# Информатика и системы управления, 2015, №1(43) Моделирование систем

УДК 519.622

© 2015 г. **Е.А. Новиков**, д-р физ.-мат. наук (Институт вычислительного моделирования СО РАН, Красноярск)

# МЕТОД ТИПА РОЗЕНБРОКА ТРЕТЬЕГО ПОРЯДКА С ВНУТРЕННЕЙ *L*-УСТОЙЧИВОСТЬЮ\*

Построен L-устойчивый метод типа Розенброка третьего порядка точности, в котором промежуточные численные формулы тоже L-устойчивые. Получено неравенство для контроля точности вычислений с применением вложенного метода второго порядка. Сформулирован алгоритм интегрирования переменного шага. Приведены результаты расчетов.

*Ключевые слова:* жесткая система, метод Розенброка, оценка ошибки, переменный шаг.

#### Введение

Проблема решения задачи Коши для жестких систем обыкновенных дифференциальных уравнений большой размерности возникает во многих важных прикладных задачах: при моделировании физических и химических процессов, при расчете радиоэлектронных схем и электрических цепей, при моделировании динамики механических и электроэнергетических систем, при аппроксимации уравнений в частных производных системой обыкновенных дифференциальных уравнений. Учет большого числа факторов при построении математических моделей расширяет класс задач, описываемых жесткими системами [1, 2]. Сложность практических задач приводит к возрастающим требованиям к вычислительным алгоритмам.

Для численного решения жестких задач обычно применяются L-устойчивые методы [1]. При реализации таких численных схем на каждом шаге решается линейная система алгебраических уравнений с применением LU-разложения некоторой матрицы, размерность которой совпадает с размерностью вектора решения. В силу плохой обусловленности матрицы Якоби жесткой системы дифференциальных уравнений решение алгебраической системы осуществляется с выбором главного элемента по строке или столбцу, а иногда и по всей матрице. При большой размерности исходной задачи общие вычислительные затраты фактически полностью определяются временем декомпозиции данной матрицы.

В последнее время при решении жестких задач широкое распространение

<sup>\*</sup> Работа поддержана РФФИ (проект 14-01-00047).

получили методы типа Розенброка [3], которые относятся к одношаговым безытерационным численным формулам. В отличие от неявных или полуявных методов типа Рунге-Кутты в данных численных схемах матрица Якоби введена непосредственно в вычислительную формулу. В результате вместо решения нелинейных систем алгебраических уравнений на каждом шаге несколько раз решается линейная система. Кроме того, в методах типа Розенброка достаточно легко оценить вычислительные затраты на шаг до начала вычислений. Довольно полное исследование этих методов содержится в [1, 4].

Здесь для решения жестких задач разработан L-устойчивый трехстадийный метод типа Розенброка третьего порядка точности. При определении стадий данного метода в двух точках приближенное решение вычисляется по промежуточным или внутренним численным схемам, для которых тоже выполняется свойство L-устойчивости. Построено неравенство для контроля точности вычислений с применением вложенной схемы второго порядка. Сформулирован алгоритм переменного шага. Приведены результаты расчетов.

### Трехстадийный метод типа Розенброка

Рассмотрим задачу Коши для жесткой системы обыкновенных дифференциальных уравнений вида

$$y' = f(y), \ y(t_0) = y_0, \ t_0 \le t \le t_k,$$
 (1)

где y и f — вещественные N-мерные вектор-функции; t — независимая переменная. Идея методов типа Розенброка заключается во введении матрицы Якоби непосредственно в численную формулу, что приводит на каждом шаге к необходимости решения линейной системы алгебраических уравнений. Это существенно упрощает программную реализацию алгоритмов интегрирования. Отметим, что в неявных и полуявных схемах типа Рунге-Кутта необходим итерационный процесс типа ньютоновского.

Рассмотрим численную формулу вида

$$y_{n+1} = y_n + p_1 k_1 + p_2 k_2 + p_3 k_3,$$
  

$$D_n k_1 = h f(y_n), \ D_n k_2 = h f(y_n + \beta_{21} k_1),$$
  

$$D_n k_3 = h f(y_n + \beta_{31} k_1 + \beta_{32} k_2),$$
(2)

где h — шаг интегрирования;  $D_n = E + ahf_n'$ ; E — единичная матрица;  $f_n' = \partial f(y_n)/\partial y$  — матрица Якоби системы (1);  $a, p_i$  и  $\beta_{ij}$  — числовые коэффициенты.

## Условия порядка

Разложим стадии  $k_i$ ,  $1 \le i \le 3$ , по степеням h и подставим в первую формулу (2). Получим

$$y_{n+1} = y_n + (p_1 + p_2 + p_3)hf_n + \left[ap_1 + (a + \beta_{21})p_2 + (a + \beta_{31} + \beta_{32})p_3\right]h^2f'_nf_n + \left\{a^2p_1 + (a^2 + 2a\beta_{21})p_2 + \left[a^2 + 2a(\beta_{31} + \beta_{32}) + \beta_{21}\beta_{32}\right]p_3\right\}h^3f'_nf_n + \left\{\frac{1}{2}\left[\beta_{21}^2p_2 + (\beta_{31} + \beta_{32})^2p_3\right]h^3f''_nf_n^2 + \left[a^2 + 2a(\beta_{31} + \beta_{32})^$$

$$+ \left\{ a^{3}p_{1} + \left(a^{3} + 3a^{2}\beta_{21}\right)p_{2} + \left[a^{3} + 3a^{2}\left(\beta_{31} + \beta_{32}\right) + 3a\beta_{21}\beta_{32}\right]p_{3} \right\}h^{4}f_{n}^{\prime\prime3}f_{n} + \\
+ \left\{ a\beta_{21}^{2}p_{2} + \left(\beta_{31} + \beta_{32}\right)\left[a\left(\beta_{31} + \beta_{32}\right) + \beta_{21}\beta_{32}\right]p_{3} \right\}h^{4}f_{n}^{\prime\prime}f_{n}^{\prime}f_{n}^{\prime2} + \\
+ \frac{1}{2}\left\{a\beta_{21}^{2}p_{2} + \left[\beta_{21}^{2}\beta_{32} + a\left(\beta_{31} + \beta_{32}\right)^{2}\right]p_{3} \right\}h^{4}f_{n}^{\prime\prime}f_{n}^{\prime\prime}f_{n}^{\prime2} + \\
+ \frac{1}{6}\left\{\beta_{21}^{3}p_{2} + \left(\beta_{31} + \beta_{32}\right)^{3}p_{3} \right\}h^{4}f_{n}^{\prime\prime\prime}f_{n}^{\prime3} + O\left(h^{5}\right).$$

Ряд Тейлора для точного решения  $y(t_{n+1})$  в окрестности точки  $t_n$  имеет вид

$$y(t_{n+1}) = y(t_n) + hf + \frac{1}{2}h^2ff + \frac{1}{6}h^3[f'^2f + f''f^2] + \frac{1}{24}h^4[f'^3f + ff''f^2 + 3f''ff^2 + f'''f^3] + O(h).$$
(3)

Полагая  $y_n = y(t_n)$  и сравнивая ряды для точного и приближенного решений до членов с  $h^3$  включительно, получим условия третьего порядка точности схемы (2), которые записываются следующим образом:

$$p_{1} + p_{2} + p_{3} = 1,$$

$$ap_{1} + (a + \beta_{21})p_{2} + (a + \beta_{31} + \beta_{32})p_{3} = \frac{1}{2},$$

$$\beta_{21}^{2}p_{2} + (\beta_{31} + \beta_{32})^{2}p_{3} = \frac{1}{3},$$

$$a^{2}p_{1} + (a^{2} + 2a\beta_{21})p_{2} + \left[a^{2} + 2a(\beta_{31} + \beta_{32}) + \beta_{21}\beta_{32}\right]p_{3} = \frac{1}{6}.$$

$$(4)$$

Локальная ошибка  $\delta_{n,3}$  численной формулы (2) с коэффициентами (4) имеет вид:

$$\begin{split} \delta_{n,3} = & \left\{ \frac{1}{24} - a^3 p_1 - \left( a^3 + 3a^2 \beta_{21} \right) p_2 - \left[ a^3 + 3a^2 \left( \beta_{31} + \beta_{32} \right) + 3a \beta_{21} \beta_{32} \right] p_3 \right\} h^4 f_n''^3 f_n + \\ & + \left\{ \frac{1}{8} - a \beta_{21}^2 p_2 - \left( \beta_{31} + \beta_{32} \right) \left[ a \left( \beta_{31} + \beta_{32} \right) + \beta_{21} \beta_{32} \right] p_3 \right\} h^4 f_n'' f_n' f_n^2 + \\ & + \left\{ \frac{1}{24} - \frac{1}{2} a \beta_{21}^2 p_2 - \frac{1}{2} \left[ \beta_{21}^2 \beta_{32} + a \left( \beta_{31} + \beta_{32} \right)^2 \right] p_3 \right\} h^4 f_n'' f_n'' f_n^2 + \\ & + \left\{ \frac{1}{24} - \frac{1}{6} \beta_{21}^3 p_2 - \frac{1}{6} \left( \beta_{31} + \beta_{32} \right)^3 p_3 \right\} h^4 f_n''' f_n'' f_n^3 + O\left( h^5 \right). \end{split}$$

Упростим систему (4). Для этого подставим первое равенство во второе и четвертое соотношения (4). Обозначая  $\beta = \beta_{31} + \beta_{32}$ , имеем

$$p_1 + p_2 + p_3 = 1,$$

$$\beta_{21}p_2 + \beta p_3 = \frac{1}{2} - a, \quad \beta_{21}^2 p_2 + \beta^2 p_3 = \frac{1}{3}, \quad \beta_{21}\beta_{32}p_3 = \frac{1}{6} - a + a^2,$$
(5)

причем локальная ошибка  $\delta_{n,3}$  переписывается в виде

$$\begin{split} \delta_{n,3} = & \left( \frac{1}{24} - a^3 + \frac{3}{2} a^2 - \frac{1}{2} a \right) h^4 f'^3 f + \left[ \frac{1}{8} - \frac{1}{3} a - \left( \frac{1}{6} - a + a^2 \right) \cdot \beta \right] h^4 f'' f'^2 + \\ & + \left[ \frac{1}{12} - \frac{1}{3} a - \beta_{21} \left( \frac{1}{6} - a + a^2 \right) \right] h^4 f'' f'^2 + \\ & + \left[ \frac{1}{4} - \beta_{21}^3 p_2 - \beta^3 p_3 \right] h^4 f''' f'^3 + O(h^5). \end{split}$$

### Исследование устойчивости

Исследование устойчивости численной формулы (2) проведем на тестовом уравнении Дальквиста [5]

$$y' = \lambda y, \ y(0) = y_0, \ t \ge 0,$$
 (6)

где  $\lambda$  есть комплексное число,  $\text{Re}(\lambda) < 0$ . Смысл  $\lambda$  — произвольное собственное число матрицы Якоби системы (1). Записывая стадии метода (2) применительно к решению тестовой задачи, имеем

$$k_{1} = \frac{x}{1 - ax} \cdot y_{n}, \ k_{2} = \frac{x + (\beta_{21} - a)x^{2}}{(1 - ax)^{2}} \cdot y_{n},$$

$$k_{3} = \frac{x + (\beta_{31} + \beta_{32} - 2a)x^{2} + \left[a^{2} - a(\beta_{31} + \beta_{32}) + \beta_{21}\beta_{32}\right]x^{3}}{(1 - ax)^{3}} \cdot y_{n},$$

где  $x = h\lambda$ . Подставляя полученные представления стадий в первую формулу (2), получим  $y_{n+1} = Q(x)y_n$ , где Q(x) называют функцией устойчивости метода (2). Она имеет вид

$$Q(x) = \frac{1 + (1 - 3a)x + \left[3a^2 - 2a + \beta_{21}p_2 + (\beta_{31} + \beta_{33})p_3\right]x^2}{(1 - ax)^3} - \frac{\left\{a^3 - a^2p_1 + a(\beta_{21} - a)p_2 - \left[a^2 - a(\beta_{31} + \beta_{32}) + \beta_{21}\beta_{32}\right]p_3\right\}x^3}{(1 - ax)^3}.$$

Необходимым условием L-устойчивости является требование того, чтобы степень многочлена в числителе была на единицу меньше степени полинома в знаменателе. Нетрудно видеть, что это требование будет выполнено, если имеет место соотношение

$$a^{3} - a^{2} p_{1} + a(\beta_{21} - a) p_{2} - \left[ a^{2} - a(\beta_{31} + \beta_{32}) + \beta_{21} \beta_{32} \right] p_{3} = 0.$$

Учитывая соотношения (5), условие L-устойчивости записывается в виде

$$a^3 - 3a^2 + \frac{3}{2}a - \frac{1}{6} = 0$$
.

Данное уравнение имеет три вещественных корня:  $a_1 = 2.40514957850286$ ;  $a_2 = 0.158983899988677$ ;  $a_3 = 0.435866521508459$ . Согласно [6], схема (2) будет

дополнительно A-устойчивой, если параметр a удовлетворяет неравенству  $1/3 \le a \le 1.0685790$ . В результате ниже будем полагать значение коэффициента a равным 0.435866521508459, при котором численная схема (2) является L-устойчивой.

При расчетах по схеме (2) в двух промежуточных точках  $(t_n + (\beta_{31} + \beta_{32}) \cdot h)$  и  $(t_n + \beta_{21} \cdot h)$  вычисляются приближенные решения  $y_{n+1,\alpha}$  и  $y_{n+1,\beta}$  соответственно по внутренним численным формулам

$$y_{n+1,\alpha} = y_n + \beta_{21}k_1, \ y_{n+1,\beta} = y_n + \beta_{31}k_1 + \beta_{32}k_2.$$
 (7)

Исследуем устойчивость методов (7). Применяя их для решения тестового уравнения (6), имеем  $y_{n+1,\alpha} = Q_{\alpha}(x) \cdot y_n$  и  $y_{n+1,\beta} = Q_{\beta}(x) \cdot y_n$ , где функции устойчивости  $Q_{\alpha}(x)$  и  $Q_{\beta}(x)$  внутренних схем имеют вид

$$Q_{\alpha}(x) = \frac{1 + (\beta_{21} - a)x}{1 - ax} \cdot y_n,$$

$$Q_{\beta}(x) = \frac{1 + (\beta_{31} + \beta_{32} - 2a)x + \left[a^2 - a\beta + \beta_{21}\beta_{32}\right]x^2}{(1 - ax)^2} \cdot y_n,$$

где  $\beta = \beta_{31} + \beta_{32}$ . Требование *L*-устойчивости промежуточных численных схем приводят к двум дополнительным соотношениям на коэффициенты

$$\beta_{21} - a = 0$$
,  $a^2 - a\beta + \beta_{21}\beta_{32} = 0$ .

## Исследование совместности условий порядка и устойчивости

Учитывая равенство  $\beta_{21} = a$ , перепишем условия порядка и устойчивости

1) 
$$p_1 + p_2 + p_3 = 1$$
, 2)  $ap_2 + \beta p_3 = \frac{1 - 2a}{2}$ , 3)  $a^2 p_2 + \beta^2 p_3 = \frac{1}{3}$ ,  
4)  $\beta_{32} p_3 = \frac{6a^2 - 6a + 1}{6a}$ , 5)  $\beta_{32} = \beta - a$ , 6)  $\beta = \beta_{31} + \beta_{32}$ .

Исследуем совместность нелинейной алгебраической системы (8). Вычтем из третьего уравнения второе, умноженное на коэффициент *а*. Затем перепишем четвертое равенство, учитывая пятое соотношение (8). Получим:

$$\beta(\beta-a)p_3 = \frac{6a^2-3a+2}{6}, (\beta-a)p_3 = \frac{6a^2-6a+1}{6a}.$$

Отсюда при условии  $\beta \neq a$  и  $p_3 \neq 0$  имеем  $\beta = \frac{a(6a^2 - 3a + 2)}{6a^2 - 6a + 1}$ . Тогда с помощью пятого уравнения (8) вычислим  $\beta_{32}$ , а из шестого уравнения имеем  $\beta_{31} = a$ . Из чет-

вертого уравнения (8) получим  $p_3 = \frac{6a^2 - 6a + 1}{6a(\beta - a)}$ , а из второго равенства имеем

$$p_2 = \frac{1 - 2a - 2\beta p_3}{2a}$$
. Оставшийся коэффициент  $p_1$  определим из первого уравнения

(8). В результате получим коэффициенты L-устойчивого метода (2) третьего порядка точности, промежуточные численные схемы которого тоже являются L-устойчивыми. Данные коэффициенты имеют вид:

$$a = 0.435866521508459$$
,  $p_1 = \beta_{21} = \beta_{31} = a$ ,  $\beta = \frac{a(6a^2 - 3a + 2)}{6a^2 - 6a + 1}$ ,  $\beta_{32} = \beta - a$ ,  $p_3 = \frac{6a^2 - 6a + 1}{6a(\beta - a)}$ ,  $p_2 = \frac{1 - 2a - 2\beta p_3}{2a}$ ,  $p_1 = 1 - p_2 - p_3$ .

Для расчетов с двойной точностью вычислим  $p_1=\beta_{21}=\beta_{31}=a=0.435866521508459\,,\;\beta_{32}=-2.116053335949811\,,$   $p_2=0.4782408332745185\,,\;p_3=0.0858926452170225\,.$ 

#### Контроль точности вычислений

В жестких задачах для методов третьего порядка поведение ошибки определяется элементарным дифференциалом  $f^3$ f [7, 8], который называют главным членом. Поэтому при построении оценки ошибки будем учитывать только первое слагаемое в локальной ошибке. Для организации контроля точности вычислений и автоматического выбора величины шага интегрирования поступим по аналогии [9, 10]. Для оценки ошибки используем идею вложенных методов. Рассмотрим двухстадийную численную формулу

$$y_{n+1,2} = y_n + b_1 k_1 + b_2 k_2, \ D_n k_1 = hf(y_n), \ D_n k_2 = hf(y_n + \beta_{21} k_1),$$
 (9)

где приближение  $y_n$  вычислено по формуле (2),  $\beta_{21} = a$ . Отметим, что в численной формуле (9) применяются стадии метода (2), и поэтому применение (9) практически не приводит к увеличению вычислительных затрат.

Потребуем, чтобы численная схема (9) имела второй порядок точности. Ряд Тейлора для приближенного решения  $y_{n+1,2}$  имеет вид

$$y_{n+1,2} = y_n + (b_1 + b_2)hf_n + [ab_1 + (a + \beta_{21})b_2]h^2f'_nf_n + O(h^3).$$

Сравнивая полученное представление приближенного решения с рядом Тейлора для точного решения (3), получим, что метод (9) будет иметь второй порядок, если  $b_1+b_2=1$ ,  $ab_1+\left(a+\beta_{21}\right)b_2=0.5$  или  $b_1+b_2=1$ ,  $ab_2=0.5-a$ . Отсюда следует, что при значениях коэффициентов  $b_1=\frac{4a-1}{2a}$ ,  $b_2=\frac{1-2a}{2a}$  схема (9) имеет второй порядок точности, а ее локальная ошибка  $\delta_{n,2}$  получается в виде:

$$\delta_{n,2} = \frac{6a^2 - 6a + 1}{6}h^3 f'^2 f + \frac{6a^2 - 3a + 2}{12}h^3 f'' f^2 + O(h^4).$$

Локальная ошибка  $\delta_{n,3}$  схемы (2) записывается следующим образом:

$$\delta_{n,3} = \frac{1 - 12a + 36a^2 - 24a^3}{24}h^4f'^3f + O(h^4).$$

Учитывая вид локальных ошибок  $\delta_{n,2}$  и  $\delta_{n,3}$  в неравенстве, для контроля точности можно применять оценку ошибки  $\varepsilon_n$  вида [9, 10]:

$$\varepsilon_n = \frac{1 - 12a + 36a^2 - 24a^3}{4(6a^2 - 6a + 1)} (y_{n+1} - y_{n+1,2}).$$

Подчеркнем особенность построенной оценки. Из вида функции устойчивости Q(x) следует, что при  $x \to -\infty$  выполняется соотношение  $|Q(x)| \to 0$ . Для точного решения  $y(t_{n+1}) = \exp(x)y(t_n)$  задачи (6), выполняется аналогичное свойство. Тогда естественным будет требование стремления к нулю оценки ошибки  $\varepsilon_n$  при  $x \to -\infty$ . Однако для построенной оценки имеет место  $\varepsilon_n = O(1)$ , потому что метод второго порядка (9) при используемом значении коэффициента a не является L-устойчивым. Для исправления асимптотического поведения ошибки вместо  $\varepsilon_n$ , рассмотрим оценки  $\varepsilon_n(j_n)$  вида

$$\varepsilon_n(j_n) = \frac{1 - 12a + 36a^2 - 24a^3}{4(6a^2 - 6a + 1)} D_n^{1 - j_n} (y_{n+1} + y_{n+1,2}).$$

При  $j_n = 1$  оценка  $\varepsilon_n(j_n)$  совпадает с  $\varepsilon_n$  и будет A-устойчивой, а при  $j_n = 2 - L$ - устойчивой. Теперь неравенство для контроля точности имеет вид [9]:

$$\left\| D_n^{1-j_n} \left( y_{n+1} + y_{n+1,1} \right) \right\| \le c \cdot \varepsilon \,, \quad 1 \le j_n \le 2 \,,$$
 (10)

где  $c = 4 \cdot |(6a^2 - 6a + 1)/(1 - 12a + 36a^2 - 24a^3)| \approx 3$ ;  $||\cdot||$  – некоторая норма в  $R^N$ ;  $\varepsilon$  – требуемая точность интегрирования, а параметр  $j_n$  выбирается наименьшим значением, при котором выполняется неравенство (10).

Заметим, что в смысле главного члена оценки  $\varepsilon_n(1)$  и  $\varepsilon_n(2)$  совпадают. Неравенство (10) при  $j_n = 2$  проверяется редко, в основном при резком увеличении шага интегрирования. Поэтому применение  $\varepsilon_n(j_n)$  вместо  $\varepsilon_n$  к значительному росту вычислительных затрат не приводит. Более того, за счет применения  $\varepsilon_n(j_n)$  эффективность расчетов повышается более чем на 10%.

#### Алгоритм интегрирования

Норма  $\|\xi\|$  в левой части неравенства (10) вычисляется по формуле

$$||\xi|| = \max_{1 \le i \le N} \left\{ \left| \xi_i \right| / \left( \left| y_n^i \right| + r \right) \right\},\,$$

где r — положительный параметр. В случае выполнения неравенства  $|y_n^i| < r$  по i-й компоненте решения контролируется абсолютная ошибка r- $\varepsilon$ . В противном случае контролируется относительная ошибка  $\varepsilon$ . Иногда с целью повышения надежности расчетов задают набор параметров  $r_i$ ,  $1 \le i \le N$ .

Теперь сформулируем алгоритм интегрирования. Пусть приближение  $y_n$  к решению  $y(t_n)$  задачи (1) вычислено в точке  $t_n$  с шагом  $h_n$ . Учитывая  $\varepsilon_n(j_n) = O(h_n^3)$ ,  $1 \le j_n \le 2$ , алгоритм интегрирования формулируется следующим образом.

Шаг 1. Вычисляется матрица Якоби.

<u>Шаг 2.</u> Формируется матрица  $D_n = E + ahf_n'$ .

<u>Шаг 3.</u> Вычисляются стадии  $k_1$ ,  $k_2$  и  $k_3$  по формулам (2).

<u>Шаг 4.</u> Вычисляется оценка ошибки  $\varepsilon_n(1)$ .

<u>Шаг 5.</u> Вычисляется величина  $q_1$  по формуле  $q_1^3 \cdot ||\varepsilon_n(1)|| = c \cdot \varepsilon$ .

<u>Шаг 6.</u> Если  $q_1 < 1$ , т.е. требуемая точность не выполнена, вычисляется  $\varepsilon_n(2)$ . В противном случае  $\varepsilon_n(2)$  полагается равным  $\varepsilon_n(1)$ .

<u>Шаг 7.</u> Вычисляется значение параметра  $q_2$  по формуле  $q_2^3 \cdot ||\varepsilon_n(2)|| = c \cdot \varepsilon$ .

<u>Шаг 8.</u> Если  $q_2 < 1$ , то  $h_n$  полагается равным  $\min(q_1,q_2) \cdot h_n$ , и происходит повторное вычисление решения – возврат на шаг 2.

<u>Шаг 9.</u> Вычисляется приближение к решению в точке  $t_{n+1}$  по формуле (2).

<u>Шаг 10.</u> Вычисляется значение прогнозируемого шага  $h_{n+1} = \min(q_1, q_2) \cdot h_n$ .

Шаг 11. Выполняется следующий шаг интегрирования.

# Результаты расчетов

Работоспособность построенного алгоритма интегрирования проверена на реакции пиролиз этана в отсутствии кислорода, которая описывается последовательностью элементарных стадий вида [11]:

$$\begin{split} & C_2 H_6 \to C H_3 + C H_3 \,, \quad C H_3 + C_2 H_6 \to C H_4 + C_2 H_5 \,, \quad C_2 H_5 \to C_2 H_4 + H \,, \\ & H + C_2 H_6 \to H_2 + C_2 H_5 \,, \quad C_2 H_5 + C_2 H_5 \to C_4 H_{10} \,. \end{split}$$

Константы скоростей стадий имеют вид:  $k_1 = 1.34 \cdot 10^{-5}$ ,  $k_2 = 3.73 \cdot 10^2$ ,  $k_3 = 3.69 \cdot 10^3$ ,  $k_4 = 3.66 \cdot 10^5$ ,  $k_5 = 1.62 \cdot 10^7$ . Обозначим концентрации реагентов следующим образом:

$$c_1 = [C_2H_6], c_2 = [CH_3], c_3 = [CH_4], c_4 = [C_2H_5],$$
  
 $c_5 = [C_2H_4], c_6 = [H], c_7 = [H_2], c_8 = [C_4H_{10}].$ 

Тогда соответствующая система состоит из 8 обыкновенных дифференциальных уравнений вида

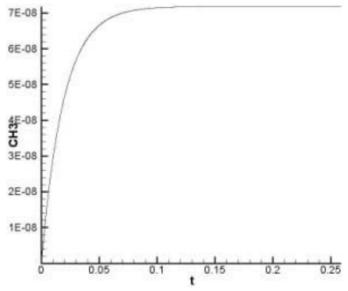
$$c'_{1} = -k_{1}c_{1} - k_{2}c_{1}c_{2} - k_{4}c_{1}c_{6}, \ c'_{2} = 2k_{1}c_{1} - k_{2}c_{1}c_{2},$$

$$c'_{3} = k_{2}c_{1}c_{2}, \ c'_{4} = k_{2}c_{1}c_{2} - k_{3}c_{4} + k_{4}c_{1}c_{6} - 2k_{5}c_{4}^{2},$$

$$c'_{5} = k_{3}c_{4}, \ c'_{6} = k_{3}c_{4} - k_{4}c_{1}c_{6}, \ c'_{7} = k_{4}c_{1}c_{6}, \ c'_{8} = k_{5}c_{4}^{2}.$$

$$(11)$$

Начальная концентрация этана  $c_1 = [C_2H_6]$  равна 0.14, для остальных реагентов концентрации равны нулю. Численное решение осуществлялось на промежутке [0,0.26] [11]. Данная задача удовлетворяет "классическому" определению жесткости. В начале интервала интегрирования наблюдается переходный участок (сотые доли секунды), а затем происходит медленное установление. Зависимость  $c_2 = [CH_3]$  показана на рисунке.



Решение в конце интервала интегрирования имеет следующий вид:

Зависимость 
$$c_2 = [CH_3].$$

$$\begin{split} c_1 &= 0.1397782 \;,\; c_2 = 0.7184977 \cdot 10^{-7} \;,\; c_3 = 0.9030942 \cdot 10^{-6} \;,\\ c_4 &= 0.3352456 \cdot 10^{-6} \;,\; c_5 = 0.2204030 \cdot 10^{-3} \;,\; c_6 = 0.2418056 \cdot 10^{-7} \;,\\ c_7 &= 0.2203789 \cdot 10^{-3} \;,\; c_8 = 0.2718340 \cdot 10^{-6} \;. \end{split}$$

#### Заключение

Построенный алгоритм интегрирования переменного шага основан на L-устойчивом трехстадийном методе типа Розенброка третьего порядка точности. В данной численной схеме приближенное решение вычисляется в двух промежуточных точках. Коэффициенты выбраны таким образом, чтобы внутренние схемы тоже обладали свойством L-устойчивости.

В построенной численной схеме на каждом шаге один раз вычисляется матрица Якоби, один раз выполняется декомпозиция матрицы Dn (прямой ход в методе Гаусса с выбором главного элемента), три раза вычисляется функция f и три раза выполняется обратный ход в методе Гаусса. Для выбора величины шага интегрирования применяется оценка ошибки, вычисленная с помощью вложенной численной формулы второго порядка точности. Из результатов расчетов 12 задач [1] и 10 тестовых примеров из области химической кинетики [12] следуют надежность и эффективность неравенства для контроля точности вычислений и автоматического выбора величины шага интегрирования.

Наибольшая эффективность построенного алгоритма достигается при задаваемой точности расчетов  $\epsilon=10^{-4}$ . Это следствие третьего порядка точности численной формулы.

#### ЛИТЕРАТУРА

- 1. *Хайрер Э., Ваннер Г.* Решение обыкновенных дифференциальных уравнений. Жесткие и дифференциально-алгебраические задачи. М.: Мир, 1999.
- 2. Новиков Е.А., Шорников Ю.В. Компьютерное моделирование жестких гибридных систем. Новосибирск: НГТУ, 2012.
- 3. Rosenbrock H.H. Some general implicit processes for the numerical solution of differential equations // Computer. -1963.  $-N_{\odot}$  5. -P.329-330.
- 4. Деккер К., Вервер Я. Устойчивость методов Рунге-Кутты для жестких нелинейных дифференциальных уравнений. М.: Мир, 1988.
- 5. *Dahlquist G*. A special stability problem for linear multistep methods // BIT. 1963. Vol. 3. P 23-43
- 6. Демидов Г.В., Юматова Л.А. Исследование некоторых аппроксимаций в связи с Аустойчивостью полуявных методов // Численные методы механики сплошной среды. 1977. T. 8, №3. C.68-79.
- 7. Новиков Е.А. Явные методы для жестких систем. Новосибирск: Наука, 1997.
- 8. *Новиков А.Е.*, *Новиков Е.А*. Численное решение жестких задач с небольшой точностью // Математическое моделирование. 2010. Т. 22, №1. С.46-56.
- 9. *Новиков Е.А*. Численное моделирование кольцевого модулятора (3,2)-методом решения жестких задач // Информатика и системы управления. -2011. -№1(27). C.50-61.
- 10. *Новиков Е.А.* Моделирование билиарной системы методом Фельберга с контролем точности и устойчивости // Информатика и системы управления.— 2014.— №1(39).— С.42-52.
- 11. *Kulich D.M.*, *Taylor J.E.* Mathematical simulation of the oxygen ethane reaction // J. Chem. Kinetic. 1975. Vol. 8. P.89-97.
- 12. *Enright W.H.*, *Hull T.E.*, *Lindberg B*. Comparing numerical methods for the solutions of stiff systems of ODE's // BIT. − 1975. − № 15. − P.10-48.

Статья представлена к публикации членом редколлегии Е.Л. Ереминым.

E-mail:

Новиков Евгений Александрович – novikov@icm.krasn.ru.