

© Г.А. Шишкин, О.Ц. Ринчинова
Бурятский государственный университет, Улан-Удэ, Россия

Решение интегро-дифференциальных уравнений Фредгольма с запаздывающим аргументом с помощью системы символьной (аналитической) математики Maple

© G.A. Shishkin, O.Ts. Rinchinova

Solving of a Fredholm's integral differential equations with time delay using the system of symbolic (analytical) mathematics Maple

В работе [2] рассматривается начальная задача:

$$\begin{cases} \sum_{j=0}^l \sum_{i=0}^n [f_{ij}(x) y^{(i)}(u_j(x)) + \\ + \lambda \int_a^b K_{ij}(x, \eta) y^{(i)}(u_j(\eta)) d\eta] = f(x), \quad (1) \\ y^{(i)}(u_j(x)) = \varphi_i(u_j(x)), i = \overline{0, n-1}, x \in E_{x_0}, \quad (2) \end{cases}$$

где $u_0(x) \equiv x$, $u_j(x) \leq x$, функции $u_j(x)$, $f_{ij}(x)$ и $f(x)$ - непрерывны, ядра $K_{ij}(x, \eta)$ - регулярны в квадрате $a \leq x, \eta \leq b$, $E_{x_0} = \bigcup_{j=0}^l E_{x_0}^j$, $E_{x_0}^j$ - множество точек, для которых соответствующие $u_j(x) \leq x$ при $x \geq x_0$, $\forall j = \overline{1, l}$, а $E_{x_0}^0 = [a, x_0]$, функции $\varphi_i(x)$ - заданы.

В этой работе с опорой на одну из модификаций функции гибкой структуры было показано, что задача (1)-(2) для уравнений запаздывающего типа (если $f_{ij}(x) \equiv 0$ и $K_{ij}(x, \eta) \equiv 0 \quad \forall j = \overline{1, l}$, а $f_{n0}(x) \equiv 1$) всегда сводится к разрешающему интегральному уравнению смешанного типа Вольтерра-Фредгольма с обыкновенным аргументом

$$\begin{aligned} \mu(x) + \sum_{j=0}^l \left[\int_{x_0}^{u_j(x)} Q_j(x, t) \mu(t) dt + \right. \\ \left. + \int_{x_0}^{u_j(b)} N_j(x, t) \mu(t) dt \right] = B(x), \quad (3) \end{aligned}$$

где ядра $Q_j(x, t)$, $N_j(x, t)$ и функция $B(x)$ находятся по следующим формулам:

$$\begin{aligned} Q_j(x, t) &= D^{-1} \cdot \sum_{i=0}^n f_{ij}(x) \frac{\partial^i \Delta_n(u_j(x) - t)}{\partial x^i}, \\ N_j(x, t) &= \\ &= D^{-1} \cdot \int_{u_j^{-1}(x)}^b \sum_{i=0}^n K_{ij}(x, \eta) \frac{\partial^i \Delta_n(u_j(\eta) - t)}{\partial \eta^i} d\eta + \\ &+ K_{n0}(x, t), \\ B(x) &= f(x) - \\ &- \sum_{j=0}^l \sum_{i=0}^n \{ D^{-1} \sum_{s=1}^n y^{(s-1)}(x_0) \times \\ &\times [f_{ij}(x) \frac{d^i \Delta_s(u_j(x) - x_0)}{dx^i} + \\ &+ \lambda \int_{c_j}^b K_{ij}(x, \eta) \frac{d^i \Delta_s(u_j(\eta) - x_0)}{d\eta^i} d\eta] + \\ &+ \lambda \int_a^{c_j} K_{ij}(x, \eta) \varphi_i(\eta) d\eta \}. \end{aligned}$$

Задачу (1)-(2) преобразуем к разрешающему уравнению (3), используя математический пакет Maple, который имеет собственный язык программирования, позволяющий создавать пользовательские программы, и отличается от других языков программирования тем, что в нем уже реализованы многие алгоритмы. Например, команды $\text{diff}(F, x)$, $\text{int}(F, x)$, которые дифференцируют и интегрируют функцию F по переменной x .

В Maple имеется довольно широкий набор команд и конструкций, аналогичный существующим в известных языках программирования (например, в языках Pascal или C): операторы присваивания, ветвления, цикла for , while , операторы прерывания и обработки ошибок. Также преду-

смотрены способы объявления процедур и модулей.

Для решения интегро-дифференциального уравнения Фредгольма создадим модуль, из которого будут экспортироваться ядра $Q_j(x, t)$, $N_j(x, t)$ и функция $B(x)$, с опцией «пакет». Локальные процедуры: MatrD, MatrDelta, C, вы-

считывают, соответственно, матрицы D , Δ и корни c_j , которые определяются из уравнения $u_j(x) = x_0$ на отрезке $[x_0, b]$, если же таковых нет, то выбираются соответствующие $c_j = b$.

Процедуры, используемые в модуле:

```
> idyf:=module()
export QNucleus,NNucleus,BNucleus;
option package;
local MatrD,MatrDelta,c;
MatrD:=proc(R,n)
...
end proc;
MatrDelta:= proc(MD,R,SStr,Variable,n)
...
end proc;
c:= proc(u,x0,b)
...
end proc;
QNucleus:= proc(R,U,F,n,l)
local Q,i,j;
Q:=array(1..l+1);
for j from 1 to l+1 do
for i from 1 to n+1 do
if i>1 then
Q[j]:=Q[j]+F[i,j]*diff(det(MatrDelta(MatrD(R,n),R,n,U[j]-t,n)),x$(i-1));
else
Q[j]:=F[i,j]*det(MatrDelta(MatrD(R,n),R,n,U[j]-t,n));
fi;
od;
Q[j]:=det(MatrD(R,n)^(-1))*Q[j];
od;
eval(Q);
end proc;
NNucleus:= proc(R,U,K,n,l)
...
end proc;
BNucleus:= proc(R,U,K,F,f,x0,b,lambd,Phi,n,l)
...
end proc;
save idyf,"idyf.m";
end module;
```

Программа позволяет пользователю получить из начальной задачи (1)–(2) разрешающее интегральное уравнение смешанного типа Вольтерра-Фредгольма с обыкновенным аргументом (3).

Рассмотрим задачу Коши при начальном значении $x_0 = 0$ для уравнения запаздывающего типа:

$$\begin{cases} y''(x) + xy'(x-1) - 2 \int_0^1 e^{\eta} y(\eta) d\eta = xe^{x-1}, \\ y(x) = x, y'(x) = 1 \text{ на } E_0^0 = [0], \\ y(x-1) = x-1, y'(x-1) = 1 \text{ на } E_0^1 = [-1, 0]. \end{cases}$$

Для получения доступа к процедурам пакета его необходимо подключить командой (with(idyf);). Зададим исходные данные:

```

> n:=2:
l:=1:
a:=0:
b:=1:
F:=matrix([[0,0],[0,x],[1,0]]):
K:=matrix([[eta*exp(x),0],[0,0],[0,0]]):
U:=vector([x,x-1]):
Phi:=matrix([[x,1],[x-1,1]]):
R:=vector([0,1]):
x0:=0:
f:=x*exp(x-1):
lambda:=2:

```

R – определитель Вандермонда, составленный из неопределенных параметров $r_j, j = \overline{1, n}$, которые определяются в ходе решения задачи, исходя из оптимальности ее решения. В данном примере взято $(0, 1)$.

Обратимся к процедурам QNucleus, NNucleus, BNucleus

```

QNucleus(R,U,F,n,l);
NNucleus(R,U,K,n,l);
BNucleus(R,U,K,F,f,x0,b,lambda,Phi,n,l);

```

Первая процедура вычислила ядра $Q_j(x, t)$ и результаты выводятся на рабочий лист

$$\left[e^{(x-t)}, x e^{(x-1-t)} \right].$$

Соответственно, ядра N_0 и N_1

$$\left[\frac{1}{2} \frac{e^x \left(e^t t^2 + 2 t e^{\left(\frac{1}{t} \right)} - 2 t^2 e^{\left(\frac{1}{t} \right)} - e^t \right)}{e^t t^2}, 0 \right]$$

и функция $B(x)$

$$-2 e^x.$$

Таким образом, мы имеем разрешающее интегральное уравнение смешанного типа Вольтерра-Фредгольма с обыкновенным аргументом вида (3).

Литература

1. Сдвижков О.А. Математика на компьютере: MAPLE. – М.: СОЛОН-Пресс, 2003. – 176 с.
2. Шишкин Г.А. Линейные интегродифференциальные уравнения Фредгольма с запаздывающим аргументом. – Улан-Удэ: Изд-во Бурятского госуниверситета, 2006. – 52 с.