

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

$*$	α	β	γ	δ
α	δ	α	β	γ
β	α	β	γ	δ
γ	β	γ	γ	γ
δ	α	δ	γ	δ

那么，代数系统 $\langle S, * \rangle$ 中的幺元是 _____， α 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）

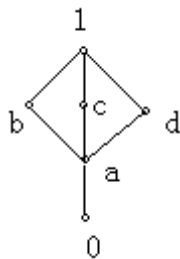
- 1、 在有理数集 Q 上定义的二元运算 $*$ ， $\forall x, y \in Q$ 有 $x * y = x + y - xy$ ，

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。

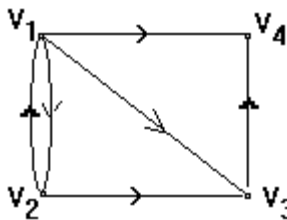
2、设 $S=\{0, 1\}$, $*$ 为普通乘法, 则 $\langle S, * \rangle$ 是 ()。

- 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。



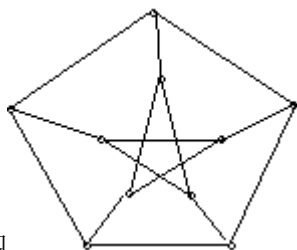
3、图 给出一个格 L , 则 L 是 ()。

- 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 $\langle \{0,1\}, \vee, \wedge, \overline{} \rangle$ 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、 β, γ ; 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 $G(V_1), \Lambda, G(V_k) \quad (k \geq 2)$ ， $\forall u, v \in V$ ，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

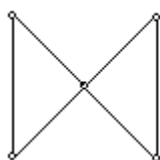
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

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

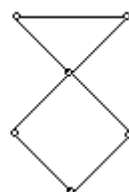
合取范式: $E(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee \bar{x}_2 \vee x_3) \wedge (\bar{x}_1 \vee x_2 \vee x_3)$

六、 树的应用 16%

1、(6分) 解:



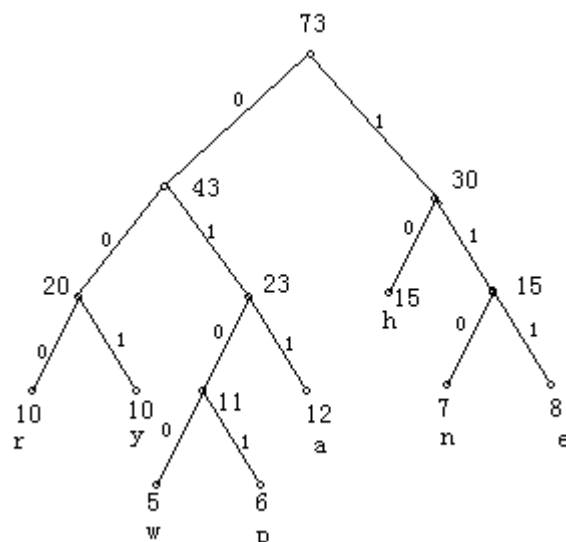
结点数5, 边数6, 每个结点数均为偶数, 所以它是欧拉图。



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