# 几乎无变量的微积分

纳纳米

二〇二二年四月五日

# 目录

| 前言   |         | v  |
|------|---------|----|
| 第一章  | 集与函数    | 1  |
| 1.1  | 集       | 1  |
| 1.2  | 关系与函数   | 4  |
| 1.3  | 函数的演算   | 9  |
| 第二章  | 连续函数    | 17 |
| 2.1  | 连续的定义   | 17 |
| 2.2  | 连续函数    | 21 |
| 2.3  | 连续函数的积分 | 25 |
| 第三章  | 导数      | 29 |
| 3.1  | 背景      | 29 |
| 参考文献 |         | 35 |

iv

## 前言

#### **定义** 算学 = mathematics.

本书的标题是《几乎无变量的微积分》. 您按字面意思理解此标题就好;本书讨论的微积分并不是没有变量,而是减少了变量的使用. 本书的"微积分"跟"分析学"不一样. 我姑且这么描述: 分析学更偏向理论与理论间的联系 (如极限、连续、导数、积分等概念的联系),而微积分更偏向具体的计算 (您当然可以认为"微积分"就是分析学; 这样的话,本书的标题就应该是《几乎无变量地计算导数、不定积分、定积分》). 本书是一本算普读物 (算学普及读物). 本书并不是从零教您微积分 (假如我要写这样的书,那我可能要更多时间与更多力气大改现有的微积分符号); 相反,本书假定您会 (最基本的) 微积分. 这样,我就可以专心展现无变量的微积分演算是什么样的. 您在看本书时,可以拿我展现的计算过程跟微积分教材 (或高等算学教材,也可以是算学分析教材) 作对比. 这样,您可以看到这种 (几乎) 无变量的微积分在某些地方确实是有优势的.

我不是这本小书欲讨论的对象的创始人. 一位美籍奥地利裔算学家 Karl Menger 在 1949 年发表了名为 Are variables necessary in calculus? 的文章. 一位捷克的数据科学家、语言学家、地理学家与音乐人 Jakub Marian 在 2014 年又提到了这个话题. 我在 2022 年 3 月也独立地搞出了一些东西. 不过, 我菜, 只搞出了"几乎无变量的一元微积分". 当我想写这本小书时, 我才开始查阅文献. 不出意外, 我查到了一些资料 (不过并不是很多, 因为跟我的个人计算机焊接的互联网上的资源有限). 我仔细地阅读了这些资料, 并对自己的记号作出了一些改进. 我在参考文献里列出了无变量的微积分的文献, 您可以去看一看 (毕竟我不能很好地用文字表达我的想法).

相信大家都学过函数. 在初中算学里, 我们用变量定义函数. 下面是湘

vi 前言

教版八年级下册的算学课本的定义.

**定义** 在讨论的问题中, 称取值会发生变化的量为**变量**, 称取值固定不变的量为**常量** (或**常数**).

定义 一般地, 如果变量 y 随着变量 x 而变化, 并且对于 x 取的每一个值, y 都有唯一的一个值与它对应, 那么称 y 是 x 的函数, 记作 y = f(x). 这里的 f(x) 是胡话 a function of x (土话: x 的函数) 的简记. 这时叫 x 作自变量, 叫 y 作因变量. 对于自变量 x 取的每一个值 a, 称因变量 y 的对应值为函数值, 并记其作 f(a).

这个定义,虽不是很严谨,但很形象.至少,刚接触"函数"的人会对函数有比较形象的认识.早期的算学家就是用"这种函数"讨论微积分的.不过,随着算学的发展,算学家需要对算学对象有严格的阐述.函数也不例外. 1914年,德国算学家 Felix Hausdorff 在他的 *Grundzüge der Mengenlehre* 里用"有序对"定义函数 (在本书,我也会这么定义函数).这种定义当然避开了非算学话"变量""对应".不过,更严谨地看,"有序对"是什么?能不能用更基础的东西定义它? 1921年,波兰算学家 Kazimierz Kuratowski 在他的文章 *Sur la notion de l'ordre dans la Théorie des Ensembles* 里定义 (a, b)为 {{a}, {a, b}}. 于是,可以**证明**,

$$(a,b) = (c,d) \iff a = c \perp b = d.$$

这样, Hausdorff 的定义就更完美了.

尽管函数有现代的定义, 函数也有现代的、不带变量的记号 f (而不是 f(x)), 可我们在进行微积分计算时, 还是用带变量的记号进行计算. 具体地, 我们计算导数时, 用的记号是

$$f'(x)$$
 或  $\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x}f(x)$ ;

我们计算不定积分时,用的记号是

$$\int f(x)\,\mathrm{d}x;$$

我们计算定积分时,用的记号是

$$\int_{a}^{b} f(x) \, \mathrm{d}x.$$

前言 vii

请允许我暂时跑题. 我并没有说这些记号不好. 相反, 这些记号十分经典, 经得起时间与算学家的考验. 我自己初学微积分 (与算学分析) 时, 就是用这套经典记号的. 比如, 可形象地写求导数的链式法则为

$$\frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}x} = \frac{\mathrm{d}y}{\mathrm{d}u} \cdot \frac{\mathrm{d}u}{\mathrm{d}x},$$

这里 u = f(x), y = f(u) = f(g(x)). 视导数为"变率", 那这就是在说, y 关于 x 的变率等于 y 关于 u 的变率与 u 关于 x 的变率的积. 很形象吧? 假设 A, B, C 三人在直线跑道上匀速前进. A 的速率是 B 的速率的  $\frac{11}{10}$  (也就是说, A 比 B 快  $\frac{1}{10}$ ), 而 B 的速率是 C 的速率的  $\frac{9}{10}$  (也就是说, B 比 C 慢  $\frac{1}{10}$ ), 那么 A 的速率是 C 的速率的  $\frac{99}{100}$ ; 这就是二个比的积.

回到正题. 我们已经看到, 我们通用的微积分记号带着朴素的函数思想. 此现象让我好奇. 我就想: "有没有不要变量的微积分?" 或者说, 有没有几乎不要变量的微积分?" 我认真思考了几日. 至少, 我已经习惯用 D 表示求导, 所以导数似乎不是什么问题. 比方说, Dexp = exp, Dcos =  $-\sin$ , Dsin = cos. 不过, 当我想表达 Dln 时, 我意识到了一个重要的问题: "已知 Dln x = 1/x. 左边的  $\ln x$  就是  $\ln$ , 可右边的 1/x 应该是什么?" 想起胡话里, reciprocal 是倒数的意思. 我就定义

rec: 
$$\mathbb{R} - \{0\} \to \mathbb{R} - \{0\},$$
  
 $x \mapsto \frac{1}{x}.$ 

这样, 我就可以写 D In = rec. 不过, 我还是没法好好地表示 D arcsin 跟 D arctan. 我这时才意识到, 因为在微积分里, 有名的 (是 named, 而不是 well-known 或 famous) 函数不够多, 所以我想表达普普通通的导数都要自己起名字. 不至于碰到一个函数就起名字吧? 所以, 我定义了所谓的"什么也不干"的函数

fdn: 
$$\mathbb{R} \to \mathbb{R}$$
,  $x \mapsto x$ 

(fdn 乃 the function that does nothing 之略). 这样, 再利用函数的运算, 我总算能无变量地写出基本的求导公式了.

我随后又作出了无变量不定积分与无变量定积分的理论.不过,我写不下去了(没作出几乎无变量的多元函数微积分的理论),因为我的水平不够高.我想,也差不多了,就打开视觉工作室代码,用乳胶写书.上一次写代数书时过于随意,没好好写前言;这一次,我就想认真地写前言.自然地,我想查一查前人是否有相关研究.不出意外地,查到了几篇资料.我认真地看了看,并修正了自己用的一些记号与理论.可以说,这是站在巨人的肩膀上的"读书报告":这本书"浪费了"巨人的肩膀,并没有新鲜的算学.不过,我想,最起码,我还是能视这本书为算普读物的.

上一次, 我写代数书的时候, 我的乳胶水平还比较低, 代码一团糟. 甚至, 前几日, 我欲重编译它, 结果出现了错误 (我也不想管它了, 暂时就让它烂着吧). 这一次, 我写微积分读物, 内容简单一些, 代码也更规范一些了. 上一本书的一些"优良传统"也来到了这本书上: 开源代码 (the Unlicense), 并给自己的书套用 CC0 许可协议, 让这本书进入公有领域. 当然, 如果您仅仅是读我的书, 对您而言, 这些"优良传统"是不重要的.

您可以去以下的二个网址的任意一个获取本书的最新版:

https://gitee.com/septsea/calculus-with-almost-no-variables https://github.com/septsea/calculus-with-almost-no-variables

最后, 我向一位取不来名字的网友表示感谢.

纳纳米 二〇二二年四月五日

## 第一章 集与函数

我先简单地介绍一下基础概念吧.

## 1.1 集

- **定义 1.1 集**是具有某种特定性质的对象汇集而成的一个整体. 称其对象为元.
- **注 1.2** 事实上, 集与元是所谓的"原始概念". 我们至多**描述**集或元是什么; 我们无法**定义**集或元.
  - 定义 1.3 无元的集是空集.
- **注 1.4** 或许您在别的地方能看到形如 Ø 的文字. 这是算学家为空集造的符号. 不过, 本书用不到这个记号.
- **注 1.5** 一般用小写字母表示元, 大写字母表示集. 这是大多数算学家的习惯.
  - **定义 1.6** 一般地, 若集 A 由元 a, b, c, ... 作成, 我们写

$$A = \{a, b, c, \cdots\}.$$

还有一种记号. 设集 A 是由具有某种性质 p 的对象汇集而成, 则记

$$A = \{x \mid x \ \text{具有性质 } p\}.$$

定义 1.7 若 a 是集 A 的元, 则写  $a \in A$  或  $A \ni a$ , 说 a 属于 A 或 A 包含 a. 若 a 不是集 A 的元, 则写  $a \notin A$  或  $A \not\ni a$ , 说 a 不属于 A 或 A 不包含 a.

注 1.8 "属于" 也是原始概念.

**定义 1.9** 若任取  $a \in A$ , 都有  $a \in B$ , 则写  $A \subset B$  或  $B \supset A$ , 说  $A \not\in B$  的**子集**或  $B \not\in A$  的**超集**. 假如有一个  $b \in B$  不是 A 的元, 可以用 "真" 形容 之.

**注 1.10** 或许, 您在别的地方能看到形如  $\subseteq$ ,  $\subseteq$  或  $\subseteq$  的记号. 本书用不到这些记号; 本书就用  $A \subset B$  表示  $A \not\in B$  的子集. 事实上, 我们很少需要真子集的概念; 假如我们必须要说  $A \not\in B$  的真子集, 我们再加上  $A \neq B$  即可.

**例 1.11** 设  $B = \{0, 1, 2\}, C = \{0\}$ . 不难看出,  $0 \in C$ ,  $1 \notin C$ ,  $C \subset B$ .

注 1.12 空集是任意集的子集. 空集是任意不空的集的真子集.

**定义 1.13** 若集 A 与 B 包含的元完全一样,则 A 与 B 是同一集. 我们说 A 等于 B, 写 A = B. 显然

$$A = B \iff A \subset B \coprod B \subset A$$
.

#### **定义 1.14** 集 *A* 与 *B* 的交是集

$$A \cap B = \{x \mid x \in A \perp x \in B\}.$$

也就是说,  $A \cap B$  恰由  $A \subseteq B$  的公共元作成.

集 A 与 B 的并是集

$$A \cup B = \{x \mid x \in A \stackrel{\mathbf{d}}{\otimes} x \in B\}.$$

也就是说,  $A \cup B$  恰包含  $A \in B$  的全部元.

类似地,可定义多个集的交与并.

**例 1.15** 设 E 是全体偶数作成的集; 设 O 是全体奇数作成的集. 不难看出,  $E \cap O$  为空集, 而  $E \cup O$  恰为全体整数作成的集.

#### **定义 1.16** 设 A, B 是集. 定义

$$A - B = \{x \mid x \in A, x \notin B\}.$$

1.1 集 3

**注 1.17** 值得注意的是, 我们没说  $B \subset A$ .

**例 1.15** (续页 2) 不难看出, E-O 跟 O-E 都是空集, 故 E-O=O-E. 不过, 这个 – 不是减法, 故当然不能由此推出 "E+E=O+O", 更不能推出 E=O.

### **定义 1.18** 设 A, B 是集. 定义

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}.$$

这里, (a,b) 是**有序对**. 我们规定, 二个有序对 (a,b) 与 (c,d) 相等相当于 a=c 且 b=d.

类似地,

$$A_1 \times A_2 \times \cdots \times A_n = \{(a_1, a_2, \cdots, a_n) \mid a_1 \in A_1, a_2 \in A_2, \cdots, a_n \in A_n\}.$$

$$(a_1, a_2, \dots, a_n)$$
与  $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ 相等,相当于  $a_1 = b_1, a_2 = b_2, \dots, a_n = b_n$ .

注 1.19 一般地,  $A \times B \neq B \times A$ .

注 1.20 设 A. B 分别有 m. n 个元. 则  $A \times B$  有 mn 个元.

**定义 1.21** 一般地,  $\mathbb{N}$  指全体非负整数作成的集;  $\mathbb{Z}$  指全体整数作成的集;  $\mathbb{Q}$  指全体有理数作成的集;  $\mathbb{R}$  指全体实数作成的集;  $\mathbb{C}$  指全体复数作成的集. 显然

$$\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$$
.

**定义 1.22** 在微积分里,  $\mathbb{R}$  的九类子集十分重要. 具体地, 任取实数 a, b, 其中 a < b. 那么我们记:

- (1)  $[a,b] = \{x \mid a \le x \le b\};$
- (2)  $[a,b) = \{x \mid a \le x < b\};$
- (3)  $(a,b) = \{x \mid a < x < b\};$
- (4)  $(a, b] = \{x \mid a < x \le b\};$
- (5)  $(-\infty, b] = \{x \mid x \le b\};$
- (6)  $(-\infty, b) = \{x \mid x < b\};$

- (7)  $(-\infty, +\infty) = \mathbb{R}$ ;
- (8)  $(a, +\infty) = \{x \mid a < x\};$
- (9)  $[a, +\infty) = \{x \mid a \le x\}.$

统称这九类子集为**区间**. a 是区间 [a,b], [a,b), (a,b), (a,b),  $(a,+\infty)$ ,  $[a,+\infty)$  的**左端点**; b 是区间 [a,b], [a,b), (a,b), (a,b),  $(-\infty,b]$ ,  $(-\infty,b)$  的**右端点**; 左端点与右端点都是**端点**.

有时, 我们认为  $\{a\}$  是**退化为一点的区间** [a,a]; 我们认为空集是**空区间** [a,a), (a,a), [a,a), [b,a), (b,a), (b,a) 或 [b,a]. 退化为一点的区间与空区间都是**退化区间**.

**注 1.23** 设 a, b, c 是实数. 说 b 介于 a 跟 c 之间, 就是说  $a \le b \le c$  或  $c \le b \le a$  (简单地, 就是  $(b-a)(b-c) \le 0$ ). 这里, 我们临时地模糊区间与退化区间的差异, 统称其为 "区间". 那么, 显而易见地, 任给一个区间 I, 任取 I 的二个相异实数 a, b, 则每个介于 a 跟 b 之间的实数必为 I 的元. 反过来, 若  $\mathbb{R}$  的子集 I 适合 "任取 I 的二个相异实数, 每个介于 a 跟 b 之间的实数必为 I 的元", 则 I 是区间. 此事的论证依赖实数的完备性, 故我就不继续展开它 了. 若您对此事感兴趣, 可参考算学家张筑生的《数学分析新讲》.

### 1.2 关系与函数

定义 1.24 设 A, B 是集.  $A \times B$  的子集称为 A 到 B 的关系.

**定义 1.25** 设 A, B 是集. 若 A 到 B 的关系 f 适合下述性质, 则说 f 是 A 到 B 的函数 (或映射):

- 任取  $a \in A$ , 必有  $b \in B$  使  $(a,b) \in f$ ;
- 若 (a,b)与 (a,c)均为 f的元,则 b=c.

设  $(a,b) \in f$ . 我们记此事为 b = f[a], 并说  $b \neq a$  在函数 f 下的**像**,  $a \neq b$  在函数 f 下的一个**逆像**.

我们通常也可如此表示函数 f:

$$f: A \to B,$$
  
 $a \mapsto b = f[a].$ 

1.2 关系与函数 5

" $f: A \rightarrow B$ " 是 "f 是 A 到 B 的函数" 的简写.

**注 1.26** 一般地, 我们写 a 在函数 f 下的像为 f(a), 而不是 f[a]. 不过, 出于某些原因 (之后就会看到), 此处用方括号.

**例 1.27** 设  $A = \{0,1,2\}$ ,  $B = \{0,1\}$ . 显然,  $A \times B$  有 6 个元. 不难看出,  $A \times B$  有 64 个子集, 故 A 到 B 的关系共有 64 个. 不过, A 到 B 的函数只有 8 个.

**定义 1.28** 在本书, 我们为"什么也不干"的函数起一个名字. 具体地说, 设  $A \subset B$ . 我们定义

$$\iota_{A,B}$$
:  $A \to B$ ,  $a \mapsto a = \iota_{A,B}[a]$ ,

其中 ι 是希腊字母 iota.

我们简单地写  $\iota_{A,A}$  为  $\iota_A$ . 有时, 若既不必指出 A, 也不必指出 B, 我们直接写  $\iota$ . 换句话说:  $\iota$  (或者带下标的  $\iota_A$ ,  $\iota_{A,B}$ ) 啥也不干, 即  $\iota$ [x] = x, 其中 x 可以是任意文字.

一般也称 1 为恒等函数.

定义 1.29 设  $f \in A$  到 B 的函数. 称 A 为 f 的定义域; 称 B 为 f 的陪域.

**定义 1.30** 设  $C \subset A$ . 设  $f: A \to B$ . 我们记

$$f[C] = \{ f[c] \mid c \in C \}.$$

特别地, 称 f[A] 为 f 的**值域**. 显然 f 的值域是 f 的陪域的子集.

注 1.31 设  $f: A \rightarrow B$ . 若  $D \subset C \subset A$ , 则  $f[D] \subset f[C]$ .

**定义 1.32** 设 f, g 都是 A 到 B 的函数. 若任取  $a \in A$ , 都有 f[a] = g[a], 则说 f = g.

可写 f=g 的否定为  $f\neq g$ . 具体地说, 若存在  $a\in A$  使  $f[a]\neq g[a]$ , 则 说  $f\neq g$ .

#### 定义 1.33 设 R 是 A 到 B 的关系. B 到 A 的关系

$$S = \{(b, a) \mid (a, b) \in R\}$$

称为 R 的反关系.

**定义 1.34** 设  $f \in A$  到 B 的函数. 若 f 的反关系  $g \in B$  到 A 的函数,则称  $g \in f$  的**反函数**. 我们写 f 的反函数为  $f^{[-1]}$ .

**注 1.35** 不难验证, 若 g 是 f 的反函数, 则 f 也一定是 g 的反函数. 这是因为 R 的反关系的反关系是 R.

**定义 1.36** 设 f 是 A 到 B 的函数, g 是 C 到 D 的函数, 且  $f[A] \subset C$ . 任取 A 的元 a. 按照函数的定义, 存在唯一的  $b \in f[A]$  使  $(a,b) \in f$ . 既然  $b \in f[A] \subset C$ , 再根据函数的定义, 存在唯一的  $d \in g[C] \subset D$  使  $(b,d) \in g$ . 这样的 d 可用 g[f[a]] 表示. 作 A 到 D 的关系

$$g \circ f = \{(a, g[f[a]]) \mid a \in A\}.$$

不难验证, 这是 A 到 D 的函数. 我们称函数  $g \circ f$  为 f 与 g 的**复合**.

**注 1.37** 设  $f: A \to B$ ,  $g: C \to D$ , 且  $f[A] \subset C$ . 设  $E \subset A$ . 那么  $f[E] \subset f[A] \subset C$ , 故 g[f[E]] 是有意义的. 我们说,  $g[f[E]] = (g \circ f)[E]$ .

取  $d \in g[f[E]]$ . 按定义, 存在  $t \in f[E]$  使 g[t] = d. 对这个 t 而言, 又存在  $e \in E$  使 f[e] = t.  $(g \circ f)[e]$ , 按定义, 等于 g[f[e]], 也就是 g[t], 也就是 d. 所以  $d \in (g \circ f)[E]$ . 这说明  $g[f[E]] \subset (g \circ f)[E]$ .

取  $d' \in (g \circ f)[E]$ . 按定义, 存在  $e' \in E$  使  $(g \circ f)[e'] = d'$ . 所以  $t' = f[e'] \in f[E]$ . 那么 g[t'] = d'. 所以  $d' \in g[f[E]]$ . 这说明  $g[f[E]] \supset (g \circ f)[E]$ .

既然 g[f[E]] 跟  $(g \circ f)[E]$  相互包含, 二者必相等.

或许上面的论证比较枯燥; 或许此事比较显然. 不过, 严谨的算学就是像上面这样, 用定义说话, 而不是想当然. 毕竟, 尽管我们定义了  $a \in A$  时  $(g \circ f)[a]$  就是 g[f[a]], 可我们并没有**定义**  $(g \circ f)[E]$  是 g[f[E]]. 大算学家 John von Neumann 说过: "Young man, in mathematics you don't understand things. You just get used to them." 所以, 习惯就好了.

1.2 关系与函数 7

**注 1.38** 设  $f: A \to B$ . 那么  $f \circ \iota_A = f$ , 且  $\iota_B \circ f = f$ .

**注 1.39** 一般地,  $g \circ f \neq f \circ g$ . 一方面,  $g \circ f$  有定义时,  $f \circ g$  可能无定义; 另一方面, 即使  $g \circ f$  与  $f \circ g$  都有定义, 二者也不一定相等.

**定理 1.40** 函数的复合是**结合的**. 具体地说, 设  $f: A \to B, g: C \to D$ ,  $h: E \to F$ , 且  $f[A] \subset C, g[C] \subset E$ . 那么

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f.$$

所以, 我们可简单地记上式的任意一侧为  $h \circ g \circ f$ .

$$(h \circ (g \circ f))[a] = h[(g \circ f)[a]] = h[g[f[a]]],$$
  
 $((h \circ g) \circ f)[a] = (h \circ g)[f[a]] = h[g[f[a]]].$  证毕.

定义 1.41 设 f 是 A 到 B 的函数.

- 若任取 A 的相异二元 a = a', 都有  $f[a] \neq f[a']$ , 则称 f = e 是单函数.
- 若对任意  $b \in B$ , 都存在  $a \in A$  使 f[a] = b, 则称 f 是**满函数**.

**例 1.42** 设  $A \subset B$ . A 到 B 的函数  $\iota_{A,B}$  总是单函数. 不过, 若  $A \neq B$ , 则  $\iota_{A,B}$  不是满函数.

**注 1.43** 设  $B \subset C$ . 设  $f \in A$  到 B 的函数,  $g \in A$  到 C 的函数, 且对任 意  $a \in A$ , f[a] = g[a]. 那么, f 是单函数的一个必要与充分条件是: g 是单函数. 若 f 不是满函数, 则 g 也不是.

若 f 是满函数, 则 g 也是满函数的一个必要与充分条件是: B = C.

**定理 1.44** 设  $f \in A$  到 B 的函数. 设 B 到 A 的函数 g 适合如下性质:

- 对任意  $a \in A$ , g[f[a]] = a; 也就是说,  $g \circ f = \iota_A$ .
- 对任意  $b \in B$ , f[g[b]] = b; 也就是说,  $f \circ g = \iota_B$ .

则:

• 至多有一个这样的 g;

g 是 f 的反函数.

证 至多只有一个这样的 g 是显然的. 具体地, 若 g':  $B \rightarrow A$  适合  $g' \circ f = \iota_A$ , 且  $f \circ g' = \iota_B$ , 则

$$g = g \circ \iota_B = g \circ (f \circ g') = (g \circ f) \circ g' = \iota_A \circ g' = g'.$$

下证 g 是 f 的反函数. 事实上, 若 h 是 f 的反函数, 则不难验证 h 适合上述二条性质. 所以 g = h. 证毕.

**定理 1.45** 设  $f: A \to B \ni g: B \to C$  的反函数分别是  $f^{[-1]}: B \to A \ni g^{[-1]}: C \to B.$  则  $g \circ f: A \to C$  有反函数, 且

$$(g \circ f)^{[-1]} = f^{[-1]} \circ g^{[-1]}.$$

证 记  $q = f^{[-1]} \circ g^{[-1]}$ :  $C \to A$ ; 记  $p = g \circ f$ . 不难用结合律验证  $q \circ p = \iota_A$ , 且  $p \circ q = \iota_B$ . 这里以  $q \circ p$  为例:

$$q \circ p = q \circ (g \circ f)$$

$$= (q \circ g) \circ f$$

$$= ((f^{[-1]} \circ g^{[-1]}) \circ g) \circ f$$

$$= (f^{[-1]} \circ (g^{[-1]} \circ g)) \circ f$$

$$= (f^{[-1]} \circ \iota_B) \circ f$$

$$= f^{[-1]} \circ f$$

$$= \iota_A.$$

证毕.

**注 1.46** 不难看出, 函数 f 有反函数的一个必要与充分条件是: f 是单函数, 且 f 是满函数.

我们称既是单函数, 也是满函数的函数为双函数.

**定义 1.47** 设 f 是 A 到 B 的函数. 设  $C \subset A$ . 作 C 到 B 的关系

$$f_C = \{(c, f[c]) \mid c \in C\}.$$

易知,  $f_C$  是 C 到 B 的函数. 我们说,  $f_C$  是 f 在 C 上的**限制**.

#### 1.3 函数的演算

9

## 1.3 函数的演算

注 本节的语言或许比较混乱.

本节讨论 ℝ 的子集到 ℝ 的子集的函数及其演算.

您应该还能想起,本书的标题是"几乎无变量的微积分".所以,为了实现此目标,我们首先得无变量地表达常见的函数(初等函数).

在此之前, 我们引入一个简单的术语.

**定义 1.48** 设  $f: A \to B, B \subset \mathbb{R}$  且  $0 \in B$ . 若存在  $a \in A$  使 f[a] = 0, 就说 a 是 f 的一个**根**.

现在我们介绍一些"基本初等函数".

定义 1.49 本书经常使用如下函数.

(1) 恒等函数:

$$1: \quad \mathbb{R} \to \mathbb{R},$$
$$x \mapsto x;$$

(2) 常函数:

$$c: \mathbb{R} \to \{c\},$$

$$x \mapsto c,$$

其中c是某个事先指定的实数:

(3) 指数函数:

exp: 
$$\mathbb{R} \to (0, +\infty),$$
  
 $x \mapsto \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!};$ 

(4) 正弦函数:

sin: 
$$\mathbb{R} \to [-1, 1],$$
  
 $x \mapsto \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k x^{2k+1}}{(2k+1)!};$ 

(5) 馀弦函数:

cos: 
$$\mathbb{R} \to [-1, 1],$$
  
 $x \mapsto \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k x^{2k}}{(2k)!};$ 

(6) 正切函数:

tan: 
$$\{x \mid \cos[x] \neq 0\} \to \mathbb{R},$$
  
$$x \mapsto \frac{\sin[x]}{\cos[x]};$$

(7) 对数函数:

ln: 
$$(0, +\infty) \to \mathbb{R}$$
,  
 $x \mapsto \exp^{[-1]}[x]$ ;

(8) 反正弦函数:

arcsin: 
$$[-1,1] \rightarrow \left[ -\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4} \right],$$
  
 $x \mapsto s^{[-1]}[x],$ 

其中 s 指 sin 在  $I = [-2\pi/4, 2\pi/4]$  上的限制 sin $_I$ :  $I \rightarrow [-1, 1], 2\pi$  是 cos 的最小正根的四倍;

(9) 反正切函数:

arctan: 
$$\mathbb{R} \to \left(-\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4}\right),$$
  
 $x \mapsto t^{[-1]}[x],$ 

其中 t 指 tan 在  $J = (-2\pi/4, 2\pi/4)$  上的限制 tan  $J: J \to \mathbb{R}$ ;

(10) 绝对值函数:

abs: 
$$\mathbb{R} \to [0, +\infty),$$
 
$$x \mapsto \begin{cases} x, & x \ge 0; \\ -x, & x < 0. \end{cases}$$

1.3 函数的演算 11

(11) 根号函数:

sqrt: 
$$[0, +\infty) \to [0, +\infty),$$
  
 $x \mapsto \sqrt{x}.$ 

**注 1.50** 在本书, 2π 是一个整体记号.

利用这些函数与复合, 我们可以作出一些稍复杂的函数.

**例 1.51** 设  $A = [1, +\infty)$ . 设

$$f: A \to \mathbb{R},$$

$$x \mapsto \exp\left[\sqrt{\ln[x]}\right].$$

我们可以用无变量的记号表达 f 的定义. 具体地,

$$f = \exp \circ \operatorname{sqrt} \circ \ln_A$$
.

这里,  $ln_A$  自然是 ln 在 A 上的限制.

不过,复合并不够用.

**例 1.52** 设  $A = [1, +\infty)$ . 设

g: 
$$A \to \mathbb{R}$$
,  
 $x \mapsto \exp\left[\sqrt{\ln[x]}\right] + \sin[x] + x^3$ .

**定义 1.53** 设 A, B, C 是  $\mathbb{R}$  的子集. 设 f:  $A \to B$ , g:  $A \to C$ . 设 \* 是文字 +, -, · 的任意一个. 定义

$$f * g: A \to D,$$
  
 $x \mapsto f[x] * g[x],$ 

其中陪域  $D \subset \mathbb{R}$  可视具体情况待定. 一般地, 若 \* 是乘号 ·, 则可被省略. 可 写  $0_A - f$  为 -f; 这里  $0_A$  当然是常函数 0 在 A 上的限制.

若对任意  $x \in A$ , 都有  $f[x] \neq 0$ , 则还可定义

$$\frac{g}{f}: \quad A \to E,$$

$$x \mapsto \frac{g[x]}{f[x]},$$

其中陪域  $E \subset \mathbb{R}$  可视具体情况待定.

若对任意  $x \in A$ ,  $f[x]^{g[x]}$  有意义, 则还可定义

$$f^g: A \to F,$$
  
 $x \mapsto f[x]^{g[x]},$ 

其中陪域  $F \subset \mathbb{R}$  可视具体情况待定.

例 1.54 设 
$$A = [1, +\infty)$$
. 设 
$$g: A \to \mathbb{R},$$
 
$$x \mapsto \exp\left[\sqrt{\ln[x]}\right] + \sin[x] + x^3.$$

现在我们可以写  $x^3$  为  $(\iota_A)^{3_A}$ . 所以

$$g = (\exp \circ \operatorname{sqrt} \circ \ln_A + \sin_A) + (\iota_A)^{3_A};$$

这里, 我们取陪域为 ℝ.

现在,我们可以无变量地表达很多函数了.可您应该也注意到了一个问题:无变量地表达函数并不是很方便.为了体现定义域,我们动用了限制.上例的g还不是很复杂,但我们还是用了4次限制.取B=(0,1).令

h: 
$$B \to \mathbb{R}$$
,  
 $x \mapsto \ln\left[\frac{x - \sin[x]}{1 - x}\right] + \sqrt{2\pi - \exp[x]}$ ,

那我们就要写

$$h = \ln \circ \frac{\iota_B - \sin_B}{1_R - \iota_R} + \operatorname{sqrt} \circ ((2\pi)_B - \exp_B).$$

1.3 函数的演算 13

不过, 幸运地, 这个问题并不是什么大问题.

原则上,一个函数的三要素是定义域、陪域与"对应法则". 不过,您无妨回想一下您学过的算学. 当我们看到形如"函数  $f(x) = \sqrt{1+x} + \ln(1-x)$ "这样的文字时,我们其实视这个 f 的定义域为全体使 f(x) 有意义的一切实数作成的集 (也就是 [-1,1));当我们看到形如"函数 g(x) = 1-x ( $x \in [-1,0]$ )"的文字时,我们认为 g 的定义域为已经提到的集 [-1,0]. f 跟 g 的陪域呢? 没说,就选一个包含值域的集即可 (比如说,"万能的"  $\mathbb{R}$ ).

这种写法虽失去一些严谨, 但并不特别影响使用 (当然, 讨论满函数与 反函数时, 就要谨慎了). 所以, 我们作出如下的约定:

- 除非特别声明, 我们不严格区分函数及其限制.
- ●除非特别声明,我们认为函数的陪域可以按实际需要而确定.一般地, 我们取 ℝ.

这样, 我们可以简单地且无变量地表达函数. 比如说, 我们可直接写上面的 *h* 为

$$h = \ln \circ \frac{1 - \sin}{1 - 1} + \operatorname{sqrt} \circ (2\pi - \exp).$$

**定义 1.55** 我们称定义域为 A 的函数为 (定义在) A 上的函数.

借此机会,我们再定义一个常用的说法.

**定义 1.56** 若  $B \subset A$ ,  $f \in A$  上的函数, 我们说  $f \in B$  上有定义.

采取上述约定后, 我们有下面的等式:

$$f + g = g + f,$$
  $fg = gf,$   
 $(f + g) + h = f + (g + h),$   $(fg)h = f(gh),$   
 $f(g + h) = fg + fg,$   $(f + g)h = fh + gh.$ 

这里 f, g, h 都是 A 上的函数.

设函数  $\ell$  的值域是 A 的子集. 记  $f/g = \frac{f}{g}$ ,  $f \wedge g = f^g$ . 设 \* 是五文字 +, -, ·, /, ^ 的任意一个. 则

$$(f * g) \circ \ell = (f \circ \ell) * (g \circ \ell).$$

上面的等式的验证并不难; 用函数的相等的定义验证即可. 比方说,

$$\begin{split} ((f*g) \circ \ell)[x] &= (f*g)[\ell[x]] = f[\ell[x]] * g[\ell[x]] \\ &= (f \circ \ell)[x] * (g \circ \ell)[x] = ((f \circ \ell) * (g \circ \ell))[x]. \end{split}$$

您可以按完全类似的套路论证关于 + 与 · 的等式.

我们用一些简单的例结束本节; 顺便, 这些例也结束本章. 最后一个例在之后的微积分演算中有用, 故我建议您好好看看它.

**例 1.57** 我们知道, 对任意实数 x, 都有  $(\cos[x])^2 + (\sin[x])^2 = 1$ . 那么, 无变量地, 我们可写此式为

$$\cos^2 + \sin^2 = 1.$$

例 1.58 我们可写"二倍角公式"为

$$\sin \circ 2\iota = 2 \cos \sin,$$

$$\cos \circ 2\iota = \cos^2 - \sin^2$$

$$= 2 \cos^2 - 1 = 1 - 2 \sin^2$$

$$= (\cos + \sin)(\cos - \sin),$$

$$\tan \circ 2\iota = \frac{\sin}{\cos} \circ 2\iota$$

$$= \frac{2 \cos \sin}{\cos^2 - \sin^2}$$

$$= \frac{2 \tan}{1 - \tan^2}$$

$$= \frac{2\iota}{1 - \iota^2} \circ \tan.$$

**例 1.59** 值得注意的是, f(g+h) 并不是  $f \circ (g+h)$ :

$$2\cos(\cos + \sin) = 2\cos^2 + 2\cos\sin$$

$$= (\cos + \sin - 1) \cdot 2\iota$$

$$= (\cos + \sin) \cdot 2\iota - 1$$

$$= \sqrt{2}\cos \cdot \left(\iota - \frac{2\pi}{8}\right) \cdot 2\iota - 1$$

$$= \sqrt{2}\cos \cdot \left(2\iota - \frac{2\pi}{8}\right) - 1.$$

1.3 函数的演算 15

**例 1.60** 值得注意的是, 本书的  $\sin^{-1}$  不是  $\arcsin$ ,  $\tan^{-1}$  也不是  $\arctan$ . 那它们是什么呢? 请看:

$$\sin^{-1} - \tan^{-1} = \frac{1}{\sin} - \frac{1}{\tan}$$

$$= \frac{1}{\sin} - \frac{\cos}{\sin}$$

$$= \frac{1 - \cos}{\sin}$$

$$= \frac{2\sin^2}{2\cos\sin} \circ \frac{1}{2}$$

$$= \tan \circ \frac{1}{2}.$$

**例 1.61** 我们看一些关于 arcsin 跟 arctan 的等式. 在本例, 我们约定, sin, tan 分别表示  $\sin_{[-2\pi/4,2\pi/4]}$  与  $\tan_{(-2\pi/4,2\pi/4)}$ . 这样,

$$\sin \circ \arcsin = \iota_{[-1,1]},$$
  
 $\tan \circ \arctan = \iota_{\mathbb{R}}.$ 

由此, 我们可以作出如下的计算:

$$\begin{aligned} \cos \circ \arcsin &= \cos \circ (\iota_{[-2\pi/4,2\pi/4]} \circ \arcsin) \\ &= (\cos \circ \iota_{[-2\pi/4,2\pi/4]}) \circ \arcsin \\ &= (\operatorname{sqrt} \circ (1 - \iota^2) \circ \sin) \circ \arcsin \\ &= (\operatorname{sqrt} \circ (1 - \iota^2)) \circ (\sin \circ \arcsin) \\ &= \operatorname{sqrt} \circ (1 - \iota^2). \end{aligned}$$

这里的  $\iota$  自然是  $\iota_{[-1,1]}$ . 类似地,

$$\begin{aligned} \cos \circ \arctan &= \cos \circ (\iota_{(-2\pi/4, 2\pi/4)} \circ \arctan) \\ &= (\cos \circ \iota_{(-2\pi/4, 2\pi/4)}) \circ \arctan \\ &= \left( \operatorname{sqrt} \circ \frac{\cos^2}{\cos^2 + \sin^2} \right) \circ \arctan \\ &= \left( \operatorname{sqrt} \circ \frac{1}{1 + \iota^2} \circ \tan \right) \circ \arctan \end{aligned}$$

$$= \left(\operatorname{sqrt} \circ \frac{1}{1 + \iota^2}\right) \circ (\tan \circ \arctan)$$
$$= \frac{1}{\operatorname{sqrt} \circ (1 + \iota^2)}.$$

有了上面的公式,我们可轻松地写出

$$\sin \circ \arctan = (\cos \tan) \circ \arctan = \frac{\iota}{\operatorname{sqrt} \circ (1 + \iota^2)},$$
  
 $\tan \circ \arcsin = \frac{\sin}{\cos} \circ \arcsin = \frac{\iota}{\operatorname{sqrt} \circ (1 - \iota^2)}.$ 

**注 1.62** 或许, 您现在对无变量的函数演算不感到陌生. 不过, 就算我们模糊了函数及其限制的区别, 有些东西写起来还是稍繁的. 所以, 我们再引入一个记号: g[f]表示  $g \circ f$ . 比如说, 我们可紧凑地写上例的结果为

$$\begin{aligned} &\cos[\arcsin] = sqrt[1 - \iota^2], \\ &\cos[\arctan] = \frac{1}{sqrt[1 + \iota^2]}, \\ &\sin[\arctan] = \frac{\iota}{sqrt[1 + \iota^2]}, \\ &\tan[\arcsin] = \frac{\iota}{sqrt[1 - \iota^2]}. \end{aligned}$$

虽然我已经用 f[a] 表示 a 在 f 下的像了, 我自然地也用 f[C] 表示 C 的每个元在 f 下的像作成的集, 但我的早期工作并没有用 g[f] 表示  $g \circ f$ . 这是 Marian 提到的记号, 我觉得不错, 就拿来用了.

## 第二章 连续函数

本章简单地提及连续函数及其简单的性质; 这也是研究导数的基础. 若无特别说明, 本章的函数的定义域与陪域都是 ℝ 的子集.

## 2.1 连续的定义

定义 2.1 设  $x \in \mathbb{R}$ . 设  $\delta$  为正数. 则  $N[x;\delta] = (x - \delta, x + \delta)$  是 x 的一个邻域. 称  $N[x;\delta] - \{x\} = (x - \delta, x) \cup (x, x + \delta)$  是 x 的一个去心邻域.

不难看出,  $N[x; \delta]$  就是  $\{t \mid |t-x| < \delta\}$ , 而  $N[x; \delta] - \{x\}$  就是  $\{t \mid 0 < |t-x| < \delta\}$ .

下面的不等式十分有用.

**定理 2.2** 对任意实数 x, y, 有

$$|x + y| \le |x| + |y|.$$

所以,对任意实数 a, b, c,

$$|a-c| = |(a-b) + (b-c)| \le |a-b| + |b-c|.$$

证 注意到,一个实数的绝对值不低于自身;再注意到,比较二个非负数的大小,相当于比较它们的平方的大小. 所以

$$(|x| + |y|)^2 - |x + y|^2 = 2(|xy| - xy) \ge 0.$$
 诞毕.

**定义 2.3** 设 f 是 A 上的函数. 设  $x \in A$ . 若任给正数  $\epsilon$ , 存在正数  $\delta$  使  $f[A \cap N[x;\delta]] \subset N[f[x];\epsilon]$ , 则说 f 于 x **连续**.

不难看出, f 于 x 连续的一个必要与充分条件是: 任给正数  $\epsilon$ , 存在正数  $\delta$  使  $|t-x| < \delta$  且  $t \in A$  时, 必有  $|f[t] - f[x]| < \epsilon$ .

**定理 2.4** 设 f, g 是 A 上的函数. 设  $x \in A$ . 设 f, g 都于 x 连续. 设 \* 是 三文字 +, -, · 的任意一个. 则 f \* g 也于 x 连续.

证 以 \* 为 + 或 – 时为例. 任取  $\epsilon$  > 0. 这样, 因为 f 于 x 连续, 故存在 正数  $\delta_1$  使

$$|t-x| < \delta_1 \perp t \in A \implies |f[t] - f[x]| < \frac{\varepsilon}{2}.$$

因为 g 于 x 连续, 故存在正数  $\delta_2$  使

$$|t-x| < \delta_2 \perp t \in A \implies |g[t] - g[x]| < \frac{\varepsilon}{2}.$$

取  $\delta$  为  $\delta_1, \delta_2$  的较小者. 这样,  $|t-x| < \delta$  且  $t \in A$  时,

$$\begin{split} |(f*g)[t] - (f*g)[x]| &= |(f[t]*g[t]) - (f[x]*g[x])| \\ &= |(f[t] - f[x])*(g[t] - g[x])| \\ &\leqslant |f[t] - f[x]| + |g[t] - g[x]| \\ &< \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon. \end{split}$$

\* 为. 时就稍繁一些. 不过, 不要恐慌. 注意到

$$(fg)[t] - (fg)[x]$$

$$= f[t]g[t] - f[x]g[x]$$

$$= (f[t] - f[x] + f[x])g[t] + f[x](g[t] - g[x] + g[t])$$

$$= (f[t] - f[x])g[t] + f[x](g[t] - g[x]).$$

所以, 我们想办法, 使 (f[t] - f[x])g[t] 跟 f[x](g[t] - g[x]) 的绝对值都不超过  $\frac{\epsilon}{2}$  就好. 首先, 存在正数  $\delta_3$  使

$$|t-x|<\delta_3 \perp t \in A \implies |g[t]-g[x]|<rac{\varepsilon}{2(1+|f[x]|)}.$$

其次, 存在正数  $\delta_{4}$  使

$$|t-x|<\delta_4 \ {\ensuremath{\sqsubseteq}} \ t\in A \implies |g[t]-g[x]|<1.$$

2.1 连续的定义

由此可知,  $|t-x| < \delta_4$ 且  $t \in A$  时,

$$|g[t]| = |g[x] + (g[t] - g[x])| < |g[x]| + 1.$$

19

最后,存在正数  $\delta_5$  使

$$|t-x| < \delta_5 \perp t \in A \implies |f[t] - f[x]| < \frac{\varepsilon}{2(1+|g[x]|)}.$$

取  $\delta$  为  $\delta_3$ ,  $\delta_4$ ,  $\delta_5$  的最小者. 这样,  $|t-x|<\delta$  且  $t\in A$  时,

$$\begin{split} &|(fg)[t] - (fg)[x]| \\ &= |(f[t] - f[x])g[t] + f[x](g[t] - g[x])| \\ &\leqslant |f[t] - f[x]| \cdot |g[t]| + |f[x]| \cdot |g[t] - g[x]| \\ &< \frac{\varepsilon}{2(1 + |g[x]|)} \cdot (|g[x]| + 1) + |f[x]| \cdot \frac{\varepsilon}{2(1 + |f[x]|)} \\ &< \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon. \end{split}$$
   
   
 \text{\text{\text{\text{\$\$\text{\$\tex{\$\$\text{\$\text{\$\text{\$\text{\$\text{\$\text{\$\}\$\$}\text{\$\text{\$\$

**定理 2.5** 设  $f \in A$  上的函数. 设  $x \in A$ . 设  $f \in X$  连续. 若  $f[x] \neq 0$ , 则  $f^{-1} \in X$  连续.

证 任取  $\epsilon > 0$ . 注意到

$$f^{-1}[t] - f^{-1}[x] = -\frac{f[t] - f[x]}{f[t]f[x]}.$$

所以, 我们想办法证明 |f[t]f[x]| 比某个正数大. 这不难. 毕竟, 既然  $f[x] \neq 0$ , 那么 |f[x]| 当然是正数. 所以, 存在正数  $\delta_1$  使

$$|t-x|<\delta_1 \perp t \in A \implies |f[t]-f[x]|<\frac{|f[x]|}{2}.$$

从而

$$|f[x]| = |f[t] - (f[t] - f[x])| \le |f[t]| + |f[t] - f[x]| < |f[t]| + \frac{|f[x]|}{2},$$

也就是

$$|f[t]| > |f[x]| - \frac{|f[x]|}{2} = \frac{|f[x]|}{2}.$$

所以,  $|t - x| < \delta_1$ 且  $t \in A$  时,

$$|f[t]f[x]| > \frac{1}{2}|f[x]|^2.$$

接下来想办法使  $|f[t] - f[x]| < \frac{2}{|f[x]|^2} \varepsilon$  即可. 我十分信任您; 您一定可以写出此事的论证的, 对吧? 证毕.

**注 2.6** 一般地, 设 f 是 A 上的函数,  $x \in A$ , 且 f 于 x 连续. 若  $f[x] \neq 0$ , 则存在 x 的邻域  $N[x;\delta]$  使  $t \in A \cap N[x;\delta]$  时必有

$$\frac{1}{2} < \frac{f[t]}{f[x]} < \frac{3}{2}.$$

取  $\varepsilon = |f[x]|/2$ ; 然后,

$$\left| \frac{f[t]}{f[x]} - 1 \right| = \frac{|f[t] - f[x]|}{|f[x]|} < \frac{1}{2}.$$

我邀请您补全细节; 注意到 |a-b| < c 相当于 a-c < b < a+c.

**定理 2.7** 设 f, g 是 A 上的函数. 设  $x \in A$ . 设 f, g 都于 x 连续. 设  $f[x] \neq 0$ . 则 g/f 也于 x 连续.

证 注意到 
$$g/f = g \cdot f^{-1}$$
.

证毕.

**定理 2.8** 设  $f: A \to B$ ,  $g: B \to C$ . 若  $f \to x$  连续, 且  $g \to f[x]$  连续, 则  $g \circ f: A \to C \to x$  连续.

证 任取正数  $\epsilon$ . 那么, 存在正数  $\delta'$  使

$$|v - f[x]| < \delta' \perp v \in B \implies |g[v] - g[f[x]]| < \varepsilon.$$

也存在正数  $\delta$  使

$$|t-x| < \delta \perp t \in A \implies |f[t] - f[x]| < \delta'$$
.

显然  $f[t] \in B$ . 所以,  $|t-x| < \delta$  且  $t \in A$  时,

2.2 连续函数 21

## 2.2 连续函数

我们已经知道函数于一点连续的意思. 不过, 什么是连续函数呢?

**定义 2.9** 设  $f \in A$  上的函数. 若  $f \in A$  的每一点都连续, 则  $f \in A$  上的) **连续函数**.

**注 2.10** 显然, 若  $B \subset A$ , 那么  $f \in B$  上的限制  $f_B$  也是连续函数.

利用上节的结论, 我们有下面的二个结论; 我相信您可以迅速地论证它们, 所以我就不证了.

**定理 2.11** 设 f, g 都是 A 上的连续函数. 则:

- (1) f \* g 是连续函数, 这里 \* 是三文字 +, -, · 的任意一个.
- (2) 若 f 不取零值 (也就是说, f 无根), 则 g/f 是连续函数.

**定理 2.12** 设  $f: A \to B, g: B \to C$  都是连续函数. 则  $g \circ f: A \to C$  也是连续函数.

**例 2.13** 常函数  $c: \mathbb{R} \to \{c\}$  是连续函数.

任取一点 x. 注意到, 对任意非空集  $T \subset \mathbb{R}$ ,  $c[T] = \{c\}$ . 所以, 任取正数  $\epsilon$ , 对 x 的**任意**邻域  $N[x;\delta]$ , 都有  $c[N[x;\delta]] = \{c\} \subset N[c;\epsilon] = N[c[x];\epsilon]$ .

**例 2.14**  $\iota: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  是连续函数.

任取一点 x. 注意到, 对任意集  $T \subset \mathbb{R}$ ,  $\iota[T] = T$ . 所以, 任取正数  $\varepsilon$ , 取 x 的  $\varepsilon$  邻域  $N[x;\varepsilon]$ , 即得  $\iota[N[x;\varepsilon]] = N[x;\varepsilon] = N[\iota[x];\varepsilon] \subset N[\iota[x];\varepsilon]$ .

所以, 我们又有下面的结论: 还是老样子, 请您迅速地给出一个论证.

#### 定理 2.15 每一个形如

$$\frac{b_0 + b_1 \mathfrak{1} + \dots + b_n \mathfrak{1}^n}{a_0 + a_1 \mathfrak{1} + \dots + a_m \mathfrak{1}^m}$$

(其中 m, n 为非负整数, 且  $a_0$ ,  $a_1$ , ...,  $a_m$  是不全为零的实数,  $b_0$ ,  $b_1$ , ...,  $b_n$  是实数) 的函数都是其定义域上的连续函数.

为后面的需要, 我们考虑严单调函数与连续函数的关系.

**定义 2.16** 设 f 是 A 上的函数. 若任取 A 的相异二元 x, y, 都有 (x - y)(f[x] - f[y])  $\geq 0$ , 则说 f 增 (也说 f 是增函数); 若任取 A 的相异二元 x, y, 都有 (x - y)(f[x] - f[y])  $\geq 0$ , 则说 f 严增 (也说 f 是严增函数).

若 -f 增,则 f 减 (也说 f 是减函数); 若 -f 严增,则 f 严减 (也说 f 是严减函数).

若 f 增或 f 减, 则 f 单调 (也说 f 是单调函数); 若 f 严增或 f 严减,则 f 严单调 (也说 f 是严单调函数).

简单地, 说 f 增 (严增), 就是说对任意适合  $x \in A$ ,  $y \in A$  且 x < y 的 x, y, 必有  $f[x] \leq f[y]$  (f[x] < f[y]); 说 f 减 (严减), 就是说对任意适合  $x \in A$ ,  $y \in A$  且 x < y 的 x, y, 必有  $f[x] \geq f[y]$  (f[x] > f[y]).

**例 2.17** 设 a 为非零实数, b 为实数. 则 a1 + b 是  $\mathbb{R}$  上的严单调函数. 任取二个相异实数 x, y, 则

$$(x - y)((a\iota + b)[x] - (a\iota + b)[y])$$
  
=  $(x - y)((ax + b) - (ay + b))$   
=  $a(x - y)^2$ .

由此可知, a > 0 时  $a\iota + b$  严增, 而 a < 0 时  $a\iota + b$  严减. 可以验证,  $(a\iota)^{[-1]} = \frac{1}{a}\iota$ , 且  $(\iota + b)^{[-1]} = \iota - b$ . 所以

$$(a\iota + b)^{[-1]} = ((\iota + b) \circ (a\iota))^{[-1]}$$

$$= (a\iota)^{[-1]} \circ (\iota + b)^{[-1]}$$

$$= \frac{1}{a}\iota \circ (\iota - b)$$

$$= \frac{1}{a}\iota - \frac{b}{a}.$$

不难看出,  $(a + b)^{[-1]}$  跟 a + b 同严增 (或严减).

**定理 2.18** 设 f 是 A 上的严单调函数. 则 f 是单函数.

**证** 任取 A 的相异二元 x, y. 则

$$f[x] - f[y] = \frac{(x - y)(f[x] - f[y])}{x - y} \neq 0.$$
   
 证毕.

2.2 连续函数 23

我们知道, 若  $f: A \to B$  是单函数, 且 f[A] = B, 则 f 有反函数  $f^{[-1]}$ :  $B \to A$ . 特别地, 适当选取陪域后, 每个严单调函数都有反函数.

**定理 2.19** 设  $f: A \to B$  是满的严增 (严减) 函数. 则  $f^{[-1]}: B \to A$  也是满的严增 (严减) 函数.

证 依假定, f 是双函数, 故有反函数  $f^{[-1]}$ , 且  $f^{[-1]}$  当然是既满亦单的. 无妨设 f 严增; f 严减时, 您可类似地论证  $f^{[-1]}$  亦严减.

下设 f 严增. 任取 B 的相异二元 x', y'. 令  $x = f^{[-1]}[x']$ ,  $y = f^{[-1]}[y']$ . 易见  $x \neq y$ , 且 x' = f[x], y' = f[y]. 因 f 严增, 故

$$(f[x] - f[y])(x - y) = (x - y)(f[x] - f[y]) > 0.$$

从而

$$(x'-y')(f^{[-1]}[x']-f^{[-1]}[y'])$$
$$=(f[x]-f[y])(x-y)>0.$$
 证毕.

下面的结论十分重要.

**定理 2.20** 设 I 为区间. 设  $f: I \to J$  是满的严单调函数. 则 f 是连续函数的一个必要与充分条件是: J 是区间.

证 无妨设 f 严增.

先看必要性. 设 f 连续. 用反证法. 若 J = f[I] 不是区间,则存在 J 的相异二元 x', y' 使 x' < y' 且  $J \cap (x',y')$  为空集. 设 f[x] = x'; 设 f[y] = y'. 显然 x < y. 任取 I 的大于 x 的元 u. 因为 f 严增, 故 f[u] > f[x] = x'; 因为  $f[u] \notin (x',y')$ , 故  $f[u] \geqslant y'$ . 所以,  $f[u] - f[x] \geqslant y' - x'$ . 因为 f 于 x 连续, 故存在正数  $\delta$  使  $|t-x| < \delta$  且  $t \in I$  时,

$$|f[t] - f[x]| < y' - x'.$$

因为 I 是区间, 且  $x, y \in I$ , 故  $[x, y] \subset I$ ; 特别地, 这说明, 存在适合条件  $0 < v - x < \delta$  目  $v \in I$  的数 v. 故

$$y' - x' > |f[v] - f[x]| = f[v] - f[x] \ge y' - x'$$
.

这是矛盾.

再看充分性. 设 J 是区间. 任取  $x \in I$ . 我们证明  $f \to x$  连续.

先设 x 是 I 的左端点. 那么, 对每个 w > x,  $w \in I$ , 都有 f[w] > f[x]. 于 是, f[x] 也是 J 的左端点. 任取正数  $\varepsilon$ , 必存在正数  $e < \varepsilon$  使  $f[x] + e \in J$ . 令  $q = f^{[-1]}[f[x] + e]$ , 则必有 x < q. 从而, 当  $x \le t < q$  时,  $f[x] \le f[t] < f[x] + e$ . 这么看来, 存在正数  $\delta = q - x$ , 当  $t \in N[x; \delta] \cap I = [x, q)$  时, 必有

$$|f[t] - f[x]| = f[t] - f[x] < e < \varepsilon.$$

类似地, 当 x 是 I 的右端点时, 您也可用完全类似的套路论证 f 于 x 连续.

现设 x 既不是 I 的左端点, 也不是 I 的右端点. 这样, 存在正数 d 使  $x-d, x+d \in I$ . 所以  $f[x-d], f[x+d] \in J$ , 且 f[x-d] < f[x] < f[x+d]. 故 f[x] 也不是 J 的端点. 所以, 任取正数  $\epsilon$ , 必存在正数  $e < \epsilon$  使 f[x] - e,  $f[x] + e \in J$ . 令  $p = f^{[-1]}[f[x] - e], q = f^{[-1]}[f[x] + e]$ . 那么 p < x < q. 取  $\delta$  为 x-p 与 q-x 的较小者. 则  $|t-x| < \delta$  且  $t \in I$  时,

$$p \le x - \delta < t < x + \delta \le q$$
,

从而

$$f[x] - e = f[p] \le f[x - \delta] < f[t] < f[x + \delta] \le f[q] = f[x] + e$$

即

$$|f[t] - f[x]| \le e < \varepsilon$$
. 证毕.

由此, 我们可以得到如下关于反函数的定理.

**定理 2.21** 设 I 为区间. 设  $f: I \to J$  是满的严单调函数. 设 f 是连续函数. 则  $f^{[-1]}: J \to I$  也是连续函数.

证 设  $f: I \to J$  是满的严单调函数. 因为 I 是区间, 且 f 是连续函数, 故 J = f[I] 也是区间. 因为  $f^{[-1]}$  也是满的严单调函数, 且  $I = f^{[-1]}[J]$  是区间, 故  $f^{[-1]}$  是连续函数. 证毕.

最后,我不加论证地给出一些常见的连续函数.您可以在任意一本分析教材里找到论证.

- exp:  $\mathbb{R} \to (0, +\infty)$  是满的严增函数, 也是连续函数. 这样, 其反函数 ln:  $(0, +\infty) \to \mathbb{R}$  也是满的严增函数 (当然也连续).
- sin:  $\mathbb{R} \to [-1,1]$  是满的连续函数. 记 sin 在  $[-\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4}]$  上的限制为 s. 则 s 是满的严增函数. 故其反函数 arcsin:  $[-1,1] \to [-\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4}]$  也是满的严增函数 (当然也连续).
- tan:  $\{x \mid \cos[x] \neq 0\} \rightarrow \mathbb{R}$  是满的连续函数. 记 tan 在  $(-\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4})$  上的限制为 t. 则 t 是满的严增函数. 故其反函数 arctan:  $\mathbb{R} \rightarrow (-\frac{2\pi}{4}, \frac{2\pi}{4})$  也是满的严增函数 (当然也连续).
- 设 n 是正偶数. 则  $\iota^n$ :  $[0, +\infty) \to [0, +\infty)$  是满的严增函数, 也是连续函数. 这样, 其反函数  $\mathrm{rt}_n$ :  $[0, +\infty) \to [0, +\infty)$  也是满的严增函数 (当然也连续). 一般写  $\mathrm{rt}_n[x]$  为  $\sqrt[n]{x}$ ; 一般写  $\sqrt[2]{x}$  为  $\sqrt{x}$ ; 一般写  $\mathrm{rt}_2$  为 sqrt.
- 设 n 是正奇数. 则  $\iota^n$ :  $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$  是满的严增函数, 也是连续函数. 这样, 其反函数  $\mathrm{rt}_n$ :  $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$  也是满的严增函数 (当然也连续). 一般写  $\mathrm{rt}_n[x]$  为  $\sqrt[n]{x}$ ; 一般写  $\sqrt[1]{x}$  为 x; 一般写  $\mathrm{rt}_1$  为  $\iota$ .
- abs: ℝ → [0,+∞) 是连续函数.

## 2.3 连续函数的积分

我简单地介绍一下连续函数的积分.

传统地,一本算学分析(或高等算学)教材会先讲导数(微分学),再讲如何反求导(不定积分),然后才是积分(定积分).不过,为论证连续函数一定有"反导",就需要(连续函数的)积分的知识.所以,逻辑地,我选择先说连续函数的积分论.这里,我就不加证明地列举本书用到的关于积分的结论.如果您对这些结论的论证感兴趣,您可以参考算学家梅加强的《数学分析》.

**定理 2.22** 设 f 是区间 I 上的连续函数. 设  $a, b \in I$ , 且 a < b. 作数列

A: 
$$\mathbb{N} \to \mathbb{R}$$
,  
 $n \mapsto \begin{cases} 0, & n = 0; \\ \sum_{i=0}^{n-1} \frac{b-a}{n} f\left[a + \frac{i}{n}(b-a)\right], & n \geqslant 1. \end{cases}$ 

则存在唯一的实数  $\alpha$ , 使对任意正数  $\epsilon$ , 存在非负整数 N, 当 n > N 时, 有  $|A[n] - \alpha| < \epsilon$ .

我们称  $\alpha$  为 f 在 [a,b] 上的**积分**, 并记  $\alpha$  为

$$\int_a^b f$$
.

注 2.23 传统地, 我们记上面的  $\alpha$  为

$$\int_{a}^{b} f(x) \, \mathrm{d}x.$$

我并没有说老记号不好; 只不过, 我会展现一种不需要"变量 x"的积分法 (如何无变量地计算积分), 故我在此使用新记号. 本注的目的是告诉您传统 的记号跟本书的记号的区别.

**例 2.24** 设 k 为常函数. 则不难看出,

$$\int_{a}^{b} k = (b - a)k.$$

现在, 我们看积分的一些基本性质. 不过, 我们先作一个约定.

**定义 2.25** 设 f 是区间 I 上的连续函数. 设  $a, b \in I$ , 且 a < b. 规定

$$\int_a^a f = 0, \qquad \int_b^a f = -\int_a^b f.$$

**定理 2.26** 设 f, g 是区间 I 上的连续函数. 设  $a, b \in I$ . 设  $k \in \mathbb{R}$ . 则

$$\int_{a}^{b} (f+g) = \int_{a}^{b} f + \int_{a}^{b} g,$$
$$\int_{a}^{b} kf = k \int_{a}^{b} f.$$

**定义 2.27** 设\*是  $\mathbb{R}$  到  $\mathbb{R}$  的关系. 若  $(a,b) \in *$ , 我们写 a\*b. (比如说, > 确定了关系  $\{(x,y) \mid x \text{ 高于 } y\}$ . 我们一般不写  $(a,b) \in >$ , 而写 a > b.)

设 A 是  $\mathbb{R}$  的子集. 设 f, g 都是 A 上的函数. 若对任意  $t \in A$ , 都有 f[t]\*g[t], 则我们写 f\*g.

#### 2.3 连续函数的积分

27

**定理 2.28** 设 f, g 是区间 I 上的连续函数. 设 a,  $b \in I$ , 且 a < b. 设  $f \leq g$ . 则

$$\int_{a}^{b} f \leqslant \int_{a}^{b} g.$$

**定义 2.29** 我们可简单地写 abs。f 为 |f|; 类似地, 我们也可简单地写 sqrt。f 为  $\sqrt{f}$ .

**例 2.30** 设 f 是区间 I 上的连续函数. 设  $a, b \in I$ , 且 a < b. 不难验证  $-|f| \le f \le |f|$ . 故

$$\int_{a}^{b} (-|f|) \leqslant \int_{a}^{b} f \leqslant \int_{a}^{b} |f|,$$

也就是

$$\left| \int_{a}^{b} f \right| \leqslant \int_{a}^{b} |f|.$$

不难看出, 对任意  $a, b \in I$ ,

$$\left| \int_{a}^{b} f \right| \leq \left| \int_{a}^{b} |f| \right|.$$

**定理 2.31** 设 f 是区间 I 上的连续函数. 设  $a, b, c \in I$ . 则

$$\int_{a}^{c} f = \int_{a}^{b} f + \int_{b}^{c} f.$$

下面的结论很重要; 之后会用到.

**定理 2.32** 设 f 是区间 I 上的连续函数. 设  $x \in I$ . 作函数

$$F: \quad I \to \mathbb{R},$$

$$t \mapsto \begin{cases} f[x], & t = x; \\ \frac{1}{t - x} \int_{-t}^{t} f, & t \neq x. \end{cases}$$

则 F 于 x 连续.

证 任取正数  $\epsilon$ . 我们的目标是, 找到正数  $\delta$ , 使  $|t-x|<\delta$  且  $t\in I$  时,  $|F[t]-F[x]|<\epsilon$ . 这相当于: 找到正数  $\delta$ , 使  $0<|t-x|<\delta$  且  $t\in I$  时,

$$\left| \frac{1}{t-x} \int_{x}^{t} f - f[x] \right| < \varepsilon.$$

这不难. 首先, 注意到

$$f[x](t-x) = \int_{x}^{t} f[x],$$

故

$$\frac{1}{t-x} \int_{x}^{t} f - f[x] = \frac{1}{t-x} \int_{x}^{t} (f - f[x]).$$

取低于  $\epsilon$  的正数 e. 因为 f 于 x 连续, 故存在正数 d, 使 |t-x| < d 且  $t \in I$  时,

$$|f[t] - f[x]| < e.$$

所以

$$\left| \int_{Y}^{t} (f - f[x]) \right| \le \left| \int_{Y}^{t} |f - f[x]| \right| \le \left| \int_{Y}^{t} e \right| = |t - x|e.$$

也就是说, 0 < |t - x| < d 且  $t \in I$  时,

$$\left| \frac{1}{t-x} \int_{x}^{t} f - f[x] \right| = \frac{1}{|t-x|} \left| \int_{x}^{t} (f - f[x]) \right|$$

$$\leq \frac{1}{|t-x|} \cdot |t-x|e$$

$$= e < \varepsilon.$$

证毕.

## 第三章 导数

本章简单地提及导数及其运算. 若无特别说明,本章的函数的定义域都是区间.

### 3.1 背景

**定义 3.1** 设 I 为区间. 设 f 为 I 上的函数. 设  $x \in I$ . 若存在 x 的邻域 N, 与  $N \cap I$  上的函数 F, 使

$$f = f[x] + (\iota - x)F,$$

且  $F \to x$  连续, 则说  $f \to x$  可导, 并称 F[x] 为  $f \to x$  的导数.

注 3.2 传统地, 我们用极限

$$\lim_{t \to x} \frac{f[t] - f[x]}{t - x}$$

是否存在定义 f 是否于 x 可导; 极限存在时, 它的值就是 f 于 x 的导数. 可以证明, 这二个定义是等价的; 不过, 既然我花了不少篇幅讨论连续函数, 我将呈现一种不一样的微分学 (求导学). 我采取的定义来自希腊算学家 Constantin Carathéodory. 假如您对此事感兴趣, 您可以阅读美国算学家 Stephen Kuhn 的名为 *The Derivative á la Carathéodory* 的文章 (不过, 我想说, 标题的  $\hat{a}$   $\hat{b}$   $\hat{b$ 

我们看导数的一些基本性质. 在定义里, 若 f 于 x 可导, 则 f 于 x 的导数似乎不止一个. 不过, 我们即将说明, 导数是唯一的.

**定理 3.3** 设 I 为区间. 设 f 为 I 上的函数. 设  $x \in I$ . 设存在 x 的邻域  $N_1$ , 与  $N_1 \cap I$  上的函数  $F_1$ , 使

$$f = f[x] + (\iota - x)F_1,$$

且  $F_1$  于 x 连续. 设存在 x 的邻域  $N_2$ , 与  $N_2 \cap I$  上的函数  $F_2$ , 使

$$f = f[x] + (\iota - x)F_2,$$

且  $F_2$  于 x 连续. 则  $F_1[x] = F_2[x]$ . 也就是说, f 于 x 的导数, 若存在, 则唯一.

证 用反证法. 设  $F_1[x] \neq F_2[x]$ , 则  $\varepsilon = |F_1[x] - F_2[x]|$  是正数. 我们要由此推出矛盾.

因为  $N_1 \cap I$  是区间, 且  $F_1$  于 x 连续, 故存在正数  $\delta_1$ , 使  $0 < |t - x| < \delta_1$  且  $t \in I$  时, 必有  $|F_1[t] - F_1[x]| < \varepsilon/2$ , 即

$$\left|\frac{f[t]-f[x]}{t-x}-F_1[x]\right|<\frac{\varepsilon}{2}.$$

因为  $N_2 \cap I$  是区间, 且  $F_2$  于 x 连续, 故存在正数  $\delta_2$ , 使  $0 < |t - x| < \delta_2$  且  $t \in I$  时, 必有  $|F_2[t] - F_2[x]| < \varepsilon/2$ , 即

$$\left| \frac{f[t] - f[x]}{t - x} - F_2[x] \right| < \frac{\varepsilon}{2}.$$

取  $\delta$  为  $\delta_1$  与  $\delta_2$  中的较小者. 则  $0 < |t - x| < \delta$  且  $t \in I$  时,

$$\begin{split} \varepsilon &= |F_1[x] - F_2[x]| \\ &= \left| \left( \frac{f[t] - f[x]}{t - x} - F_2[x] \right) - \left( \frac{f[t] - f[x]}{t - x} - F_1[x] \right) \right| \\ &\leq \left| \frac{f[t] - f[x]}{t - x} - F_2[x] \right| + \left| \frac{f[t] - f[x]}{t - x} - F_1[x] \right| \\ &< \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon. \end{split}$$

这是矛盾. 证毕.

**例 3.4** 设 a, b 为实数. 则  $a_1 + b$  于其定义域的任意一点都可导. 具体地,

$$a\iota + b = (a\iota + b)[x] + (\iota - x)a,$$

而 a 是连续函数. 并且,  $a\iota + b$  于任意一点的导数都是  $a\iota$ 

3.1 背景 31

**定理 3.5** 设 I 为区间. 设 f 为 I 上的函数. 设  $x \in I$ . 设 f 于 x 可导. 则 f 于 x 连续.

证 因为 f 于 x 可导, 故存在 x 的邻域 N, 与  $I \cap N$  上的函数 F, 使

$$f = f[x] + (\iota - x)F,$$

且F于x连续.

因为 $\iota - x$  于 x 连续, 故  $(\iota - x)F$  于 x 连续; 因为 f[x] 于 x 连续, 故 f 于 x 连续.

**定理 3.6** 设 I 为区间. 设 f, g 为 I 上的函数. 设  $x \in I$ . 设 f, g 都于 x 可导. 则:

(f + g + x) = (f + x) + (g + x) + (g + x)

● 设 k 为常数. 则 kf 于 x 可导, 且

● fg 于 x 可导, 且

• 若  $f[x] \neq 0$ , 则 g/f 于 x 可导, 且

证 因为 f 于 x 可导, 故存在 x 的邻域  $N_1$ , 与  $I \cap N_1$  上的函数 F, 使

$$f = f[x] + (\iota - x)F,$$

且 F 于 x 连续. 类似地, 因为 g 于 x 可导, 故存在 x 的邻域  $N_2$ , 与  $I \cap N_2$  上的函数 G, 使

$$g = g[x] + (\iota - x)G,$$

且 G 于 x 连续. 取  $N = N_1 \cap N_2$ . 这里, 为方便, 无妨滥用记号, 视 F, G 分别是 F, G 在 N 上的限制. 则上述二式在  $I \cap N$  上仍成立. 并且, f, g 于 x 的导数分别为 F[x], G[x].

因为

$$f + g = (f[x] + (\iota - x)F) + (g[x] + (\iota - x)G)$$
$$= (f[x] + g[x]) + (\iota - x)(F + G)$$
$$= (f + g)[x] + (\iota - x)(F + G),$$

且 F + G 于 x 连续, 故 f + g 于 x 可导, 且导数为 (F + G)[x] = F[x] + G[x]. 因为

$$kf = k(f[x] + (\iota - x)F)$$
$$= kf[x] + k(\iota - x)F$$
$$= (kf)[x] + (\iota - x)(kF),$$

且 kF 于 x 连续, 故 kf 于 x 可导, 且导数为  $(kF)[x] = k \cdot F[x]$ . 因为

$$fg = (f[x] + (\iota - x)F)(g[x] + (\iota - x)G)$$

$$= f[x]g[x] + f[x](\iota - x)G + (\iota - x)Fg[x] + (\iota - x)F(\iota - x)G$$

$$= (fg)[x] + (F \cdot g[x] + f[x] \cdot G + FG(\iota - x))(\iota - x),$$

且  $h = F \cdot g[x] + f[x] \cdot G + FG(\mathfrak{1} - x)$  于 x 连续, 故 fg 于 x 可导, 且导数为 h[x] = F[x]g[x] + f[x]G[x].

最后一个等式需要一点儿技巧. 首先, 既然  $f[x] \neq 0$ , 且  $f \to x$  连续, 故存在 x 的邻域 M, 使  $t \in M \cap I$  时,

$$|f[t] - f[x]| < \frac{|f[x]|}{2},$$

从而

$$|f[x]| = |f[t] - (f[t] - f[x])| \le |f[t]| + |f[t] - f[x]| < |f[t]| + \frac{|f[x]|}{2},$$

3.1 背景 33

也就是

$$|f[t]| > |f[x]| - \frac{|f[x]|}{2} = \frac{|f[x]|}{2}.$$

所以, 在 M 上,  $f \neq 0$ . 从而, 在  $(M \cap N) \cap I$  上,

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

$$= f^{-1}[x] - \frac{f - f[x]}{f[x]f}$$

$$= f^{-1}[x] - \frac{(\iota - x)F}{f[x]f}$$

$$= f^{-1}[x] + (\iota - x) \cdot \left(-\frac{F}{f[x]f}\right).$$

因为 -F/(f[x]f) 于 x 连续, 故  $f^{-1}$  于 x 可导, 且导数为  $-F[x]/(f^2[x])$ . 注意到  $g/f=g\cdot f^{-1}$ , 故 g/f 于 x 可导, 且

34 第三章 导数

## 参考文献

- [1] MENGER K. Are variables necessary in calculus?[J]. The American Mathematical Monthly, 1949, 56(9): 609-620.
- [2] 张筑生. 数学分析新讲: 第 1 卷[M]. 北京: 高等教育出版社, 1990: 130.
- [3] KUHN S. The derivative á la Carathéodory[J]. The American Mathematical Monthly, 1991, 98(1): 40-44.
- [4] MARIAN J. How to define functions without using variables[EB/OL]. (2013-10-11)[2022-03-25]. https://jakubmarian.com/how-to-define-functions-without-using-variables/.
- [5] MARIAN J. Differentiation (derivatives) without variables[EB/OL]. (2013-10-14)[2022-03-25]. https://jakubmarian.com/differentiation-derivatives-without-variables/.
- [6] MARIAN J. Indefinite integration without variables[EB/OL]. (2014-01-12) [2022-03-25]. https://jakubmarian.com/indefinite-integration-computing-integrals-without-variables/.
- [7] MARIAN J. Second substitution method for integration without variables [EB/OL]. (2014-02-01)[2022-03-25]. https://jakubmarian.com/second-substitution-method-for-integration-without-variables/.
- [8] MARIAN J. Quantification without variables[EB/OL]. (2014-02-15)[2022-03-25]. https://jakubmarian.com/quantification-without-variables/.

36 参考文献

[9] MARIAN J. Definite integration without variables[EB/OL]. (2014-04-23) [2022-03-25]. https://jakubmarian.com/definite-integration-without-variables/.

- [10] MARIAN J. Calculus of finite differences without variables[EB/OL]. (2014-05-08)[2022-03-25]. https://jakubmarian.com/calculus-of-finite-differences-without-variables/.
- [11] 梅加强. 数学分析[M]. 2版. 北京: 高等教育出版社, 2020: 66-77.