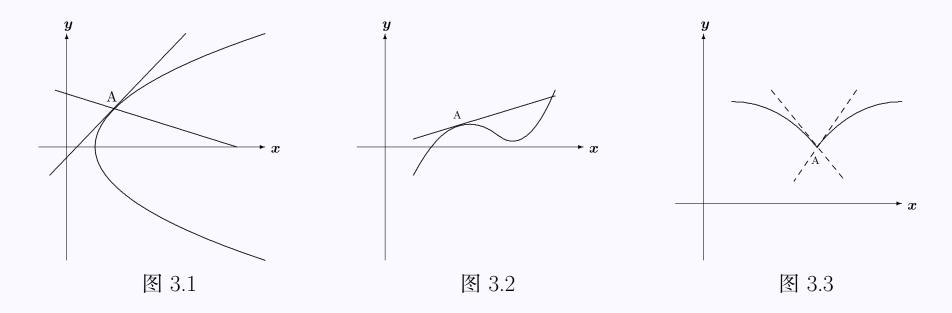
第3章 一元函数的微分学

§3.1 **导数**

3.1.1 导数的定义

1° 曲线的切线

首先要明确什么是"曲线上一点的切线". 在初等几何中, 通常将只与圆周有一个交点的直线, 定义为圆的切线. 然而, 对于一般曲线来说, 这种定义方式就不适合了. 例如对于抛物线(图 3.1), 显然交于抛物线一点 A 的直线有多条, 其中有的明显就不是切线. 而对于图 3.2, 直线交图示曲线于两点, 显然在交点 A 处, 直线应该是"切线". 对于图 3.3 中的曲线在 A 点有一个尖点. 在尖点处, 与曲线相交一点的切线却有多条.



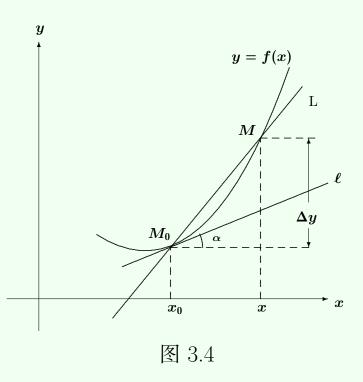
那么,如何定义一般曲线的切线呢?一个可行的途径是从割线开始,连接曲线 C 上两点 M_0 和 M,作一条割线 L (图 3.4),当点 M 沿着曲线 C 滑动到 M_0 时,如果 L 有一个"极限位置",我们便将这个"极限位置"的直线,定义为曲线在一点的 M_0 的切线.

平面上过一点的直线可由直线与 x 轴的正向的夹角 α 来表征. 这个夹角 α 是指正 x 轴绕原点沿逆时针方向转动, 并在首次变得与该直线平行时所扫过的角度, 因此满足 $0 \le \alpha \le \pi$. 角度的正切 $\tan \alpha$ 称为直线的斜率.

设 $\alpha(M)$ 是割线 M_0M 与 x 轴的夹角, 如果

$$\lim_{M o M_0} lpha(M) = lpha$$

则极限值 α 应该是 M_0 点处切线与x 轴的夹角. 现在假设曲线 C 由函数 y = f(x) 表示(或者说曲线是函数 f(x) 的图象), 点 M_0 的坐标是



 $M_0(x_0, f(x_0))$, 动点 M 的坐标是 M(x, f(x)), 所以割线的斜率是

$$an lpha(M) = rac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$$

故上述求极限的过程就是

$$\lim_{x o x_0}rac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0}=\lim_{x o x_0} anlpha(M)= anlpha$$

如果左边的极限存在的话, 该极限就是切线的斜率.

2° 直线运动质点的瞬间速度

考察沿直线作变速运动的一个质点. 设质点所运动的距离与时间之间的关系为 S = S(t). 因此在从 t_0 到 t 这段时间间隔内, 质点运动的平均速度是

$$ar{v} = rac{S(t) - S(t_0)}{t - t_0}$$

显然,这个平均速度并不能完全反映质点在 t_0 到 t 这段时间内更具体的运动规律. 如果要了解质点在某一时刻运动的变化规律(即速度),只要上述平均的时间间隔越来越短. 特别,如果极限

$$\lim_{t o t_0}ar{v}=\lim_{t o t_0}rac{S(t)-S(t_0)}{t-t_0}$$

存在,则称为在时刻 t_0 时,质点运动的瞬时速度.

无论是几何上的从割线到切线, 还是物理中的从平均速度到瞬时速度, 极限的形式都是一样的. 抽象地说, 都是刻划函数在一点的变化速率. 或者说是在一点函数的变化量与自变量的变化量之间的比率. 我们将其抽象出来, 就有了关于导数的定义.

定义 1 设 y = f(x) 在 x_0 的邻域中有定义, 如果极限

$$\lim_{x o x_0}rac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0}$$

存在, 就称它为 y = f(x) 在 x_0 的导数 (或微商), 记成 $f'(x_0)$, $\frac{df}{dx}\Big|_{x_0}$ 或 $\frac{dy}{dx}\Big|_{x_0}$, 并称 f(x) 在 x_0 可导.

从上面的第一个例子可知, 函数的导数的几何意义, 就是曲线在一点的切线的斜率, 而从第二个例子可知, 导数的物理意义就是在一个时刻的瞬时速度.

如果函数在一点的导数不存在, 还包含了一种可能, 就是极限等于无穷大. 对于这种情况的几何解释是, 函数的图象在一点的切线的斜率是无穷大, 也就是切线平行于 y 轴. 所以我们一般不考虑平行于 y 轴的切线.

定义 2 设函数 f(x) 在点 x_0 的右边近旁有定义, 如果 $\Delta x > 0$, 且

$$\lim_{\Delta x
ightarrow 0^+} rac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x}$$

存在, 则称它为 f(x) 在 x_0 的右导数, 记成 $f'_+(x_0)$, 并称 f(x) 在 x_0 右可导. 类似可定义 y = f(x) 在 x_0 的左可导和它的左导数 $f'_-(x_0)$.

显然, f(x) 在 x_0 可导的充分必要条件是 f(x) 在 x_0 左、右可导, 并有

$$f'_+(x_0) = f'_-(x_0).$$

定义 3 如果 y = f(x) 在区间 I 的每一点都可导, 则称 f(x) 在 I 上可导, f'(x) 是 I 上一个函数称为 f(x) 的导函数. 如果区间 I 包含有端点, 则在该端点处, f(x) 只需有相应的单侧可导性.

y = f(x) 的导函数, 也可记成 y', $\frac{dy}{dx}$ 等.

例 1 设 y = c (常数), 求 y'.

解
$$y' = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{0}{\Delta x} = 0.$$

例 2 设 $y=x^n, x \in (-\infty, +\infty)$, 其中 n 是自然数. 求 y'.

解 对于任意实数 x, 由二项式定理得

$$\Delta y = (x + \Delta x)^n - x^n = nx^{n-1}\Delta x + \frac{n(n-1)}{2!}x^{n-2}(\Delta x)^2 + \dots + (\Delta x)^n$$

故

$$y'=\lim_{\Delta x o 0}rac{\Delta y}{\Delta x}=\lim_{\Delta x o 0}\left[nx^{n-1}+rac{n(n-1)}{2!}x^{n-2}\Delta x+\cdots+(\Delta x)^{n-1}
ight]=nx^{n-1}.$$

即 $y = x^n$ 的导函数是 $y' = nx^{n-1}$, 导函数的定义域也是 $(-\infty, +\infty)$. 特别, 当 n = 1 时, 函数 y = x 的导函数为常值函数 y = 1, 即 y = x 在每一点的 切线的斜率都是 1.

例 3 求函数 $f(x) = e^x$ 的导函数.

解 因为

$$\lim_{\Delta x o 0} rac{e^{x+\Delta x}-e^x}{\Delta x} = e^x \lim_{\Delta x o 0} rac{e^{\Delta x}-1}{\Delta x} = e^x$$

所以 $(e^x)' = e^x$.

例 4 求对数函数 $y = \log_a x$, $x \in (0, +\infty)$ 的导函数, 这里 a > 0, 且 $a \neq 1$.

解 对于任意的 x > 0, 有 $\log_a x = \frac{\ln x}{\ln a}$, 且

$$rac{\Delta y}{\Delta x} = rac{\log_a \left(1 + rac{\Delta x}{x}
ight)}{\Delta x} = rac{1}{\ln a} rac{\ln \left(1 + rac{\Delta x}{x}
ight)}{\Delta x}$$

利用极限

$$\lim_{x o 0}rac{\ln(1+x)}{x}=1$$

得

$$(\log_a x)' = \frac{1}{x \ln a}.$$

特别当 a = e 时, 上面的结果为

$$(\ln x)' = \frac{1}{x}, \quad x \in (0, +\infty)$$

由此可见, 对于以 e 为底的自然对数的导数特别简单.

例 5 求正弦函数和余弦函数的导函数.

解 记 $y = \sin x$, $x \in (-\infty, +\infty)$. 则对任意一点 x,

$$\Delta y = \sin(x + \Delta x) - \sin x = 2\cos\left(x + \frac{\Delta x}{2}\right)\sin\frac{\Delta x}{2}$$

由 cos x 的连续性以及基本极限

$$\lim_{x o 0} rac{\sin x}{x} = 1$$

得

$$\lim_{\Delta x o 0} rac{\Delta y}{\Delta x} = \lim_{\Delta x o 0} \cos \left(x + rac{\Delta x}{2}
ight) \lim_{\Delta x o 0} rac{\sin rac{\Delta x}{2}}{rac{\Delta x}{2}} = \cos x$$

类似可得 $(\cos x)' = -\sin x$.

例 6 求下列分段函数的导函数

$$f(x) = \left\{egin{array}{ccc} x^3, & x\geqslant 0 \ & & \ x^2, & x<0 \end{array}
ight.$$

解 函数 f(x) 由函数 $y = x^3$ $(x \ge 0)$ 以及 $y = x^2$ (x < 0) 在 x = 0 处拼接而成. 当 x > 0 时, $f'(x) = 3x^2$, 当 x < 0 时, f'(x) = 2x, 当 x = 0 时,

$$\lim_{\Delta x o 0^+} rac{f(0+\Delta x)-f(0)}{\Delta x} = \lim_{\Delta x o 0^+} rac{(\Delta x)^3}{\Delta x} = 0 \ \lim_{\Delta x o 0^-} rac{f(0+\Delta x)-f(0)}{\Delta x} = \lim_{\Delta x o 0^-} rac{(\Delta x)^2}{\Delta x} = 0$$

所以

$$f'(x) = \left\{ egin{array}{ll} 3x^2, & x > 0 \ \ 0, & x = 0 \ \ 2x, & x < 0 \end{array}
ight.$$

定理 1 设 f(x) 在 x_0 可导,则 f(x) 在 x_0 连续.换句话说,如果函数在一点 x_0 不连续,则显然在 x_0 处不可导.

证明 由已知条件,极限

$$\lim_{x o x_0} rac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0)$$

存在. 所以

$$egin{align} \lim_{x o x_0}(f(x)-f(x_0)) &= \lim_{x o x_0}\left(rac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0}(x-x_0)
ight) \ &= \lim_{x o x_0}rac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0}\lim_{x o x_0}(x-x_0) \ &= f'(x_0)\cdot 0 = 0. \end{aligned}$$

由此得

$$\lim_{x o x_0}f(x)=f(x_0),$$

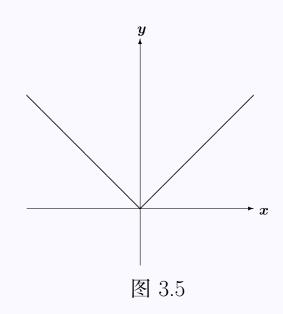
即, f(x) 在 x_0 连续.

例 7 函数 f(x) = |x| 在 x = 0 处连续, 但是在 x = 0 不可导.

证明 当 x = 0时

$$f'_{+}(0) = \lim_{\Delta x o 0^{+}} rac{\Delta x - 0}{\Delta x} = 1, \ f'_{-}(0) = \lim_{\Delta x o 0^{-}} rac{-\Delta x - 0}{\Delta x} = -1.$$

所以 f(x) = |x| 在 x = 0 处不可导. 注意, 从图3.5 可以看出, 函数在 x = 0 有一个尖点, 即在 x = 0 不光滑, 所以没有切线.



3.1.2 函数的四则运算

定理 2 (函数的和差积商的导数) 设 f(x) 和 g(x) 可导,则 $f(x) \pm g(x), f(x)g(x)$ 及 $\frac{f(x)}{g(x)}$ (当 $g(x) \neq 0$ 时)皆可导,并有

$$1^{\circ} (f(x) \pm g(x))' = f'(x) \pm g'(x);$$

$$2^{\circ} (f(x) \cdot g(x))' = f'(x)g(x) + f(x)g'(x);$$

$$3^\circ \left(rac{f(x)}{g(x)}
ight)' = rac{f'(x)g(x) - f(x)g'(x)}{g^2(x)}.$$

证明 关于 1°, 直接由导数的定义和极限的运算即可证得. 关于 2°, 利用下列恒等式

$$f(x + \Delta x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x)$$

$$= f(x + \Delta x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x + \Delta x) + f(x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x)$$

得

$$(f(x)g(x))' = \lim_{\Delta x \to 0} rac{f(x + \Delta x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x)}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} rac{f(x + \Delta x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x + \Delta x) + f(x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x)}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} g(x + \Delta x) rac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} + \lim_{\Delta x \to 0} f(x) rac{g(x + \Delta x) - g(x)}{\Delta x}$$

$$= f'(x)g(x) + f(x)g'(x).$$

关于 3°, 首先注意到, 函数 g(x) 在点 x 处可导, 所以在这一点连续. 因此在 x 处, 条件 $g(x) \neq 0$ 意味着在 x 的附近 g(x) 也不为零. 所以当自变量的增量 Δx 非常小时, $g(x + \Delta x) \neq 0$, 这时有

$$egin{aligned} \left(rac{1}{g(x)}
ight)' &= \lim_{\Delta x o 0} rac{1}{\Delta x} \left(rac{1}{g(x+\Delta x)} - rac{1}{g(x)}
ight) \ &= -\lim_{\Delta x o 0} rac{1}{\Delta x} rac{g(x+\Delta x) - g(x)}{g(x)g(x+\Delta x)} \ &= -\lim_{\Delta x o 0} rac{1}{g(x)g(x+\Delta x)} \cdot \lim_{\Delta x o 0} rac{g(x+\Delta x) - g(x)}{\Delta x} \ &= -rac{g'(x)}{g^2(x)}. \end{aligned}$$

再由 2° 即得到

$$egin{aligned} \left(rac{f(x)}{g(x)}
ight)' &= \left(f(x)rac{1}{g(x)}
ight)' &= f'(x)rac{1}{g(x)} - f(x)\left(rac{1}{g(x)}
ight)' \ &= rac{f'(x)}{g(x)} - rac{f(x)g'(x)}{g^2(x)} &= rac{f'(x)g(x) - f(x)g'(x)}{g^2(x)}. \end{aligned}$$

例 8 设 f(x) 可导, 则 (cf(x))' = cf'(x), 其中 c 是常数. 这个结论是显然的.

例 9 求 $f(x) = x^2(\sin x + \cos x)$ 的导数.

解

$$f'(x) = (x^2)'(\sin x + \cos x) + x^2(\sin x + \cos x)'$$
$$= 2x(\sin x + \cos x) + x^2(\cos x - \sin x)$$

例 10 求函数 $\tan x$ 和 $\cot x$ 的导数.

解

$$(\tan x)' = \left(\frac{\sin x}{\cos x}\right)' = \frac{(\sin x)'\cos x - (\cos x)'\sin x}{\cos^2 x}$$
$$= \frac{\cos^2 x + \sin^2 x}{\cos^2 x} = \frac{1}{\cos^2 x} = \sec^2 x.$$

类似可得

$$(\cot x)' = -\frac{1}{\sin^2 x} = -\csc^2 x.$$

3.1.3 复合函数的求导法则

定理 3 (**复合函数的导数**) 设函数 y = g(x) 定义在区间 I 上, 函数 z = f(y) 定义在区间 J 上, 且 $g(I) \subset J$. 如果 g(x) 在点 $x \in I$ 处可导, 而 f(y) 在点 y = g(x) 可导, 则复合函数 $f \circ g$ 在点 x 处可导, 且有:

$$(f \circ g)'(x) = (f(g(x))' = f'(g(x))g'(x))$$

证明 我们只考虑任意一点 x_0 和 $g(x_0)$ 都不是所在区间的端点的情况(对于出现端点的情况,只需在下面的证明中做一些简单修改). 考察

$$rac{f\circ g(x)-f\circ g(x_0)}{x-x_0} = rac{f(g(x))-f(g(x_0))}{x-x_0} \ = rac{f(g(x))-f(g(x_0))}{g(x)-g(x_0)} \cdot rac{g(x)-g(x_0)}{x-x_0}.$$

在上式中, 只有当 $g(x) - g(x_0) \neq 0$ 时才有意义. 但是当 $g(x) - g(x_0) = 0$ 时, 上式右边的第一个分式的分子也是零 $f(g(x)) - f(g(x_0)) = 0$, 所以我们约定这个分式为 $f'(g(x_0))$ 不但是合理的, 而且上式的两端都等于零. 因此仍然成立. 根据这样的分析, 上式对任何情况都是成立的. 令 $x \to x_0$, 由于g(x) 连续, 所以 $g(x) \to g(x_0)$. 因此在上式中取极限, 就有

$$egin{aligned} &\lim_{x o x_0} rac{f\circ g(x) - f\circ g(x_0)}{x - x_0} \ &= \lim_{x o x_0} rac{f(g(x)) - f(g(x_0))}{x - x_0} \ &= \lim_{x o x_0} rac{f(g(x)) - f(g(x_0))}{g(x) - g(x_0)} \lim_{x o x_0} rac{g(x) - g(x_0)}{x - x_0} \ &= f'(g(x_0))g'(x_0) \end{aligned}$$

复合函数的求导法则通常称为"链式法则". 在实际使用中, 定理 3 也可以表示成:

$$\frac{dz}{dx} = \frac{dz}{dy} \cdot \frac{dy}{dx}.$$

也就是说, 如果 z 是变量 x 的复合函数, 中间变量为 y, 则为了求 z 对 x 的 微商 $\frac{dz}{dx}$, 可先求 z 对中间变量 y 的微商 $\frac{dz}{dy}$, 再求中间变量 y 对 x 的微商 $\frac{dy}{dx}$, 将所得结果相乘就得到 $\frac{dz}{dx}$.

多个函数复合也有相应的"链式法则"。

例 11 求 $z = \sin(\cos x^2)$ 的导数.

解 该函数是 $z=\sin u,\ u=\cos v,\ v=x^2$ 等三个函数复合而成的. 所以

 $(\sin(\cos x^2))' = (\sin u)'(\cos v)'(x^2)' = -2x\cos u\sin v = -2x\cos(\cos x^2)\sin x^2.$

例 12 求 $z = (1-x)^9$ 的导数.

解 将 $(1-x)^9$ 用二项式定理展开, 应用 $(x^n)' = nx^{n-1}$ 以及导数的四则运算, 可以求出该函数的导数. 但是如果将该函数看成是 $z = y^9$ 和 y = 1-x 的复合, 则运算更为简单

$$((1-x)^9)' = (y^9)'(1-x)' = -9y^8 = -9(1-x)^8.$$

例 13 求 $z = \left(\frac{1+x}{1-x}\right)^3$ 的导数.

解 该函数可以看成是 $z=y^3$ 和 $y=\frac{1+x}{1-x}$ 的复合函数. 所以

$$\left[\left(\frac{1+x}{1-x} \right)^3 \right]' = (y^3)' \left(\frac{1+x}{1-x} \right)'$$

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

$$= 3 \left(\frac{1+x}{1-x} \right)^2 \cdot \frac{2}{(1-x)^2}$$

$$= \frac{6(1+x)^2}{(1-x)^4}.$$

例 14 设 f(x) 在点 x 处可导, 且 $f(x) \neq 0$, 则函数 $\ln |f|$ 在点 x 可导, 且

$$(\ln|f|)' = \frac{f'(x)}{f(x)}.$$

特别有

$$(\ln|x|)' = \frac{1}{x}, \quad x \neq 0.$$

证明 由于 f(x) 在点 x 可导, 所以连续, 因此存在一个含 x 的区间 $(x-\delta, x+\delta)$, 使得函数 f 在其上的取值保持同号.

当在 $(x - \delta, x + \delta)$ 上取正号时, |f| = f, 即 $\ln |f| = \ln f$, 它是函数 $z = \ln y$, y = f(x) 的复合函数.

因此

$$(\ln |f|)' = (\ln y)' \cdot f'(x) = \frac{1}{y} \cdot f'(x) = \frac{f'(x)}{f(x)}.$$

当函数在 $(x-\delta, x+\delta)$ 上取负号时, |f|=-f, 所以 $\ln |f|=\ln (-f)$,

它是函数 $z = \ln y$, y = -f(x) 的复合函数, 此时

$$(\ln |f|)' = (\ln y)' \cdot (-f'(x)) = \frac{1}{y} \cdot (-f'(x)) = \frac{f'(x)}{f(x)}.$$

例 15 设 $y=x^{\alpha}$, (x>0), 这里 α 是任意实数. 证明 $(x^{\alpha})'=\alpha x^{\alpha-1}$.

证明 当 α 是自然数 (包括 $\alpha=0$) 时, 我们已经根据函数导数的定义给予了证明. 当 $\alpha\neq 0$ 时 (当然也包括正的自然数), $x^{\alpha}=e^{\alpha \ln x}$, 它是函数 $y=e^{u}$ 和函数 $u=\alpha \ln x$ 的复合函数. 所以

$$egin{aligned} rac{dx^{lpha}}{dx} &= rac{de^u}{du} \cdot rac{du}{dx} = e^u \cdot lpha \cdot rac{1}{x} \ &= x^{lpha} \cdot lpha \cdot rac{1}{x} \ &= lpha x^{lpha - 1}. \end{aligned}$$

例 16 设 u(x), v(x) 可导, 且 v(x) > 0, 则函数 $y = v(x)^{u(x)}$ 可导, 其导数是

$$(v(x)^{u(x)})' = v(x)^{u(x)} \left(u'(x) \ln v(x) + rac{u(x)v'(x)}{v(x)}
ight).$$

证明 因为 $y = v(x)^{u(x)} = e^{u(x) \ln v(x)}$ 它是函数 $y = e^w$, $w = u(x) \ln v(x)$ 的复合, 所以 y 在 x 处的导数是

$$y'(x) = e^{u(x) \ln v(x)} (u \ln v)'(x) \ = v(x)^{u(x)} \left(u'(x) \ln v(x) + \frac{u(x)v'(x)}{v(x)} \right).$$

3.1.4 反函数的求导法则

定理 4 (**反函数的导数**) 设 y = f(x) 在区间 I 上连续, 且有反函数 f^{-1} , 如果 f 在点 x 处可导, 且 $f'(x) \neq 0$. 则定义在区间 J = f(I) 的反函数 f^{-1} 在点 y = f(x) 也可导, 且

$$(f^{-1})'(y)f'(x) = 1$$

或写成

$$(f^{-1})'(y)=rac{1}{f'(x)}=rac{1}{f'(f^{-1}(y))}.$$

证明 我们只对 x 以及 y 不是区间端点的情况进行证明. 对于端点,只需将下列证明作一点修改即可.

从定义出发, 要证明反函数 $f^{-1}(y)$ 的可导性, 就看

$$\lim_{h o 0}rac{f^{-1}(y+h)-f^{-1}(y)}{h}$$

的极限是否存在.

因为 y 不是区间 J 的端点, 所以当 h 很小时, $y+h\in J=f(I)$. 又因为 f 是严格单调的, 所以必存在唯一的 $u=u(h)\in I$, 使得 y+h=f(x+u), 而且, 一方面严格单调性保证了当 $h\neq 0$ 时, $u\neq 0$. 另一方面 $f^{-1}(y)$ 的连续性保证了当 $h\to 0$ 时,

$$\lim_{h \to 0} (x + u) = \lim_{h \to 0} f^{-1}(y + h) = f^{-1}(y) = x,$$

即当 $h \rightarrow 0$ 时, $u \rightarrow 0$.

于是在

$$\frac{f^{-1}(y+h) - f^{-1}(y)}{h} = \frac{f^{-1}(f(x+u)) - f^{-1}(y)}{h}$$

$$= \frac{u}{f(x+u) - f(x)}$$

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

中, 当 $h \to 0$ 时, 上式最右端的比式的极限是 $\frac{1}{f'(x)}$, 说明左端在 $h \to 0$ 时的极限存在. 即

$$\lim_{h o 0}rac{f^{-1}(y+h)-f^{-1}(y)}{h}=rac{1}{f'(x)}=rac{1}{f'(f^{-1}(y))}.$$

例 17 求反三角函数的导函数.

解 $y = \arcsin x$ 是 $x = \sin y$, $|y| < \frac{\pi}{2}$ 的反函数, 而 $x = \sin y$ 在区间 $\left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$ 内可导, 且 $(\sin y)' = \cos y \neq 0$, 所以在对应的区间 (-1, 1) 内, $y = \arcsin x$ 可导, 且

$$(\arcsin x)' = \frac{1}{(\sin y)'} = \frac{1}{\cos y} = \frac{1}{\sqrt{1 - \sin^2 y}}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}}.$$

类似地,可得

$$(\arccos x)' = -\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}, \ \ x \in (-1,1).$$

现在考虑函数 $y = \arctan x$, 它是 $x = \tan y$ 的反函数, 因为在区间 $\left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$ 内, $(\tan y)' = \sec^2 y \neq 0$, 所以

$$(\arctan x)' = rac{1}{(\tan y)'} = rac{1}{\sec^2 y} = rac{1}{1 + \tan^2 y}$$

$$= rac{1}{1 + x^2}, \ |x| < +\infty.$$

类似有

$$(\operatorname{arccot} x)' = -\frac{1}{1+x^2}, |x| < +\infty.$$

3.1.5 基本初等函数的导数

$$(c)' = 0 (c为常数);$$
 $(\sin x)' = \cos x;$
 $(\tan x)' = \sec^2 x;$
 $(\cot x)' = -\csc^2 x;$
 $(\arctan x)' = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}};$
 $(\arctan x)' = \frac{1}{1+x^2};$
 $(\arctan x)' = \frac{1}{1+x^2};$
 $(arccot x)' = -\frac{1}{1+x^2};$
 $(e^x)' = e^x;$
 $(\ln x)' = \frac{1}{x};$
 $(a^x)' = a^x \ln a;$
 $(\log_a x)' = \frac{1}{x \ln a};$
 $(x^\mu)' = \mu x^{\mu-1};$

3.1.6 高阶导数

设 y = f(x) 在区间 I 可导, 它的导函数 y' = f'(x) 也称为函数 f 的一阶导数 (微商). y' = f'(x) 作为 x 的函数, 仍然可以研究它在一点的导数.

如果 f'(x) 在一点 x_0 可导, 则称函数 f(x) 在 x_0 二阶可导. 其导数值 $(f'(x))'|_{x=x_0}$ 通常记为

$$\left\|f''(x_0), \;\; y''(x_0), \;\; rac{d^2f}{dx^2}
ight|_{x=x_0}, \;\; rac{d^2y}{dx^2}
ight|_{x=x_0},$$

称为函数 f(x) 在 x_0 处的二阶导数.

有时候在不引起混淆时也记

$$\left. rac{d^2 f}{dx^2}
ight|_{x=x_0} = rac{d^2 f(x_0)}{dx^2}, \ \left. rac{d^2 y}{dx^2}
ight|_{x=x_0} = rac{d^2 y(x_0)}{dx^2}$$

类似可以讨论函数 y = f(x) 在一点 x_0 的三阶、四阶 · · · 导数 $f'''(x_0), f^{(4)}(x_0), \cdots$ 以及三阶、四阶 · · · 导函数 $f'''(x), f^{(4)}(x), \cdots$

一般地, 对 $n \ge 1$, 如果函数 y = f(x) 的 n-1 阶导函数 $f^{(n-1)}(x)$ 在点 x_0 可导, 则称 f 在 x_0 处 n 阶可导, 记为

$$\left\|y^{(n)}(x_0),\;f^{(n)}(x_0),\;rac{d^ny}{dx^n}
ight|_{x=x_0},\;\;\;\;\;\;\;\;\;\;\;\; \left.rac{d^nf}{dx^n}
ight|_{x=x_0}$$

称为函数 f 在一点 x_0 处的 n 阶导数.

如果 $f^{(n-1)}(x)$ 的导函数 $(f^{(n-1)}(x))'$ 存在, 则称其为函数 f 的 n 阶导(函)数, 记作

$$y^{(n)}(x),\; f^{(n)}(x),\; rac{d^ny}{dx^n}(x),\;\;\;\;\;\;\;\;\;rac{d^nf}{dx^n}(x).$$

显然有

$$rac{d^nf}{dx^n}=rac{d}{dx}\left(rac{d^{n-1}f}{dx^{n-1}}
ight)$$
 .

一个函数的导函数不一定可导, 甚至不必连续, 例如, 函数

$$f(x) = egin{cases} x^2 \sin rac{1}{x}, & x
eq 0 \ 0, & x = 0 \end{cases}$$

在任意点可导,且

$$f'(x) = egin{cases} 2x\sinrac{1}{x}-\cosrac{1}{x}, & x
eq 0 \ 0, & x=0 \end{cases}$$

显然 f'(x) 在 x=0 不连续.

因此对函数求导的阶要求越高,对函数的限制越多. 以 f(x) = |x| 这个例子看,该函数在 x = 0 不可导,函数的图象在此有一个尖点,不光滑. 因此一个函数可导,通常形象地称函数光滑. 函数具有越高的高阶导数,则函数就越"光滑". 因此,一般而言,函数的性态也就越好.

定理 5 (Leibniz 公式) 设 u(x) 和 v(x) 都有 n 阶导数, 则

$$(uv)^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} C_n^k u^{(n-k)} v^{(k)}.$$
 (1)

证明 对 n 用归纳法. n = 1 时是显然的, 设 (1) 对 n 成立, 则

$$egin{aligned} (uv)^{(n+1)} &= \left(\sum_{k=0}^n C_n^k u^{(n-k)} v^{(k)}
ight)' = \sum_{k=0}^n \left(C_n^k u^{(n-k+1)} v^{(k)} + C_n^k u^{(n-k)} v^{(k+1)}
ight) \ &= u^{(n+1)} v + \sum_{k=1}^n C_n^k u^{(n+1-k)} v^{(k)} + \sum_{k=1}^n C_n^{k-1} u^{(n+1-k)} v^{(k)} + uv^{(n+1)} \ &= u^{(n+1)} v + \sum_{k=1}^n (C_n^k + C_n^{k-1}) u^{(n+1-k)} v^{(k)} + uv^{(n+1)} \ &= \sum_{k=0}^{n+1} C_{n+1}^k u^{(n+1-k)} v^{(k)}, \end{aligned}$$

即, (1) 对 n+1 成立. 由归纳法可知, 定理成立.

例 18 求 $f(x) = e^{ax}$, $x \in (-\infty, +\infty)$, 其中 a 是常数.

解
$$(e^{ax})'=ae^{ax},\;(e^{ax})''=(ae^{ax})'=a^2e^{ax},\;\cdots$$
,一般有 $(e^{ax})^{(n)}=a^ne^{ax}$

特别

$$(e^x)^{(n)} = e^x$$

例 19 求 $\sin x$ 和 $\cos x$ 的 n 阶导函数, $x \in (-\infty, +\infty)$.

解 用数学归纳法易证

$$(\sin x)^{(n)}=\sin\left(x+rac{n\pi}{2}
ight), \quad n=1,2,\cdots \ (\cos x)^{(n)}=\cos\left(x+rac{n\pi}{2}
ight), \quad n=1,2,\cdots$$

例 20 求 $(1+x)^{\alpha}$, $x \in (-1,+\infty)$ 的 n 阶导函数.

解 由幂函数求导法则易知

$$((1+x)^{\alpha})^{(n)} = \alpha(\alpha-1)(\alpha-2)\cdots(\alpha-n+1)(1+x)^{\alpha-n}, \quad n=1,2,\cdots$$

特别

$$\left. ((1+x)^{lpha})^{(n)} \right|_{x=0} = lpha(lpha-1)(lpha-2)\cdots(lpha-n+1), \;\; n=1,2,\cdots$$

例 21 求 $f(x) = \ln(1+x)$, $x \in (-1, +\infty)$ 的 n 阶导函数.

解 用归纳法可证

$$\frac{d^n \ln(1+x)}{dx^n} = (-1)^{n-1} \frac{(n-1)!}{(1+x)^n}, \quad n = 1, 2, \cdots$$

因此

$$\left. \frac{d^n \ln(1+x)}{dx^n} \right|_{x=0} = (-1)^{n-1} (n-1)!.$$

例 22 设 $y = x^2 e^{ax}$, 求 $y^{(n)}(x)$, a 是常数.

解 由 Leibniz 公式得到

$$egin{align} y^{(n)}(x) &= \sum_{k=0}^n C_n^k(x^2)^{(k)} (e^{ax})^{(n-k)} \ &= x^2 (e^{ax})^{(n)} + 2nx (e^{ax})^{(n-1)} + rac{n(n-1)}{2} \cdot 2(e^{ax})^{(n-2)} \ &= a^n x^2 e^{ax} + 2na^{n-1} x e^{ax} + n(n-1)a^{n-2} e^{ax} \ &= a^{n-2} ig(a^2 + 2nax + n(n-1) ig) e^{ax}. \end{split}$$

例 23 设 $y = \arctan x$, 求 $y^{(n)}(0)$.

解 由 $y' = \frac{1}{1+x^2}$ 可知, 函数 $\arctan x$ 有任意阶导数, 且

$$(1+x^2)y'=1.$$

在上式两边求 n-1 阶导数, 并由 Leibniz 公式得到

$$(1+x^2)y^{(n)}+2(n-1)xy^{(n-1)}+(n-1)(n-2)y^{(n-2)}=0.$$

将 x = 0 代入就得到递推公式

$$y^{(n)}(0) = -(n-1)(n-2)y^{(n-2)}(0).$$

由于 y(0) = 0, y'(0) = 1. 就得到

$$y^{(2k+1)}(0) = (-1)^k (2k)!, \ \ y^{(2k)}(0) = 0, \ \ (k = 0, 1, 2 \cdots).$$

3.1.7 向量值函数的导数

所谓向量值函数,就是一个从实数集合 \mathbb{R} 到 \mathbb{R}^k 的一个映射

$$ec{f} : \ [a,b] \subset \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}^k, \quad ec{f} : \ t \longmapsto ec{f}(t)$$

其中简单地讲, \mathbb{R}^k 是所有 $\vec{x} = (x_1, \dots, x_k)$, $x_i \in \mathbb{R}$ 形式的向量所构成的空间, 称为 k 维欧氏空间. 因此如果写成分量形式, 则

$$ec{f}(t)=(f_1(t),f_2(t),\cdots,f_k(t))$$

即每个分量 $f_i = f_i(t)$ 都是 t 的函数.

 \mathbb{R}^k 是一个度量空间,其度量是

$$|ec{x} - ec{y}| = \sqrt{(x_1 - y_1)^2 + \dots + (x_k - y_k)^2}$$

根据这个度量,可以定义向量值函数的连续性,只要将连续函数的定义中的不等式 $|f(x)-f(x_0)|<\varepsilon$ 换成 $|\vec{f}(t)-\vec{f}(t_0)|<\varepsilon$ 即可,这里的"绝对值"是上面关于向量的度量. 显然,向量值函数 $\vec{f}(t)$ 连续的充分必要条件是它的每

一个分量 $f_i(t)$, $1 \leqslant i \leqslant k$ 连续.

我们也可用同样的方法定义 $\vec{f}(t)$ 的导数, 即

$$\lim_{\Delta t o 0} rac{ec{f}(t+\Delta t) - ec{f}(t)}{\Delta t} = ec{f'}(t)$$

如果上式左边的极限存在. 不难看出, 向量值函数 $\vec{f}(t)$ 可导的充要条件是它的每一个分量 $f_1(t), \dots, f_k(t)$ 均可导, 而且

$$\vec{f'}(t)=(f'_1(t),\cdots,f'_k(t)).$$

 \mathbb{R}^{k} 中向量具有加法、数乘、内积, 特别对于 k=3, 还有我们熟悉的外积. 因此我们有下列性质

$$1^{\circ}$$
 $(\vec{f}(t)\pm\vec{g}(t))'=\vec{f}'(t)\pm\vec{g}'(t)$.

$$2^\circ \ (ec{f}(t) \cdot ec{g}(t))' = ec{f'}(t) \cdot ec{g}(t) + ec{f}(t) \cdot ec{g}'(t)$$
 .

$$3^{\circ}$$
 对于 $k=3$,有 $(\vec{f}(t) \times \vec{g}(t))' = \vec{f}'(t) \times \vec{g}(t) + \vec{f}(t) \times \vec{g}'(t)$.