



革命年代

文海出版社

上海文海出版社

自学辅导丛书

自学代数的钥匙

(高中组)

余逸时 潘应河 著

上海科学技术出版社

内 容 提 要

高中代数和初中代数相比，不但在计算上比较复杂，某些概念也更加抽象，这对于自学者来说，困难是较多的。

本書为了适合自学的特点，遇到比较难懂的部分，講解得特别详细，但內容仍旧是全面的。同时为了便于理解，尽量多举例題，在書末也附了習題和答案，使自学者能经过解題来巩固學習的內容。

自 学 代 数 的 鑰匙 (高中組)

余 逸 时 潘 应 河 著

上海·科学 技术 出版社 出版

(上海南京西路 2004 号)

上海市书刊出版业营业許可証出 093 号

上海市印刷五厂印刷 新华书店上海发行所总經售

开本 787×1092 纸 1/32 印张 6，字数 163,000

(原科者版印 260,000 册)

1959年6月新1版 1959年6月新1版第1次印刷

印数 1—20,000

统一書号：13119·290

定价：(七) 0.44 元

目 录

第一 章 实数	1
一、無理数的概念	1
二、实数的順序	8
三、实数的运算	9
第二 章 根式	12
一、根式的产生	12
二、根式的运算	13
第三 章 一元二次方程	26
一、一元二次方程的解法	27
二、根和系数間的关系	29
三、二次三项式	34
四、双二次方程	36
第四 章 無理方程	38
一、基本概念	38
二、無理方程的解法	40
第五 章 函数和圖象	44
一、基本概念	44
二、正比例和反比例的函数关系	47
三、一次函数	50
四、二次函数	56
第六 章 二元二次方程組	63
一、由一个二元二次方程和一个二元一次方程組成的方程組	63
二、由三个三元三次方程組成的方程組	67

三、特例和应用問題.....	71
第七章 数列和極限.....	76
一、数列.....	76
二、極限.....	81
第八章 指数和对数.....	88
一、实数指数的概念.....	88
二、指数函数.....	93
三、对数的一般性質.....	96
四、常用对数.....	101
五、指数方程和对数方程.....	106
第九章 排列、組合和二項式定理.....	110
一、排列、組合.....	110
二、数学归纳法.....	115
三、二項式定理.....	118
第十章 复数.....	122
一、复数的引进.....	122
二、复数的运算.....	124
三、复数的三角函数式.....	130
第十一章 不等式.....	135
一、不等式的意義和它的性質.....	135
二、不等式的証明.....	137
三、不等式的解.....	139
四、方程的討論.....	145
第十二章 高次方程.....	152
一、余数定理和綜合除法.....	152
二、关于高次方程的根的几个問題.....	155
三、二項方程.....	160
习 题	165

第一章 实数

一、無理数的概念

在初中代数里，根据相反的方向量，扩充到有理数。任何一个有理数，都可写成有限小数或无限循环小数的形式。比如說 -5 ，可以写成 -5.0 ， $\frac{1}{4}$ 可以写成 0.25 ， $-\frac{4}{11}$ 可以写成 $-0.\dot{3}\dot{6}$ 。同时有限小数或无限循环小数都可以化成分数来表示，因此，一切有理数都可以用分数来代表。

但是，單用有理数，是不是能滿足一切度量的需要呢？比如說量綫段的長度，是不是任何一条綫段，用單位長度去量它时，它的量数都能用有理数来表示呢？現在我們来看下面的实际問題。

有一个正方形，它的面积等于2个平方公尺，問它的边長是多少？如果用 x 代表正方形的边長，根据正方形的面积公式得

$$x^2 = 2$$

这样，正方形的边長 x ，就是2的算术平方根。即 $\sqrt{2}$ 。这个 $\sqrt{2}$ 是不是有理数呢？

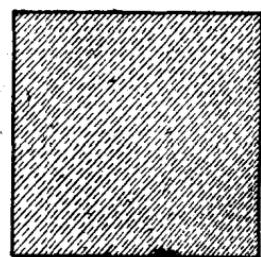
根据算术根的性质，我們知道

$$\sqrt{1} < \sqrt{2} < \sqrt{4}.$$

因此

$$1 < \sqrt{2} < 2$$

如果 $\sqrt{2}$ 是介于1和2之間的有理数，那末，它可以写成既約分数 $\frac{q}{p}$ 来表示，这里 p 和 q 是互为質数的正整数。



圖

列成式子是：

$$\frac{p}{q} = \sqrt{2}$$

兩邊平方得：

$$\frac{q^2}{p^2} = 2, \quad q^2 = 2p^2$$

从这里看出， $q^2 = 2p^2$ ，即 q^2 是偶数，因此 q 必定也是偶数。

設 $q = 2m$ ，代入上式得

$$(2m)^2 = 2p^2, \quad 4m^2 = 2p^2$$

兩邊同除以 2 得：

$$p^2 = 2m^2$$

这样一来， p 也是偶数了。这跟前面說的 p 和 q 互为質数相矛盾，因此 $\sqrt{2}$ 不能用分数表示，它当然不是有理数了。

由此可見，在 1 和 2 之間确实存在着不是有理数的数。它究竟是怎样的数呢？为了說明这个問題，我們利用綫段的度量來說明它。这里，先看下面一些重要的概念。

(1) 兩条綫段的公度和最大公度 如果綫段 AB 和 CD ，都是第三条綫段 l 的整倍数。这时， l 就叫做綫段 AB 和 CD 的公度。如圖 2， $AB = 5l$, $CD = 3l$ 。如果把 l 分成 2、3、4…等份， AB 和 CD 也必是其中任何一份的整倍数。因此，如果兩条綫段有公度 l ，那末 $\frac{l}{n}$ ($n = 2, 3, 4, \dots$) 也必定是它们的公度。因为 $AB = 5l = 5n\left(\frac{l}{n}\right)$; $CD = 3l = 3n\left(\frac{l}{n}\right)$ 。所以我們知道兩条綫段如有公度，必定有無限个。其中最長的叫做兩条綫

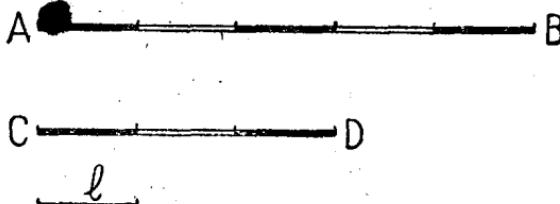


圖 2.

段的最大公度，但是它的長度不会超过 AB 和 CD 兩条綫段中較短的那一条。

如果被量綫段和單位綫段有公度的时候，那末它的量数可以用有理数来表示，它有下面三种情形：

(1) 如果被量綫段 AB 是單位長度 l 的整數倍，那么， $AB=3$ 個單位長度(圖 3)。

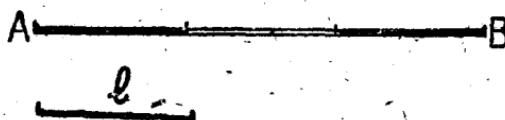


圖 3.

(2) 如果用 l 去量 AB (圖 4)，截取兩次后，余下小于 l 的 CB ；这时，再用 CB 去量 l ，截取一次后，余下小于 CB 的 DE ，再用 DE 去量 CB ，結果恰好三次量完。如果这次还有剩余，可以这样繼續量下去，最后还是量完，这最后一次剩余，就是这兩綫段的最大公度。像这里的 DE 就是 AB 和 l 的最大公度。这种求最大公度的方法，叫做辗转相截法。

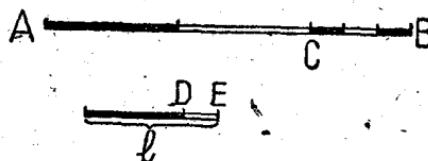


圖 4.

根据上面的做法，我們得到：

$$AB = 2l + CB \quad (1)$$

$$l = CB + DE \quad (2)$$

$$CB = 3DE \quad (3)$$

把(3)代入(2)

$$l = 3DE + DE = 4DE \quad (4)$$

將(3)和(4)代入(1)

$$AB = 2(4DE) + 3DE = 11DE \quad (5)$$

由(4)和(5)知道， l 和 AB 的最大公度是 DE 。

以 l 做單位長度， AB 的量數是：

$$AB = 2l + CB = 2l + 3DE = 2l + 3 \cdot \left(\frac{l}{4}\right) = \frac{11}{4}l = 2.75 \text{ 單位長度}$$

(3) 如果用 l 去量 AB (圖 5)，截取三次後，余下小於 l 的 CB ；再用 CB 去量 l ，截取二次後，余下小於 CB 的 DE ；再用 DE 去量 CB ，結果恰好四次量完。根據這樣的做法，我們得到：

$$AB = 3l + CB \quad (1)$$

$$l = 2CB + DE \quad (2)$$

$$CB = 4DE \quad (3)$$

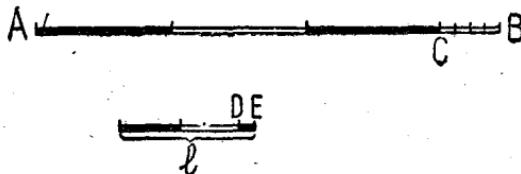


圖 5.

由(3)得

$$DE = \frac{1}{4}CB$$

代入(2)得到

$$l = 2CB + \frac{1}{4}CB = \frac{9}{4}CB$$

因此，

$$CB = \frac{4}{9}l$$

代入(1)得到

$$AB = 3l + \frac{4}{9}l = 3\frac{\frac{4}{9}l}{l} = 3.4 \text{ 單位長度}$$

以上是單位線段和被量線段有公度的情形，度量的結果總可以用有理數來表示。

(2) 沒有公度的線段 任何兩條線段都有公度嗎？這並不一定。但是，在我們的想像中，好像兩條線段總可以有公度，認為取無限縮短的線段時，總可以把兩條線段同時整數次量完。其實，並不是這樣，沒有公度的兩條線段是存在的，通過下面的例子，我們就可以清楚地看到了。

正方形的對角線和它的一邊是沒有公度的（圖6）。對角線 AC 把正方形 $ABCD$ 分成兩個全等的等腰直角三角形，所以這個問題也可以變成這樣一句話：“等腰直角三角形的斜邊和直角邊是沒有公度的”。現在我們來證明一下。

在 AC 上取 $AE=AB$ ，作 $EF \perp AC$ ，交 BC 於 F

在 $\triangle CEF$ 中，

$$\angle CEF = 90^\circ, \quad \angle ECF = 45^\circ$$

$$\angle EFC = 45^\circ, \quad EF = EC$$

$\therefore \triangle CEF$ 也是一个等腰直角三角形。

連 EB ，因為 $AB = AE$ ，所以 $\angle 1 = \angle 2$

$$90^\circ - \angle 1 = 90^\circ - \angle 2 \text{ 即 } \angle 4 = \angle 3$$

因此

$$BF = FE = EC$$

又因為 $\triangle ABC$ 中， $AB < AC < AB + BC$

所以

$$AB < AC < 2AB$$

因此用 AB 去量 AC ，只能截取一次，而余下小於 AB 的 EC 。假如再用 EC 去量 AB ，就相當於去量和 AB 相等的線段 BC 。先量得 $BF = EC$ ，再用 EC 量 FC 。但 $\triangle CEF$ 是一個等腰直角三角形， EC 是直角

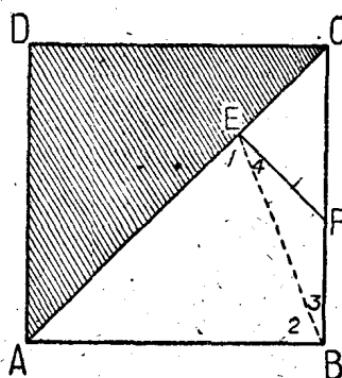


圖 6.

边， FC 是斜边，恰巧和用 AB 去量 AC 的情况相同。这样繼續下去，每次都会产生一个新的等腰直角三角形。很明显，这样的度量下去是永远有剩余的。虽然这个等腰直角三角形在不断的縮小，但是它的三个頂点永远不能重合成一点。这表明了綫段 AC 和 AB 是没有公度的。

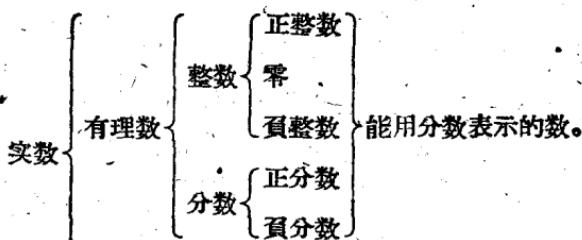
如果被量綫段和單位綫段沒有公度，它的量数就不能用有限小数表示出来。假設能用有限小数 3.74 来表示，就說明它們有公度，公度單位是 $\frac{1}{100}$ 的單位綫段，这和原来的假設相矛盾。同时，它也不能用無限循环小数来表示。假設能用循环小数 $3.1\dot{6}$ 来表示，它們的公度是 $\frac{1}{6}$ 的單位長度，这也和原来的假設相矛盾。因此它只能用無限不循环小数来表示。这种無限不循环小数是不能化成分数的，我們叫它做無理数。有理数和無理数的总称叫做实数。

在初中代数理，我們遇到有理数开方有不能开尽的情形，好比 $\sqrt{2} = 1.4142\dots$, $\sqrt{3} = 1.7320\dots$ 等都是無理数。但是，不能錯誤地認為無理数就是由有理数的开方不尽而产生。無理数的产生應該是以沒有公度的綫段为根据。有理数的不尽根，仅是無理数中的一种；比如圆周率 $\pi = 3.14159\dots$ 也是一个無理数；另外我們也可按照某一法則写出無理数，例如 $5.04004000400004\dots$ ，这个数在第一个 4 前有一个零，第二个 4 前有两个零，第三个 4 前有三个零……，这样繼續下去。

在有理数里，相反方向的量，可以用正負有理数来表示，这也同样适用于正負無理数。因此，每一个不等于零的实数，都有一个和它相反的实数。比如 1.4 和 -1.4 , $\sqrt{3}$ 和 $-\sqrt{3}$, $5.040040004\dots$ 和 $-5.040040004\dots$ 等等都是相反的数。至于实数絕對值的意义，也和有理数里絕對值的意义完全一样，比如 $|\sqrt{5}| = \sqrt{5}$, $|-x| = x$ 等等。

我們已經把有理数扩充到实数，从下表可以清楚地看出实数的系統。

分数可以化成有限小数或無限循环小数，其中，有限小数也可以看成零循环的無限小数，好比 2.7 可以看成 2.70 ，这样一来，所有的有



無理数——不循环的无限小数，不能用分数表示的数。

理数都可以用无限循环小数来表示了。因此，所有的实数都是无限小数，而有理数和无理数的区别仅在循环和不循环了。

无理数是不循环的无限小数，我们就不能把它的精确值写出来，好比说 $\sqrt{2}=1.4142\dots$ ，因为它小数点后有无限位而又不循环，这样写下去是没有止境的。因此，我们一般用它的近似值来表示。我们常用精确到1、0.1、0.01、0.001、…的不足近似值或过剩近似值来表示它。好比 $\pi=3.14159\dots$ ，精确到1、0.1、0.01、0.001、…的不足近似值是3、3.1、3.14、3.141、…等；精确到1、0.1、0.01、0.001、…的过剩近似值是4、3.2、3.15、3.142、…等。在任何一个不足近似值的末位数字上加1，就可以得到相同精确度的过剩近似值。

在初中代数里，我们讲过，每一个有理数，可以用数轴上的点来表示。但是，反过来，数轴上任何一点，是不是都能代表一个有理数呢？也就是说，代表有理数的点，能不能把整个数轴都填满而没有空的地方呢？现在我们看下面的事实：在数轴上取O做原点，OA当做单位长度。以OA做边作一个正方形，作出对角线OC。我们以O为中心，OC做半径划弧，交数轴于P点，这样 $OP=OC$ （图7）。

因为OC与OA没有公度，所以OP和OA也没有公度。因此，用OA做单位长度时，OP就不能用有理数来表示，也就是说数轴上的P点不能代表一个有理数。像这种不能代表有理数的点，在数轴上有无数多个。因为在数轴上随便取一个点，如果由这点到原点O的距离与OA有公度的话，这点就能代表有理数；如果没有公度的话，这点就不能

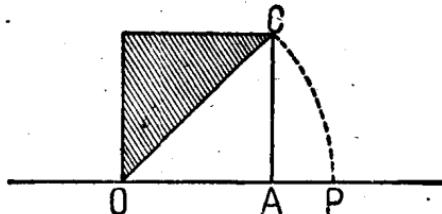


圖 7.

代表有理数，而只能代表一个無理数。但是这两种情形中，必定有一种成立。因此，数轴上任何一点，都可以代表一个实数；反过来，任何一个实数，都可以用数轴上的点表示出来。这样，所有代表实数的点，就把整个的数轴填满了。

二、实数的順序

有理数是有順序的，初中代数里，我們已經講過比較它們大小的方法，現在用比較有理数大小的方法做基础，來確定比較实数大小的方法。因为实数都可以表示成無限小数，因此，我們只要比較無限小数的大小，而不必再去比較兩個無理数或一个有理数和一个無理数之間的大小。現在，从下面三方面來談。

1. 比較兩個正实数的方法：

(1) 兩个正实数都用無限小数表示时，如果它們对应位上的数字都相同那末这两个正实数相等。

比如 $\alpha = 2.3076\cdots$, $\beta = 2.3076\cdots$; 那末, $\alpha = \beta$ 。

(2) 如果整数部分不等，那末整数部分大的正实数較大；如果整数部分相同，而小数第一位不等，那末小数第一位大的正实数較大；如果小数第一位也相等，那末小数第二位大的正实数較大，用这样的方法类推下去。

比如： $\alpha = 3.00134\cdots$, $\beta = 2.987\cdots$ 时, $\alpha > \beta$

$\alpha = 7.05279\cdots$, $\beta = 7.05280\cdots$ 时, $\alpha < \beta$

但是，遇到 0 循环和 9 循环的时候，有一种情形要除外。比如：
 $\alpha = 2.379999\cdots$, $\beta = 2.380000\cdots$, 这时，我們認為 $\alpha = \beta$ 。

2. 比較正負实数和零的大小的方法，完全和有理数里的比較方法一样。
3. 算术里的基本順序律，在实数范围里是完全适合的。

三、实数的运算

初中代数里講过，有理数可以进行加、减、乘、除四种运算，算术里的基本运算律也完全适用，現在，我們来看加了無理数以后的运算情形。

1. 兩个正实数相加

(1) 加数中只有一个は無理数，它們的和还是無理数。

比如 $\pi + 2.5 = 3.145927\cdots + 2.5 = 5.645927\cdots$ 。

(2) 兩个加数都是無理数，它們的和就不一定，有时是無理数，但有时却是有理数。

比如 $\sqrt{3} + \sqrt{2} = 1.7320\cdots + 1.4142\cdots = 3.1462\cdots$, 結果还是無理数。

又比如 $5.04004000400004\cdots + 1.40440444044440\cdots$

$= 6.4444\cdots = 6.4$, 它的結果却变成有理数了。

两个正实数相加的和，是在任意一组对应的不足近似值的和与过剩近似值的和之間，可以取到任何精确程度的近似值。

任何两个正实数，都可在數軸上取得两个对应的綫段。比如正实数 α 和 β ，它們对应的綫段是 OA 和 OB 。我們一定可以取得 $OC = OA + OB$ 。

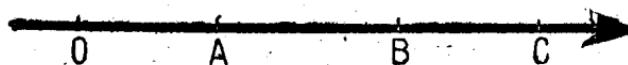


圖 8.

这里 OC 是 OA 与 OB 的和，而且都是向右的方向量，代表正数。

象这样的截取，只能取得一个唯一的 C 点， OC 的長也是唯一的。因此，两个正实数的和是存在的，而且也是唯一的（图 8）。

2. 两个正实数相乘

(1) 相乘的两个因数中只有一个是有理数，而另一个因数是无理数，那末它们的积总是无理数。

比如： $3.04004000400004\cdots \times 3 = 9.12012001200012\cdots$ ，它们的积还是无理数。

(2) 两个因数都是无理数，它们的积有时是无理数，但有时却是有理数。

比如： $\sqrt{2} \times \sqrt{3}$ ，按照算术平方根的运算方法，它等于 $\sqrt{2 \times 3} = \sqrt{6}$ ，这还是一个无理数。

又比如： $\sqrt{2} \times \sqrt{8} = \sqrt{2 \times 8} = \sqrt{16} = 4$ ，它的积却是有理数了。

总起来说，两个正实数相乘，它的积在任意一组对应的不足近似值的积与过剩近似值的积之间。但可以取到任何精确程度的近似值。

和前面一样，我们取代表正实数 α 和 β 的线段 OA 和 OB ，把 OA 和 OB 当做宽和长作一个长方形 $KLMN$ 。长方形 $KLMN$ 的面积 $= OA \times OB$ ，长方形面积的量数 $= \alpha \times \beta$ （图 9）。

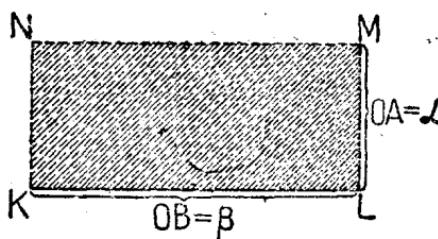


圖 9.

因为这样的长方形只能作一个，因此，它的面积是唯一的，所以，两个正实数的积是存在的，而且也是唯一的。

求正实数的 n 次方，就是求 n 个这样的正实数相乘的积。

以上各种运算的逆运算，在正实数里和在有理数里有相同的意义。

在减法中，如果被减数和减数中，有一个是無理数，它們的差一定是無理数。如果被减数和减数都是無理数，它們的差可能是有理数，也可能是無理数。比如 $\sqrt{2} - \sqrt{2} = 0$ ，就是有理数； $\sqrt{3} - \sqrt{2} = 0.3178 \dots$ ，就是無理数。

在除法中，如果被除数和除数中，有一个是無理数，除去被除数是零外，它們的商也一定是無理数。如果被除数和除数都是無理数，它們的商可能是有理数，也可能是無理数。比如 $\sqrt{3} \div \sqrt{2} = \frac{\sqrt{3}}{\sqrt{2}} \times \frac{\sqrt{2}}{\sqrt{2}} = \frac{\sqrt{6}}{2}$ ，就是無理数；又比如 $2\sqrt{3} \div \sqrt{3} = 2$ ，就是有理数了。

在开方运算中，正实数开方，总可以得出一个算术根。如果被开方数是有理数，它的方根可能是有理数，也可能是無理数；如果被开方数是無理数，它的方根总是無理数。

負实数和零的运算方法，和負有理数和零的运算方法一样。但是，在实数范围里，负数不能开偶数次方。

有理数的运算性质，象加法的交换律和结合律，乘法的交换律和结合律，以及乘法对于加法的分配律等等，在实数范围里还是适用的。

有理数的不等式性质，在实数范围里也完全有效。

第二章 根式

一、根式的产生

在有理数的范围里，所研究的代数式是有理式。现在从有理数扩充到实数，就可以在实数的范围里来研究根式。从下面的例子，可以看出根式是怎样产生的。

問題一、一个面积等于 A 平方单位的圆，它的半径多少？

假设它的半径用 x 代表，根据圆面积的公式得：

$A = \pi x^2$ ，即 $x^2 = \frac{A}{\pi}$ ，（因为半径不能用负数代表，所以取算术根）
得 $x = \sqrt{\frac{A}{\pi}}$ 長度单位。

問題二、正立方体的体积是 a 立方单位，它的边长是多少？

用 x 代表的边长，根据立方体的体积公式得：

$x^3 = a$ ，即 $x = \sqrt[3]{a}$ 長度單位。

像上面这两个問題，它的結果，都要用带根号的式子才能表示出来。一般說來，式子 $\sqrt[n]{a}$ 就叫根式，它是实数范围内研究的一种代数式，要 $\sqrt[n]{a}$ 是实数，就必须符合下面的規定：

- (1) 在 $a \geq 0$ 时， n 可以是任何大于 1 的正整数。
- (2) 在 $a < 0$ 时， n 只能是奇数。因为 n 是偶数时， $\sqrt[n]{a}$ 的值就不是实数。

比如、 $\sqrt[4]{3}$ 、 $\sqrt[3]{-71}$ 等是根式； $\sqrt{x-1}$ 在 $x \geq 1$ 的条件下才是根式， $\sqrt{-3}$ 、 $\sqrt{-x^2-1}$ 等就不是根式。

$\sqrt[n]{a}$ 是根式的时候，根据方根的意义有：

$$(\sqrt[n]{a})^n = a \quad (n \text{ 是大于 } 1 \text{ 的正整数})$$