

# 二次 无理数的连分数

ERCI WULISHU  
DE  
LIANFENSHU

杨中和 著

陕西出版传媒集团  
陕西科学技术出版社

013044009

0122

30

## 二次无理数的连分数

杨中和 著



北航

C1646897

陕西出版传媒集团  
陕西科学技术出版社

0122

30

## 图书在版编目(CIP)数据

二次无理数的连分数/杨中和著. —西安:陕西科学技术出版社, 2013. 3

ISBN 978 - 7 - 5369 - 5623 - 0

I. ①二… II. ①杨… III. ①无理数—连分数—研究  
IV. ①0122

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2013)第 047699 号

### 二次无理数的连分数

---

出版者 陕西出版传媒集团 陕西科学技术出版社

西安北大街 131 号 邮编 710003

电话 (029)87211894 传真 (029) 87218236

<http://www.snsstp.com>

发行者 陕西出版传媒集团 陕西科学技术出版社

电话 (029)87212206 87260001

印 刷 西安力顺彩印有限公司

规 格 880mm × 1230mm 32 开本

印 张 3.375

字 数 60 千字

版 次 2013 年 3 月第 1 版

2013 年 3 月第 1 次印刷

书 号 ISBN 978 - 7 - 5369 - 5623 - 0

定 价 12.00 元

---

版权所有 翻印必究

(如有印装质量问题,请与我社发行部联系调换)

## 前 言

连分数是实数逼近的重要工具,是初等数论的内容,在其他学科也有应用。本人从事初等数论教学多年,深感学生为将一个二次无理数化为连分数时的艰难。数越大越不堪重负,因此,有些书不得不在书末附一张连分数展开表。本书就是针对这一问题而出的,目的是提供给学生一个参考材料。书中主要给出了展 $(a + \sqrt{n})/b$  为连分数的一个展开方法——取整展开法,并由该法引出一些展开公式和简便算法,以及折回运算,给循环节分了类,给出了判型方法。最后,尝试了另一种展开法——取近展开法,并与取整法做了比较。

书中用汉字标号为(一)、(二)……的定理或公式,未见于以前的书中,是笔者独立得出的。取整法可把有理数展为连分数,即把无理数的方法用于有理数。反之,书中的循环节分数,和对同一个  $n$  的所有 $(a + \sqrt{n})/b$  的循环节长,具有相同奇偶性,给出了用展转相除化 $(a + \sqrt{n})/b$  为连分数,即把有理数方法用于无理数。本书在个别地方用到了矩阵和行列式的简单知识,大部分内容只是+、-、×、÷的运算,各节大部分都可独立阅读,

因此，具有中学文化水平就可阅读。

笔者颇感遗憾的是：①判双圈型的方法太麻烦，计算量大，总想找出一个具体的数学公式判据，终未成功。②估计 $\sqrt{n}$ 的循环节长 $l$ 是一大难题，笔者根据大量资料提出 $l \leq 2[\sqrt{n}]$ ，但给不出证明，并认为 $l$ 不是初等方法所能撼动的。③对于取近法来说，纯循环和拟纯循环的充要条件各是什么，笔者未考虑，希望有兴趣的朋友去研究。

本书作者，学无师承，底子薄，水平不高，书中对问题分析不透，表述疏漏，推理有误，逻辑欠严谨等在所难免，希望读者若有发现，请批评指正。

## 目 录

1. $\sqrt{n}$ 的连分数展开	( 1 )
2. 对部分商算法结构的分析	( 5 )
3. $(a + \sqrt{n})/b$ 的连分数展开	( 8 )
4. 可展条件	( 10 )
5. 取整展开法对有理数的应用	( 13 )
6. 求展式中的分子和分母	( 15 )
7. 展式分析补充	( 17 )
8. 连分数展开公式	( 19 )
9. 简便算法	( 21 )
10. 绕开过渡数求分母	( 25 )
11. 循环节分析	( 28 )
12. 折回运算分析	( 34 )
13. 渐近分数性质	( 37 )
14. 渐近分数的加成表示	( 42 )
15. 循环节分数	( 45 )
16. 循环节分数反用	( 49 )
17. 渐近分数速求	( 52 )
18. 循环节分类	( 54 )
19. 循环节判型	( 58 )
20. 佩尔方程	( 62 )
21. 解 $x^2 - ny^2 = \pm Q$	( 66 )

22. 降 $Q$ .....	( 69 )
23. 循环节判型举例 .....	( 72 )
24. 循环节长 .....	( 78 )
25. 连分数的另一种展开法 .....	( 85 )
附录:连分数史略述 .....	( 99 )
参考文献 .....	( 102 )

## 1. $\sqrt{n}$ 的连分数展开

连分数是丢番都逼近的重要工具,但一般书上的算法较繁,本书给出了二次无理数的展开法——取整法。对于一般实数  $\alpha$ ,将其写成整数与分数之和,即  $\alpha = [\alpha] + \{\alpha\} = [\alpha] + (1/\{\alpha\})^{-1}$ (见下注),则其形式连分数为  $\alpha = [[\alpha], 1/\{\alpha\}]$ 。对于非平方自然数  $n$ ,若  $[\sqrt{n}] = k$ ,则

$\sqrt{n} = k + \sqrt{n} - k = k + (1/(\sqrt{n} - k))^{-1}$ , 于是, 其连分数为:  $\sqrt{n} = [k, \frac{1}{\sqrt{n}-k}]$ , 若要求出完整的简单连分数, 再

注:上述符号[ · ],即括号内一个数有两种含义,一为连分数符号,常叫欧拉括号,另一种即高斯取整符号,如 $[3/2] = 1$ 、 $[\sqrt{5}] = 2$ ,等等。

例1 求 $\sqrt{7}$ 的连分数

$$\text{解: } [\sqrt{7}] = 2 \Rightarrow$$

$$\sqrt{7} = 2 + \sqrt{7} - 2 = [2, \frac{1}{\sqrt{7}-2} = \frac{2+\sqrt{7}}{3} = 1 + \frac{\sqrt{7}-1}{3}]$$

$$\begin{aligned}
 &= [2, 1, \frac{3}{\sqrt{7}-1}] = \frac{1+\sqrt{7}}{2} = 1 + \frac{\sqrt{7}-1}{2} \\
 &= [2, 1, 1, \frac{2}{\sqrt{7}-1}] = \frac{1+\sqrt{7}}{3} = 1 + \frac{\sqrt{7}-2}{3} \\
 &= [2, 1, 1, 1, \frac{3}{\sqrt{7}-2}] = 2 + \sqrt{7} = [2, 1, 1, 1, 4]
 \end{aligned}$$

\* 将以上算法一般化, 设  $n = k^2 + \gamma$ ,  $1 \leq \gamma \leq 2k$ , 则有  $[\sqrt{n}] = k$ , 在  $\sqrt{n}$  的连分数展开过程中, 每次分母有理化后, 都会出现形式为  $(a + \sqrt{n})/b$  的分数, 如  $\sqrt{7}$  展式中的  $(2 + \sqrt{7})/3, (1 + \sqrt{7})/2$  等等, 给分子加、减一个  $\leq k$  的最大整数  $c$ , 使  $b \mid (a + c)$ , 则  $(a + c)/b$  的商便是新的部分商。接着对  $(\sqrt{n} - c)/b$  继续进行取倒、有理化, 整、分部分离步骤, 不断循环。为了表述方便, 令  $n_c = n - c^2$ , 称为  $n$  对  $c$  的过渡数, 于是:

$$\begin{aligned}
 \sqrt{n} &= k + \sqrt{n} - k = [k, \frac{1}{\sqrt{n}-k}] = \frac{k + \sqrt{n}}{n_k} = \\
 &\frac{k + i_1 + \sqrt{n} - i_1}{n_k} \\
 &= [k, (k + i_1)/n_k, \frac{n_k}{\sqrt{n} - i_1}] = \frac{i_1 + \sqrt{n}}{n_{i_1}/n_k} = \\
 &\frac{i_1 + i_2 + \sqrt{n} - i_2}{n_{i_1}/n_k} \\
 &= [k, \frac{k + i_1}{n_k}, \frac{i_1 + i_2}{n_{i_1}/n_k}, \frac{n_{i_1}/n_k}{\sqrt{n} - i_2}, \dots]
 \end{aligned}$$

$$= [\, k, \frac{k+i_1}{n_k}, \frac{i_1+i_2}{n_{i_1}/n_k}, \dots, \frac{i_{l-1}+i_l}{q}, \frac{i_l+i_{l+1}}{n_{i_l}/q} = \dots ] \quad (1)$$

公式(1)说明: $\sqrt{n}$ 的连分数首商(第一部分商)为 $[\sqrt{n}] = k$ ,然后取 $\leq k$ 的最大整数*i*<sub>1</sub>,使*n*<sub>k</sub>|(*k*+*i*<sub>1</sub>),其商便为次商,再取 $\leq k$ 的最大整数*i*<sub>2</sub>,使*i*<sub>1</sub>+*i*<sub>2</sub>被*n*<sub>*i*<sub>1</sub></sub>/*n*<sub>*k*</sub>整除,其商即三商。一般的,若求得某商(*i*<sub>*l*-1</sub>+*i*<sub>*l*</sub>)/*q*,则取 $\leq k$ 的最大整数*i*<sub>*l*+1</sub>,使(*i*<sub>*l*</sub>+*i*<sub>*l*+1</sub>)被*n*<sub>*i*<sub>*l*</sub></sub>/*q*整除,其商便是下一个部分商。现在证明(1)中每个分母都是整数。

证:(数学归纳法)(1)先证*n*<sub>*i*<sub>1</sub></sub>/*n*<sub>*k*</sub>∈*N*.

$$\begin{aligned} k+i_1 &\equiv 0 \pmod{n_k} \Rightarrow k \equiv -i_1 \pmod{n_k} \Rightarrow -k^2 \equiv -i_1^2 \\ (\text{mod } n_k) \Rightarrow & \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} n_k = n - k^2 &\equiv n - i_1^2 = n_{i_1} \pmod{n_k} \Rightarrow n_k | n_{i_1}, \text{即 } n_{i_1}/n_k \\ \in N. & \end{aligned}$$

(2)设(*i*<sub>*l*-1</sub>+*i*<sub>*l*</sub>)/*q*之*q*为整数,证*n*<sub>*i*<sub>*l*</sub></sub>/*q*∈*N*.

$$\begin{aligned} q | n_{i_{l-1}} \text{ 及 } i_{l-1} + i_l &\equiv 0 \pmod{q} \Rightarrow i_{l-1} \equiv -i_l \pmod{q} \Rightarrow \\ -i_{l-1}^2 &\equiv -i_l^2 \pmod{q} \Rightarrow n_{i_{l-1}} = n - i_{l-1}^2 \equiv n - i_l^2 = n_{i_l} \pmod{q} \Rightarrow n_{i_l}/q \in N. \end{aligned}$$

若*n*=*k*<sup>2</sup>+*γ*, $1 \leq \gamma \leq 2k$ ,则有 $[\sqrt{n}] = k$ .

例2 求 $\sqrt{13}$ 的连分数

解: $13 = 3^2 + 4 \Rightarrow k = 3 \Rightarrow i$ 只能取1,2,3,因展式中要用到过渡数*n*<sub>*i*</sub>,*i*=1,2,3,我们可预先算出: $13_1 = 13 - 1 = 12$ , $13_2 = 13 - 2^2 = 9$ , $13_3 = 13 - 3^2 = 4 \Rightarrow \sqrt{13} = [3,$

二次无理数的连分数

$$\frac{3+1}{13_3}, \frac{1+2}{13_1/4}, \frac{2+1}{13_2/3}, \frac{1+3}{13_1/3}, \frac{3+3}{13_3/4}, \frac{3+1}{13_3} \dots = [3, \overline{1, 1, 1, 1, 1, 6}]$$

解释：第二部分商  $\frac{3+1}{13_3}$ ,  $\therefore 13_3 = 4$ ,  $\therefore$  商为 1。第三项的分母为过渡数  $13_1$  除以前一项分母  $13_3 = 4$ , 第四项的分母为过渡数  $13_2$  除以第三项的分母:  $13_1/4 = 3$ 。依此类推, 第七项  $\frac{3+1}{13_3}$  与第二项相同, 说明开始循环。



## 2. 对部分商算法结构的分析

(1) 每个部分商都是由一个分母和左、右两个分子  $i, j$  由算式  $\frac{i+j}{q}$  得出的,  $i, j \leq k$ ,  $q$  为  $n_i$  的因子, 而  $\frac{i+j}{q}$  的不同形式有限, 故  $\sqrt{n}$  的连分数是循环的, 又因分母最小为 1, 两分子  $i, j$  各  $\leq k$ , 故所有部分商都  $\leq 2k$ 。

容易看出, 运算具有连锁关系, 设三个相邻部分商为

$$\frac{i_1 + i_2}{a}, \frac{i_2 + i_3}{b}, \frac{i_3 + i_4}{c} \text{ 则有}$$

$$\begin{aligned} b = n_{i_2}/a &\Rightarrow n_{i_2} = ab \\ c = n_{i_3}/b &\Rightarrow n_{i_3} = bc \end{aligned} \Rightarrow (n_{i_2}, n_{i_3}) = b(a, c) \Rightarrow$$

(2) 相邻分母为其共用分子过渡数的一对互补因子。

(3) 每个分母都是其上两个分子过渡数的公因子 (不一定是最大公因子)。

(4) 设  $n_i$  的一对互补因子为  $p, q$  ( $n = k^2 + \gamma$ ,  $1 \leq \gamma \leq 2k$ ), 则有

$$\begin{aligned} n_i = n - i^2 &= pq = (k+i)(k-i) + \gamma \Rightarrow k-i < p, q \\ &\leq k+i \end{aligned}$$

(5)  $n_k$  有一对互补因子 1,  $n_k$ , 而其他任一过渡数  $n_i$  都  $\geq n_k + 2k - 1$ , 故不能有互补因子 1,  $n_i$ 。

由以上分析, 可将  $\sqrt{n}$  的连分数计算简化为直接由过



过渡数的互补因子来计算,将公式(1)中的每个部分商  $\frac{i+j}{q}$  写成形式  $i-(q)-j$ ,即分母居中、分子列左右,部分商标于分母之上,由短线连接,再将第一部分商  $k = \frac{0+k}{1}$  写成  $0 \rightarrow (1) - k, 0$  往右所标箭头表示运算前进方向。于是(1)成为

$$0 \rightarrow \overset{k}{(1)} - k - (\overset{a_1}{\gamma}) - i_1 - (\overset{a_2}{q_1}) - i_2 - (\overset{a_3}{q_2}) - i_3 - \dots \quad (2)$$

上式中的  $q_1 = n_{i_1}/\gamma$  ( $\gamma = n_k$ ),  $q_2 = n_{i_1}/q_1$ , 总之, 下一个分母,为前一个分母去除其第二个分子加项的过渡数所得的商。

例 3 求  $\sqrt{106}$  的连分数

解:  $106 = 10^2 + 6 \Rightarrow k = 10, \gamma = 6$ , 即  $n_k = 6$

$$\begin{aligned} 0 &\rightarrow \overset{10}{(1)} - 10 - (\overset{3}{6}) - 8 - (\overset{2}{7}) - 6 - (\overset{1}{10}) - 4 - \\ &(\overset{1}{9}) - 5 - (\overset{1}{9}) - 4 - (\overset{1}{10}) - 6 - (\overset{2}{7}) - 8 - (\overset{3}{6}) - 10 - \\ &(\overset{20}{1}) - 1 \underset{0}{\underline{\text{---}}} \overset{(6)}{0} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \sqrt{106} = [10, 3, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 3, 20]$$

演算步骤:

(1)先写出第一部分商 10 的计算单元,  $0 \rightarrow \overset{10}{(1)} - 10$ , 下一个分母为  $106_{10}/1 = 6$  与前一个分子 10 相连。

(2)在  $\leq 10$  中取最大整数  $x$ , 使  $6 \mid (10+x)$ , 得  $x = 8$ , 与分母(6)相连。



(3)  $(10+8)/6=3$ , 即第二部分商, 标于(6)之上。

(4) 反复(2)、(3)两步, 直至出现  $10-(6)$ , 显示开始循环为止。

容易看出, 展式呈现一种对称现象, 所得结果形成中心对称数段。我们着眼于上式中(9)—5—(9)这一段, 由5处截开, 除过首商10和末商20外, 5的左段和右段数字完全相同, 次序相反, 因此, 我们可由5处折回(用箭头表示)使两段重合, 右段所得部分商写于分母下, 这样更明晰、美观, 且省篇幅。于是, 上式成为:

$$0 \rightarrow \overset{10}{(1)} - 10 = \underset{3}{(6)} = 8 = \overset{2}{(7)} = 6 = \underset{1}{(10)} = 4 = \underset{1}{(9)} = 5$$

$20(1)$

由此可得结论: 当某分子两边的分母等值时, 展式可由该分子处折回。

同理可得: 当某分母两边的分子等值时, 展式由该分母处折回。



### 3. $(a + \sqrt{n})/b$ 的连分数展开

我们对  $(a + \sqrt{n})/b$  约定:  $a, b, n$  均为整数,  $n > 0$  为非平方数 ( $n = k^2 + \gamma$ ,  $1 \leq \gamma \leq 2k$ , 下同),  $b \neq 0$ ,  $\sqrt{n}$  前永为+号, 如  $\frac{3 - \sqrt{5}}{7}, \frac{-3 - \sqrt{5}}{7}$  等, 就应化为  $\frac{-3 + \sqrt{5}}{-7}, \frac{3 + \sqrt{5}}{-7}$ , 这样以来,  $\sqrt{n}$  就可理解为  $\frac{0 + \sqrt{n}}{1}$ 。 $(a + \sqrt{n})/b$  的连分数首商应为  $[(a + \sqrt{n})/b]$ , 但  $n = k^2 + \gamma \Rightarrow [\sqrt{n}] = k \Rightarrow [(a + \sqrt{n})/b] = [(a + k)/b]$ 。具体做法是: 若  $b > 0$ , 取  $\leq k$  的最大整数  $i$ , 使  $b \mid (a + i)$ , 其商便是连分数的第一部分商; 若  $b < 0$ , 取  $> k$  的最小整数  $i$ , 使  $b \mid (a + i)$ , 因此, 第一部分商可能为负, 但以后就全为正了。展式如下:(设  $b > 0$ )

$$a \rightarrow (b) - i_1 - (q_1) - i_2 - (q_2) - i_3 - (q_3) - \dots$$

计算第一单元  $a \rightarrow (b) - i_1$ : 取  $\leq k$  的最大整数  $i_1$ , 使  $b \mid (a + i_1)$ , 其商  $a_0$  即为第一部分商。第二单元  $i_1 - (q_1) - i_2$ :  $q_1 = n_{i_1}/b$ ; 取  $\leq k$  的最大整数  $i_2$ , 使  $q_1 \mid (i_1 + i_2)$ , 其商  $a_1$  即为第二部分商。第三单元  $i_2 - (q_2) - i_3$ : 取  $\leq k$  的最大整数  $i_3$ , 使  $q_2 \mid (i_2 + i_3)$ , 其商  $a_2$  即为第三部分商……

例 4 求  $(5 + \sqrt{46})/7$  的连分数

解:  $46 = 6^2 + 10 \Rightarrow k = 6 \Rightarrow$

$$\begin{array}{c} 12 & 1 & 3 & 1 \\ (\ 1\ ) = 6 = (10) = 4 = (3) = 5 \Rightarrow (7) = 2 = (6) \\ 1 & 3 & 1 & 1 \end{array}$$

$\boxed{6(2) = 6 = (5) = 4}$

$$\Rightarrow (5 + \sqrt{46})/7 = [1, 1, 2, 6, 2, 1, 1, 3, 1, 12, 1, 3]$$

值得注意的是, 不是任何一个二次无理数, 都可依照上述方法展成连分数的。关键是求出的  $n_a/b$  是否为整数。是整数, 展式就可顺利进行, 否则, 算法是启动不起来的。关于这一点, 下一节解决。



#### 4. 可展条件

**定理 1**  $\alpha = (a + \sqrt{n})/b$  可展的充要条件为  $b|n_a$

这里所谓的可展, 就是对  $\alpha$  写出展式来, 按展式的结果,  $\alpha$  的连分数应为:

$$\alpha = [\frac{a+i_1}{b}, \frac{i_1+i_2}{q_1}, \frac{i_2+i_3}{q_2}, \dots, \frac{i_{m-1}+i_m}{q_{m-1}}, \frac{i_m+i_{m+1}}{q_m}, \dots]$$

上述方括弧中各项都是整数, 且各分母  $q_i$  也都是整数。

**证:** 必要性:  $b|(a+i_1) \Rightarrow a+i_1 \equiv 0 \pmod{b} \Rightarrow a \equiv -i_1 \pmod{b}$

$\Rightarrow n_a = n - a^2 \equiv n - i_1^2 = n_{i_1} \pmod{b}$ ,  $\alpha$  可展必须  $q_1$  为整数, 即

$$n_{i_1} \equiv 0 \pmod{b} \Rightarrow n_a \equiv 0 \pmod{b} \Rightarrow b|n_a$$

充分性:  $n_a \equiv 0 \pmod{b} \Rightarrow n_{i_1} \equiv 0 \pmod{b} \Rightarrow q_1$  为整数。

同理:  $\frac{q_1|(i_1+i_2)}{q_1|n_{i_1}} \Rightarrow q_1|n_{i_2} \Rightarrow q_2$  为整数……依此类推, 分母全为整数。

若  $\alpha$  不可展, 可对  $\alpha$  的分式上、下乘  $c$  成为  $(ac + \sqrt{c^2n})/bc$ , 这时, 原来的过渡数  $n_a$  成为  $(c^2n)_{ca} = c^2n - c^2a^2 = c^2n_a$ , 可展条件成为  $bc|c^2n_a = b|cn_a$ 。若  $(n_a, b) = d$ ,  $b = b_1d$ , 取  $c$  为  $b_1$  的倍数, 即可满足可展条件, 或直接