

L6 2.3 Some Limit Theorems 極限的唯一性 極限的四則運算

Thm: (Uniqueness of a Limit)

極限的唯一性，就是一個函數在某一點有極限。

Q: 如果它存在，它可以有幾個極限？

A: 一個，這個答案在概念上是對的，現在以數學來證明它。

If $\lim_{x \rightarrow c} f(x) = L$ and $\lim_{x \rightarrow c} f(x) = M$, then $L = M$.

假設它有兩個一個是 L 一個是 M，再去證這兩個相等，結果只有一個從所求想起，但不知如何想起。

假設所求為錯。因為它很明顯對，所以假設它錯。直觀上很對的東西很難證，假設它錯，就可以很容易反駁它，叫反證法(在證無可證之下用)。

pf: assume L 不等於 M L 比較大或 M 比較大, say $L > M$. 口語就說

Q: 就說跟假設的差異在哪裡？

A: 就說，並沒有真的假設，也就是隨便說說，不一定是事實，之後的證明不會有太大關係，只是容易說明而已。

Q: L 不等於 M，就說 $L > M$ 很明顯就是錯，為什麼它不會對？

A: 一個要逼到 L 一個要逼到 M，現在假設 L 不等於 M， $L > M$ ，這兩個一定有一個差距，既然如此可以有一個點可以跟 L 很靠近又跟 M 跟很靠近，做得到嗎？直觀上來講已經做不倒，因為我可以讓它很靠近 L 也可以很靠近 M，可是 L 跟 M 真的不一樣，它一定有一個距離，就可以得到矛盾。

Bay the way... 現在的數學題目已經分兩類，一個是抽象一個是具體的例子，上次那個是具體的例子(證明極限)，數學系偏向抽象...

Let $\varepsilon = (L - M)/2 > 0$

$\because L \neq M, \therefore$ 找不相交的區間，交集為空。

各取 L-M 一半則不相交，這東西一定是一個正數 $\because L > M, \therefore L - M > 0$ 。

可以找到一個點，同時落在 L 區間，也同時落在 M 區間，圖形上已經說這兩個區間不相交，現在講有點落在 L 區間，也落在 M 區間，存在有 δ_1 及 δ_2 滿足這兩個區間，得到交集為空，而得到矛盾。

為什麼可以做到？因為極限存在等於 L，如果極限不存在，則不對。

這個定理是假設極限存在，給 ε 可以得到 δ 滿足。

$\because \lim_{x \rightarrow c} f(x) = L \quad \therefore \exists \delta_1 > 0 \text{ s.t. } \forall x \text{ in } 0 < |x - c| < \delta_1, |f(x) - L| < (L - M)/2.$

$\because \lim_{x \rightarrow c} f(x) = M \quad \therefore \exists \delta_2 > 0 \text{ s.t. } \forall x \text{ in } 0 < |x - c| < \delta_2, |f(x) - M| < (L - M)/2.$

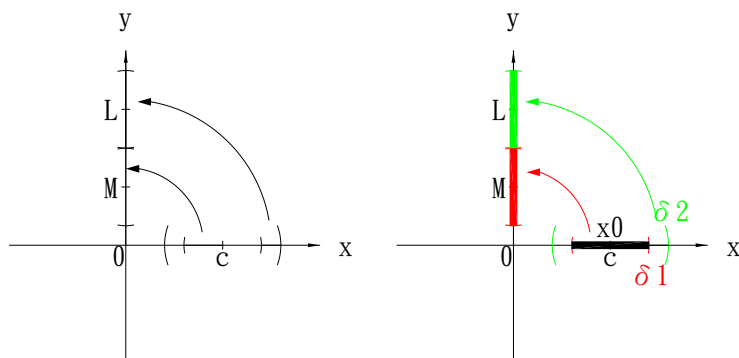
有點會同時送到 δ_1 ，也送到 δ_2

Choose $x_0 \in \mathbb{R} \quad \text{s.t. } 0 < |x_0 - c| < \min(\delta_1, \delta_2)$ 取一點落在交集裡頭

L6 2.3 Some Limit Theorems 極限的唯一性 極限的四則運算

Then $f(x_0) \in (L-(L-M)/2, L+(L-M)/2) = ((L+M)/2, (3L-M)/2) \cap$

$(M-(L-M)/2, M+(L-M)/2) = ((3M-L)/2, (L+M)/2) = \emptyset. (\rightarrow \leftarrow) \text{矛盾}$



Q:則已經證了，為什麼？在哪裡說已經證了？

A:因為這個點如果落在 $\min(\delta_1, \delta_2)$ ，一定落在 δ_1 也落 δ_2 ，是延伸之前的想法。矛盾了，一個點落在空集合裡頭，事實上很多點都在空集合，但只要一個點就足夠了，也就是證明有誤。

Q:這個證明為什麼會錯誤？

A:因為一開始假設有誤，所以推得推導出矛盾。

Therefore $L=M$ 假設錯誤，只剩下 $L=M$ 。

By the way 沒事多問問，多問問沒事。

Thm **極限的四則運算**

如果從極限的定義出發，去證明極限的存在，其實不容易。

需要解一個函數的集合和，函數可能是很難的，解集合是很複雜。

我們能不能繞一個彎解極限存在？數學家找到了，先在理論上去做運作，得到理論的基礎，再從理論上做計算的應用。用原來的方式太難做，怎麼辦呢？先把體材抽象化，得到一個理論的結果，幫助計算上的應用，就是極限的四則運算。

極限的四則運算是極限的突破，使得可以脫離 $\epsilon - \delta$ 的語言。成熟的思想總結。

If $\lim_{x \rightarrow c} f(x) = L$ and $\lim_{x \rightarrow c} g(x) = M$. 如果我有兩個在 c 點極限存在。

Q:給兩個函數 g 、 f ，如何構造出新的函數？

A:透過兩個函數 $f+g$ 、 $f-g$ 、 $f \cdot g$ 、 $f/g (g \neq 0)$

細節 f 、 g 的定義域需要相同，如果不同需考慮定義域的交集。

因為任何一個函數都可以考慮任何一點的極限？極限可能存在可能不存在，極限不存在，可能有...八個圖例子。

如果兩函數極限存在，可以構造出四個函數，透過四則運算，則極限值等於多少？

Then ① $\lim [f(x)+g(x)] = L+M$

L6 2.3 Some Limit Theorems 極限的唯一性 極限的四則運算

② $\lim[\alpha f(x)] = \alpha L$, where 在此 $\alpha \in \mathbb{R}$ 。

③ $\lim[f(x)g(x)] = LM$

④ $\lim[f(x)/g(x)] = L/M$

口語：

①相加的極限會存在，且等於極限相加。

②乘常數的極限會存在，且等於極限乘常數。

③相乘的極限會存在，且等於極限相乘。

④若分母的極限不為0。相除的極限會存在，且等於極限相乘。

pf.① Let $\varepsilon > 0$ $|[f(x)+g(x)]-(L+M)| = |[f(x)-L]+[g(x)-M]| \leq |f(x)-L| + |g(x)-M|$

$\because \lim(x \rightarrow c)f(x) = L,$

\therefore For this $\varepsilon/2, \exists \delta_1 > 0$, s.t. $\forall x$ in $0 < |x-c| < \delta_1, |f(x)-L| = \varepsilon/2$ 。

$\because \lim(x \rightarrow c)g(x) = M,$

\therefore For this $\varepsilon/2, \exists \delta_2 > 0$, s.t. $\forall x$ in $0 < |x-c| < \delta_2, |g(x)-M| = \varepsilon/2$ 。

Take $\delta = \min(\delta_1, \delta_2)$, then $\forall x$ in $0 < |x-c| < \delta$,

$|[f(x)+g(x)]-(L+M)| < \varepsilon/2 + \varepsilon/2 = \varepsilon$ 。

pf.② Let $\varepsilon > 0$ $|\alpha f(x) - \alpha L| < |\alpha| |f(x) - L|$ 解不下去了，回到條件來 $\lim(x \rightarrow c)f(x) = L$ 。

透過解不等式 $|f(x)-L| < \varepsilon$ ，而解 $|f(x)-L| < \varepsilon/|\alpha|$ ，和在一起變 $|\alpha| |f(x)-L| < \varepsilon$ 。

$\because \lim(x \rightarrow c)f(x) = L, \therefore$ For this $\varepsilon/|\alpha|, \exists \delta_1 > 0$, s.t. $\forall x$ in $0 < |x-c| < \delta_1,$

$|f(x)-L| = \varepsilon/|\alpha|$ 。因為 $|f(x)-L| < \varepsilon$ 能解，所以 $|\alpha| |f(x)-L| < \varepsilon$ 能解。

Take $\delta = \varepsilon/|\alpha|$, then $\forall x$ in $0 < |x-c| < \delta, |\alpha f(x) - \alpha L| < |\alpha| \cdot \varepsilon/|\alpha| = \varepsilon$ 。

③④ Practice