

考试教室

姓名_____

年级_____

专业、班级_____

线_____

学院_____

公平竞争、诚实守信、严肃考纪、拒绝作弊

密

重庆大学《离散数学》课程试卷

2023 — 2024 学年 第 2 学期

开课学院: 大数据与软件学院 课程号: SE10009 考试日期: 2024 年 6 月 17 日

考试方式: 开卷 闭卷 其他 考试时间: 120 分钟

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	九	十	总分
得分											

考试提示

1. 严禁随身携带通讯工具等电子设备参加考试;
2. 考试作弊, 留校察看, 毕业当年不授学位; 请人代考、替他人考试、两次及以上作弊等, 属严重作弊, 开除学籍。

一、不定项选择题 (每小题 3 分, 总共 32 分)

评分规则: 选中一个正确选项记为正确 1 项, 错选漏选多选一个选项均记为错误 1 项。

若正确 0 项, 得分为 0;

若错误 0 项, 得分为 3;

若正确项数量大于等于错误项数量, 得分为 2;

若正确项数量小于错误项数量, 得分为 1。

1. 给定公式 $(Q \rightarrow P) \vee (P \wedge Q)$, 下列选项中与之等价的公式有: 【ABD】

- A. $Q \rightarrow P$ B. $P \vee \neg Q$ C. P
 D. $(\neg P \wedge \neg Q) \vee (P \wedge \neg Q) \vee (P \wedge Q)$ E. Q

 A卷 B卷

2. 假设论域为实数集 \mathbb{R} , 下列谓词公式中, 真值为假的是: 【BC】

- A. $\forall x \exists y (xy = 0)$ B. $\forall x \exists y (xy = 1)$ C. $\forall y \exists x (xy = 1)$
 D. $\forall x \forall y (xy = yx)$ E. $\exists x \exists y (x + y = x - y)$

3. 已知“有的鸟是鸵鸟, 但鸵鸟不会飞”是真命题, 下面哪些命题不能根据这个已知确定真假? 【CE】

- A. 有的鸟是鸵鸟 B. 有的鸟不会飞 C. 有的鸟会飞
 D. 所有的鸟都会飞 E. 所有的鸟都不会飞

4. 假设 $X = \{\{\emptyset\}, \{a\}, \{b\}\}$, 则下列选项表达正确的是: 【DE】

- A. $\{a, b\} \subseteq X$ B. $\{\{a\}, \{b\}\} \in X$ C. $\emptyset \in X$
 D. $\{\emptyset\} \in X$ E. $\emptyset \in \{\emptyset\}$

5. 假设 $\langle A; \leq \rangle$ 是一个偏序集, 其中集合 $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$, \leq 是整除关系, 则在集合 A 中, 元素 6 能盖住的元素是: 【BC】

- A. 1 B. 2 C. 3 D. 4 E. 12

6. 已知两个函数 $f: X \rightarrow Y$ 和 $g: Y \rightarrow Z$, 则下列选项表达正确的是: 【BE】

- A. 若 $g \circ f$ 不是满射函数, 则 f 不是满射函数
 B. 若 g 不是满射函数, 则 $g \circ f$ 不是满射函数
 C. 若 f 是满射函数, 则 $g \circ f$ 是满射函数
 D. 若 g 是满射函数, 则 $g \circ f$ 是满射函数
 E. 若 f 和 g 是满射函数, 则 $g \circ f$ 是满射函数

命题人: 黄宏宇

组题人: 胡春强

审题人: 杨小帆

命题时间: 2024.6.11

教务处制

7. 假设 $S = \{0, 1\}$, +是普通加法, 则关于 $\langle S, + \rangle$ 描述正确的是:

- A. 是广群
- B. 是半群
- C. 是独异点
- D. 是群
- E. 以上都不对

【E】

8. 假设 $X = \{0, 1\}$, 其幂集是 $\mathcal{P}(X)$, \cup 是并集运算, 下列关于 $\langle \mathcal{P}(X), \cup \rangle$ 的描述, 正确的是:

- A. \emptyset 是幺元
- B. 0 是幺元
- C. 1 是幺元
- D. $\{0, 1\}$ 是幺元
- E. 没有幺元

【A】

9. 令 $Z_8 = \{[0], [1], [2], [3], [4], [5], [6], [7]\}$, 令 $+_8$ 表示模 8 加法, 考虑 $\langle Z_8, +_8 \rangle$ 的 4 阶子群, 下列哪些选项与 $[1]$ 在同一个左陪集中? 【ACE】

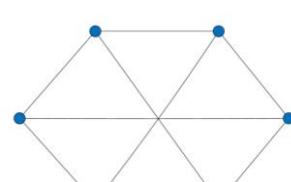
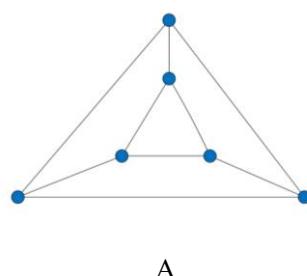
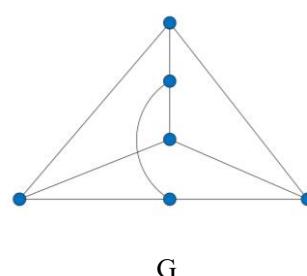
- A. [3]
- B. [4]
- C. [5]
- D. [6]
- E. [7]

10. 假设一个简单无向连通图 G 含有 4 个顶点, 其中 3 个顶点的度数分别为 2, 3, 3, 则第 4 个顶点的度数不可能是: 【ABDE】

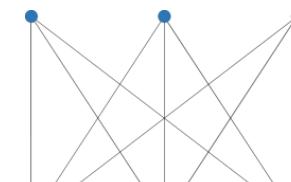
- A. 0
- B. 1
- C. 2
- D. 3
- E. 4

11. 给定图 G , 请从下列候选图 A~E 中选出与图 G 同构的图: 【BCE】

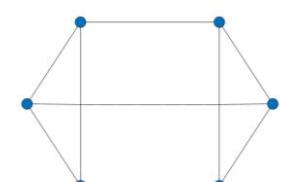
【BCE】



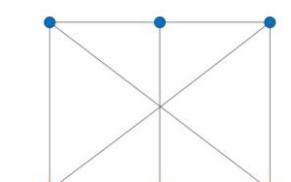
B



C



D



E

12. 给定一个无向简单图 $G = (V, E)$, 其中 $|V| = v > 2$, $|E| = e > 2$ 。以下哪些选项是判断图 G 是一棵树的充分必要条件? 【CD】

- A. 图中每一个点都是割点
- B. 图中每一条边都是割边
- C. 连通且不含回路
- D. 连通且 $e = v - 1$
- E. $e \leq 3v - 6$

二、计算题 (每小题 8 分, 总共 32 分)

13. 求谓词公式 $\neg((\forall x)F(x,y) \rightarrow (\exists y)G(x,y)) \vee (\exists x)H(x)$ 的前束合取范式和前束析取范式。

$$\text{原式} \Leftrightarrow (\forall x F(x,y) \wedge \forall y \neg G(x,y)) \vee \exists x H(x) \quad (2 \text{ 分})$$

$$\Leftrightarrow (\forall x F(x,y) \wedge \forall y \neg G(x,y)) \vee \exists z H(z) \quad (2 \text{ 分})$$

$$\Leftrightarrow \forall x \forall y \exists z ((F(x,y) \wedge \neg G(x,y)) \vee H(z)) \quad (2 \text{ 分})$$

$$\Leftrightarrow \forall x \forall y \exists z ((F(x,y) \vee H(z)) \wedge (\neg G(x,y) \vee H(z))) \quad (2 \text{ 分})$$

14. 设集合 $A=\{1, 2, 3, 6, 8, 24\}$, 偏序关系 $\leq=\{(x, y) \mid x, y \in A, \text{ 且 } x|y\}$ 。

(1) 试画出偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 的哈斯图。

(2) 指出子集 $B=\{2, 3, 6\}$ 的极大元、极小元、最大元、最小元、上界、下界、上确界、下确界。(如果不存在则写“无”)

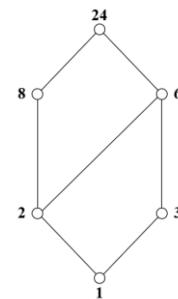
解: 哈斯图如右图所示:

极大元: 6 最大元: 6

极小元: 2, 3 最小元: 无

上界: 6, 24 上确界: 6

下界: 1 下确界: 1



(哈斯图 4 分, 4 元 4 界个每个 0.5 分, 最终得分进行上取整)

15. 设 $G=\{\pm\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \pm\begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & -i \end{pmatrix}, \pm\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}, \pm\begin{pmatrix} 0 & i \\ i & 0 \end{pmatrix}\}$, 其中 $i^2=-1$, *为

矩阵乘法。请问 $\langle G, *\rangle$ 有多少个子群? 然后, 请写出 $\langle G, *\rangle$ 的所有子群。

解: 令 A, B, C, D 四个矩阵分别对应 $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & -i \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 & i \\ i & 0 \end{pmatrix}$ 。

那么, $\langle G, *\rangle$ 的子群有 6 个:

(2 分)

平凡子群 2 个: $\langle \{A\}, *\rangle, \langle G, *\rangle$

(2 分)

2 阶子群 1 个: $\langle \{A, -A\}, *\rangle$

(1 分)

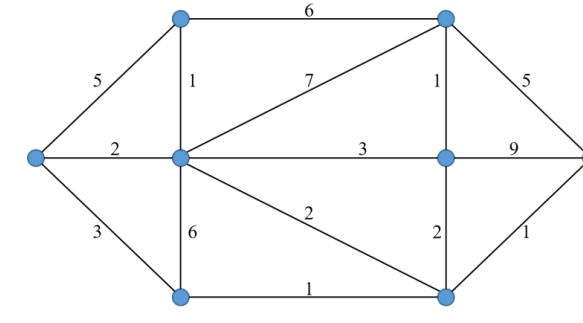
4 阶子群 3 个: $\langle \{A, B, -A, -B\}, *\rangle,$

$\langle \{A, C, -A, -C\}, *\rangle,$

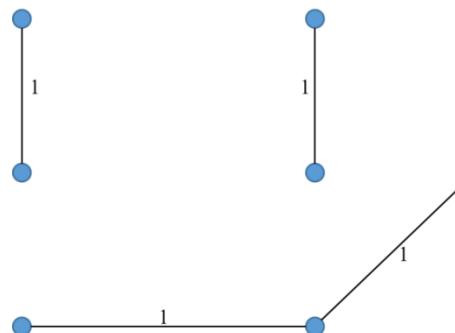
$\langle \{A, D, -A, -D\}, *\rangle$ (3 分)

注: 不写 ABCD 四个矩阵的对应关系不扣分, 只要能正确表达集合里面的矩阵即可。

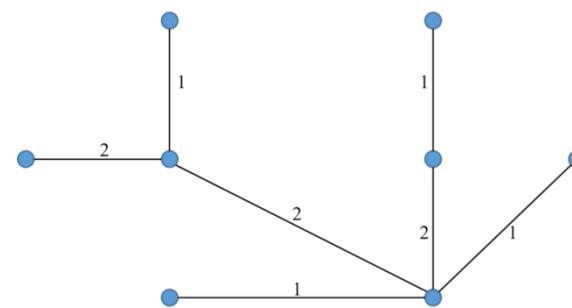
16. 请用算法从下图中选取最小生成树。要求将每个步骤得到的子图都画出来(可以自行给边标上序号)。最后请计算最小生成树的树权。



解: 通过 Kruskal 算法, 前 4 个步骤以后会得到下面的子图: (3 分)



接下来 3 个步骤以后, 会得到最小生成树如下图: (3 分)



$$T = 1+1+1+1+2+2+2=10$$

(2 分)

注: 题目没有明确规定用 Kruskal 算法还是用 Prim 算法求解, 答案只给了前者。但是学生也可以用 Prim 算法求解, 老师们可以自行判断过程是否正确。不管用哪种算法, 本题的最小生成树以及树权是唯一的。只要学生写对了最小生成树就可以给 3 分, 算对了树权给 1 分。

三、证明题（每小题 8 分，总共 32 分）

17. 请利用推理理论证明: $A \rightarrow B, (\neg B \vee C) \wedge \neg C, \neg(\neg A \wedge D) \Rightarrow \neg D$

证明: (1) $(\neg B \vee C) \wedge \neg C$

P

(2) $\neg B \vee C$

T (1) I

(3) $\neg C$

T (1) I

(4) $\neg B$

T (2) (3) I (3 分)

(5) $A \rightarrow B$

P

(6) $\neg A$

T (4) (5) I (2 分)

(7) $\neg(\neg A \wedge D)$

P

(8) $A \vee \neg D$

T (7) E

(9) $\neg D$

T (6) (8) I (3 分)

注: 个别步骤允许有不同的顺序, 例如 P 规则的引入顺序。只要引用的时候没有错误就不扣分。

18. 已知 R 非空集合 A 上的等价关系, 如果对于任意 $a, b, c \in A$, 都满足当 $\in R$ 且 $\in R$ 时, $\in R$, 则称 R 满足循环性。请证明:

若 R 满足自反性和循环性, 则 R 是等价关系。

证明:

为了证明 R 是等价关系, 需要证明 R 满足对称性和传递性。 (2 分)

因为 R 满足自反性, 故 $\forall a, b \in A, <a, a> \in R$ 且 $<b, b> \in R$ 。对于 $\forall <a, b> \in R$ 和 $<b, c> \in R$, 根据循环性的定义, $<c, a> \in R$, 因此 R 满足对称性。 (3 分)

对于 $\forall <a, b> \in R$ 和 $<b, c> \in R$, 根据循环性的定义, $<c, a> \in R$, 又因为 R 满足对称性, 因此 $<a, c> \in R$, 故 R 也满足传递性。 (3 分)

19. 假设 $\langle G, * \rangle$ 是群, 给定 $a \in G$, 令 $H = \{x | x \in G \text{ 且 } x * a = a * x\}$, 请证明: $\langle H, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 的子群。

证明:

首先, 由题意可知, $H \subseteq G$ 。 (1 分)

对于 $\forall x, y \in H$, 可知 $x * a = a * x$, 且 $y * a = a * y$ 。因此 $(x * y) * a = x * (y * a) = x * (a * y) = (x * a) * y = (a * x) * y = a * (x * y)$, 故 $x * y \in H$, 所以 * 在 H 上满足封闭性。 (2 分)

然后, * 运算在子集 H 上也满足结合律。 (1 分)

显然, G 上的幺元 e 也满足 $e * a = e * x$, 因此 $e \in H$ 。 (2 分)

最后, $\forall x \in H$, 在等式 $x * a = a * x$ 的两边同时左 * x^{-1} 以及右 * x^{-1} , 得到 $a * x^{-1} = x^{-1} * a$ 。由 H 的定义, 知 $x^{-1} \in H$, 即 H 中的每个元素 x 都有逆元。

综上所述, $\langle H, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 的子群。 (2 分)

20. 假设 G 是面数 r 小于 12 的简单连通平面图, G 中每个顶点的度数至少为 3。请证明: G 中必然存在至多由 4 条边围成的面, 即在所有的面中, 次数最少的那个面, 其次数一定小于等于 4。

证明:

假设图中有 n 个节点, m 条边, r 个面, 由欧拉公式有

$$n - m + r = 2, \quad (1) \quad (1 \text{ 分})$$

$$\text{又由已知条件得 } r < 12 \text{ 且 } 3n \leq 2m, \quad (2) \quad (2 \text{ 分})$$

$$\text{将 (2) 其代入 (1) 得 } 2 < \frac{2}{3}m - m + 12, \quad m < 30. \quad (3) \quad (1 \text{ 分})$$

若所有的面均至少由 5 条边围成, 则

$$5r \leq 2m, \quad r \leq \frac{2}{5}m, \quad (4) \quad (2 \text{ 分})$$

将 (2)、(4) 代入 (1) 得

$$2 \leq \frac{2}{3}m - m + \frac{2}{5}m, \quad m \geq 30. \quad (5) \quad (1 \text{ 分})$$

(3) 与 (5) 是矛盾的, 因而必存在至多由 4 条边围成的面。 (1 分)