

УДК 517.934

МАТЕМАТИКА

М. К. ФАГЕ

О МЕТОДЕ ПРОГОНКИ

(Представлено академиком С. Л. Соболевым 3 X 1968)

Дана система обыкновенных линейных дифференциальных уравнений

$$y'(x) + P(x)y(x) = f(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad (1)$$

с суммируемыми элементами $p_{ij}(x)$ матрицы $P(x)$ и $f_i(x)$ вектора $f(x)$ ($i, j = 1, 2, \dots, n$). Будем искать такой абсолютно непрерывный вектор $y(x)$ (т. е. вектор с абсолютно непрерывными компонентами $y_i(x)$; всюду далее — подобное же перенесение понятий со скалярных функций на векторные и матричные), который удовлетворяет уравнению (1) (почти всюду) и условиям

$$\int_0^1 a_i(s) y(s) d\sigma(s) = c_i \quad (i = 1, 2, \dots, n), \quad (2)$$

где скобка вида (a, b) обозначает $\sum_{i=1}^n a_i b_i$, $a_i(s)$ суть непрерывные векторы, c_i — произвольные числа, $\sigma(s)$ — действительная неубывающая ограниченная функция; все остальные величины предполагаются, вообще говоря, комплексными.

В частности, для $\sigma(s) = 0, 1, 2$ соответственно при $s = 0, 0 < s < 1, s = 1$ получаем обычные краевые условия вида

$$(a_i, y(0)) + (b_i, y(1)) = c_i \quad (i = 1, 2, \dots, n), \quad (3)$$

а при $\sigma(s)$ также ступенчатой, но с большим чем два числом точек разрыва, — многоточечную задачу, которую не будем выписывать.

Как известно из общей теории таких задач (см., например, справочник ⁽¹⁾), а также из исследований по алгоритмической разработке теоретических построений (см., например, ⁽²⁻⁷⁾), их решение сводится к выполнению двух основных процедур, для каждой из которых разработаны (и продолжают совершенствоваться) вычислительные алгоритмы:

(α) решение задачи Коши для соответствующей однородной системы;

(β) решение системы линейных алгебраических уравнений, например, для отыскания начальных значений $y(0)$ из неявных уравнений (3) при распадающихся краевых условиях.

Третьим элементом, не являющимся абсолютно обязательным, но привлекаемым как для теоретического исследования задач, так и для преодоления трудностей их практического решения, является

(γ) решение сопряженного уравнения (* обозначает транспонирование)

$$z'(x) = P^*(x)z(x). \quad (4)$$

В цитированных работах в основном и рассматриваются различные сочетания этих процедур с целью выбора наиболее оптимального с вычислительной точки зрения варианта. В этой заметке обосновывается возможность еще одного варианта, а именно, полного исключения процедуры (α) с заменой ее на (γ), располагаемую ранее (β), с введением нового обязательного элемента — интегрирования (суммирования) по

параметру s с весом $d\sigma(s)$, промежуточного между (γ) и (β) . Такой состав процедур можно в основном усмотреть из следующих соображений: непосредственными носителями информации в условиях (2) являются коэффициенты $a_i(s)$, поэтому решение задачи и следует начинать с переработки этой информации; но они занимают в билинейной форме $(a_i(s), y(s))$ положение, сопряженное алгебраически с $y(s)$, и поэтому должны обрабатываться в дифференциальной задаче с помощью транспортированной матрицы, т. е. с помощью уравнений (4).

Итак:

I. Решая на отрезке $0 \leq x \leq 1$ систему (4) при начальном условии

$$z(x)|_{x=s} = a_i(s), \quad (5)$$

получаем вектор-функции $z(x) \equiv z_i(x, s)$ ($i = 1, 2, \dots, n$), непрерывные по совокупности x, s и абсолютно непрерывные по x .

II. Интегрируя $z_i(x, s)$ по параметру s с весом $d\sigma(s)$, получаем абсолютно непрерывные функции

$$w_i(x) = \int_0^1 z_i(x, s) d\sigma(s), \quad (6)$$

также удовлетворяющие уравнениям (4).

III. Решение $y(x)$ поставленной задачи (1), (2) определяется теперь из алгебраической системы уравнений

$$(w_i(x), y(x)) = c_i + \int_0^1 d\sigma(s) \int_s^x (z_i(u, s), f(u)) du \quad (i = 1, 2, \dots, n), \quad (7)$$

крамеровским определителем которой является вронсиан $W(x)$ вектор-функций (6).

Сформулируем основные результаты.

Теорема 1. Если $y(x)$ есть решение задач (1), (2), то $y(x)$ удовлетворяет алгебраической системе уравнений (7).

Теорема 2. Если система (7) совместна при некотором $x = x_0$ и имеет ранг r , то дифференциальная система (1), (2), разрешима и ее общее решение содержит $n - r$ произвольных (линейно входящих) постоянных*.

Таким образом, (7) представляет собою полную систему интегралов задачи (1), (2). Решая эту систему по формулам Крамера, при $W(x) \neq 0$, получаем формулы метода Коши — Грина: это следует из известной связи между фундаментальными матрицами решений основной и сопряженной однородных систем уравнений.

В частности, для краевой задачи (1), (3) решаем уравнение (4) с начальными значениями $z(0) = a_i$ (прямая прогонка), параллельно — с начальными значениями $z(1) = b_i$ (обратная прогонка, не зависящая от первой), получим соответствующие функции $z_i(x, 0)$ и $z_i(x, 1)$, и система (7) принимает вид интегралов краевой задачи

$$(w_i(x), y(x)) = c_i + \int_0^x (z_i(u, 0), f(u)) du + \int_1^x (z_i(u, 1), f(u)) du,$$

где $w_i(x) = z_i(x, 0) + z_i(x, 1)$.

Для доказательства обеих теорем с каждой суммируемой квадратной

* Тем самым, по теореме 1, система (7) совместна при всех $x, 0 \leq x \leq 1$, и имеет всегда ранг r .

матрицей $P = P(x)$, $0 \leq x \leq 1$, сопоставляем ее матрицант

$$M(x, s; P) = E + \int_s^x P(u) du + \int_s^x P(u) du \int_s^u P(v) dv + \dots \quad (8)$$

(E — единичная матрица) — функциональную матрицу, обладающую, как известно (8), следующими свойствами (в 1) 2), 3) букву P не пишем): 1) она абсолютно непрерывна по x , по s и почти всюду $\partial M(x, s) / \partial x = = P(x)M(x, s)$; 2) $M(s, s) = E$; 3) $M(x, s)M(s, t) = M(x, t)$; 4) $M(x, s; -P^*) = M^*(s, x; P)$.

Из этих свойств сразу получается следующее тождество для всякого решения $y(x)$ уравнения (1): если для матрицы $P = P(x)$ уравнения (1) матрицант $M(x, s; -P)$ обозначить $A(x, s)$,

$$y(x) = A(x, s)y(s) + \int_s^x A(x, u)f(u)du; \quad (9)$$

и обратно: функция вида (9) с заранее заданным вектором b на месте $y(s)$ удовлетворяет уравнению (1) и имеет $y(s) = b$.

Докажем теорему 1. Пусть $y(x)$ удовлетворяет (1), (2). Напишем для нее тождество (9), поменяем в нем x, s местами, подставим условия (2) и переместим матричный множитель со второго члена скалярного произведения на первый; получим после простых преобразований

$$\left(\int_0^1 A^*(s, x) a_i(s) d\sigma(s), y(x) \right) = c_i + \int_0^1 d\sigma(s) \int_s^x (A^*(s, u) a_i(s), f(u)) du. \quad (10)$$

Но в силу свойства 4) матрица $A^*(s, x) = M^*(s, x; -P)$ является матрицантом $M(x, s; P^*) = B(x, s)$ матрицы $P^* = -(-P^*)$, и поэтому функция

$$z_i(u, s) = A^*(s, u) a_i(s) = B(u, s) a_i(s) \quad (11)$$

на основании соответствующего тождества типа (9) удовлетворяет дифференциальной задаче (4), (5), т. е. совпадает с так же обозначенной функцией пункта 1. Следовательно, (10) совпадает с (7), что и требовалось доказать.

Докажем теорему 2. Пусть числовая система

$$(w_i(x_0), y) = c_i + \int_0^1 d\sigma(s) \int_s^{x_0} (z_i(u, s), f(u)) du \quad (12)$$

совместна, имеет ранг r и общее решение

$$y = b = b_0 + l_1 b_1 + \dots + l_m b_m \quad (m = n - r)$$

стандартной структуры: b_0 есть частное решение полной системы (12), b_j — линейно независимые решения соответствующей однородной системы, l_j — произвольные постоянные ($j = 1, 2, \dots, m$). Но тогда функция

$$y(x) = A(x, x_0)b + \int_{x_0}^x A(x, u)f(u)du \quad (13)$$

в силу (9) удовлетворяет уравнению (1) и содержит m произвольных постоянных (и очевидным образом представляется в соответствующей стандартной — для решений дифференциальных уравнений — форме). Для проверки условия (2) заменим в (13) x на s и подставляем в левую часть (2).

Повторяя выкладки доказательства теоремы 4, получаем число

Но, по (13), $y(x_0) = b$, и поэтому (14), в силу (12), равно числу c_i .
Теорема доказана.

Вычислительный центр
Сибирского отделения Академии наук СССР
Новосибирск

Поступило
16 IX 1968

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ Э. Камке. Справочник по обыкновенным линейным дифференциальным уравнениям, ИЛ, 1951. ² И. М. Гельфанд, О. В. Локуциевский, Метод «прогонки» для решения разностных уравнений (Добавление II в книге: С. К. Годунов. В. С. Рябенский, Введение в теорию разностных схем, М., 1962). ³ С. К. Годунов, УМН, **16**, № 3, 171 (1961). ⁴ А. А. Абрамов, Журн. вычисл. матем. и матем. физ., **1**, № 2, 349 (1961). ⁵ А. А. Абрамов, Там же, **1**, № 3, 542 (1961). ⁶ П. И. Монастырский, Там же, **7**, № 2, 284 (1967). ⁷ Дж. Н. Ланс, Численные методы для быстродействующих вычислительных машин, ИЛ, 1962. ⁸ Ф. Р. Гантмахер, Теория матриц, М., 1953.