

УДК 512.875

ТОЧНОЕ (СИМВОЛЬНОЕ) РЕШЕНИЕ СИСТЕМ НЕЛИНЕЙНЫХ
АЛГЕБРАИЧЕСКИХ УРАВНЕНИЙ: ПРЯМОЙ И ОБРАТНЫЙ
ХОД ИСКЛЮЧЕНИЯ НЕИЗВЕСТНЫХ

С.Б.Ишеничников

Необходимость решения систем нелинейных алгебраических уравнений возникает во многих теоретических и прикладных дисциплинах. Достаточно сослаться на алгебраическую геометрию [1] и теорию сетей [2]. Предмет вычислительной математики состоит, как правило, в сведении задач к решению систем алгебраических уравнений [3]. Наибольшие трудности встречаются в том случае, если уравнения нелинейны. В этом весьма распространенном случае всеобщепотребительные итерационные методы решения основываются почти исключительно на принципе аналитической линеаризации [4]. Аналитическая линеаризация, открывающая возможность применения вычислительных методов и схем линейной алгебры при решении систем нелинейных алгебраических уравнений, состоит в приближенном представлении левых частей уравнений линейными членами разложения в ряд Тейлора. Все итерационные методы предполагают выбор начального приближения. Общих правил выбора начального приближения при трех и более неизвестных пока нет [5,6]. Применение итерационных методов решения систем нелинейных алгебраических уравнений ограничено условием сходимости, выполнение которого практически невозможно проверить заранее. Это служит причиной того, что итерационные методы не гарантируют решения систем уравнений [7]. Однако проблема сходимости для итерационных вычислительных схем все же не является главной, хотя и препятствует широкому использованию таких схем при решении нелинейных задач. Главное в том, что итерационные схемы не гарантируют отыскания всех решений. Обеспечение сходимости вычислительного процесса еще не означает, что пределом после-

довательности уточнений окажется решение, имеющее физический смысл или являющееся глобальным экстремумом. Например, для уравнения $ax^2+bx+c=0$ при $a \rightarrow 0$ следует, что $x = -c/b$. Но для решений $x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$, $\lim_{a \rightarrow 0} x_{1,2} = \lim_{a \rightarrow 0} \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{(2a)} = \pm c/b$.

Второй пример, иллюстрирующий опасность потери решений, можно привести из теории сетей. Пусть квадратичной зависимостью $h = sv^2$ описываются гидравлические сети [8,9], где h - напор, s - гидравлическое сопротивление, v - расход. Существует одноконтурная сеть с двумя сопротивлениями a_1 и a_2 , источником напряжения V и втекающим-вытекающим внешним током I такая, что уравнения Кирхгофа для этой сети имеют вид $a_1 x_1^2 + a_2 x_2^2 = V$; $x_2 + I = x_1$. Решение этой

системы уравнений: $(x_2)_{1,2} = \frac{[a_1 I \pm \sqrt{a_1^2 I^2 - (a_1 + a_2)(a_1 I^2 - V)}]}{(a_1 + a_2)}$, $x_1 = x_2 + I$. Таким образом, данная система имеет два действительных положительных решения, одно из которых может оказаться физически осмысленным при $a_1^2 I^2 > (a_1 + a_2)/(a_1 I^2 - V)$, $a_1 I^2 \geq V$. В частности, система уравнений имеет два действительных положительных решения при $a_1 I^2 = V$.

В теории нелинейных сетей, кроме трудности решения соответствующих систем нелинейных алгебраических уравнений, имеется также проблема составления по законам Кирхгофа самих систем. Проблема заключается в том, что определение направлений потоков для нелинейных сетей (в отличие от линейного случая) представляет самостоятельную задачу. Считается, что сходимость последовательных приближений зависит от выбранных направлений в сети, а скорость сходимости - от близости к истинному решению начального приближения [8]. Для нелинейных сетей направления определяются величинами потоков, а численные значения решений зависят от выбранных направлений. Чтобы избавиться от проблемы нахождения направлений (точнее, находить направления, как и в линейном случае), заменяют квадратичную зависимость $h = sv^2$ на $h = sv|v|$. При этом достигается нечетность, используемая так же, как в теории линейных сетей, но левые части систем нелинейных алгебраических уравнений перестают быть дифференцируемыми. Правда, для некоторых авторов этой проблемы не существует. Например, в [10] для доказательства единственности действительного положительного решения сетевой системы уравнений с зависимостью $h = sv|v|$ смело используется матрица

Гесса вторых производных. Ясно, однако, что если система квадратных сетевых уравнений имеет несколько действительных положительных решений, то столько же решений будет и у соответствующей системы модульных уравнений.

Из-за упомянутых выше особенностей итерационных схем особое значение имеют прямые схемы, подобные методу Гаусса решения систем линейных алгебраических уравнений. К прямым методам относится схема метода Эйлера-Сильвестра-Кронекера, описанная, например, в [11, 12]. Этот метод позволяет в процессе прямого хода исключить n неизвестных системы нелинейных алгебраических уравнений из $n + 1$ уравнения. В случае n нелинейных алгебраических уравнений с n неизвестными из пар уравнений (например, первого-второго, первого-третьего и т.д.) составлением результата исключается x_1 . Затем из полученной системы из $n-1$ уравнения исключается x_2 и т.д. до получения уравнения с одной неизвестной x_n .

Достоинством метода Эйлера-Сильвестра-Кронекера является сведение многомерной задачи к одномерной. Для нахождения решений уравнения с одной неизвестной не нужно знать начальное приближение [13]. К недостаткам следует отнести отсутствие однозначного обратного хода исключения, что является следствием приближенной аналитической линеаризации. По этому методу неизвестные x_1, x_2, \dots, x_{n-1} находятся по x_n следующим образом. Численное значение x_n подставляется в предыдущую пару уравнений с двумя неизвестными x_{n-1} и x_n . Полученные два уравнения с одной неизвестной x_{n-1} решаются численными методами, и выбираются общие корни. При этом не всякая пара x_n и x_{n-1} является компонентом полного кортежа решений $(x_1, x_2, \dots, x_j, \dots, x_n)$ исходной системы уравнений. Продолжая этот процесс, необходимо неоднократно решать пары уравнений на одну неизвестную. После окончания процедуры получения наборов $\{x_j\}$ нужно подстановкой в исходную систему уравнений исключить наборы $\{x_j\}$, не являющиеся решением исходной системы уравнений.

Существенно, что применение прямого метода решения систем нелинейных алгебраических уравнений неизбежно приводит к необходимости отыскания решений уравнения с одной неизвестной, причем степени тем более высокой, чем больше уравнений в исходной системе и выше степень их нелинейности. Однако решать множество уравнений с одной неизвестной, а затем каждый полученный набор $\{x_j\}$ подставлять в исходную систему для отыскания решения бывает практически невозможно.

Цель данной статьи - изложить метод исключения неизвестных в системе нелинейных алгебраических уравнений, свободный от трудностей метода Эйлера-Сильвестра-Кронекера. Метод основывается на точной линеаризации [14-16] исходной системы уравнений, позволяющей строить не только прямой, но и однозначный обратный ход исключения неизвестных. При этом численными методами решается только одно уравнение с одной неизвестной. Остальные неизвестные x_1, x_2, \dots, x_{n-1} однозначно находятся по каждому x_n .

Для удобства записи будем понимать под общим видом системы уравнений выражение

$${}^n R_i \equiv a_{i_1 j_1 j_2 \dots j_n} x_{j_1} x_{j_2} \dots x_{j_n} + \\ + a_{i_{k_1 k_2 \dots k_{n-1}}} x_{k_1} x_{k_2} \dots x_{k_{n-1}} + \dots + a_{i_{p_1}} x_{p_1} + a_i = 0, \quad (1)$$

где $a(\dots)$ - коэффициенты, заданные на поле действительных чисел, а по повторяющимся индексам подразумевается суммирование. Для определенности систем i, j, k, p принимают значения от 1 до n . Например, система квадратных уравнений имеет вид

$${}^2 R_i \equiv a_{i_{j_1 j_2}} x_{j_1} x_{j_2} + a_{i_{k_1}} x_{k_1} + a_i = 0, \quad (2)$$

а система линейных уравнений ${}^1 R_i \equiv a_{i_j} x_j + a_i = 0$.

Идея точной линеаризации заключается в расщеплении правых частей (2) на сомножителя V_i и Φ : ${}^2 R_i \rightarrow V_i \Phi$.

Сомножитель V_i линеен по неизвестным x_j , а Φ - общий для всех уравнений

$$V_i \Phi = 0, \quad (3)$$

соответствующих исходным уравнениям (2). Системы уравнений (2) и (3) равносильны. Достигнутая линейность в сомножителях V_i и общность Φ для всех уравнений позволяют при решении уравнений не прибегать к использованию второго сомножителя Φ , а получать решения исходных уравнений только с помощью V_i . При использовании явного вида V_i строится аналог метода Гаусса для системы нелинейных алгебраических уравнений (2). Соответствующие аналоги формул обратного хода исключения позволяют получить формулы однозначной связи между неизвестными в системе общего вида. Формулы эти позволяют восстановить весь кортеж решений x_1, x_2, \dots, x_{n-1} по x_n , что нельзя сделать в методе Эйлера-Сильвестра-Кронекера. Для сис-

тем общего вида (I) подобные расщепления производятся $n-1$ раз так, что соответствующие $(n-1)B_1$ также линейны по неизвестным x_j .

Расщепим на линейные сомножители B_1 и Φ уравнения с одной неизвестной: ${}^2R_1 \equiv ax^2 + bx + c = 0$ или в форме: ${}^2R_1 \equiv x(ax+b) + c = 0$.

Введем матрицу $B_1 = \omega_1^1 x + \omega_2^1(ax+b) + \alpha_1 \sqrt{c}$, где

$$\omega_1^1 = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{vmatrix} 0 & -1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \end{vmatrix}; \quad \omega_2^1 = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 0 & 0 \end{vmatrix}; \quad \alpha_1 = \begin{vmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{vmatrix}.$$

Поставим в соответствие квадратному уравнению уравнение $B_1 \Phi \equiv [\omega_1^1 x + \omega_2^1(ax+b) + \alpha_1 \sqrt{c}] \Phi = 0$, где Φ — отличный от нуля четырёхкомпонентный вектор-столбец. Можно проверить, что $\det B_1 = ({}^2R_1)^2$.

Неравенство нуля столбца Φ следует из равенства $\det B_1 = 0$. Тогда ${}^2R_1 = 0$. Тем самым показано, что уравнения ${}^2R_1 = 0$ и $B_1 \Phi = 0$ равносильны.

Уравнение $B_1 \Phi = 0$ можно переписать в виде $x \Phi = C_1 \Phi$. Тогда можно говорить, что мы переформулировали задачу решения ${}^2R_1 = 0$ в задачу на собственные значения, причем здесь x — собственное значение матрицы C_1 , а Φ — собственный вектор, $C_1 = -(\omega_1^1 + \omega_2^1 a) \times (\omega_2^1 b + \alpha_1 \sqrt{c})/a$.

Правило расстановки коэффициентов типа α и ω в B_1 таковы, что коэффициенты типа ω позволяют разложить произведение $x(ax+b)$ на сумму сомножителей. Индекс ω обозначает номер слагаемого, верхний индекс ω — номер произведения, нижний — номер сомножителя этого произведения. Коэффициенты типа α позволяют "извлекать" квадратный корень из отдельных слагаемых^{*)}.

Коэффициенты типа α и ω являются образующими ассоциативных алгебр унитарных и нильпотентных альтернионов, свойства которых и алгоритмы представления матрицами образующих описаны в [14-16].

Уравнениям вида (2) ставится в соответствие система уравнений (7) из [16], а уравнениям вида:

*)

Подобный прием "извлечения корня" из одного линейного дифференциального уравнения второго порядка с помощью матриц типа α впервые был использован П.А. Дираком [17].

$${}^2R_1 \equiv x_1(a_{111}x_1 + \dots + a_{11n}x_n + a_{11}) + \dots + x_{n-1}(a_{1,n-1,n-1}x_{n-1} + a_{1,n-1,n}x_n + a_{1,n-1}) + x_n(a_{1nn}x_n + a_{1n}) + a_{11} = 0 \quad (4)$$

- линеаризованная система уравнений ($\Phi \neq 0$):

$$B_1 \Phi \equiv [\omega_1^{i11}x_1 + \omega_2^{i11}(a_{111}x_1 + \dots + a_{11n}x_n + a_{11}) + \dots + \omega_1^{i,n-1,n-1}x_{n-1} + \omega_2^{i,n-1,n-1}(a_{1,n-1,n-1}x_{n-1} + a_{1,n-1,n}x_n + a_{1,n-1}) + \omega_1^{inn}x_n + \omega_2^{inn}(a_{1nn}x_n + a_{1n}) + \alpha_1 \sqrt{a_1}] \Phi = 0. \quad (5)$$

Коэффициенты $\omega_{1,2}^{(\dots)}$ пронумерованы с помощью сквозной для всех уравнений системы нумерации по формуле $\omega_{1,2}^{ikk} = \omega_{1,2}^{(i-1)n+k}$. Обра- зующие α_i и ω_p^t удовлетворяют по построению перестановочным со- отношениям: определяющим соотношениям алгебр унитарных и ниль- потентных альтернионов

$$\alpha_i \alpha_j + \alpha_j \alpha_i = 2\delta_{ij} e \quad (i, j = 1, \dots, n); \quad (6)$$

$$\omega_p^t \omega_2^t + \omega_x^t \omega_p^t = \delta_{px} \delta^{12} e \quad (t_k = 1, \dots, M, p, x=1, 2); \quad (7)$$

$$\alpha_i \omega_p^t + \omega_p^t \alpha_i = 0, \quad (8)$$

где δ_{ij} - символ Кронекера, $\delta_{px} = 1 - \delta_{px}$, e - единица алгебры.

Достаточным условием существования общего для уравнений (5) столбца (спинора) Φ является соотношение [18]: $B_i B_j + B_j B_i = 0$, которое автоматически выполняется по построению (5).

ТЕОРЕМА I. Каждое решение линейных по неизвестным x_j уравнений (5) является решением исходных уравне- ний (4). Верно и обратное.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Умножим каждое i уравнение системы (5) слева на соответствующие B_i . По построению (5) коэффициенты α_i , ω_p^t и их матричные представления удовлетворяют перестановочным соот- ношениям (6), (7). Следовательно (что нетрудно проверить почленным перемножением $B_i B_j$ и последующей группировкой слагаемых с одина- ковыми численными коэффициентами в пары), $B_i^2 = {}^2R_i E(N)$, где $E(N)$ - единичная матрица порядка N , которой представляется единица ал- гебр e . Вычислим определитель от обеих частей этого выражения. По свойству определителей

$$\det(B_1^2) = \det B_1 \det B_1 = ({}^2R_1)^N. \quad (9)$$

Пусть x_1, x_2, \dots, x_n - решение (5) (т.е. при этих $\{x_j\}$ $\det B_1 = 0$). Но тогда, по (9), ${}^2R_1 = 0$, т.е. каждое решение уравнений (5) является решением (4). Ясно, что из-за (9) справедливо и обратное.

Систему уравнений (5) можно переписать в виде:

$$\Lambda X = Q, \quad (10)$$

где

$$\begin{aligned} \Lambda &= \|\Lambda_{1j}\|, \quad X = \|x_j\|, \quad Q = \|Q_1\|, \\ \Lambda_{1j} &= \omega_2^{i11} a_{11j} + \omega_2^{i22} a_{12j} + \dots + \omega_2^{i, j-1, j-1} a_{1, j-1, j} + \\ &+ \omega_1^{ijj} + \omega_2^{ijj} a_{1jj}, \\ Q_1 &= -(\omega_2^{i11} a_{111} + \dots + \omega_2^{i, n, n} a_{1n} + \alpha_1 \sqrt{a_1}). \end{aligned} \quad (11)$$

Исключим неизвестные из (10) обращением блочной матрицы Λ и умножением (10) слева на Λ^{-1} . Тогда система уравнений (10) примет вид $X = \Lambda^{-1}Q$, а каждое уравнение системы можно записать как

$$x_1 \Phi = C_1 \Phi \quad \text{или} \quad (C_1 - x_1 E) \Phi = 0, \quad (12)$$

где C_1 - i -я компонента $\Lambda^{-1}Q$. Таким образом, задача нахождения x_1 для системы (4) переформулирована в задачу на собственные значения.

Из получаемого для (12) характеристического уравнения $\det(C_1 - x_1 E) = 0$ определяются N значений x_1 . Для каждого из них можно найти соответствующий собственный вектор Φ . Собственный вектор Φ находится из решения системы линейных уравнений на компоненты Φ столбца Φ после подстановки в (12) какого-либо из значений x_1 и матриц типа α_1, ω_p .

Остальные характеристические уравнения на x_j ($j \neq 1$) находить и решать не нужно, поскольку из (12) следует, что

$$x_j = \Phi^* C_j \Phi, \quad (13)$$

где $\Phi^* \Phi = 1$ (звездочкой обозначено комплексное сопряжение столбца Φ). Таким образом, столбец Φ формирует кортежи решений, проблема составления которых существует в методе Эйлера-Сильвестра-

Кронекера. Наиболее важным является то, что из соотношений (13) следует существование формул однозначной связи между неизвестными в системах квадратных уравнений, аналогичных формулам обратного хода исключения метода Гаусса.

ТЕОРЕМА 2. Решение $x_1 \Phi = C_1 \Phi$ является векторным решением скалярной системы уравнений (4) (или (2)).

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Умножим (2) слева на Φ^* , а справа на Φ . Получим $\Phi^*(a_{1j_1 j_2} x_{j_1} x_{j_2} + a_{1k} x_k + a_1) \Phi = 0$. Аналогично умножим решение (12) слева на Φ^* . Получим $x_1 = \Phi^* C_1 \Phi$ и подставим в (2)

$$a_{1j_1 j_2} \Phi^* C_{j_1} \Phi \Phi^* C_{j_2} \Phi + a_{1k} \Phi^* C_k \Phi + a_1 = 0. \quad (14)$$

Утверждение теоремы будет доказано, если выражение (14) представимо в виде $\Phi^*(a_{1j_1 j_2} C_{j_1} C_{j_2} + a_{1k} C_k + a_1) \Phi = 0$. Докажем сначала, что $\Phi^* C_{j_1} \Phi \Phi^* C_{j_2} \Phi = \Phi^* C_{j_1} C_{j_2} \Phi$. Доказательство начнем с тождества $\Phi^* C_{j_1} \Phi \cdot 1 = \Phi^* C_{j_1} \Phi$. Заменим здесь единицу на $\Phi^* \Phi$, поскольку $\Phi^* \Phi = 1$: $\Phi^* C_{j_1} \Phi \Phi^* \Phi = \Phi^* C_{j_1} \Phi$. Умножим последнее выражение на x_{j_2} : $\Phi^* C_{j_1} \Phi \Phi^* x_{j_2} \Phi = \Phi^* C_{j_1} x_{j_2} \Phi$. Но, по (12), $x_{j_2} \Phi = C_{j_2} \Phi$, тогда $\Phi^* C_{j_1} \Phi \Phi^* C_{j_2} \Phi = \Phi^* C_{j_1} C_{j_2} \Phi$. Что и требовалось доказать.

ТЕОРЕМА 3. Задача на собственные значения (12) является специальной задачей на собственные значения, для получения характеристического уравнения которой не требуется обязательного использования матричного представления C_1 .

Для доказательства умножим (12) слева на C_1 : $x_1 C_1 \Phi = (C_1)^2 \Phi$. Но тогда из-за (12)

$$x_1^2 \Phi = C_1^2 \Phi. \quad (15)$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 1. Переход от (12) к (15) назовем квадрированием (12) первого рода.

Из-за перестановочных свойств алгебры альтернионов, часть α_1 , Φ_p^* в $(C_1)^2$ исчезает (становятся кратными единичной или нулевой матрице). Перенесем коэффициенты, принадлежащие единичным матри-

цам налево и, обозначив левую скалярную часть через x_1^i , а оставшуюся альтернионную часть $(C_1^i)^2$ справа - через C_1^i , перепишем (15) в виде $x_1^i \Phi = C_1^i \Phi$. Применим к последнему выражению еще раз квадрирование первого рода. Исчезнет еще часть альтернионных слагаемых C_1^i . Повторяя этот процесс, можно исключить все альтернионы, и уравнение примет вид ${}^k R_1 E \Phi = 0$, где ${}^k R_1$ уже не содержит альтернионов. Неравенство Φ нулю приводит и далее к ${}^k R_1 = 0$ (характеристическому уравнению для (12)). Действительно, предположим, что с помощью квадрирований первого рода не исчезает, например, альтернион α_1 . Перенесем его налево

$$\alpha_1 \Phi = F_1 \Phi, \quad (16)$$

где F_1 - сумма альтернионных слагаемых, не содержащих α_1 . Умножим (16) слева на α_1 . Тогда, из-за (6), $E \Phi = \alpha_1 F_1 \Phi$ или $\Phi = \tilde{F}_1 \alpha_1 \Phi$, где \tilde{F}_1 - сумма альтернионных слагаемых, получаемая коммутацией F_1 и α_1 (у некоторых слагаемых могут измениться знаки). Но по (16) следует, что

$$\Phi = \tilde{F}_1 F_1 \Phi. \quad (17)$$

Соотношение (17) не содержит α_1 .

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2. Переход от (16) к (17) назовем **к в а д р и р о в а н и е м** второго рода.

Продолжая процесс квадрирования второго рода достаточное количество раз после квадрирования первого рода, можно устранить все альтернионы (образующие типа ω выражаются через α_1 [16]) без обращения к их матричному представлению, что и доказывает утверждение теоремы.

Решим без использования матричного представления образующих α_1, α_2 систему уравнений:

$$\left. \begin{aligned} {}^2 R_1 &\equiv a_1 x^2 + a_2 y^2 + a_3 z^2 + a_4 xy + a_5 xz + a_6 yz + a_7 x + a_8 y + a_9 z + a_{10} = 0; \\ {}^2 R_2 &\equiv b_1 x^2 + b_2 y^2 + b_3 z^2 + b_4 xy + b_5 xz + b_6 yz + b_7 x + b_8 y + b_9 z + b_{10} = 0; \\ {}^2 R_3 &\equiv c_1 x^2 + c_2 y^2 + c_3 z^2 + c_4 xy + c_5 xz + c_6 yz + c_7 x + c_8 y + c_9 z + c_{10} = 0, \end{aligned} \right\} \quad (18)$$

где $\{a\}, \{b\}, \{c\}$ заданы на поле действительных чисел. Требуется найти $\{x, y, z\}$, вообще говоря, комплексные. Для сокращения записи перепишем систему уравнений (18) в виде $AX = B$, где

$$A = \begin{vmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \\ c_1 & c_2 & c_3 \end{vmatrix}; \quad X = \begin{vmatrix} x^2 \\ y^2 \\ xy \end{vmatrix};$$

$$B = \begin{vmatrix} -[(a_5 z + a_7)x + (a_6 z + a_8)y + (a_3 z^2 + a_9 z + a_{10})] \\ -[(b_5 z + b_7)x + (b_6 z + b_8)y + (b_3 z^2 + b_9 z + b_{10})] \\ -[(c_5 z + c_7)x + (c_6 z + c_8)y + (c_3 z^2 + c_9 z + c_{10})] \end{vmatrix}.$$

Если $D = c_3 b_2 a_1 - c_4 b_1 a_2 - c_2 b_4 a_1 + c_2 b_1 a_4 + c_1 b_4 a_2 - c_1 b_2 a_4 = 0$, то систему уравнений можно разрешить относительно X : $X = A^{-1}B$ или

$$\left. \begin{aligned} x^2 - (l_1 x + l_2 y + k_1) &= 0; \\ y^2 - (l_3 x + l_4 y + k_2) &= 0; \\ xy + l_5 x + l_6 y + k_3 &= 0, \end{aligned} \right\} \quad (19)$$

где

$$l_1 = -\frac{1}{D} [(c_4 b_2 - c_2 b_4)(a_5 z + a_7) + (-c_4 a_2 + c_2 a_4) x (b_5 z + b_7) + (b_4 a_2 - b_2 a_4)(c_5 z + c_7)];$$

$$l_2 = -\frac{1}{D} [(c_4 b_2 - c_2 b_4)(a_6 z + a_8) + (-c_4 a_2 + c_2 a_4) x (b_6 z + b_8) + (b_4 a_2 - b_2 a_4)(c_6 z + c_8)];$$

$$k_1 = -\frac{1}{D} [(c_4 b_2 - c_2 b_4)(a_3 z^2 + a_9 z + a_{10}) + (-c_4 a_2 + c_2 a_4)(b_3 z^2 + b_9 z + b_{10}) + (b_4 a_2 - b_2 a_4)(c_3 z^2 + c_9 z + c_{10})];$$

$$l_3 = -\frac{1}{D} [(-c_4 b_1 + c_1 b_4)(a_5 z + a_7) + (c_4 a_1 - c_1 a_4) x (b_5 z + b_7) + (-b_4 a_1 + b_1 a_4)(c_5 z + c_7)];$$

$$l_4 = -\frac{1}{D} [(-c_4 b_1 + c_1 b_4)(a_6 z + a_8) + (c_4 a_1 - c_1 a_4) x (b_6 z + b_8) + (-b_4 a_1 + b_1 a_4)(c_6 z + c_8)];$$

$$k_2 = -\frac{1}{D} [(-c_4 b_1 + c_1 b_4)(a_3 z^2 + a_3 z + a_{10}) + (c_4 a_1 - c_1 a_4)(b_3 z^2 + b_3 z + b_{10}) + (-b_4 a_1 + b_1 a_4)(c_3 z^2 + c_3 z + c_{10})];$$

$$l_3 = \frac{1}{D} [(c_2 b_1 - c_1 b_2)(a_5 z + a_7) + (-c_2 a_1 + c_1 a_2) x (b_5 z + b_7) + (b_2 a_1 - b_1 a_2)(c_5 z + c_7)];$$

$$l_6 = \frac{1}{D} [(c_2 b_1 - c_1 b_2)(a_6 z + a_8) + (-c_2 a_1 + c_1 a_2) x (b_6 z + b_8) + (b_2 a_1 - b_1 a_2)(c_6 z + c_8)];$$

$$k_3 = \frac{1}{D} [(c_2 b_1 - c_1 b_2)(a_3 z^2 + a_3 z + a_{10}) + (-c_2 a_1 + c_1 a_2)(b_3 z^2 + b_3 z + b_{10}) + (b_2 a_1 - b_1 a_2)(c_3 z^2 + c_3 z + c_{10})].$$

Если $D = 0$, то разрешение следует производить относительно любой тройки из x^2 , y^2 , z^2 , xy , xz , yz , кроме x^2 , y^2 , xy . В этом случае вместо системы уравнений (19) получим систему из двух квадратных и одного линейного уравнений, или из двух линейных и одного квадратного, или из трех линейных, или из двух уравнений с тремя неизвестными и т.д., в зависимости от численных значений коэффициентов. Линеаризованная по (5) система уравнений, соответствующих (19), имеет вид:

$$[\alpha_1 x + \sqrt{-1} \omega_1^1 + \sqrt{-1} \omega_2^1 (1_1 x + 1_2 y + k_1)] \Phi = 0;$$

$$[\alpha_2 y + \sqrt{-1} \omega_1^2 + \sqrt{-1} \omega_2^2 (1_3 x + 1_4 y + k_2)] \Phi = 0;$$

$$xy + 1_3 x + 1_6 y + k = 0.$$

Умножив первое уравнение слева на α_1 , второе - на α_1 , третье - на Φ , получим:

$$x \Phi = [\tilde{\omega}_1^1 + \tilde{\omega}_2^1 (1_1 x + 1_2 y + k_1)] \Phi;$$

$$y \Phi = [\tilde{\omega}_1^2 + \tilde{\omega}_2^2 (1_3 x + 1_4 y + k_2)] \Phi; \quad (20)$$

$$(xy + 1_3 x + 1_6 y + k) \Phi = 0,$$

где

$$(\tilde{\omega}_1^1, 2)^2 = 0; \quad \tilde{\omega}_1^1 \tilde{\omega}_2^1 + \tilde{\omega}_2^1 \tilde{\omega}_1^1 = \mathbb{E};$$

$$\tilde{\omega}_1^2 \tilde{\omega}_2^2 + \tilde{\omega}_2^2 \tilde{\omega}_1^2 = E; \quad \tilde{\omega}_{1,2}^1 \tilde{\omega}_{1,2}^2 = \tilde{\omega}_{1,2}^2 \tilde{\omega}_{1,2}^1.$$

Из первого уравнения системы (20) имеем:

$$x\Phi = (E + \tilde{\omega}_2^1 l_1) [\tilde{\omega}_1^1 + \tilde{\omega}_2^1 (l_2 y + k_1)] \Phi.$$

Умножив это выражение на y , получим

$$xy\Phi = (E + \tilde{\omega}_2^1 l_1) [\tilde{\omega}_1^1 y + \tilde{\omega}_2^1 l_2 y^2 + \tilde{\omega}_2^1 k_1 y] \Phi.$$

Подставим y^2 из второго уравнения (19):

$$xy\Phi = (E + \tilde{\omega}_2^1 l_1) [\tilde{\omega}_1^1 y + \tilde{\omega}_2^1 l_2 (l_3 x + l_4 y + k_2) + \tilde{\omega}_2^1 k_1 y] \Phi.$$

Подставив полученный $xy\Phi$ в третье уравнение (20) и умножив полученное выражение слева на $E - \tilde{\omega}_2^1 l_1$, получим

$$\begin{aligned} & [\tilde{\omega}_1^1 y + \tilde{\omega}_2^1 l_2 (l_3 x + l_4 y + k_2) + \tilde{\omega}_2^1 k_1 y + \\ & + (E - \tilde{\omega}_2^1 l_1) (l_3 x + l_4 y + k_2)] \Phi = 0. \end{aligned} \quad (21)$$

Перепишем (21) в виде

$$\begin{aligned} (l_3 x + l_4 y + k_2) \Phi &= \{ \tilde{\omega}_1^1 y + \tilde{\omega}_2^1 [l_2 (l_3 x + l_4 y + k_2) + k_1 y - \\ & - l_1 (l_3 x + l_4 y + k_2)] \} \Phi = \{ \tilde{\omega}_1^1 y + \tilde{\omega}_2^1 [x(l_2 l_3 - l_1 l_4) + \\ & + y(l_2 l_4 + k_1 - l_1 l_4) + l_2 k_2 - l_1 k_3] \} \Phi. \end{aligned} \quad (22)$$

Возведем в квадрат обе части (22) (квадрирование первого рода):

$$S_1 x^2 + S_2 y^2 + S_3 xy + S_4 x + S_5 y + S_6 = 0, \quad (23)$$

где

$$\begin{aligned} S_1 &= l_3^2; \quad S_2 = l_4^2 - l_2 l_4 - k_1 + l_1 l_4; \\ S_3 &= 2l_3 l_4 - l_2 l_3 + l_1 l_4; \quad S_4 = 2l_3 k_3; \\ S_5 &= 2l_4 k_3 - l_2 k_2 + l_1 k_3; \quad S_6 = k_3^2. \end{aligned}$$

Подставив xy , y^2 , x^2 из (19) в (23), получим: $S_1(l_1 x + l_2 y + k_1) + S_2(l_3 x + l_4 y + k_2) + S_3(-l_3 x - l_4 y - k_3) + S_4 x + S_5 y + S_6 = 0$ или $S_7 x + S_8 y + S_9 = 0$, где $S_7 = S_1 l_1 + S_2 l_3 - S_3 l_3 + S_4$; $S_8 = S_1 l_2 + S_2 l_4 - S_3 l_4 + S_5$; $S_9 = S_1 k_1 + S_2 k_2 - S_3 k_3 + S_6$. Перепишем си-

стему уравнений (19) в виде:

$$\begin{aligned} y^2 - (l_3x + l_4y + k_2) &= 0; \\ xy + l_5x + l_6y + k_3 &= 0; \\ S_7x + S_8y + S_9 &= 0. \end{aligned} \quad (24)$$

Если $S_7 \neq 0$, то из третьего уравнения системы (24)

$$x = -\frac{1}{S_7} (S_8y + S_9). \quad (25)$$

Умножив (25) на y , получим $xy = -\frac{1}{S_7} (S_8y^2 + S_9y)$. Подставив (25)

в первое уравнение системы (24), получим $y^2 = l_4y + k_2 - l_3(S_8y + S_9)/S_7$.
Заменим xy и y^2 во втором уравнении системы (24) на полученные выражения. Имеем:

$$S_{10}y = S_{11}, \quad (26)$$

где

$$S_{10} = -S_8S_7l_4 + S_8^2l_3 - S_7S_9 - S_7S_8l_5 + S_7^2l_6;$$

$$S_{11} = S_7S_8k_2 - S_8S_9l_3 + S_7S_9l_5 - k_3S_7^2.$$

Если $S_{10} \neq 0$, то

$$y = S_{11}/S_{10}. \quad (27)$$

Подставим (27) в $y^2 = l_4y + k_2 - l_3(S_8y + S_9)/S_7$. Получим

$$\left(\frac{S_{11}}{S_{10}}\right)^2 = l_4 \frac{S_{11}}{S_{10}} + k_2 - \frac{l_3S_8}{S_7} \frac{S_{11}}{S_{10}} - \frac{l_3S_9}{S_7}. \quad (28)$$

Уравнение (28) содержит только одну неизвестную z . Решив его с помощью численных методов, можно поставить в соответствие каждому z свой y и x по формулам (27) и (25). Формулы обратного хода исключения неизвестных (27) и (25) являются формулами однозначной связи между неизвестными для (18).

Если $S_7 = 0$, то третье уравнение (24) переписывается в виде $S_8y + S_9 = 0$. Если $S_8 = 0$, то $S_9 = 0$, если $S_8 \neq 0$, то $y = -S_9/S_8$. Определив z из $S_9 = 0$, можно из (23) и (19) найти y , x . Если S_{10} тождественно равно нулю, то уравнение с одной неизвестной имеет по (26) вид: $S_{11} = 0$.

Таким образом, исключение неизвестных не требует обязательного использования матричного представления образующих α_i и α_D^* . Для исключения потребовались лишь перестановочные соотношения (6)–(8) и выражения вида (II). Но оказывается, что и явного вида Q_i , A_{ij} знать не требуется. Из того, что образующие α_i , α_D^* удовлетворяют перестановочным соотношениям (6)–(8), следует, что их линейные комбинации (II) удовлетворяют перестановочным соотношениям:

$$\begin{aligned} A_{i_1 j_1} A_{i_2 j_2} + A_{i_2 j_2} A_{i_1 j_1} &= \delta_{i_1 i_2} (2\delta_{j_1 j_2} a_{i_1 j_1 j_1} + \tilde{\delta}_{j_1 j_2} a_{i_1 j_1 j_2}) e, \\ Q_{i_1} Q_{i_2} + Q_{i_2} Q_{i_1} &= 2\delta_{i_1 i_2} a_{i_1} e, \\ A_{i_1 j} Q_{i_2} + Q_{i_2} A_{i_1 j} &= \delta_{i_1 i_2} a_{i_1 j} e. \end{aligned} \quad (29)$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 3. Ассоциативную алгебру, определяемую соотношениями (29), назовем алгеброй системы квадратично-нелинейных алгебраических уравнений.

Покажем, что для построения прямого и обратного хода исключения неизвестных в системе нелинейных алгебраических уравнений достаточно лишь явного вида перестановочных соотношений (29) для символов A_{ij} , Q_i .

Обозначим образующие алгебры (29) A_{ij} и Q_i символом R_α . Базисные элементы алгебры (29) имеют вид $R_\mu = R_{\alpha_1} R_{\alpha_2} \dots R_{\alpha_k}$. Для нахождения L^{-1} требуется соответствующее число обращений выражений вида

$$A = k_\mu R_\mu, \quad (30)$$

где k_μ – некоторые скаляры, т.е. нахождения такой L , что $AL = e$. Разделим A на две части $A = A_1 R_1 + A_2$, где A_1 – линейная комбинация базисных элементов, не содержащих R_1 . Таким образом, требуется найти такую L , что

$$(A_1 R_1 + A_2)L = e. \quad (31)$$

Перепишем (31) в виде

$$A_1 R_1 L = e - A_2 L. \quad (32)$$

Будем искать такой вспомогательный элемент L_1 , что

$$A_1 L_1 = e. \quad (33)$$

Если L_1 не существует, то следует для другого R_1 разбить A . Легко видеть, что в отличие от $A = A_1 R_1 + A_2$ элемент A_1 , представимый в виде (30), будет короче на слагаемые, содержащие R_1 . Предположим, что L_1 , удовлетворяющий (33), найден. Тогда (32) переписывается в виде

$$R_1 L = L_1 - L_1 A_2 L. \quad (34)$$

Но, по (29), $R_1 R_1 = a e$, где $a \in (\{a_{1j}, j=2\}, \{a_{1j}\}, \{a_1\})$, поэтому

$$aL = R_1 L_1 - R_1 L_1 A_2 L = R_1 L_1 - \tilde{L}_1 \tilde{A}_2 R_1 L, \quad (35)$$

где \tilde{L}_1 и \tilde{A}_2 - линейные комбинации базисных элементов, не содержащих R_1 , полученные после перестановки R_1 и L_1 , R_1 и A_2 по правилам (29). Учитывая (34), имеем

$$(a e - \tilde{L}_1 \tilde{A}_2 L_1 A_2) L = R_1 L_1 - \tilde{L}_1 \tilde{A}_2 L_1. \quad (36)$$

Таким образом, получено выражение, в котором из всех базисных элементов разложения (30) исключена образующая R_1 . Представив (36) в виде

$$(B_1 R_2 + B_2) L = R_1 L_1 - \tilde{L}_1 \tilde{A}_2 L_1, \quad (37)$$

где B_1 - линейная комбинация базисных элементов типа (30), не содержащих R_1 и R_2 , можно аналогичным образом исключить из всех базисных элементов суммы $B = B_1 R_2 + B_2$. Если L_1 для (12) неизвестен, то A_1 следует разложить по (37). Продолжая этот процесс исключения образующих R_α , можно получить выражение L .

После получения Λ^{-1} изложенным выше алгоритмом, i -я строка системы уравнений $X = \Lambda^{-1} Q$ будет иметь вид: $\Lambda \Phi = 0$, $\Phi \neq 0$, где Λ также выражается по (30). По прямому ходу исключения R_α , аналогично (31)-(37), получим $S \Phi = 0$, где S имеет вид полинома от x_i . Поскольку, по построению (10), $\Phi \neq 0$, то $S = 0$. По обратному ходу исключения R_α , для (31) находится выражение базисных элементов R_μ через соответствующие скаляры S_i , что дает возможность из $X = \Lambda^{-1} Q$ получить для x_1, x_2, \dots, x_n выражение вида

$$\left. \begin{aligned} x_1 &= f_1(x_2, x_3, \dots, x_n); \\ x_2 &= f_2(x_3, x_4, \dots, x_n); \\ &\dots \dots \dots \end{aligned} \right\}, \quad (38)$$

$$\left. \begin{aligned} x_{n-1} &= f_{n-1}(x_n); \\ f_n(x_n) &= 0, \end{aligned} \right\}$$

где f_i - дробно-полиномиальные однозначные функции.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4. Выражения вида (38) назовем точным решением системы уравнений (2).

Нахождение однозначных функций f_1, f_2, \dots, f_{n-1} является самым важным в излагаемом методе. Дело в том, что при больших размерностях задачи решать соответствующее уравнение с одной неизвестной бывает затруднительно. Поэтому, включив x_n в число задаваемых величин (определяя x_n из эксперимента), можно по (38) найти $x_{n-1}, x_{n-2}, \dots, x_1$. Тогда процедура решения (2) состоит из 1) подстановки x_n в $f_n = 0$ (если с достаточной степенью точности значение f_n равно 0, то исходные уравнения адекватно описывают анализируемую ситуацию), 2) вычисления значений однозначных функций f_{n-1}, \dots, f_1 .

Функции f_1, f_2, \dots, f_{n-1} позволяют однозначно получать по x_n весь кортеж решений (x_1, x_2, \dots, x_n) . Но может случиться так, что x_n будет k -кратным корнем f_n . В общем случае исходная система уравнений (2) может иметь кортежи решений с одинаковыми x_n , но с различными другими компонентами кортежа. Однако из-за однозначности f_i получить их все не удастся. Поэтому процедуру решения нужно дополнить. Пусть \tilde{x}_n - корень уравнения $f_n(x_n) = 0$. Число k называется кратностью корня \tilde{x}_n в многочлене $f_n(x_n)$, если $f_n(x_n)$ нацело делится на $(x_n - \tilde{x}_n)^k$, но не делится на $(x_n - \tilde{x}_n)^{k+1}$.

Если число \tilde{x}_n является k -кратным корнем многочлена $f_n(x_n)$, то, как известно, при $k > 1$ оно будет $(k-1)$ -кратным корнем первой производной этого многочлена; если же $k = 1$, то \tilde{x}_n не будет служить корнем для $f'_n(x_n)$, где штрихом обозначена производная f_n по x_n . Тогда, обнаружив k -ю кратность x_n , необходимо достаточное количество раз продифференцировать f_n . Из вида каждой производной можно получить новые выражения для базисных элементов R_μ . Таким образом, каждой производной f_n можно поставить в соответствие свой набор функций f_{n-1}, \dots, f_1 , позволяющий каждой кратности k ставить в соответствие свой набор x_{n-1}, \dots, x_1 . Потери решений, таким образом, не произойдет.

Изложенное выше для (2) справедливо для общих систем нелинейных алгебраических уравнений (I), поскольку системы уравнений (I)

сводятся к системам уравнений вида (2) аналогично тому, как сводится общая система обыкновенных дифференциальных уравнений к нормальной системе. Пусть, например, дана система кубических алгебраических уравнений

$${}^3R_1 \equiv a_{1j_1j_2j_3} x_{j_1} x_{j_2} x_{j_3} + {}^2R_1 = 0. \quad (39)$$

Соответствующая (39) равносильная система квадратных уравнений имеет вид:

$$x_{j_1} x_{j_2} = t_{j_1j_2}; \quad (40)$$

$$a_{1j_1j_2j_3} t_{j_1j_2} x_{j_3} + {}^2R_1 = 0,$$

где $t_{j_1j_2}$ - новые неизвестные. Система алгебраических уравнений четвертой степени

$${}^4R_1 \equiv a_{1j_1j_2j_3j_4} x_{j_1} x_{j_2} x_{j_3} x_{j_4} + {}^3R_1 = 0$$

сводится к системе кубических уравнений

$$x_{j_1} x_{j_2} = t_{j_1j_2};$$

$$a_{1j_1j_2j_3j_4} t_{j_1j_2} x_{j_3} x_{j_4} + {}^3R_1 = 0.$$

В общем случае система алгебраических уравнений степени m (I) сводится к системе уравнений степени $(m-1)$ по формулам

$$x_{j_1} x_{j_2} = t_{j_1j_2};$$

$$a_{1j_1j_2 \dots j_m} t_{j_1j_2} x_{j_3} \dots x_{j_m} + {}^{m-1}R_1 = 0.$$

Изложенный метод исключения применим для уравнений над полем характеристики 2. Специфические особенности при этом следующие.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. б. Пусть дано выражение $f(\{a_i\}, \{x_j\})$, где символы $\{a_i\}, \{x_j\}$ принимают значения из поля характеристики 2. Исключение символа $b \in (\{a_i\}, \{x_j\})$ из уравнения $f(\{a_i\}, \{x_j\}) = 0$ назовем элиминацией Буля, если оно осуществляется по теореме Буля [19,20] об элиминации: $f(b) = 0 \Rightarrow f(0)f(1) = 0$.

Например, если $f = a_1x + a_2$, то после элиминации символа x по теореме Буля получим выражение $f(0)f(1) = a_2(a_2+1) = 0$.

Можно видеть, что, применяя элиминацию Буля к каждому из уравнений (I), можно исключить все неизвестные до последней и тем самым найти решение для всех неизвестных. При этом, однако, возникают следующие трудности: 1) если коэффициенты $\{a_i\}$ заданы, то после применения элиминации Буля к системе уравнений (I) получим, в общем случае, не совпадающие для разных уравнений неизвестные x_j ; 2) если коэффициенты $\{a_i\}$ не определены, то после элиминации символов по теореме Буля получим совокупность одинаковых уравнений.

Например, пусть даны два уравнения $a_1x_1 + a_2x_2 + a_3 = 0$; $a_4x_1 + a_5x_2 + a_6 = 0$. Для случая 1 a_1, \dots, a_6 заданы. По теореме Буля об элиминации имеем $a_2x_2 + a_1a_2x_2 + a_2a_3x_2 + a_1a_3 + a_2a_3x_2 + a_3 = 0$; $a_5x_2 + a_4a_5x_2 + a_5a_6x_2 + a_4a_6 + a_5a_6x_2 + a_6 = 0$. Таким образом, если $a_1 \neq a_4, a_2 \neq a_5, a_3 \neq a_6$, то x_2 из первого уравнения, вообще говоря, не совпадает с x_2 из второго уравнения. В случае 2, по теореме Буля, можно элиминировать x_2 из последней системы уравнений

$$(a_1a_3 + a_3)(a_2 + a_1a_2 + a_2a_3 + a_1a_3 + a_2a_3 + a_3) = 0;$$

$$(a_4a_6 + a_6)(a_5 + a_4a_5 + a_5a_6 + a_4a_6 + a_5a_6 + a_6) = 0.$$

Продолжая элиминацию символов, получим, что $a_1 = a_4, a_2 = a_5, a_3 = a_6$. Следовательно, элиминация Буля применима к решению булевых уравнений в форме полиномов Жегалкина, но не к решению систем булевых уравнений. Поэтому элиминацию Буля при решении системы нелинейных алгебраических уравнений над полем характеристики 2 следует дополнить исключением, описанным выше в символьном виде.

Поскольку для поля характеристики 2 справедливо условие идемпотентности $x^k = x$, то последнее уравнение (38)

$$f_n(x_n) \equiv \xi_1x_n^k + \xi_2x_n^{k-1} + \dots + \xi_kx_n + \xi_{k+1} = 0$$

примет вид

$$(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_k)x_n + \xi_{k+1} \equiv \xi x_n + \xi_{k+1} = 0. \quad (41)$$

Тогда из-за однозначности функций $f_{n-1}, f_{n-2}, \dots, f_1$ справедлива

ТЕОРЕМА 4. Для заданных коэффициентов $\{a_i\}$ и при $\xi \neq 0$ система уравнений (I) имеет единственное решение на поле характеристики 2.

В особых случаях, когда исключение образующих в (I0) затруднено тем, что соответствующие линейные комбинации базисных элементов R_μ вырождены, следует изменить исходную систему уравнений (I), используя свойство идемпотентности $x^k = x$.

ТЕОРЕМА 5. Общее решение символьных уравнений (I) над полем характеристики 2 является числовым.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Поскольку $\xi_1(\{a_i\}) = \xi_1 \in (\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_{n+1})$, то, применяя элиминацию Буля для исключения символов уравнений (4I), получим по прямому ходу элиминации численное значение первого коэффициента в (I). По обратному ходу элиминации определяются все остальные $\{a_i\}$, а также x_n . Численное значение кортежа решений (x_1, x_2, \dots, x_n) определяется по формулам (38). Тем самым доказано утверждение теоремы 5.

Прямой метод решения систем нелинейных алгебраических уравнений, изложенный в данной работе, позволит получать решения последних в символьном виде (38). Это особенно важно при решении систем на ЭВМ, а также для теоретических исследований. При решении на ЭВМ подстановка чисел желательна только на самом последнем этапе вычислений, поскольку нелинейные задачи чрезвычайно чувствительны к погрешностям машинной арифметики. Алгоритм исключения (30)–(37), реализованный на языке символьных преобразований типа REDUCE-2, может дать возможность получать аппаратно реализованные стандартные программы решения систем для определенных m и n . В случае систем уравнений над полем характеристики 2 это даст возможность аппаратно реализовать правила вывода.

Для получения точного (символьного) решения систем нелинейных алгебраических уравнений (38) при заданных m и n с помощью алгоритма исключения (30)–(37) не требуется использование матричного представления алгебр (6)–(8). Используются лишь перестановочные соотношения (29). Численное значение решения определяется подстановкой заданных коэффициентов $\{a_i\}$ в полученные формулы (38). Однако имеются такие комбинации $\{a_i\}$, при которых соответствующие знаменатели f_i , появляющиеся при обращении Δ и исключении базисных элементов R_{ij} , могут обратиться в нуль. Поэтому формулы (38) необходимо дополнить условными переходами, типа указанных на стр. 142. В программной реализации условные переходы обеспечиваются сменой имен присвоения $a_{ij_1j_2} \rightarrow a_{i+1, j_1, j_2}$, $a_{ij} \rightarrow a_{i+1, j}$, $a_i \rightarrow a_{i+1}$ (если в i -м уравнении коэффициенты при исключении неизвестных равны нулю, то эти неизвестные исключаются из следующего уравнения). Ясно, что при этом в случае равенства всех коэффициентов i -го уравнения нулю, последнее уравнение системы вида (38) содержит x_n (x_{n-1}, \dots) как параметр $f_{n-1}(x_{n-1}, x_n) = 0$.

Теоретическое значение изложенного метода состоит в том, что сведение систем уравнений вида (I) к (38) позволяет найти все решения системы. Можно показать, что верхняя грань количества решений для систем вида (I) определяется формулой

$$N = \left. \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ \dots \\ n \end{matrix} \right\} n \quad (42)$$

Формула (42) следует из теоремы Безу [21]. Число решений (I) зависит от $\{a_i\}$ и принимает значения от 0 до N . Обращение в нуль соответствующих знаменателей f_i приводит к понижению степени уравнения $f_n(x_n) = 0$ и тем самым к уменьшению количества решений. Расстановка всех условных переходов для символьных решений (38) гарантирует нахождение точного количества решений для заданных $\{a_i\}$ из отрезка $[0, N]$.

Практическое значение формул вида (38) следующее. Необходимость нахождения при достаточно больших m и n всех N решений (I) встречает непреодолимые вычислительные трудности не из-за недостатков того или иного метода, а из-за нелинейности. В изложенном методе это проявляется в трудности решения уравнения $f_n(x_n) = 0$ при достаточно больших степенях N . В используемых в настоящее время методах решения (точнее сказать, методах уточнения решения) систем - в выборе соответствующего начального приближения. Причем для последних невозможно остановить вычислительный процесс, поскольку заранее неизвестно число решений систем для заданных $\{a_i\}$ из отрезка $[0, N]$. Поэтому если даже начальное приближение выбрано удачно и решение получено, то нет никакой гарантии, что не существует иного решения, которое на самом деле и представляет интерес.

Однако явный вид формул (38) для m, n позволяет при задании x_n (с помощью физического измерения, например) однозначно найти по x_n остальные $n-1$ компоненты кортежа (x_1, x_2, \dots, x_n) . Уравнение $f_n(x_n) = 0$ при этом используется для проверки правильности составления уравнений (I), а также уточнения x_n . Физичность x_n и однозначность функций f_{n-1}, \dots, f_1 приводит к физичности всего кортежа решений. Снимается проблема вычисления x_n и перебора N значений x_n для нахождения физически осмысленного.

Кроме этого, точная линеаризация систем позволяет обобщать хорошо изученные методы исследования линейных систем (сетей, например) на нелинейный случай [22].

В заключение автор выражает благодарность П.Г. Кузнецову за стимулирующие обсуждения постановок задач, а также Р.М. Ямалееву за обсуждение формул (39)-(40).

Л и т е р а т у р а

1. МАМФОРД Д. Алгебраическая геометрия. I. Комплексные проективные многообразия. -М.: Мир, 1979. - 256 с.
2. ЖУКОВ Л.А., СТРАТАН И.П. Установившиеся режимы сложных электрических сетей и систем. -М.: Энергия, 1979. - 416 с.
3. МАРЧУК Г.И. Методы вычислительной математики. -М.: Наука, 1980. - 536 с.
4. ПШЕНИЧНЫЙ Б.Н. Метод линеаризации. -М.: Наука, 1983, -136 с.
5. БУТ Э.Д. Численные методы. -М.: ГИФМЛ, 1959. - 240 с.
6. ВАСИЛЬЕВ Ф.П. Численные методы решения экстремальных задач. - М.: Наука, 1980. - 520 с.
7. ЧИЧИНАДЗЕ В.К. Решение невыпуклых нелинейных задач оптимизации. -М.: Наука, 1983. - 256 с.
8. ХАСИЛЕВ В.Я. Элементы теории гидравлических цепей. -Изв. АН СССР. Энергетика и транспорт, 1964, №1, с.69-88.
9. Методы и алгоритмы расчета тепловых сетей /Под ред. Хасилева В.Я. и Меренкова А.П. -М.: Энергия, 1978. - 176 с.
10. ЕВДОКИМОВ А.Г., ДУБРОВСКИЙ В.В., ТЕВЯШЕВ А.Д. Потокораспределение в инженерных сетях. -М.: Стройиздат, 1979. - 199 с.
11. ВАН ДЕР ВАРДЕН Б.Л. Современная алгебра. Ч.2. -М.-Л.:ОНТИ, 1937. - 210 с.
12. ГРИГОРЬЕВ Д.Ю., ЧИСТОВ А.А. Быстрое разложение многочленов на неприводимые и решение систем алгебраических уравнений. -Докл. АН СССР, 1984, т.275, №6, с.1302-1306.
13. ИБАНИСОВ А.В., ПОЛИЩУК В.К. Метод нахождения корней полиномов, сходящийся при любом начальном приближении. - Журн. вычисл. математики и мат. физики, 1985, т.25, №5, с.643-653.
14. ПШЕНИЧНИКОВ С.Б., ГЕНВАРЕВ А.А. Основы альтернионного анализа нелинейных сетей гидравлического типа. -Изв. вузов СССР. Энергетика, 1984, №4, с.113-116.
15. Их же. Альтернионный анализ на примере расчета трехконтурной сети. -Изв. вузов СССР. Энергетика, 1984, №8, с.98-100.
16. КУЗНЕЦОВ П.Г., ПШЕНИЧНИКОВ С.Б. Спирный метод решения систем нелинейных алгебраических уравнений. -Докл. АН СССР, 1985, т. 283, №5, с.1073-1076.
17. ДИРАК П.А.М. Принципы квантовой механики. -М.: ГИФМЛ, 1980. - 434 с.
18. ЗАЙЦЕВ Г.А. Основные формулы для многомерного действительного спинора и алгебраическая модель квантованных волновых полей. - Докл. АН СССР, 1964, т.156, №2, с.294-297.
19. КЛИНИ С.К. Математическая логика. -М.: Мир, 1973. -480 с.

20. СТЯЖКИН Н.И. Становление идей математической логики. -М.: Наука, 1964. - 304 с.

21. СУЩЕВИЧ А.К. Основы высшей алгебры. -М.-Л.: ГИТИ, 1931. - 328 с.

22. ПШЕНИЧНИКОВ С.Б. Спинорный анализ нелинейных сетей. -Изв. АН ЛатвССР. Серия физических и технических наук, 1985, №6.

Поступила в ред.-изд.отд.
17 июля 1986 года