

АПРИОРНЫЙ ВЫБОР ЧИСЛА ИТЕРАЦИЙ В ЯВНОМ МЕТОДЕ С ПОПЕРЕМЕННО ЧЕРЕДУЮЩИМСЯ ШАГОМ РЕШЕНИЯ НЕКОРРЕКТНЫХ ЗАДАЧ

*Дерачиц Н.А. (БрГУ имени А.С. Пушкина, Брест),
Матысик О.В. (БрГУ имени А.С. Пушкина, Брест)*

Для решения линейного операторного уравнения первого рода

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

в гильбертовом пространстве H с положительным самосопряженным ограниченным оператором A предлагается явный итерационный процесс

$$\begin{aligned} x_{n+1} &= x_n - \alpha_{n+1}(Ax_n - y), \quad x_0 = 0, \\ \alpha_{2n+1} &= \alpha, \quad n = 0, 1, 2, \dots, \alpha_{2n+2} = \beta, \quad n = 0, 1, 2, \dots \end{aligned} \quad (2)$$

Здесь $0 \in SpA$, но не является его собственным значением. Поэтому задача отыскания решения уравнения является некорректной. Предполагается существование единственного решения x при точной правой части операторного уравнения (1).

В случае приближённой правой части уравнения (1) y_δ , $\|y - y_\delta\| \leq \delta$ метод итераций (2) примет вид

$$\begin{aligned} x_{n+1, \delta} &= x_{n, \delta} - \alpha_{n+1}(Ax_{n, \delta} - y_\delta), \quad x_{0, \delta} = 0, \\ \alpha_{2n+1} &= \alpha, \quad n = 0, 1, 2, \dots, \alpha_{2n+2} = \beta, \quad n = 0, 1, 2, \dots \end{aligned} \quad (3)$$

Ниже, под сходимостью метода (3) понимается утверждение о том, что приближения (3) сколь угодно близко подходят к точному решению уравнения (1) при достаточно малых δ и $n\delta$ и достаточно больших n . Иными словами, метод (3) является сходящимся, если

$$\lim_{\delta \rightarrow 0} \left(\inf_n \|x - x_{n, \delta}\| \right) = 0.$$

Считаем $\|A\| = 1$. Тогда, воспользовавшись интегральным представлением самосопряжённого оператора, получим

$$x - x_n = \int_0^1 \lambda^{-1} (1 - \alpha_1 \lambda)(1 - \alpha_2 \lambda) \dots (1 - \alpha_n \lambda) dE_\lambda y = \int_0^1 \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda)^l (1 - \beta \lambda)^m dE_\lambda y.$$

Здесь l, m – натуральные показатели, $l + m = n$, $l = m = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ или

$l = m + 1$. Потребуем, чтобы здесь и всюду ниже для α , удовлетворяющих условию $0 < \alpha < 2$, и для $\beta > 0$ при любом $\lambda \in (0, 1]$ было

$$|(1 - \alpha \lambda)(1 - \beta \lambda)| < 1. \quad (4)$$

Справедливы

Теорема 1. Итерационный процесс (2) при условиях $0 < \alpha < 2$, $\beta > 0$ и (4) сходится в исходной норме гильбертова пространства.

Теорема 2. При условиях $0 < \alpha < 2$, $\beta > 0$ и (4) итерационный метод (3) сходится, если выбрать число итераций n из условия $n\delta \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$, $\delta \rightarrow 0$.

Для оценки скорости сходимости метода предполагается истокообразная представимость точного решения, т. е. что $x = A^s z$, $s > 0$. Тогда поскольку $\|x - x_{n,\delta}\| \leq \|x - x_n\| + \|x_n - x_{n,\delta}\| \leq \|x - x_n\| + \frac{n}{2}(\alpha + \beta)\delta$ и справедливо записать $x - x_n = \int_0^1 \lambda^s (1 - \alpha\lambda)^j (1 - \beta\lambda)^m dE_\lambda z$, получим оценку погрешности

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

Для нахождения оптимальной по n оценки погрешности производную по n от правой части выражения (5) приравняем к нулю. Тогда оптимальная по n оценка погрешности имеет вид $\|x - x_{n,\delta}\|_{\text{опт}} \leq (1 + s) 2^{-\frac{s}{s+1}} \delta^{\frac{s}{s+1}} \|z\|_{\frac{1}{s+1}}$

и получается при $n_{\text{опт}} = s \left(\frac{\alpha + \beta}{2} \right)^{-1} 2^{-\frac{s}{s+1}} \delta^{-\frac{1}{s+1}} \|z\|_{\frac{1}{s+1}}$.

Таким образом, оптимальная оценка метода (3) при неточности в правой части уравнения (1) оказывается такой же, как и оценка для хорошо известного в научной литературе метода простых итераций [1–2]. Более того, метод (3) дает выигрыш в следующем. В методе простых итераций требуется условие $0 < \alpha \leq 1,25$, а в методе же (3) $0 < \frac{\alpha + \beta}{2} < 4$ (следует из $0 < \alpha < 2$, $\beta > 0$ и (4)). Следовательно, нетрудно показать, что выбирая α и β соответствующим образом, можно сделать $n_{\text{опт}}$ в методе (3) примерно втрое меньшим, чем для метода простых итераций.

Список литературы

- 1 Вайникко, Г. М. Итерационные процедуры в некорректных задачах / Г. М. Вайникко, А. Ю. Веретенников. – М. : Наука, 1986. – 178с.
- 2 Константинова, Я.В. Оценки погрешности в методе итераций для уравнений I-го рода / Я.В. Константинова, О.А. Лисковец // Вестник Белорус. ун-та. Сер. I. – 1973. – № 1. – С. 9–15.