

北京工业大学 2016—2017 学年第 1 学期

《集合与图论》考试试卷 B 卷

考试说明: _____

承诺:

本人已学习了《北京工业大学考场规则》和《北京工业大学学生违纪处分条例》，承诺在考试过程中自觉遵守有关规定，服从监考教师管理，诚信考试，做到不违纪、不作弊、不替考。若有违反，愿接受相应的处分。

承诺人: _____ 学号: _____ 班号: _____

注: 本试卷共 10 大题, 共 8 页, 满分 100 分, 考试时必须使用卷后附加的统一答题纸和草稿纸。

卷面成绩汇总表 (阅卷教师填写)

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	九	十	总成绩
满分											
得分											

得分

一、选择题 (8 分)

- 1、设 $A = \{1, 2, 3\}$, 则 A 上的二元关系有 (C) 个。
A. 23 ; B. 32 ; C. $2^{3 \times 3}$; D. $3^{2 \times 2}$ 。
- 2、设 R, S 是集合 A 上的关系, 则下列说法正确的是 (A)
A. 若 R, S 是自反的, 则 $R \circ S$ 是自反的;
B. 若 R, S 是反自反的, 则 $R \circ S$ 是反自反的;
C. 若 R, S 是对称的, 则 $R \circ S$ 是对称的;
D. 若 R, S 是传递的, 则 $R \circ S$ 是传递的。
- 3、设 $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $P(A)$ (A 的幂集) 上规定二元系如下

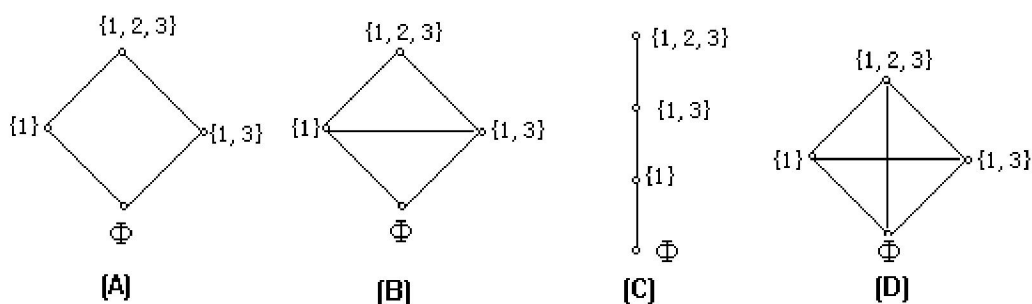
资料由公众号【工大喵】收集整理并免费分享

$R = \{ \langle s, t \rangle \mid s, t \in P(A) \wedge (|s| = |t|) \}$ 则 $P(A) / R = (\quad D \quad)$

A. A ; B. $P(A)$; C. $\{\{1\}\}, \{\{1, 2\}\}, \{\{1, 2, 3\}\}, \{\{1, 2, 3, 4\}\}\}$;

D. $\{\{\Phi\}, \{2\}, \{2, 3\}, \{\{2, 3, 4\}\}, \{A\}\}$

4、设 $A = \{\Phi, \{1\}, \{1, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$ 则 A 上包含关系 “ \subseteq ” 的哈斯图为 ($\quad C \quad$)



得分

二、判断题 (8 分)

- (T) 一条回路和任何一棵生成树至少有一条公共边
- (F) T 是一棵 m 叉树, 它有 t 片树叶, i 个分枝点, 则 $(m-1)i = t-1$
- (F) 设集合 $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{6, 8, 12\}$, A 到 B 的二元关系 $R = \{ \langle x, y \rangle \mid y = 2x, x \in A, y \in B \}$ 那么 $R^{-1} = \{ \langle 6, 12 \rangle, \langle 8, 4 \rangle \}$
- (F) 设正则 5 叉树的树叶数为 17, 则分支数为 $i = 3$

得分

三、(10 分) R 是集合 X 上的一个自反关系, 求证: R 是对称和传递的, 当且仅当

$\langle a, b \rangle$ 和 $\langle a, c \rangle$ 在 R 中有 $\langle b, c \rangle$ 在 R 中。

“ \Rightarrow ” $\forall a, b, c \in X$ 若 $\langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle \in R$ 由 R 对称性知

$\langle b, a \rangle, \langle c, a \rangle \in R$, 由 R 传递性得 $\langle b, c \rangle \in R$ 3 分

资料由公众号【工大喵】收集整理并免费分享

“ \Leftarrow ” 若 $\langle a, b \rangle \in R$, $\langle a, c \rangle \in R$ 有 $\langle b, c \rangle \in R$ 任意 $a, b \in X$, 因
 $\langle a, a \rangle \in R$ 若 $\langle a, b \rangle \in R \therefore \langle b, a \rangle \in R$ 所以 R 是对称的。7 分
 若 $\langle a, b \rangle \in R$, $\langle b, c \rangle \in R$ 则 $\langle b, a \rangle \in R \wedge \langle b, c \rangle \in R$
 $\therefore \langle a, c \rangle \in R$ 即 R 是传递的。10 分

得 分

四、(10 分) 证明在 6 个结点 12 条边的连通平面简单图中，
 每个面的面数都是 3。

证: $n=6, m=12$

欧拉公式 $n-m+f=2$ 知 $f=2-n+m=2-6+12=8$ 3 分

由图论基本定理知:

$\sum \deg(F) = 2 \times m = 24$, 而 $\deg(F_i) \geq 3$, 6 分

所以必有 $\deg(F_i) = 3$, 8 分

即每个面用 3 条边围成。10 分

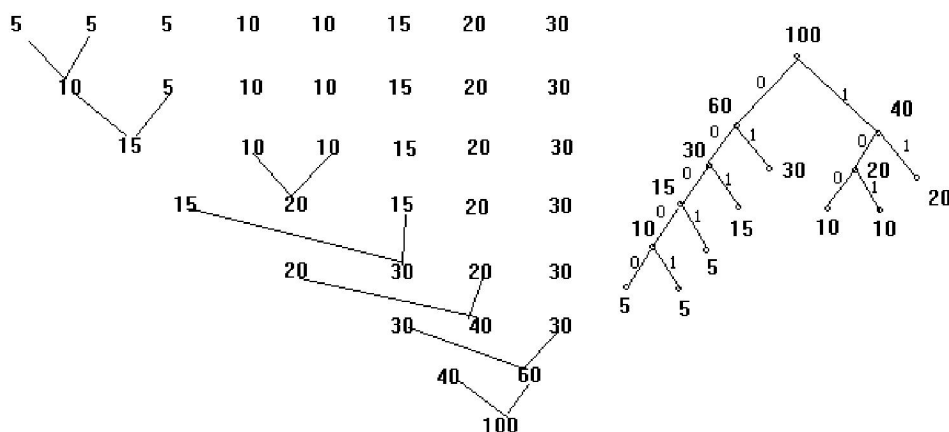
得 分

五、(12 分) 在通讯中，八进制数字出现的频率如下：
 0: 30%、1: 20%、2: 15%、3: 10%、4: 10%、5: 5%、6: 5%、
 7: 5%求传输它们最佳前缀码（写出求解过程）。

解: 用 100 乘各频率并由小到大排列得权数

$w_1 = 5, w_2 = 5, w_3 = 5, w_4 = 10, w_5 = 10, w_6 = 15, w_7 = 20, w_8 = 30$ 3 分

(1) 用 Huffman 算法求最优二叉树:



6 分

(2) 前缀码

用 00000 传送 5; 00001 传送 6; 0001 传送 7; 100 传送 3; 101 传送 4; 001 传送 2; 11 传送 1; 01 传送 0 (频率越高传送的前缀码越短)。

12 分

得分

六、(10 分) 设函数 $g: A \rightarrow B$, $f: B \rightarrow C$, 则:

(1) $f \circ g$ 是 A 到 C 的函数;

(2) 对任意的 $x \in A$, 有 $f \circ g(x) = f(g(x))$ 。

证明 (1) 对任意的 $x \in A$, 因为 $g: A \rightarrow B$ 是函数, 则存在 $y \in B$ 使 $\langle x, y \rangle \in g$ 。对于 $y \in B$, 因 $f: B \rightarrow C$ 是函数, 则存在 $z \in C$ 使 $\langle y, z \rangle \in f$ 。根据复合关系的定义, 由 $\langle x, y \rangle \in g$ 和 $\langle y, z \rangle \in f$ 得 $\langle x, z \rangle \in g * f$, 即 $\langle x, z \rangle \in f \circ g$ 。所以 $Df \circ g = A$ 。

3 分

对任意的 $x \in A$, 若存在 $y_1, y_2 \in C$, 使得 $\langle x, y_1 \rangle, \langle x, y_2 \rangle \in f \circ g = g * f$, 则存在 t_1 使得 $\langle x, t_1 \rangle \in g$ 且 $\langle t_1, y_1 \rangle \in f$, 存在 t_2 使得 $\langle x, t_2 \rangle \in g$ 且 $\langle t_2, y_2 \rangle \in f$ 。因为 $g: A \rightarrow B$ 是函数, 则 $t_1 = t_2$ 。又因 $f: B \rightarrow C$ 是函数, 则 $y_1 = y_2$ 。所以 A 中的每个元素对应 C 中唯一的元素。

综上所述, $f \circ g$ 是 A 到 C 的函数。

6 分

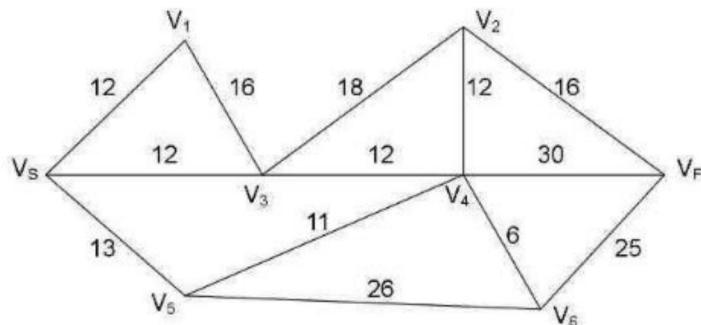
(2) 对任意的 $x \in A$, 由 $g: A \rightarrow B$ 是函数, 有 $\langle x, g(x) \rangle \in g$ 且 $g(x) \in B$, 又由 $f: B \rightarrow C$ 是函数, 得 $\langle g(x), f(g(x)) \rangle \in f$, 于是 $\langle x, f(g(x)) \rangle \in f \circ g$ 。

资料由公众号【工大喵】收集整理并免费分享

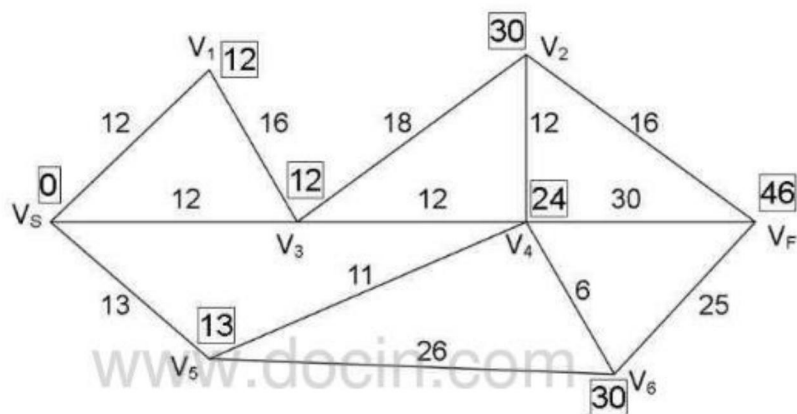
10 分

得分

七、(10 分) 用 Dijkstra 算法求图中起点 V_s 到各点的最短距离以及起点 V_s 到终点 V_F 的最短路。



解:



解: 采用 Dijkstra 算法, 可解得最短路径为:

由 V_s 选择下一个节点 V_3 ; 3 分

计算经过集合 $\{V_s, V_3\}$ 出发的最短路径节点 V_2 ; 6 分

计算从集合 $\{V_s, V_3, V_2\}$ 出发的下一个最短路径节点 V_F ; 8 分

V_s 到 V_F 的最短路为 $V_s-V_3-V_2-V_F$, 最短距离为 46 10 分

得分

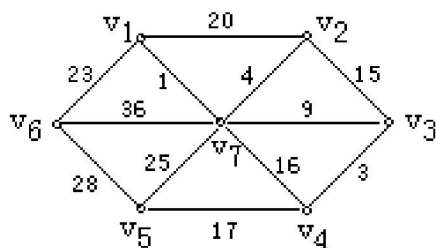
资料由公众号【工大喵】收集整理并免费分享



八、(12 分) 如下图所示的赋权图表示某七个城市 v_1, v_2, \dots, v_7

及预先测算出它们之间的一些直接通信线路造价, 试给出一个

设计方案, 使得各城市之间既能够通信而且总造价最小。



解: 用库斯克 (Kruskal) 算法求产生的最优树。算法为:

$$w(v_1, v_7) = 1 \quad \text{选 } e_1 = v_1 v_7$$

$$w(v_7, v_2) = 4 \quad \text{选 } e_2 = v_7 v_2$$

$$w(v_7, v_3) = 9 \quad \text{选 } e_3 = v_7 v_3$$

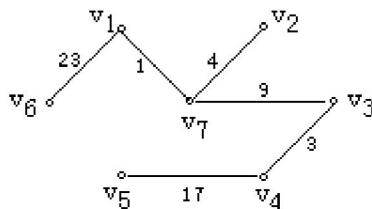
$$w(v_3, v_4) = 3 \quad \text{选 } e = v_3 v_4$$

$$w(v_4, v_5) = 17 \quad \text{选 } e = v_4 v_5$$

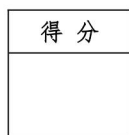
$$w(v_1, v_6) = 23 \quad \text{选 } e = v_1 v_6$$

6 分

结果如图:



树权 $C(T) = 23 + 1 + 4 + 9 + 3 + 17 = 57$ (万元) 即为总造价 12 分



得分

九、(10 分) 设 G 是阶数 $n \geq 11$ 的无向平面图, 证明 G 和 \bar{G} 不可能全是平面图.

证明: 只需证明 G 和 \bar{G} 中至少有一个是非平面图. 采用反证法. 否则 \bar{G} 与 G 都是平面图, 下面来推出矛盾.

G 与 \bar{G} 的边数 m, m' 应满足 $m + m' = \frac{n(n-1)}{2}$ (K_n 的边数) ① 2 分

资料由公众号【工大喵】收集整理并免费分享

由鸽巢原理知 m 或 m' , 不妨设 m , $m \geq \frac{n(n-1)}{4}$ ② 4 分

又由推论 知 $m \leq 3n - 6$ ③ 6 分

由②与③得 $n^2 - 13n + 24 \leq 0$ ④ 8 分

由④解得 $2 \leq n \leq 10$ ⑤

⑤与 $n \geq 11$ 矛盾.

其实, 当 $n=9, 10$ 时, 命题结论已真. 10 分

得 分	十、(10 分) 设 n 阶非平凡的无向树 T 中, $\Delta(T) \geq k$, $k \geq$
	1. 证明 T 至少有 k 片树叶.

证明: 采用反证法. 否则, T 至多有 s 片树叶, $s < k$, 下面利用握手定理及树的性质 $m = n-1$ 推出矛盾.

由于 $\Delta(T) \geq k$, 故存在 v_0 , $d(v_0) \geq k$. 4 分

于是,

$$2m = 2n - 2 = \sum_{i=1}^n d(v_i) \geq 2(n - s - 1) + k + s \quad 8 \text{ 分}$$

由此解出 $s \geq k$, 这与 $s < k$ 矛盾. 10 分

答 题 纸

姓名: _____

学号: _____

草 稿 纸

姓名: _____

学号: _____

