

МОДЕЛИРОВАНИЕ И УПРАВЛЕНИЕ В ТЕХНИЧЕСКИХ СИСТЕМАХ

УДК 681.5

Методика получения коэффициентов элементарных звеньев в виде целочисленных значений

Ю.Н. Алпатов^а, А.А. Дриженко^б, С.С. Унистюк^с

Братский государственный университет, Макаренко 40, Братск, Россия

^аiipm@brstu.ru, ^бdrizhenko@mail.ru, ^с1229664@gmail.com

Статья поступила 15.06.2014, принята 20.08.2014

Техническая реализация элементарных звеньев, полученных при разложении дробно-рациональной функции в виде цепной дроби, часто вызывает необходимость получения коэффициентов передач и постоянных времени в виде целочисленных значений, так как использование вещественных коэффициентов в некоторых случаях невозможно. В статье предложена методика, с помощью которой можно представить любые коэффициенты элементарных звеньев в виде целочисленных значений.

Методика основана на использовании теории цепных дробей. Любое число $\frac{a}{b}$ можно представить в виде конечной цепной дроби. Установлено, что в качестве делителей необходимо брать только простые числа. На основе методики получен общий алгоритм разложения дробного числа $\frac{a}{b}$. Из общего алгоритма получены три алгоритма, которые соответствуют трем случаям числа $\frac{a}{b}$: a – четное число, b – нечетное число; a – нечетное число, b – нечетное число; a – нечетное число, b – четное число. Случай, где a – четное число и b – четное число, необходимо привести к одному из трех разобранных случаев, для чего надо сократить дробь $\frac{a}{b}$. С помощью разработанной методики возможно представить любые коэффициенты элементарных звеньев в виде целочисленных значений. Это позволяет реализовать элементарные звенья, когда требуются целые значения параметров.

Ключевые слова: разложение дробно-рациональной функции, разложение числа, простое число, четное число, нечетное число, целочисленные значения, вещественные коэффициенты, элементарные звенья.

Technique for receiving coefficients of elementary units in the form of whole-number values

Yu.N. Alpatov, A.A. Drizhenko, S.S. Unistyuk

Bratsk State University, 40 Makarenko St., Bratsk, Russia

^аiipm@brstu.ru, ^бdrizhenko@mail.ru, ^с1229664@gmail.com

Received 15.06.2014, accepted 20.08.2014

Engineering implementation of elementary units, received under expansion of a fractional-rational function in the form of chain fraction, often makes it necessary to receive coefficients of transmissions and time constants in the form of whole-number values because it is not always possible to use real coefficients. Technique which helps to present any coefficients of elementary units in the form of whole-number values has been offered in the article. The technique is based on the use of the theory of chain fractions. It is possible to present any number $\frac{a}{b}$ in the form of final chain fraction. It has been established that only prime numbers are necessary to be taken

as divider. General algorithm of expansion of a fractional number $\frac{a}{b}$ has been received on the basis of this technique. Three algorithms

have been received from the general algorithm which correspond to three cases of number $\frac{a}{b}$: a is an even number, b is an odd number; a is an odd number, b is an odd number; a is an odd number, b is an even number.

The case in which a is an even number and b is an even number should be led to one of three cases mentioned above by reducing

the fraction $\frac{a}{b}$. With the aid of the developed technique it is possible to present any coefficients of elementary units in the form of whole-number values. It allows to implement elementary units when whole values of parameters are needed.

Keywords: expansion of a fractional-rational function, number expansion, prime number, even number, odd number, whole-number values, real coefficients, elementary units.

Введение. Техническая реализация элементарных звеньев, полученных при разложении дробно-рациональной функции в виде цепной дроби [1], часто вызывает необходимость получения коэффициентов передач и постоянных времени в виде целочисленных значений, так как использование вещественных коэффициентов в некоторых случаях невозможно.

Любое число $\frac{a}{b} \in Q$ можно представить в виде конечной цепной дроби:

$$\frac{a}{b} = \frac{d_0}{a_0 + \frac{d_1}{a_1 + \frac{d_2}{a_2 + \dots + \frac{d_n}{a_n + d}}}}, \quad (1)$$

где $a_i = \frac{1}{c_i}$; $i = 1:n$; $c_i \in N$; $c_i > 1$; $d_i \in N$;

$d \in N$; $d > 1$;

N – множество натуральных чисел.

Пусть задано число $\frac{a}{b} \in Q$.

Представим $\frac{a}{b}$ в виде (1):

$$\frac{a}{b} = \frac{a}{1+(b-1)} = \frac{\frac{a}{a_1}}{\frac{1}{a_1} + \frac{b-1}{a_1}},$$

где $a_1 > 1$; $a_1 \in N$:

При этом a_1 – делитель числа a и числа $b-1$.

Если a и $b-1$ взаимно просты, то a_1 – делитель числа a :

$$\frac{a}{b} = \frac{d_0}{\frac{1}{a_1} + \frac{b-1}{a_1}},$$

где $d_0 \in N$, a_1 – делитель числа a .

Представим дробь $\frac{b-1}{a_1}$ в виде (1):

$$\frac{b-1}{a_1} = \frac{b-1}{1+(a_1-1)} = \frac{\frac{b-1}{b_1}}{\frac{1}{b_1} + \frac{a_1-1}{b_1}},$$

где $b \in N$; $b_1 > 1$.

При этом b_1 – делитель числа $b-1$ и числа a_1-1 .

Если a_1-1 и $b-1$ взаимно просты, то b_1 – делитель числа $b-1$:

$$\frac{a}{b} = \frac{d_0}{\frac{1}{a_1} + \frac{\frac{d_1}{b_1}}{\frac{1}{b_1} + \frac{a_1-1}{b_1}}}.$$

Представим $\frac{a_1-1}{b_1}$ в виде (1):

$$\frac{a_1-1}{b_1} = \frac{a_1-1}{1+(b_1-1)} = \frac{\frac{a_1-1}{a'_1}}{\frac{1}{a'_1} + \frac{b_1-1}{a'_1}},$$

где $a'_1 \in N$; $a'_1 > 1$.

При этом a'_1 – делитель числа a_1-1 и числа b_1-1 .

Пусть a'_1 – делитель числа a_1-1 .

Рассмотрим случай, когда a'_1 – делитель числа b_1-1 .

Число a'_1 – делитель числа b_1-1 тогда, когда a_1 и b_1 – простые числа.

Если a_1 – простое число, то a_1-1 четное число, следовательно, $a'_1 = 2$, и если b_1 – простое число, то b_1-1 четное число:

$$\frac{b_1-1}{a'_1} = \frac{b_1-1}{2} \in N.$$

Поэтому в качестве делителей необходимо брать простые числа.

Согласно основной теореме арифметики [4] любое число можно представить как $a = a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_K$, где a_i – простые множители числа a , $a_1 \leq a_2 \leq a_3 \leq \dots \leq a_K$, $K \geq 1$.

Таким образом, получим алгоритм разложения $\frac{a}{b} \in Q$ в дробь (1).

Рассмотрим свойства полученного алгоритма.

Разложим число $\frac{a}{b} \in Q$ в дробь вида (1), используя описанный выше алгоритм:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_1 \cdot a_2 \cdot a_3 \cdot \dots \cdot a_K}{1+(b-1)} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdot \dots \cdot a_K}{\frac{1}{a_1} + \frac{b-1}{a_1}},$$

где a_i – простые множители числа a .

Если a – четное число, b – нечетное число, то $a_1 = 2$, $b-1$ – четное число. Следовательно,

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + d},$$

где $d = \frac{b-1}{2} \in N$.

По условию $d > 1$, поэтому $\frac{b-1}{2} > 1$ выполняется всегда, кроме случая, когда $b = 3$.

В случае, если $b = 3$, необходимо числитель и знаменатель дроби $\frac{a}{b}$ умножить на число $m \in N$, m – нечетное число и $m > 3$. Таким образом, если a – четное число, b – нечетное число, получаем дробь вида:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + d}, \quad d \in N \text{ и } d > 1.$$

Если a – нечетное число, выполняем второй шаг алгоритма.

$$\frac{b-1}{a_1} = \frac{b_1 \cdot b_2 \cdot b_3 \cdots b_K}{1 + (a_1 - 1)} = \frac{b_2 \cdot b_3 \cdots b_K}{\frac{1}{b_1} + \frac{a_1 - 1}{b_1}},$$

где b_i – простые множители числа $b-1$. Так как a – нечетное число, то a_1 – нечетное число, следовательно, $a_1 - 1$ четное число. Если b – нечетное число, то $b-1$ – четное число, следовательно, $b_1 = 2$.

Поэтому:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + \frac{1}{\frac{1}{b_2 \cdot b_3 \cdots b_K} + d}},$$

где $d = \frac{a_1 - 1}{2} \in N$.

По условию $d > 1$, следовательно, $\frac{a_1 - 1}{2} > 1$ выполняется всегда, кроме случая, когда $a_1 = 3$.

В случае, когда $a_1 = 3$, необходимо в качестве делителя числителя и знаменателя дроби выбрать наименьший множитель $a_i \neq 3$; если такого множителя нет, то в качестве делителя берется само число; если $a = 3$, то необходимо числитель и знаменатель дроби умножить на число m , где $m \in N$, m – нечетное число. Таким образом, если a – нечетное число, b – нечетное число, получаем дробь:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + \frac{1}{\frac{1}{b_2 \cdot b_3 \cdots b_K} + d}},$$

где $d \in N$ и $d > 1$.

Если b – четное число, выполним третий шаг алгоритма:

$$\frac{a_1 - 1}{b_1} = \frac{a'_1 \cdot a'_2 \cdot a'_3 \cdots a'_K}{1 + (b_1 - 1)} = \frac{a'_2 \cdot a'_3 \cdots a'_K}{\frac{1}{a'_1} + \frac{b_1 - 1}{a'_1}},$$

где a'_i – простые множители числа $a_1 - 1$; так как b – четное число, то $b-1$ – нечетное число, следовательно, b_1 – нечетное число, т. е. $b_1 - 1$ – четное число, и так как $a_1 - 1$ – четное число, то $a'_1 = 2$.

Поэтому:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + \frac{1}{\frac{1}{\frac{1}{b_2 \cdot b_3 \cdots b_K} + \frac{1}{a'_1} + d}}},$$

где $d = \frac{b_1 - 1}{2} \in N$.

По условию $d > 1$, следовательно, $\frac{b_1 - 1}{2} > 1$ выполняется всегда, кроме случая, когда $b_1 = 3$.

В случае, когда $b_1 = 3$, необходимо в качестве делителя числителя и знаменателя выбрать наименьший множитель $b_i \neq 3$; если такого множителя нет, то в качестве делителя берется само число $b-1$; если $b = 4$, то необходимо числитель и знаменатель дроби $\frac{a}{b}$ умножить на число m , где $m \in N$, m – нечетное число и $m > 3$.

Таким образом, если a – нечетное число, b – четное число, получаем дробь вида:

$$\frac{a}{b} = \frac{a_2 \cdot a_3 \cdots a_K}{\frac{1}{a_1} + \frac{1}{\frac{1}{\frac{1}{b_2 \cdot b_3 \cdots b_K} + \frac{1}{a'_1} + d}}},$$

где $d \in N$ и $d > 1$.

Случай, где a – четное число и b – четное число, необходимо привести к одному из трех разобранных случаев, для чего надо сократить дробь $\frac{a}{b}$.

Выводы

Таким образом, с помощью разработанной методики возможно представить любые коэффициенты элементарных звеньев в виде целочисленных значений. Это позволяет реализовать элементарные звенья, когда требуется целые значения параметров.

Литература

1. Алпатов Ю.Н. Синтез систем управления методом структурных графов. Иркутск, Изд-во Иркут. ун-та, 1988. 184 с.
2. Арнольд В.И. Цепные дроби. Изд-во МЦНМО. 2009. 40 с.
3. Парфинов И.И. Цепные дроби – ожерелье мехатроники. М.: КомКнига, 2007. 120 с.
4. Хинчин Д.Я. Цепные дроби. М.: Наука, 1978. 112 с.
5. Хованский А.Н. Приложение цепных дробей и их

обобщений к вопросам приближенного анализа. М.: Мир, 1973. 368 с.

Reference

1. Alpatov Yu.N. Sintez sistem upravleniya metodom strukturnykh grafov. Irkutsk, Izd-vo Irkut. un-ta, 1988. 184 p.

2. Arnol'd V.I. Tsepnye drobi. М.: Izd-vo MTsNMO, 2009. 40 p.
3. Parfinov I.I. Tsepnye drobi – ozhere'e mekhatroniki. М.: KomKniga, 2007. 120 p.
4. Khinchin D.Ya. Tsepnye drobi. М.: Nauka, 1978. 112 p.
5. Khovanskii A.N. Prilozhenie tsepnykh drobei i ikh obshchenii k voprosam priblizhennogo analiza. М.: Mir, 1973. 368 p..