

Формулы (2) и (3) дают возможность определить ожидаемые выходы нейронов предыдущего слоя $t_i = x_i$. По формуле (1) производится изменение весовых коэффициентов и порогов предыдущего слоя.

Получены простые формулы (1)–(3) для рассматриваемой архитектуры сети.

Список литературы

1. Maniakov, N. Traing algorithm for forecasting multilayer neural network / N. Maniakov, L. Makhnist, V. Rubanov // Pattern Recognition and Information Processing : Proc. of The Seventh Intern. Conf. (PRIP'2003), Minsk, Republic of Belarus, 21–23 May 2003 : in 2 vol. – Minsk, 2003. – Vol. 1. – P. 26–30.
2. Makhnist, L. Some Methods of Adaptive Multilayer Neural Network Training / L. Makhnist, N. Maniakov // International Journal of Computing. – 2004. – Vol. 3. – P. 99–106.
3. Makhnist, L. Convergence analysis of neural networks training based on steepest descent method / L. Makhnist, A. Doudkin, V. Golovko // Pattern Recognition and Information Processing (PRIP'2007) : Proc. of the Ninth Intern. Conf., Minsk, Republic of Belarus, 22–24 May 2007 : in 2 vol. – Minsk, 2007. – Vol. 1. – P. 285–289.
4. Махнист, Л. П. Использование алгоритмов обучения однослойной сети для многослойных нейронных сетей прямого распространения / Л. П. Махнист, В. А. Головкин, И. И. Гладкий // Вестн. Брест. гос. техн. ун-та. Сер.: Физика, математика, информатика. – 2020. – № 5. – С. 32–37.

УДК 519.6+517.983

ВЫБОР МОМЕНТА ОСТАНОВА В ИТЕРАЦИОННОМ МЕТОДЕ ЯВНОГО ТИПА РЕШЕНИЯ НЕКОРРЕКТНЫХ УРАВНЕНИЙ ПЕРВОГО РОДА

А. В. Жорох,

БрГУ имени А. С. Пушкина, Брест

Научный руководитель:

О. В. Матысик, кандидат физико-математических наук, доцент

В действительном гильбертовом пространстве H решается линейное уравнение первого рода $Ax = y$, где $A: H \rightarrow H$ — положительный ограниченный самосопряженный оператор ($0 \in SpA$, и, следовательно, рассматриваемая задача некорректна). Решать данную задачу будем при помощи *итерационного метода явного типа*

$$x_{n+1} = x_n + \alpha A(y - Ax_n), \quad x_0 = 0. \quad (1)$$

В случае приближенной правой части y_δ ($\|y - y_\delta\| \leq \delta$) соответствующие процедуре (1) итерации примут вид

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

Под сходимостью метода (2) понимается утверждение о том, что приближения (2) сколь угодно близко подходят к точному решению уравнения $Ax = y$ при подходящем выборе n и достаточно малых δ .

Рассмотрим сходимость метода (1) при точной правой части y операторного уравнения $Ax = y$. Нетрудно показать по индукции, что $x_n = A^{-1} \left[E - (E - \alpha A^2)^n \right] y$.

Тогда $x - x_n = A^{-1} (E - \alpha A^2)^n y$. Используя [1–2] интегральное представление самосопряженного оператора $A = \int_0^M \lambda dE_\lambda$ ($M = \|A\|$, E_λ – соответствующая опера-

тору A спектральная функция), получим $x - x_n = \int_0^M \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y$. Для сходимости метода (1) потребуем, чтобы $|1 - \alpha \lambda^2| < 1$, $\lambda \in (0, M]$. Отсюда

$$0 < \alpha < \frac{2}{M^2}. \quad (3)$$

Разобьем выписанный интеграл на два интеграла

$$x - x_n = \int_0^\varepsilon \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y + \int_\varepsilon^M \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y.$$

При условии (3) $|1 - \alpha \lambda^2| \leq q < 1$ для $\lambda \in [\varepsilon, M]$, поэтому

$$\left\| \int_\varepsilon^M \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y \right\| \leq q^n \left\| \int_\varepsilon^M \lambda^{-1} dE_\lambda y \right\| = q^n \left\| \int_\varepsilon^M dE_\lambda x \right\| \rightarrow 0, \quad n \rightarrow \infty.$$

Для первого интеграла

$$\left\| \int_0^\varepsilon \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y \right\| \leq \left\| \int_0^\varepsilon \lambda^{-1} dE_\lambda y \right\| = \left\| \int_0^\varepsilon dE_\lambda x \right\| = \|E_\varepsilon x\| \rightarrow 0,$$

так как E_ε сильно стремится к нулю при $\varepsilon \rightarrow 0$ [1–2].

Таким образом, $\|x - x_n\| \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$ и, значит, сходимость метода (1) к точному решению x для случая $x_0 = 0$ при условии (3) доказана, т.е. доказана

Теорема 1. При условии (3) итерационный процесс (1) сходится в исходной норме гильбертова пространства.

Скорость убывания к нулю $\|x - x_n\|$ неизвестна и может быть сколь угодно малой. Для ее оценки предположим, что решение x истокорепредставимо, т.е.

$$x = A^s z, s > 0. \text{ Значит, } y = A^{s+1} z \text{ и } x - x_n = \int_0^M \lambda^{-1} (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda y = \int_0^M \lambda^s (1 - \alpha \lambda^2)^n dE_\lambda z.$$

Чтобы получить оценку для $\|x - x_n\|$, оценим максимум модуля подынтегральной функции $f(\lambda) = \lambda^s (1 - \alpha \lambda^2)^n$. Для этого $f'(\lambda)$ приравняем к нулю $f'(\lambda) = \lambda^{s-1} (1 - \alpha \lambda^2)^{n-1} [s - (2n + s)\alpha \lambda^2] = 0$. Отсюда видно, что производная обращается в нуль при равенстве нулю любого из трех сомножителей. Но при обращении в нуль первых двух $f(\lambda)$ тоже обращается в нуль. Поэтому остается

$s - (2n + s)\alpha \lambda^2 = 0$, откуда $\lambda^* = \left[\frac{s}{(2n + s)\alpha} \right]^{\frac{1}{2}}$ – стационарная точка. Она является точкой локального максимума, так как $f''(\lambda^*) = - \left[\frac{s}{(2n + s)\alpha} \right]^s \left(\frac{2n}{2n + s} \right)^{n-1} 2(2n + s)\alpha^2 < 0$.

Оценим $f(\lambda^*) = |f(\lambda^*)|$:

$$\begin{aligned} f(\lambda^*) &= \lambda^s (1 - \alpha \lambda^2)^n \Big|_{\lambda=\lambda^*} = s^{\frac{s}{2}} \alpha^{-\frac{s}{2}} (2n + s)^{-\frac{s}{2}} \left(\frac{2n}{2n + s} \right)^n = \\ &= s^{\frac{s}{2}} \alpha^{-\frac{s}{2}} (2n)^{-\frac{s}{2}} \left(\frac{2n + s}{2n} \right)^{-n - \frac{s}{2}} = s^{\frac{s}{2}} \alpha^{-\frac{s}{2}} (2n)^{-\frac{s}{2}} \left[\left(1 + \frac{s}{2n} \right)^{\frac{2n}{s}} \right]^{\frac{s}{2n} \left(-n - \frac{s}{2} \right)} < \\ & \qquad \qquad \qquad s^{\frac{s}{2}} (2n\alpha e)^{-\frac{s}{2}}. \end{aligned}$$

Нетрудно показать, что последнее значение не меньше максимального значения модуля $|f|$ для всех α , удовлетворяющих условию

$$0 < \alpha \leq \frac{5}{4M^2}. \quad (4)$$

Таким образом, при α , удовлетворяющему условию (4), справедлива следующая оценка $\max_{\lambda \in [0, M]} |f(\lambda)| < s^{s/2} (2n\alpha e)^{-s/2}$, следовательно, $\|x - x_n\| < s^{s/2} (2n\alpha e)^{-s/2} \|z\|$.

Оценим $\|x_n - x_{n,\delta}\|$, где $x_n - x_{n,\delta} = \int_0^M \lambda^{-1} \left[1 - (1 - \alpha \lambda^2)^n \right] dE_\lambda (y - y_\delta)$. Для этого оценим подынтегральную функцию (она положительна) $g_n(\lambda) = \lambda^{-1} \left[1 - (1 - \alpha \lambda^2)^n \right]$. По индукции нетрудно доказать, что для $n \geq 2$ при

условии (4) справедлива оценка $g_n(\lambda) \leq 2n^{\frac{1}{2}} \alpha^{\frac{1}{2}}$. Общая оценка погрешности метода (2) для истокорпредставимого решения при условии (4) имеет вид

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

Итак, доказана

Теорема 2. *Итерационный процесс (2) при условии (4) сходится, если выбрать число итераций n из условия $n^{\frac{1}{2}} \delta \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$, $\delta \rightarrow 0$. Для процесса (2) при условии (4) и $x = A^s z$, $s > 0$, справедлива оценка погрешности (5).*

Оптимизируем оценку (5). Для этого при заданном δ найдем такое $n_{\text{опт}}$, при котором оценка погрешности будет минимальной. Приравняв нулю производную по n от правой части неравенства (5), получим априорный момент останова:

$$n_{\text{опт}} = s^{\frac{s+2}{s+1}} 2^{-\frac{s+2}{s+1}} \alpha^{-1} e^{\frac{s}{s+1}} \|z\|^{\frac{2}{s+1}} \delta^{-\frac{2}{s+1}}.$$

Список литературы

1. Матысик, О.В. Явные и неявные итерационные процедуры решения некорректно поставленных задач / О.В. Матысик. – Брест: Брест. гос. ун-т, 2014. – 213 с.
2. Матысик, О.В. Итерационная регуляризация некорректных задач / О.В. Матысик. – Saarbrücken : LAP LAMBERT Acad. Publ., 2015. – 188 с.