

коэффициенты  $b_k$  ( $k = \overline{0, 5}$ ) и  $\sigma_i$  ( $i = \overline{1, 6}$ ). Частное решение четвертого уравнения системы (3) в случае  $b_0 = 2$  есть  $T(w) = \frac{2}{w}$  т.о.

$$f_1(z, w) = z \cdot \frac{2w^2(2C_2w - 3)}{2w^3(C_2w - 2) + \sigma_3}$$

Построение систем (2) и (3), нахождение их решений требует громоздких вычислений, которые были реализованы в системе *Mathematica* [2]. В данной работе не приводится явный вид всех функций  $f_i$  ( $i = \overline{1, 4}$ ) по причине их большого объема.

### **Литература**

1. Добровольский, В.А. очерки развития аналитической теории дифференциальных уравнений / В.А. Добровольский – Киев: Вища школа, 1974. – 456 с.
2. Чичурин, А.В. Уравнение Шази и линейные уравнения класса Фукса: Монография / А.В. Чурин – М.: Изд-во РУДН, 2003. – 143 с.
3. Chazy J. – Sur les equations differentielles du troisieme order et d'ordre superieur, don't l'integrale generale a ses points critiques fixes. Acta Math., 1911 – N 34. – P. 317 – 385.

УДК 517.983+519.6

## **О СХОДИМОСТИ В ГИЛЬБЕРТОВОМ ПРОСТРАНСТВЕ ИТЕРАЦИОННОГО МЕТОДА РЕШЕНИЯ ОПЕРАТОРНЫХ УРАВНЕНИЙ**

**Юрко И.В.**

*УО «Брестский государственный университет им. А.С.Пушкина», г. Брест  
Научный руководитель – Савчук В.Ф., кандидат физ.-мат. наук, доцент*

Поскольку некорректные задачи возникают в многочисленных приложениях математики, то проблема их решения и разработка методов их решения является актуальной. В работе предлагается новый метод решения некорректных задач. Цель исследования – доказать сходимость предложенного метода в случае априорного выбора числа итераций, получить оценки погрешности и их минимизировать. Методологической основой исследования является общая теория некорректных задач, элементы функционального и математического анализа, вычислительной математики.

В гильбертовом пространстве  $H$  решается уравнение 1-го рода

$$Ax = y, \tag{1}$$

где  $A$  - ограниченный положительный и самосопряженный оператор, в предположении, что нуль принадлежит спектру оператора  $A$ , но не является его собственным значением. Тогда задача о разрешимости уравнения (1) является некорректной. Если решение уравнения (1) существует, то будем искать его с помощью итерационного метода

$$x_{n+1} = (E - \alpha A)^2 x_n + 2\alpha y - \alpha^2 Ay, x_0 = 0. \tag{2}$$

Обычно правая часть уравнения (1) известна с некоторой точностью  $\delta$ , т.е. известно  $y_\delta$  такое, что  $\|y - y_\delta\| \leq \delta$ . Тогда метод (2) примет вид

$$x_{n+1,\delta} = (E - \alpha A)^2 x_{n,\delta} + 2\alpha y_\delta - \alpha^2 A y_\delta, x_{0,\delta} = 0. \quad (3)$$

Изучена сходимость метода (2) при точной правой части  $y$  уравнения (1). Справедлива

**Теорема 1** Итерационный процесс (2) при условии  $0 < \alpha < \frac{2}{\|A\|}$  сходится.

Показано, что метод (3) сходится при условии  $0 < \alpha < \frac{2}{\|A\|}$ , если число итераций  $n$  разумно согласовывать с уровнем погрешности  $\delta$ , т.е. доказана

**Теорема 2.** При условии  $0 < \alpha < \frac{2}{\|A\|}$  итерационный процесс (3) сходится, если выбирать число итераций  $n$  в зависимости от  $\delta$  так, чтобы  $n\delta \rightarrow 0, n \rightarrow \infty, \delta \rightarrow 0$ .

В предположении, что точное решение уравнения (1) истокообразнопредставимо, т.е.  $x = A^s z, s > 0$  получена оценка погрешности для метода (3), т.е. справедлива

**Теорема 3.** Если точное решение  $x$  уравнения (1) истокообразно представимо, то при условии  $0 < \alpha \leq \frac{5}{4\|A\|}$  для метода (3) справедлива оценка погрешности

$$\|x - x_{n,\delta}\| \leq s^s (2n\alpha e)^{-s} \|z\| + 2n\alpha\delta. \quad (4)$$

Оптимизируем полученную оценку (4) по  $n$ , т.е. найдём такое значение числа итераций  $n_{opt}$ , при котором оценка (4) становится минимальной. Для этого производную от правой части неравенства (4) приравняем нулю. Итак, доказана

**Теорема 4.** Если точное решение  $x$  уравнения (1) истокообразно представимо, то при условии  $0 < \alpha \leq \frac{5}{4\|A\|}$  оптимальная оценка погрешности для итерационного метода (3) имеет

вид  $\|x - x_{n,\delta}\|_{opt} \leq (1+s)e^{\frac{s}{s+1}} \delta^{\frac{s}{s+1}} \|z\|^{\frac{1}{s+1}}$  и достигается при  $n_{opt} = s(2\alpha)^{-1} e^{-\frac{s}{s+1}} \delta^{-\frac{1}{s+1}} \|z\|^{\frac{1}{s+1}}$ .

Метод (2) пригоден и тогда, когда  $\lambda = 0$  является собственным значением оператора  $A$  (случай неединственного решения уравнения (1)). Обозначим через  $N(A) = \{x \in H \mid Ax = 0\}$ ,  $M(A)$  – ортогональное дополнение ядра  $N(A)$  до  $H$ . Пусть  $P(A)x$  – проекция  $x \in H$  на  $N(A)$ , а  $\Pi(A)x$  – проекция  $x \in H$  на  $M(A)$ . Справедлива

**Теорема 5.** Пусть  $A \geq 0, y \in H, 0 < \alpha < \frac{2}{\|A\|}$ , тогда для итерационного процесса (2)

верны следующие утверждения:

а)  $Ax_n \rightarrow \check{I}(A)y, \|Ax_n - y\| \rightarrow I(A, y) = \inf_{x \in H} \|Ax - y\|;$

б) метод (2) сходится тогда и только тогда, когда уравнение  $Ax = \Pi(A)y$  разрешимо. В последнем случае  $x_n \rightarrow P(A)x_0 + x^*$ , где  $x^*$  – минимальное решение уравнения.