

## 一、 填空 10% （每小题 2 分）

- 1、 设  $\langle A, \vee, \wedge, - \rangle$  是由有限布尔格  $\langle A, \leq \rangle$  诱导的代数系统，S 是布尔格  $\langle A, \leq \rangle$ ，中所有原子的集合，则  $\langle A, \vee, \wedge, - \rangle \sim$  \_\_\_\_\_。

- 2、 集合  $S = \{\alpha, \beta, \gamma, \delta\}$  上的二元运算  $*$  为

$*$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$	$\delta$
$\alpha$	$\delta$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$
$\beta$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$	$\delta$
$\gamma$	$\beta$	$\gamma$	$\gamma$	$\gamma$
$\delta$	$\alpha$	$\delta$	$\gamma$	$\delta$

那么，代数系统  $\langle S, * \rangle$  中的幺元是 \_\_\_\_\_， $\alpha$  的逆元是 \_\_\_\_\_。

- 3、 设 I 是整数集合， $Z_3$  是由模 3 的同余类组成的同余类集，在  $Z_3$  上定义  $+_3$  如下：

$[i] +_3 [j] = [(i + j) \bmod 3]$ ，则  $+_3$  的运算表为 \_\_\_\_\_；

$\langle Z_3, +_3 \rangle$  是否构成群 \_\_\_\_\_。

- 4、 设 G 是 n 阶完全图，则 G 的边数  $m =$  \_\_\_\_\_。

- 5、 如果有一台计算机，它有一条加法指令，可计算四数的和。现有 28 个数需要计算和，它至少要执行 \_\_\_\_\_ 次这个加法指令。

## 二、 选择 20% （每小题 2 分）

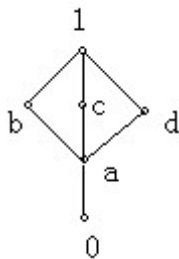
- 1、 在有理数集 Q 上定义的二元运算  $*$ ， $\forall x, y \in Q$  有  $x * y = x + y - xy$ ，

则 Q 中满足（\_\_\_\_\_）。

- A、 所有元素都有逆元；                      B、 只有唯一逆元；  
C、  $\forall x \in Q, x \neq 1$  时有逆元  $x^{-1}$ ；      D、 所有元素都无逆元。

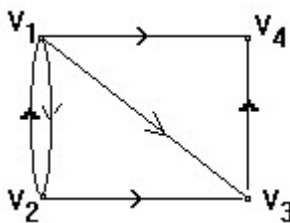
2、设  $S=\{0, 1\}$ ,  $*$  为普通乘法, 则  $\langle S, * \rangle$  是 ( )。

- A、半群, 但不是独异点; B、只是独异点, 但不是群;  
C、群; D、环, 但不是群。



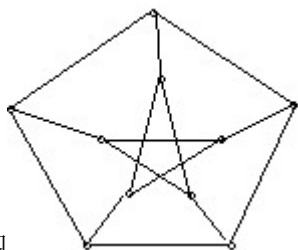
3、图 给出一个格  $L$ , 则  $L$  是 ( )。

- A、分配格; B、有补格; C、布尔格; D、A,B,C 都不对。



3、有向图  $D=\langle V, E \rangle$ , 则  $v_1$  到  $v_4$  长度为 2 的通路有 ( ) 条。

- A、0; B、1; C、2; D、3。



4、在 Peterson 图 中, 至少填加 ( ) 条边才能构成 Euler 图。

- A、1; B、2; C、4; D、5。

### 三、 判断 10% (每小题 2 分)

1、在代数系统  $\langle A, * \rangle$  中如果元素  $a \in A$  的左逆元  $a_e^{-1}$  存在,

则它一定唯一且  $a^{-1} = a_e^{-1}$ 。( )

2、设  $\langle S, * \rangle$  是群  $\langle G, * \rangle$  的子群, 则  $\langle G, * \rangle$  中幺元  $e$  是  $\langle S, * \rangle$  中幺元。( )

3、设  $A = \{x \mid x = a + b\sqrt{3}, a, b \text{ 均为有理数}\}$ ,  $+$ ,  $\cdot$  为普通加法和乘法, 则代数系统  $\langle A, +, \cdot \rangle$  是域。( )

4、设  $G = \langle V, E \rangle$  是平面图,  $|V|=v$ ,  $|E|=e$ ,  $r$  为其面数, 则  $v-e+r=2$ 。( )

- 5、如果一个有向图  $D$  是欧拉图，则  $D$  是强连通图。（ ）

#### 四、证明 46%

- 1、 设  $\langle A, * \rangle$ ，是半群， $e$  是左幺元且  $\forall x \in A, \exists \hat{x} \in A$ ，使得  $\hat{x} * x = e$ ，  
则  $\langle A, * \rangle$  是群。（10 分）
- 2、 循环群的任何非平凡子群也是循环群。（10 分）
- 3、 设  $aH$  和  $bH$  是子群  $H$  在群  $G$  中的两个左陪集，证明：要末  $aH \cap bH = \Phi$ ，要末  $aH = bH$ 。（8 分）
- 4、 设  $\langle A, +, \cdot \rangle$ ，是一个含幺环， $|A| > 3$ ，且对任意  $\forall a \in A$ ，都有  $a \cdot a = a$ ，则  $\langle A, +, \cdot \rangle$  不可能是整环（这时称  $\langle A, +, \cdot \rangle$  是布尔环）。（8 分）
- 5、 若图  $G$  不连通，则  $G$  的补图  $\overline{G}$  是连通的。（10 分）

#### 五、布尔表达式 8%

设  $E(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \wedge x_2) \vee (x_2 \wedge x_3) \vee (\overline{x_2} \wedge x_3)$  是布尔代数  $\langle \{0,1\}, \vee, \wedge, \overline{\phantom{x}} \rangle$  上的一个布尔表达式，试写出其析取范式和合取范式。

#### 六、图的应用 16%

- 1、 构造一个结点  $v$  与边数  $e$  奇偶性相反的欧拉图。（6 分）
- 2、 假设英文字母， $a, e, h, n, p, r, w, y$  出现的频率分别为 12%，8%，15%，7%，6%，10%，5%，10%，求传输它们的最佳前缀码，并给出 happy new year 的编码信息。（10 分）

##### 一、 填空 10%（每小题 2 分）

1、  $\langle \mathcal{P}(S), \cup, \cap, \sim \rangle$ ； 2、  $\beta, \gamma$ ； 3、

4、  $\frac{1}{2}n(n-1)$ ； 5、 9

$+_3$	[0]	[1]	[2]
[0]	[0]	[1]	[2]
[1]	[1]	[2]	[0]
[2]	[2]	[0]	[1]

是；

## 二、选择 10%（每小题 2 分）

题目	1	2	3	4	5
答案	C	B	D	B	D

## 三、判断 10%（每小题 2 分）

题目	1	2	3	4	5
答案	N	Y	Y	N	Y

## 四、证明 46%

1、（10 分）证明：

(1)  $\forall a, b, c \in A$ , 若  $a * b = a * c$  则  $b = c$

事实上： $\Theta a * b = a * c \therefore \exists \hat{a}$  使  $\hat{a} * (a * b) = \hat{a} * (a * c)$

$(\hat{a} * a) * b = (\hat{a} * a) * c, \therefore e * b = e * c$

即： $b = c$

(2)  $e$  是  $\langle A, * \rangle$  之幺元。

事实上：由于  $e$  是左幺元，现证  $e$  是右幺元。

$\forall x \in A, x * e \in A, \exists \hat{x}$  使  $\hat{x} * (x * e) = (\hat{x} * x) * e = e * e = e = \hat{x} * x$

由(1)即  $x * e = x, \therefore e$  为右幺元

(3)  $\forall x \in A$ , 则  $x^{-1} \in A$

事实上： $\forall x \in A (x * \hat{x}) * x = x * (\hat{x} * x) = x * e = x = e * x$

$x * \hat{x} = e$  故有  $\hat{x} * x = x * \hat{x} = e \therefore x$  有逆元  $\hat{x}$

由 (2), (3) 知： $\langle A, * \rangle$  为群。

2、（10 分）证明：

设  $\langle G, * \rangle$  是循环群,  $G = \langle a \rangle$ , 设  $\langle S, * \rangle$  是  $\langle G, * \rangle$  的子群。且  $S \neq \{e\}, S \neq G$ , 则存在最小正整数  $m$ , 使

得： $a^m \in S$ , 对任意  $a^l \in S$ , 必有  $l = tm + r, 0 \leq r < m, t > 0$ ,

故： $a^r = a^{l-tm} = a^l * a^{-tm} = a^l * (a^m)^{-t} \in S$  即： $a^l = a^r * (a^m)^t \in S$

所以  $a^r \in S$  但  $m$  是使  $a^m \in S$  的最小正整数, 且  $0 \leq r < m$ , 所以  $r=0$  即： $a^l = (a^m)^t$

这说明  $S$  中任意元素是  $a^m$  的乘幂。所以  $\langle G, * \rangle$  是以  $a^m$  为生成元的循环群。

3、（8 分）证明：

对集合  $aH$  和  $bH$ ，只有下列两种情况：

$$(1) aH \cap bH \neq \Phi; \quad (2) aH \cap bH = \Phi$$

对于  $aH \cap bH \neq \Phi$ ，则至少存在  $h_1, h_2 \in H$ ，使得  $ah_1 = bh_2$ ，即有  $a = bh_2h_1^{-1}$ ，这时任意

$ah \in aH$ ，有  $ah = bh_2h_1^{-1}h \in bH$ ，故有  $aH \subseteq bH$

同理可证： $bH \subseteq aH$  所以  $aH = bH$

4、（8 分）证明：

反证法：如果  $\langle A, +, \cdot \rangle$ ，是整环，且有三个以上元素，则存在  $a \in A, a \neq \theta, a \neq 1$  且  $a \cdot a = a$

即有： $a \neq \theta, a - 1 \neq \theta$  但  $a \cdot (a - 1) = a \cdot a - a = a - a = \theta$  这与整环中无零因子条件矛盾。因此  $\langle A, +, \cdot \rangle$  不可能是整环。

5、（10 分）证明：

因为  $G = \langle V, E \rangle$  不连通，设其连通分支是  $G(V_1), \Lambda, G(V_k)$  ( $k \geq 2$ )， $\forall u, v \in V$ ，则有两种情况：

- (1)  $u, v$ ，分别属于两个不同结点子集  $V_i, V_j$ ，由于  $G(V_i), G(V_j)$  是两连通分支，故  $(u, v)$  在不在  $G$  中，故  $u, v$  在  $\bar{G}$  中连通。
- (2)  $u, v$ ，属于同一个结点子集  $V_i$ ，可在另一结点子集  $V_j$  中任取一点  $w$ ，故  $(u, w), (w, v)$  均在  $\bar{G}$  中，故邻接边  $(u, w)(w, v)$  组成的路连接结点  $u$  和  $v$ ，即  $u, v$  在  $\bar{G}$  中也是连通的。

## 五、布尔表达式 8%

函数表为：

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$E(x_1, x_2, x_3)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0

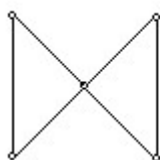
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

析取范式:  $E(x_1, x_2, x_3) = (\bar{x}_1 \wedge \bar{x}_2 \wedge x_3) \vee (\bar{x}_1 \wedge x_2 \wedge x_3) \vee (x_1 \wedge \bar{x}_2 \wedge x_3) \vee (x_1 \wedge x_2 \wedge \bar{x}_3) \vee (x_1 \wedge x_2 \wedge x_3)$

合取范式:  $E(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee \bar{x}_2 \vee x_3) \wedge (\bar{x}_1 \vee x_2 \vee x_3)$

## 六、 树的应用 16%

1、(6分) 解:



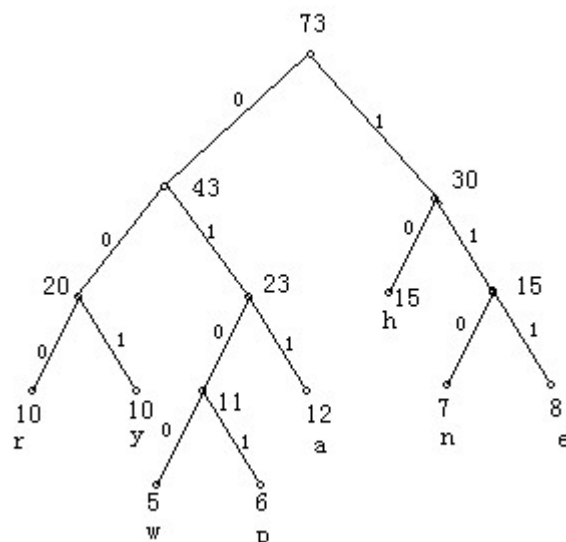
结点数5, 边数6, 每个结点数均为偶数, 所以它是欧拉图。



结点数6, 边数7, 每个结点数均为偶数, 所以它是欧拉图。

2、(10分) 解:

根据权数构造最优二叉树:



传输它们的最佳前缀码如上图所示, happy

new year 的编码信息为:

10 011 0101 0101 001 110 111 0100 001

111 011 000

附：最优二叉树求解过程如下：

5	6	7	8	10	10	12	15
	11	7	8	10	10	12	15
		11	15	10	10	12	15
			11	15	20	12	15
				15	20	23	15
					20	23	30
						43	30
							73