2019 秋季《高等微积分 1》期中考试参考解答

2019年11月2日14:00-16:00

本试卷分两页, 共七道试题, 其中第 1,2 题各 20 分, 第 3,4,5 题每题 15 分, 第 6 题 10 分, 第 7 题 5 分. 可以使用洛必达法则.

1 设 a, c 是实数, c > 0, 定义函数 $f: \mathbf{R} \to \mathbf{R}$ 为

$$f(x) = \begin{cases} |x|^a \sin \frac{1}{|x|^c}, & \exists x \neq 0 \text{ ft}, \\ 0, & \exists x = 0 \text{ ft}. \end{cases}$$

- (1) f 在 0 处连续的充分必要条件是什么?
- (2) f 在 0 处可导的充分必要条件是什么?
- (3) f' 在 0 处连续的充分必要条件是什么?
- (4) f 在 0 处有二阶导数的充分必要条件是什么?

并请证明你的断言.

证明: 先证明如下结论: 设 c>0, 则极限 $\lim_{x\to 0}|x|^{\alpha}\sin\frac{1}{|x|^{c}}$ 存在当且仅当 $\alpha>0$, 进一步当 $\alpha>0$ 时, 极限为 0.

断言的证明如下. 当 $\alpha > 0$ 时, 有

$$-|x|^{\alpha} \le |x|^{\alpha} \sin \frac{1}{|x|^{c}} \le |x|^{\alpha},$$

利用夹逼定理可得此时 $\lim_{x\to 0}|x|^{\alpha}\sin\frac{1}{|x|^{c}}=0$. 当 $\alpha<0$ 时,当 |x| 以 $\frac{1}{(2n\pi+\frac{\pi}{2})^{1/c}}$ 的方式趋于零时,相应的数列极限 $\lim_{n\to\infty}\frac{1}{(2n\pi+\frac{\pi}{2})^{\alpha/c}}$ 不存在;当 $\alpha=0$ 时,当 |x| 以 $\frac{1}{(2n\pi+\frac{\pi}{2})^{1/c}}$ 的方式趋于零时,相应的数列极限 $\lim_{n\to\infty}\frac{1}{(2n\pi+\frac{\pi}{2})^{\alpha/c}}$ 为 1,而当 |x| 以 $\frac{1}{(2n\pi)^{1/c}}$ 的方式趋

于零时, 相应的数列极限 $\lim_{n\to\infty}\frac{1}{(2n\pi+\frac{\pi}{2})^{\alpha/c}}\sin(2n\pi)$ 为 0. 利用 Heinie 定理可知 $\alpha\leq 0$ 时前述函数极限不存在.

类似的, 极限 $\lim_{x\to 0}|x|^{\alpha}\cos\frac{1}{|x|^{c}}$ 存在当且仅当 $\alpha>0$, 进一步当 $\alpha>0$ 时, 极限为 0.

- (1) f 在 0 处连续当且仅当 $\lim_{x\to 0} |x|^a \sin \frac{1}{|x|^c} = f(0) = 0$, 由前述断言可知其充分必要条件是 a > 0.
- (2) f 在 0 处可导当且仅当极限

$$\lim_{x \to 0\pm} \frac{f(x) - f(0)}{x} = \pm \lim_{x \to 0\pm} |x|^{a-1} \sin \frac{1}{|x|^c}$$

存在且相等. 由前述断言可知其充分必要条件是 a>1, 且当 a>1 时有 f'(0)=0.

(3) 由 (2) 的结论, 假设 a > 1, 则 f'(0) = 0. 利用求导的链式法则, 在 $x \neq 0$ 处有

$$f'(x) = a|x|^{a-1} \frac{x}{|x|} \sin \frac{1}{|x|^c} + |x|^a (\cos \frac{1}{|x|^c})(-c)|x|^{-c-1} \frac{x}{|x|}$$
$$= \pm \left(a|x|^{a-1} \sin \frac{1}{|x|^c} + |x|^{a-c-1} (\cos \frac{1}{|x|^c})(-c) \right).$$

这样, f' 在 0 处连续当且仅当

$$0 = f'(0) = \lim_{x \to 0} f'(x),$$

利用前述断言可知其充分必要条件条件为a > c + 1.

(4) f 在 0 处有二阶导当且仅当极限

$$\lim_{x \to 0} \frac{f'(x) - f'(0)}{x} = \lim_{x \to 0} \left(a|x|^{a-2} \sin \frac{1}{|x|^c} + |x|^{a-c-2} \left(\cos \frac{1}{|x|^c}\right)(-c) \right)$$

存在. 利用前述断言可知当 a-c-2>0 时极限存在. 另一方面, 若此极限存在 (设为 L), 令 |x| 以 $\frac{1}{(2n\pi)^{1/c}}$ 的方式趋于零时, 相应的数列极限为

$$\lim_{n \to \infty} \frac{-c}{(2n\pi)^{(a-c-2)/c}} = L;$$

令 |x| 以 $\frac{1}{((2n+1)\pi)^{1/c}}$ 的方式趋于零时,相应的数列极限为

$$\lim_{n\to\infty}\frac{c}{((2n+1)\pi)^{(a-c-2)/c}}=L;$$

结合起来可得 a-c-2>0.

所以, f 在 0 处有二阶导的充分必要条件为 a > c + 2.

2 计算极限.

- (1) 给定实数 a, b, 求数列极限 $\lim_{n \to \infty} \left((1 + \frac{a}{n})^2 + \frac{b^2}{n^2} \right)^{n/2}$.
- (2) 给定实数 a, b, 求函数极限 $\lim_{x \to +\infty} \left(x \cdot \arctan \frac{b}{x+a} \right)$.
- (3) 求函数极限 $\lim_{x\to+\infty} \left(\frac{x}{\ln x} \cdot \left(x^{1/x}-1\right)\right)$.
- (4) 给定实数 t, 求数列极限 $\lim_{n\to\infty} \left((1 + \frac{t}{\sqrt{n}})^n \cdot e^{-\sqrt{n}t} \right)$.

解. (1) 当 a=b=0 时, 所求的极限显然为 1. 以下假设 a,b 不全为零, 注意到

$$\left((1 + \frac{a}{n})^2 + \frac{b^2}{n^2} \right)^{n/2} = \left((1 + \frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2})^{\frac{1}{\frac{2a}{n}} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}} \right)^{\frac{n}{2} \cdot (\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2})}$$

其中指数的极限为

$$\lim_{n\to\infty} \frac{n}{2} \cdot \left(\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}\right) = a.$$

下面来计算底数的极限. 考虑数列 $\{\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}\}_{n=1}^{\infty}$,它们趋近于零,且其中至多一项为零,利用 Heine 定理可得

$$\lim_{n \to \infty} \left(1 + \frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}\right)^{\frac{1}{\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}}} = \lim_{t \to 0} (1 + t)^{1/t} = e.$$

结合这两方面可得

$$\lim_{n \to \infty} \left(\left(1 + \frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2} \right)^{\frac{1}{\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2}}} \right)^{\frac{n}{2} \cdot \left(\frac{2a}{n} + \frac{a^2 + b^2}{n^2} \right)} = e^a.$$

总结起来,任何情况下都有

$$\lim_{n \to \infty} \left((1 + \frac{a}{n})^2 + \frac{b^2}{n^2} \right)^{n/2} = e^a.$$

(2) 当 b=0 时,所求的极限显然为 0. 当 $b\neq 0$ 时,令 $y=\arctan\frac{b}{x+a}$,则当 $x\to +\infty$ 时, $y\to 0$,且 $y\neq 0$. 这样,可以用换元法则计算极限:

$$\lim_{x \to +\infty} \left(x \cdot \arctan \frac{b}{x+a} \right) = \lim_{y \to 0} \left(\left(\frac{b}{\tan y} - a \right) \cdot y \right)$$
$$= \lim_{y \to 0} \left(\frac{by}{\tan y} - ay \right)$$
$$= b.$$

结合起来,有 $\lim_{x \to +\infty} \left(x \cdot \arctan \frac{b}{x+a} \right) = b.$

(3) 令 $t = \frac{\ln x}{x}$, 则当 $x \to +\infty$ 时, $t \to 0$, 且当 x > 1 时, $t \neq 0$. 这样, 可以用换元法则 计算极限:

$$\lim_{x \to \infty} \left(\frac{x}{\ln x} \cdot \left(x^{1/x} - 1 \right) \right) = \lim_{x \to \infty} \frac{e^{\ln x/x} - 1}{\ln x/x}$$

$$= \lim_{t \to 0} \frac{e^t - 1}{t}$$

$$= \frac{de^t}{dt} |_{t=0}$$

$$= 1.$$

(4) 先计算原式子取对数之后的极限:

$$\lim_{n \to \infty} \left(n \cdot \ln(1 + \frac{t}{\sqrt{n}}) - \sqrt{n}t \right).$$

考虑数列 $\{\frac{1}{\sqrt{n}}\}_{n=1}^{\infty}$,它们收敛到零且每项非零. 利用 Heine 定理可得

$$\lim_{n \to \infty} \left(n \cdot \ln(1 + \frac{t}{\sqrt{n}}) - \sqrt{n}t \right) = \lim_{x \to 0} \left(\frac{1}{x^2} \cdot \ln(1 + tx) - \frac{t}{x} \right)$$

$$= \lim_{x \to 0} \frac{\ln(1 + tx) - tx}{x^2}$$

$$= \lim_{x \to 0} \frac{\frac{t}{1 + tx} - t}{2x}$$

$$= \lim_{x \to 0} \frac{-t^2}{2(1 + tx)}$$

$$= -\frac{t^2}{2},$$

其中第三个等式使用了洛必达法则. 这样, 所要求的极限为

$$\lim_{n \to \infty} \left((1 + \frac{t}{\sqrt{n}})^n \cdot e^{-\sqrt{n}t} \right) = e^{-\frac{t^2}{2}}.$$

3 设函数 x = x(t) 在 **R** 上处处有二阶导数, K, L, M, N 是非零实数. 定义

$$\widetilde{t} = K \cdot t + L \cdot x(t), \quad \widetilde{x} = M \cdot t + N \cdot x(t).$$

- (1) 证明: 如果 x'(t) 处处不等于 $-\frac{K}{L}$, 则可以将 t 表示为 \widetilde{t} 的函数, 从而将 \widetilde{x} 表示成 \widetilde{t} 的函数.
- (2) 用 x(t) 的一阶与二阶导函数表示 \tilde{x} 对 \tilde{t} 的二阶导 $\frac{d^2\tilde{x}}{dt^2}$.

解. (1) 记 $f(t) = K \cdot t + L \cdot x(t)$, $g(t) = M \cdot t + N \cdot x(t)$. 由条件对任何 t, 有

$$f'(t) = K + L \cdot x'(t) \neq 0.$$

由 Lagrange 中值定理, 对任何 $t_1 < t_2$, 存在 $\xi \in (t_1, t_2)$, 使得 $\frac{f(t_2) - f(t_1)}{t_2 - t_1} = f'(\xi)$, 特别的 $f(t_1) \neq f(t_2)$. 这样, f 是连续的单射. 由反函数定理可知 f 有反函数 f^{-1} , 从而可把 t 表示成 \tilde{t} 的函数 $t = f^{-1}(\tilde{t})$, 可把 \tilde{x} 表示成 \tilde{t} 的函数 $\tilde{x} = g(f^{-1}(\tilde{t}))$.

(2) 由反函数的求导法则可得

$$(f^{-1})'(\widetilde{t}) = \frac{1}{f'(f^{-1}(\widetilde{t}))}.$$

记 $h = g \circ f^{-1}$, 利用链式法则可得

$$h'(\widetilde{t}) = g'(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot (f^{-1})'(\widetilde{t}) = \frac{g'(f^{-1}(\widetilde{t}))}{f'(f^{-1}(\widetilde{t}))}.$$

在此基础上,利用 Leibniz 法则与链式法则可以进一步求导

$$\begin{split} h''(\widetilde{t}) &= \frac{\frac{d}{d\widetilde{t}}g'(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot f'(f^{-1}(\widetilde{t})) - g'(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot \frac{d}{d\widetilde{t}}f'(f^{-1}(\widetilde{t}))}{\left(f'(f^{-1}(\widetilde{t}))\right)^2} \\ &= \frac{\frac{g''(f^{-1}(\widetilde{t}))}{f'(f^{-1}(\widetilde{t}))} \cdot f'(f^{-1}(x)) - g'(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot \frac{f''(f^{-1}(\widetilde{t}))}{f'(f^{-1}(\widetilde{t}))}}{\left(f'(f^{-1}(\widetilde{t}))\right)^2} \\ &= \frac{g''(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot f'(f^{-1}(\widetilde{t})) - g'(f^{-1}(\widetilde{t})) \cdot f''(f^{-1}(\widetilde{t}))}{\left(f'(f^{-1}(\widetilde{t}))\right)^3}. \end{split}$$

注意到

$$f'(t) = K + Lx'(t), \quad f''(t) = Lx''(t), \quad g'(t) = M + Nx'(t), \quad g''(t) = Nx''(t),$$

代入前述计算结果可得

$$\begin{split} \frac{d^2\widetilde{x}}{d\widetilde{t}^2} &= \frac{Nx''(t)(K + Lx'(t)) - (M + Nx'(t))Lx''(t)}{(K + Lx'(t))^3} \\ &= \frac{(KN - LM)x''(t)}{(K + Lx'(t))^3}, \end{split}$$

其中 $t = f^{-1}(\widetilde{t})$.

4 (1) 设 f 在 [a,b] 上处处可导,且导函数 f'(x) 在 [a,b] 上处处非零. 证明: f 在 [a,b] 上严格单调.

(2) 设 f 在 [a,b] 上处处可导,且 f'(a) < 0 < f'(b). 利用 (1) 的结论证明: 存在 $c \in (a,b)$ 使得 f'(c) = 0.(这是所谓的 Darboux 定理).

证明: (1) 由条件 f 在 [a,b] 上可导可知 f 在 [a,b] 上连续. 对 [a,b] 中任何两点 $x_1 < x_2$,由 Lagrange 中值定理,存在 $\xi \in (x_1,x_2)$,使得 $\frac{f(x_2)-f(x_1)}{x_2-x_1} = f'(\xi)$,特别的 $f(x_1) \neq f(x_2)$. 这样,f 是 [a,b] 上的连续单射. 利用反函数定理,可知 f 在 [a,b] 上严格单调.

(2) 用反证法, 假设不存在 $c \in (a, b)$ 使得 f'(c) = 0, 则利用 (1) 的结论可得 f 在 [a, b] 上严格单调. 如果 f 严格递增, 则有

$$f'(a) = f'(a+) = \lim_{x \to a+} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} \ge 0;$$

如果 f 严格递减,则有

$$f'(b) = f'(b-) = \lim_{x \to b-} \frac{f(x) - f(b)}{x - b} \le 0;$$

两种情形下都与条件矛盾!

5 给定实数 α , 设 $f(x) = x^{\alpha}$. 试确定 f 在区间 (0,1] 上是否一致连续, 并请证明你的断言.

解. (1) 当 $\alpha \geq 0$ 时,极限 $\lim_{x\to 0+} f(x)$ 存在,可把 f 扩充为 [0,1] 上的连续函数 \widetilde{f} . 由于有界闭区间上的连续函数都一致连续,故 \widetilde{f} 在 [0,1] 上一致连续,由此可得此时 f 在 [0,1] 上一致连续.

(2) 当 $\alpha < 0$ 时, 对任何 $0 < x < y \le 1$, 利用 Lagrange 中值定理, 存在 $x < \xi < y$ 使得

$$\frac{f(y) - f(x)}{y - x} = f'(\xi) = \alpha \xi^{\alpha - 1}.$$

由于 $\alpha - 1 < 0$, $\xi^{\alpha - 1}$ 关于 ξ 递减, 可得

$$|x^{\alpha} - y^{\alpha}| > |\alpha| \cdot |x - y| \cdot y^{\alpha - 1}$$
.

这样, 对 $\epsilon = 1$, 对任何 $\delta > 0$, 取 $x = \frac{y}{2}$, 则

$$|x^{\alpha} - y^{\alpha}| \ge |\alpha| \cdot |x - y| \cdot y^{\alpha - 1} = \frac{|\alpha|}{2} \cdot y^{\alpha}.$$

由于 α < 0, 有

$$\lim_{y\to 0+}\frac{|\alpha|}{2}\cdot y^\alpha=+\infty,$$

故存在 y 使得 $y < 2\delta$ 且 $\frac{|\alpha|}{2} \cdot y^{\alpha} > 1$, 这样就有 $|x - y| = \frac{y}{2} < \delta$ 但 |f(x) - f(y)| > 1. 由于 δ 的任意性, 这表明 $\alpha < 0$ 时 f 在 (0,1] 上不一致连续.

6 设 $f:(a,b) \to \mathbf{R}$ 在 (a,b) 上处处可导, 且导函数 f' 在 (a,b) 上递增. 证明: 对任何 $a < x_1 < x_2 < x_3 < b$, 有

$$(x_3 - x_1) \cdot f(x_2) \le (x_3 - x_2) \cdot f(x_1) + (x_2 - x_1) \cdot f(x_3).$$

证明: 可导函数是连续的,则 f 在区间 $[x_1, x_2]$ 与 $[x_2, x_3]$ 上满足 Lagrange 中值定理的条件,由 Lagrange 中值定理可知,存在 $\xi_1 \in (x_1, x_2), \xi_2 \in (x_2, x_3)$,使得

$$\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} = f'(\xi_1), \quad \frac{f(x_3) - f(x_2)}{x_3 - x_2} = f'(\xi_2).$$

由 f' 在 (a,b) 上递增, 有 $f'(\xi_1) \leq f'(\xi_2)$, 即有

$$\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} \le \frac{f(x_3) - f(x_2)}{x_3 - x_2},$$

化简可得所要证明的不等式.

7 给定正整数 n, 把集合 $\{1,2,...,n\}$ 记为 [n]. 如果 $A_1,...,A_k$ 是 [n] 的非空子集, 它们 彼此不相交, 且它们的并集等于 [n], 则称 $P = \{A_1,...,A_k\}$ 为 [n] 的一个分组方案. 设 函数 f,g 处处有 n 阶导数. 证明: 复合函数 $g \circ f$ 的 n 阶导数为

$$(g \circ f)^{(n)}(x) = \sum_{[n] \text{ in } \beta \text{ full } \beta \text{ f$$

其中 $\sum_{[n]$ 的分组方案 $P}$ 表示对 [n] 的所有分组方案求和, $|A_i|$ 表示集合 A_i 的元素个数, $\prod_{i=1}^k$ 表示连乘

$$\prod_{i=1}^k f^{(|A_i|)}(x) = f^{(|A_1|)}(x) \cdot \dots \cdot f^{(|A_k|)}(x).$$

例如,集合[3]共有5个不同的分组方案

则前述要证明的复合函数 3 阶导法则为

$$(g \circ f)^{(3)} = g'''(f)f'f'f' + g''(f)f''f' + g''(f)f'f'' + g''(f)f'f'' + g'(f)f'''.$$

证明: 对n 用归纳法, 假设n 时命题成立, 来证明n+1 的情形.

注意到, 对 [n] 的分组方案 $P = \{A_1, ..., A_k\}$, 可构造出 (k+1) 个 [n+1] 的分组方案: $\{\{n+1\}, A_1, ..., A_k\}, \quad \{A_1 \cup \{n+1\}, A_2, ..., A_k\}, \quad ..., \{A_1, ..., A_{k-1}, A_k \cup \{n+1\}\},$

当 P 取遍 [n] 的分组方案时,上述构造不重复的取遍了 [n+1] 的所有分组方案. 由此

及归纳假设,可得

$$\sum_{[n+1] \text{的分组方案}Q = \{B_1, \dots, B_k\}} g^{(k)}(f(x)) \cdot \prod_{i=1}^k f^{(|B_i|)}(x)$$

$$= \sum_{[n] \text{的分组方案}P = \{A_1, \dots, A_k\}} g^{(k+1)}(f(x)) \cdot f^{(1)}(x) \cdot \prod_{i=1}^k f^{(|A_i|)}(x)$$

$$+ \sum_{[n] \text{的分组方案}P = \{A_1, \dots, A_k\}} g^{(k)}(f(x)) \cdot f^{(|A_1|+1)}(x) \cdot \prod_{i=2}^k f^{(|A_i|)}(x) + \dots$$

$$+ \sum_{[n] \text{的分组方案}P = \{A_1, \dots, A_k\}} g^{(k)}(f(x)) \cdot \prod_{i=1}^{k-1} f^{(|A_i|)}(x) \cdot f^{(|A_k|+1)}(x)$$

$$= \left(\sum_{[n] \text{的分组方案}P = \{A_1, \dots, A_k\}} g^{(k)}(f(x)) \cdot \prod_{i=1}^k f^{(|A_i|)}(x)\right)'$$

$$= \left((g \circ f)^{(n)}\right)'(x)$$

$$= (g \circ f)^{(n+1)}(x),$$

这就完成了归纳法.