

# 1 求导和微分

## 1.1 可导与可微

**定义 1.1.** 设函数  $f(x)$  在点  $x_0$  附近有定义。如果极限

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

存在且有限，则称  $f(x)$  在  $x_0$  处可导。该极限值称为  $f(x)$  在  $x_0$  处的导数，记为  $f'(x_0)$  或  $\frac{df}{dx}|_{x=x_0}$ 。

**注 1.2.** 如果在上面的极限中，我们分别考虑  $\Delta x$  趋近于  $0^+$  和  $0^-$ ，则称导数为右导数和左导数，例如在函数在有界闭区间的端点上就是如此定义导数（如果存在的话）。

**定义 1.3.** 设函数  $f(x)$  在点  $x_0$  附近有定义。如果函数在  $x_0$  处的增量  $\Delta y = f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)$  可表示为

$$\Delta y = A\Delta x + o(\Delta x)$$

其中  $A$  为与  $\Delta x$  无关的常数，则称  $f(x)$  在  $x_0$  处可微。称线性映射  $x \mapsto Ax$  为  $f(x)$  在  $x_0$  处的微分，记为  $df(x_0)$ 。

**命题 1.4.** 函数  $f(x)$  在  $x_0$  处可导的充分必要条件是在  $x_0$  处可微，且此时  $A = f'(x_0)$ .

**证明. 必要性 (可导  $\Rightarrow$  可微):** 若  $f(x)$  在  $x_0$  处可导，则  $f'(x_0) = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x}$  存在。定义一个无穷小量  $\alpha$ :

$$\alpha = \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x} - f'(x_0)$$

当  $\Delta x \rightarrow 0$  时， $\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \alpha = 0$ 。将上式整理，得函数增量  $\Delta y$ :

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

由于  $\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\alpha\Delta x}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \alpha = 0$ ，故  $\alpha\Delta x = o(\Delta x)$ 。因此  $\Delta y = f'(x_0)\Delta x + o(\Delta x)$ ，即  $f(x)$  在  $x_0$  处可微，且  $A = f'(x_0)$ 。

**充分性 (可微  $\Rightarrow$  可导):** 若  $f(x)$  在  $x_0$  处可微，则  $\Delta y = A\Delta x + o(\Delta x)$ 。当  $\Delta x \neq 0$  时，

$$\frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{A\Delta x + o(\Delta x)}{\Delta x} = A + \frac{o(\Delta x)}{\Delta x}$$

对  $\Delta x \rightarrow 0$  取极限, 由于  $\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{o(\Delta x)}{\Delta x} = 0$ ,

$$\lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{\Delta y}{\Delta x} = A + 0 = A$$

极限存在, 故  $f(x)$  在  $x_0$  处可导, 且  $f'(x_0) = A$ 。  $\square$

在这里我们先辨析一些关系. 首先如果函数在某个点可导, 那么他在该点一定连续. 反之则不然,

**定理 1.5.** 如果函数  $f(x)$  在点  $x_0$  处可导, 则  $f(x)$  在  $x_0$  处连续。

证明. 由可导的定义, 存在极限,

$$\begin{aligned} & \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x} = f'(x_0) \\ & \Rightarrow \lim_{\Delta x \rightarrow 0} [f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)] = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} (f'(x_0)\Delta x + o(\Delta x)) = 0 \\ & \Rightarrow \lim_{\Delta x \rightarrow 0} f(x_0 + \Delta x) = f(x_0) \end{aligned}$$

即函数在  $x_0$  处连续。  $\square$

**注 1.6.** 可以注意到, 根据我们上面的证明, 如果函数在某一点改成具有单侧导数, 那么函数也一定在该点具有对应的单侧的连续, 进一步的, 如果函数在某一点, 左右导数都存在 (不一定需要相等), 我们即可说明函数在这一点是连续的。

**示例 1.7.** 绝对值函数  $|x|$ , 考虑其在 0 点处的连续性和是否可导.

**示例 1.8.**

$$f(x) = \begin{cases} 0 & \text{if } x = 0, \\ x \sin\left(\frac{1}{x}\right) & \text{if } x \in (0, 1]. \end{cases}$$

我们考虑这个函数在零点处是否连续以及是否可导.

**示例 1.9.** 黎曼函数  $f$

$$f(x) = \begin{cases} 0 & \text{if } x \in \mathbb{R}/\mathbb{Q} \cap [0, 1] \\ \frac{1}{p} & \text{if } x = \frac{q}{p}, \gcd(p, q) = 1, p, q \in \mathbb{N}^+, x \in [0, 1] \end{cases}$$

我们来考虑这个函数在无理点处是否连续, 进一步, 在无理点处是否可导呢? 再进一步, 我们如果适当的对  $f$  在有理点处的取值乘上一个幂次, 我们是否可以做到, 在无理点处的可导呢?

### 1.1.1 导数的四则运算与链式法则

**定理 1.10.** 设  $f, g$  在  $x$  处可导, 则  $fg$  在  $x$  处可导; 如果  $\alpha, \beta$  为常数, 则  $\alpha f + \beta g$  在  $x$  处可导. 且有

$$1. (\alpha f + \beta g)' = \alpha f' + \beta g' ;$$

$$2. (fg)' = f'g + fg' .$$

证明. (1) 这可从导数的定义和函数极限的性质直接得出.

(2) 设  $f, g$  在  $x_0$  处可导. 利用

$$f(x)g(x) - f(x_0)g(x_0) = [f(x) - f(x_0)]g(x) + f(x_0)[g(x) - g(x_0)]$$

可得

$$\begin{aligned} (fg)'(x_0) &= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)g(x) - f(x_0)g(x_0)}{x - x_0} \\ &= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}g(x) + \lim_{x \rightarrow x_0} f(x_0) \frac{g(x) - g(x_0)}{x - x_0} \\ &= f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0). \end{aligned}$$

其中我们用到了  $f, g$  在  $x_0$  处的连续性. □

注 1.11. 可以尝试用可微的方式自写一遍.

**推论 1.12.** 设  $f, g$  在  $x_0$  处可导,  $g(x_0) \neq 0$ . 则  $\frac{f}{g}$  在  $x_0$  处可导, 且

$$\left(\frac{f}{g}\right)' = \frac{f'g - fg'}{g^2}.$$

证明. 设  $g$  在  $x_0$  处可导, 则  $g$  在  $x_0$  处连续. 由  $g(x_0) \neq 0$  可知,  $g$  在  $x_0$  附近不为零. 我们先说明  $1/g = \frac{1}{g}$  在  $x_0$  处可导:

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{1/g(x) - 1/g(x_0)}{x - x_0} &= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{\frac{g(x_0) - g(x)}{g(x)g(x_0)}}{x - x_0} \\ &= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{-1}{g(x_0)g(x)} \frac{g(x) - g(x_0)}{x - x_0} \\ &= -\frac{1}{g(x_0)g(x_0)} g'(x_0) = -\frac{g'(x_0)}{g^2(x_0)}. \end{aligned}$$

因此  $\left(\frac{1}{g}\right)' = -\frac{g'}{g^2}$ .

因此  $\frac{f}{g} = f \cdot \frac{1}{g}$  可导, 利用导数的导性, 有

$$\left(\frac{f}{g}\right)' = f' \cdot \left(\frac{1}{g}\right) + f \cdot \left(\frac{1}{g}\right)' = f' \frac{1}{g} + f \left(-\frac{g'}{g^2}\right) = \frac{f'g - fg'}{g^2},$$

推论得证.  $\square$

**定理 1.13** (复合函数求导的链式法则). 设  $y = f(u)$  在  $u = u_0 = g(x_0)$  处可导,  $u = g(x)$  在  $x = x_0$  处可导, 则复合函数  $y = f(g(x))$  在  $x = x_0$  处可导, 且

$$y'(x) = f'(g(x))g'(x)$$

证明. 因为  $g$  在  $x_0$  处可导, 故当  $x$  在  $x_0$  附近时

$$g(x) = g(x_0) + g'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0).$$

这说明  $x \rightarrow x_0$  时, 存在常数  $C$ , 使得  $|g(x) - g(x_0)| \leq C|x - x_0|$ . 由  $f$  在  $g(x_0)$  处可导可得

$$\begin{aligned} f(g(x)) &= f(g(x_0)) + f'(g(x_0))(g(x) - g(x_0)) + o(g(x) - g(x_0)) \\ &= f(g(x_0)) + f'(g(x_0)) [g'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0)] + o(x - x_0) \\ &= f(g(x_0)) + f'(g(x_0))g'(x_0)(x - x_0) + f'(g(x_0))o(x - x_0) + o(x - x_0) \\ &= f(g(x_0)) + f'(g(x_0))g'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0). \end{aligned}$$

这说明  $f(g)$  在  $x_0$  处可微 (可导), 导数为  $f'(g(x_0))g'(x_0)$ .  $\square$

**定理 1.14.** 设  $f$  在  $x_0$  附近连续有反函数  $g$ . 如果  $f$  在  $x_0$  处可导, 且导数  $f'(x_0) \neq 0$ , 则  $g$  在  $y_0 = f(x_0)$  处可导, 且

$$g'(y_0) = \frac{1}{f'(x_0)}.$$

证明. 因为  $f$  在  $x_0$  处可导, 故

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0). \quad (1)$$

当  $x \rightarrow x_0$  时上式可改写为

$$f(x) - f(x_0) = [f'(x_0) + o(1)](x - x_0).$$

当  $f'(x_0) \neq 0$  时, 上式表明, 当  $x \rightarrow x_0$  时, 存在常数  $C > 0$  使得

$$|f(x) - f(x_0)| \geq C|x - x_0|, \quad \text{或} \quad |y - y_0| \geq C|g(y) - g(y_0)|.$$

特别地, 当  $y \rightarrow y_0$  时,  $x = g(y) \rightarrow g(y_0) = x_0$ . 在 (1) 中代入  $x = g(y)$ ,  $x_0 = g(y_0)$  可得

$$\begin{aligned} y &= y_0 + f'(x_0)(g(y) - g(y_0)) + o(g(y) - g(y_0)) \quad (y \rightarrow y_0) \\ &= y_0 + f'(x_0)(g(y) - g(y_0)) + o(y - y_0) \quad (y \rightarrow y_0), \end{aligned}$$

或改写为

$$g(y) = g(y_0) + \frac{1}{f'(x_0)}(y - y_0) + o(y - y_0) \quad (y \rightarrow y_0).$$

这说明  $g$  在  $y_0 = f(x_0)$  处可导, 且导数为  $\frac{1}{f'(x_0)}$ .  $\square$

注 1.15. 导数  $f'(x_0) \neq 0$  的条件不能去掉. 例如  $f(x) = x^3$  是从  $\mathbb{R}$  到  $\mathbb{R}$  的可逆函数,  $f$  处处可导, 但其反函数  $g(y) = y^{1/3}$  在  $y = 0$  处不可导.

### 1.1.2 高阶导数

**定理 1.16** (Leibniz 公式). 设函数  $u(x)$  和  $v(x)$  在  $x$  处都具有  $n$  阶导数, 则它们的乘积  $uv$  的  $n$  阶导数为

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

其中  $u^{(0)} = u, v^{(0)} = v$ .

证明. 使用数学归纳法证明。

1. 当  $n = 1$  时:  $(uv)^{(1)} = u'v + uv' = \binom{1}{1}u'v + \binom{1}{0}uv'$ , 公式成立。

2. 假设  $n = m$  时公式成立:

$$(uv)^{(m)} = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} u^{(k)} v^{(m-k)}$$

3. 证明  $n = m + 1$  时公式成立: 对上式求导:

$$\begin{aligned} (uv)^{(m+1)} &= \left( \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} u^{(k)} v^{(m-k)} \right)' = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} ((u^{(k)})' v^{(m-k)} + u^{(k)} (v^{(m-k)})') \\ &= \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} u^{(k+1)} v^{(m-k)} + \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} u^{(k)} v^{(m-k+1)} \end{aligned}$$

在第一项中，令  $j = k + 1$  ( $k = j - 1$ ):

$$\sum_{j=1}^{m+1} \binom{m}{j-1} u^{(j)} v^{(m+1-j)} + \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} u^{(k)} v^{(m+1-k)}$$

将  $j = m + 1$  项和  $k = 0$  项单独提出，并对中间项利用二项式系数的性质  $\binom{m}{j-1} + \binom{m}{j} = \binom{m+1}{j}$ :

$$\begin{aligned} &= \binom{m}{m} u^{(m+1)} v^{(0)} + \sum_{j=1}^m \left( \binom{m}{j-1} + \binom{m}{j} \right) u^{(j)} v^{(m+1-j)} + \binom{m}{0} u^{(0)} v^{(m+1)} \\ &= \binom{m+1}{m+1} u^{(m+1)} v^{(0)} + \sum_{j=1}^m \binom{m+1}{j} u^{(j)} v^{(m+1-j)} + \binom{m+1}{0} u^{(0)} v^{(m+1)} \\ &= \sum_{j=0}^{m+1} \binom{m+1}{j} u^{(j)} v^{(m+1-j)} \end{aligned}$$

故  $n = m + 1$  时公式成立。由数学归纳法，Leibniz 公式得证。

□

有了复合函数的求导法则，莱布尼茨公式，反函数的求导公式，我们现在能求很多我们原来比较不好求的导数。（上课给出一些例子）

## 2 微分中值定理和 Taylor 展开

### 2.1 函数的极值

**定义 2.1.** 设函数  $f(x)$  在点  $x_0$  的某个邻域  $U(x_0)$  内有定义。若对  $\forall x \in U(x_0)$  且  $x \neq x_0$ ，有  $f(x) \leq f(x_0)$ ，则称  $f(x_0)$  是  $f(x)$  的极大值。若有  $f(x) \geq f(x_0)$ ，则称  $f(x_0)$  是极小值。

**定理 2.2 (Fermat 定理).** 设定义在有界闭区间  $I$  上的函数  $f(x)$  在点  $x_0$  处可导，且在  $x_0$  处取得极值，且  $x_0$  是  $I$  的内点，则必有  $f'(x_0) = 0$ 。

证明. 不妨设  $f(x_0)$  是极大值。由极值的定义，存在  $\delta > 0$ ，使得当  $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$  时， $f(x) \leq f(x_0)$ ，即  $f(x) - f(x_0) \leq 0$ 。

1. **右导数:** 当  $x \rightarrow x_0^+$  时， $x - x_0 > 0$ ，故  $\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq 0$ 。取极限得  $f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0^+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq 0$ 。

2. 左导数: 当  $x \rightarrow x_0^-$  时,  $x - x_0 < 0$ , 故  $\frac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0} \geq 0$ 。取极限得  $f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0} \geq 0$ 。

由于  $f'(x_0)$  存在, 故必须  $f'(x_0) = 0$ 。  $\square$

**定理 2.3.** 设  $f$  为  $[a, b]$  上的可导函数, 则  $f'$  可以取到  $f'_+(a)$  与  $f'_-(b)$  之间的任意值。

证明. 设  $k$  是介于  $f'_+(a)$  和  $f'_-(b)$  之间的数。考虑函数  $g(x) = f(x) - kx$ , 则

$$g'_+(a) \cdot g'_-(b) = (f'_+(a) - k)(f'_-(b) - k) \leq 0,$$

如果上式为零, 则  $k$  等于  $f$  在  $a$  或  $b$  处的导数; 如果上式小于零, 不妨设  $g'_+(a) > 0$ ,  $g'_-(b) < 0$ , 则  $g$  在  $a$  或  $b$  处均不取到最大值, 从而  $g$  在  $[a, b]$  的内部某一占  $\xi$  处取到最大值。由 Fermat 定理,  $g'(\xi) = 0$ , 即  $f'(\xi) = k$ 。  $\square$

注 2.4. 这个定理说明, 如果  $f$  是区间  $I$  中的可导函数, 则其导函数  $f'$  的值域仍为区间。特别地, Dirichlet 函数没有任何原函数。

## 2.2 微分中值定理

**定理 2.5** (Rolle 定理). 设函数  $f$  在闭区间  $[a, b]$  上连续, 在开区间  $(a, b)$  内可导, 且  $f(a) = f(b)$ , 则存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得  $f'(\xi) = 0$ 。

证明. 由于  $f$  在闭区间  $[a, b]$  上连续, 根据闭区间上连续函数的性质,  $f$  必在  $[a, b]$  上取得最大值  $M$  和最小值  $m$ 。

1. 若  $M = m$ , 则  $f(x)$  在  $[a, b]$  上是常数, 故对  $\forall \xi \in (a, b)$  有  $f'(\xi) = 0$ 。
2. 若  $M > m$ , 由于  $f(a) = f(b)$ , 则最大值  $M$  或最小值  $m$  至少有一个在开区间  $(a, b)$  内取得。

不妨设  $f(x_0) = M$ , 且  $x_0 \in (a, b)$ 。由于  $f(x)$  在  $x_0$  处可导且取得极值, 根据 Fermat 定理, 必有  $f'(x_0) = 0$ 。令  $\xi = x_0$  即可。  $\square$

**定理 2.6** (Lagrange 中值定理). 设函数  $f$  在闭区间  $[a, b]$  上连续, 在开区间  $(a, b)$  内可导, 则存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得

$$f(b) - f(a) = f'(\xi)(b - a)$$

证明. 构造辅助函数  $F(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a)$ 。 $F(x)$  满足 Rolle 定理条件。存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得  $F'(\xi) = 0$ 。 $F'(x) = f'(x) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$ 。令  $F'(\xi) = 0$  即得证。□

**定理 2.7** (Cauchy 中值定理). 设函数  $f(x)$  和  $g(x)$  在闭区间  $[a, b]$  上连续, 在开区间  $(a, b)$  内可导, 且对  $\forall x \in (a, b)$  有  $g'(x) \neq 0$ , 则存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得

$$\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}$$

证明. 首先证明  $g(b) \neq g(a)$ 。若  $g(b) = g(a)$ , 由 Rolle 定理, 存在  $\xi_0 \in (a, b)$  使  $g'(\xi_0) = 0$ , 矛盾。构造辅助函数  $H(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b)-f(a)}{g(b)-g(a)}[g(x) - g(a)]$ 。 $H(x)$  满足 Rolle 定理条件。存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得  $H'(\xi) = 0$ 。 $H'(x) = f'(x) - \frac{f(b)-f(a)}{g(b)-g(a)}g'(x)$ 。令  $H'(\xi) = 0$  即得证。□

注 2.8. 在 Cauchy 定理中我们取  $g(x) = x$ , 那么就是 Lagrange 定理.

### 2.3 L'Hôpital 法则

连续版本的 stolz 定理.

**定理 2.9.** 设  $f, g$  在  $(a, b)$  中可导, 且  $g'(x) \neq 0, \forall x \in (a, b)$ .

又设

$$\lim_{x \rightarrow a^+} f(x) = 0 = \lim_{x \rightarrow a^+} g(x).$$

如果极限

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

存在 (或为  $\infty$ ), 则

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}.$$

证明. 补充定义  $f(a) = g(a) = 0$ , 则  $f, g$  在  $[a, b]$  中连续. 由 Cauchy 中值定理,  $\forall x \in (a, b)$ , 存在  $\xi \in (a, x)$ , 使得

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}.$$

当  $x \rightarrow a^+$  时,  $\xi \rightarrow a^+$ , 从而由于式子

$$\frac{f'(\xi)}{g'(\xi)} \text{ 趋近于 } a^+ \text{ 极限存在}$$

我们有,  $\frac{f(x)}{g(x)}$  极限存在且

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}. \quad (2)$$

□

注 2.10. (1) 如果仍有  $f'_+(a) = g'_+(a) = 0$ , 则可利用二次导数继续求极限:

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f''(x)}{g''(x)},$$

高阶导数的情形类似.

(2) 区间  $(a, b)$  换成  $(-\infty, b)$  或  $(a, \infty)$  时, 有类似结论:

$$\lim_{x \rightarrow -\infty} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow -\infty} \frac{f'(x)}{g'(x)}, \quad \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{f'(x)}{g'(x)}.$$

这可由变量代换  $x = \frac{1}{t}$  得出.

(3) 需要注意的是, 等式 (2) 成立需要其右端极限存在 (或为无穷), 如果极限不存在, 则 (2) 就未必成立了, 读者可在  $x = 0$  处验证  $f(x) = x^2 \sin \frac{1}{x}, g(x) = x$  就是不成立的例子.

**定理 2.11.** 设  $f, g$  在  $(a, b)$  中可导, 且  $g'(x) \neq 0, \forall x \in (a, b)$ .

又设

$$\lim_{x \rightarrow a^+} g(x) = \infty.$$

如果极限

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = l$$

存在 (或为  $\infty$ ), 则

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = l.$$

证明. 我们对  $l$  为有限的情形加以证明,  $l = \infty$  的情形可类似证明. 由已知条件, 任给  $\varepsilon > 0$ , 存在  $\eta > 0$ , 使得当  $x \in (a, a + \eta)$  时

$$l - \frac{\varepsilon}{2} < \frac{f'(x)}{g'(x)} < l + \frac{\varepsilon}{2}. \quad (3)$$

取  $c = a + \eta$ , 当  $x \in (a, c)$  时, 由 Cauchy 微分中值定理, 存在  $\xi \in (x, c)$ , 使得

$$\frac{f(x) - f(c)}{g(x) - g(c)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}.$$

上式可以改写为

$$f(x) = f(c) + \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}(g(x) - g(c)),$$

即

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)} + \frac{f(c)}{g(x)} - \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)} \frac{g(c)}{g(x)}.$$

利用 (3) 以及条件  $g(x) \rightarrow \infty (x \rightarrow a^+)$  不难得知, 存在正数  $\delta < \eta$ , 使得当  $x \in (a, a + \delta)$  时

$$\left| \frac{f(x)}{g(x)} - l \right| < \varepsilon,$$

这就证明了所需结论.  $\square$

## 2.4 Taylor 展开

**定理 2.12** (Taylor 公式 (含 Lagrange 余项)). 设函数  $f(x)$  在包含  $x_0$  的区间  $I$  内有  $n+1$  阶导数, 则对任意的  $x \in I$ , 存在  $\zeta = x_0 + \theta(x - x_0)$  ( $0 < \theta < 1$ ) 使得

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x - x_0)^k + R_n(x)$$

其中 Lagrange 余项  $R_n(x)$  为

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\zeta)}{(n+1)!}(x - x_0)^{n+1}$$

证明. 令  $h = x - x_0$ , 我们要证明存在  $\theta \in (0, 1)$  使得

$$f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} h^k = \frac{f^{(n+1)}(x_0 + \theta h)}{(n+1)!} h^{n+1}$$

构造辅助函数  $G(t)$ :

$$G(t) = f(x) - \left[ f(t) + f'(t)(x-t) + \frac{f''(t)}{2!}(x-t)^2 + \cdots + \frac{f^{(n)}(t)}{n!}(x-t)^n \right] - A(x-t)^{n+1}$$

其中  $t$  介于  $x_0$  和  $x$  之间,  $A$  是待定常数。我们选取  $A$  使得  $G(x_0) = G(x)$ 。显然  $G(x) = 0$ 。令  $G(x_0) = 0$ , 则

$$f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x - x_0)^k - A(x - x_0)^{n+1} = 0$$

$$A = \frac{f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x - x_0)^k}{(x - x_0)^{n+1}}$$

$G(t)$  满足 Rolle 定理的条件。故存在  $\zeta$  介于  $x_0$  和  $x$  之间，使得  $G'(\zeta) = 0$ 。对  $G(t)$  求导（注意  $x$  是常数）：

$$\begin{aligned} G'(t) &= -f'(t) - \sum_{k=1}^n \left[ \frac{f^{(k+1)}(t)}{k!} (x-t)^k + \frac{f^{(k)}(t)}{k!} k(x-t)^{k-1} (-1) \right] - A(n+1)(x-t)^n (-1) \\ &= -f'(t) - \sum_{k=1}^n \frac{f^{(k+1)}(t)}{k!} (x-t)^k + \sum_{k=1}^n \frac{f^{(k)}(t)}{(k-1)!} (x-t)^{k-1} + A(n+1)(x-t)^n \end{aligned}$$

将第二个求和项中的  $k$  替换为  $j = k-1$ （即  $k = j+1$ ）：

$$\sum_{k=1}^n \frac{f^{(k)}(t)}{(k-1)!} (x-t)^{k-1} = \sum_{j=0}^{n-1} \frac{f^{(j+1)}(t)}{j!} (x-t)^j = f'(t) + \sum_{j=1}^{n-1} \frac{f^{(j+1)}(t)}{j!} (x-t)^j$$

将  $G'(t)$  展开后，所有项几乎抵消，只剩下：

$$G'(t) = -\frac{f^{(n+1)}(t)}{n!} (x-t)^n + A(n+1)(x-t)^n$$

令  $G'(\zeta) = 0$ ：

$$A(n+1)(x-\zeta)^n = \frac{f^{(n+1)}(\zeta)}{n!} (x-\zeta)^n$$

由于  $x \neq \zeta$ ,  $(x-\zeta)^n \neq 0$ , 可得

$$A = \frac{f^{(n+1)}(\zeta)}{(n+1)!}$$

将  $A$  代回  $R_n(x) = A(x-x_0)^{n+1}$  的定义，即得 Lagrange 余项。  $\square$

**定理 2.13** (Peano 余项形式). 设函数  $f(x)$  在  $x_0$  处  $n$  阶可导，则

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x-x_0)^k + o((x-x_0)^n)$$

证明. (证明使用  $n$  次 L'Hôpital 法则。) 设  $R_n(x) = f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x-x_0)^k$ , 我们需要证明  $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_n(x)}{(x-x_0)^n} = 0$ 。当  $x \rightarrow x_0$  时，分子  $R_n(x)$  和分母  $(x-x_0)^n$  及其直到  $n-1$  阶导数都趋于 0。对  $\frac{R_n(x)}{(x-x_0)^n}$  连续使用 L'Hôpital 法则  $n$  次：

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_n(x)}{(x-x_0)^n} \stackrel{\frac{0}{0}}{=} \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R'_n(x)}{n(x-x_0)^{n-1}} \stackrel{\frac{0}{0}}{=} \dots \stackrel{\frac{0}{0}}{=} \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_n^{(n-1)}(x)}{n!(x-x_0)}$$

其中  $R_n^{(n-1)}(x) = f^{(n-1)}(x) - \sum_{k=n-1}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} k! \frac{(x-x_0)^{k-(n-1)}}{(k-(n-1))!}$

$$R_n^{(n-1)}(x) = f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0) - f^{(n)}(x_0)(x-x_0)$$

则极限变为

$$\begin{aligned} & \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0) - f^{(n)}(x_0)(x - x_0)}{n!(x - x_0)} \\ &= \frac{1}{n!} \left[ \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0)}{x - x_0} - f^{(n)}(x_0) \right] \end{aligned}$$

由导数定义,  $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f^{(n-1)}(x) - f^{(n-1)}(x_0)}{x - x_0} = f^{(n)}(x_0)$ 。故极限为  $\frac{1}{n!}[f^{(n)}(x_0) - f^{(n)}(x_0)] = 0$ 。得证。  $\square$

注 2.14. 如果有时间介绍积分余项和柯西余项

## 2.5 Taylor 公式和微分学的应用

**定理 2.15.** 设  $f$  在  $[a, b]$  上连续, 在  $(a, b)$  中二阶可导. 当  $x_i \in [a, b]$  ( $1 \leq i \leq n$ ) 时, 存在  $\xi \in (a, b)$ , 使得

$$f\left(\sum_{i=1}^n \lambda_i x_i\right) - \sum_{i=1}^n \lambda_i f(x_i) = -\frac{1}{2} f''(\xi) \sum_{i < j} \lambda_i \lambda_j (x_i - x_j)^2, \quad (4)$$

其中  $\lambda_i \geq 0$ ,  $\sum_{i=1}^n \lambda_i = 1$ .

**示例 2.16.** 求极限

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \left[ x - x^2 \ln \left( 1 + \frac{1}{x} \right) \right].$$

**示例 2.17.** 设  $f$  在 0 附近二阶可导, 且  $|f''| \leq M$ ,  $f(0) = 0$ , 则

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n f\left(\frac{k}{n^2}\right) = \frac{1}{2} f'(0).$$