

не является  $LK$ -матрицей, то существует  $l \in N \setminus L$  такой, что  $a_{lk} = 0 \forall k \in L$ . Таким образом мы получим  $\nu(L)$  нулевых недиагональных элементов, стоящих на  $l$ -строке (здесь  $\nu(L)$  — число элементов множества  $L$ ). Кроме того для каждого  $i \in N \setminus L$  и  $j \in L$  существует индекс  $j \neq i$  такой, что  $a_{ij} = 0$  (по определению множества  $L$ ), следовательно, число нулевых недиагональных элементов всех строк, имеющих индекс  $i \in L$ , не меньше  $\nu(L) + (n-1-\nu(L)) = n-1$ . Так как  $H_2 \subset L$ , то из этого следует, что  $A$  не является  $H_2$ -матрицей. Это противоречит предположению, и следствие 3 доказано.

§ 3. Числовой пример

Посмотрим систему (3), где

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 8 & 2 & 2 \\ 1 & 1 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1.5 & 4.5 & 6 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} -2 \\ -18 \\ 28 \\ -6 \\ 9 \end{pmatrix}.$$

Матрица  $A$  разложима, не строго доминантна, не является ни  $H_1$ -матрицей, ни  $H_2$ -матрицей. Все же  $A$  есть  $LK$ -матрица ( $K = \{1, 2\}$  и  $L = \{1, 2, 3\}$ ), следовательно, из теоремы 1 вытекает, что  $A \in M^0$ . Вычисление на ЭВМ «Минск-22» дает следующие результаты. После 15 шагов метода Якоби получим

$$x_1 = 1.983200, \quad x_2 = -4.014574, \quad x_3 = 3.972366, \quad x_4 = -2.020976, \quad x_5 = 1.969691.$$

После 15 шагов метода Гаусса — Зейделя получим

$$x_1 = 1.999999, \quad x_2 = -3.999999, \quad x_3 = 4.000000, \quad x_4 = -1.999999, \quad x_5 = 1.999999.$$

Точное решение этой системы таково:  $x_1 = 2, x_2 = -4, x_3 = 4, x_4 = -2, x_5 = 2$ .

Поступила в редакцию 24.12.1973

Цитированная литература

1. R. S. Varga. Matrix iterative analysis. Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, 1962.

УДК 518:512.34

РАЦИОНАЛЬНАЯ КОМПОНЕНТА РЕШЕНИЯ ЛИНЕЙНОГО РЕКУРРЕНТНОГО СООТНОШЕНИЯ ПЕРВОГО ПОРЯДКА С РАЦИОНАЛЬНОЙ ПРАВОЙ ЧАСТЬЮ

С. А. АБРАМОВ

(Москва)

Рассматривается соотношение  $F(x+1) + aF(x) = R(x)$ , где  $R(x)$  — рациональная функция. Предлагается метод выделения рациональной компоненты (слагаемого) решения этого соотношения.

В работах [1, 2] изучаются вопросы решения линейных рекуррентных соотношений с рациональными правыми частями в поле рациональных функций. В том случае, когда соотношение не имеет рационального решения, может оказаться желательным выделить из решения соотношения некоторую рациональную компоненту так, чтобы другая компонента удовлетворяла более простому (в каком-то смысле) соотношению. В настоящей работе предлагается метод выделения из решения

соотношения первого порядка рационального слагаемого так, чтобы второе слагаемое удовлетворяло соотношению с прежней левой частью, но с измененной правой частью. Новая правая часть — это рациональная функция, знаменатель которой имеет возможно меньшую степень.

1. Мы будем иметь дело с соотношением

$$(1) \quad F(x+1) + aF(x) = R(x).$$

Здесь  $R(x)$  — известная рациональная функция. Относительно коэффициентов полагаем, что они принадлежат подходящему полю  $P$  (в этом месте и далее используем определения и обозначения [2]). Таким образом,  $a \in P$ ,  $a \neq 0$ ,  $R(x) \in P(x)$ .

Займемся поиском функции  $T(x) \in P(x)$  такой, что  $S(x) = R(x) - T(x+1) - aT(x)$  имеет в несократимой форме знаменатель возможно меньшей степени. Функцию  $S(x)$  будем называть гранью функции  $R(x)$ . Про  $T(x)$  будем говорить, что она реализует грань  $S(x)$ . Как мы увидим, грань и реализующая ее рациональная функция определяются, вообще говоря, неоднозначно.

Из  $R(x)$  можно выделить целую часть  $E(x)$ . Соотношение  $F(x+1) + aF(x) = E(x)$  допускает решение в виде многочлена. Далее, если  $F(x)$  — правильная дробь (т. е. числитель  $F(x)$  имеет более низкую степень, чем знаменатель), то  $F(x+1) + aF(x)$  — тоже правильная дробь. Эти обстоятельства позволяют считать  $R(x)$ ,  $S(x)$  и  $T(x)$  правильными дробями.

2. Наиболее прост случай, когда рассматриваемые рациональные функции допускают разложение

$$(2) \quad \frac{q_m(x)}{p(x+m)^\alpha} + \frac{q_{m-1}(x)}{p(x+m-1)^\alpha} + \dots + \frac{q_0(x)}{p(x)^\alpha},$$

где  $p(x)$  — неприводимый в  $P[x]$ ,  $\deg q_i(x) < \deg p(x)$ ,  $i=0, 1, \dots, m$ ,  $\alpha$  — натуральное,  $m$  — неотрицательное целое.

Совершенно очевидно

Предложение 1. Пусть  $F(x)$  разлагается в сумму (2), тогда  $F(x+1) + aF(x)$  разлагается в сумму такого же вида:

$$\frac{q_{m+1}^*(x)}{p(x+m+1)^\alpha} + \frac{q_m^*(x)}{p(x+m)^\alpha} + \dots + \frac{q_0^*(x)}{p(x)^\alpha},$$

при этом  $q_{m+1}^*(x) = q_m(x+1)$ ,  $q_0^*(x) = aq_0(x)$ . Далее, если соотношение (1) имеет рациональное решение и  $R(x)$  имеет вид (2), то имеющееся рациональное решение будет функцией такого же вида.

Из предложения 1 можно вывести следствие, содержание которого составляет

Предложение 2. Пусть  $R(x)$  разлагается в сумму (2). Пусть соотношение (1) не имеет рационального решения. Пусть  $S(x)$  — грань  $R(x)$ , и пусть  $T(x)$  реализует  $S(x)$ . Тогда  $S(x)$  и  $T(x)$  являются рациональными функциями вида (2).

Теперь можно предложить способ решения поставленной задачи для разлагаемого простейшего случая.

Предложение 3. Пусть  $R(x)$  разлагается в сумму (2). Тогда или соотношение (1) имеет рациональное решение, или для любого целого  $i$  грань рациональной функции  $R(x)$  может быть построена в виде

$$\frac{v(x)}{p(x+i)^\alpha}, \quad v(x) \in P[x], \quad \deg v(x) < \deg p(x).$$

Доказательство. Предположим вначале, что соотношение (1) имеет рациональное решение  $F(x)$ . Тогда, по предложению 1,

$$F(x) = T_1(x) + F_1(x),$$

где

$$T_1(x) = \frac{q_m(x-1)}{p(x+m-1)^\alpha},$$

$$F_1(x+1) + aF_1(x) = R(x) = R_1(x) - \frac{q_m(x)}{p(x+m)^\alpha} - a \frac{q_m(x-1)}{p(x+m-1)^\alpha}.$$

Получается, что или  $R_1(x) = 0$ , или  $\text{Dis } R_1(x) < \text{Dis } R(x)$ . Если верно первое, то  $F(x) = T_1(x)$  удовлетворяет (1), иначе можем продолжить процесс и построить  $T_2(x), R_2(x), \dots, T_k(x), R_k(x)$ , где  $R_k(x) = 0$ . Тогда решением соотношения (2), очевидно, будет

$$(3) \quad T_1(x) + \dots + T_k(x).$$

Если соотношение (1) не имеет рационального решения, то, выполняя описанный процесс, в конце концов приходим к тому, что  $R_k(x) = \frac{u(x)}{p(x+j)^\alpha}$ ,  $j$  — некоторое целое. Тогда, по предложению 2,  $R_k(x)$  является гранью  $R(x)$  и сумма (3) реализует  $R_k(x)$ .

Продолжая процесс далее, получаем  $R_{k+1}(x), R_{k+2}(x), \dots$ , которые имеют вид

$$\frac{u_1(x)}{p(x+j-1)^\alpha}, \frac{u_2(x)}{p(x+j-2)^\alpha}, \dots$$

Если в соотношение  $F_k(x+1) + aF_k(x) = R_k(x)$  подставить  $F_k(x) = T_{k+1}(x) + F_{k+1}(x)$ , где

$$T_{k+1}(x) = \frac{(1/a)u(x)}{p(x+j)^\alpha},$$

то получим

$$F_{k+1}(x+1) + aF_{k+1}(x) = R_{k+1}(x) = \frac{(1/a)u(x+1)}{p(x+j+1)^\alpha}.$$

Таким образом, мы описали процедуру, выполнение которой приводит к построению рационального решения соотношения (1) с правой частью вида (2) в случае, когда рациональное решение существует. Если рационального решения не существует, то предложенная процедура позволяет по любому целому  $i$  построить грань рациональной функции  $R(x)$  в виде  $\frac{v(x)}{p(x+i)^\alpha}$ , а также построить рациональную функцию, реализующую эту грань.

3. Перейдем к общему случаю для  $R(x)$ . Прежде всего, условимся называть простейшие дроби

$$\frac{b(x)}{q(x)^\alpha} \text{ и } \frac{c(x)}{q(x+i)^\alpha} \quad (q(x) \text{ неприводим в } P[x])$$

соседствующими. В соответствии с этим будем говорить о соседствующих элементах разложения данной рациональной функции в сумму простейших.

Предложение 4. *В разложение в сумму простейших грани рациональной функции  $R(x)$  не входят соседствующие элементы. Каждый элемент разложения грани является гранью суммы соседствующих элементов разложения  $R(x)$ . Если разложение грани рациональной функции  $R(x)$  содержит два элемента, знаменатели которых представляют собой  $p(x)^\alpha$  и  $p(x+k)^\beta$ , то  $k=0$ .*

Доказательство. Утверждение прямо следует из предложений 2, 3.

Предложение 5. Пусть  $T^*(x) \in P(x)$ . Пусть  $R^*(x) = R(x) - T^*(x+1) - aT^*(x)$ . Пусть  $S(x)$  является гранью  $R^*(x)$ , тогда  $S(x)$  является гранью  $R(x)$ .

Доказательство. Имеем для некоторого  $T(x) \in P(x)$

$$S(x) = R^*(x) - T(x+1) - aT(x) = R(x) - [T(x+1) + T^*(x+1)] - a[T(x) + T^*(x)],$$

причем степень знаменателя  $S(x)$  наименьшая из возможных. С другой стороны, для каждой  $S_1(x) \in P(x)$  такой, что

$$S_1(x) = R(x) - T_1(x+1) - aT_1(x)$$

для некоторого  $T_1(x) \in P(x)$ , имеем

$$\begin{aligned} S_1(x) &= R^*(x) + T^*(x+1) + aT^*(x) - T(x+1) - aT(x) = \\ &= R^*(x) - [T(x+1) - T^*(x+1)] - a[T(x) - T^*(x)]. \end{aligned}$$

Таким образом, степень знаменателя  $S_1(x)$  не может быть меньше степени знаменателя  $S(x)$ .

Следствием предложения 5 является

Предложение 6. Пусть  $\text{Dis } R(x) = 0$ . Тогда  $R(x)$  является гранью  $R(x)$ .

Предложение 7. Пусть  $T(x) \in P(x)$  и  $S(x) = R(x) - T(x+1) - aT(x)$ . Пусть  $\text{Dis } S(x) = 0$ . Тогда  $S(x)$  — грань  $R(x)$ .

Доказательство. Утверждение является следствием предложений 5, 6.

Предложение 8. Пусть  $\text{Dis } R(x) > 0$ . Тогда можно построить  $U(x) \in P(x)$  такую, что либо  $R(x) - U(x+1) - aU(x) = 0$ , либо  $\text{Dis } [R(x) - U(x+1) - aU(x)] < \text{Dis } R(x)$ .

Доказательство. Пусть

$$R(x) = \frac{r_1(x)}{r_2(x)}, \quad r_1(x), r_2(x) \in P[x], \quad \text{НОД}(r_1(x), r_2(x)) = 1.$$

Пусть  $\text{Dis } R(x) = h$ . Можем найти  $t(x) = \text{НОД}(r_2(x), r_2(x+h))$ . Применяя несколько раз алгоритм Евклида и производя деления многочленов, можно представить  $r_2(x)$  в виде  $v(x)w(x)$ , и при этом многочлен  $v(x)$  строится исходя из следующего. Пусть разложение  $t(x)$  в произведении неприводимых имеет вид  $t_1(x)^{\alpha_1} t_2(x)^{\alpha_2} \dots t_n(x)^{\alpha_n}$ , пусть  $r_2(x) = t_1(x)^{\beta_1} t_2(x)^{\beta_2} \dots t_n(x)^{\beta_n} r_2^*(x)$  и многочлен  $r_2^*(x)$  свободен от  $t_i(x)$ ,  $i=1, 2, \dots, n$ . Тогда  $v(x) = t_1(x)^{\beta_1} \dots t_n(x)^{\beta_n}$ .

Построение многочлена  $v(x)$  не требует разложения  $t(x)$  и  $r_2(x)$  в произведение неприводимых. В самом деле, последовательно могут быть построены многочлены

$$\begin{aligned} v^{(0)}(x) &= t(x), & r^{(0)}(x) &= r_2(x)/t(x), & d^{(0)}(x) &= \text{НОД}(r^{(0)}(x), v^{(0)}(x)), \\ v^{(i)}(x) &= v^{(i-1)}(x)d^{(i-1)}(x), & r^{(i)}(x) &= r^{(i-1)}(x)/d^{(i-1)}(x), \\ d^{(i)}(x) &= \text{НОД}(r^{(i)}(x), v^{(i)}(x)), & i &= 1, 2, \dots \end{aligned}$$

Как только обнаруживается, что  $d^{(h)}(x) = 1$ , можно заключить, что  $v(x) = v^{(h)}(x)$ . Ясно, что  $v(x)$  и  $w(x) = r_2(x)/v(x)$  взаимно просты.

Теперь можно представить  $R(x)$  в виде

$$\frac{b(x)}{v(x)} + \frac{c(x)}{w(x)}, \quad b(x), c(x) \in P[x],$$

это делается последовательным нахождением остатков. Далее,

$$U(x) = \frac{b(x-1)}{v(x-1)} \quad R_1(x) = R(x) - \frac{b(x)}{v(x)} - a \frac{b(x-1)}{v(x-1)} = \frac{c(x)}{w(x)} - a \frac{b(x-1)}{v(x-1)}.$$

Из способа построения  $v(x)$  ясно, что  $U(x)$  удовлетворяет сформулированному условию.

Отметим, что для выполнения предложенной процедуры не требуется проводить разложение многочленов на неприводимые множители и разложение дробей в сумму простейших.

Способ вычисления  $\text{Dis } R(x)$  обсуждался в [1, 2].

Из сказанного ясно, что многократное применение процедуры приводит к построению рационального решения соотношения (1), если рациональное решение существует, и приводит к построению грани рациональной функции  $R(x)$ , если (1) не имеет рационального решения.

4. В случае когда известно, что соотношение (1) имеет рациональное решение, методы, предложенные в [1, 2], обеспечивают более быстрое нахождение решения, чем метод, изложенный выше. Методы, предложенные в [1, 2], позволяют распознать, существует ли рациональное решение соотношения (1), но это распознавание происходит в процессе построения предполагаемого решения, и на обнаружение того, что рационального решения не существует, могут быть затрачены значительные усилия. Применяя метод, изложенный в настоящей работе, мы в конце концов можем убедиться, что рационального решения не существует, но вместе с этим мы упростим правую часть соотношения, что может оказаться полезным.

5. Особо рассмотрим случай  $a = -1$ . Соотношение (1) превращается в простейшее конечно-разностное уравнение

$$F(x+1) - F(x) = R(x).$$

Задача нахождения решения этого уравнения эквивалентна задаче нахождения суммы

$$(4) \quad \sum_{x=m}^n R(x).$$

Предложенный метод позволяет представить (4) в виде

$$A(m, n) + \sum_{x=m}^n S(x),$$

где  $A(m, n) \in P\langle m, n \rangle$ ,  $S(x) \in P\langle x \rangle$ , причем  $S(x)$  имеет знаменатель возможно меньшей степени. В этом смысле предложенный метод является аналогом известного метода Остроградского — Эрмита нахождения рациональной части интеграла рациональной функции.

Поступила в редакцию 8.02.1974

#### Цитированная литература

1. С. А. Абрамов. О суммировании рациональных функций. Ж. вычисл. матем. и матем. физ., 1971, 11, № 4, 1071—1075.
2. С. А. Абрамов. Решение линейных конечноразностных уравнений с постоянными коэффициентами в поле рациональных функций. Ж. вычисл. матем. и матем. физ., 1974, 14, № 4, 1067—1070.