

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 ε – 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 δ и β 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_δ 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.