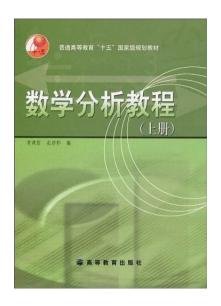
高等微积分(上)

邹文明

第三章: 导数





复习: 微分-求导

• 函数 f 在点 x_0 处可微当且仅当 f 在该点处可导. 此时 $\mathrm{d}f(x_0) = f'(x_0)\,\mathrm{d}x$.

1. 导数的四则运算法则:

- $(\lambda f + \mu g)'(x) = \lambda f'(x) + \mu g'(x), \ \lambda, \mu \in \mathbb{R}.$
- $(fg)'(x) = f'(x)g(x) + f(x)g'(x_0)$.
- $\left(\frac{f}{g}\right)'(x) = \frac{f'(x)g(x) f(x_0)g'(x)}{(g(x))^2}$, 其中 $g(x) \neq 0$.
- $\left(\frac{1}{g}\right)'(x) = -\frac{g'(x)}{(g(x))^2}$, 其中 $g(x) \neq 0$.

- 2. 复合求导: $(f \circ g)'(x_0) = f'(g(x_0))g'(x_0)$.
- 3. 反函数求导: $(f^{-1})'(y) = \frac{1}{f'(x)}$.
- 4. 对数求导: $(\ln |f(x)|)' = \frac{f'(x)}{f(x)}$.

隐函数的求导

考虑方程 f(x,y) = 0. 设 f 可导, $f(x_0,y_0) = 0$, 且在点 (x_0, y_0) 的某邻域内可由此将 y 确定成 关于 x 的可导函数 y = y(x), 也即存在点 x_0 的 某邻域 $B(x_0)$ 使得 $\forall x \in B(x_0), f(x, y(x)) = 0.$ 于是由复合函数求导法则可得

$$\frac{\partial f}{\partial x}(x, y(x)) + \frac{\partial f}{\partial y}(x, y(x))y'(x) = 0,$$

其中 $\frac{\partial f}{\partial x}$ 表示在 f(x,y) 中仅仅对 x 求导, 而 $\frac{\partial f}{\partial y}$ 表示在 f(x,y) 中仅仅对 y 求导. 于是我们有 $y'(x) = -\frac{\frac{\partial f}{\partial x}(x,y(x))}{\frac{\partial f}{\partial y}(x,y(x))}.$

例 21. 假设 y = y(x) 由方程 $xy - e^x + e^y = 0$ 来确定. 求 y'(x).

解: 将方程对 x 求导得 $y + xy' - e^x + e^y y' = 0$, 从而我们有 $y' = \frac{e^x - y}{e^y + x}$.

 例 22. 求椭圆曲线 $\frac{x^2}{a^2} + \frac{y^2}{b^2} = 1$ 在点 (x_0, y_0) 的 切线方程, 其中 $y_0 \neq 0$.

解: 将上述方程所确定的隐函数记为 y = y(x). 将方程两边对 x 求导可得

$$0 = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left(\frac{x^2}{a^2} + \frac{y^2}{b^2} \right) = \frac{2x}{a^2} + \frac{2yy'}{b^2},$$

由此可得 $y' = -\frac{b^2x}{a^2y}$. 故所求切线方程为

 $y - y_0 = -\frac{b^2 x_0}{a^2 y_0} (x - x_0).$

例 23. 求解平面曲线 $x^2 + y \cos x - 2e^{xy} = 0$ 在点 (0,2) 处的切线方程.

解: 将上述方程所确定的隐函数记为 y = y(x). 将方程两边对 x 求导可得

$$2x + y'\cos x - y\sin x - 2e^{xy}(y + xy') = 0,$$

则 $y' = \frac{2ye^{xy} + y\sin x - 2x}{\cos x - 2xe^{xy}}$. 从而 $y'|_{(0,2)} = 4$, 进而所求 切线方程为 y - 2 = 4x.

由参数方程所确定的函数的求导

考虑平面曲线方程 $\begin{cases} x = x(t) \\ y = y(t) \end{cases}$ $t \in (a, b)$. 设函数 x(t), y(t) 关于参数 t 可导并且 $x'(t) \neq 0$. 则在局部上,参数 t 可反过来看成是 x 的函数, 也即 t = t(x). 于是由反函数求导可得 $\frac{dt}{dx} = \frac{1}{dx}$. 另外 y = y(t(x)) 也可以被看成是 x 的函数.

将函数 y = y(t(x)) 关于 x 求导,则我们有

$$\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}t} \cdot \frac{\mathrm{d}t}{\mathrm{d}x} = \frac{\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}t}}{\frac{\mathrm{d}x}{\mathrm{d}t}} = \frac{y'(t)}{x'(t)}.$$

同样地, 如果 $y'(t) \neq 0$, 局部上, 我们也可以将 x 看成是 y 的函数. 此时我们则有

$$\frac{\mathrm{d}x}{\mathrm{d}y} = \frac{x'(t)}{y'(t)}$$

例 24. 考虑曲线的极坐标方程

$$\begin{cases} x(\theta) = r(\theta)\cos\theta \\ y(\theta) = r(\theta)\sin\theta \end{cases}, \quad \theta \in (a,b).$$

若 $x(\theta), y(\theta)$ 均可导且 $x'(\theta) \neq 0$, 求 $\frac{dy}{dx}$.

解: 由题设可知

$$x'(\theta) = r'(\theta)\cos\theta - r(\theta)\sin\theta,$$

 $y'(\theta) = r'(\theta)\sin\theta + r(\theta)\cos\theta,$

由此立刻可得 $\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{y'(\theta)}{x'(\theta)} = \frac{r'(\theta)\sin\theta + r(\theta)\cos\theta}{r'(\theta)\cos\theta - r(\theta)\sin\theta}$

例 25. (旋轮线, 摆线, 速降线) 求由参数方程

$$x = a(t - \sin t), \ y = a(1 - \cos t) \ (0 < t < 2\pi)$$

给出的函数 $y = y(x)$ 的导数.

例 26. 设 $\begin{cases} x = a \sin^3 t \\ y = a \cos^3 t \end{cases}$ $(0 < t < \frac{\pi}{2})$, 求 y'(x).

解: $\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}t}}{\frac{\mathrm{d}x}{\mathrm{d}x}} = \frac{-3a(\cos^2 t)\sin t}{3a(\sin^2 t)\cos t} = -\cot t$.

§3.3. 高阶导数

- 若函数 $f:(a,b) \to \mathbb{R}$ 可导, 并且它的导函数 $f':(a,b) \to \mathbb{R}$ 在点 x_0 处也可导, 则称 f 在点 x_0 处二阶可导, 将 $(f')'(x_0)$ 记为 $f''(x_0)$, 也记作 $\frac{d^2f}{dx^2}(x_0)$.
- 若 f' 在 (a,b) 上可导, 则称 f 在 (a,b) 上为 二阶可导, 并将它的导函数 (f')' 记作 f''.

• 若已定义了 n 阶导数 $f^{(n)}$ (也记作 $\frac{d^n f}{dx^n}$), 则将 $f^{(n)}$ 的导数称为 f 的 n+1 阶导数, 记作 $f^{(n+1)}$, 即 $f^{(n+1)} = (f^{(n)})'$, 也可写成 $\frac{d^{n+1} f}{dx^{n+1}} = \frac{d}{dx} (\frac{d^n f}{dx^n}).$

•若 f 在 (a,b) 上 n 阶可导且 $f^{(n)}$ 连续, 那么称 f 为 n 阶连续可导, 也称为 $\mathcal{C}^{(n)}$ 类函数. 所有这样函数组成的集合, 记作 $\mathcal{C}^{(n)}(a,b)$.

• 例如, f 为 $\mathcal{C}^{(1)}$ 类是指 f 为可导且 f' 连续, 此时也称 f 为连续可导.

- 通常也将 $\mathscr{C}(a,b)$ 记作 $\mathscr{C}^{(0)}(a,b)$.
- •若 f 在 (a,b) 上有任意阶导数, 那么称 f 为 无穷可导, 也称为 $\mathcal{C}^{(\infty)}$ 类函数. 所有这样的 函数组成的集合, 记作 $\mathcal{C}^{(\infty)}(a,b)$.

•我们在任意区间上都可以定义类似的概念, 例如 $\mathcal{C}^{(n)}[a,b]$ 和 $\mathcal{C}^{(\infty)}[a,b]$, 在端点处只需 考虑相应的单侧导数和单侧连续性.

定理 1. 初等函数在其定义域的内部无穷可导.

基本的高阶求导公式

设 $n \ge 1$ 为整数, $\alpha \in \mathbb{R}$, 则

- \bullet $(x^{\alpha})^{(n)} = \alpha(\alpha 1) \cdots (\alpha n + 1)x^{\alpha n}$,
- $(e^{\alpha x})^{(n)} = \alpha^n e^{\alpha x}$, 其中 α 可以为复数,
- $\left(\ln(1+x)\right)^{(n)} = (-1)^{n-1}(n-1)!(1+x)^{-n}$,
- $\sin^{(n)}(x) = \sin(x + \frac{n\pi}{2})$, $\cos^{(n)}(x) = \cos(x + \frac{n\pi}{2})$.
- 注:由函数方程(隐函数、反函数)或者参变量表示的函数,也可以计算它们的高阶导数.

例 1. 设
$$y = \frac{1}{x^2 - x - 2}$$
, 求 $y^{(n)}$.
解: 由题设知 $y = \frac{1}{(x-2)(x+1)} = \frac{1}{3} \left(\frac{1}{x-2} - \frac{1}{x+1} \right)$, 故

$$y^{(n)} = \frac{1}{3} ((x-2)^{-1})^{(n)} - \frac{1}{3} ((x+1)^{-1})^{(n)}$$
$$= \frac{1}{3} (-1)(-1-1) \cdots (-1-(n-1))(x-2)^{-1-n}$$

 $= \frac{1}{3}(-1)(-1-1)\cdots(-1-(n-1))(x-2)^{-1-n}$

$$-\frac{1}{3}(-1)(-1-1)\cdots(-1-(n-1))(x+1)^{-1-n}$$

$$=\frac{(-1)^n}{3}n!((x-2)^{-1-n}-(x+1)^{-1-n}).$$

 $2(x^{2} + y^{2})(x^{2} + y^{2})' = (4xy)' = 4y + 4xy',$ 故 $2(x^{2} + y^{2})(2x + 2yy') = 4y + 4xy'.$ 从而就有 $y' = \frac{x^{3} + xy^{2} - y}{x - x^{2}y - y^{3}}$, 进而可得

例 2. 求 $y''|_{(1,1)}$, 而 y 由 $(x^2 + y^2)^2 = 4xy$ 确定.

解: 在函数方程两边对 x 求导可得

于是 $y'|_{(1,1)} = -1$, 进而知 $y''|_{(1,1)} = -6$.

 $y'' = \frac{(3x^2 + y^2 + 2xyy' - y')(x - x^2y - y^3) - (x^3 + xy^2 - y)(1 - 2xy - x^2y' - 3y^2y')}{(x - x^2y - y^3)^2},$

解: 由反函数定理可得 $\frac{dx}{dy} = \frac{1}{f'(x)}$, 于是 $\frac{\mathrm{d}^2 x}{\mathrm{d}y^2} = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}y} \left(\frac{1}{f'(x)} \right) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left(\frac{1}{f'(x)} \right) \cdot \frac{\mathrm{d}x}{\mathrm{d}y}$ $= -\frac{1}{(f'(x))^2} \cdot f''(x) \cdot \frac{1}{f'(x)}$

24 / 37

例 3. 如果函数 y = f(x) 二阶可导且其反函数

 $x = f^{-1}(y)$ 也二阶可导, 求 $\frac{d^2x}{du^2}$.

$$\frac{\mathrm{d}^2 y}{\mathrm{d}x^2} = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left(\frac{y'(t)}{x'(t)} \right) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} \left(\frac{y'(t)}{x'(t)} \right) \cdot \frac{\mathrm{d}t}{\mathrm{d}x}$$
$$= \frac{y''(t)x'(t) - y'(t)x''(t)}{(x'(t))^2} \cdot \frac{1}{x'(t)}$$

y''(t)x'(t) - y'(t)x''(t)

25 / 37

例 4. 由参数方程 x = x(t), y = y(t) 来求 $\frac{d^2y}{dx^2}$.

解: 首先我们有 $\frac{dy}{dx} = \frac{y'(t)}{r'(t)}$, 由此立刻可得

例 5. 设
$$y = y(x)$$
 由参数方
$$\left\{ \begin{array}{l} x = a(t - \sin t) \\ y = a(1 - \cos t) \end{array} \right.$$
来确定, 求 $\frac{d^2y}{dx^2}$.

$$y = a(1 - \cos t)$$
 不知及,不可及。
解:由于 $\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x^2}$

解: 由于
$$\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{y'(t)}{x'(t)} = \frac{a\sin t}{a(1-\cos t)} = \frac{\sin t}{1-\cos t}$$
, 则

$$\frac{\mathrm{d}^2 y}{\mathrm{d}x^2} = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left(\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x}\right) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} \left(\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x}\right) \cdot \frac{\mathrm{d}t}{\mathrm{d}x} = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} \left(\frac{\sin t}{1 - \cos t}\right) \cdot \frac{1}{x'(t)}$$

$$= \frac{(\cos t)(1 - \cos t) - (\sin t)(\sin t)}{(1 - \cos t)^2} \cdot \frac{1}{a(1 - \cos t)}$$

$$= \dots$$

定理 2. (高阶导数的四则运算法则)

设函数 $f,g:(a,b)\to\mathbb{R}$ 为 n 阶可导,则

1.
$$\forall \lambda, \mu \in \mathbb{R}$$
, $(\lambda f + \mu g)^{(n)} = \lambda f^{(n)} + \mu g^{(n)}$.

2. (Leibniz 公式)
$$(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$$
, 其中 $\binom{n}{k} = C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$.

证明: 第一个公式源于求导的线性性.

对 $n \ge 1$ 用数学归纳法来证明 Leibniz 公式. 当 n = 1 时, 由导数的四则运算法则立刻可得

$$(fg)' = f'g + fg'$$

= $\sum_{k=0}^{1} {1 \choose k} f^{(k)} g^{(n-k)},$

假设所证结论对 $n \ge 1$ 成立. 则我们有

因此此时所证结论成立...

$$= \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} \left(f^{(k+1)} g^{(n-k)} + f^{(k)} g^{(n+1-k)} \right)$$

$$= \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k+1)} g^{(n-k)} + \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)}$$

 $(fg)^{(n+1)} = ((fg)^{(n)})' = \left(\sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}\right)'$

 $= \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n}{k-1} f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)}$

$$= \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)}$$

$$= \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)},$$
故由数学归纳法可知所证结论成立.

31/37

 $= \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n}{k-1} f^{(k)} g^{(n+1-k)} + \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)}$

解:
$$y^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} (x^2)^{(k)} (\sin 2x)^{(n-k)}$$

 $= x^2 \cdot 2^n \cdot \sin \left(2x + \frac{n\pi}{2}\right)$
 $+ \binom{n}{1} \cdot 2x \cdot 2^{n-1} \cdot \sin \left(2x + \frac{(n-1)\pi}{2}\right)$

 $+\binom{n}{2} \cdot 2 \cdot 2^{n-2} \cdot \sin\left(2x + \frac{(n-2)\pi}{2}\right)$

例 6. 设 $y = x^2 \sin 2x$. 计算 $y^{(n)}$ $(n \ge 2)$.

例 7. 设 $f(x) = (x+1)^2 \ln(1-x)$. 求 $f^{(n)}(-1)$ $(n \ge 1)$. 解:由题立刻可知

$$f'(x) = 2(x+1)\ln(1-x) + \frac{(x+1)^2}{x-1},$$
是我们有

于是我们有
$$2\ln(1-x) + \frac{2(x+1)}{x}$$

是我们有
$$f''(x) = 2\ln(1-x) + \frac{2(x+1)}{x-1}$$

$$f''(x) = 2\ln(1-x) + \frac{2(x+1)}{x-1}$$

$$f''(x) = 2\ln(1-x) + \frac{2(x+1)}{x-1}$$

$$f''(x) = 2\ln(1-x) + \frac{x}{x-1}$$
$$2(x+1)(x-1) - (x+1)^2$$

$$+\frac{2(x+1)(x-1)-(x+1)^2}{(x-1)^2}$$
.

从而
$$f'(-1) = 0$$
, $f''(-1) = 2 \ln 2$.

33 / 37

当 $n \ge 3$ 时,由 Leibniz 公式可得

$$f^{(n)}(x) = (x+1)^{2} (\ln(1-x))^{(n)} +2n(x+1)(\ln(1-x))^{(n-1)} +n(n-1)(\ln(1-x))^{(n-2)},$$

34 / 37

北立刻可得

$$f^{(n)}(-1) = n(n-1)(\ln(1-x))^{(n-2)}\Big|_{x=-1}$$

$$= n(n-1) \cdot \frac{(-1)^{n-3}(n-3)!}{(x-1)^{n-2}}\Big|_{x=-1}$$

$$= -\frac{n!}{(n-2)2^{n-2}}.$$

35 / 37

解: 由题设知 $f'(x) = \frac{1}{2-3x} \cdot (2-3x)' = \frac{-3}{2-3x}$, 故 $f''(x) = (-3) \cdot \frac{-1}{(2-3x)^2} \cdot (2-3x)'$

例 8. 求 $f(x) = \ln(2-3x)$ 的第 10 阶导数.

 $= (-3) \cdot \frac{3}{(2-3x)^2} = \frac{-3^2}{(2-3x)^2}.$

又 $\forall n \geq 1$, 均有 $\left(\frac{1}{(2-3x)^n}\right)' = \frac{3n}{(2-3x)^{n+1}}$, 则由数学

归纳法立刻可得

 $f^{(10)}(x) = \frac{-3^{10} \cdot 9!}{(2 - 3x)^{10}}.$



同学们辛苦了!