МЕТОД ИТЕРАЦИИ РЕШЕНИЯ НЕКОРРРЕКТНЫХ ЗАДАЧ С АПРИОРНЫМ ВЫБОРОМ ЧИСЛА ИТЕРАЦИЙ С.Н. Наумовец, О.В. Матысик

(БрГТУ, Брест)

В действительном гильбертовом пространстве H решается операторное уравнение $Ax=y_\delta$, где A — ограниченный, положительный, самосопряжённый оператор, для которого нуль не является собственным значением. Пусть $0 \in S_A$, т. е. рассматриваемая задача некорректна. Здесь $\|y-y_\delta\| \le \delta$. Предположим, что при точной правой части y существует единственное решение x уравнения $Ax=y_\delta$. Для его отыскания применим явный метод

Материалы XII Республиканской научной конференции студентов и аспирантов «Новые математические методы и компьютерные технологии в проектировании производстве и научных исследованиях», Гомель, 16–18 марта 2009 г

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

Здесь E — тождественный оператор. Ниже, под сходимостью \mathbf{v} : тода итераций (1) понимается утверждение о том, что приближения о сколь угодно близко подходят к точному решению уравнения $A\mathbf{x} = \mathbf{y}$ при подходящем выборе n и достаточно малых δ . Иными словами, метод (1) является сходящимся, если $\lim_{\delta \to 0} \inf_{n} \|\mathbf{x} - \mathbf{x}_{n,\delta}\| = 0$.

Справедливы

Теорема 1. При условии $0 < \alpha < 2/\|A\|$ итерационный процесс (1) сходится, если выбирать число итераций n в зависимости от δ так чтобы $n\delta \to 0$, $n \to \infty$, $\delta \to 0$

Теорема 2. Если точное решение x уравнения $Ax = y_{\delta}$ истокобразно представимо, m. e. $x = A^{s}z$, s > 0, то при услови $0 < \alpha \le 5(4\|A\|)^{-1}$ для метода последовательных приближений (1) спреводлина оценка погрешности $\|x - x_{n,\delta}\| \le s^{s}(2n\alpha e)^{-s}\|z\| + 2n\alpha\delta$.

Теорсма 3. Если точное решение х уравнения $Ax = y_{\delta}$ истокообразно представимо, то при условии $0 < \alpha \le 5 \left(4 \|A\| \right)^{-1}$ оптимальная оценка погрешности для явного итерационного процесса (1) имеет выд $\|x - x_{n,\delta}\|_{\text{onm}} \le (s+1)e^{-s/(s+1)}\delta^{s/(s+1)}\|z\|^{1/(s+1)} \qquad \text{и достигается при } n_{\text{out}} = s(2\alpha)^{-1}e^{-s/(s+1)}\delta^{-1/(s+1)}\|z\|^{1/(s+1)} \, .$

Поэтому для уменьшения объёма вычислительной работы, следует брать α по возможности большим из условия $0<\alpha\leq 5\left(4\|A\|\right)^{-1}$ и так чтобы $n_{com}\in Z$.