# Mathematical Analysis

# 枫聆

# 2021年5月11日

# 目录

| 1 | 实数  | it and the second of the secon | 3  |
|---|-----|--|----|
|   | 1.1 | 实数连续性  | 3  |
|   | 1.2 | 数集的界   | 5  |
|   | 1.3 | 欧几里得空间   | 6  |
| 2 | 极限  | 论  | 8  |
|   | 2.1 | 数列极限   | 8  |
|   | 2.2 | 无穷小量   | 9  |
|   | 2.3 | 区间套  | 11 |
|   | 2.4 | 收敛原理   | 12 |
| 3 | 一元  | <b>注函数</b>   | 14 |
|   | 3.1 | 单调函数的极限  | 14 |
|   | 3.2 | 连续函数的性质  | 15 |
|   | 3.3 | 函数连续性和间断   | 16 |
|   | 3.4 | 单调函数的连续性和间断  | 17 |
|   | 3.5 | 连续函数的复合  | 18 |
|   | 3.6 | 一个有趣的方程的解  | 19 |
|   | 3.7 | 函数连续性在计算极限时的应用   | 20 |
|   | 3.8 | 连续函数的性质  | 21 |

| 4 | 导数  | <b>在及微分</b> | 22         |
|---|-----|-------------|------------|
|   | 4.1 | 常用导数求法和表示   | 22         |
|   | 4.2 | 函数的增量公式     | 23         |
|   | 4.3 | 复合函数的导数     | 24         |
|   | 4.4 | 高阶导数及高阶微分   | 25         |
| 5 | 多元  | 上函数         | <b>2</b> 6 |
|   | 5.1 | 多元函数的复合     | 26         |
|   | 5.2 | 多元函数的极限     | 27         |

#### 实数

#### 实数连续性

由于在有理数上划分存在一种边界无法确定的情况,即把数轴上所有有理数划分为 A|A', 其中要求 A 中所有的有理数都小于 A' 中的有理数,在 A 中无最大有理数,且 A' 中无最小有理数,这种情况下无法确定划分两者的边界,例如下组 A 取小于  $x^2 < 2$  的所有正有理数,上组 A' 取小于  $x^2 > 2$  的所有正有理数.

因此引入了无理数的概念,约定上面这种特殊的划分情况定义了某个无理数的  $\alpha$ ,让这个  $\alpha$  代替缺少的界数,把它插在了 A 里面一切数  $\alpha$  和 A' 里面一切数  $\alpha'$  中间。

用上面这种思路来理解某个具体的有理数也是可以的,对任意一有理数 r 存在两种确定它的划分,还是前面的划分方式即 a < r 在下组 A 中,a > r 在上组 A' 中,而有理数 r 本身可能含于 A 或者 A',如果在 A 中,即 A 中有最大有理数,反之在 A' 中,则有最小有理数. 为了确定起见,在提及确定有理数 r 的时候,常把其置于固定的一组,即 A 和 A' 任选一个,以后一直用它,在这里取 r 在上组.

实数之间的序关系,用划分它集合对应的包含关系来描述,在有理数里面已经有这样的性质了,再看一下无理数,定义划分 A|A' 确定无理数  $\alpha$ ,划分 B|B' 确定无理数  $\beta$ ,即对应下述三种关系

- 1.  $\alpha = \beta$ , A = B and A' = B'.
- 2.  $\alpha > \beta$ ,  $A \supset B$ .
- 3.  $\alpha < \beta$ ,  $A \subset B$ .

还有一个传递关系  $\alpha > \beta, \beta > \gamma$ , 则  $\alpha > \gamma$ , 这些性质都比较容易证明。

**Lemma 1.1.** 对于不论怎样地两个实数  $\alpha$  和  $\beta$ , 其中  $\alpha > \beta$ , 恒有一个位于它们中间的有理数  $r: \alpha > r > \beta$ .

证明. 这个性质更强了,两个实数  $(\alpha > \beta)$  之间不仅有实数,还有有理数。来证明一下,定义  $\alpha$  对应 A|A' 有理数域上的划分, $\beta$  对应 B|B',因为  $\alpha > \beta$ ,所以有 A 包含 B,所以可以在 A 上取一点有理数 r 它不含于 B,于是它属于 B',使得  $\beta \le r < \alpha$ ,从 里面没有最大数 (按照前面的统一),所以把 r 取的大一点就可以把等号去掉.  $\square$ 

开始进攻戴德金基本定理)

Theorem 1.2. 对于实数域内的任一划分 A|A' 必有产生这划分的实数  $\beta$  存在,  $\beta$  或是下组 A 中最大数, 或是上组 A' 中最小数.

证明. 首先还是先把实数域上的划分规定先拿出来,定义  $\mathbf{A}$  和  $\mathbf{A}'$  是两个非空集合,每一个实数必落在  $\mathbf{A}$  或者  $\mathbf{A}'$  其中一个里面,且  $\mathbf{A}$  里面的数都小于  $\mathbf{A}'$  里面的数.

将 **A** 里面的一切有理数记为 A, **A**' 里面的一切有理数记为 A', 容易证明这样 A|A' 是一个有理数域上划分,划分确定了一个实数  $\beta$ . 它应该落在 **A** 或者 **A**' 中,假设它落在 **A** 上,则它是 **A** 中的最大数,假设它不

是最大数,则还存在一个  $\alpha_0$  使得  $\alpha_0 > \beta$ ,根据前面的 lemma 两个实数之间又可以确定一个有理数  $\alpha_0 > r > \beta$ ,与前提有理数划分的界数矛盾,所以  $\beta$  是  $\bf A$  中最大数.

## 数集的界

**Theorem 1.3.** 若实数集  $\mathcal{X} = \{x\}$  上 (下) 有界,则它必有上 (下) 确界.

证明. 我们分两种情况来看待这个问题. 如果  $\mathcal{X}$  存在一个最大数  $\bar{x}$ , 对一切  $x \in \mathcal{X}$  都有  $x \leq \bar{x}$ . 这个时候  $\bar{x}$  是一个上界同时也是上确界.

如果  $\mathcal{X}$  中不存在这样的最大数,那么我们取  $\mathcal{X}$  的所有上界  $\alpha'$  构成归入上组  $\mathbf{A}'$ . 一切其他的实数归入下组  $\mathbf{A}$ . 我们知道  $\mathcal{X}$  是都会落在下组  $\mathbf{A}$  中的,因为对于任意的  $\mathbf{x} \in \mathcal{X}$ ,在当前前提下它都不可能是一个上界. 所以现在  $\mathbf{A}$  和  $\mathbf{A}'$  都是非空的. 那么现在实际上弄了实数上的一个划分出来,根据戴德金定理我们知道这样划分会产生一个界数  $\beta$ ,无论这个界数落在  $\mathbf{A}$  或者  $\mathbf{A}'$  里面也好,都可以用它作为这个独特的上确界,因为它确实是  $\mathcal{X}$  的一个上界且一切上界都大于等于它. 注意我们这里并不需要这个确界在  $\mathcal{X}$  里面.

这里有一个小推论,clearly.

Corollary 1.4. 若数集  $\mathcal{X}$  有一个上界 M, 则  $\sup x \leq M$ .

### 欧几里得空间

**Definition 1.5.** 对任意的实数 k, 让  $\mathbb{R}^k$  表示所有 k 元有序对

$$\mathbf{x}=(x_1,x_2,\cdots,x_k)$$

构成的集合,其中  $x_1, \dots, x_k$  均为实数.  $\mathbf{x}$  被称为点 (point) 或者向量 (vector).

**Definition 1.6.** 给定另外一个向量  $\mathbf{y} = (y_1, \cdots, y_k)$  和实数  $\alpha$ ,定义向量加法和数量乘法如下

$$\mathbf{x} + \mathbf{y} = (x_1 + y_1, \dots, x_k + y_k) \tag{1}$$

$$\alpha x = (\alpha x_1, \cdots, \alpha x_k). \tag{2}$$

如果还熟悉向量空间定义的话,其实这就是一个 vector space over  $\mathbb{R}$ . 所以上述两个操作是满足交换律,结合律和分配律的.

Definition 1.7. 定义两个向量的内积 (inner product)如下

$$\mathbf{x} \cdot \mathbf{y} = \sum_{i=1}^{k} x_i y_i.$$

Definition 1.8. 定义 x 的范数 (norm)如下

$$|\mathbf{x}| = (\mathbf{x} \cdot \mathbf{x})^{\frac{1}{2}} = \left(\sum_{i=1}^k x_i^2\right)^{\frac{1}{2}}.$$

**Theorem 1.9.** 给定  $\mathbf{x}, \mathbf{y}, \mathbf{z} \in \mathbb{R}^k$  和  $\alpha \in \mathbb{R}$ ,则有下面所有命题成立

- 1.  $|\mathbf{x}| \ge 0$ ;
- 2.  $|\mathbf{x}| = 0$  当且仅当  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$ ;
- 3.  $|\alpha \mathbf{x}| = |\mathbf{x}|\alpha |\mathbf{x}|$ ;
- 4.  $|\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}| = \cdot \mathbf{y}$ ;
- 5.  $|\mathbf{x} + \mathbf{y}| \le |\mathbf{x}| + |\mathbf{y}|$ ;
- 6.  $|\mathbf{x} \mathbf{z}| \le |\mathbf{x} \mathbf{y}| + |\mathbf{y} \mathbf{z}|$ .

证明. (1)-(3) 是比较 trivial 的, (4) 需要你两边平方算一下也是简单的. 我们来计算一下 (5), 同样先平方

$$|\mathbf{x} + \mathbf{y}|^2 = (\mathbf{x} + \mathbf{y}) \cdot (\mathbf{x} + \mathbf{y}) \tag{3}$$

$$= \mathbf{x} \cdot \mathbf{x} + 2\mathbf{x} \cdot \mathbf{y} + \mathbf{y}\mathbf{y}. \tag{4}$$

$$\leq |\mathbf{x}|^2 + 2|\mathbf{x}||\mathbf{y}| + |\mathbf{y}|^2 \tag{5}$$

$$= (|\mathbf{x}| + |\mathbf{y}|)^2 \tag{6}$$

等式 3-4 步骤用到比 (4) 更强的结论即  $\mathbf{x} \cdot \mathbf{y} \le |\mathbf{x}||\mathbf{y}|$ ,要证明它还是得两边先平方,然后把 LHS 拿到右边去凑平方. 要证明 (6) 只需要分别把 (5) 里面的  $\mathbf{x}$  换成  $\mathbf{x} - \mathbf{y}$  和  $\mathbf{y}$  换成  $\mathbf{y} - \mathbf{z}$  即可,(6) 就是度量空间里面的三角不等式.

#### 极限论

#### 数列极限

数列,整序傻傻分不清....

**Definition 2.1.** 若对于每一整数  $\varepsilon$ , 不论它怎样小,恒有序号 N, 使在 n>N 时,一切  $x_n$  的指满足不等式

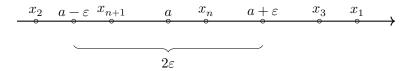
$$|x_n - a| < \varepsilon$$

,则称常数 a 为整序变量  $x = x_n$  的极限. a 是整序变量的极限这一事实,记成:

$$\lim x_n = a$$
 或者  $\lim x = a$ 

,也可以说这个序列收敛于 a

有一个很有趣的几何解释在这里,



以 a 点为中心的线段不论取的多小 (其长度为  $2\varepsilon$ ), 一切  $x_n$  点从某点起, 必全部落在这线段之内, 这样在线段之外一定只有有限长度个点了, 表示极限的点 a 表示整序变量的数值的点的凝聚中心.

#### 无穷小量

**Definition 2.2.** 极限为零的整序变量  $x_n$  称为无穷小量,或简称无穷小.

这里有一个有趣的命题.

Proposition 2.3. 无限个无穷小之积不一定是无穷小.

它是一个自然语言的命题,所以里面有一些争议. 先看一个一般性构造证明. 证明. 取一系列数列:

数列  $\{a_k\}$  的第 n 项记为  $a_k(n)$ , 其通项公式为

$$a_k(n) = \begin{cases} 1, & n < k \\ k^{k-1}, & n = k \\ \frac{1}{n}, & n > k \end{cases}$$

显然对于任意的  $k\in\mathbb{Z}^+$  都满足  $\lim_{n\to\infty}a_k(n)=0$ . 所以这一系列数列都是无穷小. 那么这一系列数列乘积的 第 n 项为

$$\begin{split} \prod_{k=1}^{\infty} a_k(n) &= \left(\prod_{k=1}^{n-1} a_k(n)\right) a_n(n) \left(\prod_{k=n+1}^{\infty} a_k(n)\right) \\ &= \left(\frac{1}{n}\right)^{n-1} \cdot n^{n-1} \cdot 1^{\infty} = 1. \end{split}$$

因此  $\lim_{n\to\infty} \prod_{k=1}^{\infty} a_k(n) = 1$ .

但是有一个奇怪现象是什么呢?  $\prod_{k=1}^n a_k(n)$  中有一项  $a_n(n)=n^{n-1}$  是一个无穷大,并不是无穷小. 奇怪的东西乱入了.

再看一个经典的无穷个无穷小之和:

$$\lim_{n \to \infty} \left( \frac{1}{n^2} + \frac{2}{n^2} + \frac{3}{n^2} + \dots + \frac{n}{n^2} \right) = \lim_{n \to \infty} \sum_{k=1}^n \frac{k}{n^2} = \lim_{n \to \infty} \frac{1+2+3+\dots+n}{n^2} = \lim_{n \to \infty} \frac{\frac{1}{2}n(n+1)}{n^2} = \frac{1}{2}.$$

定义  $b_k(n)=\frac{k}{n^2},\;$ 则  $b_n(n)=\frac{n}{n^2}$  还是无穷小. 两个东西对比一下,你可能需要重新定义命题.

## 区间套

Lemma 2.4. 给定单调增数列  $x_n$  和单调减数列  $y_n$ , 且恒有

$$x_n < y_n$$

若其差  $y_n - x_n$  趋向于 0,则它们有公共有限极限:

$$c = \lim x_n = \lim y_n.$$

常用形式是取一个闭区间 [a,b], 然后在取一个区间 [a',b'] 使得

$$a \le a' < b' \le b$$

,则 [a',b'] 是套在 [a,b] 里面的. 设有一区间套的无穷序列

$$[a_1, b_1], [a_2, b_2], \cdots, [a_n, b_n], \cdots$$

后一个总是套在前面一个内, 并且在 n 增大时这些区间的长度趋向于 0:

$$\lim b_n - a_n = 0.$$

则区间的两端点  $a_n$  和  $b_n$  趋于共同极限

$$c = \lim a_n = \lim b_n$$
.

#### 收敛原理

**Theorem 2.5.** 数列变量  $x_n$  有有限极限的充分必要条件是: 对于每一个数  $\varepsilon > 0$ ,存在序号 N,使得 n > N 及 n' > N,不等式

$$|x_n - x_{n'}| < \varepsilon$$

成立.

记录一下用分割法证明其必要性.

证明. 设前提条件都已经满足,在全体实数域下构造一个划分. 对于任何实数  $\alpha$ ,若  $x_n$  从某项其满足不等式

$$x_n > \alpha$$
,

则取这种实数  $\alpha$  归入下组 A, 其余的 (即不落在 A 里面的) 一起实数归入上组 A'.

首先我们来说明这样确实产生了一个实数上的划分. 由前提条件, 对于任意数  $\varepsilon > 0$  及其对应的 N. 若 n > N 及 n' > N, 则下面不等式成立

$$x_{n'} - \varepsilon < x_n < x_{n'} + \varepsilon$$

. 现在我们可以看到每一个数  $x_{n'}-\varepsilon$  都是小于  $x_n$  的,所以它归入下组 A. 另一方面  $x_{n'}+\varepsilon$  都大于  $x_n$ ,所以  $x_{n'}+\varepsilon$  放不进去 A,那它只能归入 A' 了,所以 A 和 A' 都是非空的. 我们的划分方式对于每一个数  $\alpha$  和确定 序列  $x_n$ ,要么它属于 A 或者属于 A'. 同时 A 中实数都小于 A' 的实数. 如果  $\alpha>\alpha', \alpha\in A, \alpha'\in A'$ ,则  $x_n$  从某一项其也都大于 a',这样就产生矛盾了. 所以确实产生了一个实数上的划分.

根据戴德金基本定理,有实数 a 存在它是这两组数之间的界数,即

$$\alpha \leq a \leq \alpha'$$
.

我们注意到当 n > N 时, $x_{n'} - \varepsilon$  是一个  $\alpha$ ,而  $x_{n'} + \varepsilon$  是一个  $\alpha'$ . 所以我们有

$$x_{n'} - \varepsilon \le a \le x_{n'} + \varepsilon$$

. 即  $|x_{n'}-a| \le \varepsilon$ ,所以  $\lim x_n = a$ .

**Theorem 2.6.** B.Bolzano-C.Weierstrass. 任何有界数列内恒能选出收敛于有限极限的部分极限.(有界序列一定有收敛子列)

证明. 假设一切  $x_n$  都位于界限 a 与 b 之间. 现在将 [a,b] 分为两半,则必有一半含有无限多个数列  $x_n$  里面的元素. 因为不是这样则数列  $x_n$  就有有限多个了. 用  $[a_1,b_1]$  表示其中含有无限多个数列元素的那半个区间 (若两个区间都含有无限多个数列元素,任取一个即可). 类似的取在区间  $[a_1,a_2]$  分出它的一半  $[a_2,b_2]$ ,使得它也含有

无限多个  $x_n$ . 继续这种取法至无穷,在第 k 次分出的区间  $[a_k,b_k]$  内同样也有无穷多个  $x_n$ . 此外,第 k 个区间的长度为

 $\frac{b-a}{2^k}$ .

可以看到这个长度趋于 0 的,然后把区间套用在这里,就可以知道  $a_k$  和  $b_k$  是趋于某个公共极限 c. 也就是说从上面我们分出来的区间里面,都挑一个元素出来,构成的子列是取趋于某个极限的.

利用 BC 定理, 我们可以尝试把前面对收敛原理的证明可以写的更简单.

证明. 假设前提条件满足,即对任意的  $\varepsilon>0$ ,当 n>N,n'>N 时  $|x_n-x_{n'}|<\varepsilon$ . 也就是

$$x_{n'} - \varepsilon < x_n < x_{n'} + \varepsilon.$$

可以看到  $x_n$  是有界的,可以想象把这个界限拉长把前 N 个  $x_n$  也包含进来. 假设从  $\{x_n\}$  里面挑出来某个子列  $\{x_{n_k}\}$  收敛于 c,即

$$|x_{n_k} - c| < \varepsilon.$$

当  $n_k > N, n > N$  时,我们有

$$|x_n - x_{n_k}| < \varepsilon.$$

两式联立有

$$|x_n - c| < 2\varepsilon.$$

所以  $x_n$  也是收敛于 c 的.

#### 一元函数

#### 单调函数的极限

**Definition 3.1.** 单调函数分为广义的单调函数和严格的单调函数. 例如当 x > x' 有  $f(x) \ge f(x')$  就是广义单调增函数,也叫不减函数 (菲砖). 与之对应的严格单调增函数就需要把前面这个不等式的等号去掉.

**Theorem 3.2.** 设 f(x) 在区域  $\mathcal{X}$  内单调增加,即使是广义的也可以. 区域 X 以大于一切 x 的数 a(它可以是有限的,也可以是  $-\infty$ ) 作为聚点. 若在这时 f(x) 上有界:

$$f(x) < M, \forall x \in \mathcal{X}.$$

则当  $x \to a$  时函数有一有限的极限. 在与此相反的场合,它趋向于  $+\infty$ .

证明. f(x) 有上界必有上确界 A. 给定任意的  $\varepsilon > 0$  所以必存在一点 x' < a 使得  $f(x') > A - \varepsilon$ . 另一方面我们 永远都有  $f(x) \le A < A + \varepsilon$ . 故对满足上述条件的 x 有下面的不等式存在

$$|f(x) - A| < \varepsilon$$

由于 f(x) 单调增函数,所以当 x>x' 时有 f(x)>f(x'),即  $f(x)>f(x')>A-\varepsilon$ . 这就是极限的定义  $\lim_{x\to a}=A$ . 反过来你可以取 a 小于一切  $x\in\mathcal{X}$ . f(x) 下有界,类似的下确界 A' 也可以得到类似的不等式  $|f(x)-A'|<\varepsilon$ .

#### 连续函数的性质

**Lemma 3.3.** E.Borel. 若闭区间 [a,b] 被一个开区间的无穷系  $\sum = \{\sigma\}$  所覆盖,则恒能从  $\sum$  里面选出有限子系

$$\sum^* = \sigma_1, \sigma_2, \cdots, \sigma_n,$$

它同样可以覆盖全区间 [a,b].

证明. H.lebesgue's. 定义  $x^*$  为区间 [a,b] 中使得区间  $[a,x^*]$  能用有限个区间  $\sigma$  来覆盖的点.  $x^*$  肯定是存在,因为 a 就是,只要找一个包含 a 的开区间  $\sigma$  就行,这样想的话,又可以找到一群, $\sigma$  中接近 a 的都是这样的点.

所以我们的任务是证明 b 也是这样的一个  $x^*$ . 因为一切  $x^* \le b$ , 故亦有

$$\sup\{x^*\} = c \le b.$$

,因为 c 也是 [a,b] 中一点,同样可以找到包含它的开区间  $\sigma_0=(\alpha,\beta)$ . 但依据上确界的性质,我们还可以找到  $x^*$  使得  $\alpha < x^* \le c$ . 所以现在把  $\sigma_0$  来在加到有限个区间  $\sigma$  里面去,现在就可以覆盖区间 [a,c],也就是说上确界 c 也是  $x^*$ .

而且 c 是不能小于 b 的,如果 c 小于 b,如果是这样 c 和  $\beta$  也可以找到一点  $x^*$ ,这与 c 是上确界矛盾的. 这样,必须有 c=b,即 b 也是属于  $x^*$ . 所以 [a,b] 可以被有限覆盖.

为什么 (a,b) 不是紧致的呢? 考虑  $(a+\frac{b-a}{n},b)$ ,任何一个 (a,b) 的真子集都可以被它覆盖,但是它不能有限覆盖 (a,b),因为如果有限就意味着我们能找到一个最大的开区间属于 (a,b),实际上这样的开区间并不存在. 但是如果我们加上 a 和 b,这种方式已经无法覆盖 a 和 b 两点了.

Compact means small. It is a peculiar kind of small, but at its heart, compactness is a precise way of being small in the mathematical world. The smallness is peculiar because, as in the example of the open and closed intervals (0,1) and [0,1], a set can be made "smaller" (that is, compact) by adding points to it, and it can be made "larger" (non-compact) by taking points away.

#### 函数连续性和间断

函数 f(x) 在点  $x_0$  处右连续或者左连续

$$f(x_0 + 0) = \lim_{x \to x + 0} f(x) = f(x_0) \tag{7}$$

$$f(x_0 - 0) = \lim_{x \to x - 0} f(x) = f(x_0). \tag{8}$$

函数 f(x) 在点  $x_0$  有右间断或者左间断是指对应的上式不成立. 例如第一个式子不成立则是右间断.

函数连续的充要条件可以变成函数在点 $x_0$ 处连续就是等于说它在这一点是同时左连续和右连续的.

如果 f(x) 在  $x_0$  处有有限极限  $f(x_0+0)$  和  $f(x_0-0)$  存在,但是它们均不等于  $f(x_0)$ ,则称  $x_0$  是这里是一个普通间断点或者第一类间断点 (跃度). 若极限  $f(x_0+0)$  或者  $f(x_0-0)$  是无穷或者根本不存在,则称  $x_0$  这里是第二类间断点.

**Example 3.4.** f(x) 定义在区间 [0,1] 上: 若 x 是无理数则 f(x)=0; 若 x 是有理数表示为不可约通分数  $\frac{p}{q}$  则  $f(\frac{p}{a})=\frac{1}{n}$ . 可以得到一个有趣的结论: f(x) 在任一有理数有普通间断点,任一无理数上连续.

事实上无论 x 取任意数  $x_0$ ,对于任意的  $\varepsilon > 0$ ,要使得  $f(x) < \varepsilon$ ,只需要取  $p > \frac{1}{\varepsilon}$ . 不满足这样的正整数 p 只有有限多个. 我们找一个  $x_0$  的邻域  $(x_0 - \delta, x_0 + \delta)$  把这些点排除在外,那么所有在这个邻域里面的点 (排除  $x_0$ ) 都可以满足  $|f(x)| < \varepsilon$ . 即意味着

$$f(x_0+0) = f(x_0-0) = 0.$$

若  $x_0$  是一个有理数,则  $x_0$  是一个普通间断点. 反之若  $x_0$  是一个有理数则在  $x_0$  处连续.

#### 单调函数的连续性和间断

**Theorem 3.5.** 单调增 (减) 函数 f(x) 在  $\mathcal{X}$  内若有间断,只能是第一种间断,即跃度.

证明. 取  $\mathcal{X}$  上任意一点  $x_0$ ,并设它不是  $\mathcal{X}$  的左端点. 则当  $x < x_0$  时有  $f(x) \le f(x_0)$ ,此时 f(x) 是有界的,根据我们前面证明的单调函数的极限定理, f(x) 在  $x_0$  这里是有左极限存在  $\lim_{x \to x_0 \to 0} \le f(x_0)$ (上确界小于任意的上界).

设 x 也不是右端点,那么右极限当  $x>x_0$ ,有  $f(x)\geq f(x_0)$ . 也有极限  $\lim_{x\to x_0+0}\geq f(x_0)$ . 如果左右极限都等于  $f(x_0)$  则 f(x) 在这点连续.

**Theorem 3.6.** 若单调函数 f(x) 在区间  $\mathcal{X}$  上对应的函数值充满整个区间  $\mathcal{Y}$ (任意  $y \in \mathcal{Y}$  都至少有一个  $f(x_0)$  与之对应),则 f(x) 在  $\mathcal{X}$  上连续.

证明. 假设 f(x) 在  $\mathbf{X}$  上存在一间断点  $x_0$ ,我们知道这样的间断点只能是第一间断点. 即在  $x_0$  这一点两边都有极限但是不等于  $f(x_0)$ . 在这种情况下我们需要找到一点  $y_0 \in \mathcal{Y}$  它并不能被 f(x) 覆盖从而推出矛盾. 当  $x < x_0$ 时有  $f(x) < f(x_0)$ . 这里我们就找出了这样 y 属于  $f(x) < y < f(x_0)$ .

这个定理非常的有用,它可以很简单直接来描述一些单调初等函数的连续性,而不需要用定义来刻画.

# 连续函数的复合

## 一个有趣的方程的解

Example 3.7. 求定义在区间  $(-\infty, +\infty)$  上满足

$$f(x+y) = f(x) + f(y)$$

的一切连续函数 f(x).

证明. 这个函数只能是 f(x) = cx.

## 函数连续性在计算极限时的应用

有三个比较重要的极限.

1.  $\lim_{\alpha \to 0} \frac{\log_a(1+\alpha)}{\alpha} = \log_a e$ 

直接用对数函数的性质,把  $\alpha$  放到对数函数里面就行,对数函数里面的极限是 e. 当 a=e 时极限的结果就是很漂亮的 1.

 $2. \lim_{\alpha \to 0} \frac{a^{\alpha} - 1}{\alpha} = \ln a$ 

遇到这样略微有些复杂的表达式,直接考虑换元. 让  $\beta=a^{\alpha}-1$ ,则  $\beta\to 0$ . 原式就变成了  $\lim_{\beta\to 0}\frac{\beta}{\log_a(\beta+1)}$ . 变成了上面我们熟悉样子.

3.  $\lim_{\alpha \to 0} \frac{(1+\alpha)^{\mu} - 1}{\alpha} = \mu$ 

还是考虑换元,但是不要换的太彻底,适可而止即可.  $\beta = (1+\alpha)^{\mu} - 1$ ,其中  $\beta \to 0$ . 我们可以得到一个有趣的等式  $\mu \ln(1+\alpha) = \ln(1+\beta)$ . 到这里就够了,不用把  $\beta$  把  $\alpha$  表示出来. 我们把原式现在整理如下

$$\frac{(1+\alpha)^{\mu}-1}{\alpha}=\frac{\beta}{\alpha}=\frac{\beta}{\ln(1+\beta)}\cdot\frac{\ln(1+\alpha)}{\alpha}.$$

又变成了我们熟悉的样子,两边的极限都是 1,所以最后的整体的极限为  $\mu$ .

#### 连续函数的性质

零点定理或者 Bolzano-Cauchy 第一定理.

**Theorem 3.8.** 函数 f(x) 在闭区间 [a,b] 上连续,且  $f(a) \cdot f(b) < 0$  即两端函数值异号.则存在一点 c 使得 f(c) = 0.

证明. 在这里可以用上区间套,取  $c=\frac{a+b}{2}$ ,如果 f(c) 正好等于 c 那就太好了,我们一下子就找到了它. 如果 f(c) 并不等于 0,那么  $\left[a,\frac{a+b}{2}\right]$  和  $\left[\frac{a+b}{2},b\right]$  必有一个区间两端异号,我们再取这个区间的中间值. by induction,我们只需要研究最差的情况有  $\lim_{n\to\infty}(b_n-a_n)=0$ ,则存在极限  $\lim a_n=\lim b_n=c$ . 再根据我们的取法还有  $f(a_n)<0$  和  $f(b_n)>0$ . 因为 f(x) 在  $\left[a,b\right]$  上连续,所以 f(x) 在 c 点是有极限存在的,并且左右极限是相等的,那么只能  $\lim f(c)=0$ .

上面定理其实还有一种证法,但是需要给出一个小 lemma. 也就是连续保号的性质.

**Lemma 3.9.** 若函数 f(x) 在  $x = x_0$  处连续,且  $f(x_0)$  不等于 0,则对于充分接近  $x_0$  的一切 x 的函数值 f(x) 仍保持着在  $f(x_0)$  的函数值.

证明. 根据连续的定义,任意的  $\varepsilon>0$ ,存在  $|x-x_0|<\delta$  使得  $|f(x)-f(x_0)|<\varepsilon$  成立. 若  $f(x_0)>0$ ,我们把这个不等式左边的绝对值拿到我们有  $f(x)>f(x_0)-\varepsilon$ ,只要我们让这个  $\varepsilon$  取的足够小,就能使得  $f(x_0)-\varepsilon>0$ .即  $\varepsilon< f(x_0)$  就行. 反之若  $f(x_0)<0$ ,有  $f(x)< f(x_0)+\varepsilon$ ,同样只要这个  $\varepsilon$  取的足够小,可以使得  $f(x_0)+\varepsilon<0$ . 即  $\varepsilon<-f(x_0)$ .

利用这个 lemma 再给出一种证明,这个证明也是我中意的.

证明. 现在我们从任意一个端点出发,例如我选点 a. 先假设没有这样的点 c 存在使得 f(c)=0. 并设 f(a)<0,我们可以选一个特殊的区间出来 [a,d],有上面这个 lemma 我们可以让这个区间里面所有的 x 都有 f(x)<0,那么这个 d 最大可以取到哪里呢? 肯定存在一个最大值,因为 f(b)>0,所以一定有 d<br/>b. 我们现在考虑在这种情况下,充分接近 d 右边的 x 一定都有 f(x)>0,如果不是这样我们可以取更大的 d. 那么在 d 点这里,有  $\lim_{x\to d-0}<0$  和  $\lim_{x\to d+0}>0$ ,这表示在这 d 这一点并不连续,与假设矛盾.

上面是我们子集的论证过程,其实有点模糊,再记录一下更正规的论证方式。还是设 f(a) < 0,我们可以取出所有  $f(\bar{x}) < 0$  这样的 x. 因为 f(b) > 0,所以  $\{\bar{x}\}$  上有界,我们取  $c = \sup\{\bar{x}\}$ . 我们来探讨一下 f(c) 的大小,若是 f(c) < 0,根据前面的 lemma 在充分接近 c 的右边也存在 x 使得 f(x) < 0,这就和 c 是上确界矛盾了。同样 f(c) > 0,我们也可以在 c 的左边找到 f(x) > 0,这也和 c 是上确界矛盾.

#### 导数及微分

#### 导数常用的表示法.

- 1.  $\frac{dy}{dx}$  或  $\frac{df(x_0)}{dx}$  莱布尼茨 (G.W.Leibniz);
- 2. y' 或者  $f'(x_0)$  拉格朗日 (J.L.Lagrange);
- 3. Dy 或者  $Df(x_0)$  柯西 (A.L.Cauchy).

### 常用导数求法和表示

- 1. 常函数的导数等于 0. 这个就非常 trivial 了.
- 2.  $y=x^n$ , 其中 n 是自然数.  $y'=nx^{n-1}$ .  $y+\Delta y=(x+\Delta x)^n$  这个式子二项式展开即可. 即  $x^n+nx^{n-1}\Delta x+\frac{n(n-1)}{1\cdot 2}x^{n-1}+\cdots$ .
- 3.  $y = \frac{1}{x}$ .  $y' = -\frac{1}{x^2}$ . 直接用导数的基本定义就行.
- 4.  $y = \sqrt{x}$ .  $y' = \frac{1}{2}x^{-\frac{1}{2}}$ . 直接用导数的基本定义就行.
- 5.  $y=x^{\mu}$ , 其中  $\mu$  是任意实数.  $y'=\mu x^{\mu-1}$ .  $\frac{\Delta y}{\Delta x}=\frac{(x+\Delta x)^{\mu}-x^{\mu}}{\Delta x}=x^{u-1}\cdot\frac{(x+\frac{\Delta x}{x})^{\mu}-1}{\frac{\Delta x}{x}}.$  其中左边极限是我们前面写过的一个重要极限值为  $\mu$ .
- 6.  $y = a^x$ , 其中 a > 0.  $y' = a^x \cdot \ln a$ .  $\frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{a^{x + \Delta x} a^x}{\Delta x} = a^x \cdot \frac{a^{\Delta x} 1}{\Delta x}$ . 最后等式做边又是我们熟悉的极限.

### 函数的增量公式

设 y = f(x). 在 x 的定义域上固定一个  $x_0$ , 用  $\Delta x \le 0$  表示 x 的任意增量. 于是对应的函数的增量为

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

若 y = f(x) 在  $x_0$  处有有限的导数  $y'_x = f'(x_0)$ . 则函数的增量可以表示如下的形式.

$$\Delta f(x_0) = f'(x_0) \cdot \Delta x + \alpha \cdot \Delta x.$$

或者更简短地

$$\Delta y = y_x' \cdot \Delta x + \alpha \cdot \Delta x.$$

式中的  $\alpha$  是依赖  $\Delta x$  的变量,且随着  $\Delta x$  一同趋于零.

这个  $\alpha$  是怎么来的呢? 在导数的定义中, $\Delta x \rightarrow 0$  时,有

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} \to y_x'.$$

故令

$$\alpha = \frac{\Delta y}{\Delta x} - y_x'.$$

这里可以看出来  $\alpha \to 0$ . 通过这个等式把  $\Delta y$  表示出来就是前面的等式. 因为  $\alpha \cdot \Delta x$  是比  $\Delta$  更高阶的无穷小. 故上面的等式还可以改成写

$$\Delta y = y_x' \cdot \Delta x + o(\Delta x).$$

这个式子相对来说就非常简洁了.

#### 复合函数的导数

设函数  $\mu=\varphi(x)$  在某一点  $x_0$  处有导数  $u_x'=\varphi'(x_0)$ . 函数  $y=f(\mu)$  在对应的  $\mu_0=\varphi(x_0)$  也有导数  $y_u'=f'(u_0)$ . 于是复合函数  $y=f(\varphi(x))$  在  $x_0$  处亦有导数

$$[f(\varphi(x_0))]' = f_u'(\varphi(x_0)) \cdot \varphi'(x_0).$$

或者

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

证明. 先根据导数的定义来求  $\Delta y$ . 给 x 以任意增量  $\Delta x$ ,  $\Delta u$  是函数  $u = \varphi(x)$  对应增量,最后  $\Delta y$  是由增量  $\Delta u$  所引起的函数 y = f(u) 的增量. 根据函数增量公式我们有

$$\Delta y = y_u' \cdot \Delta u + \alpha \cdot \Delta u.$$

然后两边都除以  $\Delta x$ 

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} = y_u' \cdot \frac{\Delta u}{\Delta x} + \alpha \cdot \frac{\Delta u}{\Delta x}.$$

当  $\Delta x \to 0$  时,  $\frac{\Delta u}{\Delta x}$  就是  $u_x'$ ,而  $\alpha \cdot \frac{\Delta u}{\Delta x}$  是一个趋于 0 高阶无穷小. 所以最后

$$\lim_{\Delta \to 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = y_u' \cdot \lim_{\Delta \to 0} \frac{\Delta u}{\Delta x} = y_u' \cdot u_x'.$$

这个式子也是我们常说的链式法则(记得在以前在看 mit 的微积分的时候,那个代课老师在讲链式法则的时候,突然拿了一条真的链子出来.说这个法则的强大在于让我们挣脱了链子的束缚...),可以推广到任意有限个函数复合的情形.我们可以尝试来推一下二阶链式法则.

 $\left(\frac{dy}{dx}\right)' = \left(\frac{dy}{du}\right)' \cdot \frac{du}{dx} + \frac{dy}{du} \cdot \left(\frac{du}{dx}\right)'$   $= \frac{d^2y}{du^2} \cdot \frac{du}{dx} \cdot \frac{du}{dx} + \frac{dy}{du} \cdot \frac{d^2u}{dx^2}$   $= \frac{d^2y}{du^2} \cdot \left(\frac{du}{dx}\right)^2 + \frac{dy}{du} \cdot \frac{d^2u}{dx^2}$ (9)

#### 高阶导数及高阶微分

二阶微分记为:

$$d^2y = d(dy).$$

二阶微分的微分记为:

$$d^3y = d(d^2y).$$

一般地说,函数 y = f(x) 的 (n-1) 阶微分的微分称为函数 y = f(x) 的 n 阶微分

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

在求高阶微分时很重要的一件事,是要记住 dx 是不依赖于 x 的任意的数,关于 x 而微分时必须把它看成常数因子. 在这种情形,将有

$$\begin{split} d^2y = d(dy) = d(y' \cdot dx) = dy' \cdot dx = (y'' \cdot dx) \cdot dx = y'' \cdot dx^2, \\ d^3y = d(d^2y) = d(y'' \cdot dx^2) = dy'' \cdot dx^2 = (y''' \cdot dx) \cdot dx^2 = y''' \cdot dx^3. \end{split}$$

很容易可以猜出普遍规律是

$$d^ny=y^{(n)}\cdot dx^n.$$

由它可以进一步推得

$$y^{(n)} = \frac{d^n y}{dx^n}.$$

但是高阶微分没有形式不变性,即若  $x=\varphi(t)$ ,于是 y 可以看成 t 的复合函数  $y=f(\varphi(t))$ . 它关于 t 的一阶微分可以写成

$$dy = y'_x \cdot dx$$

其中  $dx = x'_t \cdot dt$ . 再求它关于 t 的二阶微分

$$d^2y = d(y_x'\cdot dx) = dy_x'\cdot dx + y_x'\cdot d(dx) = y''\cdot dx + y_x'\cdot d^2x.$$

这才是二阶微分的一般形式. 之前的高阶微分形式 x 是自变量, 所以  $d^2x = 0$ .

#### 多元函数

## 多元函数的复合

**Definition 5.1.** 给定某多元函数  $u=f(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ ,现在假定在 m 维空间的某一点集  $\mathcal P$  内给定 m 个变量  $t_1,t_2,\cdots,t_m$  的 n 个函数

$$x_1=\varphi_1(t_1,t_2,\cdots,t_m),\cdots,x_n=\varphi_n(t_1,t_2,\cdots).$$

若假定点  $(t_1,\cdots,t_m)$  在  $\mathcal P$  范围内变动时,与之对应的  $(x_1,\cdots,x_n)$  总是不越出  $u=f(x_1,x_2,\cdots,x_n)$  的定义域. 那 么 u 就可以看做以  $t_1,\cdots,t_m$  为自变量的复合函数

$$u=f(\varphi_1(t_1,\cdots,t_m),\cdots,\varphi_n(t_1,\cdots,t_m)).$$

要注意这里 m 和 n 是不一样的. 这种依函数  $\varphi_1, \cdots, \varphi_n$  以及函数 f 来确定复合函数的过程称为叠置。

### 多元函数的极限

**Definition 5.2.** 假定函数  $f(x_1,\cdots,x_n)$  是在具有聚点  $M_0(a_1,\cdots,a_n)$  的某一点集  $\mathcal{M}$  内定义着. 若对于任意一数  $\varepsilon>0$  都能找到一个  $\delta>0$ ,只要

$$|x_1 - a_1| < \delta, \cdots, |x_n - a_n| < \delta,$$

就能使得

$$|f(x_1,\cdots,x_n)-A|<\varepsilon.$$

那么我们就说函数  $f(x_1,\cdots,x_n)$  当变量  $x_1,\cdots,x_n$  依次各趋于  $a_1,\cdots,a_n$  时以数 A 为极限. 注意特殊指定聚点  $M_0$  是作用是保证了我们在选取  $M_0$  的邻域时交  $\mathcal M$  非空,从而有  $x_1,\cdots,x_n$  可以取.

**Definition 5.3.** 将聚点推广至一切坐标 若在域  $\mathcal{M}$  中能找出一切坐标都可任意大的点,则点  $(+\infty, \cdots, +\infty)$  也是  $\mathcal{M}$  的聚点.

那么自然地现在可以讨论  $x_1, \cdots, x_n$  都趋于无穷极限的情形.

**Definition 5.4.** 假定函数  $f(x_1,\cdots,x_n)$  是在具有聚点  $M_0(+\infty,\cdots,+\infty)$  的某一点集  $\mathcal M$  内定义着. 若对于任意 一数  $\varepsilon>0$  都能找到一个  $\delta>0$ ,只要

$$x_1 > \delta, \cdots, x_n > \delta,$$

就能使得

$$|f(x_1,\cdots,x_n)-A|<\varepsilon.$$

那么我们就说函数  $f(x_1,\dots,x_n)$  当变量  $x_1,\dots,x_n$  都趋于  $+\infty$  时以数 A 为极限.