

УДК 519.6+517.983

АПРИОРНЫЙ ВЫБОР ЧИСЛА ИТЕРАЦИЙ В НЕЯВНОМ ИТЕРАЦИОННОМ МЕТОДЕ РЕШЕНИЯ НЕКОРРЕКТНЫХ ЗАДАЧ

Мархель М.А.

*Брестский государственный университет имени А.С. Пушкина, г. Брест
Научный руководитель: Матысик О.В., к.физ.-мат.наук, доцент*

В гильбертовом пространстве H решается некорректное уравнение первого рода

$$Ax = y \quad (1)$$

с положительным ограниченным самосопряжённым оператором A , для которого нуль не является собственным значением. Однако предполагается, что $0 \in SpA$, поэтому задача (1) некорректна. Для решения задачи предлагается неявная итерационная схема

$$x_{n+1} = x_n - \alpha(Ax_{n+1} - y), \quad x_0 = 0. \quad (2)$$

В случае, когда правая часть y уравнения (1) известна приближённо $\|y - y_\delta\| \leq \delta$, метод (2) примет вид

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

Ниже, под сходимостью метода (3) понимается утверждение о том, что приближения (3) сколь угодно близко подходят к точному решению x уравнения (1) при подходящем вы-

боре n и достаточно малых δ , т.е. что $\lim_{\delta \rightarrow 0} \left(\inf_n \|x - x_{n,\delta}\| \right) = 0$.

Теорема 1. Итерационный процесс (2) при условии $\alpha > 0$ сходится.

Теорема 2. Итерационный процесс (3) сходится при условии $\alpha > 0$, если выбирать число итераций n в зависимости от δ так, чтобы $n\delta \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$, $\delta \rightarrow 0$.

Теорема 3. При условии $\alpha > 0$ и $x = A^s z$, $s > 0$ оценка погрешности для итерационного метода (3) имеет вид

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

Оптимизируем по n полученную оценку погрешности. Для её минимизации производную по n от правой части оценки погрешности приравняем нулю. Получим

$$n_{\text{ОПТ}} = s\alpha^{-1} 2^{-s/(s+1)} \|z\|^{1/(s+1)} \delta^{-1/(s+1)}.$$

Подставив $n_{\text{ОПТ}}$ в (4), найдём оптимальную оценку погрешности для метода (3):

$$\|x - x_{n,\delta}\|_{\text{ОПТ}} \leq (1+s) 2^{-s/(s+1)} \delta^{s/(s+1)} \|z\|^{1/(s+1)}.$$

Рассмотрим погрешность метода (3) при счёте с округлениями. Пусть $x_{n,\delta}$ – точное значение, полученное по формуле (3), а z_n – приближённое решение, полученное по той же формуле с учётом вычислительных погрешностей γ_n , т.е.

$$z_{n+1} = (E + \alpha A)^{-1} (z_n + \alpha y_\delta) + \alpha \gamma_n, \quad z_0 = 0. \quad (5)$$

Обозначим $\varepsilon_n = z_n - x_{n,\delta}$ и вычтем из (5) равенство (3), получим

$$\varepsilon_{n+1} = (E + \alpha A)^{-1} \varepsilon_n + \alpha \gamma_n. \quad \text{Так как нулевые приближения равны нулю, то } \gamma_0 = 0. \text{ По}$$

индукции получим $\varepsilon_n = \sum_{k=0}^{n-1} (E + \alpha A)^{-(n-1-k)} \alpha \gamma_k$. В силу $\alpha > 0$ и принадлежности нуля

спектру оператора A имеем $\|(E + \alpha A)^{-1}\| \leq 1$, поэтому $\|\varepsilon_n\| \leq n\alpha\gamma$, где $\gamma = \sup_k |\gamma_k|$.

Таким образом, общая оценка погрешности для неявного итерационного метода (3) с учётом вычислительных погрешностей имеет вид

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

УДК 519.6+517.983

СХОДИМОСТЬ В ГИЛЬБЕРТОВОМ ПРОСТРАНСТВЕ ДВУХШАГОВОЙ ПРОЦЕДУРЫ ЯВНОГО ТИПА РЕШЕНИЯ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ

Минзер Е.И.

*Брестского государственного университета имени А.С. Пушкина, г. Брест
Научный руководитель: Матысик О.В., к.физ.-мат.н., доцент*

В гильбертовом пространстве H решается линейное операторное уравнение

$$Ax = y \quad (1)$$

с положительным ограниченным самосопряженным оператором A , для которого нуль не является собственным значением. Однако предполагается, что нуль принадлежит спектру оператора A , поэтому задача (1) неустойчива и, следовательно, некорректна. Для решения задачи предлагается явная итерационная двухшаговая процедура

$$x_n = 2(E - \alpha A)x_{n-1} - (E - \alpha A)^2 x_{n-2} + \alpha^2 Ay, \quad x_0 = x_1 = 0. \quad (2)$$

В случае, когда правая часть y уравнения (1) известна приближённо $\|y - y_\delta\| \leq \delta$, метод (2) примет вид

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

Ниже, под сходимостью метода (3) понимается утверждение о том, что приближения (3) сколь угодно близко подходят к точному решению x уравнения (1) при подходящем выборе n и достаточно малых δ .

Теорема 1. Итерационный процесс (2) при условии $0 < \alpha < 2/\|A\|$ сходится.

Теорема 2. Итерационный процесс (3) сходится при условии $0 < \alpha \leq \frac{5}{4\|A\|}$, если выбирать число итераций n в зависимости от δ так, чтобы $n\delta \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$, $\delta \rightarrow 0$.

Теорема 3. При условии $0 < \alpha \leq \frac{5}{4\|A\|}$ и $x = A^s z$, $s > 0$ оценка погрешности для итерационного метода (3) имеет вид

$$\|x - x_{n,\delta}\| \leq s^s (s+2)[(n-1)\alpha e]^{-s} \|z\| + (5/4)(n-1)\delta\alpha. \quad (4)$$

Оптимизируем по n полученную оценку погрешности. Для её минимизации производную по n от правой части оценки погрешности приравняем нулю. Получим

$$n_{\text{опт}} = 1 + \left(\frac{5}{4}\delta\right)^{-1/(s+1)} e^{-s/(s+1)} s(s+2)^{1/(s+1)} \|z\|^{1/(s+1)} \alpha^{-1}.$$

Подставив $n_{\text{опт}}$ в (4), найдем оптимальную оценку погрешности для метода (3):

$$\|x - x_{n,\delta}\|_{\text{опт}} \leq (5/4)^{s/(s+1)} \delta^{s/(s+1)} e^{-s/(s+1)} (s+1)(s+2)^{1/(s+1)} \|z\|^{1/(s+1)}.$$