

## 一個立方和問題 — 沒有試算表便寸步難行的數學觀察

黃志華

有些同學只喜歡推理，不喜歡計算，更不喜歡小數點，認為計算沒有多大學問。其實，計算和迭代都有深刻的學問。許多重大的科學現象，都是在計算機幫助下發現的。美國物理學家菲根鮑姆「玩」計算機入了迷，為開創混沌理論作出了重大貢獻，就是生動的例子。

——王則柯《計算的複雜性》

研究數學不離觀察，但有時某些數學問題要做觀察就得做大量重覆的計算工作，這不但是令人很疲累的事，而當數值稍大，過去往往因為受制於計算工具的能力，沒能夠計算下去，只好作罷。不過，在電腦非常普及的今天，有了電腦試算表，那便不可同日而語。

好比說要檢查一個八位奇數是否素數，過去要是沒有素數表，單用普通袖珍計算器去檢驗，乃是十分煩瑣的事。而今有了電腦試算表，這樣的檢驗工作只消一、兩分鐘就有結果。又如解同餘式，一個簡單的二次同餘方程，只要模 $m$ 稍大，例如是個三、四位數，解起來便甚花工夫，然而現在用電腦試算表來解，模 $m$ 是三、四位數完全不是問題，甚至是對同餘理論認識不大的朋友，也完全解得來。所以，如果我們偶然引導學生利用試算表來做數學觀察，應會讓學生感到很有趣味，甚至可能有所發現。

本文嘗試以一個實際問題做例子，來說明用試算表做數學觀察的便利和可行性。

大抵我們都見過這樣的立方和式子

$$3^3 + 4^3 + 5^3 + (-6)^3 = 0$$

$$1^3 + 6^3 + 8^3 + (-9)^3 = 0$$

不過，就以上述二式來說，竟都有

$$3 + 4 = 7, \quad 5 + (-6) = -1$$

$$1 + 6 = 7, \quad 8 + (-9) = -1$$

那麼，還有沒有別的立方和數組有類似的關係，是有有限組還是無窮組？

進一步說，以下的關係式

$$A^3 + B^3 + C^3 + D^3 = 0$$

$$A + B = Un, C + D = Vn$$

情況又如何？

研究問題，自然先研究較簡單的，所以本文也只能就比較簡單的情況做觀察和研究。

設已知整數  $a, b, c, d$  滿足下列二式：

$$(1) \quad a^3 + b^3 + c^3 + d^3 = 0$$

$$(2) \quad a + b = kn, c + d = -nc.$$

為了研究除了這一組，還有沒有別的整數數組滿足(1), (2)兩式，設有整數  $x, y$  滿足下式：

$$(3) \quad (a - x)^3 + (b + x)^3 + (c + y)^3 + (d - y)^3 = 0$$

化簡 (3) 式，得

$$(a+b)x^2 + (b^2 - a^2)x + [y^2(d+c) - y(d^2 - c^2)] = 0$$

$$x = \frac{-(b^2 - a^2) \pm \sqrt{(b^2 - a^2)^2 - 4(a+b)[y^2(d+c) - y(d^2 - c^2)]}}{2(a+b)}$$

套用二次方程的求根公式，有

命  $Z^2$  等於根式部份，整理後有

$$4(a+b)(d+c)y^2 - 4(a+b)(d^2 - c^2)y + [Z^2 - (b^2 - a^2)^2] = 0$$

再次套用二次方程的求根公式，有

$$y = \frac{4(a+b)(d^2 - c^2) \pm \sqrt{[4(a+b)(d^2 - c^2)]^2 - 4[4(a+b)(d+c)][Z^2 - (b^2 - a^2)^2]}}{8(a+b)(d+c)}$$

命  $W^2$  等於根式部份，整理後有

$$\begin{aligned} (4) \quad W^2 &+ 16(a+b)(d+c)Z^2 \\ &= 16(a+b)^2(d+c)^2(d-c)^2 + 16(a+b)(d+c)(b+a)^2(b-a)^2 \end{aligned}$$

顯然，(4) 式必有一組整數解  $(W, Z)$  使

$$(5) \quad W = 4(a+b)(d+c)(d-c)$$

$$(6) \quad Z = (b+a)(b-a)$$

同理，若 (4) 式有 L 組整數解  $(W_i, Z_i)$ ,  $1 \leq i \leq L$ ，則會有

$$a_i - b_i = \frac{-Z_i}{a_i + b_i} , \quad c_i - d_i = \frac{-W_i}{4(a_i + b_i)(c_i + d_i)}$$

(7)

$$a_i + b_i = kn \quad , \quad c_i + d_i = -n$$

從 (7) 中應可解得 L 個同時滿足 (1), (2) 兩式的整數組  $(a_i, b_i, c_i, d_i)$  來，當然，大前提是每對  $W_i, Z_i$  都應可分別被  $4(a+b)(c+d)$  及  $(a+b)$  整除。但是，由 (5), (6)二式看來，我們擔心地提出這個大前提是多餘的。

現設我們所知的一組整數是  $(a_1, b_1, c_1, d_1)$ ，它滿足 (1), (2)兩式，當中  $n = 1$ ，則由 (4) 至 (7) 式，我們可從佩爾方程

$$(8) \quad W^2 - 16kZ^2 = M$$

這裡  $M = 16k^2[(d_1 - c_1)^2 - k(b_1 - a_1)^2]$

求出所有滿足(1), (2) 兩式且  $n = 1$  的整數解。

由佩爾方程的性質知道，當  $k$  為非平方數，(8)式有無窮組整數解，因而滿足 (1), (2) 兩式且  $n = 1$  的整數組也有無窮多組。當  $k$  為平方數，則 (8)式只有有限組整數解，而滿足(1), (2)兩式且  $n = 1$  的整數解也會是有限的。

由 (5) 至 (8) 式，我們可說解決了  $n = 1$  的情況，只要我們知道了一組，就可以求出無窮組或所有有限的解。但當  $n > 1$  時又該怎辦？是否又要像上面的方法，連番套用二次方程求根公式來尋得新的不定方程，才能求得想要的數組。

幸而，我們有如下的定理：

### 定理一

要找滿足 (1), (2) 兩式且  $n > 1$  的整數組  $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni})$ ，則我們只須求出佩爾方程  $W^2 - 16kZ^2 = Mn^2$

其中  $M = 16k^2[(d_1 - c_1)^2 - k(b_1 - a_1)^2]$

的整數解  $(W_{ni}, Z_{ni})$ ，並從下列四個式子

$$(7) \quad \begin{aligned} a_{ni} - b_{ni} &= \frac{-Z_{ni}}{k} , & c_{ni} - d_{ni} &= \frac{W_{ni}}{4k} \\ a_{ni} + b_{ni} &= kn , & c_{ni} + d_{ni} &= -n \end{aligned}$$

即可解得  $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni})$  的具體數值。

### 證明

設 (8) 式的一組解為  $(W_1, Z_1)$ ，即有  $(W_1)^2 - 16k(Z_1)^2 = Mn^2$ ，並由此

$$a_1 - b_1 = \frac{-Z_1}{k} , \quad c_1 - d_1 = \frac{W_1}{4k}$$

解得一組滿足(1),(2)兩式且  $n = 1$  的整數組  $(a_1, b_1, c_1, d_1)$ ，由 (7) 式，有

現設  $n > 1$ ，  $a_n = na_1, b_n = nb_1, c_n = nc_1, d_n = nd_1$

易知有  $a_n^3 + b_n^3 + c_n^3 + d_n^3 = 0$

$$a_n + b_n = n(a_1 + b_1) = kn$$

$$c_n + d_n = n(c_1 + d_1) = -n$$

以及

$$a_n - b_n = n(a_1 - b_1) = \frac{-Z_1 n}{k} , \quad c_n - d_n = n(c_1 - d_1) = \frac{W_1 n}{4k}$$

不難發現  $(W_1 n, Z_1 n)$  乃下述佩爾方程的一組整數解

$$(9) \quad W^2 - 16kZ^2 = Mn^2$$

可見，我們只要從 (9) 式的某一組整數解  $(W_{ni}, Z_{ni})$  出發，就可以找出一組整數  $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni})$  滿足 (1), (2) 兩式且  $n > 1$ 。並有

$$a_{ni} - b_{ni} = \frac{-Z_{ni}}{k} , \quad c_{ni} - d_{ni} = \frac{W_{ni}}{4k}$$

定理一到此基本上得到證明。但我們還有一個問題是 (9) 式的解中，須存

在某對解  $(W_{ni}, Z_{ni})$  令  $\left( \frac{W_{ni}}{4k}, \frac{Z_{ni}}{k} \right) = 1$

則我們求得的整數組  $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni})$  才是既約的，可是我們現時並不知道  $n$  為何值才會得到既約的數組。

## 推論

設由定理一提供的方法找到一組整數  $a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni}$  滿足(1), (2) 兩式且  $n > 1$ ， $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni}) = 1$ ，則由 (4) 至 (6) 式，應有

$$W' = 4kn^2(c_{ni} - d_{ni}) , \quad Z' = -kn(a_{ni} - b_{ni})$$

這裡  $(W', Z')$  乃

$W^2 - (16kn^2)Z^2 = M_n$  的某一組整數解， $M_n = 16k^2n^4[(d_{ni} - c_{ni})^2 - k(b_{ni} - a_{ni})^2]$

則有 
$$W' = 4kn^2 \times \frac{W_{ni}}{4k} = n^2 \times W_{ni}$$
  

$$Z' = -kn \times \frac{-Z_{ni}}{k} = n \times Z_{ni}$$

純粹的理論研究到此，看來也差不多，該可以使用上面的結果來做實際的計算和觀察，尤其是實在很焦急想看看  $n$  為何值才可得既約的數組。

但筆者卻要叫聲：『且慢！』

因為經仔細觀察，發現在 (8) 式中其實還藏有另一個佩爾方程！事實上，該式中  $M$  是常數，即是一個定值，所以我們有

$$(10) \quad P^2 - kQ^2 = \frac{M}{16k^2} = (d_1 - c_1)^2 - k(b_1 - a_1)^2$$

相比起 (8) 式，(10) 式的數值自是小了很多，雖然我們有電腦試算表幫助，但還是數值小的算起來方便些嘛。模仿上文的推導，從 (10) 式出發，我們不難得到以下的關係式和定理。

命  $R = (d_1 - c_1)^2 - k(b_1 - a_1)^2$ ， 則 (10) 式變為

$$P^2 - kQ^2 = R$$

設  $(P_i, Q_i)$  為 (10) 式的一組既約的整數解，則可從

$$(11) \quad a_i - b_i = -Q_i, \quad c_i - d_i = P_i$$

$$(12) \quad a_i + b_i = k, \quad c_i - d_i = -1$$

可解出一個滿足 (1), (2) 式， $n = 1$  的既約整數組  $(a_i, b_i, c_i, d_i)$ 。而從

$$P^2 - kQ^2 = Rn^2$$

的一組既約整數解  $(P_{ni}, Q_{ni})$ ，則可由

$$(13) \quad a_{ni} - b_{ni} = -Q_{ni}, \quad c_{ni} - d_{ni} = P_{ni}$$

$$(14) \quad a_{ni} + b_{ni} = kn, \quad c_{ni} - d_{ni} = -n$$

解出一個滿足 (1), (2) 式且  $n > 1$  的既約整數組  $(a_{ni}, b_{ni}, c_{ni}, d_{ni})$ 。

要說句對不起的是，本文從開始寫到這裡，都沒有談過佩爾方程該如何解，其理論又如何？可是這些實在不可能在本文的短短篇幅中交代得來的，只好請讀者自行參考有關的著作，如潘承洞、潘承彪著的《初等數論》或柯召、孫琦著的《談談不定方程》。話說回來，用電腦試算表解佩爾方程，卻不需要甚麼理論，誰也能很快便想到該如何布置數據及運算，只是當要把一大串數同時作開方的運算，也許需要一點竅門罷了。即以  $P^2 - kQ^2 = Rn^2$  這個方程來說，最多需要學學解二次同餘方程  $P^2 \equiv Rn^2 \pmod{k}$  以大大減少需要檢驗的  $P$  值的個數。不過我們這裡的  $k = 7$ ，用筆算都可以很快得出這個二次同餘方程的解來哩。何況，如文首所說，用電腦試算表來解簡單的二次同餘方程，是很容易的事，不熟悉同餘理論也做得來。

好了，現在終於可以做計算和觀察的工作。首先，是從我們已知的一個整數組  $(3, 4, 5, -6)$  來算出  $R$  的值：

$$R = (-6 - 5)^2 - 7(4 - 3)^2 = 114$$

接下來，須從

$$(15) \quad P^2 - 7Q^2 = 114$$

的既約整數解通過 (11), (12) 式來求出滿足 (1), (2) 二式而  $n = 1$  的既約

整數組。

筆者算得 (15) 式有兩類基本解 :  $(11, 1), (17, 5)$ ，都是既約的，每類基本解都有兩個結合類，故據佩爾方程的理論，(15) 式的所有解可表為

$$P + Q\sqrt{7} = (8 + 3\sqrt{7})^s (11 \pm \sqrt{7})$$

$$P + Q\sqrt{7} = (8 + 3\sqrt{7})^s (17 \pm 5\sqrt{7})$$

其中  $s = 0, 1, 2, 3, \dots$ 。

下表是 (15) 式最小的十二組解及由此解出的整數組  $(a_i, b_i, c_i, d_i)$ 。

$(P_i, Q_i)$	$(a_i, b_i, c_i, d_i)$
$(11, 1)$	$(3, 4, 5, -6)$
$(17, 5)$	$(1, 6, 8, -9)$
$(31, 11)$	$(-2, 9, 15, -16)$
$(67, 25)$	$(-9, 16, 33, -34)$
$(109, 41)$	$(-17, 24, 54, -55)$
$(241, 91)$	$(-42, 49, 120, -121)$
$(279, 81)$	$(-87, 94, 239, -240)$
$(1061, 401)$	$(-197, 204, 530, -531)$
$(1733, 665)$	$(-324, 331, 866, -867)$
$(3839, 1451)$	$(-722, 729, 1919, -1920)$
$(7633, 2885)$	$(-1439, 1446, 3816, -3817)$
$(16909, 6391)$	$(-3192, 3199, 8454, -8455)$

現在，我們最關注的是， $n > 1$  時的情況如何， $n$  在哪些值時能使

$$(16) \quad P^2 - 7Q^2 = 114n^2$$

有既約的整數解？以下是筆者用試算表實際計算的結果：

$n = 2$  有兩類基本解  $(22, 2), (34, 10)$ ，皆非既約的。

$n = 3$  有四類基本解  $(33, 3), (\underline{37}, \underline{7}), (\underline{47}, \underline{13}), (51, 15)$ ，其中有底線的

兩類是既約的。

$n = 4$  有兩類基本解  $(44, 4), (68, 20)$ ，皆非既約的。

$n = 5$  有兩類基本解  $(55, 5), (85, 25)$ ，皆非既約的。

$n = 6$  有四類基本解  $(66, 6), (74, 14), (94, 26), (102, 30)$ ，皆非既約的。

$n = 7$  有兩類基本解  $(77, 7), (119, 35)$ ，皆非既約的。

$n = 8$  有兩類基本解  $(88, 8), (136, 40)$ ，皆非既約的。

$n = 9$  有六類基本解  $(\underline{97}, \underline{5}), (99, 9), (111, 21), (141, 39), (153, 45),$   
 $(197, 65)$ ，其中有底線的兩類是既約的。

從  $n = 9$  算到  $n = 9$ ，可以觀察到的是，若  $n$  不能被 3 整除，則其 (16) 式的基本解只是把  $n = 1$  時的基本解乘了一個倍數。另一個可以觀察到的規律是，似乎只有  $n$  是 3 的某個方次，(16) 式才有既約的基本解。

這樣，我們就試試算算 (16) 式在  $n = 27$  的情況，結果得出八類基本解，其中既約的有兩類： $(347, 73), (353, 77)$ 。又試試算  $n = 81$  的情況，結果得出十類基本解，其中既約的也是有兩類： $(877, 55), (1727, 565)$ 。由此我們應可肯定， $n$  是 3 的某個方次時，(16) 式會有既約基本解。但為何如此？除了 3 的方次，還有沒有別的  $n$  可使 (16) 式有既約解？

憑藉對數字的敏感，筆者把 114 作因數分解，乃是  $2 \times 3 \times 19$ ，直覺覺得 19 也許是我們值得試試的  $n$ 。果然，當  $n = 19$ ，(16) 式又見有兩類既約的基本解： $(223, 35), (379, 121)$ 。筆者還乘勝追擊的算出，當  $n = 19^2 = 361$ ，

(16) 式有兩類既約的基本解：(3859, 71), (5311, 1381)。當  $n = 3 \times 19 = 57$ , (16) 式有兩類既約的基本解：(647, 83), (781, 185)。

現在，我們似乎可以肯定，只有當  $n = 3^{\alpha} 19^{\beta}$ , (16) 式才會有既約的基本解。

再者，從上述的數據顯示，我們還有以下的定律：

### 定理二

設  $P^2 - 7Q^2 = 114(g^{\alpha})^2$  之某一基本解  $(P_{\alpha i}, Q_{\alpha i})$ ，而  $(P_{\alpha i}, Q_{\alpha i}) = g^{\alpha-i}$ ，

$0 \leq j \leq \alpha$ ，則  $\left(\frac{P_{\alpha i}}{g^{\alpha-j}}, \frac{Q_{\alpha i}}{g^{\alpha-j}}\right)$  是 (16) 式當  $n = g^j$  的既約解。

這裡  $g = 3$  或  $19$ 。

這個定理恕筆者未能給出證明，而為了多找些實例來證實一下這個定律的存在，我計算出  $P^2 - 7Q^2 = 114 \times 2187^2 = 545258466$  (這個不定方程可夠巨型，用電腦試算表去算都要十分八分鐘才搜索得出所有的基本解，若用筆和袖珍計算器，相信花一整天都未必得到全部而準確的結果) 的十六類基本解及其最大公約數：

$$(23571, 1215) = 243 \quad (28593, 6237) = 81$$

$$(23679, 1485) = 27 \quad (34263, 9477) = 729$$

$$(23893, 1913) = 1 \quad (35037, 9873) = 9$$

$$(24057, 2187) = 2187 \quad (36321, 10515) = 3$$

$$(24243, 2463) = 3 \quad (37179, 10935) = 2187$$

$$(26577, 4797) = 9 \quad (38071, 11365) = 1$$

$$(26973, 5103) = 729 \quad (46629, 15255) = 27$$

$$(28107, 5913) = 81 \quad (47871, 15795) = 243$$

現在以  $(24243, 2463), (36321, 10515)$  這兩類基本解為例，按我們歸納出的規律，這兩類解約去最大公約數 3 之後，應為 (16) 中  $n = 3^{7-1}$  的既約基本解，由此可以解出滿足(1), (2)兩式且  $n = 3^6 = 729$  的整數組。事實上，從

$$\begin{array}{ll} a - b = -(2463 \div 3) & c - d = 24243 \div 3 \\ a + b = 5103 & c + d = -729 \end{array}$$

解得整數組  $(2141, 2962, 3676, -4405)$ ，又從

$$\begin{array}{ll} a - b = -(10515 \div 3) & c - d = 24243 \div 3 \\ a + b = 5103 & c + d = -729 \end{array}$$

解得整數組  $(799, 4304, 5689, -6418)$ ，它們確實滿足(1), (2) 兩式且  $n = 3^6 = 729$ 。

從一個方程裡可求得多個相關方程的解，實在美妙。而這乃是佩爾方程的一個特色。

然而，說到底，直到現在，我們都只是『似乎』地覺得當  $n = 3^\alpha 19^\beta$ ，(16)式才會有既約解，語氣毫不肯定。數學研究容不下這種『不肯定』，這

種『不肯定』帶給我們的信息是：『我們還得繼續努力觀察下去！』

事實上，當我們不懈地觀察下去，會發覺當  $n = 29, 31, 37, 47, 53, 59, 83, \dots$  等素數時，(16)式都有既約解。說得正確一點，只要 7 是某一個  $n$  的平方剩餘，則這個  $n$  就會使 (16) 式產生既約解。即當

$$n = P_1^{S_1} P_2^{S_2} \cdots P_i^{S_i}$$

其中每一個  $P_t$  ( $1 \leq t \leq i$ ) 皆是奇素數且滿足

$$(17) \quad P_t \equiv \pm 1, \pm 3, \pm 9 \pmod{28}$$

則這個  $n$  便能使 (16) 式有既約解。而上述定理二中的  $g$  當然不僅是 3 或 19，而是任一滿足 (17) 式的奇素數都行。

但要是問，為何這樣的  $n$  能使 (16) 式有既約解？這卻是佩爾方程理論的一部份，恕難在此詳細交代。事實上本文旨在說明利用電腦試算表來做計算和觀察，可以發現不少有趣的規律，但若問為何會有這樣？則可能超越一般學生的理解能力。然而這些理論問題亦說明人對數學的思考是電腦所不能取代的！

本文寫到這裡，也近尾聲了，然而這個立方和問題本身其實還值得繼續探討的，因為我們對它所知的看來未算全面。例如從  $26^3 + 55^3 + 78^3 + (-87)^3 = 0$  可知，當  $k = n = 9$  的時候，有整數組滿足(1), (2) 兩式。但這樣想是錯的，因為我們將會發覺，若  $k = 9$ ，則  $n = 1$  和 3 時都無解。所以， $26^3 + 55^3 + 78^3 + (-87)^3 = 0$  滿足的應是

$$(18) \quad A^3 + B^3 + C^3 + D^3 = 0$$

$$(19) \quad A + B = Un, \quad C + D = Vn$$

其中  $U = k^2 = 81, V = -k = -9, n = 1$ 。

其相關的佩爾方程是

$$(20) \quad P^2 - 9Q^2 = 19656 \times n^2$$

與上面的情況略有不同的是，9 是平方數，意味對於每個整數  $n$ ，(19) 式都只有有限個解，亦即對於每個整數  $n$ ，滿足 (17), (18) 的數組也只有有限組。由於 9 是平方數，要用筆算來解 (19) 式會比較繁瑣，反而用電腦試算表卻可以『一本通書看到老』，以不變應萬變。幸而，除了以上這點點不同，其他情況卻跟上面探索過的規律還是相若的。

又好比說，從  $3^3 + 18^3 + 10^3 + (-19)^3 = 0$  可推出  $U = 21, V = -9$ ，而其相關的佩爾方程是

$$(21) \quad (3P)^2 - 21Q^2 = 2844 \times n^2$$

有趣的是， $n = 2$  的既約解是已包含在  $n = 1$  的未約解之中的，這是以上的案例中所沒有的。讀者有興趣的話可以自行算算看。

由此可見，我們對這個立方和問題的探索遠遠未到終結呢！

末了，想不厭其煩的說說，隨著像電腦試算表這樣先進的計算工具的大大普及，一位普通中學生都有可能憑它發現一些新的數學規律，所以我們很應該鼓勵學生多利用它來走近數學，玩味數學。