, c, d, e, f, g, h, i, j, k\}$  上偏序关系  $\leq$  的哈斯图如右图所示, 设  $A$  的子集  $B = \{f, g, h, i\}$ , 试求  $B$  的上界、下界、上确界、下确界、极大元、极小元、最大元、最小元




上界	下界	上确界	下确界	极大元	极小元	最大元	最小元
k	a d	k	d	h i	f g	无	无

 56题暂缺

## 六、证明

### 1. 符号化下列命题，并演绎推理

 所有软件工程师都是高智商的，并非所有软件工程师都会设计芯片。故而有些高智商的人不会设计芯片

证明：设谓词如下：

$P(x)$ :  $x$  是软件工程师；  $Q(x)$ :  $x$  高智商的；  $R(x)$ :  $x$  会设计芯片。

则上述语句可符号化为：

前提：  $(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x))$ ；  $\neg (\forall x)(P(x) \rightarrow R(x))$ 。

结论：  $(\exists x)(Q(x) \wedge \neg R(x))$ 。

(1) $\neg(\forall x)(P(x) \rightarrow R(x))$	P
(2) $(\exists x)\neg(\neg P(x) \vee R(x))$	T, (1), E
(3) $\neg(\neg P(c) \vee R(c))$	ES, (2)
(4) $(P(c) \wedge \neg R(c))$	T, (3), E
(5) $P(c)$	T, (4), I
(6) $\neg R(c)$	T, (4), I
(7) $(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x))$	P
(8) $(P(c) \rightarrow Q(c))$	US, (7)
(9) $Q(c)$	T, (5), (8), I
(10) $Q(c) \wedge \neg R(c)$	T, (6), (9), I
(11) $(\exists x)(Q(x) \wedge \neg R(x))$	UG, (10)

2. 设B是数的集合,  $A=B \times B$ , 定义A上的关系如下:  $(u, v)R(x, y)$  当且仅当  $u - v = x - y$ , 证明R是A上的一个等价关系

证明: 1) 自反性:

对任意  $(a, a) \in A$ , 因为  $a - a = a - a$ , 所以  $(a, a)R(a, a)$ , 即 R 是自反的.

2) 对称性:

对任意  $(u, v), (x, y) \in A$ , 若  $(u, v)R(x, y)$ , 则由已知条件有  $u - v = x - y$ , 即  $x - y = u - v$ , 于是有  $(x, y)R(u, v)$ , 从而 R 是对称的.

3) 传递性:

对任意  $(u, v), (x, y), (s, t) \in A$ , 若  $(u, v)R(x, y)$ ,  $(x, y)R(s, t)$ , 则由已知条件有,  $u - v = x - y$  并且  $x - y = s - t$ , 即有  $u - v = s - t$ . 同样地, 根据已知条件有  $(u, v)R(s, t)$ , 从而 R 是传递的.

由 1).2).3) 知, R 是 A 上的一个等价关系.

3. 设二元完全树T的结点数为n, 则n必为奇数, 且该二元完全树的叶节点数  $t = \frac{n+1}{2}$

证明：因为在二元完全树  $T$  中，根的度数为 2，分支点的度数为 3，树叶的度数为 1。

I

因此，在  $T$  中除一个根是偶度数结点外，其余结点都是奇度数结点，即奇度数结点的个数为  $n-1$ ，由握手定理的推论可知， $n-1$  为偶数，从而  $n$  为奇数。

因为在具有  $n$  个结点的树中共有  $n-1$  条边，由握手定理可知，

$$\sum_{i=1}^n \deg(v_i) = t + 3(n-1-t) + 2 = 2(n-1).$$