

## Об одной итерационной процедуре решения операторных уравнений с неограниченным оператором

*Попека Владимир Николаевич*

УО "Брестский государственный университет имени А.С. Пушкина"

**Постановка задачи.** В действительном гильбертовом пространстве  $H$  исследуем операторное уравнение I рода

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

где  $A$  – неограниченный линейный и самосопряженный оператор, для которого нуль не является собственным значением, однако нуль принадлежит спектру оператора  $A$ , и, следовательно задача некорректна. Пусть  $y \in R(A)$ , т.е. при точной правой части  $y$  уравнение (1) имеет единственное решение  $x$ . Для отыскания этого решения применяется неявная итерационная процедура

$$x_{n+1} = (A^2 + B)^{-1}(Bx_n + Ay), \quad x_0 = 0. \quad (2)$$

Здесь  $B$  – ограниченный вспомогательный самосопряженный оператор, который выбирается для улучшения обусловленности. В качестве  $B$  возьмем оператор  $B = bE, b > 0, E$  – тождественный оператор. В случае приближенной правой части  $y_\delta, \|y - y_\delta\| \leq \delta$  итерационный процесс (2) запишется в виде

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

Для метода (3) изучен априорный выбор числа итераций. Доказано, что метод (3) сходится в исходной норме гильбертова пространства при условии  $b > 0$ , если число итераций  $n$  выбирается из условия  $\sqrt{n} \delta \rightarrow 0, n \rightarrow \infty, \delta \rightarrow 0$ .

В предположении, что точное решение  $x$  истокорпредставимо, т.е.  $x = A^{2s}z, s > 0$ , для метода (3) получена оценка погрешности

$$\|x - x_{n,\delta}\| \leq \left(\frac{bs}{2n}\right)^s \|z\| + \sqrt{\frac{n}{2b}} \delta, \quad n > 2s. \quad (4)$$

Оценка погрешности (4) минимизирована по  $n$ . Найдено

$$n_{\text{опт}} = \left[2^{3-2s} s^{2(s+1)} b^{2s+1} \|z\|^2 \delta^{-2}\right]^{\frac{1}{2s+1}}. \quad (5)$$

В работе изучен случай неединственного решения, т.е. когда  $\lambda = 0$  является собственным значением оператора  $A$ . Показано, что в этом случае метод (2) сходится к нормальному решению.

Метод (3) можно сделать эффективным и тогда, когда нет сведений об истокорпредставимости точного решения, если воспользоваться правилом останова по невязке. В работе обоснована возможность применения правила останова по невязке

$$\left. \begin{aligned} \|Ax_{n,\delta} - y_\delta\| &> \varepsilon, (n > m) \\ \|Ax_{m,\delta} - y_\delta\| &\leq \varepsilon, \end{aligned} \right\} \varepsilon = b_1 \delta, \quad b_1 > 1. \quad (6)$$

Справедливы

**Теорема 1.** Пусть  $A = A^* \geq 0, \|A\| \leq M$  и пусть момент останова  $m = m(\delta)$  в методе (3) выбирается по правилу (6). Тогда  $x_{m,\delta} \rightarrow x$  при  $\delta \rightarrow 0$ .

**Теорема 2.** Пусть выполняются условия теоремы 1. Если  $x = A^{2s}z, s > 0$ , тогда справедливы оценки  $m(\delta) \leq 1 + \frac{(2s+1)b}{4} \left[ \frac{\|z\|}{(b_1-1)\delta} \right]^{\frac{2}{2s+1}}$ ,

$$\|x_{m(\delta),\delta} - x\| \leq [(b_1 + 1)\delta]^{\frac{2s}{2s+1}} \|z\|^{\frac{1}{2s+1}} + \frac{1}{\sqrt{2b}} \left\{ 1 + \frac{(2s+1)b}{4} \left[ \frac{\|z\|}{(b_1-1)\delta} \right]^{\frac{2}{2s+1}} \right\}^{\frac{1}{2}} \delta. \quad (7)$$

**Замечание 1.** Порядок оценки (7) есть  $O\left(\delta^{\frac{2s}{2s+1}}\right)$ , и он оптимален в классе истокорпредставимых решений  $x = A^{2s}z, s > 0 [1 - 2]$ .

**Замечание 2.** Знание порядка  $2s > 0$  истокорпредставимости точного решения, используемое в теореме 2, на практике не потребуется, так при останова по невязке автоматически делается нужное число итераций для получения оптимального по порядку решения.

Метод (3) можно сделать эффективным и тогда, когда нет сведений об истокорпредставимости точного решения, если воспользоваться правилом останова по соседним приближениям

$$\|z_n - z_{n+1}\| > \varepsilon, (n < m), \quad \|z_m - z_{m+1}\| \leq \varepsilon, \quad (8)$$

где  $\varepsilon$  – заданное до начала вычислений положительное число (уровень останова).

Для решения задачи (1) с несамосопряженным положительным ограниченным оператором  $A$  используем метод

$$z_{n+1} = (A^*A + B)^{-1}[Bz_n + A^*y_\delta] + (A^*A + B)^{-1}u_n, \quad z_0 \in H. \quad (9)$$

Здесь  $u_n$  – ошибки вычисления итераций,  $\|u_n\| \leq \beta$ . Обозначим  $C = (A^*A + B)^{-1}$ . Для простоты считаем, что  $\|A\| = 1$ . Метод (9) примет вид  $z_{n+1} = CBz_n + CA^*y_\delta + Cu_n$ . Справедлива

**Теорема 3.** Пусть уровень останова  $\varepsilon = \varepsilon(\delta, \beta)$  выбирается как функция от уровней  $\delta$  и  $\beta$  норм погрешностей  $y - y_\delta$  и  $u_n$ . Тогда справедливы следующие утверждения:

а) если  $\varepsilon(\delta, \beta) > 2\|C\|\beta$ , то момент останова  $m$  определен при любом начальном приближении  $z_0 \in H$  и любых  $y_\delta$  и  $u_n$ , удовлетворяющих условиям  $\|y - y_\delta\| \leq \delta, \|u_n\| \leq \beta$ ;

б) если  $\varepsilon(\delta, \beta) > \|CA^*\|\delta + 2\|C\|\beta$ , то справедлива оценка

$$m \leq \frac{\|z_0 - x\|^2}{(\varepsilon - \|CA^*\|\delta - 2\|C\|\beta)(\varepsilon - \|CA^*\|\delta)};$$

в) если кроме того,  $\varepsilon(\delta, \beta) \rightarrow 0, \delta, \beta \rightarrow 0$  и  $\varepsilon(\delta, \beta) \geq k(\|CA^*\|\delta + \|C\|\beta^p)$ , где  $k > 1, p \in (0,1)$ , то  $\lim_{\delta, \beta \rightarrow 0} \|z_m - x\| = 0$ .

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Савчук, В. Ф. Регуляризация операторных уравнений в гильбертовом пространстве / В. Ф. Савчук, О. В. Матысик. – Брест : Брест. гос. ун-т, 2008. – 196 с.
2. Матысик, О. В. Явные и неявные итерационные процедуры решения некорректно поставленных задач / О. В. Матысик. – Брест : Брест. гос. ун-т, 2014. – 213 с.