

Итерационный метод явного типа решения операторных уравнений в гильбертовом пространстве

Цырельчук Светлана Васильевна

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

Для решения в действительном гильбертовом пространстве операторного уравнения I рода

$$Ax = y_\delta, \quad (1)$$

где $\|y - y_\delta\| \leq \delta$, A – положительный ограниченный самосопряженный оператор (0 не является его собственным значением, но $0 \in SpA$, т.е. рассматриваемая задача некорректна) используем метод

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

Воспользовавшись интегральным представлением положительно определенного самосопряженного оператора A и формулой (2), по индукции получим $x - x_n = \int_0^M \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^3)^n dE_\lambda y$, где $M = \|A\|$, E_λ – спектральная функция оператора A . Отсюда легко выводится сходимость процесса (2) при $n \rightarrow \infty$ для $0 < \alpha < 2/M^3$.

Теорема 1. *Итерационный процесс (2) сходится при $0 < \alpha < 2/M^3$, если выбирать число итераций n в зависимости от δ так, чтобы $n^{1/3}\delta \rightarrow 0$ при $n \rightarrow \infty, \delta \rightarrow 0$.*

При этом при условии $0 < \alpha \leq 5/(4M^3)$ легко показываются оценки:

$$\|x_n - x_{n,\delta}\| \leq \left(\frac{5}{4}\right)^{2/3} 3n^{1/3} \alpha^{1/3} \delta, \quad n \geq 1 \quad \text{и} \quad \|x_n - x_{n,\delta}\| \leq 3n^{1/3} \alpha^{1/3} \delta, \quad n \geq 2.$$

Скорость сходимости метода (2) будем оценивать при дополнительном предположении о возможности истокообразного представления точного решения x уравнения (1), т. е. $x = A^s z$, $s > 0$. Тогда $y = A^{s+1} z$, и, следовательно, получим $x - x_n = \int_0^M \lambda^s (1 - \alpha \lambda^3)^n dE_\lambda z$. Для оценки $\|x - x_n\|$ найдём максимум модуля подынтегральной функции $f(\lambda) = \lambda^s (1 - \alpha \lambda^3)^n$. Нетрудно показать, что при условии $0 < \alpha \leq 5/(4M^3)$ справедливо неравенство

$\|x - x_n\| \leq s^{s/3} (3n\alpha e)^{-s/3} \|z\|$, $n \geq 1$. Таким образом, общая оценка погрешности метода итераций (2) запишется в виде

$$\|x - x_{n,\delta}\| \leq s^{s/3} (3n\alpha e)^{-s/3} \|z\| + \left(\frac{5}{4}\right)^{2/3} 3(n\alpha)^{1/3} \delta, \quad n \geq 1, \quad (3)$$

$$\|x - x_{n,\delta}\| \leq s^{s/3} (3n\alpha e)^{-s/3} \|z\| + 3(n\alpha)^{1/3} \delta, \quad n \geq 2. \quad (4)$$

Для минимизации оценки погрешности (4) вычислим её правую часть в точке, в которой производная от нее равна нулю; в результате получим априорный момент останова $n_{\text{опт}} = s^{(s+3)/(s+1)} 3^{-(s+3)/(s+1)} \alpha^{-1} e^{-s/(s+1)} \|z\|^{3/(s+1)} \delta^{-3/(s+1)}$ и оптимальную оценку погрешности явного метода итераций (2) $\|x - x_{n,\delta}\|_{\text{опт}} \leq (1+s)(s/3)^{-2s/(3(s+1))} e^{-s/(3(s+1))} \|z\|^{1/(s+1)} \delta^{s/(s+1)}$, $n \geq 2$.

Очевидно, что оптимальная оценка погрешности не зависит от параметра α , но от него зависит $n_{\text{опт}}$. Поэтому для уменьшения $n_{\text{опт}}$ и, значит, объёма вычислительной работы, следует брать α по возможности большим, удовлетворяющим условию $0 < \alpha \leq 5/(4M^3)$, и так, чтобы $n_{\text{опт}}$ было целым.