

# 平均論

李春億

## 一. 平均數的基本特性

設  $n \geq 2$ , 某實數集  $D$  中的  $n$  個數  $x_1, x_2, \dots, x_n$  的平均數有下列數種:

1. 算術平均數  $\frac{x_1+x_2+\dots+x_n}{n}$ .  $D$  為所有實數的集合。
2. 幾何平均數  $\sqrt[n]{x_1x_2 \cdots x_n}$ .  $D$  為所有正實數的集合。
3. 調和平均數  $\frac{n}{\frac{1}{x_1}+\frac{1}{x_2}+\dots+\frac{1}{x_n}}$ .  $D$  可以選為正實數的集合。
4. 方均根  $\sqrt{\frac{x_1^2+x_2^2+\dots+x_n^2}{n}}$ .  $D$  可以選為正實數的集合。
5. 反調和平均數  $\frac{x_1^2+x_2^2+\dots+x_n^2}{x_1+x_2+\dots+x_n}$ .  $D$  可以選為正實數的集合。

此外尚有兩個正數的希羅平均數  $\frac{a+\sqrt{ab}+b}{3}$ . 這希羅平均數似乎沒有推廣到  $n$  個數的理想辦法。

現在數學只是定義出如上幾個特定的平均數, 並討論其個別特性及彼此間的關係, 而缺乏完整的理論。本文將試著定義出較完整的平均數的理論, 以創立一個平均論 (Average Theory)。

若  $x_1, x_2, \dots, x_n$  均為實數的集合  $D$  中的數,  $a = m(x_1, x_2, \dots, x_n)$  是類似上述各種平均數的一項函數。我們稱得  $m$  為平均法 (averaging method),  $a$  為平均數 (average) 或平均值 (average value),  $n$  為項次,  $D$  為平均數的定義域。我們至少對平均法作以下的要求:

- 1、確定性: 對任意正整數  $n \geq 2$ ,  $m$  均可視為一個  $n$  個變數的函數。換言之,  $a$  可由  $x_1, x_2, \dots, x_n$  完全決定。
- 2、封閉性:  $a \in D$ .
- 3、居中性:  $\min(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq a \leq \max(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 。
- 4、對稱性: 若  $i_1, i_2, \dots, i_n$  為  $1, 2, \dots, n$  的一個排列, 則

$$m(x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_n}) = m(x_1, x_2, \dots, x_n).$$

- 5、次方遞迴性: 若  $a_1 = m(x_{1,1}, x_{1,2}, \dots, x_{1,n^k})$ ,  $a_2 = m(x_{2,1}, x_{2,2}, \dots, x_{2,n^k}), \dots, a_n =$

$m(x_{n,1}, x_{n,2}, \dots, x_{n,n^k})$ , 則

$$m(a_1, a_2, \dots, a_n) = m(x_{1,1}, \dots, x_{1,n^k}, x_{2,1}, \dots, x_{2,n^k}, \dots, x_{n,1}, \dots, x_{n,n^k}).$$

對稱性基本上就是交換律的延伸。次方遞迴性類似結合律。以上定義的種種平均數都有確定性、對稱性、定義域的選擇也使它們有封閉性。但反調和平均數沒有居中性。我們願意把它排除在要討論的平均論之外。

## 二. 運算平均數

設  $D$  為實數的集合,  $p(x, y)$  為  $x \in D, y \in D$  的函數。若  $p(x, y) \in D$ , 且對  $x, y, z \in D$  滿足

$$\text{交換律: } p(x, y) = p(y, x),$$

$$\text{結合律: } p(p(x, y), z) = p(x, p(y, z)),$$

則我們稱  $p$  為一個運算。我們可以用遞迴的方式定義多於兩個運算元的運算如下:

$$p(x_1, x_2, \dots, x_n) = p(p(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}), x_n).$$

這樣定義的運算具有確定性、對稱性、封閉性和組合性。

設  $p$  為集合  $D$  上的一運算,  $x_1, x_2, \dots, x_n \in D$ 。若有一數  $a$  使

$$p(\underbrace{a, a, \dots, a}_{n \text{ 項}}) = p(x_1, x_2, \dots, x_n),$$

我們則暫時把  $a$  叫作由  $p$  所定義的  $x_1, x_2, \dots, x_n$  的運算平均數。

例如: 若  $p(x, y) = x + y$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為算術平均數。

若  $p(x, y) = xy$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為幾何平均數。

若  $p(x, y) = \frac{x+y}{2}$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為幾何平均數。

若  $p(x, y) = \frac{1}{\frac{1}{x} + \frac{1}{y}}$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為調和平均數。

若  $p(x, y) = x^2 + y^2$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為方均根。

若  $p(x, y) = \max(x, y)$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為最大值。

若  $p(x, y) = \min(x, y)$ , 則由  $p$  所定義的運算平均數為最小值。

但希羅平均數和反調和平均數似乎都不是運算平均數。

定理 1: 運算平均數具次方遞迴性。

證明: 設  $m$  為由運算  $p$  所得的運算平均數,  $a_i = m(x_{i,1}, x_{i,2}, \dots, x_{i,n^k}), i = 1, 2, \dots, n, a = m(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , 則  $p(x_{1,1}, x_{1,2}, \dots, x_{1,n^k})$  等於  $n^k$  個  $a_i$  經過運算  $p$  所運算出來的結果。由結合律,  $p(x_{1,1}, \dots, x_{1,n^k}, x_{2,1}, \dots, x_{2,n^k}, \dots, x_{n,1}, \dots, x_{n,n^k})$  等於  $a_1, a_2, \dots, a_n$  諸數每個出現  $n^k$  次在  $p$  下計算的結果。但每組  $a_1, a_2, \dots, a_n$  在  $p$  下的運算相當於  $n$  個  $a$  在  $p$  下的運算, 所以  $p(x_{1,1}, \dots, x_{1,n^k}, x_{2,1}, \dots, x_{2,n^k}, \dots, x_{n,1}, \dots, x_{n,n^k})$  等於  $n \cdot n^k = n^{k+1}$  個  $a$  在  $p$  下運算的結果。這就是說

$$a = m(x_{1,1}, \dots, x_{1,n^k}, x_{2,1}, \dots, x_{2,n^k}, \dots, x_{n,1}, \dots, x_{n,n^k}).$$

利用和定理 1 相似的證明, 我們也可以證明。

定理 2: 設  $m$  為運算平均法,

$$\begin{aligned} a &= m(x_1, x_2, \dots, x_n), \\ a_1 &= m(a, x_2, \dots, x_n), \\ a_2 &= m(x_1, a, \dots, x_n), \\ &\vdots \\ a_n &= m(x_1, x_2, \dots, a), \\ a_0 &= m(a_1, a_2, \dots, a_n). \end{aligned}$$

則  $a_0 = a$ 。

定理 2 是運算平均數的一個必要條件, 當它不成立時, 可以證明這種平均數不是運算平均數。另一方面, 雖然由定理 1 知運算平均數具有次方遞迴性, 但在別的性质上就不那麼理想了。首先, 若  $12 \in D$ , 而令  $p(x, y) = 12$ , 則  $p$  是  $D$  上的一個運算, 但這時可以得到任意  $D$  中的數都是  $D$  中任意多個數在  $p$  下的運算平均數, 所以在這個  $p$  下沒有確定性。再者, 令  $D$  為正整數的集合, 若  $p(x, y) = \text{g.c.d}(x, y)$ , 則  $p$  是一個好的運算, 但  $p(4, 6) = 2 < \min(4, 6)$ 。所以這運算平均數沒有居中性。同理 l.c.m. 運算也沒有居中性。由於這些問題, 我們必須縮減運算的範圍, 以達到適當的平均數的理論。

### 三. 函數平均數

在本節中我們把運算平均數特殊化, 選擇呈下形的運算:

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

式中  $f$  為一特定函數, 其定義域為一區間  $(u, v)$ 。我們對  $f$  作以下的要求:

1.  $f : (u, v) \rightarrow (u, v)$  為二階可微的單調函數。
2.  $\frac{f''(x)}{f'(x)}$  連續。

這時我們稱由運算  $f(x) + f(y)$  所定義的平均數為函數平均數

$$m(x_1, x_2, \dots, x_n) = f^{-1}\left[\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)\right].$$

函數  $f$  叫作平均化函數 (averaging function)。

函數平均數顯然具有確定性、封閉性、居中性、對稱性。由定理 1 知它也具有次方遞迴性。所以在研究平均數時，它是很好的研究對象。本文以下以討論函數平均數為主。

設  $f(x)$  為平均化函數，則  $f'(x) \neq 0$ 。由不定積分知  $\ln |f'(x)|$  連續。但  $f(x)$  是單調函數，所以  $f'(x)$  不改變符號，因而連續。再從條件 2 知  $f''(x)$  連續。

定理 3: 設  $f(x)$  和  $g(x)$  均為區間  $(u, v)$  上的平均化函數，則下列四條件同值:

- (1)  $\frac{f''(x)}{f'(x)} = \frac{g''(x)}{g'(x)}$ ;
- (2)  $f(x)$  和  $g(x)$  互相可以表為一次式。即有常數  $c_0$  和  $c_1 \neq 0$  使

$$f(x) = c_0 + c_1 g(x).$$

- (3) 若  $x_1, x_2, \dots, x_n \in (u, v)$ ，則

$$f^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)\right) = g^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n g(x_i)\right).$$

- (4) 若  $x, y \in (u, v)$ ，則

$$f^{-1}\left(\frac{1}{2}[f(x) + f(y)]\right) = g^{-1}\left(\frac{1}{2}[g(x) + g(y)]\right).$$

證明: (1)  $\Rightarrow$  (2). 從 (1) 得

$$\left[\frac{f'(x)}{g'(x)}\right]' = \frac{g'(x)f''(x) - f'(x)g''(x)}{g'(x)^2} = 0.$$

所以有常數  $c_1$  使  $f'(x) = c_1 g'(x)$ 。再積分便得 (2)。

(2)  $\Rightarrow$  (1). 從 (2),  $f'(x) = c_1 g'(x)$ 。再微分得  $f''(x) = c_1 g''(x)$ 。相除即得 (1) 式。

(2)  $\Rightarrow$  (3). 令  $f(x) = y$ 。  $g(x) = \frac{1}{c_1}(y - c_0)$ ;  $f^{-1}(y) = x = g^{-1}\left(\frac{1}{c_1}(y - c_0)\right)$ 。於是

$$\begin{aligned} f^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)\right) &= f^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n [c_0 + c_1 g(x_i)]\right) \\ &= f^{-1}\left(c_0 + c_1 \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n g(x_i)\right) = g^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n g(x_i)\right) \end{aligned}$$

(3)  $\Rightarrow$  (4). (4) 其實就是 (3) 中  $n = 2$  的特殊情形。

(4)  $\Rightarrow$  (2). 設  $f g^{-1} = h$ ,  $g(x) = \xi$ ,  $g(y) = \eta$ . (4) 式可以看成

$$\frac{h(\xi) + h(\eta)}{2} = h\left(\frac{\xi + \eta}{2}\right).$$

將  $\xi$  和  $\eta$  看成獨立變數。兩邊關於  $\xi$  作偏微分, 得  $\frac{1}{2}h'(\xi) = \frac{1}{2}h'(\frac{\xi+\eta}{2})$ 。再關於法無  $\eta$  作偏微分, 得  $\frac{1}{4}h''(\frac{\xi+\eta}{2}) = 0$ 。因  $\frac{\xi+\eta}{2}$  可以是  $g$  的值域中的任意數, 故得  $h''(\xi) = 0$ , 即  $h(\xi) = c_0 + c_1 + \xi$ , 其中  $c_0$  和  $c_1$  是常數。但這就 (2)。

以上討論的平均化函數  $f(x)$  的定義域均為一開區間  $(u, v)$ 。若  $\lim_{x \rightarrow u^+} f(x)$  存在, 我們可以把  $u$  加到  $f(x)$  的定義域裡去。同理若  $\lim_{x \rightarrow v^-} f(x)$  存在, 我們也可以把  $v$  加到  $f(x)$  的定義域裡去。下表列出幾個平均化函數:

$f(x)$	$\frac{f''(x)}{f'(x)}$	定義域
$x^t, t > 0$	$\frac{t-1}{x}$	$[0, \infty)$
$x^t, t < 0$	$\frac{t-1}{x}$	$(0, \infty)$
$e^x$	1	$(-\infty, \infty)$
$\ln x$	$-\frac{1}{x}$	$(0, \infty)$
$\cos x$	$\cot x$	$[0, \pi]$
$\sin x$	$-\tan x$	$[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$
$\tan x$	$2 \tan x$	$(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$

設  $f(x)$  為  $f(x)$  的反函數。若  $f(x)$  為單調,  $F(x)$  亦為單調。若  $\frac{f''(x)}{f'(x)}$  為連續, 則

$$\frac{F''(x)}{F'(x)} = -\frac{f''(F(x))}{[f'(F(x))]^2} = \frac{f''(F(x))}{f'(x)} \frac{-1}{f'(F(x))}$$

亦為連續。因此, 一個平均化函數的反函數亦為平均化函數。

#### 四. 函數平均數間的不等式

算術平均數的平均化函數為  $f(x) = x$ 。此時  $\frac{f''(x)}{f'(x)} = 0$ 。幾何平均數的平均化函數為  $g(x) = \ln x$ , ( $x > 0$ )。此時  $\frac{g''(x)}{g'(x)} = -\frac{1}{x}$ 。我們知道算術平均數大於幾何平均數, 同時也得到  $0 \geq -\frac{1}{x}$ 。其實這現象是普遍的, 即

定理 4: 設  $f(x)$  和  $g(x)$  均為區間  $(u, v)$  上的平均化函數, 則下列三條件同值:

$$(1) \frac{f''(x)}{f'(x)} \geq \frac{g''(x)}{g'(x)};$$

(2) 若  $x_1, x_2, \dots, x_n \in (u, v)$ , 則

$$f^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n f(x_k)\right) \geq g^{-1}\left(\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n g(x_k)\right).$$

(3) 若  $x_1, x_2, \dots, x_n \in (u, v)$ ,  $w_1, w_2, \dots, w_n$  為正實數,  $w_1 + w_2 + \dots + w_n = 1$ , 則

$$f^{-1}\left(\sum_{k=1}^n w_k f(x_k)\right) \geq g^{-1}\left(\sum_{k=1}^n w_k g(x_k)\right).$$

註: (3) 中左右二算式叫加權平均數。

證: (1)  $\Rightarrow$  (2). 因  $f'(x) \neq 0$  連續, 故  $f'(x)$  在  $(u, v)$  上符號不變。以下就  $f'(x) > 0$  的情形立。令  $\xi = g(x)$ ,  $h(\xi) = f(g^{-1}(\xi))$ ,  $\xi_k = g(x_k)$ 。選擇  $\bar{x} \in (u, v)$  使  $g(\bar{x}) = \frac{1}{n}[g(x_1) + g(x_2) + \dots + g(x_n)]$ 。令  $\bar{\xi} = g(\bar{x})$ ,  $\bar{\xi} = \frac{1}{n}(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_n)$ 。現在計算  $h(\xi)$  的導函數:

$$\begin{aligned} h'(\xi) &= \frac{f'(g^{-1}(\xi))}{g'(g^{-1}(\xi))} = \frac{f'(x)}{g'(x)}, \\ h''(x) &= \frac{1}{g'(x)} \frac{d}{dx} \frac{f'(x)}{g'(x)} \\ &= \frac{g'(x)f''(x) - f'(x)g''(x)}{g'(x)^3} = \frac{f'(x)}{g'(x)} \left[ \frac{f''(x)}{f'(x)} - \frac{g''(x)}{g'(x)} \right]. \end{aligned}$$

注意  $g'(x)$  在  $(u, v)$  中的符號也不變。若  $g'(x) > 0$ ,  $h'(\xi)$  為增函數。此時  $h''(\xi) > 0$ 。當  $x_k < \bar{x}$  時,  $\xi_k < \bar{\xi}$ , 由微分學的均值定理可得

$$\frac{h(\xi_k) - h(\bar{\xi})}{\xi_k - \bar{\xi}} \leq h'(\bar{\xi}),$$

$$f(x_k) - f(\bar{x}) \geq h'(\bar{\xi})[g(x_k) - g(\bar{x})],$$

即

$$f(\bar{x}) \leq f(x_k) - h'(\bar{\xi})[g(x_k) - g(\bar{x})].$$

仿此當  $x_k > \bar{x}$  時亦有此式。當  $x_k = \bar{x}$  時, 此不等式為等式。將此式關於法無  $k$  求算術平均數, 乃得  $f(\bar{x}) \leq \frac{1}{n} \sum f(x_k)$ , 即

$$g^{-1}\left[\frac{1}{n} \sum g(x_k)\right] = g^{-1}g(\bar{x}) = \bar{x} \leq f^{-1}\left[\frac{1}{n} \sum f(x_k)\right].$$

若  $g'(x) < 0$ ,  $h'(\xi)$  為減函數, 我們將上述的討論作適當的修改, 仍可以得到相同的結論。

(2)  $\Rightarrow$  (3). 先設  $w_k$  均為有理數。經通分後可令  $w_k = m_k/m$ 。  $m_1 + m_2 + \cdots + m_n = m$  (3) 式的兩邊分別是  $m_1$  個  $x_1$ ,  $m_2$  個  $x_2, \dots, m_n$  個  $x_n$  在平均化函數  $f$  和  $g$  下的函數平均數, 所以從 (2) 知 (3) 成立。利用任意實數都可以用一系列的實數來逼近的原理, 我們可以把這結果推展至  $w_k$  為實數的情形。

(3)  $\Rightarrow$  (1). 我們就  $f'(x) > 0$  的情形立論,  $f'(x) < 0$  的情形仿此不贅。

取  $x, y, z \in (u, v)$ 。令  $\xi = g(x)$ ,  $\eta = g(y)$ ,  $\zeta = g(z)$ 。我們假定  $\xi < \eta < \zeta$ , 則  $\frac{\eta-\xi}{\zeta-\xi}$ ,  $\frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}$  均為正, 且其和為 1。從 (2) 得

$$f^{-1}\left(\frac{\eta-\xi}{\zeta-\xi}f(z) + \frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}f(x)\right) \geq g^{-1}\left(\frac{\eta-\xi}{\zeta-\xi}\zeta + \frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}\xi\right) = g^{-1}(\eta).$$

定義函數  $h$  如下:  $h(\xi) = f(g^{-1}(\xi))$ , 則上式可以寫作

$$\frac{\eta-\xi}{\zeta-\xi}h(\zeta) + \frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}h(\xi) \geq h(\eta).$$

於是有

$$h(\zeta) - h(\eta) \geq \frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}h(\zeta) - \frac{\zeta-\eta}{\zeta-\xi}h(\xi) \geq h(\eta).$$

故

$$\frac{h(\zeta) - h(\eta)}{\zeta - \eta} \geq \frac{h(\zeta) - h(\xi)}{\zeta - \xi}.$$

令  $\eta \rightarrow \zeta$ , 則得

$$h'(\zeta) \geq \frac{h(\zeta) - h(\xi)}{\zeta - \xi}.$$

仿此,  $\frac{h(\eta) - h(\xi)}{\eta - \xi} \leq \frac{h(\zeta) - h(\xi)}{\zeta - \xi}$ 。令  $\eta \rightarrow \zeta$ , 則得

$$h'(\xi) \leq \frac{h(\zeta) - h(\xi)}{\zeta - \xi}.$$

所以  $h'(\zeta) \geq h'(\xi)$ , 即  $h'(\xi)$  是  $\xi$  的增函數, 所以  $h''(\xi) \geq 0$ 。

以下計算  $h''(\xi)$ 。從  $h(\xi)$  的定義知

$$h'(\xi) = f'(g^{-1}(\xi))(g^{-1})'(\xi) = \frac{f'(x)}{g'(x)}.$$

遂有

$$0 \leq h''(\xi) = \frac{g'(x)f''(x) - f'(x)g''(x)}{g'(x)^2} \frac{dx}{d\xi} = \left[ \frac{f''(x)}{f'(x)} - \frac{g''(x)}{g'(x)} \right] \frac{f'(x)}{g'(x)^2}.$$

由假定,  $f'(x) > 0$ 。故得

$$\frac{f''(x)}{f'(x)} \geq \frac{g''(x)}{g'(x)}.$$

## 五. 算幾不等式

算幾不等式 (算術平均數大於或等於幾何不均數) 是函數平均數不等式的一個例子。算術平均數的平均化函數為  $f(x) = x$ , 幾何平均數的平均化函數為  $g(x) = \ln x$ 。二者定義域的交界為所有正實數的集合。因為

$$\frac{f''(x)}{f'(x)} = 0 < -\frac{1}{x} = \frac{g''(x)}{g'(x)},$$

所以有算幾不等式。由於這不等式的重要性, 以下我們另給它一個簡短的證明:

定理5: 設  $x_1, x_2, \dots, x_n$  為  $n$  個正數,

$$a = \frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n}, \quad g = \sqrt[n]{x_1 x_2 \dots x_n}$$

分別為它們的算術平均數和幾何平均數, 則  $a \geq g$ 。其中等號當且僅當所有  $x_k$  都等於法無  $a$  時成立。

證: 令  $f(x) = \ln x$ 。  $f'(a) = \frac{1}{a}$ ,  $f''(x) = -\frac{1}{x^2}$ 。由 Taylor 定理可得對每個  $x_k$  均有在  $a$  和  $x_k$  間的一數  $\xi_k$ , 使

$$\ln x_k = \ln a + \frac{1}{a}(x_k - a) - \frac{1}{\xi_k^2}(x_k - a)^2.$$

因此

$$\begin{aligned} \ln g &= \frac{1}{n} \sum \ln x_k = \ln a - \frac{1}{na}(\sum x_k - a) - \frac{1}{n} \sum \frac{1}{\xi_k^2}(x_k - a)^2 \\ &= \frac{1}{n} \sum \ln x_k = \ln a - \frac{1}{n} \sum \frac{1}{\xi_k^2}(x_k - a)^2 \\ &\leq \ln a. \end{aligned}$$

遂有  $a \geq g$ 。因  $\frac{1}{\xi_k^2} > 0$ , 所以等號成立的充要條件是每個  $x_k - a$  都等於0。

## 參考資料

1. 數學史概論, 著者: Howard Eves, 譯者: 歐陽絳. 曉園出版社.
2. 凸分析導論, 著者: (荷蘭) J. D. 蒂爾 (van Tiel). 亞東書局.

—本文作者任職於瑞昱半導體—