

上海交通大学试卷 (A 卷)

(2011 至 2012 学年 第 1 学期)

班级号 _____ 学号 _____ 姓名 _____
 课程名称 离散数学 _____ 成绩 _____

一、选择题 (26 分, 每题 2 分。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)

() 1. A, B, C 为任意命题公式, 当下列哪项成立时, 有 $A \Leftrightarrow B$ 。

(A) $C \rightarrow A \Leftrightarrow C \rightarrow B$

(B) $A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$

(C) $A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$

(D) $\neg A \Leftrightarrow \neg B$

() 2. 下列哪个命题公式是重言式?

(A) $(x \rightarrow y) \wedge (y \rightarrow x)$

(B) $(\neg x \vee y) \wedge (\neg(\neg x \wedge \neg y))$

(C) $\neg(x \rightarrow \neg y) \rightarrow x$

(D) $\neg(x \vee y)$

() 3. 一个无向图共有 6 个顶点, 其中 5 个顶点的度数分别为 1, 2, 2, 3, 4, 则第六个顶点的度数不可能是下列哪项?

(A) 4

(B) 2

(C) 1

(D) 0

() 4. 下列三个命题公式中有几个与 $(x \wedge \neg y)$ 矛盾 (既不同为真也不同为假)?

$(\neg x \vee y), (\neg x \wedge y), (\neg y \rightarrow \neg x)$

(A) 0

(B) 1

(C) 2

(D) 3

() 5. 含 5 个顶点、3 条边的不同构的简单图有几个?

(A) 2 个

(B) 3 个

(C) 4 个

(D) 5 个

() 6. 令 $F(x)$: "x 是金属", $G(y)$: "y 是液体", $H(x, y)$: "x 可以溶解在 y 中", 则命题 "任何金属可以溶解在某种液体中" 可符号化为下列哪项?

(A) $(\forall x)(F(x) \wedge (\exists y)(G(y) \wedge H(x, y)))$

(B) $(\forall x)(\exists (x)F(x) \rightarrow (G(y) \rightarrow H(x, y)))$

(C) $(\forall x)(F(x) \rightarrow (\exists y)(G(y) \wedge H(x, y)))$

(D) $(\forall x)(F(x) \rightarrow (\exists y)(G(y) \rightarrow H(x, y)))$

() 7. 下面表述不正确的是哪项?

(A) 全称量词和存在量词不可以随便交换位置。

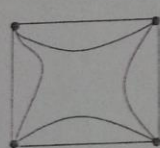
(B) 如果公式 A 没有自由变元, 则称公式 A 为闭公式。

(C) 命题的真值可以不唯一。

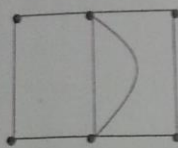
(D) 谓词是用来刻画个体具有的性质或关系的。

班级号_____ 学号_____ 姓名_____

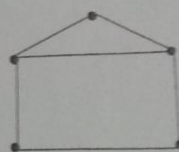
() 13. 下图中哪个不存在欧拉闭迹 (欧拉回路)?



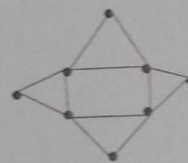
(A)



(B)



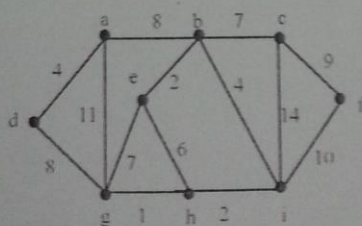
(C)



(D)

二、填空题 (20 分, 每题 2 分)

- 命题公式 $(\neg x \wedge y) \vee \neg z$ 的对偶式是_____。
- 设图 G 是一个具有 k 个度为奇数的结点的无向图, 最少要在 G 中添加_____条边才能使得图具有欧拉闭迹 (欧拉回路)。
- 如果只能使用联结词 \uparrow (与非), 则 $x \rightarrow y$ 可表示为_____。
- 设谓词公式: $(\forall x)(\exists y)P(x, y)$, 个体域: $\{1, 2\}$, 将其中的量词消去, 写出与之等价的命题公式为_____。
- 设 $R(x)$: "x 是实数"; $S(x, y)$: "x 小于 y"。则命题 "不存在最小的实数", 用谓词公式可以表示为_____。
- 带有 n 个顶点和 k 个连通分量的简单图最多有_____条边。
- 设 $t(\neg x \vee (y \wedge z)) = 0$, 则 $t(\neg(\neg z \vee \neg y) \leftrightarrow x) =$ _____。
- 在无向完全图 K_n 中, 没有公共边的哈密顿圈 (H 回路) 的条数是:_____。
- 设只有一个根节点的树 T 有 17 条边, 4 个度为 4 的结点, 1 个度为 3 的结点, 其余 12 个结点全部为叶结点, 那么 T 的树根的度数是_____。
- 下图所示的无向连通图, 最小生成树的权为_____。



班级号_____ 学号_____ 姓名_____

三、(14 分, 第一题 6 分, 第二题 3 分, 第三题 5 分) 解答下列各题 (直接在横线上填写结果):

(1) $((x \rightarrow z) \wedge ((y \rightarrow z) \wedge z)) \leftrightarrow (\neg x \vee \neg y)$ 的主析取范式为:

_____。

和 $((x \rightarrow z) \wedge ((y \rightarrow z) \wedge z)) \leftrightarrow (\neg x \vee \neg y)$ 的主合取范式为:

_____。

(2) 请列出三个“联结词的最小功能完全集”: _____

(3) 公式 $(\forall x)P(x, y) \rightarrow ((\forall x)Q(x) \rightarrow (\exists y)P(y, z))$ 的前束范式_____

四、(8 分) 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依次为 30%; 20%; 15%; 10%; 10%; 6%; 5%; 4%。编一个最佳前缀码, 使通信中出现的二进制数字尽可能地少。

(1). 画出相应的哈夫曼 (Huffman) 树。

(2). 写出每个数字对应的前缀码。

班级号_____

学号_____

姓名_____

五、(16分, 每题8分). 任用一种推理方法证明:

$$(1) (\forall x)(P(x) \rightarrow ((\forall y)Q(y)) \wedge R(x)), (\exists x)P(x) \Rightarrow Q(y) \wedge (\exists x)(P(x) \wedge R(x))$$

$$(2) x \rightarrow y, (\neg y \vee z) \wedge \neg z, \neg(\neg x \wedge w) \Rightarrow \neg w$$

班级号_____ 学号_____ 姓名_____

六、(8分) 设 $G = (V, E)$ 为非平凡无向图，边数为 m ，顶点数为 n ，请证明下面两个命题等价：

(1) G 中任意两点间存在唯一的路径。

(2) G 无圈且 $m = n - 1$ 。

七、(8分) 设简单图 $G = (V, E)$ ，结点数 n ，边数为 m ，其中 $n \geq 3$ 。证明：如果 $\frac{(n-1)(n-2)}{2} + 2 = m$ ，那么 G 为哈密顿 (Hamilton) 图。

离散数学试卷 A 卷-答案

一、 选择题

- 1、 D 2、 C 3、 C 4、 C 5、 C 6、 C
7、 C 8、 A 9、 A 10、 D 11、 D 12、 A 13、 C

二、 填空题

- 1、 $(\neg x \vee y) \wedge \neg z$
2、 $\frac{k}{2}$
3、 $((x \uparrow x) \uparrow (x \uparrow x)) \uparrow (y \uparrow y)$ 或 $x \uparrow (y \uparrow y)$
4、 $(P(1,1) \vee P(1,2)) \wedge (P(2,1) \vee P(2,2))$
5、 $(\forall x)(R(x) \rightarrow (\exists y)(R(y) \wedge S(y, x)))$
6、 $\frac{(n-k)(n-k+1)}{2}$
7、 0
8、 $\left\lfloor \frac{n-1}{2} \right\rfloor$
9、 3
10、 37

三、 简答题

(1) 主析取式为

$$(\neg x \wedge \neg y \wedge z) \vee (\neg x \wedge y \wedge z) \vee (x \wedge \neg y \wedge z) \vee (x \wedge y \wedge \neg z)$$

主合取式为

$$(\neg x \vee \neg y \vee \neg z) \wedge (x \vee y \vee z) \wedge (x \vee \neg y \vee z) \wedge (\neg x \vee y \vee z)$$

(2) $\{\neg, \wedge\}, \{\neg, \vee\}, \{\neg, \rightarrow\}, \{\uparrow\}, \{\downarrow\}$

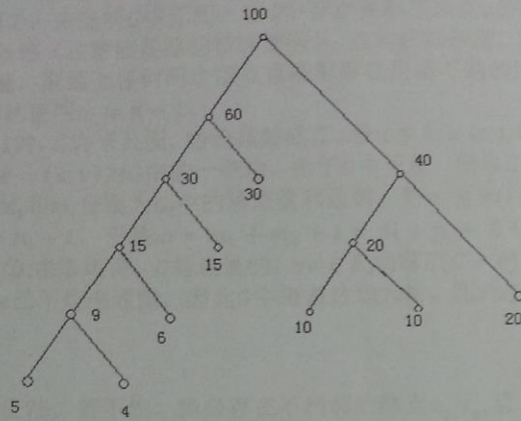
(3) $(\exists x)(\exists y)(\exists w)(\neg P(x, y) \vee \neg Q(y) \vee P(w, z))$

四、 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). 相应的哈夫曼树如右图所示:



(2) 每个数字的前缀码如下:

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

五、证明题

1、

(1) $\exists x P(x)$

(2) $P(a)$

(3) $\forall x (P(x) \rightarrow Q(y) \wedge R(x))$

(4) $P(a) \rightarrow Q(y) \wedge R(a)$

(5) $Q(y) \wedge R(a)$

(6) $Q(y)$

(7) $R(a)$

(8) $P(a)$

(9) $P(a) \wedge R(a)$

(10) $\exists x (P(x) \wedge R(x))$

(11) $Q(y) \wedge \exists x (P(x) \wedge R(x))$

2、

1) w

2) $\neg(\neg x \wedge w)$

3) $x \vee \neg w$

4) x

5) $x \rightarrow y$

6) y

7) $(\neg y \vee z) \wedge \neg z$

8) $(\neg y \wedge \neg z) \vee (z \wedge \neg z)$

9) $\neg y \wedge \neg z$

10) $\neg y$

11) $y \wedge \neg y$

所以 $x \rightarrow y, (\neg y \vee z) \wedge \neg z, \neg(\neg x \wedge w) \Rightarrow \neg w$

六、

由①到②: 先证明 G 中无圈。若 G 中存在关联某顶点 v 的环, 则 v 到 v 存在长为0和1的两条路(注意圈是路的特殊情况), 这与已知矛盾。若 G 中存在长度大于或等于2的圈, 则圈上任何两个顶点直接都存在两条不同的路, 这也引出矛盾。下面用归纳法证明 $m = n - 1$ 。

当 $n = 1$ 时, G 为平凡图, 结论显然成立。设 $n \leq k (k \geq 1)$ 时结论成立。当 $n = k + 1$ 时, 设 $e = (u, v)$ 为 G 中的一条边, 由于 G 中无圈, 所以 $G - e$ 为两个连通分量 G_1 和 G_2 。设 n_i 和 m_i 分别为 G_i 中的顶点数和边数, 则 $n_i \leq k (i = 1, 2)$, 由归纳假设可知 $m_i = n_i - 1$, 于是 $m = m_1 + m_2 + 1 = n_1 + n_2 - 2 + 1 = n - 1$ 。

由②到①: 由②可得, G 是连通的, $\forall e \in E$, 均有 $E(G - e) = n - 1 - 1 = n - 2$, 因此 $G - e$ 已不是连通图, 因此 G 中每条边均为桥, 因此 G 为树, 因此得证。

七、

使用反证法。若不然, 则必存在不相邻的结点 u_0, v_0 , 且

$$d(u_0) + d(v_0) \leq m - 1.$$

令 G' 为: 将 G 中的结点 u_0, v_0 以及与 u_0, v_0 关联的所有边删去后所得, 则 G' 为含 $m - 2$ 个结点的图, 且 G' 比 G 最少了 $m - 1$ 条边。

设 G' 的边数为 n' , 于是有

$$\begin{aligned} n' &\geq n - (m - 1) = C_{m-1}^2 + 2 - (m - 1) \\ &= \frac{(m-1)(m-2)}{2} + 2 - m + 1 \\ &= \frac{(m-2)(m-3)}{2} + 1 = C_{m-2}^2 + 1 \end{aligned}$$

而 G' 为含 $m - 2$ 个结点的图知

$$n' \leq C_{m-2}^2 < C_{m-2}^2 + 1$$

这与 $n' \geq C_{m-2}^2 + 1$ 相矛盾。于是对于 G 中任意两个不相邻的结点 u_0, v_0 , 均有

$$d(u_0) + d(v_0) \geq m$$

于是 G 为哈密顿图。