

中央極限定理

黃文璋

國立高雄大學應用數學系

1 平均法則

台灣的樂透彩發行以來，提供了一個一夕致富的管道。只要花50元買張彩券，就有機會成為百萬甚至上億的富翁。只是要中頭獎實在不容易，49取6的最難，共有 $13,983,816$ 種組合，42取6的有 $5,245,786$ 種組合。即使是38取6的，仍有 $2,760,681$ 種組合。這麼多組合要簽哪一組呢？有心人會統計出熱門(常出現的)及冷門(較少出現)的號碼，以供簽注者參考。那究竟該簽熱門還是冷門號碼？

認為該簽熱門號碼，與認為該簽冷門號碼，乃是基於不同的想法。前者大抵是認為各號碼出現的機率可能不同，有些號碼氣較旺較易出現。至於後者，大約還是認為各號碼出現的機率相同。因此過去幾期出現較少的號碼，未來幾期該較容易出現，他們認為這是平均法則(law of average)。既然平均要相同，和當然也要相同！數字會自己設法彌補過去幾期少出現的次數。在他們眼中，各數字彷彿有生命，會有記憶。

大數法則(law of large numbers)有兩個版本。對一數列之獨立且有共同分佈(independent and identically distributed, 簡稱 iid)之隨機變數 X_1, X_2, \dots ，只要 $-\infty < E(X_1) < \infty$ ，則 n 很大時，樣本平均(sample mean) $\bar{X}_n = (X_1 + \dots + X_n)/n$ ，會很接近 $E(X_1)$ 的機率很大，此即弱大數

法則(weak law of large numbers)。也就是說

$$(1) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} P(|\bar{X}_n - E(X_1)| \leq \varepsilon) = 1, \forall \varepsilon > 0.$$

但並沒有說 n 很大時, $\bar{X}_n = E(X_1)$ 。事實上, 除了少數較特殊的情況(如存在常數 c , 使得 $P(X_1 = c) = 1$), 否則 n 愈大時, $P(\bar{X}_n \neq E(X_1))$ 愈接近1。

大數法則由於涉及樣本平均, 故又稱**平均法則**。它是指(1)成立, 或更強的, 指

$$(2) \quad P\left(\lim_{n \rightarrow \infty} |\bar{X}_n - E(X_1)| \leq \varepsilon\right) = 1, \forall \varepsilon > 0,$$

此即**強大數法則**(strong law of large numbers)。但再度絕對沒有說 n 很大時, $\bar{X}_n = E(X_1)$ 。或以和表之, 並非 n 很大時, $X_1 + \dots + X_n = nE(X_1)$ 一定成立。

對於樂透彩, 假設是公正的, 即每次開獎, 每一種組合出現的機率皆相同, 則開愈多期, 各數字出現的累積頻率, 差異通常頗大, 不會愈來愈接近。機率相同的後果常是頻率不同。很容易想像, 如果做芝麻餅, 就不能閉著眼睛隨機地灑芝麻, 這樣灑的後果, 芝麻的散佈會很不均勻, 有些地方厚, 有些地方稀疏。機率裡的**均勻分佈**(uniform distribution), 與生活中之散佈的很均勻, 可是大異其趣的。

再以投擲銅板為例, 假設持續地投擲一公正的銅板。投擲若干次後, 得到正面較反面多100次。那在未來的投擲, 反面數是否有趨上的傾向? 有些人認為會, 所依據的理由自然是平均法則: 正面數與反面數最終該相等。有些人認為不會, 因銅板是沒有記憶的, 每次銅板出現正、反面的機率皆為 $1/2$ 。因此正、反面不必有趨於平手的傾向。

這類問題很多, 如果資料顯示, 飛機平均每起降300次, 發生1次意外, 如今已起降290次皆平安無事, 你會不會認為該有1次意外發生了, 否則就達不到300次起降的1次意外? 如果某項醫學手術成功率為10分之1, 而前9個病人的手術皆失敗, 你是第10位, 是否可以很安心地上手術台?

你現在知道了, 這類問題的答案, 或者說在我們的假設下(每次獨立地投擲銅板, 飛機每次起飛的情況與其他次獨立), 我們所觀測的過程都是無記憶的。

不過對於投擲公正銅板，我們仍要弄清平手的意義。雖然目前正面領先100次，對未來的出現正面或反面並無影響。但在未來有“某一時刻”，正反面會達到平手的機率，卻為1。只是呢，我們得補充一句，在目前正面領先100次的情況下，未來有某一時刻，正面領先數達到100萬次的機率，亦為1。只要投擲數夠多，各種樣式(pattern)都可能出現。例如，連續10個正面，一串3正面、3反面、3正面、3反面。前者機率為 $1/1,024$ ，後者機率為 $1/4,096$ 。各種有趣的樣式很多，細心觀察，將會發現不少，不用太驚訝。一直1正、1反、1正、1反，…，有人以為這是最容易的，其實很難出現。即使正、反面數經常性地維持在各半附近，也很不容易。

仍以投擲一公正的銅板為例。先看投擲數 $n = 10$ 。但會恰好得到5個正面之機率並不大，只有

$$\binom{10}{5} \left(\frac{1}{2}\right)^{10} = \frac{252}{1,024} \doteq 0.246,$$

小於 $1/4$ 的機率。就算不要求5正面5反面，所得正面數總該介於4與6(5的前後各10%的數)間吧！此機率為

$$\binom{10}{4} \left(\frac{1}{2}\right)^{10} + \binom{10}{5} \left(\frac{1}{2}\right)^{10} + \binom{10}{6} \left(\frac{1}{2}\right)^{10} = \frac{672}{1,024} = 0.65625 < \frac{2}{3}.$$

即有大於 $1/3$ 的機率，所得正面數小於4或大於6。如果投擲1,000,000次，則期望會得到500,000次正面。但會恰好得到500,000個正面之機率更小了，

$$\binom{1,000,000}{500,000} \left(\frac{1}{2}\right)^{1,000,000}.$$

不過這回我們就有極大的把握(機率極度接近1)，所得正面數介於400,000與600,000(500,000的前後各10%的數)間。甚至對短很多的區間，如半徑500的區間[499,500,500,500]，所得正面數會落在此區間的機率，就已約0.6826(見下一節)。半徑為500，比半徑為1的區間[4,6]，前者自然長很多。但前者之相對半徑(即除以投擲數 n)為 $500/1,000,000=0.0005$ ，遠小於後者之相對半徑 $1/10 = 0.1$ 。正面數不會剛好等於投擲數之半，而是在投擲數之半的左右波動。波動區間會隨著投擲數之變大而變長，但相對半

徑會變短。這些我們下一節再說明。

註1. 二數列 $\{a_n, n \geq 1\}$ 及 $\{b_n, n \geq 1\}$, 稱為近似相等(asymptotically equal), 並以 $a_n \sim b_n$ 表之, 其意義為 $n \rightarrow \infty$ 時, $a_n/b_n \rightarrow 1$ 。要注意的是, 二數近似相等, 其差有可能會很大。如 $a_n = n + \sqrt{n}$, $b_n = n$, 則 $a_n \sim b_n$, 但 $n \rightarrow \infty$ 時, $a_n - b_n = \sqrt{n} \rightarrow \infty$ 。又 $n!$ 之計算並無快速的方法。即使僅利用掌上型科學用計算機, 經由取對數, 我們可以立即知道 $2^{1,000,000}$ 的大小。此數有301,030位, 約為 $9.900656658 \cdot 10^{301,029}$ 。但計算機上雖有階乘鍵, 通常最大只能表示到 $9.99999999 \cdot 10^{99}$, 而 $69! \doteq 1.711 \cdot 10^{98}$, 故 $70!$ 就已太大而求不出了, 更不要說 $100!$, 甚至 $1,000,000!$ 了。一個著名的估計 $n!$ 之位階(order)的方法, 是利用史得林公式(Stirling formula)

$$(3) \quad n! \sim \sqrt{2\pi} n^{n+1/2} e^{-n}.$$

由此得(見黃文璋(2010) p.128)投擲一公正銅板 $2n$ 次, 恰好出現 n 個正面之機率

$$(4) \quad \binom{2n}{n} \left(\frac{1}{2}\right)^{2n} \sim \frac{1}{\sqrt{\pi n}}.$$

$1/\sqrt{\pi n}$ 隨著 n 之增大而漸減, 下降速度之位階為 $n^{-1/2}$ 。舉例來看。利用(4)式, 投擲1公正銅板100次, 會得到恰好50個正面之機率約為

$$\frac{1}{\sqrt{50\pi}} \doteq 0.08;$$

若投擲1,000,000次, 會得到恰好500,000個正面之機率約為

$$\frac{1}{\sqrt{500,000\pi}} \doteq 0.0008.$$

投擲數成為10,000倍, 但機率減為 $1/100$ 。

正、反面數各半固然不易, 有某一面長期領先, 卻稀鬆平常。令 $S_n = X_1 + \cdots + X_n$, $n \geq 1$, 其中 $X_i = 1$, 表第*i*次投擲得正面, $X_i = -1$, 則表得反面。由於是公正銅板, $P(X_i = 1) = P(X_i = -1) = 1/2$ 。利用布朗運

動(Brownian motion)的結果來估計(見黃文璋(1995)第七章),

$$(5) \quad P\left(\max_{1 \leq n \leq 10,000} S_n \leq a\right) \doteq P\left(\max_{0 \leq s \leq 1} X(s) \leq \frac{a}{100}\right)$$

$$= P\left(|Z| \leq \frac{a}{100}\right) \doteq \begin{cases} 0.0796, & a = 10, \\ 0.1586, & a = 20, \\ 0.3830, & a = 50, \\ 0.6826, & a = 100, \end{cases}$$

其中 Z 有標準常態分佈(standard normal distribution), 以 $\mathcal{N}(0, 1)$ 表之, $\{X(t), t \geq 0\}$ 表一標準布朗運動。 S_n 為正, 表投擲至第 n 次, 正面數領先, S_n 為負, 則表反面數領先, S_n 為0則表正面平手。(5)式指出當投擲總數從第1次至第10,000次裡, 正面數領先都不超過10次的機率約為0.0796, 但正面數領先不超過100次的機率約為0.6826。也就是 S_n 在0的附近上下波動, 即正、反面數領先幅度均不太大較不易發生, 但有一面領先較多次反易發生。

仍利用布朗運動來估計, 由反正弦法則(arc-sine law), 可得

$$(6) \quad P\left(\frac{\text{正面領先次數}}{\text{總投擲次數}} \geq x\right) \doteq 1 - \frac{2}{\pi} \arcsin \sqrt{x}.$$

當 $x = 0.993$, 此機率約為

$$1 - \frac{2}{\pi} \arcsin \sqrt{0.993} \doteq 0.0533.$$

因此投擲10,000次中, 有一面領先次數至少9,930次(另一面僅領先不超過70次)之機率約為 $0.0533 \cdot 2 = 0.1066$ 。超過10分之1的機率, 可不算太小。因此看到這種現象, 並不用太驚訝。

我們列出4個 S_n , $1 \leq n \leq 10,000$, 之模擬圖於圖1, 以讓讀者了解 S_n 的波動情況。

2 中央極限定理

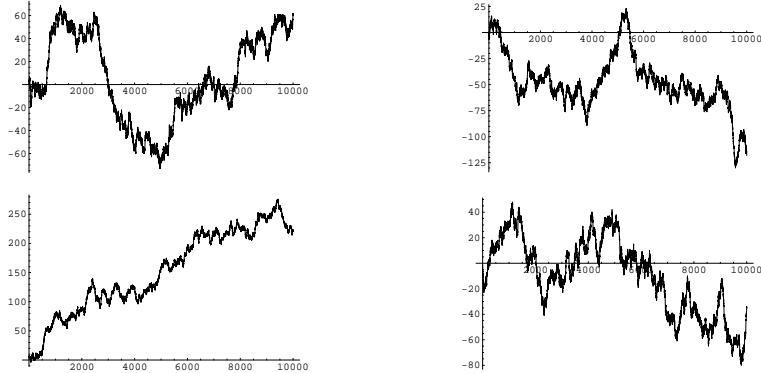


圖1. 4個 $\{S_n, 1 \leq n \leq 10,000\}$ 的模擬圖

掌握誤差是很重要的。人類登陸月球，有預計登陸的地點。誤差若太大，太空船本來要降落平地，結果落在一峽谷中就不太妙。登月使命完成後，要回來地球，須穿越大氣層，落在某處海中，誤差若太大，落在喜馬拉雅山頂上，要如何救回太空人，就很傷腦筋。現代科學中，微積分是一重要的工具。在微積分裡，我們處處會見到近似的影子，常常在證明誤差很小。舉例而言，大家都知道三角函數的重要，但如何求其函數值呢？對於 $\sin x$ ，我們可用多項式來逼近：對 $\forall x \in R$,

$$(7) \quad \sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \cdots + (-1)^{n-1} \frac{x^{2n-1}}{(2n-1)!} + R_{2n}(x),$$

其中餘項

$$(8) \quad |R_{2n}(x)| \leq \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!}.$$

如果 $x \in [0, 1]$ ，且取 $n = 4$ ，則

$$\sin x = x - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{120}x^5 - \frac{1}{5,040}x^7 + R_8(x),$$

且

$$|R_8(x)| \leq \frac{x^{2n+1}}{9!} \leq \frac{1}{362,880} \leq 2.755732 \cdot 10^{-6}.$$

故在 $x \in [0, 1]$ ，以多項式

$$f(x) = x - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{120}x^5 - \frac{1}{5,040}x^7$$

做為 $\sin x$ 之近似，誤差不超過 $2.755732 \cdot 10^{-6}$ 。如果你覺得此誤差不夠小，取更大的 n 即可。

對一數列之 iid 的隨機變數 $\{X_n, n \geq 1\}$ ，且 $E(X_1)$ 存在，大數法則指出， $n \rightarrow \infty$ 時， \bar{X}_n 會以某種方式收斂至 $E(X_1)$ 。但我們也已指出，不論 n 多大，除非這些隨機變數為常數，否則並無法保證 $\bar{X}_n = E(X_1)$ 。那有沒有什麼方式，可以如(7)式中，知道多項式 $\sum_{i=1}^n (-1)^{i-1} x^{2i-1} / (2i-1)!$ 與 $\sin x$ 之差異 $|R_{2n}|$ 究竟有多大？此問題若能回答，才能更有信心地以 \bar{X}_n 來估計 $E(X_1)$ 。

中央極限定理(central limit theorem)，差不多可以說是機率論與統計學中，最重要的一個定理。此定理是說，若有夠多的獨立的隨機變數之和(或平均)，將可以常態分佈做為近似。設對 $\forall n \geq 1$, X_1, \dots, X_n 為 iid 之隨機變數，且 $\mu = E(X_1)$ 及 $\sigma^2 = \text{Var}(X_1)$ 皆存在。中央極限定理指出：對任二實數 $a < b$,

$$(9) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} P \left(a \leq \frac{X_1 + \dots + X_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \leq b \right) = \Phi(b) - \Phi(a),$$

其中 $\Phi(x)$ 表 $\mathcal{N}(0, 1)$ 之分佈函數，即

$$(10) \quad \Phi(x) = \int_{-\infty}^x \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-u^2/2} du, \quad x \in R.$$

由此得標準化後的隨機變數 $(X_1 + \dots + X_n - n\mu) / (\sigma\sqrt{n})$ ， n 較大時，可以標準常態分佈來近似。證明可參考黃文璋(2010)第四章定理5.2。我們知道當隨機變數 W 有 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈，則 $\alpha W + \beta$ 有 $\mathcal{N}(\beta, \alpha^2)$ 分佈。因此由中央極限定理知：當 X_1, \dots, X_n 為 iid 之隨機變數，且 $\mu = E(X_1)$ 及 $\sigma^2 = \text{Var}(X_1)$ 皆存在，則 n 較大時， $X_1 + \dots + X_n$ 可以 $\mathcal{N}(n\mu, n\sigma^2)$ 分佈來近似。若以樣本平均來表示，便有 n 較大時， \bar{X}_n 可以 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2/n)$ 分佈來近似。事實上(9)導致

$$(11) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} P \left(a \leq \frac{\bar{X}_n - \mu}{\sigma/\sqrt{n}} \leq b \right) = \Phi(b) - \Phi(a), \quad b > a.$$

又 $\Phi(x)$ 滿足

$$(12) \quad \Phi(x) + \Phi(-x) = 1, \quad \forall x \in R.$$

由(9)式得(取 $b = c, a = -c$) n 很大時,

$$(13) \quad P\left(\left|\frac{X_1 + \dots + X_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}}\right| \leq c\right) \doteq 2\Phi(c) - 1, \quad c \geq 0.$$

此處用到(12)式, $\Phi(-c) = 1 - \Phi(c)$ 。由(13)式得

$$(14) \quad P\left(|\bar{X}_n - \mu| \leq \frac{c\sigma}{\sqrt{n}}\right) \doteq 2\Phi(c) - 1, \quad c \geq 0,$$

及

$$(15) \quad P\left(|\bar{X}_n - \mu| > \frac{c\sigma}{\sqrt{n}}\right) \doteq 2(1 - \Phi(c)), \quad c \geq 0.$$

因此又有(令 $c\sigma/\sqrt{n} = \varepsilon$)

$$(16) \quad P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon) \doteq 2(1 - \Phi(\varepsilon\sqrt{n}/\sigma)), \quad \varepsilon \geq 0.$$

弱大數法則指出 $\forall \varepsilon > 0$, n 很大時, $P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon)$ 很小。但究竟多小? 中央極限定理便給出 n 很大時, $P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon)$ 約為 $2(1 - \Phi(\varepsilon\sqrt{n}/\sigma))$ 。不論 $\{X_n, n \geq 1\}$ 之共同分佈為何, 都有此結果, 這是中央極限定理的威力所在。雖然無法保證 n 很大時, $|\bar{X}_n - \mu|$ 不會超過 ε 。但此機率 $P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon)$ 的大小, 卻可掌握, 即約 $2(1 - \Phi(\varepsilon\sqrt{n}/\sigma))$ 。此值隨著 n 之趨近 ∞ ($n \rightarrow \infty$ 時, $\Phi(\varepsilon\sqrt{n}/\sigma) \rightarrow 1$), 而趨近至0。另外, 若(16)式成立, 即得 $n \rightarrow \infty$ 時, $P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon) \rightarrow 0$ 。因此看起來中央極限定理是一較弱大數法則強的定理。不過前者要假設變異數存在, 後者不用。在較強的假設下, 是可能得到較強的結果。

在中央極限定理裡, 不論隨機變數之共同分佈為何, 只需期望值及變異數皆存在便適用。甚至它有更一般的型式。獨立性及分佈相同的假設皆可放寬。當然此時分佈有要滿足的條件, 可參考黃文璋(2010)第五章定理5.3。由於有此推廣的版本, 更可以解釋何以不少隨機現象, 皆可以常態分佈來近似。諸如人的智商、身高、膽固醇含量, 這些隨機的量, 可視為很多微小的獨立隨機效應所造成的, 因此皆能用常態分佈來描述。19世紀時, 比利時統計學家奎特雷(Adolphe Quetelet, 1796-1874)及英國統計學家高頓(Francis Galton, 1822-1911), 發現很多生物裡的特徵, 其分佈皆符

合常態分佈。這也是此分佈被稱為常態的一個主因，也隱含若是其他分佈，就不算常態。常態分佈就是如此被推崇。

中央極限定理的歷史，可參考Tijms(2004)p.169。最早的版本，是出生於法國，後來移民至英國的數學家棣美弗(Abraham de Moivre, 1667-1754)所提出。在一篇於1733年出版的文章中，他利用常態分佈，做為投擲一公正的銅板許多次，出現正面數之分佈的近似。這項發現遠超過當時的人對機率論的理解，因此並未引起重視。就在幾乎已被遺忘時，著名的法國數學家拉普拉斯(Pierre-Simon, Marquis de Laplace, 1749-1827)，把此結果從塵封中救了出來。在拉普拉斯1812年出版的那篇機率史上不朽的論文Théorie Analytique des Probabilités裡，推廣棣美弗的結果。他以常態分佈來近似二項分佈(見底下註2)。但如同棣美弗，拉普拉斯的結果，仍未引起同時代的人太多注意。直到19世紀結束後，中央極限定理的重要性，才被完全認識。1901年，俄國數學家里阿普那夫(Aleksandr M. Lyapunov, 1857-1918)，給出比定理較一般的敘述，及嚴密的證明。之後一直到今日，如同central(中央、中心)一詞，找出不同的條件，使得大量的和，可以常態分佈來近似，一直是機率論裡，極核心的研究題材之一。

由於前述這一段淵源，中央極限定理又稱棣美弗-拉普拉斯定理。

常態分佈又稱高斯分佈(Gaussian distribution)。德國今日用歐元，往昔德國10馬克，是以大數學家高斯(Carl F. Gauss, 1777-1855)為人像，人像左側伴隨高斯的，不是他數學上其他成就，而是一常態分佈的機率密度函數及其圖形。誤差理論是高斯對機率論的主要貢獻，而中央極限定理，能對此理論有很好的解釋，我們第6節再討論。常態分佈機率密度函數的圖形，原先稱為高斯曲線(Gaussian curve)，或高斯誤差曲線(Gaussian error curve)。不過自著名的英國統計學家卡爾·皮爾生(Karl Pearson, 1857-1936)之後，人們開始稱此為常態曲線(normal curve)。另外，“中央極限定理”的名稱，則是1920年，由出生於匈牙利的數學家波里亞(George Pólya, 1887-1985)所取的。時至今日，機率論裡的定理雖然很多，但中央極限定理的地位，仍是屹立不搖。

註2. 設 X_1, \dots, X_n , $n \geq 1$, 為 iid 之隨機變數, 以參數 p 之伯努力分佈 (Bernoulli distribution) 為共同分佈, 此分佈以 $Ber(p)$ 表之, $0 < p < 1$ 。即有 $P(X_i = 1) = p = 1 - P(X_i = 0)$, $i = 1, \dots, n$ 。令 $S_n = X_1 + \dots + X_n$, $n \geq 1$ 。則 S_n 有參數 n, p 之二項分佈 (binomial distribution), 以 $\mathcal{B}(n, p)$ 表之。即 S_n 之機率密度函數為

$$(17) \quad P(S_n = k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}, \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

拉普拉斯就是將棣美弗的結果, 推廣至投擲的銅板不一定是公正的情況。

由於 $\mu = E(S_n) = np$, $\sigma^2 = \text{Var}(S_n) = np(1-p)$ 。故對 S_n 有 $\mathcal{B}(n, p)$ 分佈, 當 n 夠大,

$$P\left(a \leq \frac{S_n - np}{\sqrt{np(1-p)}} \leq b\right) \doteq \Phi(b) - \Phi(a), \quad a < b.$$

這就是所謂二項分佈 $\mathcal{B}(n, p)$ 趨近至常態分佈, 為中央極限定理之一特別的情況。對二項分佈, 若採連續性的更正 (continuity correction), 可更精確地表示上式。即對任二非負整數 k 及 j , 當 n 夠大時,

$$(18) \quad \begin{aligned} & P(j \leq S_n \leq k) \\ &= P(j - 1/2 \leq S_n \leq k + 1/2) \\ &= P\left(\frac{j - np - 1/2}{\sqrt{np(1-p)}} \leq \frac{S_n - np}{\sqrt{np(1-p)}} \leq \frac{k - np + 1/2}{\sqrt{np(1-p)}}\right) \\ &\doteq \Phi\left(\frac{k - np + 1/2}{\sqrt{np(1-p)}}\right) - \Phi\left(\frac{j - np - 1/2}{\sqrt{np(1-p)}}\right). \end{aligned}$$

當然, 如果 n 實在很大, 使得 $1/2$ 與 $\sqrt{np(1-p)}$ 相比極小, 則上式中之 $1/2$ 可忽略。不過如果 n 不是特別地大, 有 $1/2$ 這項, 會使近似較精確。

對 iid 的隨機變數 X_1, \dots, X_n , $n \geq 1$, 且設 $E(X_1) = \mu$, $\text{Var}(X_1) = \sigma^2$ 皆存在, 則當 n 夠大時, 由 (13) 式得

$$(19) \quad P(|X_1 + \dots + X_n - n\mu| > c\sigma\sqrt{n}) \doteq 2(1 - \Phi(c)), \quad c > 0.$$

由於當 $x \rightarrow \infty$, $\Phi(x)$ 趨近至 1 的速度很快, 因此 $1 - \Phi(x)$ 及 $2(1 - \Phi(x))$ 趨近至 0 的速度亦很快。例如, $1 - \Phi(4)$ 就已約是 $3.16712 \cdot 10^{-5}$ 了。表 1 給出一些 $1 - \Phi(x)$ 及 $2(1 - \Phi(x))$ 之值。

表 1. 一些 $1 - \Phi(x)$ 及 $2(1 - \Phi(x))$ 之值

x	$1 - \Phi(x)$	$2(1 - \Phi(x))$
1	0.1586552539	0.3173105079
2	0.0227501320	0.0455002639
3	0.0013498980	0.0026997961
4	0.0000316712	0.0000633425
5	$2.866515719 \cdot 10^{-7}$	$5.733031438 \cdot 10^{-7}$
6	$9.865876450 \cdot 10^{-10}$	$1.973175290 \cdot 10^{-9}$
7	$1.279812544 \cdot 10^{-12}$	$2.559625088 \cdot 10^{-12}$
8	$6.220960574 \cdot 10^{-16}$	$1.244192115 \cdot 10^{-15}$
9	$1.128588406 \cdot 10^{-19}$	$2.257176812 \cdot 10^{-19}$
10	$7.619853024 \cdot 10^{-24}$	$1.523970605 \cdot 10^{-23}$

例 1. 你買了一批 20 個電池, 一次用一個。假設電池壽命為一隨機變數, 每一個平均可用 14 天, 標準差則為 3 天。一旦沒電立即更新。則這批電池共可用超過 9 個月且少於 10 個月之機率約為若干?

解. 本例即求 $P(270 < X_1 + \dots + X_{20} < 300)$, 而 X_1, \dots, X_{20} 為 iid, $\mu = E(X_1) = 14$, $\sigma = (\text{Var}(X_1))^{1/2} = 3$ 。因 $n\mu = 20 \cdot 14 = 280$, $\sigma\sqrt{n} = 3\sqrt{20}$, 由中央極限定理,

$$\begin{aligned} P(270 < X_1 + \dots + X_{20} < 300) \\ = P\left(\frac{270 - 280}{3\sqrt{20}} < \frac{X_1 + \dots + X_{20} - 280}{3\sqrt{20}} < \frac{300 - 280}{3\sqrt{20}}\right) \\ \doteq \Phi(1.491) - \Phi(-0.745) \doteq 0.9320 - 0.2281 = 0.7039. \end{aligned}$$

例 2. 如果有人告訴你, 他投擲 1 個公正的銅板 10,000 次, 得到 5,250 個正面, 你相信嗎?

解。由大數法則，你知道約會得到5,000個正面。但由史得林公式，會恰好得到5,000個正面的機率，僅約0.008。你不能要求一定要出現恰好5,000個正面，才相信此銅板為公正。但一個合理的要求是，出現的正面數該在5,000附近。如果離5,000過遠，就懷疑銅板不是公正。更進一步，如果得到的正面數過多，可能會傾向相信銅板出現正面的機率大於 $1/2$ ；如果得到的正面數過少，可能會傾向相信銅板出現正面的機率小於 $1/2$ 。

如果銅板為公正，要得到至少5,250個正面之機率為

$$\sum_{i=5,250}^{10,000} \binom{10,000}{i} \left(\frac{1}{2}\right)^i,$$

因有 $\binom{10,000}{i}$ 這項，除非 i 很接近10,000，否則上述和中的任一項，都不太好求出，更不要說求其和了。這時中央極限定理便可派上用場了。

對本例中投擲公正銅板的情況。令 $X_i = 1$ ，表第*i*次得正面， $X_i = 0$ ，表第*i*次得反面， $i = 1, 2, \dots, 10,000$ 。則 $P(X_i = 1) = P(X_i = 0) = 1/2$ 。因此 $\mu = E(X_i) = 1/2$ ， $\sigma^2 = \text{Var}(X_i) = 1/4$ ， $\sigma = 1/2$ 。由此得

$$\frac{X_1 + \dots + X_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} = \frac{5,250 - 5,000}{1/2 \cdot 100} = 5.$$

而由表1， $P(X_1 + \dots + X_n - n\mu > 5\sigma\sqrt{n})$ 之機率約為 $2.8665 \cdot 10^{-7}$ （我們要的其實是 $P(X_1 + \dots + X_n - n\mu \geq 5\sigma\sqrt{n})$ ，不過二者差異極有限）。此機率小至夠讓我們強烈懷疑此銅板之公正性，我們推測正面出現的機率很可能大於 $1/2$ 。

另一方面，取 $c = 3$ ，得對投擲一公正的銅板10,000次，出現的正面數落在 $[4,850, 5,150]$ 間之機率，約為0.9974。此機率在通常的情況下，便已被認為夠大了。換句話說，所得正面數不太容易落在此區間外。

由(13)式，且令 $\mu = 1/2$ ， $\sigma = 1/2$ ，

$$(20) \quad P(X_1 + \dots + X_n \in [\frac{n}{2} - \frac{c\sqrt{n}}{2}, \frac{n}{2} + \frac{c\sqrt{n}}{2}]) \doteq 2\Phi(c) - 1, \quad c \geq 0.$$

n 次投擲一公正的銅板，所得正面數在一以 $n/2$ 為中心之對稱區間的機率若給定 $(2\Phi(c) - 1)$ ，則區間半徑 $c\sqrt{n}/2$ 隨著 n 之增大而增大，但成長速度

的位階為 $n^{1/2}$, 若除以投擲數 n , 得 $n^{-1/2}$ 。也就是區間的相對半徑為漸減, 以 $n^{-1/2}$ 的位階下降。對同一機率, 隨著投擲數 n 之增大, 所得正面數落在的範圍愈來愈大。但相對而言, 乃落在一愈來愈窄的區間。

考慮相對區間是有道理的。對投擲100次, 區間半徑5, 佔投擲數之5%; 投擲1,000,000次, 區間半徑成為500, 區間雖然變長, 但半徑卻只佔投擲數之0.05%。相對於投擲數, 後者是一較無關痛癢的區間。

註3. 我們已指出, 投擲一公正的銅板, 投擲數愈多, 愈不容易出現正反面各有半數。諸如樂透彩的開獎, 投擲骰子都有類似的結果。以骰子為例。投擲一公正的骰子愈多次, 愈難得到每一面都出現 $1/6$ 的投擲數。譬如說投擲6億次, 不要預期每一面都出現1億次。每一面出現的次數偏離1億有幾千是很正常的。事實上, 令 $X_i = 1$, 表第*i*次投擲, 點數1出現, $X_i = 0$, 表點數1未出現, $i = 1, 2, \dots, 6 \cdot 10^8$ 。對應(19)式, $n = 6 \cdot 10^8$, $\mu = 1/6$, $\sigma = \sqrt{5}/6$, 取 $c = 1$, 則 $n\mu = 10^8$, $c\sigma\sqrt{n} = (\sqrt{30}/6) \cdot 10^4 \doteq 9,129$,

$$P(|X_1 + \dots + X_n - 10^8| > 9,129) \doteq 2(1 - \Phi(1)) \doteq 0.3174.$$

即出現1點的次數, 偏離1億次超過9,129次的機率, 約有0.3174, 此乃一不算小的機率。而6個面中, 會有任何一個面出現的次數, 與1億偏離超過9,129次的機率就更大了。

再看一個例子。

例3. 某次考試題目全為選擇題共50題, 每題有4個選項。某生宣稱他都沒唸書, 因此全部都用猜的。成績發下後, 他對了21題。對此你有何評論。

解. 如果隨機地猜, 答對的題目數, 應在期望值 $50 \cdot 1/4 = 12.5$ 附近。若偏離此數過遠, 我們會懷疑是否真隨機地猜。若答對的題目若過多, 顯示該生可能並非完全不會。如今該生對了21題, 21題夠不夠多呢? 我們來分析看看。令 $X_i = 1$, 表第*i*題答對, $X_i = 0$, 表第*i*題答錯, $i = 1, \dots, 50$ 。則 $P(X_i = 1) = 1/4$, $P(X_i = 0) = 3/4$ 。因此 $\mu = E(X_i) = 1/4$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_i) = 3/16$, $\sigma = \sqrt{3}/4$ 。由此得

$$\frac{X_1 + \cdots + X_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} = \frac{21 - 50 \cdot 1/4}{\sqrt{3}/4 \cdot \sqrt{50}} \doteq 2.776.$$

又 $1 - \Phi(2.776) \doteq 0.0027$ 。也就是如果是隨機地猜，則會猜中至少21題之機率約為0.0027。此機率夠小，足以讓我們得到該生很可能並非完全沒唸書之推論。

例2及例3這類問題，皆屬統計裡假設檢定(hypothesis testing)的範疇。在數學裡我們常在證明，有人以為學數學就是不斷地在證明，證明一個個的命題是否成立。但在科學上或生活中，一件事是否為真，常只有天曉得。我們只能依發生機率之大小，來做推論。不論是例2中的投擲銅板，或例3中的考試，即使銅板為公正，是可能投擲出5,250個正面；考試全用猜的，也是有可能答對21題，甚至50題全猜對。因為此二事件之機率皆為正。而機率為正的事件，當然就有可能發生。由於真相為何，常就是無法判定，所以採用“假設”一詞。事實上，我們以為的真相，難道就是真相嗎？一切都是假設。而得到的推論是接受某一假設，或拒絕某一假設。假設檢定裡，設計出一套做推論的程序。發生機率之大小，為做推論之主要依據。而當樣本數夠大，往往中央極限定理便可用上，可簡化計算。

例4. 欲估計某地選民對某候選人之支持度 p 。經由簡單隨機抽樣，得到 n 個樣本 X_1, \dots, X_n ，其中 $X_i = 1$ ，表第 i 個人支持該候選人， $X_i = 0$ ，表不支持。以 \bar{X}_n 來估計 p 似乎是合理的。這樣估計的誤差為何？

解. 假設選民中有 p 的比例支持該候選人。但 X_1, \dots, X_n 並不獨立，因這是屬於取出後不放回，你總不能同一個人問他兩次同樣的問題。不過通常選民數很多，所以取出後不放回的誤差，就忽略好了。假設 $P(X_i = 1) = p$, $P(X_i = 0) = 1 - p$, 因 $\mu = E(X_i) = p$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_i) = p(1 - p)$, 利用(16)式得

$$(21) \quad P(|\bar{X}_n - p| > \varepsilon) \doteq 2(1 - \Phi(\varepsilon\sqrt{n}/(p(1 - p)))), \quad \varepsilon \geq 0.$$

上式給出 \bar{X}_n 與 p 之差異大於 ε 之機率的近似值。問題是上式左側與 p 有關，而我們就是因不知 p ，才要取樣來估計 p 。如果 n 夠大， \bar{X}_n 應會夠接近 p ,

則(21)式中右側的 p 以 \bar{X}_n 取代，誤差便不致於太大。即得

$$(22) \quad P(|\bar{X}_n - p| > \varepsilon) \doteq 2(1 - \Phi(\varepsilon\sqrt{n}/(\bar{X}_n(1 - \bar{X}_n)))) .$$

如果事先給定一 α 值， $0 < \alpha < 1$ ， α 通常是一較小的的值，而要求

$$(23) \quad P(|\bar{X}_n - p| > \varepsilon) < \alpha,$$

或等價地，

$$(24) \quad P(|\bar{X}_n - p| \leq \varepsilon) \geq 1 - \alpha,$$

則 n 要多大呢？由(23)式，

$$(25) \quad P(|\bar{X}_n - p| \leq \varepsilon) \doteq 2\Phi(\varepsilon\sqrt{n}/(p(1 - p))) - 1 \geq 1 - \alpha .$$

對 $\forall 0 < y < 1$ ，令 z_y 滿足

$$(26) \quad \Phi(z_y) = y .$$

這是辦得到的，因 $\Phi(x)$ 為一嚴格漸增的連續函數，且 $\lim_{x \rightarrow -\infty} \Phi(x) = 0$ ， $\lim_{x \rightarrow \infty} \Phi(x) = 1$ 。則由(25)式得

$$\frac{\varepsilon\sqrt{n}}{p(1 - p)} \geq z_{1-\alpha/2} .$$

即

$$n \geq \frac{p(1 - p)z_{1-\alpha/2}^2}{\varepsilon^2} .$$

由於 $p(1 - p) \leq 1/4$ ， $0 \leq p \leq 1$ ，故樣本數

$$(27) \quad n \geq \frac{z_{1-\alpha/2}^2}{4\varepsilon^2}$$

即可。當然由於(21)式為一近似的式子，所以此 n 亦為一近似值。

例如，若 $\varepsilon = 0.03$ ， $\alpha = 0.05$ (這是一般做民調所取的 ε 及 α)，則因 $z_{1-\alpha/2} = z_{0.975} \doteq 1.960$ ，而 $1.960^2/(4 \cdot 0.03^2) \doteq 1,067.1$ 。故取樣本數 $n \geq 1,068$ 。

你可能覺得以 $1/4$ 取代 $p(1-p)$ 有時會不夠精準。此點還好，因這樣會造成得取較大的 n ，並不會減小精確性。又(21)式也只是一近似公式而已。但受訪者不見得能誠實回答問題，民意也隨時會變。因此民調的結果只能供參考。在一些細節過度在意精確度，可能會見樹不見林。例如，誤差 $\varepsilon = 0.03$ 看似蠻大的，可否降低，如取 $\varepsilon = 0.01$? 由(27)式， ε 由 0.03 降至 0.01 ，樣本數要成為9倍，達到9,604。對民調而言，困難度增加很大，說不定因此造成更大的誤差。以更好的調查設計，包含更好的問卷題目，更好的訪員訓練等，使樣本更隨機，並設法減小拒訪率，以得到更接近真實的意見，才是較重要的。

表2給出一些常用的 z_p 之值。至於一般的 p ，就要藉助查表或使用計算機而得。

表2. 常用之 z_p 值

p	0.90	0.95	0.975	0.99	0.995	0.999
z_p	1.282	1.645	1.960	2.326	2.576	3.090

對iid的隨機變數 X_1, X_2, \dots ，且設 $\mu = E(X_1)$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_1)$ 皆存在，中央極限定理給出 n 很大時，

$$(28) \quad P\left(\frac{\bar{X}_n - \mu}{\sigma/\sqrt{n}} \leq b\right) \doteq \Phi(b), \quad b \in R.$$

由上式可得 n 很大時， \bar{X}_n 與 μ 會相距某值以上之機率(即 $P(|\bar{X}_n - \mu| > \varepsilon)$, $\varepsilon > 0$)的近似值。這是比大數法則更進一步的結果。但上式左右二機率值的差異有多大呢？畢竟實際應用時，我們只會見到有限的 n 。機率中有一Berry-Essen Theorem，它指出如果 $\gamma = E(|X_1|^3)$ 亦存在，則對 $\forall b \in R$,

$$(29) \quad \left| P\left(\frac{\bar{X}_n - \mu}{\sigma/\sqrt{n}} \leq b\right) - \Phi(b) \right| \leq \frac{5\gamma}{\sigma^3 \sqrt{n}}.$$

上式給出了(28)式左右二機率差異之一上界。

例5. 設 $P(X_1 = 1) = p = 1 - P(X_1 = 0)$ 。則 $\mu = p$, $\sigma^2 = p(1-p)$, $\gamma =$

$E(|X_1|^3) = E(X_1^3) = p$ 。因此

$$\left| P\left(\frac{\bar{X}_n - \mu}{\sigma/\sqrt{n}} \leq b\right) - \Phi(b) \right| \leq \frac{5p}{(p(1-p))^{3/2}\sqrt{n}} = \frac{5}{p^{1/2}(1-p)^{3/2}\sqrt{n}}.$$

當 $p = 1/2$, 上式右側成為 $20/\sqrt{n}$ 。 $n = 100$ 時, 此值為 2, 這樣的誤差上界自然毫無參考價值。所以對 n 不是很大時, 不等式(29)用途並不大。不過數學中的不等式常是如此, 普遍性重於精確性。不論分佈為何, 只要三次動差存在, (29)式便適用。普遍性導致(29)式左側之上界有時無法夠精準。但由(29)式亦可得到 $n \rightarrow \infty$ 時, $P((\bar{X}_n - \mu)/(\sigma/\sqrt{n}) \leq b) \rightarrow \Phi(b)$ 。

3 中央極限定理之圖示

一隨機變數 X 有 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈, 表其機率密度函數為

$$(30) \quad f_X(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}, \quad x \in R,$$

而分佈函數 $\Phi(x) = P(X \leq x)$ 如(10)式。若隨機變數 Y 之機率密度函數為

$$(31) \quad f_Y(y) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} e^{-(y-\mu)^2/(2\sigma^2)}, \quad y \in R,$$

便稱有參數 μ, σ^2 之常態分佈, 以 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 表之。 μ 及 σ^2 分別為 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 之期望值及變異數, $\mu \in R, \sigma^2 > 0$ 。經標準化後, $(Y - \mu)/\sigma$ 有 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈。因此 Y 之分佈函數亦可以 $\Phi(x)$ 表之。即

$$(32) \quad P(Y \leq y) = P\left(\frac{Y - \mu}{\sigma} \leq \frac{y - \mu}{\sigma}\right) = \Phi\left(\frac{y - \mu}{\sigma}\right).$$

即不論參數為何, 常態分佈的機率值皆可以 $\Phi(x)$ 表之。這是常態分佈方便之處。圖2給出 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈及 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 分佈之機率密度函數圖形。可看出對一般的 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 分佈, 其機率密度函數之圖形, 與 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈的機率密度函數之圖形, 形狀是一樣的, 只是經平移與尺度的改變而已。這種圖形為鐘形曲線(bell-shaped curve), 且兩側下降至 0 的速度極快。

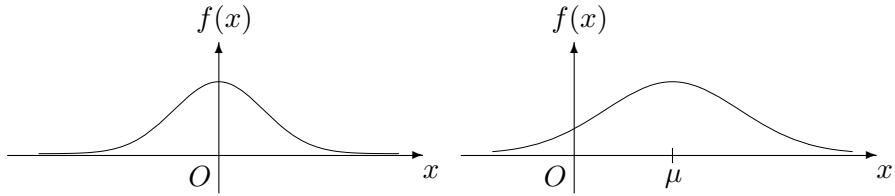


圖2. $\mathcal{N}(0, 1)$ 及 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 分佈機率密度函數之圖形

很多教科書說樣本數 $n \geq 30$, 中央極限定理便適用。即若有 iid 的隨機變數 X_1, \dots, X_n , 且 $\mu = E(X_1)$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_1)$ 皆存在, 則當 $n \geq 30$, $(\bar{X}_n - \mu)/(\sigma/\sqrt{n})$, 或 $(X_1 + \dots + X_n - n\mu)/(\sigma\sqrt{n})$, 皆可以 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈來近似。若 X_i 只取 0, 1 二值, 且 $P(X_i = 1) = p$, 書上更說, 根據經驗法則(a rule of thumb), 只要 np 及 $n(1-p)$ 皆大於 5, 中央極限定理便適用。亦即當 $p = 0.2$ 時, $n \geq 26$ 即可; 而當 $p = 0.5$ 時, n 更只要少少的 11 以上便可。真有這麼神奇嗎? 極限下的結果, 却只要不用太大的樣本數, 便可適用? 事實上, 若 X_i 's 共同分佈之機率密度函數, 對稱於其期望值, n 往往不用太大, 中央極限定理便已適用。否則 n 便要較大些。以 p_i 表骰子出現 i 點之機率, $i = 1, \dots, 6$ 。於三組不同的 p_i 's 下, 圖 3 約出 $n = 5$, 及 $n = 10$, $X_1 + \dots + X_n$ 機率密度函數之圖形。若 p_i 's 皆為 $1/6$, 則即使 $n = 5$, 此機率密度函數之圖形, 便已有常態分佈的約略形狀。 p_i 's 若為對稱(即 $p_1 = p_6, p_2 = p_5, p_3 = p_4$), $n = 10$ 時, 此機率密度函數之圖形, 已頗有常態分佈的形狀。而可看出即使 p_i 's 較偏斜, $n = 10$ 時, 機率密度函數之圖形狀雖仍有些鋸齒狀, 但已大致有常態分佈之形狀。

但如果讓 n 持續增大, 可能便無法如此圖示中央極限定理了。因 X_n 或 \bar{X}_n , 都是要標準化後, 才會近似 $\mathcal{N}(0, 1)$ 分佈。詳細討論見黃文璋(2011)一文。

4 信賴區間

中央極限定理在建立信賴區間(confidence interval)時, 常也能發揮功能。底下給一情況來說明。

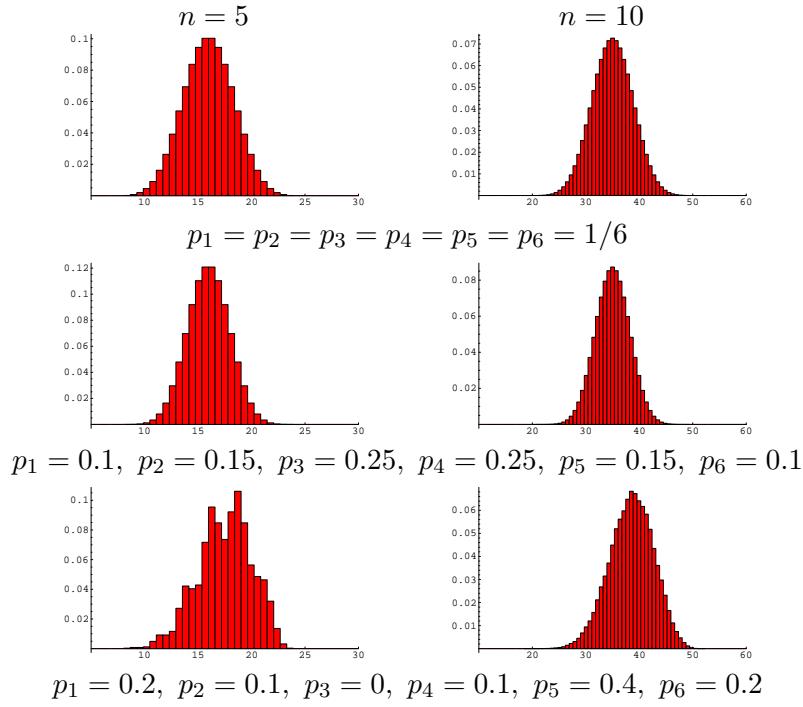


圖3. 各面出現機率不同的3個骰子，分別投擲5次及10次，所得點數和機率密度函數之圖形

假設 X_1, \dots, X_n 為 iid 之隨機變數，且 $\mu = E(X_1)$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_1)$ 皆存在。對於 μ ，我們知道常以樣本平均 \bar{X}_n 來估計。有時會想以一區間來估計 μ ，這是所謂區間估計。即使不知 X_i 's 之共同分佈為何，但 σ 已知，利用(14)式，且取 $c = z_{1-\alpha/2}$ (因此 $2\Phi(c) - 1 = 2(1 - \alpha/2) - 1 = 1 - \alpha$)，其中 $0 < \alpha < 1$ ，得

$$(33) \quad P(-z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n} \leq \bar{X}_n - \mu \leq z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}) \doteq 1 - \alpha.$$

上式等價於

$$(34) \quad P(\bar{X}_n - z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n} \leq \mu \leq \bar{X}_n + z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}) \doteq 1 - \alpha.$$

當 σ 已知，區間

$$(35) \quad [\bar{X}_n - z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}, \bar{X}_n + z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}],$$

便稱參數 μ 之近似的(“近似的”三字常被省略) $1 - \alpha$ 信賴區間。此區間有時以 $\bar{X}_n \pm z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}$ 表之。通常 α 為一較小的正數，如0.01, 0.05, 0.10等。如果 σ 未知，以一區間來估計 μ ，該區間當然不能有另一未知的參數 σ 。在此情況下，常以樣本變異數(sample variance) S_n^2 之正的平方根 S_n 取代 σ ，其中

$$(36) \quad S_n^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X}_n)^2, \quad n \geq 2.$$

S_n^2 滿足 $E(S_n^2) = \sigma^2$ 。則 μ 之近似的 $1 - \alpha$ 信賴區間成為

$$(37) \quad [\bar{X}_n - z_{1-\alpha/2} \cdot S_n / \sqrt{n}, \bar{X}_n + z_{1-\alpha/2} \cdot S_n / \sqrt{n}] .$$

$1 - \alpha$, 或 $100(1 - \alpha)\%$, 稱為上述信賴區間之信心水準。利用信賴區間的概念，在例4關於民調的例子裡，當 $\varepsilon = 0.03$, $\alpha = 0.05$, $n = 1,068$, 紿出支持度 p 之估計值 \bar{X}_n 後，在民調裡常說“在95%之信心水準下，抽樣誤差不超過3%”。這其實就等同於說 p 之95%信賴區間為 $[\bar{X}_n - 0.03, \bar{X}_n + 0.03]$ 。

例6. 對於一發生機率為 p 之事件，經重複觀測，則可以該事件出現之相對頻率來估計 p 。我們亦可給出 p 之信賴區間，作法類似例4。即設有隨機變數 X_1, \dots, X_n , 其中 $X_i = 1$, 表第*i*次觀測事件發生, $X_i = 0$, 表未發生。則 X_1, \dots, X_n 為iid, 且 $P(X_i = 1) = p$, $P(X_i = 0) = 1 - p$ 。因此 $\mu = E(X_i) = p$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_i) = p(1 - p)$ 。則由(35)式，且將其中的 σ 以 $\sqrt{\bar{X}_n(1 - \bar{X}_n)}$ 取代，得 p 之近似的 $100(1 - \alpha)\%$ 信賴區間為

$$(38) \quad \left[\bar{X}_n - z_{1-\alpha/2} \sqrt{\bar{X}_n(1 - \bar{X}_n)/n}, \bar{X}_n + z_{1-\alpha/2} \sqrt{\bar{X}_n(1 - \bar{X}_n)/n} \right] .$$

以 $\sqrt{\bar{X}_n(1 - \bar{X}_n)}$ 取代 σ ，較以 S_n 取代 σ ，形式較簡單。

對42取6的樂透彩，開出的頭獎號碼，連號(含各種可能之連號，如6連號，一個3連號一個2連號，及三個2連號等)發生之機率不小，大於 $1/2$ ，高達 $0.5568 (= 2,921,002/5,245,786)$ 。此利用排列組合便可求出，並不困難。現假設有某人並未去計算此機率，他統計了400期，發現其中有219期

開出的頭獎號碼有連號。因 $219/400 = 0.5475$, 且 $z_{0.975} \doteq 1.960$, 故由所得數據, 得到連號出現機率之95%信賴區間為

$$\begin{aligned} & \left[0.5475 - 1.960\sqrt{0.5475 \cdot \frac{0.4525}{400}}, 0.5475 + 1.960\sqrt{0.5475 \cdot \frac{0.4525}{400}} \right] \\ & \doteq [0.4987, 0.5963]. \end{aligned}$$

實際的連號機率0.5568的確落在此區間。

信賴區間的涵意, 一般人習焉而不察。我們必須略微闡釋些, 也可參考黃文璋(2006)一文。在取樣前(35)及(37)式, 皆為隨機區間。取樣後, 得到 $\bar{X}_n = \bar{x}_n$, 代入(35)或(37)式, 則得一常數區間, 如

$$[\bar{x}_n - z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}, \bar{x}_n + z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}].$$

此區間要嘛包含 μ , 要嘛不包含, 說有 $1 - \alpha$ 的機率會包含 μ , 是不正確的講法。有如一公正的銅板, 出現正、反面之機率各為 $1/2$, 一旦投擲得到正面, 就不能再說此面為正面之機率為 $1/2$ 。

$1 - \alpha$ 就是機率。如果做很多次實驗, 得到很多信賴區間, 長度皆為 $2z_{1-\alpha/2} \cdot \sigma / \sqrt{n}$ (或 $2z_{1-\alpha/2} \cdot S_n / \sqrt{n}$), 但起始點跟終點可能不同。由機率的意義, 這些區間中大約有 $1 - \alpha$ 的比率, 會涵蓋 μ 。例如, 若 $\alpha = 0.05$, 且得到100個信賴區間, 則其中有95個左右會涵蓋 μ 。實際上有幾個涵蓋 μ 當然不一定。但在取樣前, 我們知道(忽略這些95%信賴區間只是“近似的”), 會涵蓋 μ 之區間數, 此隨機變數有 $B(100, 0.95)$ 分佈。可能95個, 也可能85個(此機率很小, 利用中央極限定理, 此機率小於 $\Phi(-4.588) < \Phi(-4) \doteq 3.164 \cdot 10^{-5}$, 更精確值為 $\Phi(-4.588) \doteq 2.238 \cdot 10^{-6}$), 或其他值, 但平均有95個。

5 風險

網路上有一“圈中人保險網”, 其中有“大數法則”一詞, 其解釋為:

又稱“大數定律”或“平均法則”, 是概率論主要法則之一

一。此法則的意義是：在隨機現象的大量重複出現中，呈現幾乎必然的規律，這類規律就是大數法則。大數法則是近代保險業賴以建立的數理基礎。根據大數法則的定律，保的危險單位愈多，損失概率的偏差愈小。反之，承保的危險單位愈少，損失概率的偏差愈大。因此，保險人運用法則就可以比較精確地預測危險，合理地釐定保險費率。

上段話在說些什麼呢？

大數法則是保險的基本原理之一。很多有關保險的文獻中，都會提到大數法則。但其中關於大數法則的敘述，常不太正確。如有某一人壽公司的壽險百科中，在一標題為“保險基本原理”的文章中，總共四個原理，第二個原理便是大數法則。其說明如下：

大數法則是指一件事重覆發生的次數很多時，其發生的機率就會接近真實的情形。

我們用擲骰子來說明“大數法則”，大家都知道骰子擲1, 2, 3, 4, 5, 6點的機率各是六分之一，可是實際上擲6次卻很難得到1, 2, 3, 4, 5, 6點各一次，那這個機率到底是如何得來的呢？以前有位西方數學家，擲了一萬次，得出來各點的機率不是等於六分之一，他又繼續擲，擲了五萬次，…，六萬次，…，十萬次，發現得到1, 2, 3, 4, 5, 6點的機率愈來愈平均，也就是六分之一。

大數法則運用在保險上面最常見的就是死亡率，壽險業利用“台灣壽險業第三回經驗生命表”來計算保費的基準，“台灣壽險業第三回經驗生命表”是以一千萬人為基準的。

事實上對公正的骰子。擲6次，是遠比擲6萬次，更容易各面均出現投擲數的6分之1次。希望讀者已能了解。

至於本節一開始所引的那段關於大數法則的解釋，所提到的“損失概率的偏差愈小”，讀者應已知道，偏差的大小，並無法由大數法則得到，而是必須仰賴中央極限定理。但有關保險的文獻中，往往只提及大數法則。可

能是“中央極限定理”，光從字面上，就未讓人覺得這是太淺顯的概念。不像“大數法則”四字，“數大便是美”，好像很淺顯，令人以為可以輕易地去解釋。

保險，對保戶而言，當然不是一公正賽局(fair game)。以意外險為例，通常只有死亡或全身殘障才理賠。一年幾千元的保費，賠償高達數百萬元，保戶似乎頗划得來。保費的計算，乃根據過去死亡的資料訂出。以期望淨所得而言，保險公司是不會吃虧的。對保戶來說，保險的目的，並非為了賺錢。這一年平安無事，幾千元的保費消失了，應感慶幸，他可不想被理賠。

只要保戶愈多，保險公司的風險就愈小。為了簡化，一切營運成本都不計好了，且假設保險公司無任何準備金。則若保險公司只有一個保戶，且是保意外險，則一旦該保戶死亡，保險公司便破產了。例如，設任何人，一年會意外死亡的機率為0.0007。保500萬，一年保費設為5,000元。對保戶，期望淨所得為 $5 \cdot 10^6 \cdot 0.0007 - 5,000 = -1,500$ (元)，是划不來。但有0.0007的機率，保險公司會破產。不過實際上不會只有1人投保，只要保戶愈多，保險公司破產的機率便愈小。保險由於每人保的金額、項目不盡相同；因工作性質、年齡等原因，每人保費也可能不同。底下我們以一簡單的例子來顯示“保戶愈多，保險公司破產的機率便愈小”之現象。

例7. 假設一次賭1元，贏的話得1元，輸的話，1元便為賭場收走。設每次賭客贏的機率為 p , $0 < p < 1$, 且賭了 n 次, $n \geq 1$ 。即設有iid的隨機變數 X_1, \dots, X_n , $P(X_i = 1) = p$, $P(X_i = -1) = 1 - p$ 。賭客之淨所得為 $X_1 + \dots + X_n$ 。我們想求 $P(\sum_{i=1}^n X_i \geq 1)$, 此為賭 n 次後賭客之淨所得為正之機率。由於 $\mu = E(X_i) = 2p - 1$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_i) = 4p(1 - p)$, 利用中央極限定理得，當 n 夠大時，

$$(39) \quad P\left(\sum_{i=1}^n X_i \geq 1\right) = P\left(\frac{\sum_{i=1}^n X_i - n(2p - 1)}{2\sqrt{p(1-p)}\sqrt{n}} \geq \frac{1 - n(2p - 1)}{2\sqrt{p(1-p)}\sqrt{n}}\right) \\ \doteq 1 - \Phi\left(\frac{(n+1)/2 - np}{\sqrt{np(1-p)}}\right).$$

輪盤的歷史悠久，可說是最古老的賭戲之一。這是源自於17世紀，法國數學家巴斯卡(Blaise Pascal, 1623-1662)所發明的一種遊戲。現假設賭的是歐式輪盤(European roulette)，即有1至36的數字，奇數為紅色，偶數為黑色，加上一綠色的0(美式輪盤(American roulette)則尚有一00)，0出現算莊家贏。押紅黑中的某一顏色，賠率為1賠1，則 $p = 18/37$ ，約為0.4865，僅略小於1/2，每賭1次，莊家平均只淨贏 $1/37 \doteq 0.027$ (元)，賭客並未太吃虧(美式輪盤則對賭客更不利)，賭客總不能期望賭場裡提供“公正賽局”。對一些不同的 n ，表3給出賭客淨所得為正，亦即賭場虧錢之機率。若賭的次數不多，如只賭1次，賭場有約0.4865的機率會虧，賭100次，賭場虧的機率都還有約0.3555。但隨著賭的次數持續增加，賭場幾乎可說穩賺不賠。

表3. 歐式輪盤賭場虧之機率

賭的次數 n	10^2	10^3	10^4	10^5
賭場虧之機率	0.3555	0.1876	$3.327 \cdot 10^{-3}$	$5.997 \cdot 10^{-18}$

由上例，讀者應可接受只要保戶愈多，保險公司可說就不用擔心有破產的問題。當然這裡面有一點要留意，就是保險公司要有相當夠的資金才行。因並非所有保戶同時加入保險，且保費一次收齊。若才收了幾份保費，就有人要理賠，便付不出理賠金了。

例8. 承上例。賭場想知道有99%的信心，它至少可淨賺多少元？

解. 賭場淨賺至少 a 元，即表賭客淨所得少於 $-a$ 元。現要求 $P(\sum_{i=1}^n X_i \leq -a)$ 。令

$$\begin{aligned} P\left(\sum_{i=1}^n X_i \leq -a\right) \\ = P\left(\frac{\sum_{i=1}^n X_i - n(2p-1)}{2\sqrt{p(1-p)\sqrt{n}}} \leq \frac{-a - n(2p-1)}{2\sqrt{p(1-p)\sqrt{n}}}\right) \\ \doteq \Phi\left(\frac{-a - n(2p-1)}{2\sqrt{np(1-p)}}\right) = 0.99. \end{aligned}$$

因 $z_{0.99} \doteq 2.326$, 由上式得

$$-a - n(2p - 1) \doteq 2.326\sqrt{np(1-p)}.$$

故

$$(40) \quad a \doteq n(1 - 2p) - 2.326\sqrt{np(1-p)}.$$

即有99%的信心，賭場約至少可淨贏($n(1 - 2p) - 2.326\sqrt{np(1-p)}$)元。

對 $p = 18/37$, 及一些不同的 n , 表4給出 a 之近似值。通常 $p < 1/2$, 由(40)式看出, 只要 n 夠大, a 皆為正。對於 $p = 18/37$, $n \rightarrow \infty$ 時, $a \sim n/37$ 。

表4. 歐式輪盤賭場有99%的信心至少可淨贏的金額

賭的次數 n	10^2	10^3	10^4	10^5	10^6
賭場	-8.9	-9.7	154.0	2,335.1	25,864.5

6 高斯誤差理論

重覆做一物理實驗，譬如某天文學家量測兩星球間之距離，則即使用同樣的儀器及技術，由於大氣條件的改變等因素，每次所量得之值，可能不盡相同。那該取那一值呢？假設 n 次量測後，得到觀測值 x_1, \dots, x_n ，則人們常以這些觀測值之平均，當做真實值 μ 之估計。即以

$$(41) \quad \bar{\mu} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$$

估計 μ ，這是一很自然的作法。此一估計值有下述二特性，其中 $\hat{\mu}$ 表 μ 之一估計值。

- (i) 滿足估計之誤差和 $\sum_{i=1}^n (x_i - \hat{\mu})$ 為 0 之 $\hat{\mu}$ 即為 $\bar{\mu}$ ；
- (ii) 滿足估計之誤差平方和 $\sum_{i=1}^n (x_i - \hat{\mu})^2$ 最小之 $\hat{\mu}$ 亦為 $\bar{\mu}$ 。

估計有時會高估，有時會低估，但總的來說，不應傾向高估或低估，所以誤

差和應為0。而唯一會使誤差和為0之估計值，就是 $\bar{\mu}$ 。另外，“絕對誤差之和”要愈小愈好。但絕對誤差之和 $\sum_{i=1}^n |x_i - \hat{\mu}|$ ，處理上較麻煩。因此我們常考慮誤差平方和 $\sum_{i=1}^n (x_i - \hat{\mu})^2$ ，其平方根的位階，就與 $\sum_{i=1}^n |x_i - \hat{\mu}|$ 一樣了。而 $\bar{\mu}$ 也是唯一使 $\sum_{i=1}^n (x_i - \hat{\mu})^2$ 最小之估計值。由於有此二特性，高斯認為觀測值之平均 $\bar{\mu}$ ，應為真實值 μ 之一最佳的估計值。但什麼樣的誤差，會使 $\bar{\mu}$ 成為一最佳的 μ 之估計值？看到一現象，去想究竟是什麼因，才會造成這樣的果。科學上除了探討由某個因可得到那些果，也常由所看到的某個果，去推測產生的因。

令 X_1, \dots, X_n 表n次觀測後所得之樣本。假設這些是iid的隨機變數。若令

$$(42) \quad X_i = \mu + Y_i, \quad i = 1, \dots, n,$$

此處 μ 為觀測的真實值，為某一定值，而 Y_i 即為第*i*次觀測之誤差，即

$$Y_i = X_i - \mu, \quad i = 1, \dots, n.$$

由於 X_1, \dots, X_n 為iid，故 Y_1, \dots, Y_n 亦為iid。在(i)及(ii)二條件下，我們想看誤差的分佈會是什麼？在機率裡，稱此為分佈之刻畫(characterization of distribution)。

令 f 表 Y_1, \dots, Y_n 共同的機率密度函數。你應可看出除非我們做一些合理的假設，否則當然無法決定 f 。由於量測的特性，很接近的兩個誤差值，可合理的假設其發生之可能性應也很接近。為了簡便，我們乾脆就假設 $f(x) > 0, \forall x \in R$ ，且 f 之一階導數存在且連續(滿足這種性質的函數稱為平滑的(smooth))。

這樣還是無法決定 f ，你可找到無限多個平滑的機率密度函數。諸如 $f(x) = (\pi(1 + (x - \theta)^2))^{-1}, x \in R$ ，其中 $\theta \in R$ 為一常數，皆是。

高斯以如下的手法決定 f 。

首先 Y_1, \dots, Y_n 之聯合機率密度函數為 $f(y_1) \cdots f(y_n)$ 。至於觀測到的樣本 x_1, \dots, x_n 之概似函數(likelihood function)為

$$(43) \quad L(\mu | x_1, \dots, x_n)$$

$$\begin{aligned}
&= f(y_1) \cdots f(y_n) \\
&= f(x_1 - \mu) f(x_2 - \mu) \cdots f(x_n - \mu),
\end{aligned}$$

其中 $x_i, y_i \in R$, $i = 1, \dots, n$ 。函數 L 就是將聯合機率密度函數 $\prod_{i=1}^n f(y_i)$, 視為一 μ 之函數, 而將 x_1, \dots, x_n 固定。此時已並不將 L 當作機率密度函數, 而是 x_1, \dots, x_n 給定, 且讓 μ 可以變動。

高斯的想法是, 既然

$$X_1 = x_1, \dots, X_n = x_n$$

此一事件發生, 而 $\bar{\mu}$ 又被認為是 μ 之最佳估計值。所以當 $\mu = \bar{\mu}$, 應使概似函數 L 達到最大值。也就說當 $\mu = \bar{\mu}$ 時, 恰會使觀測值 x_1, \dots, x_n 最易產生。此想法是基於此估計值既是最佳, 那就要 x_1, \dots, x_n 是最可能被觀測到。一百多年後, 現代統計學的創始者之一費雪 (Ronald A. Fisher, 1890-1962), 所提出的**最大概似法** (method of maximum likelihood), 就是源自高斯的想法。多了此一假設, 高斯在 1809 年, 如下導出誤差有常態分佈。

首先 L 在 $\mu = \bar{\mu}$ 達到極大值, 等價於 $\log L$ 在 $\mu = \bar{\mu}$ 達到極大值。因此

$$(44) \quad \left. \frac{d}{d\mu} \log L(\mu | x_1, \dots, x_n) \right|_{\mu=\bar{\mu}} = 0.$$

即

$$(45) \quad \sum_{i=1}^n \frac{f'(x_i - \bar{\mu})}{f(x_i - \bar{\mu})} = 0.$$

所以 f 亦須滿足 (44) 式。先令 $u_i = x_i - \bar{\mu}$, 再令 $g(u) = \log f(u)$, 則 (44) 式成為

$$(46) \quad \sum_{i=1}^n g'(u_i) = 0.$$

上式並非對所有 u_1, \dots, u_n 皆須成立, 而是對 $\forall n \geq 1$, 及滿足

$$(47) \quad \sum_{i=1}^n u_i = 0$$

之 u_1, \dots, u_n 成立即可(因 $\sum_{i=1}^n u_i = \sum_{i=1}^n (x_i - \bar{u}) = n(\sum_{i=1}^n x_i/n - \bar{u})$, 故(41)式與(46)式等價)。要注意的是, 一函數的極值其實不一定發生在微分等於0處。不可微的點(由於假設 f 可微, 所以上述 L 沒有不可微的點), 定義域之端點, 皆可能是極值發生處。所以這裡隱含地假設 L 之極值不會發生在端點。

在(45)式中, 取 $n = 2$, 及 $u_1 = u, u_2 = -u$, 得

$$g'(u) + g'(-u) = 0, \quad \forall u \in R.$$

即 g 滿足

$$(48) \quad g'(-u) = -g'(u), \quad \forall u \in R.$$

再於(45)式中, 取 $n = 3$, 及 $u_1 = a + b, u_2 = -a, u_3 = -b$, 得

$$g'(a+b) + g'(-a) + g'(-b) = 0, \quad \forall a, b \in R.$$

利用(47)式, 上式成為

$$(49) \quad g'(a+b) = g'(a) + g'(b), \quad \forall a, b \in R.$$

滿足(48)式之連續函數(由於假設 f' 為連續, 所以 $g' = f'/f$ 亦為連續函數)為線性函數(見底下註4)。即

$$(50) \quad g'(u) = c_1 u, \quad u \in R,$$

其中 c_1 為一常數。因此

$$g(u) = \frac{1}{2}c_1 u^2 + c_2, \quad u \in R,$$

其中 c_2 亦為常數。故

$$f(u) = e^{g(u)} = e^{c_2} e^{c_1 u^2 / 2}, \quad u \in R.$$

c_1 必須是負的，否則 $\int_{-\infty}^{\infty} f(u)du$ 會等於 ∞ (之前已假設 $f(x) > 0, \forall x \in R$)。令 $c_1 = -1/\sigma^2$, 其中 $\sigma > 0$ 為一常數。又由 $\int_{-\infty}^{\infty} f(u)du = 1$, 可解出 $e^{c_2} = (\sqrt{2\pi}\sigma)^{-1}$ 。即得

$$(51) \quad f(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} e^{-x^2/(2\sigma^2)}, \quad x \in R.$$

可驗證對於上述 f ,

$$L(\mu|x_1, \dots, x_n) = \frac{1}{(\sigma\sqrt{2\pi})^n} e^{-\sum_{i=1}^n (x_i - \mu)^2/(2\sigma^2)},$$

的確在 $\mu = \bar{x} = \sum_{i=1}^n x_i/n$ 達到極大值。故(51)式所給的 f , 確實是我們所要的解。

在一些不太強的假設下，高斯巧妙地導出量測的誤差有期望值為 0 的常態分佈。這就是高斯的誤差理論(Gauss theory of errors), 又稱誤差法則(error law), 或誤差律。

註4. 設 g 為 R 上之一連續函數，且滿足

$$(52) \quad g(x+y) = g(x) + g(y), \quad \forall x, y \in R.$$

則 $g(x) = g(1)x, \forall x \in R$ 。證明如下。

設存在 $x_0 \neq 0$, 使得 $g(x_0) \neq g(1)x_0$ 。令 $h(x) = g(x) - g(1)x$, 則 h 亦滿足 $h(x+y) = h(x) + h(y), \forall x, y \in R$, 且 $h(x_0) \neq 0$ 。又由 $h(nx) = nh(x)$ 可得 $\lim_{n \rightarrow \infty} |h(nx_0)| = \infty$ 。但此乃不可能，因可如下地證明 h 為有界。易知 $h(1) = 0$, 故 $h(x+1) = h(x), \forall x \in R$ 。即 h 為一週期函數。而 h 又為 $[0, 1]$ 上之一連續函數，因此在 $[0, 1]$ 上必為有界。週期性又導至 h 在 R 上為有界，得證。

另外，如果 g 為一定義在 $[0, \infty)$ 上之連續函數，且滿足 $g(x+y) = g(x) + g(y), \forall x, y \geq 0$, 則仿上述推導，可得 $g(x) = g(1)x, \forall x \geq 0$ 。

誤差有期望值為 0 之常態分佈是否合理？對於一項量測，中間有很多步驟，每一步驟，都可能產生一些微小的誤差。如果量測沒有系統性的偏

差(systematic error)，每一項小誤差都可視為對稱於0。中央極限定理便導致總誤差有期望值為0之常態分佈。高斯的誤差理論是1809年提出，拉普拉斯則在1812年，提出以常態分佈來近似二項分佈。所以中央極限定理與誤差理論原本是各自發展。我們現在看到，二者其實可以相互呼應的。

由於有中央極限定理，再加上高斯的誤差理論，使得在隨機現象中，常態分佈常扮演極重要的角色。有很長一段時間，常態分佈做為描述隨機現象，佔著獨尊的地位。有些人甚至誤以為任何隨機的量皆有常態分佈。

7 結語

中央極限定理用途廣泛，第1節中所提到的布朗運動，其中之一些理論的推導，也要用到中央極限定理。此定理與大數法則互相搭配，使得機率與統計，更能發揮其功能。

我們有時說某位運動選手在某比賽中表現失常，或說大失常態。一個人的某項表現，很可能是隨機的，在某一真實值附近波動。中央極限定理，或高斯的誤差理論，導致實際觀測值常會有常態分佈，以 $\mathcal{N}(\mu, \sigma^2)$ 表之，其中 μ 可視為表現的真實值，或平均值， σ 則為表現的標準差。對於常態分佈，觀測值與 μ 之差異，超過一個標準差 σ ，機率約0.3173，算是很容易發生；超過兩個標準差，機率就不太大，才約0.0455；超過三個標準差，機率僅約0.0027，應是夠小了。視不同的情況，表現在 μ 之若干個標準差之外，便稱為失常、不正常，或說不是常態。至於表現在 μ 附近，當然就稱為常態，或說正常。很多服飾、家具及物品的設計，主要都是針對常態(正常)的人。以鞋子為例，若腳之大小非常態，過小或過大，店裡找不到適合的，只好調貨或訂做。鞋店視其庫存的大小，只會備有幾個標準差之內的鞋。你的腳大小非常態，只好委曲些。一個人全身上下，有許多的特徵。例如，身高、體重、眼睛大小、英文能力、數學能力、跑步快慢、血糖高低等。仔細列舉，總可達1,000項，或更多。某一項特徵落在三個標準差之外(例如，身高比平均矮三個標準差)的機率，就以0.0027計。由於特徵多達1,000項，所以每個人有兩、三項($1,000 \cdot 0.0027 = 2.7$)極不

正常的特徵，可說稀鬆平常。由表1，落在平均值5個標準差之外的機率，雖僅約 $5.733 \cdot 10^{-7}$ ，微乎其微，但全世界有超過65億($= 6.5 \cdot 10^9$)人口，而 $(6.5 \cdot 10^9) \cdot (5.733 \cdot 10^{-7}) = 3,726$ 。所以不論那一項特徵，世界上都有許多“極不正常”(在平均5個標準差之外)的人。當然不正常不一定是壞事，尤其是那些正向的不正常。音樂神童、圍棋天才、記憶超人、梵谷(Vincent Van Gogh, 1853-1890, 荷蘭著名畫家)，及伍茲(Tiger Woods, 1975-, 美國著名高爾夫球手)等，都屬在某方面極不正常的人。我們若不想僅當個平庸的人(譬如說，樣樣表現都在平均的一個標準差內)，就要找出自己那些正向的不正常特徵，設法突顯，並往那些特徵發揮。

參考文獻

1. 黃文璋(1995). 隨機過程。華泰文化事業股份有限公司，台北。
2. 黃文璋(2006). 統計裡的信賴。數學傳播季刊, 30(4), 48-61。
3. 黃文璋(2010). 機率論，第二版。華泰文化事業股份有限公司，台北。
4. 黃文璋(2011). 關於中央極限定理之圖示。高中數學電子報第56期 (2011年6月27日)。
5. Tijms, H.(2004). *Understanding Probability: Chance Rules in Everyday Life*. Cambridge University Press, Cambridge.