一线串通的高等数学基础

程昊一 李衡岳 王一丁

2022年1月23日

1 函数

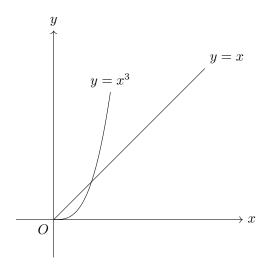
1.1 函数的定义

函数,本质上是一种**一一对应**的关系,将一个对象转化成另一个对象.下面给出函数的严格定义:

定义1. 给定两个实数域配的非空子集A和B.若一个对应关系 $f:A\to B$,使得A中的每一个数,通过这种对应关系,在B中都有唯一一个数与之一一对应,那么这种关系就叫做**函**数,通常记作f(x).其中,A被称作f的定义域,B被称作f的值域.

1.2 函数的单调性

在学习中,我们经常会遇到一些函数,如 $y = x, y = x^3$.它们似乎都是只增不减的.



下面,我们给出函数单调性的严格定义:

定义2. 设函数f(x)在区间D上有定义.若对于任意的 $x_1, x_2 \in D$,其中 $x_1 < x_2$,都有 $f(x_1) < f(x_2)$,则称f(x)在D上单调递增;若若对于任意的 $x_1, x_2 \in D$,其中 $x_1 < x_2$,都有 $f(x_1) < f(x_2)$,则称f(x)在D上单调递减.

1.3 奇函数与偶函数

有些函数的图像是关于原点对称的,例如 $y=x,y=x^3,y=\sin x$ 等,被称为**奇函数**;有些是关于y轴对称的,例如 $y=x^2,y=\cos x$ 等,被称为**偶函数**.下面给出奇函数与偶函数的严格定义:

定义3. 对于一个函数f(x),它的定义域为D,且关于原点对称.若任意的 $x \in D$,有f(x) = -f(-x),则称f(x)为奇函数;若任意的 $x \in D$,有f(x) = f(-x),则称f(x)为偶函数.

1.4 反函数

我们注意到,一个函数y = f(x),相当于给出了x的值,求y的值.但是我们有时候要从y求出x.对于有些函数,一个y唯一对应这一个x,比如一次函数,反比例函数等.但是有些就是一个y可能对应多个x,如二次函数等.对于第一类函数(即一个y唯一对应一个x的函数),我们定义**反函数**:

定义4. 若对于一个函数f(x),若对于其值域上的任何一个数y,都有唯一的x使得f(x) = y,那么存在且唯一存在一个函数g(x)满足g(f(x)) = x.我们将g(x)称为f(x)的**反函数**.

2 极限

2.1 极限的基本思想

我们有一个函数f和一个平面直角坐标系.在f的定义域上有一个数 x_0 .当x非常非常接近 x_0 但不等于 x_0 时,f(x)的值是什么样子的?极限,就是对此时的f(x)的值的一种描述.当x从小往大趋近于 x_0 时f(x)趋近的那个数,被称作f(x)在 x_0 的左极限;当x从大往小趋近于 x_0 时f(x)趋近的那个数,被称作f(x)在 x_0 的右极限.当f(x)在 x_0 的左极限等于右极限时,这个左极限或右极限的数值被称作f(x)在 x_0 处的极限.这就是极限的基本思想.

2.2 函数的极限

在**2.1**中,我们了解到了函数在某个点的**左极限,右极限**以及**极限**.我们将给出它们的严格 定义:

定义5. 对于一个函数f(x)和一个数 x_0 ,若对于一个任意的正实数 ε ,都存在一个正实数 δ ,在 $0 < x - x_0 < \varepsilon$ 时都有 $|f(x) - f(x_0)| < \delta$,则称 $f(x_0)$ 为f(x)在点 x_0 的右极限;若对于一个任意的正实数 ε ,都存在一个正实数 δ ,在 $0 < x_0 - x < \varepsilon$ 时都有 $|f(x) - f(x_0)| < \delta$,则称 $f(x_0)$ 为f(x)在点 x_0 的左极限.若f(x)在点 x_0 的左极限与右极限相同时,则称 $f(x_0)$ 为f(x)在点 x_0 的极限;若左极限不等于右极限时,则称f(x)在点 x_0 的极限不存在.

左极限、右极限以及极限的记法如下:

我们将f(x)在 x_0 处的左极限记作

$$\lim_{x \to x_0^-} f(x),$$

右极限记作

$$\lim_{x \to x_0^+} f(x),$$

极限记作

$$\lim_{x \to x_0} f(x).$$

2.3 极限的常见求法

2.3.1 极限的四则运算

根据极限的定义,我们能得到下列关系式: 若 $\lim_{x \to x_0} f_1(x)$ 与 $\lim_{x \to x_0} f_2(x)$ 存在,c为常数,则

$$c \cdot \lim_{x \to x_0} f_1(x) = \lim_{x \to x_0} (c \cdot f_1(x)),$$
$$\lim_{x \to x_0} (f_1(x) \pm f_2(x)) = \lim_{x \to x_0} f_1(x) \pm \lim_{x \to x_0} f_2(x),$$

$$\lim_{x \to x_0} (f_1(x) \cdot f_2(x)) = \lim_{x \to x_0} f_1(x) \cdot \lim_{x \to x_0} f_2(x),$$

若 $\lim_{x\to x_0} f_2(x) \neq 0$,则

$$\frac{\lim_{x \to x_0} f_1(x)}{\lim_{x \to x_0} f_2(x)} = \lim_{x \to x_0} \left(\frac{f_1(x)}{f_2(x)} \right),$$

2.3.2 夹逼定理

若函数 $f(x), f_1(x), f_2(x)$ 在定义域上始终有 $f_1(x) \le f(x) \le f_2(x)$,且 $\lim_{x \to x_0} f_1(x)$ 与 $\lim_{x \to x_0} f_2(x)$ 存在且都等于 y_0 ,那么我们就有

$$\lim_{x \to x_0} f(x) = y_0.$$

这就相当于f(x)一直夹在 $f_1(x)$ 与 $f_2(x)$ 之间,当 $f_1(x)$ 与 $f_2(x)$ 在某一点有相同的极限,那么f(x)在这一点就自然而然地有相同的极限.

3 导数与微分

3.1 导数的基本思想

人们在开始研究微积分的时候,是通过速度与时间的关系来认识的.现在我们回到这里,考虑导数是如何存在的.我们知道,速度 = $\frac{BR}{H\Pi}$,而这个速度只是一个平均速度.而如果我们需要知道在这一时间的瞬时速度,需要让这一段时间尽可能地短,这样这个平均速度尽可能地接近瞬时速度.这个速度可以表示为 $\frac{LB}{LH}$,将这个式子转化为另一种形式: $\frac{f(x)-f(x_1)}{x-x_1}$. 当 $x \to x_1$ 时,这就是f(x)在 x_1 处的导数.也可以理解为,f(x)的图像在 x_1 处切线的斜率.这就是导数的基本思想.

3.2 导数的定义

在**3.1**中,我们了解到了,导数是在研究物体的瞬时速度和曲线斜率的时候产生的.下面,我们给出导数的严格定义:

定义6. 对于连续的函数f(x),在点 x_0 处以及其邻域有定义.我们定义:

$$\lim_{\Delta x \to 0^+} \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x}$$

为f(x)在 x_0 处的右导数;定义

$$\lim_{\Delta x \to 0^-} \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x}$$

为f(x)在 x_0 处的左导数;当f(x)在 x_0 处的左导数与右导数都存在且等于k,则称k为f(x)在 x_0 处的导数,记作 $f'(x_0)$ 或 $\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} \Big|_{x=x_0}$. 若左导数与右导数不相等,则称f(x)在 x_0 处的导数**不存在**.

导数本质上描述的是一个函数在某个点对于自变量变化的敏感程度.理解这一句话是十分重要的,因为在学习更抽象的导数时,"切线斜率"这样的几何直观就不适用了.

将f(x)每一点的导数写成关于x的函数,我们就得到了f(x)的**导函数**.

定义7. 设f(x)连续且可导.定义以下关于x的函数

$$\lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x}$$

为f(x)的导函数,记作f'(x).

3.3 使用定义求导

这一节,我们利用几道例题,来说明如何用定义求导. **例1** 求 $(x^3)'$.

解

$$(x^{3})' = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{(x + \Delta x)^{3} - x^{3}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{x^{3} + 3\Delta x \cdot x^{2} + 3(\Delta x)^{2}x + (\Delta x)^{3} - x^{3}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{3\Delta x \cdot x^{2} + 3(\Delta x)^{2}x + (\Delta x)^{3}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} (3x^{2} + 3\Delta x \cdot x + (\Delta x)^{2})$$

$$= 3x^{2}.$$

例2 求 $\left(\frac{1}{x}\right)'$.

$$\left(\frac{1}{x}\right)' = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{\frac{1}{x + \Delta x} - \frac{1}{x}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{\frac{-\Delta x}{x(x + \Delta x)}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{-1}{x(x + \Delta x)}$$

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

例3 求 $(\sqrt{x})'$.解

$$(\sqrt{x})' = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{\sqrt{x + \Delta x} - \sqrt{x}}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{(\sqrt{x + \Delta x} - \sqrt{x})(\sqrt{x + \Delta x} + \sqrt{x})}{\Delta x (\sqrt{x + \Delta x} + \sqrt{x})}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{(x + \Delta x) - x}{\Delta x (\sqrt{x + \Delta x} + \sqrt{x})}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{1}{\sqrt{x + \Delta x} + \sqrt{x}}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{x} + \sqrt{x}}$$

$$= \frac{1}{2\sqrt{x}}$$

3.4 导数的运算

3.4.1 导数的加减运算

通过极限的定义,我们能得到下列关系式:

$$(f(x) \pm g(x))' = f'(x) \pm g'(x)$$
$$(c \cdot f(x))' = c \cdot f'(x)$$

3.4.2 导数的乘除

我们来推导一下导函数的乘除法则. 假设我们有两个函数f(x), g(x),则

$$\begin{split} (f(x) \cdot g(x))' &= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x + \Delta x)g(x + \Delta x) - f(x)g(x)}{\Delta x} \\ &= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{[f(x + \Delta x) - f(x)]g(x + \Delta x) + f(x)[g(x + \Delta x) - g(x)]}{\Delta x} \\ &= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{g(x + \Delta x)[f(x + \Delta x) - f(x)]}{\Delta x} + \lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x)[g(x + \Delta x) - g(x)]}{\Delta x} \\ &= g(x) \cdot \lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} + f(x) \cdot \lim_{\Delta x \to 0} \frac{g(x + \Delta x) - g(x)}{\Delta x} \\ &= f'(x)g(x) + f(x)g'(x) \end{split}$$

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

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

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

$$= \left(\lim_{\Delta x \to 0} \frac{g(x)}{g(x)g(x + \Delta x)}\right) \cdot \left(\lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x}\right)$$

$$- \left(\lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x)}{g(x)g(x + \Delta x)}\right) \cdot \left(\lim_{\Delta x \to 0} \frac{g(x + \Delta x) - g(x)}{\Delta x}\right)$$

$$= \frac{f'(x)g(x) - f(x)g'(x)}{g(x)^2}$$

3.4.3 复合函数的导数

对于复合函数f(g(x)),我们有如下定理:

定理1. 若f(x), g(x) 为连续且可导的函数,则有

$$(f(g(x)))' = f'(g(x)) \cdot g'(x).$$

对这个定理的严格证明我们不在这里给出,有兴趣的读者可以自行尝试.

3.4.4 反函数的导数

$$f'(x_0) = \frac{1}{g'(f(x_0))}.$$

也就是说,一个函数在一点的导数恰好等于其反函数在对应点的导数的倒数.

3.5 常见初等函数的导数

这一章,我们研究一下几种常见的基本初等函数的导数.

3.5.1 幂函数

我们分两个部分讨论:

(1) 指数为正整数

设函数 $f(x) = x^n, n \in \mathbb{N}_+, 那么$

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

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{(x + \Delta x)^n - x^n}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{x^n + nx^{n-1} \cdot \Delta x + (\Delta x)^2 \cdot (\text{一群没用的废物}) - x^n}{\Delta x}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} (nx^{n-1} + \Delta x(\text{一群没用的废物}))$$

$$= nx^{n-1}.$$

所以 $(x^n)' = nx^{n-1}$.

(2) 指数为实数

这一部分需要指数函数和对数函数的导数的知识,建议在阅读完**3.5.2**和 **3.5.3**后再阅读此部分.

设函数
$$f(x) = x^a, a \in \mathbb{R}$$
,则

$$(x^{a})' = (e^{a \ln x})'$$

$$= e^{a \ln x} \cdot \left(a \cdot \frac{1}{x}\right) \quad 复合函数的求导法则$$

$$= \frac{a}{x} \cdot x^{a}$$

$$= ax^{a-1}.$$

所以 $(x^a)' = ax^{a-1}$.

3.5.2 指数函数

我们来求 $f(x) = a^x (a \in \mathbb{R}_+)$ 的导数.我们先看 \mathbf{e}^x 的导数. 注意到

$$(e^x)' = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^{x + \Delta x} - e^x}{\Delta x}$$
$$= \lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^x (e^{\Delta x} - 1)}{\Delta x}$$
$$= e^x \cdot \lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^{\Delta x} - 1}{\Delta x}$$

下面我们来观察极限 $\lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^{\Delta x} - 1}{\Delta x}$.

我们令 $n = e^{\Delta x} - 1$,则 $\Delta x = \ln(n+1)$.显然,当 $\Delta x \to 0$ 时, $n \to 0$.那么,

$$\lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^{\Delta x} - 1}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{n}{\ln(n+1)}$$

$$= \lim_{\Delta x \to 0} \left(\frac{1}{n} \ln(n+1)\right)^{-1}$$

$$= \left(\lim_{\Delta x \to 0} \left(\ln(n+1)^{\frac{1}{n}}\right)\right)^{-1}$$

$$= (\ln e)^{-1}$$

$$= 1$$

所以
$$\lim_{\Delta x \to 0} \frac{e^{\Delta x} - 1}{\Delta x} = 1.$$

带回原式,我们得到

$$(e^x)' = e^x$$
.

那么对于任意的 a^x ,因为 $a^x = e^{x \ln a}$,所以由复合函数的求导法则,我们有

$$(a^x)' = a^x \ln a.$$

3.5.3 对数函数

我们先看 $\ln x$ 的导数.

因为 $\ln x$ 是 e^x 的反函数,所以我们令 $f(x) = \ln x, g(x) = e^x$.

由反函数的求导法则

$$f'(x_0) = \frac{1}{g'(f(x_0))},$$

我们有

$$(\ln x)' = \frac{1}{e^{\ln x}} = \frac{1}{x}$$

3.6 无穷小量与微分

我们分两个部分来讨论无穷小量与微分.

(1) 无穷小量

所谓无穷小量,就是**以0为极限的变量**.例如,当 $n \to +\infty$ 时, $\frac{1}{n}$, $q^n(|q| < 1)$ 以及 $\frac{1}{n!}$ 都是无穷小量;当 $x \to 0$ 时,x, $\cos x - 1$ 以及 $\ln (1+x)$ 都是无穷小量.

设f(x), g(x)在 $x \to a$ 时是两个无穷小量,则 $f(x)\pm g(x), f(x)\cdot g(x)$ 都是无穷小量.但是, $\frac{f(x)}{g(x)}$ 却有多种情况.若 $g(x) \neq 0$,且

$$\frac{f(x)}{g(x)} \to 1 \quad (x \to a),$$

则称f(x)与g(x)是**等价无穷小量**,记为f(x) g(x) $(x \to a)$.

若存在一个无穷小量η(x),使得

$$f(x) = \eta(x)g(x)$$

则称f(x)是比g(x)更高阶的无穷小量,记为f(x) = o(g(x)) $(x \to a)$.

若存在一个常数1,使得

$$\lim_{x \to a} \frac{f(x)}{g(x)} = l,$$

则称f(x)与g(x)是同阶无穷小量.

当 $x \to a$ 时,若f(x)与 $(x-a)^n$ 是同阶无穷小量,则称f(x)为x-a的n**阶无穷小量**.事实上,无穷小量的阶数表示的是无穷小量趋近于0的效率.

(2) 微分

设f(x)在 x_0 附近有定义.我们令x有一个增量 Δx ,此时y也有一个变化量 Δy .我们用无穷小量的眼光去观察 Δx 与 Δy 的关系.

设f(x)在 x_0 附近可导,那么f(x)在 x_0 附近至少是连续的,所以

$$\Delta y = f(x + \Delta x) - f(x) \quad (\Delta x \to 0).$$

所以,当 $\Delta x \to 0$ 时, Δy 是一个无穷小量.并且,由导数的存在性,我们有

$$f'(x_0) = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{\Delta y}{\Delta x}.$$

我们再来考察

$$\eta(x) = \frac{\Delta y}{\Delta x} - f'(x_0).$$

显然,当 $\Delta x \to 0$ 时, $\eta(x)$ 也是一个无穷小量.我们将上式变形,得到

$$\Delta y = f'(x_0)\Delta x + \eta(x)\Delta x.$$

这告诉了我们了一个重要事实: Δy 可以被拆分成两个部分,一部分是 Δx 与一个常数的乘积,另一部分比 Δx 更高阶的无穷小量,也即

$$\Delta y = f'(x_0) + o(\Delta x).$$

当 Δx 很小的时候, Δy 可以由 $f'(x_0)\Delta x$ 很好地近似.

以上是在f(x)可导的条件下进行的讨论.那一般情况呢?

何时 Δy 可以写成 $A\Delta x + o(\Delta x)$ (其中A为常数)的形式呢?

对此,我们给出微分以及可微的定义:

定义7. 设y = f(x)在 x_0 点附近有定义.若存在一个常数A,使得

$$f(x + \Delta x) - f(x) = A\Delta x + o(\Delta x) \quad (\Delta x \to 0),$$

则称y = f(x)在 x_0 处可微,并把 $A\Delta x$ 称作y = f(x)在 x_0 处的微分,记作df或dy.

3.7 高阶导数

设f(x)为(a,b)上的可导函数,则f'(x)也是(a,b)上的连续函数.那么我们自然会问:f'(x)也是可导函数吗?如果f'(x)在 x_0 处存在导数,则称此为f(x)在 x_0 的**二阶导数**,记作f''(x)或 $f^{(2)}(x)$,有时也记作 $\frac{\mathrm{d}^2 y}{\mathrm{d} x^2}\Big|_{x=x_0}$.

同理,我们能定义f(x)在 x_0 的n阶导数,记作 $f^{(n)}(x)$ 或 $\frac{\mathrm{d}^n x}{\mathrm{d}x^n}\Big|_{x=x_0}$

一般来说,我们求一个函数的n阶导数的通项公式,需要用到数学归纳法. 但即便如此,求通项一般还是比较困难的事情.下面的莱布兹尼公式有时会有所帮助:

定理3. 设y = f(x)及y = g(x)在(a,b)上有n阶导数,则它们的乘积的n阶导数成立下列公式:

$$[f(x) \cdot g(x)]^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} C_n^k f^{(k)}(x) g^{(n-k)}(x),$$

其中 $f^{(0)} = f, q^{(0)} = q.$

这个公式很像牛顿的二项展开式,只不过把原来的方幂数换成求导的阶数而已.

参考文献

- [1] 李忠,周建莹.高等数学(上册)[M].北京:北京大学出版社,2009.8.
- [2] [美] Adrian Banner. The Calculus Life: All the Tools You Need to Excel at Calculus [M]. 杨爽,赵晓平,高璞.北京:人民邮电出版社,2016.10.
- [3] [日]远山启.数学与生活[M].吕砚山,李诵雪,马 杰, 莫德举.北京:人民邮电出版社,2014.10.