

猫猫们的难题集

题目解答

喵喵

2023 年 12 月 22 日

写在前面

众所周知，猫猫们在学习的过程中会遇到好多好多问题。不过没有关系，喵喵会来帮助大家！不过，让喵喵干活一个小时需要一杯咖啡喵……不是咖啡猫啦！

1 高等数学

1. (集合与函数) 设 f 是 A 到 B 的一个映射，定义 B 到 A 的对应法则 g 如下：

$$g(b) = a, \text{ 其中 } a \text{ 为 } b \text{ 在 } f \text{ 下的原像。}$$

请问 f 满足什么条件时， g 是 B 到 A 的映射？

解答： f 是双射。

想要解决这个问题，首先我们需要弄清楚函数的定义。如果 g 构成 B 到 A 的映射，那么对于集合 B 中的任何一个元素 b ，在集合 A 中都存在唯一的一个元素 a 与之对应。从这里我们可以知道，对于 B 中的每一个元素 b ，都可以在集合 A 中找到它对应的原像。所以， f 是满射。另一方面，如果存在 $a_1 \neq a_2$ ，使得 $f(a_1) = f(a_2)$ ，那么 $g(b)$ 可以等于 a_1 ，也可以等于 a_2 ，这就违背了函数的定义。所以，如果 $a_1 \neq a_2$ ，那么 $f(a_1) \neq f(a_2)$ ，即 f 是单射。由于函数 f 既是单射又是满射，所以函数 f 是双射。在数学上，我们将函数 g 称为函数 f 的逆映射，记为 f^{-1} 。函数 f 的逆映射存在的充分必要条件是 f 是双射。

2. (集合与函数) 请问 $f(X \cap Y) = f(X) \cap f(Y)$ 是否成立？若成立，请证明；若不成立，请给出反例。

解答： 不成立。给出反例如下：取 $f(x) = x^2$, $X = \{0, 1\}$, $Y = \{0, -1\}$ ，那么 $X \cap Y = \{0\}$, $f(X \cap Y) = \{0\}$ ，但是 $f(X) = \{0, 1\}$, $f(Y) = \{0, 1\}$ ，所以 $f(X) \cap f(Y) = \{0, 1\} \neq f(X \cap Y)$ 。

事实上，这个命题正确的写法应该是： $f(X \cap Y) \subseteq f(X) \cap f(Y)$ 。等号成立的条件是 f 是单射。

3. (极限) 利用数列极限的定义证明：若 $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$ ，则 $\lim_{n \rightarrow \infty} |a_n| = |a|$ 。另外，如果数列 $\{|a_n|\}$ 收敛，请问数列 $\{a_n\}$ 是否收敛？

解答： 由于 $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$ ，由数列极限的定义，对于 $\forall \epsilon > 0$, $\exists N > 0$ ，当 $n > N$ 时，都有 $|a_n - a| < \epsilon$ 成立。此时，由于 $||a_n| - |a|| \leq |a_n - a|$ ，所以 $||a_n| - |a|| < \epsilon$ 也成立。即证 $\lim_{n \rightarrow \infty} |a_n| = |a|$ 。如果数列 $\{|a_n|\}$ 收敛，此时数列 $\{a_n\}$ 不一定收敛，例如数列 $\{(-1)^n\}$ ， $\{|a_n|\}$ 是一个常数列，一定收敛，但是 $\{a_n\}$ 并不收敛。

4. (极限) 利用数列极限的定义证明:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{n^n} = 0$$

解答: 对于 $\forall \epsilon > 0$, 取 $N = [\epsilon^{-1}] + 1 > \epsilon^{-1}$, 则当 $n > N$ 时, 有

$$\left| \frac{n!}{n^n} - 0 \right| = \frac{n!}{n^n} = \frac{n}{n} \cdots \frac{n-1}{n} \cdots \frac{n-2}{n} \cdots \frac{2}{n} \cdots \frac{1}{n} < \frac{1}{n} < \epsilon$$

结合数列极限的定义, 即证

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{n^n} = 0$$

解决这个问题的关键, 是将要证明的数列放缩到 n^{-1} 。这个问题本质上利用了夹逼定理的思想进行解答。在证明一些困难的数列极限的时候, 可以考虑将要证明的数列放缩到一个容易证明的数列上去, 例如 n^{-1} 之类的数列, 这样就可以大大减小题目的计算量。

5. (极限) 计算

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\operatorname{arccot} x^2}{\sqrt{x}}$$

解答: 注意到 $\lim_{x \rightarrow +\infty} \operatorname{arccot} x^2 = \frac{\pi}{2}$, 是一个有界量。而 $\lim_{x \rightarrow +\infty} \sqrt{x} = +\infty$, 是一个无穷大量。由于有界量除以无穷大量等于 0, 所以

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\operatorname{arccot} x^2}{\sqrt{x}} = 0$$

6. (极限) 计算

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x^2)^{\frac{1}{4}} - 1}{\cos x - 1}$$

解答: 本题可以使用等价无穷小的方式来解决。我们知道, 当 $x \rightarrow 0$ 时, $(1+x^2)^{\frac{1}{4}} - 1 \sim \frac{1}{4}x^2$, $\cos x - 1 \sim -\frac{1}{2}x^2$ 。所以

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x^2)^{\frac{1}{4}} - 1}{\cos x - 1} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{1}{4}x^2}{-\frac{1}{2}x^2} = -\frac{1}{2}$$

7. (不定积分) 求不定积分

$$\int \frac{\sin x}{\sin x + \cos x} dx$$

解答: 由于

$$\tan x = \frac{\sin x}{\cos x} \Rightarrow \cos x = \frac{\sin x}{\tan x}$$

代入得到

$$\int \frac{\sin x}{\sin x + \cos x} dx = \int \frac{\sin x}{\sin x + \frac{\sin x}{\tan x}} dx = \int \frac{\tan x}{\tan x + 1} dx$$

记 $t = \tan x$, 那么 $x = \arctan t$, 代入即有

$$\int \frac{\tan x}{\tan x + 1} dx = \int \frac{t}{t+1} d(\arctan t) = \int \frac{t}{(t+1)(t^2+1)} dt$$

利用待定系数法可以得到

$$\frac{t}{(t+1)(t^2+1)} = \frac{1}{2} \left(\frac{t+1}{t^2+1} - \frac{1}{t+1} \right)$$

代入即有

$$\begin{aligned} \int \frac{t}{(t+1)(t^2+1)} dt &= \frac{1}{2} \left(\int \frac{t}{t^2+1} dt + \int \frac{1}{t^2+1} dt - \int \frac{1}{t+1} dt \right) \\ &= \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2} \ln(t^2+1) + \arctan x - \ln(|t+1|) \right) + C \\ &= \frac{1}{4} \ln(\tan^2 x + 1) + \frac{1}{2} x - \frac{1}{2} \ln(|\tan x + 1|) + C \\ &= \frac{1}{2} x - \frac{1}{2} \ln(|\sin x + \cos x|) + C \end{aligned}$$

8. (极限) 当 $x \leq 0$ 时, 等式

$$\sqrt{x+1} - \sqrt{x} = \frac{1}{2\sqrt{x+\theta(x)}}$$

中的 $\theta(x)$ 满足 $1/4 \leq \theta(x) \leq 1/2$, 并且

$$\lim_{x \rightarrow 0} \theta(x) = \frac{1}{4}, \quad \lim_{x \rightarrow \infty} \theta(x) = \frac{1}{2}$$

解答: 首先对这个式子进行分子有理化:

$$\frac{1}{\sqrt{x+1} + \sqrt{x}} = \frac{1}{2\sqrt{x+\theta(x)}}$$

进而推出

$$2\sqrt{x+\theta(x)} = \sqrt{x+1} + \sqrt{x}$$

两边平方去根号:

$$4(x+\theta(x)) = (\sqrt{x+1} + \sqrt{x})^2 = 2x+1 + 2\sqrt{x(x+1)}$$

反解出 $\theta(x)$ 的表达式为

$$\theta(x) = \frac{1}{4} \left(-2x+1 + 2\sqrt{x(x+1)} \right) = \frac{1}{4} \left(1 + 2 \left(\sqrt{x(x+1)} - x \right) \right)$$

下面我们来考察 $\sqrt{x(x+1)} - x$ 的取值范围, 同样, 作分子有理化:

$$\sqrt{x(x+1)} - x = \frac{x}{\sqrt{x(x+1)} + x} = \frac{1}{\sqrt{1 + \frac{1}{x}} + 1}$$

这是一个单调递增函数, 在 $x=0$ 的时候取到最小值 0, x 趋向于 ∞ 的时候取到最大值 $1/2$ 。
由此即证

$$\frac{1}{4} \leq \theta(x) \leq \frac{1}{2}$$

以及所要求的两个极限式。

2 数理逻辑

1. (集合概念) 命题“上海人很精明”和“他是上海人”中的概念“上海人”()。
- A. 都是集合概念 B. 前者是集合概念, 后者不是集合概念
C. 前者不是集合概念, 后者是集合概念 D. 都不是集合概念

解答: B。集合指的是有一系列确定的对象组成的全体, 在数学中, 我们把具有相同属性的事物的全体称为集合。“上海人很精明”中的“上海人”指的是住在上海的人的全体, 因此它是一个集合概念。而“他是上海人”中的“上海人”指的是一个具体的个体, 这个“上海人”是对“他”的一个描述, 可以认为这是主语的一个性质, 因此它不是一个集合概念。

2. (有效推理) 写出下面这个推理的形式, 分析形式是否有效, 结论是否正确, 并阐述理由。
- 如果两个概念是矛盾概念, 且其中一个是负概念, 那么另一个是正概念。已知 a,b 是矛盾概念, 且 a 是正概念, 所以, b 是负概念。

解答: 我们记 p 表示 a,b 两个概念是矛盾概念, q 表示 a 是正概念, r 表示 b 是正概念。那么原推理形式可以写作

$$(p \wedge \neg q) \rightarrow r, (p \wedge \neg r) \rightarrow q \vdash (p \wedge q) \rightarrow \neg r$$

为了判断这个推理形式是否有效, 我们可以考虑当结果为假的情况, 即 $(p \wedge q) \rightarrow \neg r$ 为假。由于蕴含式的真值表中只有当前项为真, 后项为假时, 整个蕴含式才为假, 所以我们可以得到 $p \wedge q$ 为真, $\neg r$ 为假。所以 p, q, r 为真。此时 $(p \wedge \neg q) \rightarrow r, (p \wedge \neg r) \rightarrow q$ 均为真。也就是说, 存在一个指派 $\langle 1, 1, 1 \rangle$ 使得条件为真但结论为假。所以原推理形式无效, 结论是错误的。

3. (形式推理) 请用形式证明方法证明下列推理有效, 并写出推导过程。

$$p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p \vdash \neg q \rightarrow u$$

证明:

- (1) $\neg p, p, \neg q \vdash p$ (∈)
- (2) $\neg p, p, \neg q \vdash \neg p$ (∈)
- (3) $\neg p, p \vdash q$ ($\neg \neg$)(1)(2)
- (4) $\neg p, q \vdash q$ (∈)
- (5) $\neg p, p \vee q \vdash q$ ($\vee -$)(3)(4)
- (6) $p, p \rightarrow \neg p \vdash p$ (∈)
- (7) $p, p \rightarrow \neg p \vdash p \rightarrow \neg p$ (∈)
- (8) $p, p \rightarrow \neg p \vdash \neg p$ ($\rightarrow -$)(6)(7)
- (9) $p \rightarrow \neg p \vdash \neg p$ ($\neg +$)(6)(8)
- (10) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash p$ (∈)
- (11) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash p \rightarrow r$ (∈)
- (12) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash r$ ($\rightarrow -$)(10)(11)
- (13) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash r \rightarrow s$ (∈)
- (14) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash s$ ($\rightarrow -$)(12)(13)
- (15) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash s \rightarrow \neg p$ (∈)

- (16) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, p, \neg u \vdash \neg p$ ($\rightarrow -$)(14)(15)
 (17) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, \neg u \vdash p \rightarrow \neg p$ ($\rightarrow +$)(16)
 (18) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, \neg u \vdash \neg p$ (Tr)(9)(17)
 (19) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, \neg u \vdash p \vee q$ (\in)
 (20) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p, \neg u \vdash q$ (Tr)(5)(18)(19)
 (21) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p \vdash \neg u \rightarrow q$ ($\rightarrow +$)(20)
 (22) $\neg u \rightarrow q \vdash \neg q \rightarrow u$ (已证)
 (23) $p \vee q, p \rightarrow r, r \rightarrow s, s \rightarrow \neg p \vdash \neg q \rightarrow u$ (Tr)(21)(22)

4. (形式推理) 判断下面的形式推理是否有效。如果有效，请写出推导过程。如果无效，请说明理由。

$$\neg(p \rightarrow q) \vee (\neg r \vee s), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash r \rightarrow s$$

解答：这个形式推理有效，证明如下：

- (1) $\neg r \vee s \vdash r \rightarrow s$ (已证)
 (2) $\neg r \vee s, \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash r \rightarrow s$ ($+$)(1)
 (3) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash \neg(p \rightarrow q)$ (\in)
 (4) $\neg(p \rightarrow q) \vdash p$ (已证)
 (5) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash p$ (Tr)(3)(4)
 (6) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash p \rightarrow \neg s$ (\in)
 (7) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash \neg s$ ($\rightarrow -$)(5)(6)
 (8) $\neg(p \rightarrow q) \vdash \neg q$ (已证)
 (9) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash \neg q$ (Tr)(3)(8)
 (10) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash \neg q \rightarrow s$ (\in)
 (11) $\neg(r \rightarrow s), \neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash s$ ($\rightarrow -$)(9)(10)
 (12) $\neg(p \rightarrow q), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash r \rightarrow s$ ($\neg -$)(7)(11)
 (13) $\neg(p \rightarrow q) \vee (\neg r \vee s), \neg q \rightarrow s, p \rightarrow \neg s \vdash r \rightarrow s$ ($\vee -$)(2)(12)

5. (等值演算) 证明：公式 $(p \wedge q) \rightarrow r$ 与 $(p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$ 等值。

证明：作如下的等值演算：

$$\begin{aligned}
 & (p \wedge q) \rightarrow r \\
 \Leftrightarrow & \neg(p \wedge q) \vee r && \text{(蕴含等值式)} \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee \neg q) \vee r && \text{(德摩根律)} \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee r) \vee \neg q && \text{(交换律, 结合律)} \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee \neg \neg r) \vee \neg q && \text{(双重否定律)} \\
 \Leftrightarrow & \neg(p \wedge \neg r) \vee \neg q && \text{(德摩根律)} \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q && \text{(蕴含等值式)}
 \end{aligned}$$

即证公式 $(p \wedge q) \rightarrow r$ 与 $(p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$ 等值。

6. (有效推理) 写出下面这三句话的推理形式，指出其是否有效并简要说明理由。

- (a) 如果甲队技术好并且配合得当，那么就能战胜乙队。甲队技术好但未能战胜乙队，所以甲队配合不当。
- (b) 如果老王不出席，那么老李就出席；如果老张不出席，那么老白就出席；老王出席或老张出席，所以老李不出席或老白不出席。
- (c) 如果我努力学习逻辑，只要期末考试不超纲，我就能取得满意成绩。因此等于说，如果我努力学习逻辑并且期末考试不超纲，那么我就能取得满意成绩。

解答：

- (a) 我们记 p 表示甲队技术好， q 表示甲队配合得当， r 表示甲队战胜乙队。那么这句话的推理形式就可以写作

$$(p \wedge q) \rightarrow r \vdash (p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$$

考虑当结果为假的情况，即 $(p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$ 为假。由于蕴含式的真值表中只有当前项为真，后项为假时，整个蕴含式才为假，所以我们可以得到 $p \wedge \neg r$ 为真， $\neg q$ 为假，即 p, q 为真， r 为假。此时条件 $(p \wedge q) \rightarrow r$ 为假，因此当结论为假时条件也为假。原推理形式有效。

- (b) 我们记 p, q, r, s 分别表示老王、老李、老张、老白出席。那么这句话的推理形式就可以写作

$$\neg p \rightarrow q, \neg r \rightarrow s, p \vee r \vdash \neg q \vee \neg s$$

同样，我们考虑结论为假的情形。要使 $\neg q \vee \neg s$ 为假，那么 $\neg q$ 和 $\neg s$ 均为假，即 q 和 s 均为真。我们希望此时条件是真的，那么就有 $\neg p$ 和 $\neg r$ 均为真， p 和 r 均为假。但是此时 $p \vee r$ 为假，所以当结论为假时条件也为假。原推理形式有效。

- (c) 我们记 p 表示我努力学习逻辑， q 表示期末考试不超纲， r 表示我取得满意的成绩，那么这句话的推理形式就可以写作

$$p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash (p \wedge q) \rightarrow r$$

我们写出它的证明序列：

- | | |
|--|---------------------------|
| (1) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash p \wedge q$ | (\in) |
| (2) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash p$ | ($\wedge -$)(1) |
| (3) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash q$ | ($\wedge -$)(1) |
| (4) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | (\in) |
| (5) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash q \rightarrow r$ | ($\rightarrow -$)(2)(4) |
| (6) $p \rightarrow (q \rightarrow r), p \wedge q \vdash r$ | ($\rightarrow -$)(3)(5) |
| (7) $p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash (p \wedge q) \rightarrow r$ | ($\rightarrow +$)(6) |

因此原推理形式有效。