

(3) 如  $G, H$  是公式, 则  $(G \wedge H)$ 、 $(G \vee H)$ 、 $(G \rightarrow H)$  也是公式;

(4) 仅由有限步使用规则 (1)、(2)、(3) 后所得到的包含命题变元、联结词和括号的符号串才是命题公式。

2、【解析】设  $f$  是从集合  $A$  到  $B$  的函数, 对任意  $x_1, x_2 \in A$ , 如果  $x_1 \neq x_2$ , 有  $f(x_1) \neq f(x_2)$ , 则称  $f$  为从  $A$  到  $B$  的单射。

3、【解析】设有图  $G = \langle V, E \rangle$  和图  $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ , 若  $V_1 = V$ ,  $E_1 \subseteq E$ , 则称  $G_1$  是  $G$  的生成子图。

4、【解析】设  $\langle A, * \rangle$  和  $\langle B, \circ \rangle$  为两个二元代数系统,  $\psi$  是  $A$  到  $B$  的双射。对任意  $x, y \in A$ , 都有  $\psi(x * y) = \psi(x) \circ \psi(y)$ , 则称  $\psi$  是从  $\langle A, * \rangle$  到  $\langle B, \circ \rangle$  的同构映射, 此时称  $\langle A, * \rangle$  与  $\langle B, \circ \rangle$  同构。

#### 四、判断分析改错题 (如果正确, 说明理由, 如果不正确, 举例说明) (16 分)

1、【解析】不正确。正确的推到应该是:

- |                                      |             |
|--------------------------------------|-------------|
| (1) $(\exists x) Q(x)$               | P           |
| (2) $Q(c)$                           | ES (1)      |
| (3) $(\forall x) P(x)$               | P           |
| (4) $P(c)$                           | US (2)      |
| (5) $P(c) \wedge Q(c)$               | T (2) (4) I |
| (6) $(\exists x) (P(x) \wedge Q(x))$ | EG (5)      |

2、【解析】不一定。例如,  $A = \{1, 2\}$ ,  $R = \{<1, 2>\}$ ,  $S = \{<2, 1>\}$ , 则  $R$  和  $S$  都是  $A$  上的反对称关系, 但  $R \cup S = \{<1, 2>, <2, 1>\}$ , 不是  $A$  上的反对称关系。

3、【解析】不是, 因为存在一条长度为奇数的回路  $v_1 v_2 v_3 v_1$ 。

4、【解析】 $\langle R, * \rangle$  是半群。因为二元运算  $*$  满足结合律。因为  $\forall a, b, c \in R$ ,

$$(a * b) * c = (a + b - ab) * c = a + b - ab + c - (a + b - ab)c = a + b + c - ab - ac - bc + abc,$$

$$a * (b * c) = a * (b + c - bc) = a + (b + c - bc) - a(b + c - bc) = a + b + c - ab - ac - bc + abc$$

所以,  $(a * b) * c = a * (b * c)$ 。

## 五、计算题 (35 分)

## 1、【解析】

该公式真值表如下：

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

该公式的主析取范式为：

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

分该公式的主合取范式为：

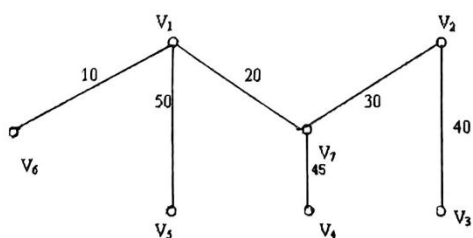
$$(P \vee Q \vee R) \wedge (P \vee \neg Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q \vee \neg R)$$

## 2、【解析】A 的最大元：h，最小元：a

B 的特殊元素如下表：

	最大元	最小元	极大元	极小元	上确界	下确界
B	无	a	b,c,d	a	h	a

## 3、【解析】该图的最小生成树为



- |   |           |
|---|-----------|
| 3) $(\forall x)(Q(x) \vee I(x) \rightarrow R(x))$             | P         |
| 4) $Q(x) \vee I(x) \rightarrow R(x)$                          | US,3)     |
| 5) $\neg R(x) \rightarrow (Q(x) \vee I(x))$                   | T,4),E    |
| 6) $C(x) \rightarrow \neg(Q(x) \vee I(x))$                    | T,2),5),I |
| 7) $C(x) \rightarrow \neg Q(x) \wedge \neg I(x)$              | T,6),E    |
| 8) $(\forall x)(C(x) \rightarrow \neg Q(x) \wedge \neg I(x))$ | UG,7)     |

## 2、【解析】

用数学归纳法证明, 当  $n=1$  时, 显然有  $R^1 \subseteq R$  成立。

假设当  $n=k$  时成立, 即  $R^k \subseteq R$ 。

当  $n=k+1$  时, 有  $R^{k+1} = R^k \circ R$ ,

有复合的定义, 可知对任意的  $\langle x, y \rangle \in R^{k+1} = R^k \circ R$ ,

存在  $z \in A$ , 有  $\langle x, z \rangle \in R^k, \langle z, y \rangle \in R$ ,

由归纳假设  $R^k \subseteq R$  及  $\langle x, z \rangle \in R^k$  可得,  $\langle x, z \rangle \in R$ ,

即  $\langle x, z \rangle \in R, \langle z, y \rangle \in R$ ,  $R$  传递, 则  $\langle x, y \rangle \in R$ 。故  $R^{k+1} \subseteq R$ 。

即  $n=k+1$  时,  $R_{k+1} \subseteq R$ 。

故得正。

## 3、【解析】

1)  $\forall x, y \in G$ , 若  $f(x)=f(y)$ , 则有  $a \circ x \circ a^{-1} = a \circ y \circ a^{-1}$ , 因此有  $x=y$ , 即  $f$  是单射;

$\forall y \in G, \exists x = a^{-1} \circ y \circ a \in G$ , 使得  $f(x)=y$ , 因此  $f$  是满射。故  $f$  是双射。

2)  $\forall x, y \in G$ ,

$$\begin{aligned} f(x \circ y) &= a \circ (x \circ y) \circ a^{-1} = (a \circ x) \circ e \circ (y \circ a^{-1}) \\ &= (a \circ x) \circ (a^{-1} \circ a) \circ (y \circ a^{-1}) = (a \circ x \circ a^{-1}) \circ (a \circ y \circ a^{-1}) = f(x) \circ f(y) \end{aligned}$$

因此,  $f$  是  $G$  上的自同态映射。

由 1) ,2) 知,  $f$  是  $G$  上的自同构映射。

4、试述循环群的定义。(2.5 分)

四、判断分析改错题(如果正确,说明理由,如果不正确,举例说明)(16 分)

1、公式 $(P \rightarrow Q) \rightarrow (Q \rightarrow P)$ 是永真公式吗?为什么?(4 分)

2、 $A \subseteq C$ 且 $A \in C$ 可能同时成立吗?为什么?(4 分)

3、【解析】该图的邻接矩阵  $A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$  .....2分

$$A^2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad A^3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 3 & 1 \end{pmatrix} \quad A^4 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 5 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 4 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{.....3分}$$

图中b到c长度为3的通路数为3，长度为4的通路数为5。 .....1分

图中长度为3的回路总数为4，长度为4的回路总数为3。 .....1分

4、【解析】运算表为对称的，则 \* 运算可交换： .....1分

元素a所在的行和列都与行列表头相同，因而a为幺元： .....2分

$$a^{-1} = a, \quad b^{-1} = d, \quad d^{-1} = b, \quad c^{-1} = c \quad \text{.....对一个得1分}$$

5、【解析】改画成偶图如下，



互补结点子集为  $V1 = \{v_1, v_2, v_3\}$      $V2 = \{v_4, v_5, v_6\}$  .....2分

存在匹配如下：



## 六、证明题 (3×8=24分)

1、【解析】证明：

设论域为人的集合， $H(x)$ ：x参加会议；

$D(x)$ ：x是大学生

$C(x)$ ：x是研究生

a：表示张三

则题中语句可符号化为：

$$(\forall x)(H(x) \rightarrow D(x) \vee C(x)), H(a) \wedge \neg C(a), \Rightarrow D(a) \quad \text{.....3分}$$

证明：

$$1) (\forall x)(H(x) \rightarrow D(x) \vee C(x)) \quad P$$

$$2) H(a) \rightarrow (D(a) \vee C(a)) \quad US \quad 2)$$

$$3) H(a) \wedge \neg C(a) \quad P$$

$$4) H(a)$$

$$5) \neg C(a)$$

$$6) D(a) \vee C(a)$$

$$7) D(a)$$

$$T, 3), I \quad \text{.....1分}$$

$$T, 3), I \quad \text{.....1分}$$

$$T, 2), 4) I \quad \text{.....1分}$$

$$T, 5), 6) \quad \text{.....1分}$$

2、【解析】证明：

根据等价关系定义，需证明R是自反、对称和传递的，已知R对称和传递，因此，只需证明R自反。 .....3分

对  $x \in A$ ，由已知存在  $y \in A$ ，使得  $\langle x, y \rangle \in R$ ， .....1分

又R对称，所以  $\langle y, x \rangle \in R$ ， .....2分

即  $\langle x, y \rangle \in R$ ， $\langle y, x \rangle \in R$ ，又R传递，所以  $\langle x, x \rangle \in R$ ，故R是自反的。 .....2分

3、【解析】证明：

任意  $a, b \in Z$ ,  $a * b = a + b - 2$  并且是  $Z$  中惟一的整数，于是  $*$  是  $Z$  上的二元运算；-1 分

对任意  $a, b, c \in Z$ ，有

$$(a * b) * c = (a + b - 2) * c = (a + b - 2) + c - 2 = a + b + c - 4,$$

$$a * (b * c) = a * (b + c - 2) = a + (b + c - 2) - 2 = a + b + c - 4.$$

即有  $(a * b) * c = a * (b * c)$ ，从而结合律成立；-----1 分

存在  $2 \in Z$ ，使得对任意  $a \in Z$ ，有

$$a * 2 = a + 2 - 2 = a, \quad 2 * a = 2 + a - 2 = a$$

故 2 是  $\langle Z, * \rangle$  的幺元；-----3 分

对任意  $a \in Z$ ，存在  $4 - a \in Z$ ，使得

$$a * (4 - a) = a + 4 - a - 2 = 2, \quad (4 - a) * a = 4 - a + a - 2 = 2$$

故  $a$  的逆元是  $4 - a$ 。由  $a$  的任意性知， $Z$  中所有元素都有逆元。-----3 分

于是根据群的定义， $\langle Z, * \rangle$  是群。

### 反馈有奖 | 最先纠错得红包！

本资料编者是历届学长学姐，虽然仔细核对了 many 遍，但可能会有一些疏漏，诚恳希望学弟学妹们积极纠错！  
方式①联系微信号 F20pct，或联系官号反馈（见页脚）  
方式②扫二维码登记纠错详情，我们会尽快核查



## 2017-2018 学年第一学期期末考试 A 卷参考答案

### 一、单选题 (10×1=10 分)

1. 【正解】2)
2. 【正解】4)
3. 【正解】3)
4. 【正解】1)
5. 【正解】3)
6. 【正解】2)
7. 【正解】4)
8. 【正解】4)
9. 【正解】1)
10. 【正解】2)

### 二、多项选择题 (5×1=5 分)

1. 【正解】1) 3) 4)
2. 【正解】2) 4)
3. 【正解】1) 2) 3)
4. 【正解】2) 3) 4)
5. 【正解】3) 4)

### 三、简答题 (4×2=8 分) 评分标准: 答对大意给2分。

1. 【解析】 $(\forall x)G(x) \Rightarrow G(y)$ , 其中  $G(x)$  对  $y$  是自由的。推广形式:  $(\forall x)G(x) \Rightarrow G(c)$ , 其中  $c$  为任意量。
2. 【解析】设  $f$  是从集合  $A$  到集合  $B$  的函数, 如果  $f$  的值域  $\text{ran} f = B$  (或: 对  $\forall y \in B$ , 一定存在  $x \in A$ , 得  $f(x) = y$ ), 则  $f$  为从  $A$  到  $B$  的满射。
3. 【解析】设  $G$  是一个有向图, 若  $G$  中任何一对结点之间至少有一个结点到另一个结点是可达的, 称  $G$  是单向连通图。
4. 【解析】设  $\langle A, * \rangle$  是一个二元代数系统。若存在  $\theta \in A$ , 使得对任意  $a \in A$ , 都有  $a * \theta = \theta * a = \theta$ , 则  $\theta$  是  $A$  中关于运算 “ $*$ ” 的一个零元。

### 四、判断分析改错题(如果正确, 说明理由, 如果不正确, 举例说明) (3×5=15 分) 评分标准 判断正确给2分, 理由正确给3分。判断错误则不给分。

1.【解析】不一定是等价关系。

设  $A=\{1,2,3\}$ ， $R$ 、 $S$  为  $A$  上的关系， $R=\{\langle 1,1\rangle,\langle 2,2\rangle,\langle 3,3\rangle,\langle 1,2\rangle,\langle 2,1\rangle\}$ ， $S=\{\langle 1,1\rangle,\langle 2,2\rangle,\langle 3,3\rangle,\langle 1,3\rangle,\langle 3,1\rangle\}$ ，可见  $R$ 、 $S$  均满足自反性，对称性和传递性，因而是等价关系但  $R\cup S=\{\langle 1,1\rangle,\langle 2,2\rangle,\langle 3,3\rangle,\langle 1,2\rangle,\langle 2,1\rangle,\langle 1,3\rangle,\langle 3,1\rangle\}$  满足自反和对称性，但不满足传递性，当然不是等价关系。所以不成立。

2.【解析】表达式成立。

由于： $(P\rightarrow R)\wedge(Q\rightarrow R)=(\neg P\vee R)\wedge(\neg Q\vee R)=(\neg P\wedge\neg Q)\vee R=\neg(P\vee Q)\vee R=(P\vee Q)\rightarrow R$

故表达式成立。

3.【解析】这种说法正确。因为树中不存在回路，当然不会存在长度为奇数的回路，因而是偶图。

## 五、 计算题 (5×7 =35 分)

1.【解析】 $G=(P\vee Q)\rightarrow(R\wedge\neg Q)$ ，真值表如下：—————3 分（错2个扣1分）

P	Q	R	G
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	1	0	0
1	0	1	1
1	1	1	0

主析取范式为：

$$(\neg P\wedge\neg Q\wedge\neg R)\vee(\neg P\wedge\neg Q\wedge R)\vee(P\wedge\neg Q\wedge R)\quad\text{—————2分}$$

主合取范式为： $(P\vee\neg Q\vee R)\wedge(P\vee\neg Q\vee\neg R)\wedge(\neg P\vee Q\vee R)\wedge(\neg P\vee\neg Q\vee R)(\neg P\vee\neg Q\vee\neg R)$

—————2分

2.【解析】根据已知，可得

$$[a]=\{a,b\},\quad\text{—————2分}$$

$$[c]=\{c,d\},\quad\text{—————2分}$$

$$[e]=\{e,f\},\quad\text{—————2分}$$



因此, 商集  $A/R = \{\{a, b\}, \{c, d\}, \{e, f\}\}$  1 分

3. 【解析】该图的邻接矩阵

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{2分}, A^2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 0 & 2 \end{pmatrix} \quad \text{1分}$$

$$A^3 = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 3 & 2 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 2 & 2 \end{pmatrix} \quad \text{1分}, A^4 = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 2 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 2 \\ 6 & 4 & 3 & 4 \\ 6 & 4 & 3 & 5 \end{pmatrix} \quad \text{1分}$$

$a$  到  $e$  长度为3的通路条数6。 2 分

4. 【解析】有图可知共4个面。 2 分

其中无限面边界:  $abcbda$ , 长度为5; 2 分

面边界:  $abda$ , 长度3; 1 分

面边界:  $adca$ , 长度为3; 1 分

面边界:  $acda$ , 长度为3; 1 分

5. 【解析】设  $e$  是幺元, 则根据定义, 对  $\forall a \in Z$ , 可知

$$a * e = a + e + 5 = a, \text{ 可得 } e = -5. \quad \text{1 分}$$

显然对  $\forall a \in Z$ , 有  $a * (-5) = (-5) * a = a$ , 故  $e = -5$  为幺元; 2 分

设  $a$  是幂等元, 根据定义有  $a * a = a + a + 5 = a$ , 可得  $a = -5$ 。另一方面, 显然  $a = -5$  是幂等元;

有惟一幂等元  $a = -5$ ; 2 分

设  $a$  的可逆元是  $b$ , 则

$$a * b = a + b + 5 = e = -5, \text{ 得 } b = -a - 10. \text{ 另一方面, 显然,}$$

$$a * (-a - 10) = (-a - 10) * a = -5 = e, \text{ 故 } a \text{ 的逆元是 } -a - 10. \quad \text{2 分}$$

六、证明题 (3×9=27 分)

1. 【解析】设  $A(x)$ :  $x$  是桌上的书;  $B(x)$ :  $x$  是杰作;

$C(x, y)$ :  $x$  写出了  $y$ ;  $D(x)$ :  $x$  是天才;  $E(x)$ :  $x$  是不出名的人。 1 分

则上述语句可符号化为:

前提:  $(\forall x)(A(x) \rightarrow B(x)), (\forall x)(\forall y)(C(x, y) \wedge B(y) \rightarrow D(x)), (\exists x)(\exists y)(E(x) \wedge C(x, y) \vee A(y))$

结论:  $(\exists x)(B(x) \wedge D(x))$ , 2 分

即证明

$$(\forall x)(A(x) \rightarrow B(x)), (\forall x)(\forall y)(C(x, y) \wedge B(y) \rightarrow D(x)), (\exists x)(\exists y)(E(x) \wedge C(x, y) \wedge A(y))$$

$$\Rightarrow (\exists x)(B(x) \wedge D(x))$$

证明: (1)  $(\exists x)(\exists y)(E(x) \wedge C(x, y) \wedge A(y))$  P

$$(2) E(a) \wedge C(a, b) \wedge A(b) \quad \text{ES, (1)} \quad \text{1 分}$$

$$(3) B(a) \quad \text{T, (2) I}$$

$$(4) C(a, b) \quad \text{T, (2) I}$$

$$(5) A(b) \quad \text{T, (2) I} \quad \text{1 分}$$

$$(6) (\forall x)(A(x) \rightarrow B(x)) \quad \text{P}$$

$$(7) A(b) \rightarrow B(b) \quad \text{US (6)}$$

$$(8) B(b) \quad \text{T, (4), (7), I} \quad \text{1 分}$$

$$(9) (\forall x)(\forall y)(C(x, y) \wedge B(y) \rightarrow D(x)) \quad \text{P}$$

$$(10) C(a, b) \wedge B(b) \rightarrow D(a) \quad \text{US, (9)}$$

$$(11) D(a) \quad \text{T, (4), (8), (10), I} \quad \text{1 分}$$

$$(12) B(a) \wedge D(a) \quad \text{T, (3), (11), I} \quad \text{1 分}$$

$$(13) (\exists x)(B(x) \wedge D(x)) \quad \text{EG, (12)} \quad \text{1 分}$$

2. 【解析】证明:

(1)  $S$  是自反的: 1 分

对任意  $f \in P$ , 任意  $x \in R$ , 显然有  $f(x) - f(x) \geq 0$ 。根据已知得  $\langle f, f \rangle \in S$ , 即  $S$  是自反的。 1 分

(2)  $S$  是反对称的: 1 分

对任意  $f, g \in P$ , 若  $\langle f, g \rangle \in S$ ,  $\langle g, f \rangle \in S$ , 根据已知有, 对任意  $x \in R$ ,  $f(x) - g(x) \geq 0$  且

$$g(x) - f(x) \geq 0, \text{ 从而有 } f(x) = g(x), \text{ 即 } S \text{ 是反对称的。} \quad \text{2 分}$$

(3)  $S$  是传递的: 1 分

对任意  $f, h, g \in F$ , 若  $\langle f, g \rangle \in S$ ,  $\langle g, h \rangle \in S$ , 则由已知得  $f(x) - g(x) \geq 0$  并且  $g(x) - h(x) \geq 0$ ,

而  $f(x) - h(x) \geq 0$ 。根据已知得  $\langle f, h \rangle \in S$ , 即  $S$  是传递的。 ————— 2 分

由(1), (2)和(3)知,  $S$  是  $A$  上的一个等价关系。 ————— 1 分

3. 【解析】证明:

(a) 因为  $e$  是左幺元, 所以有

$$b = e * b = (a^{-1} * a) * b = a^{-1} * (a * b) \text{ ————— 2 分}$$

$$= a^{-1} * (a * c) = (a^{-1} * a) * c = e * c = c \text{ ————— 2 分}$$

(b) 对任意  $x \in A$ ,

因为  $x^{-1} * (x * e) = (x^{-1} * x) * e = e * e = e = x^{-1} * x$  ( $e$  是左幺元), 所以  $x * e = x$ , 即  $e$  是右幺元,  $e$  是幺元。 ————— 2 分

因为  $x^{-1} * (x * x^{-1}) = (x^{-1} * x) * x^{-1} = e * x^{-1} = x^{-1} = x^{-1} * e$ , 所以  $x * x^{-1} = e$ , 从而有

$x^{-1} * x = x * x^{-1} = e$ 。即任意的  $x \in A$  都有逆元。 ————— 2 分

根据群的定义  $\langle A, * \rangle$  是一个群。 ————— 1 分

## 2011-2012 学年第二学期期末考试 A 卷参考答案

## 一、填空题(20 分, 每题 2 分, 共 10 题)

1、【正解】 $2^n$ 【解析】 $n$  元集合  $A$  的子集个数应该有  $2^n$  个。

【考点延伸】集合的子集个数

2、【正解】4

【解析】 $|\bar{A} \cap \bar{B}| = |\overline{A \cup B}| = |S| - (|A| + |B| - |A \cap B|) = 4$ 

【考点延伸】集合论

3、【正解】如果小王不是通信专业的学生, 那么小李不是数学学院学生

【解析】本题考查命题逻辑。题中用到了蕴涵联结词, 在转换成自然语言时需要使用“如果……那么……”。

【考点延伸】命题逻辑

4、【正解】 $(\forall x)(F(x) \rightarrow (\forall y)(G(y) \wedge L(x, y)))$ 

【解析】本题考查谓词逻辑的符号化。“火车都比汽车快”中隐含了量词“任意”, 在符号化的时候要记得加上。

【考点延伸】谓词逻辑

5、【正解】 $(\forall x)P(x, y) \wedge R(z) \vee B$ 

【解析】本题考查量词辖域的收缩。需要使用到量词辖域的收缩律。

【考点延伸】量词辖域的扩张和收缩

6、【正解】6; 7

【解析】本题考查序偶。由两个元素按照一定的次序组成的二元组称为序偶, 两个序偶  $\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle$  当且仅当  $a=c, b=d$ 。因而可得  $x = y - 1$ ①;  $y + 5 = 2x$ ②。由①②两式可得  $x=6, y=7$ 。

【考点延伸】序偶

7、【正解】 $2^{n^2}$ 【解析】本题考查有限集合的二元关系数量。当集合  $A, B$  都是有限集时,  $A \times B$  共有  $|A| \times |B|$  个不同的元素, 这些元素将会产生  $2^{|A| \times |B|}$  个不同的子集。即从  $A$  到  $B$  的不同的关系共有  $2^{|A| \times |B|}$  个。

【考点延伸】有限集合的二元关系的数量

## 2019-2020 学年第二学期期末考试 B 卷参考答案

一、单选题 (10×1=10 分) 评分标准: 对 1 个给 1 分

- 1、【正解】(3)
- 2、【正解】(1)
- 3、【正解】(1)
- 4、【正解】(1)
- 5、【正解】(2)
- 6、【正解】(1)
- 7、【正解】(4)
- 8、【正解】(4)
- 9、【正解】(3)
- 10、【正解】(2)

二、多项选择题 (5×1=5 分) 评分标准: 完全正确 1 个给 1 分, 否则不给分

- 1、【正解】(3、4、5)
- 2、【正解】(1、3)
- 3、【正解】(1、2、3、4、5)
- 4、【正解】(2、3、4、5)
- 5、【正解】(1、4、5)

三、简答题 (4×2.5=10 分) 评分标准: 答对大意给 2.5 分

- 1、【解析】给定一个合适公式  $G$ , 若变元  $x$  出现在使用变元的量词的辖域之内, 则称变元  $x$  的出现为约束出现, 此时的变元  $x$  称为约束变元。
- 2、【解析】设  $R$  是集合  $A$  上的关系。对任意的  $x, y, z \in A$ , 如果  $\langle x, y \rangle \in R$  且  $\langle y, z \rangle \in R$ , 那么  $\langle x, z \rangle \in R$ , 则称关系  $R$  是传递的, 或称  $R$  具有传递性。
- 3、【解析】若无向图  $G = \langle V, E \rangle$  的结点集  $V$  能够划分为两个子集  $V_1, V_2$ , 满足  $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ , 且  $V_1 \cup V_2 = V$ , 使得  $G$  中任意一条边的两个端点, 一个属于  $V_1$ , 另一个属于  $V_2$ , 则称  $G$  为偶图或二分图。

分图。

4、【解析】在群  $\langle G, * \rangle$  中, 若存在一个元素  $g \in G$ , 使得对  $\forall a \in G$ , 都有:  $a = ga$  ( $i \in \mathbb{Z}$ ,  $\mathbb{Z}$  为整数集合), 则称  $\langle G, * \rangle$  为循环群。

四、判断分析改错题 (如果正确, 说明理由, 如果不正确, 举例说明) (4×4=16 分) 评分标准: 判断正确给 2 分, 理由正确给 2 分。判断错误则不给分。

1、【解析】不是。因为当  $P$  和  $Q$  的真值不同时, 公式  $(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (Q \rightarrow P)$  的值为假, 所以不是永真公式。

2、【解析】可能。例如:  $A = \{a\}$ ,  $C = \{\{a\}, a\}$ 。

3、【解析】不是。因为删除节点  $f$  后有 2 个连通分支

4、【解析】不是, 因为不满足式。例如:  $f(1+2) = f(3) = 2 * 3 - 1 = 5$ , 而

$f(1) + f(2) = 2 * 1 - 1 + 2 * 2 - 1 = 4$ , 故  $f(1+2) \neq f(1) + f(2)$ 。

五、计算题 (5×7=35 分)

1、【解析】 $(\exists x)(\forall y)(P(x,y) \rightarrow P(y,x))$ 

$= (\forall y)(P(a,y) \rightarrow P(y,a)) \vee (\forall y)(P(b,y) \rightarrow P(y,b))$  .....2 分

$= ((P(a,a) \rightarrow P(a,a)) \wedge (P(a,b) \rightarrow P(b,b))) \vee ((P(b,a) \rightarrow P(a,b)) \wedge (P(b,b) \rightarrow P(b,b)))$

$= ((0 \rightarrow 0) \wedge (1 \rightarrow 1)) \vee ((0 \rightarrow 1) \wedge (1 \rightarrow 1))$  .....1 分

$= 1$  .....1 分

因此, 在解释  $I$  下公式  $(\exists x)(\forall y)(P(x,y) \rightarrow P(y,x))$  的真值为 1。 .....3 分

2、【解析】 $P(A) = P(\{\emptyset, 1, \{2\}\})$  .....对一个元素给 1 分

$= \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{1\}, \{\{2\}\}, \{\emptyset, 1\}, \{\emptyset, \{2\}\}, \{1, \{2\}\}, \{\emptyset, 1, \{2\}\}\}$

生成树的权值  $W(T)=10+50+20+45+30+40=195$ 。

#### 4、【解析】

根据群的性质：8 阶剩余类加群的生成元为 1

$$G=\langle 1 \rangle = \{0, 1, 2, \dots, 7\}$$

对任意的  $y=1^x \in G$ ，只要  $(n, x)=1$ ，则  $y$  一定是生成元，因此， $G$  的所有生成元为  $\{1, 3, 5, 7\}$

而 8 的一切因子  $d$  都可对应产生一个  $d$  阶子群，并且其生成元为  $1^{8/d}$ 。8 的因子为 1, 2, 4, 8，因此  $G$  有四个子群，分别如下：

$$G_1=\{0\}, \text{生成元为 } 0;$$

$$G_2=\{0, 4\}, \text{生成元为 } 4;$$

$$G_3=\{0, 2, 4, 6\}, \text{生成元为 } 2;$$

$$G_4=G=\{0, 1, 2, \dots, 7\}, \text{生成元为 } 1;$$

#### 5、【解析】

强分图：由  $\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$ ， $\{v_5\}$ ， $\{v_6\}$ ， $\{v_7\}$ ， $\{v_8\}$  导出的子图

单向分图：由  $\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$ ， $\{v_5, v_6, v_7\}$ ， $\{v_6, v_8\}$  导出的子图

弱分图：该图本身，即由  $\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7, v_8\}$  导出的子图

### 六、证明题（24 分）

#### 1、【解析】

设  $Q(x)$ :  $x$  是有理数； $I(x)$ :  $x$  是无理数； $R(x)$ :  $x$  是实数； $C(x)$ :  $x$  是虚数；则题中语句可符号化为：

$$(\forall x)(Q(x) \vee I(x) \rightarrow R(x)), (\forall x)(C(x) \rightarrow \neg R(x))$$

$$\Rightarrow (\forall x)(C(x) \rightarrow \neg Q(x) \wedge \neg I(x))$$

证明：

$$1) (\forall x)(C(x) \rightarrow \neg R(x)) \quad P$$

$$2) C(x) \rightarrow \neg R(x) \quad US, 1)$$

## 2019-2020 学年第二学期期末考试 A 卷参考答案

### 一、单选题(共 10 分, 共 10 题, 每题 1 分)

1、【正解】(1)

2、【正解】(2)

3、【正解】(3)

4、【正解】(4)

5、【正解】(3)

6、【正解】(4)

7、【正解】(2)

8、【正解】(2)

9、【正解】(3)

10、【正解】(2)

### 二、多项选择题(共 5 分, 共 5 题, 每题 1 分)

1、【正解】(2、3、5)

2、【正解】(1、4、5)

3、【正解】(2、3)

4、【正解】(2、3、4)

5、【正解】(3、4)

### 三、简答题(10 分)

#### 1、【解析】

命题演算的合式公式, 又称命题公式(简称公式), 可按如下规则生成:

(1) 命题变元本身是一个公式;

(2) 如  $G$  是公式, 则  $(\neg G)$  也是一个公式;

## 【考点延伸】推理证明

## 2. 【解析】

证明：要证  $T$  为  $A \times B$  上得偏序关系，只需证  $T$  是自反的、反对称的、传递的：

(1) 任取  $\langle a_1, b_1 \rangle \in A \times B$ ，

由  $R$  和  $S$  为偏序集，故  $a_1 R a_1, b_1 S b_1$ ，

由条件知  $a_1 R a_1 \wedge b_1 S b_1 \Leftrightarrow \langle a_1, b_1 \rangle T \langle a_1, b_1 \rangle$ ，

由自反性的定义知  $T$  是自反的。

(2) 任取  $\langle a_1, b_1 \rangle, \langle a_2, b_2 \rangle \in A \times B$ ，

若  $\langle a_1, b_1 \rangle T \langle a_2, b_2 \rangle$  且  $\langle a_2, b_2 \rangle T \langle a_1, b_1 \rangle$ ，则有，

$a_1 R a_2 \wedge b_1 S b_2$ ，

$a_2 R a_1 \wedge b_2 S b_1$ ，

$\therefore a_1 R a_2 \wedge a_2 R a_1$ ，又  $R$  是偏序关系，具有反对称性， $\therefore a_1 = a_2$ ，

同理可得  $b_1 = b_2$ ，

$\langle a_1, b_1 \rangle = \langle a_2, b_2 \rangle$ ，

由反对称的定义知  $T$  是反对称的。

(3) 任取  $\langle a_1, b_1 \rangle, \langle a_2, b_2 \rangle, \langle a_3, b_3 \rangle \in A \times B$ ，

若  $\langle a_1, b_1 \rangle T \langle a_2, b_2 \rangle$  且  $\langle a_2, b_2 \rangle T \langle a_3, b_3 \rangle$ ，则有，

$\langle a_1, b_1 \rangle T \langle a_2, b_2 \rangle \Leftrightarrow a_1 R a_2 \wedge b_1 S b_2$ ，

$\langle a_2, b_2 \rangle T \langle a_3, b_3 \rangle \Leftrightarrow a_2 R a_3 \wedge b_2 S b_3$ ，

$\therefore a_1 R a_2 \wedge a_2 R a_3$ ，又  $R$  是偏序关系，具有传递性， $\therefore a_1 R a_3$ ，

同理可得  $b_1 S b_3$ ，

$a_1 R a_3 \wedge b_1 S b_3 \Leftrightarrow \langle a_1, b_1 \rangle T \langle a_3, b_3 \rangle$

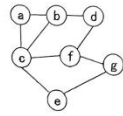
由传递的定义知  $T$  是传递的。

综上所述，由偏序关系的定义知  $T$  为  $A \times B$  上得偏序关系。

【考点延伸】偏序关系的证明

## 五、应用题 (6分)

## 1. 【解析】



68

69

(2)

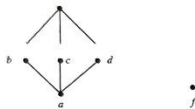
$r(R) = \{ \langle 0,0 \rangle, \langle 0,1 \rangle, \langle 0,2 \rangle, \langle 0,3 \rangle, \langle 1,1 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 2,2 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,3 \rangle \}$

$s(R) = \{ \langle 0,1 \rangle, \langle 0,2 \rangle, \langle 0,3 \rangle, \langle 1,0 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 2,0 \rangle, \langle 2,1 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,0 \rangle, \langle 3,1 \rangle, \langle 3,2 \rangle \}$

【考点延伸】关系的运算

## 3. 【解析】

(1)



(2)

极大元:  $a, f$ ;

极小元:  $a, f$ ;

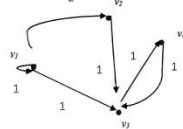
最大元: 无;

最小元: 无.

【考点延伸】偏序关系

## 4. 【解析】

(1)



注:  $v_1$  处有自环。

(2) 题目所给邻接矩阵为权图的邻接矩阵，在计算可达性时应当先将矩阵中正数量为 1，再进行运算。重新建立邻接矩阵：

66

用语言的集合来表示结点，边表示两个结点有相同的语言元素，因此问题可以转化为求该图的哈密顿回路的问题，得到  $abdfgeca$ 。

【考点延伸】哈密顿回路

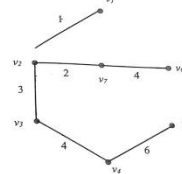
$$P(D) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

则  $P(D) = A \vee A^{(2)} \vee A^{(3)} \vee A^{(4)}$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

【考点延伸】可达性

## 5. 【解析】



【考点延伸】最小生成树

## 四、证明题 (共 14 分)

## 1. 【解析】

证明：应当指出，该问题默认论域是人，否则无意义。故可以有如下推理：

$$① \neg \forall x (F(x) \rightarrow H(x))$$

$$② \exists x (F(x) \wedge \neg H(x))$$

$$③ F(c) \wedge \neg H(c)$$

$$④ \forall x (F(x) \rightarrow G(x))$$

$$⑤ F(c) \rightarrow G(c)$$

$$⑥ F(c) \wedge G(c) \wedge \neg H(c)$$

$$⑦ \exists x (F(x) \wedge G(x) \wedge \neg H(x))$$

67

8. 【正解】 $kn/2$ 

【解析】本题考查  $n$  阶  $k$ -正则图的边数。 $k$ -正则图即每个顶点  $k$  个邻点，所以所有顶点的总度数为  $kn$ ，又因为一条边关联两个点，所以边数为  $kn/2$ 。

【考点延伸】正则图

9. 【正解】0

【解析】本题考查点连通度。求点连通度需要找出把  $G$  变成不连通图或者平凡图所需去掉的最少顶点数，这里图已经不连通所以答案为 0

【考点延伸】图的点连通度

10. 【正解】7

【解析】本题考查两结点间距离。两结点间的短程线的长度称为两结点间的距离。由观察法可知， $a$ 、 $b$  两点间距离为 7。即  $1+1+3+2=7$ 。

【考点延伸】线图中两点间距离

## 二、选择题(20 分，每题 2 分，共 10 题)

1. 【正解】C

【解析】本题考查蕴涵联结词。 $P \rightarrow Q$  可用除非  $Q$ ，否则  $\neg P$  表示。

【考点延伸】蕴涵联结词

2. 【正解】A

【解析】本题考查合取范式。题中  $P \vee \neg Q$  可以看作子句，有限个子句的合取式称为合取范式。

【考点延伸】合取范式

3. 【正解】A

【解析】本题考查公式等价。A 选项通过量词辖域的收缩律可以得到；B 选项等号两端公式不等价，应改为  $\neg(\forall x)A(x) = (\exists x)\neg A(x)$ ；C 选项存在量词不满足对合取的分配律；D 选项量词有明显错误。故该题选 A。

【考点延伸】公式等价

4. 【正解】B

【解析】本题考查集合包含关系。题中  $A$  是  $B$  的子集，所以 A 选项  $B-A$  不一定为空集；B 选项正确；C 选项， $A \cap B = A$ ；D 选项， $A \cup B = B$ 。故该题选 B。

【考点延伸】集合之间的关系

5. 【正解】D

【解析】本题考查关系的闭包。D 选项应该改为  $s(R_1 \cup R_2) = s(R_1) \cup s(R_2)$ 。

【考点延伸】关系的闭包

【正解】BD

【解析】本题考查复合运算。若  $f$  和  $g$  都是满射，则  $f \circ g$  是满射。若  $f$  和  $g$  都是单射，则  $f \circ g$  是单射。由函数复合运算的保守性可知。

【考点延伸】函数的复合运算

【正解】D

【解析】本题考查欧拉图。含有一条欧拉回路的图称为欧拉图，欧拉图所有结点的度数均为偶数。图中只有 D 符合。

【考点延伸】欧拉图

【正解】B

【解析】本题考查哈密顿图。含有一条哈密顿回路的图称为哈密顿图。图中只有 B 不是哈密顿图。

【考点延伸】哈密顿图

【正解】B

【解析】本题考查平面图。任何两边都不会在非结点处交叉的图称为平面图。图中只有 B 满足平面图的条件。

【考点延伸】平面图

10. 【正解】B

【解析】本题考查偶图。根据偶图的定义。图中只有 B 不是偶图。

【考点延伸】偶图

## 三、计算题（共 40 分）

1. 【解析】

$$\begin{aligned}
 & (P \vee Q) \vee (\neg P \wedge R) \\
 &= (P \wedge (Q \vee \neg Q) \wedge (R \vee \neg R)) \vee ((P \vee \neg P) \wedge Q \wedge (R \vee \neg R)) \vee (\neg P \wedge (Q \vee \neg Q) \wedge R) \\
 &= (\neg P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \dots\dots\dots \text{主析取范式} \\
 & \text{从而，主合取范式为 } (\neg P \vee \neg Q \vee \neg R)。
 \end{aligned}$$

【考点延伸】主范式

2. 【解析】

$$\begin{aligned}
 & (1) \\
 & R \circ R = \{ \langle 0, 2 \rangle, \langle 0, 3 \rangle, \langle 1, 3 \rangle \} \\
 & R^{-1} = \{ \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 0 \rangle, \langle 3, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle \}
 \end{aligned}$$