

# 弱大數法則，Bernstein多項式 及Weierstrass逼近定理

劉豐哲

Weierstrass 逼近定理敘述如下：如果  $f(x)$  是  $[0, 1]$  上的連續函數，則給定  $\varepsilon > 0$ ，可以找到一個多項式  $P(x)$  使得  $|f(x) - P(x)| < \varepsilon$  對所有  $[0, 1]$  上的點  $x$  成立。換言之，可以找到一序列多項式  $\{P_n(x)\}$ ，使得  $P_n(x)$  均勻地趨近到  $f(x)$ 。

Weierstrass 逼近定理是數學上很基本而重要的定理，因此它有好幾種證明；到目前為止，筆者所知道的最直接的證明是經由 Bernstein 多項式去證明的。本文將介紹這種證明；它和機率論中的弱大數法則有關，因此特別有興味。

1. 設  $0 < p < 1$ ，並令  $0 < q = 1 - p < 1$ 。想像有一枚銅板，當我們隨意地丟它的時候，正面出現的機率為  $p$ 。假如我們逐次地丟這枚銅板，即得到一序列的試驗，每次試驗的結果或為正面出現或為反面出現，我們除了它們出現的機率分別為  $p$  和  $q$  外，無法預測那一面出現。如果正面出現時用 1 表示，反面出現時用 0 表示，則這一序列的試驗可用一序列的隨機變數  $\{\Omega_n(\omega)\}$  表示，其中  $\omega$  是樣品空間的點， $\Omega_n(\omega) = 1$  或  $0$ ，且  $\Omega_n = 1$  的那些樣品所成的事件的機率為  $p$ ， $\Omega_n = 0$  的那些樣品所成事件的機率為  $q$ 。

。如果每次試驗之後，銅板的特性沒有改變（即出現正面和反面的機率仍然維持為  $p$  和  $q$ ），那麼用機率論的語言來敘述的話，就是  $\{\Omega_n(\omega)\}$  是獨立隨機變數序列。

首先我們用一個具體的方法來表現獨立隨機變數序列  $\{\Omega_n(\omega)\}$ 。我們取半閉的空間  $[0, 1)$  為樣品空間，並逐次定義隨機變數  $\{\Omega_n(\omega)\}$  如下：令  $I_1^{(1)} = [0, p)$ ， $I_2^{(1)} = [p, 1)$ ，並視  $\omega \in I_1^{(1)}$  或  $I_2^{(1)}$  而  $\Omega_1(\omega) = 1$  或  $0$ ；如果  $I = [a, b)$  是  $[0, 1)$  的子區間，則令  $I' = [a, c)$ ， $I'' = [c, b)$  其中  $(c-a) : (b-c) = p : q$ ；現令  $I_1^{(2)} = I_1^{(1)'}$ ， $I_2^{(2)} = I_1^{(1)''}$ ， $I_3^{(2)} = I_2^{(1)'}$ ， $I_4^{(2)} = I_2^{(1)''}$ ，並視  $\omega \in I_1^{(1)'}$  或  $I_2^{(1)'}$  或  $I_1^{(1)''}$  或  $I_2^{(1)''}$  而令  $\Omega_2(\omega) = 1$  或  $0$ ；如此繼續做下去，假設  $I_1^{(k)}$ ， $I_2^{(k)}$ ，……， $I_{2^k}^{(k)}$  及  $\Omega_k(\omega)$  已有定義，而令  $I_{2j-1}^{(k+1)} = I_j^{(k)'}$ ， $I_{2j}^{(k+1)} = I_j^{(k)''}$ ， $j = 1, 2, \dots, 2^k$ ，並視  $\omega \in I_1^{(k)'}$  或  $I_2^{(k)'}$  或  $I_1^{(k)''}$  或  $I_2^{(k)''}$  而令  $\Omega_{k+1}(\omega) = 1$  或  $0$ 。如此，對應於每個自然數  $n$ ，我們把  $[0, 1)$  分解成  $I_1^{(n)}$ ， $I_2^{(n)}$ ，……， $I_{2^n}^{(n)}$ ，並定義一函數  $\Omega_n$  如下： $\Omega_n(\omega) = 1$  或  $0$ ，視  $\omega \in I_j^{(n)}$  中之  $j$  為奇數或偶數而定。我們所取定的樣品空間為  $[0, 1)$ ，而我們所考慮的函數列  $\{\Omega_n\}$  所取的值僅為  $0$  和  $1$ ，而且  $\{\Omega_n = 1\}$  及  $\{\Omega_n = 0\}$  的事件皆由  $[0, 1)$  的半閉子區間的聯集所組成，因此，此後我們討論中所出現之事件皆由  $[0, 1)$  之半閉區間所組成，這種事件的機率就定為組成此事件的區間的長度和。此後我們用  $P(E)$  來表示事件  $E$  的機率，特別  $P(\Omega_n = 1) = p$ ， $n = 1, 2, \dots$ 。由  $\{\Omega_n\}$  的定義，如果  $n, m$  為任二不相等的自然數，則在  $\{\Omega_n = 1\}$  或  $\{\Omega_n = 0\}$  上  $\{\Omega_m = 1\}$  和  $\{\Omega_m = 0\}$  的區間和之比仍為  $p : q$ ，即和  $\{\Omega_m = 1\}$  和  $\{\Omega_m = 0\}$  在全樣品空間  $[0, 1)$  上的機率比一樣，換言之  $\Omega_m$  和  $\Omega_n$  是互為獨立的。事實上，也不難看出：如果  $m, n_1, n_2, \dots, n_k$ ，為互異之自然數，則  $\{\Omega_{n_1} = \alpha_1, \dots, \Omega_{n_k} = \alpha_k\}$  發生

時， $\Omega_m = 1$  或  $0$  之條件機率仍分別為  $r$  和  $q$ ，其中每個  $\alpha_i$  或為  $1$  或為  $0$ ，也就是說  $\{\Omega_n\}$  是個獨立隨機變數序列。因此我們在樣品空間  $[0, 1)$  上構造出來的函數列  $\{\Omega_n\}$  事實上可視為本節一開頭所考慮的試驗序列的數學模型。此後，我們固定這個模型，而且我們所考慮的隨機變數  $f$  都是在  $[0, 1)$  分割成有限個區間的每個區間上為常數，因此它的期望  $E(f)$  就是它的積分，即

$$E(f) = \int_0^1 f(\omega) d\omega。$$

如果  $f, g$  是兩個隨機變數， $t$  為任意實數，則

$$0 \leq E((f+tg)^2) = E(f^2) + 2tE(fg) + t^2E(g^2)$$

由於上式右邊為  $t$  之二次式，並且恒  $\geq 0$ ，我們得到如下的不等式

$$[E(fg)]^2 \leq E(f^2)E(g^2)，\text{ 即 } |E(fg)| \leq \sqrt{E(f^2)} \cdot \sqrt{E(g^2)}$$

此不等式稱為 Schwarz 不等式。

相對於每個整數  $n$ ，考慮隨機變數

$$\frac{\Omega_1 + \dots + \Omega_n}{n} \equiv \Phi_n$$

此隨機變數即為前面  $n$  次試驗中正面出現之機率。直覺上，我們認為它應該和  $p$  很接近；事實上，我們有下面的弱大數法則：

**定理 1：** 對任何  $\epsilon > 0$ ，下面式子成立

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(|\Phi_n - p| \geq \epsilon) = 0$$

證明定理 1 之前，先證明 Chebyshev 不等式：

**補題：** 設  $f$  為一隨機變數，並令  $V(f) = E([f - E(f)]^2)$ ，則

$$P(\{|f - E(f)| \geq \epsilon\}) \leq \frac{1}{\epsilon^2} V(f)$$

證明：令  $A_\epsilon = \{|f - Ef| \geq \epsilon\}$ ，並定義隨機變數  $g_\epsilon$  如下：

$$g_\epsilon(\omega) = 1 \text{ 如果 } \omega \in A_\epsilon \\ = 0 \text{ 如果 } \omega \notin A_\epsilon$$

則

$$\begin{aligned} \epsilon P(\{|f - E(f)| \geq \epsilon\}) &\leq E(|f - E(f)| \cdot g_\epsilon) \\ &\leq \sqrt{E(g_\epsilon^2)} \cdot \sqrt{E([f - E(f)]^2)} \\ &= \sqrt{P(\{|f - E(f)| \geq \epsilon\})} \cdot \sqrt{V(f)} \end{aligned}$$

上式我們用到 Schwarz 不等式。將上式兩邊平方，再除以  $\epsilon^2 \cdot P(\{|f - E(f)| \geq \epsilon\})$ ，就證明了補題。

定理 1 之證明：首先注意到  $E(\Phi_n) =$

$$\frac{1}{n} \{E(\Omega_1) + \dots + E(\Omega_n)\} = p \text{。由補題知道}$$

$$P(|\Phi_n - p| \geq \epsilon) \leq \frac{1}{\epsilon^2} V(\Phi_n) \text{。}$$

現在來計算  $V(\Phi_n)$ ：

$$\begin{aligned} V(\Phi_n) &= E([\Phi_n - p]^2) \\ &= \frac{1}{n^2} E([\sum_{j=1}^n (\Omega_j - p)]^2) \\ &= \frac{1}{n^2} E(\sum_{j=1}^n [\Omega_j - p]^2 \\ &\quad + \sum_{j \neq k=1}^n [\Omega_j - p][\Omega_k - p]); \end{aligned}$$

但是注意到  $j \neq k$  時  $\Omega_j - p$  和  $\Omega_k - p$  是互為獨立的，因此（見附錄）

$$\begin{aligned} &E([\Omega_j - p][\Omega_k - p]) \\ &= E(\Omega_j - p) \cdot E(\Omega_k - p) \\ &= 0 \end{aligned}$$

所以

$$\begin{aligned} V(\Phi_n) &= \frac{1}{n^2} E(\sum_{j=1}^n [\Omega_j - p]^2) \\ &= \frac{1}{n^2} \sum_{j=1}^n V(\Omega_j) \\ &= \frac{1}{n^2} \cdot n \cdot p(1-p) \end{aligned}$$

$$= \frac{1}{n} p(1-p)$$

因為  $V(\Omega_j) = p(1-p)$ ， $j = 1, 2, \dots, n$ 。把前面的結果合起來，即得

$$\begin{aligned} (*) \quad P(|\Phi_n - p| \geq \epsilon) &\leq \frac{1}{\epsilon^2} V(\Phi_n) \\ &= \frac{1}{\epsilon^2 n} p(1-p) \end{aligned}$$

由此式即證得定理 1。

2. 設  $f$  為  $[0, 1]$  上的連續函數， $\Phi_n$ ， $n = 1, 2, \dots$  為如上節所定義者，則由  $\Phi_n$  之定義及  $\{\Omega_n\}$  為獨立的隨機變數序列這個事實，我們不難說服自己如下的等式：

$$\begin{aligned} &E(f \circ \Phi_n) \\ &= E(f(\Phi_n)) \\ &= \int_0^1 f(\Phi_n(\omega)) d\omega \\ &= \sum_{k=0}^n f\left(\frac{k}{n}\right) \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k} \end{aligned}$$

其中  $\binom{n}{k}$  為從  $n$  個不同物件中取  $k$  個不同物件的組合數。將上式的右邊視為  $p$  之多項式時，稱為  $f$  的第  $n$  個 Bernstein 多項式，用  $B_n(f; p)$  示之。

我們來證明  $B_n(f; p)$  均勻地收斂到  $f(p)$ 。當  $p = 0$  或  $1$  時  $B_n(f; p)$  分別為  $f(0)$  及  $f(1)$ ，因此僅需要考慮  $0 < p < 1$ ，所以我們可用上面所構造的數學模型，特別由上節的 (\*) 式我們得到

$$\begin{aligned} (**) \quad \sup_{0 < p < 1} P(|\Phi_n - p| \geq \delta) \\ \leq \sup_{0 < p < 1} \frac{1}{\delta^2 n} p(1-p) \leq \frac{1}{4\delta^2 n} \end{aligned}$$

設  $\epsilon > 0$  為給定。由於  $f$  在  $[0, 1]$  上均勻連續，可得  $\delta > 0$  使得當  $0 \leq s, t \leq 1$ ，

$|s - t| < \delta$  時  $|f(s) - f(t)| < \frac{1}{2}\epsilon$ 。對此

$\delta$ ，由(\*\*)式可得  $n_0$  使得  $n \geq n_0$  時，對任何  $0 < p < 1$  皆有

$$(\Delta) \quad P(|\Phi_n - p| \geq \delta) \leq \frac{\epsilon}{4M}$$

其中  $M = \max_{0 \leq t \leq 1} |f(t)|$ 。現設  $n \geq n_0$ ， $0$

$< r < 1$ ，並令

$$A_1 = \{\omega \in [0, 1) : |\Phi_n(\omega) - p| \geq \delta\},$$

$$A_2 = \{\omega \in [0, 1) : |\Phi_n(\omega) - p| < \delta\}.$$

則

$$\begin{aligned} |B_n(f; p) - f(p)| &= |E(f_0 \Phi_n) - f(p)| \\ &\leq E(|f_0 \Phi_n - f(p)|) \\ &= \int_{A_1} |f(\Phi_n(\omega)) - f(p)| d\omega \\ &\quad + \int_{A_2} |f(\Phi_n(\omega)) - f(p)| d\omega; \end{aligned}$$

很明顯地，

$$\begin{aligned} \int_{A_1} |f(\Phi_n(\omega)) - f(p)| d\omega &\leq 2MP(A_1) \\ &= 2MP(|\Phi_n - p| \geq \delta) \leq 2M \cdot \frac{\epsilon}{4M} = \frac{1}{2} \epsilon \end{aligned}$$

上面我們用了( $\Delta$ )式；另外，由 $\delta$ 的取法

$$\begin{aligned} \int_{A_2} |f(\Phi_n(\omega)) - f(p)| d\omega \\ < \frac{1}{2} \epsilon P(A_2) \leq \frac{1}{2} \epsilon. \end{aligned}$$

總結起來，我們證明了當  $n \geq n_0$  時

$$|B_n(f; p) - f(p)| < \epsilon, \quad 0 < p < 1$$

這樣我們就證得了。

**定理 2：**  $\lim_{n \rightarrow \infty} B_n(f; p) = f(p)$ ，並且是均

勻的；即 Bernstein 多項式  $\sum_{k=0}^n f\left(\frac{k}{n}\right) \binom{n}{k} p^k \cdot (1-p)^{n-k}$  均勻地收斂到  $f(p)$ 。

這個定理是 Weierstrass 逼近定理的構造式定理，因為它事實上寫出能均勻收斂到  $f(p)$  的多項式序列。

**3.附錄** 我們來證明：如果  $f, g$  是互相獨立的隨機變數，則  $E((f-\alpha)(g-\beta)) = E(f-\alpha) \cdot E(g-\beta)$ ，其中  $\alpha, \beta$  為兩個常數。注意到，我們所考慮的隨機變數只取有限個值，因此我們只證明這種特殊情形，雖然這個結論一般成立。設  $f$  取  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  等  $n$  個值， $g$  取  $\beta_1, \dots, \beta_m$  等  $m$  個值，則

$$E(fg) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \alpha_i \beta_j P(\{f = \alpha_i; g = \beta_j\}),$$

其中  $\{f = \alpha_i; g = \beta_j\} = \{\omega \in [0, 1) : f(\omega) = \alpha_i, g(\omega) = \beta_j\}$ ；由於  $f$  和  $g$  互為獨立，因此

$$\begin{aligned} P(\{f = \alpha_i; g = \beta_j\}) \\ = P(\{f = \alpha_i\}) \cdot P(\{g = \beta_j\}), \end{aligned}$$

從而

$$\begin{aligned} E(fg) &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \alpha_i \beta_j P(f = \alpha_i) \\ &\quad \cdot P(g = \beta_j) \\ &= \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i P(f = \alpha_i) \right) \\ &\quad \cdot \left( \sum_{j=1}^m \beta_j P(g = \beta_j) \right) \\ &= E(f) \cdot E(g) \end{aligned}$$

現在來計算  $E((f-\alpha)(g-\beta))$ ：

$$\begin{aligned} E((f-\alpha)(g-\beta)) \\ = E(fg - \alpha g - \beta f + \alpha \beta) \\ = E(f)E(g) - \alpha E(g) - \beta E(f) + \alpha \beta \\ = E(f-\alpha) \cdot E(g-\beta), \end{aligned}$$

這正是我們所聲稱的。

——本文作者為中央研究院數學所研究員，本刊主編。