



合肥工业大学

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

## 复变函数与积分变换

---

张神星 (合肥工业大学)

办公室: 翡翠科教楼 B1810 东

Email: [zhangshenxing@hfut.edu.cn](mailto:zhangshenxing@hfut.edu.cn)

课件地址: <https://zhangshenxing.github.io>



## 第二章 解析函数

### ① 解析函数的概念

## 第一节 解析函数的概念

- 可导函数
- 可微函数
- 解析函数

- 由于  $\mathbb{C}$  和  $\mathbb{R}$  一样是域, 因此我们可以像一元实变函数一样去定义复变函数的导数和微分.

## 定义

- 设  $w = f(z)$  的定义域是区域  $D$ ,  $z_0 \in D$ .
- 若极限

$$\lim_{z \rightarrow z_0} \frac{f(z) - f(z_0)}{z - z_0} = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{f(z_0 + \Delta z) - f(z_0)}{\Delta z}$$

存在, 则称  $f(z)$  在  $z_0$  可导. 这个极限值称为  $f(z)$  在  $z_0$  的导数, 记作  $f'(z_0)$ .

- 若  $f(z)$  在区域  $D$  内处处可导, 称  $f(z)$  在  $D$  内可导.

### 例：线性函数的不可导性

## 例

函数  $f(z) = x + 2yi$  在哪些点处可导?

## 解答

由定义可知

$$\begin{aligned} f'(z) &= \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z} \\ &= \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{(x + \Delta x) + 2(y + \Delta y)\mathbf{i} - (x + 2y\mathbf{i})}{\Delta z} \\ &= \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{\Delta x + 2\Delta y\mathbf{i}}{\Delta x + \Delta y\mathbf{i}}. \end{aligned}$$

当  $\Delta x = 0, \Delta y \rightarrow 0$  时, 上式  $\rightarrow 2$ ; 当  $\Delta y = 0, \Delta x \rightarrow 0$  时, 上式  $\rightarrow 1$ . 因此该极限不存在,  $f(z)$  处处不可导.

### 例：复变函数的导数

## 练习

函数  $f(z) = \bar{z} = x - yi$  在哪些点处可导?

## 答案

处处不可导.

## 例

求  $f(z) = z^2$  的导数.

## 解答

$$f'(z) = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z} = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{(z + \Delta z)^2 - z^2}{\Delta z} = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} (2z + \Delta z) = 2z.$$

事实上, 和单变量实函数情形类似, 复变函数也有如下求导法则.

## 定理

- (1)  $(c)' = 0$ , 其中  $c$  为复常数;
- (2)  $(z^n)' = nz^{n-1}$ , 其中  $n$  为整数;
- (3)  $(f \pm g)' = f' \pm g'$ ,  $(cf)' = cf'$ ;
- (4)  $(fg)' = f'g + fg'$ ,  $\left(\frac{f}{g}\right)' = \frac{f'g - fg'}{g^2}$ ;
- (5)  $(f(g(z)))' = f'[g(z)] \cdot g'(z)$ ;
- (6)  $g'(z) = \frac{1}{f'(w)}$ ,  $g = f^{-1}$ ,  $w = g(z)$ .

## 线性性质

## 莱布尼兹法则

## 复合函数求导

## 反函数求导

- 由上述求导法则, 不难知道:

### 定理

- (1) 在  $z_0$  处可导的两个函数  $f(z)$ ,  $g(z)$  之和、差、积、商 ( $g(z_0) \neq 0$ ) 仍然在  $z_0$  处可导.
- (2) 若函数  $g(z)$  在  $z_0$  处可导, 函数  $f(w)$  在  $g(z_0)$  处可导, 则  $f(g(z))$  在  $z_0$  处可导.

- 由此可知, 多项式函数处处可导, 有理函数在其定义域内处处可导, 且二者导数形式和单变量实函数情形类似.



## 例

求  $f(z) = \frac{z^2 + 3}{z + 1}$  的导数.

## 解答

- 由于

$$f(z) = z - 1 + \frac{4}{z + 1},$$

- 因此

$$f'(z) = 1 - \frac{4}{(z + 1)^2}.$$

## 定理

若  $f(z)$  在  $z_0$  可导, 则  $f(z)$  在  $z_0$  连续.

该定理的证明和单变量实函数情形完全相同.

## 证明

- 设  $\Delta w = f(z_0 + \Delta z) - f(z_0)$ ,
- 则

$$\lim_{\Delta z \rightarrow 0} \Delta w = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{\Delta w}{\Delta z} \cdot \Delta z = \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \frac{\Delta w}{\Delta z} \cdot \lim_{\Delta z \rightarrow 0} \Delta z = f'(z_0) \cdot 0 = 0,$$

- 从而  $f(z)$  在  $z_0$  处连续.



- 复变函数的微分也和单变量实函数情形类似.

## 定义

若存在常数  $A$  使得函数  $w = f(z)$  满足

$$\Delta w = f(z_0 + \Delta z) - f(z_0) = A\Delta z + o(\Delta z),$$

其中  $o(\Delta z)$  表示  $\Delta z$  的高阶无穷小量, 则称  $f(z)$  在  $z_0$  处可微, 称  $A\Delta z$  为  $f(z)$  在  $z_0$  的微分, 记作  $dw = A\Delta z$ .

- 和一元实变函数情形一样, 复变函数的可微和可导是等价的, 且  $dw = f'(z_0)\Delta z$ ,  $dz = \Delta z$ .
- 故

$$dw = f'(z_0) dz, f'(z_0) = \frac{dw}{dz}.$$

## 定义

- (1) 若函数  $f(z)$  在  $z_0$  的一个邻域内处处可导, 则称  $f(z)$  在  $z_0$  解析.
  - (2) 若  $f(z)$  在区域  $D$  内处处解析, 则称  $f(z)$  在  $D$  内解析, 或称  $f(z)$  是  $D$  内的一个解析函数.
  - (3) 若  $f(z)$  在  $z_0$  不解析, 则称  $z_0$  为  $f(z)$  的一个奇点.
- 在一点解析蕴含在这点可导, 反之未必. 无定义、不连续、不可导、可导但不解析, 都会导致奇点的产生. 不过, 若  $z_0$  是  $f(z)$  定义域的外点, 即存在  $z_0$  的邻域与  $f(z)$  定义域交集为空集, 这种情形不甚有趣, 因此我们不考虑这类奇点.
  - 在区域  $D$  内解析和在  $D$  内可导是等价的. 这是因为任意  $z_0 \in D$  均存在一个包含在  $D$  内的邻域.
  - 由于一个点的邻域也是一个开集, 因此若  $f(z)$  在  $z_0$  处解析, 则  $f(z)$  在  $z_0$  的一个邻域内处处可导, 从而在该邻域内解析. 因此  $f(z)$  解析点全体是一个开集, 它是可导点集合的内点构成的集合.

## 练习

函数  $f(z)$  在点  $z_0$  处解析是  $f(z)$  在该点可导的( A ).

- (A) 充分条件 (B) 必要条件  
(C) 充要条件 (D) 既非充分也非必要条件

## 答案

解析要求在  $z_0$  的一个邻域内都可导才行.



- 不难证明:

## 定理

- (1) 在  $z_0$  处解析的两个函数  $f(z)$ ,  $g(z)$  之和、差、积、商 ( $g(z_0) \neq 0$ ) 仍然在  $z_0$  处解析.
- (2) 若函数  $g(z)$  在  $z_0$  处解析, 函数  $f(w)$  在  $g(z_0)$  处解析, 则  $f(g(z))$  在  $z_0$  处解析.

- 由此可得:

### 定理

- (1) 在  $D$  内解析的两个函数  $f(z)$ ,  $g(z)$  之和、差、积、商仍然在  $D$  (作商时需要去掉  $g(z) = 0$  的点) 内解析.
- (2) 若函数  $g(z)$  在  $D$  内解析且像均落在  $D'$  中, 函数  $f(w)$  在  $D'$  内解析, 则  $f(g(z))$  在  $D$  内解析.

- 由此可知, 多项式函数处处解析. 有理函数在其定义域内处处解析, 分母的零点是它的奇点.