References: Introduction to Real Analysis (Bartle & Sherbert), Thomas Calculus 12th Edition

## 單元導數定義

由牛頓發揚光大的流數法,今時今日變成了以極限定義的導數。

定義 1 (導數定義). 若f在c可導, 則其導數f'(c)為

$$f'(c) = \lim_{x \to c} \frac{f(x) - f(c)}{x - c}$$

定義 2 (現代導數嚴謹定義). L為f在c的導數當: 對於任意 $\epsilon > 0$ ,若存在 $\delta(\epsilon) > 0$ 使得對於 $0 < |x-c| < \delta(\epsilon)$ ,

$$\left|\frac{f(x) - f(c)}{x - c} - L\right| < \epsilon$$

則寫f'(c) = L。

定理. 若 $f: I \to \mathbb{R}$ 在 $c \in I$ 可微, 則f在 $c \in I$ 連續。

證明. 導數存在, 則

$$\lim_{x \to c} (f(x) - f(c)) = \lim_{x \to c} \frac{f(x) - f(c)}{x - c} \cdot \lim_{x \to c} (x - c)$$
$$= f'(c) \cdot 0$$
$$= 0$$

因此 $\lim f(x) = f(c)$ 使得f在 $c \in I$ 連續。

導數的目的在於處理函數的變化:從算式可見,導數取自f的變化除以變量x的變化,即可理解爲變化的比例,等於變化比率。簡而言之,導數為函數的斜率。

定理 (基本導數定則). 1. 常函數的導數:

$$\frac{d}{dx}(c) = 0$$

2. 幂函數的導數:

$$\frac{d}{dx}(x^n) = nx^{n-1}$$

3. 自然指數的導數:

$$\frac{d}{dx}(e^x) = e^x$$

4. 自然對數的導數:

$$\frac{d}{dx}(\ln|x|) = \frac{1}{x}$$

5. 三角函數的導數:

(a) 
$$\frac{d}{dx}(\sin x) = \cos x$$
(b) 
$$\frac{d}{dx}(\cos x) = -\sin x$$

$$\frac{d}{dx}(\tan x) = \sec^2 x$$

證明. 留做習題。

定理 (導數的性質). 導數擁有以下性質:

1. 綫性性: 對於可微函數f,g, 常數 $\alpha,\beta$ ,  $(\alpha f + \beta g)' = \alpha f' + \beta g'$ 。

2. 乘積法則: 對於連續函數f,g,  $(f \cdot g)' = f' \cdot g + f \cdot g'$ 。

3. 除法定則: 對於連續函數f,g,  $(\frac{f}{g})' = \frac{f' \cdot g - f \cdot g'}{g^2}$ 。 證明.

1. 綫性性: 從f,g的可微性,可得對任意 $\varepsilon > 0$ ,均有 $\delta_f,\delta_g > 0$ 使得對於所有c,若x符合 $0 < |x-c| < \min\{\delta_f,\delta_g\}$ 時,

$$\left|\frac{f(x) - f(c)}{x - c} - f'(c)\right| < \frac{\varepsilon}{2\alpha}; \left|\frac{g(x) - g(c)}{x - c} - g'(c)\right| < \frac{\varepsilon}{2\beta}$$

則

$$\left| \frac{(\alpha f(x) + \beta g(x)) - (\alpha f(c) + \beta g(c))}{x - c} - (\alpha f'(c) + \beta g'(c)) \right|$$

$$< \alpha \left| \frac{f(x) - f(c)}{x - c} - f'(c) \right| + \beta \left| \frac{g(x) - g(c)}{x - c} - g'(c) \right|$$

$$< \alpha \cdot \frac{\varepsilon}{2\alpha} + \beta \cdot \frac{\varepsilon}{2\beta}$$

 $= \varepsilon$ 

2. 乘積法則: 從f,q的可微性,可得

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

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

$$= f'(c)g(c) + f(c)g'(c)$$

3. 除法定則: 留作習題

衍理. 導數擁有以下性質:

1. 綫性性: 對於一系列可微函數 $\{f_k\}_{k=1}^n$ ,及一系列常數 $\{\alpha_k\}_{k=1}^n$ , $(\sum_{k=1}^n \alpha_k f_k)' = \sum_{k=1}^n (\alpha_k f_k')$ 。

2. 乘積法則: 對於一系列可微函數 $\{f_k\}_{k=1}^n$ ,  $(\prod_{k=1}^n f_k)' = \sum_{k=1}^n (f_1 f_2 \cdots f_k' \cdots f_{n-1} f_n)$ 。

定理 (鏈鎖律). 對於複合函數 $h := (g \circ f)$ ,

$$h' = (g' \circ f) \cdot (f')$$

證明. 留做習題 □

定理 (逆函數). 對於逆函數 $g := f^{-1}$ ,

$$g' = \frac{1}{f' \circ g}$$

證明. 設 $g(x) = f^{-1}(x)$ ,則 $(f \circ g)(x) = x$ 。利用鏈鎖律,可得

$$(f' \circ g)(x) \cdot g'(x) = 1$$
$$g'(x) = \frac{1}{(f' \circ g)(x)}$$

導數可視爲函數於任意點的斜率,換言之,利用直綫方程的點斜式,可得出函數f於任意點 $(x_0, f(x_0))$ 上的切綫方程為

$$y - f(x_0) = f'(x_0)(x - x_0)$$

定義 3 (高維導數). 若f可微, 則f'為f的第一導數; 若f'可微, 則f''為f的第二導數, 並記

$$f''(x) = \frac{d}{dx}(f'(x)) = \frac{d^2}{dx^2}(f(x))$$

如此類推, 我們稱 $f^{(n)}(x)$ 為f的第n導數, 記

$$f^{(n)}(x) = \frac{d^n}{dx^n}(f(x))$$

## 均值定理

均值定理為數學分析其中一個重要工具,亦是導數的重要應用結果。其含義在 於將導數與函數值作連接,將切綫普及化。

定理 (極值定理). 設 $c \in I$ 使得 $f: I \to \mathbb{R}$ 有極值於c。若f可微,則f'(c) = 0。

證明. 先證明f(c)為極大值的情況: 若f'(c) > 0,則存在c的鄰域 $V \subseteq I$ 使得對於 $x \in V$ ,

$$\frac{f(x) - f(c)}{x - c} > 0$$

因此,若 $x \in V$ 同時x > c,則

$$f(x) - f(c) = (x - c) \cdot \frac{f(x) - f(c)}{x - c} > 0$$

此則違反f(c)為極大值的假設,  $f'(c) \ge 0$ 。

同理,證明 $f'(c) \neq 0$ 可運用相似做法,因此f'(c) = 0。

衍理. 設 $f:I\to\mathbb{R}$ 為連續函數,並設f在 $c\in I$ 有極值。則f'(c)不存在或f'(c)=0。

小記. f(x) := |x|可作衍理的例證: f = [-1, 1]上存在極小值,但f'(0)並不存在。

定理 (羅爾定理). 設f在閉合區間[a,b]上連續,且可微於開放區間(a,b),使得f(a) = f(b) = 0。則存在至少一個 $c \in (a,b)$ 使得f'(c) = 0。

定理 (基本均值定理). 設f在閉合區間[a,b]上連續,且可微於開放區間(a,b),則存在至少一個 $c \in (a,b)$ 使得

$$f(b) - f(a) = f'(c)(b - a)$$

證明. 設

$$\varphi(x) := f(x) - f(a) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)$$

可見 $\varphi$ 在閉合區間[a,b]上連續,且可微於開放區間(a,b),而且 $\varphi(b) = \varphi(a) = 0$ 。則可利用羅爾定理引存在 $c \in (a,b)$ 使得

$$0 = \varphi'(c) = f'(c) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

通過簡單移項, 便得

$$f(b) - f(a) = f'(c)(b - a)$$

逆微分的基本原理,以及第一導數測試,都是從均值定理發展的一些應用。

定理. 設f在閉合區間I := [a,b]上連續,且可微於開放區間(a,b),且f'(x) = 0對所有 $x \in (a,b)$ ,則f為I上的常函數。

證明. 利用均值定理,存在至少一個 $c \in (a,b)$ 使得f(b)-f(a)=f'(c)(b-a)=0,則f(a)=f(b); 並對於所有 $x \in (a,b)$ ,均有 $c \in (x,a)$ 使得f(x)-f(a)=f'(c)(x-a)=0。則f(x)=f(a)對所有 $x \in [a,b]$ 成立。

**衍理.** 設f,g在閉合區間I:=[a,b]上連續,且均可微於開放區間(a,b),且f'(x)=g'(x)對所有 $x\in(a,b)$ ,則f=g+C,其中C為常數。

定義 4 (遞升函數). 設f為連續函數, 若對於所有 $x_1 < x_2$ 均有 $f(x_1) \le f(x_2)$ , 則稱f為遞升函數。

定義 5 (遞降函數). 設f為連續函數, 若對於所有 $x_1 < x_2$ 均有 $f(x_1) \ge f(x_2)$ , 則稱f為遞降函數。

定理. 設 $f:I\to\mathbb{R}$ 為可微函數,則:

- 1. f 為遞升函數當且僅當所有 $x \in I$ 均有 f'(x) > 0;
- 2. f 為遞降函數當且僅當所有 $x \in I$ 均有f'(x) < 0。

證明. 證明1: 設 $f'(x) \ge 0$ 。若 $x_1 < x_2$ ,則根據均值定理存在 $c \in (x_1, x_2)$ 使得

$$f(x_2) - f(x_1) = f'(c)(x_2 - x_1) > 0$$

相對地,若f為遞升函數,則

$$f'(x) = \lim_{x \to c} \frac{f(x) - f(c)}{x - c} \ge 0$$

證明2: 與證明1相似, 留做習題。

定理 (第一導數測試). 設f為I := [a,b]上的連續函數,並設 $c \in (a,b)$ 。假定f在(a,c)及(b,c)上可微,則:

- 1. 若存在c的 $\delta$ -鄰域 $(c-\delta,c+\delta)\subseteq I$ 使得  $\begin{cases} f'(x)\geq 0, & c-\delta < x < c;\\ f'(x)\leq 0, & c < x < c+\delta \end{cases}$ ,則c為f在I上的相對極大值:
- 2. 若存在c的 $\delta$ -鄰域 $(c-\delta,c+\delta)\cap I\subseteq I$ 使得  $\begin{cases} f'(x)\leq 0, & c-\delta < x < c;\\ f'(x)\geq 0, & c < x < c+\delta \end{cases}$ ,則c為f在I上的相對極小值。

證明. 對於 $c - \delta < x < c$ 時  $f'(x) \ge 0$ ,則根據均值定理,存在 $c_x \in (x,c)$ 使得

$$f(c) - f(x) = f'(c_x)(c - x) \ge 0$$

則 $f(c) \ge f(x)$ ; 同理,對於 $c < x < c + \delta$ 時 $f'(x) \le 0$ ,則根據均值定理,存在 $c_x \in (c,x)$ 使得

$$f(x) - f(c) = f'(c_x)(x - c) \le 0$$

則  $f(c) \ge f(x)$ 。因此,對於  $x \in [a,b]$ ,  $f(c) \ge f(x)$ ,則 f(c)為相對極大值。 2的證明與1相似,留做習題。

## 洛必達法則

洛必達法則主要用來處理不能正常求得的極限,舉例如f,g均爲連續函數,而 $\lim_{x\to 0} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{0}{0}$ 的狀況,我們不能直接求得極限的值,因:若定義 $f(x) = \alpha x \mathcal{D}g(x) = x$ , $\alpha \in \mathbb{R}$ 為任意值,則

$$\frac{0}{0} = \lim_{x \to 0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \to 0} \frac{\alpha x}{x} = \alpha$$

但洛必達定理通過求導的方法得到了意想不到的結果。

從最直覺的判斷,我們可以考慮切綫: 因爲 $\lim_{x\to 0} f(x) = 0$ 及 $\lim_{x\to 0} g(x) = 0$ ,因此根據f, q的連續性,f(0) = 0及g(0) = 0,對於足夠小的 $\delta > 0$ , $x \in (-\delta, \delta)$ ,

$$\begin{cases} f(x) \approx f'(0)x \\ g(x) \approx g'(0)x \end{cases}$$

因此可想像

$$\lim_{x \to 0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \to 0} \frac{f'(0)x}{g'(0)x} = \frac{f'(0)}{g'(0)}$$

而最基礎的推導也是基於導數定義:

定理. 設f, g均為[a, b]上的函數使得f(a) = g(a) = 0, 並設 $g(x) \neq 0$ 對於 $x \in (a, b)$ 。 若f, g在a點可微且 $g'(a) \neq 0$ , 則

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

證明.

$$\lim_{x \to a^{+}} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \to a^{+}} \frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)}$$

$$= \lim_{x \to a^{+}} \frac{\frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)}}{\frac{x - a}{x - a}}$$

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

小記. 需注意的是,以上定理只適用於函數在a有導數,若 $a = \pm \infty$ ,則需要更多手段。

定理 (柯西均值定理/普適均值定理). 設f,g為[a,b]上的連續函數,並在(a,b)上可微, 且 $g'(x) \neq 0$ 對所有 $x \in (a,b)$ 。則存在 $c \in (a,b)$ 使得

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

證明. 設

$$h(x) := f(x) - f(a) - \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)}(g(x) - g(a))$$

可見h在閉合區間[a,b]上連續,且可微於開放區間(a,b),而且h(b) = h(a) = 0。則可利用羅爾定理引存在 $c \in (a,b)$ 使得

$$0 = h'(c) = f'(c) - \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)}g'(c)$$

通過簡單移項, 便得

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

定理 (洛必達定理I). 設 $-\infty \le a < b \le \infty$ 並設f, g於(a, b)可微使得所有 $x \in (a, b)$ 均使得 $g'(x) \ne 0$ 。假定

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

1. 若 
$$\lim_{x \to a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = L \in \mathbb{R}$$
,則  $\lim_{x \to a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = L$ ;

2. 若 
$$\lim_{x \to a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = L \in \{-\infty, \infty\}$$
,則  $\lim_{x \to a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = L$ 。

證明. 設 $a < \alpha < \beta < b$ ,根據羅爾定理 $g(\alpha) \neq g(\beta)$ (爲何?),並根據柯西均值 定理,存在 $u \in (\alpha, \beta)$ 使得

$$\frac{f(\beta) - f(\alpha)}{q(\beta) - q(\alpha)} = \frac{f'(u)}{q'(u)}$$

其中 $u \in (\alpha, \beta)$ 。

情況1:  $L \in \mathbb{R}$ ,  $\varepsilon > 0$ , 存在 $c \in (a, b)$ 使得

$$L + \varepsilon < \frac{f'(u)}{g'(u)} < L + \varepsilon$$

$$u \in (a, c)$$

$$L + \varepsilon < \frac{f(\beta) - f(\alpha)}{g(\beta) - g(\alpha)} < L + \varepsilon$$

$$a < \alpha < \beta \le c$$

 $\mathbf{p}\alpha \to a^+$ , 可得

$$L + \varepsilon \le \frac{f(\beta)}{g(\beta)} \le L + \varepsilon$$
  $\beta \in (a, c]$ 

因 $\varepsilon > 0$ 為任意值,1證畢。

情況2.1:  $L = \infty$ , M > 0, 存在 $c \in (a, b)$ 使得

$$\frac{f'(u)}{g'(u)} > M \qquad u \in (a, c)$$

$$\frac{f(\beta) - f(\alpha)}{g(\beta) - g(\alpha)} > M \qquad a < \alpha < \beta \le c$$

 $取 \alpha \rightarrow a^+, \ \, 可得$ 

$$\frac{f(\beta)}{g(\beta)} \ge M \qquad \beta \in (a, c)$$

因M > 0為任意值, 2.1證畢。

定理 (洛必達定理II). 設 $-\infty \le a < b \le \infty$ 並設f, g於(a,b)可微使得所有 $x \in (a,b)$ 均使得 $g'(x) \ne 0$ 。假定

$$\lim_{x \to a^+} f(x) = \pm \infty = \lim_{x \to a^+} g(x)$$

2. 若 
$$\lim_{x \to a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = L \in \{-\infty, \infty\}$$
,則  $\lim_{x \to a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = L$ 。

## 泰勒定理

回想切綫的出現,可見對於任意可微函數 f 都存在一種估算

$$f(x) \approx f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$$

而若需要更精確的估算,考慮若f存在二階導數,則

$$f(x) \approx f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x - x_0)^2$$

同理,若f存在三階導數、四階導數,可對f進行更精確的估算。如此拓展下去,可得以下定義:

定義 6 (泰勒多項式). 設 $n \in \mathbb{N}$ 及I := [a,b],並設 $f : I \to \mathbb{R}$ 使得f及其導數 $f', f'', \dots, f^{(n)}$ 均 為(a,b)上的連續函數,並於(a,b)上存在(n+1)-階導數 $f^{(n+1)}$ ,則對於 $x_0 \in I$ ,設 $V(x_0)$ 為 $x_0$ 的 鄰域,可對 $x \in V(x_0)$ 進行以下估算

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

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

定理 (泰勒多項式定理). 設 $n \in \mathbb{N}$ 及I := [a,b],並設 $f : I \to \mathbb{R}$ 使得f及其導數 $f', f'', \dots, f^{(n)}$ 均 為(a,b)上的連續函數,並於(a,b)上存在(n+1)-階導數 $f^{(n+1)}$ ,則對於定點 $x_0 \in I$ ,及任意 $x \in I$ ,存在c位於x與 $x_0$ 之間使得

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n + \frac{f^{(n+1)}(c)}{(n+1)!}(x - x_0)^{n+1}$$

證明. 設

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

向量函數

偏導數與全導數

方向導數

切面與法綫

二維極值與鞍點