

四元數與Cayley 數

余文卿 葉國榮

一、數系的發展

數系從自然數 N 到整數 Z ，從整數 Z 到有理數 Q ，這一路發展下來，非常順利。發展後的數系可輕易地由前一數系表現出來；如

$$Z = N \cup \{0\} \cup (-N),$$

$$Q = \left\{ \frac{p}{q} \mid p, q \in Z, q \neq 0 \right\}.$$

從有理數系 Q 到實數系 R ，就有點小波折了，而需費點心去小心處理了。第一種觀點是引進極限的概念，如此把實數看成是一收斂有理數列 $\{c_n\}$ 的極限，但對固定一實數，這種表示法並不唯一；這也不足為奇，在有理數系中

已見過，如 $\frac{1}{2} = \frac{3}{6} = \frac{5}{10} = \dots$ 。在此我們

可定義一等價關係，即

$$\{a_n\} \sim \{b_n\} \iff \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n.$$

如此，將實數看成是收斂之有理數列的等價類的極限。第二種觀點是以小數來表示實數。有理數都可表成有限小數或循環小數；另外的那些不循環的無窮小數則是無理數，這些無理數是 Q 擴充到 R 所添加的新數。

無理數依其代數特性而區分為代數數與超

越數；所謂的代數數，即是滿足整係數多項式方程式的解；如 $\sqrt{2}$ 滿足 $x^2 - 2 = 0$ ， $\sqrt[4]{5}$ 滿足 $x^4 - 5 = 0$ ， $\sqrt{2}$ 與 $\sqrt[4]{5}$ 都是代數數。另一方面，圓周率 π ($= 3.141592 \dots$) 與自然對數的底數 e ($= 2.71828 \dots$) 都不是代數數，而是超越數。基本上，要證明一數值是超越數，並不是一件容易的事。

從 R 到複數系 C ，這主要關鍵是加入虛數單位 $i = \sqrt{-1}$ ， i 是方程式 $x^2 + 1 = 0$ 的解；而

$$C = \{a + bi \mid a, b \in R\}$$

C 中的乘法是

$$(a+bi)(c+di) = (ac-bd)+(ad+bc)i.$$

另外複數也可看成是佈於 R 的二維向量，而將 $a+bi$ 以序對 $[a, b]$ 表示，這時兩序對的乘法是

$$[a, b] \cdot [c, d] = [ac - bd, ad + bc]$$

複數 C 在加與乘的運算下構成一體，這數體具有代數封閉性，即底下定理所述的性質。

代數基本定理：任一複係數的多項式 $P(x)$ ，至少有一複數 α ，使 $P(\alpha) = 0$

複數系中不再像實數系，沒有大小的次序，即無法比較兩複數的大小。共軛複數與範數 (norm) 的概念非常重要， $a+bi$ 的共軛複數

是 $a - bi$ ，而

$$N(a+bi) = (a+bi)(a-bi) = a^2 + b^2。$$

對任意複數 α, β ，很容易可得證：

$$N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)。$$

將 $\alpha = a + bi$, $\beta = c + di$, $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ 代入，即得出

$$(a^2 + b^2)(c^2 + d^2) = (ac - bd)^2 + (ad + bc)^2。$$

二、四元數

仿照實數系到複數系加入虛數單位的方法，我們可以在複數系中加入另一單位 j ，而定四元數為

$$\mathbf{H} = \{\alpha + \beta j \mid \alpha, \beta \in \mathbb{C}\}。$$

在 \mathbf{H} 中，很容易定出加法，即

$$(\alpha + \beta j) + (\gamma + \delta j) = (\alpha + \gamma) + (\beta + \delta)j,$$

如此 \mathbf{H} 成為一加法群。應如何定義 \mathbf{H} 中的乘法呢？首先設定 $j^2 = -1$ ，要是定 $ij = ji$ ，會有什麼結果呢？如此，則

$$(1 + ij)(i + j) = i + j + iji + ij^2 = 0.$$

有零因子產生，這是數系發展最不願意見到的結果；其實，尚可由 $ij = ji$ 導出其他不好的性質。若定 $ij = -ji$ ，則 \mathbf{H} 中的乘法是

$$(\alpha + \beta j)(\gamma + \delta j) = (\alpha\gamma - \beta\delta) + (\beta\gamma + \alpha\delta)j。$$

在定義 \mathbf{H} 中乘法的同時，我們也把原來 \mathbb{C} 中的交換性犧牲掉了，因 $ij = -ji$ ，習慣上，我們將 ij 以另一符號 k 表示，故

$$\mathbf{H} = \{a + bi + cj + dk \mid a, b, c, d \in \mathbb{R}\},$$

而其中 i, j, k 滿足

$$(1) \quad i^2 = j^2 = k^2 = -1,$$

$$(2) \quad ij = -ji = k, \quad jk = -kj = i, \quad ki = -ik = j.$$

而兩四元數 $(a_0 + a_1i + a_2j + a_3k)(b_0 + b_1i + b_2j + b_3k)$ 的乘法則是展開後利用(1), (2)組合而成，結果是：

$$\begin{aligned} & (a_0b_0 - a_1b_1 - a_2b_2 - a_3b_3) + (a_0b_1 + a_1b_0 \\ & + a_2b_3 - a_3b_2)i + (a_0b_2 + a_2b_0 + a_3b_1 - a_1b_3)j \\ & + (a_0b_3 + a_3b_0 + a_1b_2 - a_2b_1)k. \end{aligned}$$

在 \mathbf{H} 中， $a + bi + cj + dk$ 的共軛數是

$$a - bi - cj - dk，又$$

$$N(a + bi + cj + dk) = a^2 + b^2 + c^2 + d^2。$$

由定義，我們可得證出 $N(xy) = N(x)N(y)$ 。

將 $x = a_0 + a_1i + a_2j + a_3k$, $y = b_0 + b_1i + b_2j + b_3k$ 代入得

$$\begin{aligned} & (a_0^2 + a_1^2 + a_2^2 + a_3^2)(b_0^2 + b_1^2 + b_2^2 + b_3^2) \\ & = (a_0b_0 - a_1b_1 - a_2b_2 - a_3b_3)^2 + (a_0b_1 + a_1b_0 + a_2b_3 - a_3b_2)^2 \\ & + (a_0b_2 + a_2b_0 + a_3b_1 - a_1b_3)^2 + (a_0b_3 + a_3b_0 + a_1b_2 - a_2b_1)^2. \end{aligned}$$

這就是有名的 Lagrange 等式，在證明四平方和定理（任一正整數都可表成四整數的平方和）中扮演非常重要的角色。

三、Cayley 數

Cayley 數是由四元數 \mathbf{H} 加入另一單位 e 而得，即

$$\mathcal{C} = \{P + Qe \mid P, Q \in \mathbf{H}\}。$$

乘法的定義是

$$(P + Qe)(R + Se)$$

$$= (PR - \bar{S}Q) + (SP + Q\bar{R})e$$

Cayley 數 \mathcal{C} 中，除 \mathbf{H} 中原來就有的 4 個單位 $1, i, j, k$ 外，另由 e 與這四個單位相乘而得出四個單位。因此 \mathcal{C} 中共有 8 個單位；而以 $e_0 (= 1), e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6, e_7$ 分別表示，這些單位與原先單位 i, j, k, e 關係為

$$e_0 = 1, \quad e_1 = j, \quad e_2 = i, \quad e_3 = e, \quad e_4 = -k$$

$$e_5 = ie, \quad e_6 = ke, \quad e_7 = je.$$

每一 Cayley 數都可表成

$$x = \sum_{j=0}^7 a_j e_j, \quad a_j \in \mathbb{R}.$$

而單位之間的乘法滿足下面的法則：

$$(1) \quad xe_0 = e_0x = x, \quad \forall x \in \mathcal{C},$$

$$(2) \quad e_i^2 = -e_0, \quad i = 1, 2, \dots, 7,$$

$$(3) \quad e_1 e_2 e_4 = e_2 e_3 e_5 = e_3 e_4 e_6 = e_4 e_5 e_7$$

$$= e_5 e_6 e_1 = e_6 e_7 e_2 = e_7 e_1 e_3 \\ = -e_0 \circ$$

現將上面的法則說明如下：

第一式表明 $e_0 = 1$ 是 \mathcal{C} 中乘法的單位元素。

第二式表明 8 個單位，除 e_0 外，其他的 7 個單位的平方都是 -1 ，故方程式 $x^2 + 1 = 0$ 在 \mathcal{C} 中至少會有 7 個解。

第三式中，列出一些可結合之單位的連乘積。直接的驗證顯示 \mathcal{C} 中的乘法沒有結合律，即

$$(xy)z = x(yz)$$

不一定成立；而在沒有結合率的乘法中，(3)式中的連乘積應是沒有意義。但事實並沒有想像中的壞， \mathcal{C} 中的某些單位的乘積確有結合律。以 $e_1 e_2 e_4 = -e_0$ 來說，這式子表示的意義有二：

- ① $e_1(e_2 e_4) = (e_1 e_2) e_4 = -e_0$ ；
- ② $e_1 e_2 = -e_2 e_1 = e_4$ ， $e_2 e_4 = -e_4 e_2 = e_1$
 $, e_4 e_1 = -e_1 e_4 = e_2$ 。

回顧一下，四元素 H 中的單位 i, j, k 也具有同樣性質，因而 H 與 $Re_0 + Re_1 + Re_2 + Re_4$ 有同樣的代數結構。

當然 e_1, e_2, e_4 只是(3)式的一特例，另外尚有 6 個，如 $e_2 e_3 e_5 = -e_0$ 也表示 $Re_0 + Re_2 + Re_3 + Re_5$ 與 H 有相同的代數結構。

現在來看兩個不可結合的例子。

$$(e_1 e_2) e_3 = e_4 e_3 = -e_3 e_4 = -e_6 \quad ;$$

另一方面

$$e_1(e_2 e_3) = e_1 e_5 = e_6 \quad ;$$

故 $(e_1 e_2) e_3 \neq e_1(e_2 e_3)$ 。又

$$(e_1 e_2)(e_3 e_4) = e_4 e_6 = e_3 \quad ,$$

$$[e_1(e_2 e_3)] e_4 = (e_1 e_5) e_4 = e_6 e_4 = -e_3 \quad ,$$

$$e_1[(e_2 e_3) e_4] = e_1(e_5 e_4) = e_1(-e_7) = e_3 \quad .$$

上面例子顯示單位相乘，因不具結合性，算出的結果會有符號上的差異。

Cayley 數中， $x = \sum_{i=0}^7 a_i e_i$ 的共軛數定

爲 $\bar{x} = 2a_0 - x$ ，亦即 $\bar{x} = a_0 e_0 - \sum_{i=1}^7 a_i e_i$ 。又

範數 N 的定義是

$$N(x) = x\bar{x} = \bar{x}x = \sum_{i=0}^7 a_i^2 \quad .$$

因而，若 $x \neq 0$ ，則 x 有一乘法反元素 $[N(x)]^{-1} x$ 。

證明 $N(xy) = N(x)N(y)$ 並不簡單，這要用到一些特殊乘積的結合性，即

$$(\bar{x}x)y = \bar{x}(xy) \text{ 與 } (xy)\bar{y} = x(y\bar{y}) \quad ,$$

$$\text{將 } x = \sum_{i=0}^7 a_i e_i \text{ 與 } y = \sum_{i=0}^7 b_i e_i \text{ 代入}$$

$N(xy) = N(x)N(y)$ 中，即得出下面的等式：

$$(a_0^2 + a_1^2 + \dots + a_7^2)(b_0^2 + b_1^2 + \dots + b_7^2) \\ = (a_0 b_0 - a_1 b_1 - a_2 b_2 - a_3 b_3 - a_4 b_4 - a_5 b_5 - a_6 b_6 \\ - a_7 b_7)^2 + \sum (a_0 b_1 + a_1 b_0 + a_2 b_4 + a_3 b_7 \\ - a_4 b_2 + a_7 b_6 - a_6 b_5 - a_5 b_3)^2 \quad ;$$

其中 Σ 表示將足碼 0 固定，而將 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7 依循環次序變換，如依次變換為 2, 3, 4, 5, 6, 7, 1。注意到等式右邊的八個數也正好是 $(\sum_{j=0}^7 a_j e_j)(\sum_{j=0}^7 b_j e_j)$ 之乘積的 8 個係數。

實數 R 、複數 C ，四元素 H 與 Cayley 數 \mathcal{C} 都可看成佈於 R 的向量空間，維數分別是 1, 2, 4, 8。在高中階段，對 C 已非常熟習；但對 H 與 \mathcal{C} 知道的人，可能非常少，甚至有些人並不知道。

四、四平方和和八平方和

四平方和定理告訴我們：任一正整數 n 必可表成四個整數的平方和；即不定方程式

$$x^2 + y^2 + z^2 + w^2 = n$$

至少有一組整數解。以 $A_4(n)$ 表示上面方程式之整數解的個數，則 $A_4(1) = 8$ ， $A_4(2) = 24$ ， $A_4(3) = 32$ ；一般式爲

$$A_4(n) = 8 \sum_{d|n} d \quad .$$

當 n 是奇數時， $A_4(n) = 8 \times (n \text{ 的正奇因數和})$ ；當 n 是偶數時， $A_4(n) = 24 \times (n \text{ 的正奇因數和})$ 。

因任意正整數可表成四平方和，自然也可以表成八平方和，以 $A_8(n)$ 表示將 n 表成八平方和的方法，則有

$$A_8(n) = 16 \sum_{d|n} (-1)^{n-d} d^3$$

如何導出 $A_4(n)$ 與 $A_8(n)$ 呢？這並不是容易的事，需要用到模型式 (modular forms) 與 theta 級數的理論。常見的方法是考慮

theta 級數

$$\theta(z) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} e^{\pi i n^2 z}, z = x + iy, y > 0;$$

則有

$$[\theta(z)]^4 = \sum_{n=0}^{\infty} A_4(n) e^{\pi i n z},$$

$$[\theta(z)]^8 = \sum_{n=0}^{\infty} A_8(n) e^{\pi i n z},$$

利用 $[\theta(z)]^4$ 與 $[\theta(z)]^8$ 的其他表現式，即可得出 $A_4(n)$ 與 $A_8(n)$ 的數值表示。