

(ознакомительный фрагмент)

МИНИСТЕРСТВО ПРОСВЕЩЕНИЯ УКРАИНСКОЙ ССР  
СКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ПЕДАГОГИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ  
им. А. М. ГОРЬКОГО

Г. Г. БАРАНОВСКАЯ

**ЧИСЛЕННОЕ РЕШЕНИЕ СИСТЕМ  
ЛИНЕЙНЫХ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ  
И ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ УРАВНЕНИЙ  
БОЛЬШОГО ПОРЯДКА  
АЛЬТЕРНИРУЮЩИМ МЕТОДОМ**

*(003—дифференциальные и интегральные уравнения)*

**А в т о р е ф е р а т**  
диссертации на соискание уч. чой степени  
кандидата физико-математических  
наук

Киев — 1968

МИНИСТЕРСТВО ПРОСВЕЩЕНИЯ УКРАИНСКОЙ ССР

КИЕВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ПЕДАГОГИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ  
ИМЕНИ А.М.ГОРЬКОГО

Г.Г.БАРАНОВСКАЯ

На правах рукописи

ЧИСЛЕННОЕ РЕШЕНИЕ СИСТЕМ ЛИНЕЙНЫХ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ  
И ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ УРАВНЕНИЙ БОЛЬШОГО ПОРЯДКА  
АЛЬТЕРНИРУЮЩИМ МЕТОДОМ

(003 - дифференциальные и интегральные уравнения)

А в т о р е ф е р а т  
диссертации на соискание ученой степени  
кандидата физико-математических наук

Киев - 1968

Работа выполнена на кафедре математики Киевского Государственного педагогического института им. А.М.Горького.

Научный руководитель - доктор физико-математических наук В.Н.ОСТАПЕНКО.

Официальные оппоненты:

доктор физико-математических наук В.В.ИВАНОВ,  
кандидат физико-математических наук Б.И.ФИЛИШОВИЧ.

Внешняя рецензия - Киевский государственный университет имени Т.Г.Шевченко.

Автореферат разослан " 29 " октября 1968 г.

Защита состоится " \_\_\_\_\_ " \_\_\_\_\_ 1968 г.

на заседании Ученого совета Киевского государственного педагогического института имени А.М.Горького ( г.Киев-30, Бульвар Шевченко, 22/24).

С диссертацией можно ознакомиться в библиотеке института.

Ученый секретарь Совета

К численному решению алгебраических и дифференциальных систем с большим числом неизвестных сводятся многие задачи прикладной математики, механики и физики, в частности конечноразностные методы решения краевых задач для уравнений в частных производных, особенно эллиптического типа, расчет обширного класса инженерных сооружений, так называемых стержневых систем, задачи анализа электрических и механических цепей, экономики, геодезии и многие другие.

Серьезным препятствием к решению указанных систем известными численными методами служит то, что программы, реализующие их, обычно требуют размещения всей матрицы коэффициентов и столбца свободных членов в оперативной памяти вычислительной машины. Тем самым сравнительно небольшой объем быстродействующей памяти ограничивает порядок решаемых систем.

Поэтому возникает необходимость в разработке методов численного решения систем уравнений с большим числом неизвестных, которые позволили бы наиболее рационально использовать как внутреннюю, так и внешнюю память машины и тем самым давали бы существенное сокращение времени счета задачи.

В ряде работ [1-3] рассматриваются клеточные модификации некоторых известных методов решения систем алгебраических уравнений: метода Гаусса-Зейделя, методов квадратного корня, Жордана, окаймления, ортогонализации, предполагающие размещение матрицы коэффициентов во внешнем накопителе и позволяющие оперировать в быстродействующей памяти лишь с отдельными клетками исходной матрицы.

Системы конечноразностных уравнений с положительно определенной матрицей эффективно решаются методами блочной итерации [4, 5], которые позволяют решать на каждом шаге системы конечноразностных уравнений более низкого порядка.

Ряд методов решения разностных уравнений для самосопряженных эллиптических дифференциальных уравнений в частных производных второго порядка, которые дают возможность хранить в процессе счета на ЭЦВМ только часть информации об узлах сеточной области, рассмотрены в [6].

В настоящей диссертации рассматривается численное решение линейных алгебраических и дифференциальных уравнений с большим числом неизвестных альтернирующим методом, позволяющим решать системы в известном смысле "по частям": решая подсистемы сравнительно небольшого порядка, путем последовательных поправок получаем искомое решение исходной системы. Порядок подсистем, на которые условно разбивается исходная система уравнений, выбирается произвольно в зависимости от емкости оперативной памяти конкретной ЦВМ.

В работе исследуются условия сходимости полученного итерационного процесса, скорость сходимости, зависимость скорости сходимости от способа разбиения исходной системы уравнений на подсистемы, а также устанавливается целесообразность применения альтернирующего метода с точки зрения сокращения числа арифметических операций и времени счета задачи.

Рассматриваемый метод является обобщением на численное решение систем уравнений большого порядка известного альтернирующего алгоритма Шварца [7], который был предложен первоначально для решения краевых задач и обобщенный затем на численное решение конечноразностных уравнений [8, 9, 10].

Диссертация состоит из введения, трех глав, объединяющих двенадцать параграфов, приложения и списка цитированной литературы (содержащего 122 наименования).

Во введении содержится постановка задачи и приводится обзор литературы по существующим методам решения систем уравнений большого порядка и обзор литературы по применению алгоритма Шварца для решения многих возникающих проблем.

В первой главе дается описание вычислительной схемы и исследуются условия сходимости альтернирующего процесса для систем линейных алгебраических уравнений.

В первом параграфе данной главы рассматривается решение альтернирующим методом систем конечноразностных уравнений.

В результате применения альтернирующего метода к решению системы разностных уравнений

$$AU = F \quad (I)$$

для сеточной области  $D_h$ , содержащей  $m \times n$  узлов, получаем итерационный процесс, на каждом шаге которого решаются последовательно два взаимоперекрывающиеся подсистемы:

$$\begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} & 0 & \dots & 0 & 0 \\ A_{21} & A_{22} & A_{23} & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & A_{k,k-1} & A_{kk} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} U_1^{(N)} \\ U_2^{(N)} \\ \vdots \\ U_k^{(N)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f_1 \\ f_2 \\ \vdots \\ f_k - U_{k+1}^{(N-1)} \end{bmatrix}, \quad (2)$$

$$\begin{bmatrix} A_{2+1,2+1} & A_{2+1,2+2} & 0 & \dots & 0 \\ A_{2+2,2+1} & A_{2+2,2+2} & A_{2+2,2+3} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & A_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} U_{2+1}^{(N)} \\ U_{2+2}^{(N)} \\ \vdots \\ U_n^{(N)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f_{2+1} - U_2^{(N)} \\ f_{2+2} \\ \vdots \\ f_n \end{bmatrix} \quad (3)$$

$$(N=1, 2, 3, \dots),$$

где система (2) содержит разностные уравнения, записанные для первых  $\kappa$  столбцов области  $D_H$ , а система (3) — для столбцов области  $D_H$  от  $z+1$ -го по  $n$ ,  $z \leq \kappa \leq n$ .  $z$  и  $\kappa$  выбираем таким образом, чтобы подсистему (2) или (3) можно было разместить в ОП машины и решать каким-либо известным методом.

Полученный итерационный процесс сходится со скоростью геометрической прогрессии, знаменатель которой равен  $q^2$ , где

$$q < \frac{z}{\kappa} \quad (4)$$

Отсюда следует, что скорость сходимости альтернирующего процесса будет тем больше, чем больше перекрываются подсистемы (2) и (3).

Дается описание вычислительной схемы процесса для случая любого числа  $M$  взаимоперекрывающихся подсистем и устанавливается, что скорость сходимости убывает при увеличении  $M$ . На каждом шаге альтернирующего итерационного процесса последовательно решаются краевые задачи для сеточных областей, которые содержат только  $\kappa \cdot m$  узлов (вместо  $n \cdot m$  узлов без применения метода). Кроме того, промежуточные результаты запоминаются не для всех столбцов сетки, а только для  $M+1$ -го столбцов (учитывая нулевой и  $n+1$ -й), что дает значительную экономию ОП машины.

Приводятся также результаты Алексидзе [9] по исследованию времени решения задачи Дирихле альтернирующим методом через скоростные характеристики вычислительной машины.

Если в системах (2) и (3) положить  $z = \kappa$ , то получим  $\kappa$ -строчечный метод блочной итерации [5, 6], при  $\kappa = n$  исходная система (I) решается за один шаг итерационного процесса.

В § 2 рассматривается вычислительная схема альтернирующего метода для системы алгебраических уравнений  $n$ -го порядка:

$$Ax = F \quad (5)$$

Исходную систему уравнений разбиваем на  $M$  взаимоперекрывающихся подсистем порядка  $\kappa \leq n$ , причем каждая последующая подсистема получается сдвигом предыдущей на  $z$  уравнений вниз,  $z \leq \kappa$ .

Будем подразумевать под записью

$$A_i = A [i:n; i:m], \quad x_s = x [i, j]$$

соответственно матрицу  $A_i$ , которая содержит строки матрицы  $A$  от первой по  $n$  и столбцы от первого по  $m$ -й и вектор  $x_s$ , составленный из компонент вектора  $x$  от  $i$ -й по  $j$ -ю.

На каждом шаге альтернирующего процесса необходимо решить  $M$  подсистем  $\kappa$ -го порядка:

$$A_p x_p^{(N)} = F_p - L_{2p} x_{\beta p}^{(N)} - L_{1p} x_{\alpha p}^{(N-1)}, \quad (6)$$

$$p = 0, 1, \dots, \frac{n-\kappa}{z} = M-1, \quad (N=1, 2, 3, \dots),$$

где

$$A_p = A [pz+1: pz+\kappa; pz+1: pz+\kappa],$$

$$x_p = x [pz+1: pz+\kappa], \quad F_p = F [pz+1: pz+\kappa],$$

$$x_{\beta p} = x [1: pz], \quad x_{\alpha p} = x [pz+\kappa+1: n],$$

$$L_{1p} = A [pz+1: pz+\kappa; pz+\kappa+1: n],$$

$$L_{2p} = A [pz+1: pz+\kappa; 1: pz],$$

при этом

$$x_{\beta 0}, L_{20}, x_{\alpha, M-1}, L_{1, M-1} -$$

суть соответственно нулевые вектора и матрицы.

При  $z = \kappa$  получим клеточный метод Гаусса-Зейделя. Если положить  $M = 2$ , то из (6) легко оправдать значения векторов  $x_{\alpha}$  и  $x_{\beta}$ :

$$x_{\beta}^{(N)} = M \cdot x_{\alpha}^{(N-1)} + C_1,$$



## Л И Т Е Р А Т У Р А

1. Фаддеев Д.К., Фаддеева В.Н. Вычислительные методы линейной алгебры. М., ФМ, 1960.
2. Волович В.М. О решении систем линейных алгебраических уравнений клеточными методами. Сб. работ Вычислительного Центра МГУ. Вып. 3, 1965.
3. Тан Чжень. О клеточном методе ортогонализации решения систем совместных линейных алгебраических уравнений с большим числом неизвестных. Ж. "Выч. мат. и мат. физики", 1961, т. I, № I.
4. Саульев В.К. Интегрирование уравнений параболического типа методом сеток. М., ФМ, 1960.
5. Шаманский В.Е. Методы численного решения краевых задач на ЭЦВМ. Ч. I, Изд-во АН УССР, Киев, 1963.
6. Молчанов И.Н. О методах численного решения краевых задач для дифференциальных уравнений второго порядка эллиптического типа, позволяющих экономить память ЭЦВМ. Автореферат диссертации. Киев, 1964.
7. Канторович Л.В., Крылов В.И. Приближенные методы высшего анализа. М.-Л., ФМ, 1952.
8. Бабушка Иво. Об алгоритме Шварца в теории дифференциальных уравнений математической физики. - Чехословацкий математический журнал, 1958, т. 8, № 3, стр. 328-343.
9. Алексидзе М.А. О целесообразности применения альтернирующего метода Шварца на ЭЦВМ. ДАН СССР, 1958, т.120, № 2.
10. Диденко В.И., Ляшенко И.Н. О численном решении краевых задач для эллиптических дифференциальных уравнений с постоянными коэффициентами. УМЖ, 1964, т. 16, № 5.
11. Коваленко Г.Г. Застосування альтернирующего методу Шварца до розв'язання систем лінійних алгебраїчних рівнянь. ДАН УРСР, 1967, сер. А, № 5, стор. 410-415.
12. Коваленко Г.Г. О сходимости альтернирующего метода Шварца при расчете электрических цепей. Республиканский межведомственный сборник "Анализ электрических цепей и

електромагнитних систем". Київ, "Наукова думка", 1967.

13. Коваленко Г.Г. Наближений метод розрахунку лінійних електричних схем. Матеріали третьої республіканської конференції молодих математиків України. Київ, 1968, т. I.

14. Коваленко Г.Г. О применении альтернирующего метода Шварца в анализе электрических цепей. Сб. "Методы расчета цепей и полей на ЭЦВМ". Київ, "Наукова думка", вып. I, 1968.

15. Коваленко Г.Г. Розв'язання систем лінійних диференціальних рівнянь альтернирующим методом. ДАН УРСР, сер. А, № 7, 1968.