

北京大学信息科学技术学院期中试卷

考试科目：集合论与图论 姓名： 参考答案 学号： _____

一、填空题 (共20分, 每小题2分)

(1) 归纳集是包含 空集 / \emptyset / 自然数集 并且对于 后继 运算封闭的集合。

(2) 自然数是 属于 每一个归纳集的集合; 自然数集是 包含于 每一个归纳集的集合。

(3) 集合 A 的后继是 $A \cup \{A\}$ / A^+ ; 集合 A 是传递集当且仅当 A 的元素的元素还是 A 的元素 / $\forall x(\exists y(y \in A \wedge x \in y) \rightarrow x \in A)$ / $\forall x \forall y(y \in A \wedge x \in y \rightarrow x \in A)$ / $\cup A \subseteq A$ / $A \subseteq P(A)$ / $P(A)$ 是传递集 / $\forall x(x \in A \rightarrow x \subseteq A)$ (写出任何一个充要条件即可)。

(4) 直线上所有开区间的集合的基数是 \aleph_1 / \aleph (考虑两个端点, $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$); 平面上所有曲线的集合的基数是 \aleph_1 / \aleph (实连续函数的值由有理点处的值决定, 考虑 $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R} \approx \mathbb{R}^{\aleph} \approx 2^{\aleph} \approx \mathbb{R}$)。(曲线是闭区间在连续映射下的像。)

(5) 两个无穷集的并集的基数总是 等于 / 大于等于 / 不小于 其中一个集合的基数; 每个集合的幂集的基数总是 大于 / 严格大于 / 不小于且不等于 这个集合的基数。

(6) $A = \{a, b, c, d, e, f, g\}$, R, S 是 A 上的等价关系, $A/R = \{\{a, b, c\}, \{d, e, g\}, \{f\}\}$, $A/S = \{\{a, c\}, \{b, d, g\}, \{f, g\}\}$, 则 $A/R \cap S =$ $\{\{a, c\}, \{b\}, \{d, e\}, \{f\}, \{g\}\}$

(7) 设 $R = \{(x, y) | x \in \mathbb{N} \wedge y \in \mathbb{N} \wedge x + 3y = 12\}$, 则 $R^2 =$ $\{(3, 3), (12, 4)\}$

$R = \{(0, 4), (3, 3), (6, 2), (9, 1), (12, 0)\}$, $R^2 = \{(3, 3), (12, 4)\}$

(8) $A = \{a, b, c, d\}$, R 是 $P(A)$ 上的 " \subseteq " 关系, 令 $B = \{\{a, b\}, \{b, c\}, \{c, d\}, \{a, c, d\}, \{b, c, d\}\}$,

则 B 的极大元是 $\{a, b\}, \{a, c, d\}, \{b, c, d\}$, 下确界是 \emptyset 。

(9) R 是 A 上的二元关系, 若 $R^7 = R^{15}$, 则化简 R^{2018} 的结果是 R^{10} 。

$$R^{2018} = R^{7+251 \cdot 8+3} = R^{7+3} = R^{10}$$

(10) $\cup \cup \langle \{a, b\}, \langle a, b \rangle \rangle = \underline{\{a, b, \{a\}, \{a, b\}\}}$ 。

$$\langle \{a, b\}, \langle a, b \rangle \rangle = \{\{\{a, b\}\}, \{\{a, b\}, \langle a, b \rangle\}\} = \{\{\{a, b\}\}, \{\{a, b\}, \{\{a\}, \{a, b\}\}\}\}$$

$$\cup \{\{\{a, b\}\}, \{\{a, b\}, \{\{a\}, \{a, b\}\}\}\} = \{\{a, b\}, \{\{a\}, \{a, b\}\}\}$$

$$\cup \{\{a, b\}, \{\{a\}, \{a, b\}\}\} = \{a, b, \{a\}, \{a, b\}\}$$

二、(16 分) 将下列推理符号化，并给出推理过程

“每个喜欢步行的人都不喜欢坐汽车；每个人或者喜欢坐汽车或者喜欢骑自行车；并非每个人都喜欢骑自行车。所以，有人不喜欢步行。”

$P(x)$: x 是人; $W(x)$: x 喜欢步行; $C(x)$: x 喜欢坐汽车; $B(x)$: x 喜欢骑车 (4 分)

$\forall x(P(x) \wedge W(x) \rightarrow \neg C(x)) \wedge \forall x(P(x) \rightarrow (C(x) \vee B(x))) \wedge \neg \forall x(P(x) \rightarrow B(x))$

$\Rightarrow \exists x(P(x) \wedge \neg W(x))$ (4 分)

$\neg \forall x(P(x) \rightarrow B(x)) \Rightarrow \exists x(P(x) \wedge \neg B(x)) \Rightarrow P(c) \wedge \neg B(c) \Rightarrow P(c)$ (2 分)

$P(c) \rightarrow (C(c) \vee B(c)) \Rightarrow C(c)$ (2 分)

$P(c) \wedge W(c) \rightarrow \neg C(c) \Rightarrow P(c) \wedge W(c) = F \Rightarrow \neg W(c)$ (2 分)

$P(c) \wedge \neg W(c) \Rightarrow \exists x(P(x) \wedge \neg W(x))$ (2 分)

三、(16 分) 设 $h \in (X \rightarrow X)$ ，证明：对于任意的 $f, g \in (X \rightarrow X)$ ，只要 $h \circ f = h \circ g$ 就有 $f = g$ 当且仅当 h 是单射的。

必要性：反证法 (1 分) 若 h 不是单射，则存在 x_1, x_2 ，使得 $h(x_1) = h(x_2)$ (2 分)

则存在两个函数 f, g ，令 $f: X \rightarrow X, f(x) = x_1, g: X \rightarrow X, g(x) = x_2$; (3 分) 使得 $h \circ f = h \circ g$ ，但 $f \neq g$ ，与已知矛盾。(2 分) 所以 h 是单射的。

充分性： h 是单射的，则 h 存在左逆 h' ， $h' \circ h = I_X$ (4 分)

对于任意函数 f, g ，若 $h \circ f = h \circ g$ ，则 (4 分)

$$h' \circ h \circ f = h' \circ h \circ g \Rightarrow f = g$$

四、(16 分) 求自然数的所有有穷序列的集合的基数并证明。该集合可以写为 $\bigcup_{i=1}^{\infty} N^i = \{\langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle \mid a_0, a_1, \dots, a_k \in N, k=0, 1, 2, \dots\}$ ，其中 $N^i = N \times N \times \dots \times N$ (i 个 N 的卡氏积)。

✖ (4 分) (这题若答案错则最多给 8 分)

证明一：(1) 构造从该集合到 N 的单射：利用歌德尔编码：让 $\langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle$

对应于 $p_1^{a_0+1} p_2^{a_1+1} p_3^{a_2+1} \dots p_{k+1}^{a_k+1}$ ，其中 $p_1, p_2, p_3, \dots, p_{k+1}$ 是前 $k+1$ 个素数。(8分)

(2) 构造从 N 到该集合的单射 (4分)

证明二：每个 N^i 的基数都是 \aleph_0 ，(4分)

所以 $\bigcup_{i=1}^{\infty} N^i$ 的基数是 $\aleph_0 \times \aleph_0 = \aleph_0$ 。(或者利用康托对角线法证明)。(8分)

(一种常见错误是： $\bigcup_{i=1}^{\infty} N^i$ 的基数是 $\aleph_0^{\aleph_0} = 2^{\aleph_0} = \aleph_1$)

五、(16分) 证明 (M, \emptyset, P) 是 Peano 系统，其中 \emptyset 是空集， P 是求幂集运算， M 是从空集开始不断求幂集形成的集合 ($M = \{\emptyset, P(\emptyset), P(P(\emptyset)), \dots\}$)。

证明一：皮亚诺系统的定义：(1) $\emptyset \in M$ 显然 (3分)

(2) M 在 P 下封闭 显然 (3分) (3) $\emptyset \notin \text{ran } P$ ，显然 (3分)

(4) P 是单射：因为 $A = \bigcup P(A)$, $B = \bigcup P(B)$ ，所以 $A = B \Leftrightarrow P(A) = P(B)$ (3分)

(5) 极小性公理： $A \subseteq M \wedge \emptyset \in A \wedge A$ 在 P 下封闭 $\Rightarrow A = M$ ($M \subseteq A$) 显然 (4分)

证明二：与自然数系统 $\langle N, 0, + \rangle$ 同构。(酌情给分)

六、(16分) 设 R 是集合 A 上的二元关系，定义 $S = \{ \langle a, b \rangle \mid \exists c \in A, \langle a, c \rangle \in R, \langle c, b \rangle \in R \}$ 。证明：若 R 是 A 上的等价关系，则 S 也是 A 上的等价关系，且 $S = R$ 。

(1) S 是自反的：因为 R 是自反的，对任意 $a \in A$ ，有 $\langle a, a \rangle \in R$ ，

根据 S 的定义，有 $\langle a, a \rangle \in S$ ，所以 S 是自反的。(4分)

(2) S 是对称的：若 $\langle a, b \rangle \in S$ ，则存在 $c \in A$ ，使 $\langle a, c \rangle \in R$ $\langle c, b \rangle \in R$ ，

因为 R 是对称的，故有 $\langle c, a \rangle \in R$, $\langle b, c \rangle \in R$ ，

根据 S 的定义，有 $\langle b, a \rangle \in S$ ，所以 S 是对称的。(4分)

(3) S 是传递的：如果 $\langle a, b \rangle \in S$ ， $\langle b, c \rangle \in S$ ，则存在 $d \in A$ 使 $\langle a, d \rangle \in R$ 且 $\langle d, b \rangle \in R$ 。

因为 R 是传递的，所以 $\langle a, b \rangle \in R$ 。且存在 $e \in A$ ，使 $\langle b, e \rangle \in R$ 且 $\langle e, c \rangle \in R$ 。

因为 R 是传递的，所以 $\langle b, c \rangle \in R$ 。故 S 是传递的。(4分)

(4) $S = R$ (略) (4分)