

一、选择题（30'，每题 2'， 每题只有一个选项是正确的，请将答案写在题号前的括号里）

A、C 卷 DDCAB BDABC BBCAA

B、D 卷 AABDC CADCB CCCAD

二、填空题（20'，每题 2'）

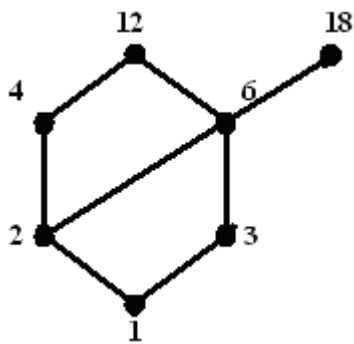
1. $\forall 0, 1, 2, 3, 6, 7$

2. $\neg \exists x(A(x) \wedge \neg B(x))$ 或 $\forall x(A(x) \rightarrow B(x))$

3.
$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

4. 2

5.

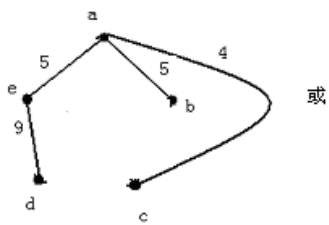


6. \aleph_2

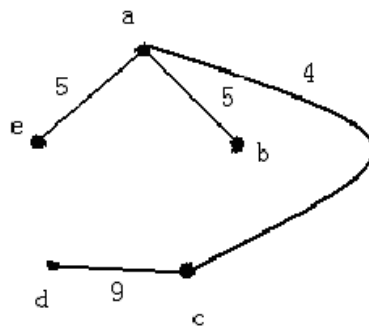
7. adcba

8. 5.

9.



或



10. A, C

三、(9') 任用一种推理方法证明: $((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s) \wedge (p \vee r)) \rightarrow (q \vee s)$

等值推理法

$$((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s) \wedge (p \vee r)) \rightarrow (q \vee s)$$

$$= \neg((\neg p \vee q) \wedge (\neg r \vee s) \wedge (p \vee r)) \vee q \vee s$$

$$= (p \wedge \neg q) \vee (r \wedge \neg s) \vee (\neg p \wedge \neg r) \vee q \vee s$$

$$= p \vee q \vee r \vee s \vee (\neg p \wedge \neg r)$$

$$= (p \vee q \vee r \vee s \vee \neg p) \wedge (p \vee q \vee r \vee s \vee \neg r)$$

$$= T$$

四、(9') 任用一种推理方法证明: $((\forall x)P(x) \rightarrow (\exists x)Q(x)) \rightarrow (\exists x)(P(x) \rightarrow Q(x))$

归结法:

$$(1) \neg P(a) \vee Q(a)$$

$$(2) P(x)$$

$$(3) \neg Q(a)$$

$$(4) Q(x) \quad (1)(2) \text{ 归结}$$

$$(5) \square \quad (3)(4) \text{ 归结}$$

五、(8') 设 R 是非空集合 A 上的二元关系。证明：如果 R 自反、传递，则 $R \circ R = R$ 。

证明：

(1) 对于任意 $\langle x, z \rangle \in R \circ R$ ，一定存在 $z \in A$ ，使得 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, z \rangle \in R$ 。由于 R 传递，所以 $\langle x, z \rangle \in R$ 。

因此， $R \circ R \subseteq R$ 。

(2) 对于任意的 $\langle x, z \rangle \in R$ ，由于 R 自反，所以 $\langle z, z \rangle \in R$ ，所以 $\langle x, z \rangle \in R \circ R$ ，可得 $R \subseteq R \circ R$ 。

六、(8') 对集合 A, B, C 和 D ，若 $A \approx C, B \approx D$ ，证明： $A \times B \approx C \times D$ 。

证明：由 $A \approx C$ ，存在双射 $f: A \rightarrow C$

由 $B \approx D$ ，存在双射 $g: B \rightarrow D$

定义： $h: A \times B \rightarrow C \times D$

$$h(\langle a, b \rangle) = \langle f(a), g(b) \rangle$$

下面证明 h 为双射：

(1) h 为单射

假设 $h(\langle a_1, b_1 \rangle) = h(\langle a_2, b_2 \rangle)$

$$h(\langle a_1, b_1 \rangle) = \langle f(a_1), g(b_1) \rangle$$

$$\langle f(a_1), g(b_1) \rangle = \langle f(a_2), g(b_2) \rangle$$

$$\text{有 } f(a_1) = f(a_2), g(b_1) = g(b_2)$$

又因为 f, g 均为双射

$$a_1 = a_2, b_1 = b_2$$

$$\text{故 } \langle a_1, b_1 \rangle = \langle a_2, b_2 \rangle$$

(2) h 为满射

任给 $\langle c, d \rangle \in C \times D$

$$\text{则 } \langle f^{-1}(c), g^{-1}(d) \rangle \in A \times B$$

七、(8') 设G是简单平面图，证明G中至少有一个结点的度数小于等于5.

证明：假设 G 中每个结点的度数均大于等于 6，则

$$2m = \sum_{i=1}^n d(v_i) \geq 6n, \text{ 其中 } m \text{ 为边数, } n \text{ 为结点数}$$

于是： $m \geq 3n > 3n - 6$

而由于 G 是连通的简单平面图，有 $m \leq 3n - 6$ ，与上式矛盾

因此 G 中至少有一个结点的度数小于等于 5

八、(8') 在通信中要传输 8 进制数字 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7，这些数字出现的频率为 0 : 30%; 1 : 20%; 2 : 15%; 3 : 10%; 4 : 10%; 5 : 6%; 6 : 5%; 7 : 4%.

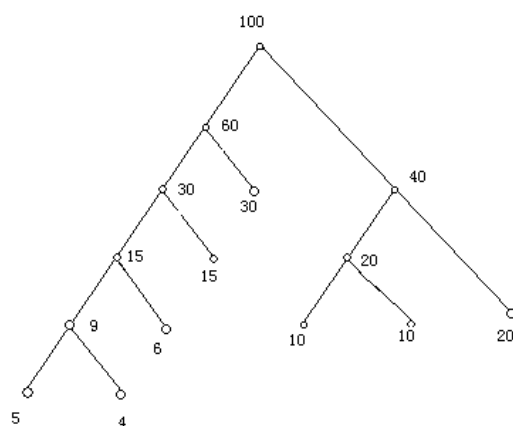
设计一个最佳二进制编码方式，使通信中出现的二进制数字尽可能地少.

(1). 画出相应的 Huffman 树.

(2). 写出每个数字对应的 Huffman 编码.

(3). 传输按上述比例出现的数字 10000 个时，至少要用多少个二进制数字？

解：赋权如下： $w_0=30, w_1=20, w_2=15, w_3=10, w_4=10, w_5=6, w_6=5, w_7=4$. 将这些权由小到大排列：
4, 5, 6, 10, 10, 15, 20, 30



(1).

(2). 0 : 01 ; 1 : 11 ; 2 : 001 ; 3 : 100 ; 4 : 101 ; 5 : 0001 ; 6 : 00000 ; 7 : 00001

(3) $10^4 * (0.3 * 2 + 0.2 * 2 + 0.15 * 3 + 0.1 * 3 + 0.1 * 3 + 0.06 * 4 + 0.05 * 5 + 0.04 * 5)$
= 27400