

**Н. П. Корнейчук**, чл.-корр. НАН Украины (Ин-т математики НАН Украины, Киев)

## ОБ ОПТИМАЛЬНОМ ВОССТАНОВЛЕНИИ ЗНАЧЕНИЙ ОПЕРАТОРОВ\*

For a continuous operator  $A: X \rightarrow Y$ , we formulate the problem of the optimal renewal of values  $Ax$ ,  $x \in X$ , by decreasing the uncertainty domain by using an information  $\mu_k(x)$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , where  $\mu_k$  are continuous functionals, defined on the space  $X$ . Specific results are obtained for some integral operators in functional spaces.

Сформульована задача про оптимальне відновлення значень  $Ax$ ,  $x \in X$ , неперервного оператора  $A: X \rightarrow Y$ , шляхом зменшення області невизначеності для  $Ax$  у просторі  $Y$  за рахунок одержання інформації  $\mu_k(x)$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , де  $\mu_k$  — задані на  $X$  неперервні функціонали. Конкретні результати одержані для деяких інтегральних операторів у функціональних просторах.

**1.** В наиболее общей постановке задача может быть сформулирована следующим образом. Пусть  $X$  и  $Y$  — метрические пространства с метрикой соответственно  $\rho(x, y)_X$  и  $\rho(x, y)_Y$ ,  $A$  — непрерывный оператор из  $X$  в  $Y$ , который предполагается известным. Для некоторого элемента  $x \in X$  требуется найти элемент  $y = Ax$ , причем нам известно только то, что  $x \in \mathfrak{M}$ , где  $\mathfrak{M}$  — ограниченное множество в  $X$ , которое считается заданным. Эта априорная информация задает также и область неопределенности

$$A\mathfrak{M} = \{y: y \in Y, y = Ax, x \in \mathfrak{M}\} \quad (1)$$

для искомого элемента  $y = Ax$ .

Предположим, что мы имеем возможность получать дополнительную информацию об элементе  $x$  в виде значений  $\mu_k(x)$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , где  $\mu_k$  — некоторые заданные на  $X$  непрерывные функционалы, выбор которых находится в нашем распоряжении. Эта дополнительная информация должна уменьшать область неопределенности как для  $x$ , так и для  $Ax$ , и задача, грубо говоря, состоит в том, чтобы обеспечить заданную точность восстановления элемента  $Ax$  при минимально возможном числе  $N$  функционалов  $\mu_1(x), \mu_2(x), \dots, \mu_N(x)$ .

**Пример.** Как хорошо известно, решение граничной задачи Дирихле для единичного круга задается формулой

$$y(\rho, t) = A_\rho x(t) = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} \chi_\rho(t-u)x(u)du, \quad 0 \leq \rho \leq 1, \quad (2)$$

где функция  $x(u)$  определена на границе круга, функция  $y(\rho, t)$  — внутри круга, а

$$\chi_\rho(\tau) = \frac{1}{2} + \sum_{m=1}^{\infty} \rho^m \cos m\tau, \quad 0 \leq \rho \leq 1, \quad (3)$$

— ядро Пуассона, которым определяется оператор  $A = A_\rho$ . Если заранее известно, что  $x(u)$ , например, удовлетворяет условию Липшица, то, вычисляя значения  $\mu_1(x), \mu_2(x), \dots$  некоторых функционалов (коэффициентов Фурье, значений функции в отдельных точках и др.), мы можем сужать область не-

\* Выполнена при финансовой поддержке Фонда фундаментальных исследований Государственного комитета Украины по вопросам науки и технологий.

определенности для  $x(u)$  и  $y(\rho, t)$  и, в конце концов, достигнем нужной точности для определения функции  $y(\rho, t)$ . Но сделать это нужно оптимальным образом, т. е. используя минимальное количество функционалов.

**2.** Чтобы строго сформулировать задачу, введем численную характеристику области неопределенности. В качестве такой характеристики можно взять диаметр области или ее чебышевский радиус. Если иметь в виду область неопределенности (1), то речь идет о величинах

$$D(A\mathfrak{M})_Y = \sup \{ \rho(Ax, Az)_Y : x, z \in \mathfrak{M} \},$$

или

$$r(A\mathfrak{M})_Y = \inf_{y \in Y} \sup_{x \in \mathfrak{M}} \rho(y, Ax)_Y.$$

Заметим, что диаметр дает более точное представление о размере несимметричного множества. С другой стороны, если

$$r(A\mathfrak{M})_Y = \sup_{x \in \mathfrak{M}} \rho(y_0, Ax)_Y, \quad y_0 \in Y,$$

то элемент  $y_0$  есть чебышевский центр множества  $A\mathfrak{M}$ . Если такой элемент известен, то он является оптимальным восстановлением элемента  $Ax$  по информации  $x \in \mathfrak{M}$  (с погрешностью  $r(A\mathfrak{M})_Y$ ).

Пусть, далее, число  $N = 1, 2, \dots$  фиксировано и  $M_N = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$  — некоторый набор заданных и непрерывных на  $X$  функционалов. Для  $x \in X$  будем полагать

$$T(x, M_N) = \{\mu_1(x), \mu_2(x), \dots, \mu_N(x)\}, \quad (4)$$

и каждому  $x \in \mathfrak{M}$  сопоставим множества

$$\begin{aligned} \mathfrak{M}(x, M_N) &= \{z : z \in \mathfrak{M}, T(z, \mathfrak{M}) = T(x, \mathfrak{M})\}, \\ A\mathfrak{M}(x, M_N) &= \{y : y \in Y, y = Az, z \in \mathfrak{M}(x, M_N)\}. \end{aligned} \quad (5)$$

Если при фиксированном  $x \in \mathfrak{M}$  для любого набора  $M_N$  можно эффективно определить множество (5), то задача состоит в отыскании точной нижней грани

$$\inf_{M_N} D(A\mathfrak{M}(x, M_N))_Y \quad (6)$$

по всем наборам  $M_N$  и в указании набора, который реализует инфимум.

Если же вычисление диаметра множества (5) для конкретного  $x \in \mathfrak{M}$  вызывает затруднения, то остается ориентироваться на худший случай. Положим

$$\mathfrak{M}(M_N) = \sup \{ \rho(x, z)_X : x, z \in \mathfrak{M}, T(x, M_N) = T(z, M_N) \},$$

$$A\mathfrak{M}(M_N) = \sup \{ \rho(Ax, Az)_Y : x, z \in \mathfrak{M}(M_N) \}.$$

Величина

$$\gamma^N(A\mathfrak{M}, Y) = \inf_{M_N} D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y \quad (7)$$

дает минимально возможную гарантированную для всех  $x \in \mathfrak{M}$  погрешность восстановления элемента  $Ax$  по информации (4). Этую величину можно рассматривать как информационный  $N$ -поперечник множества  $A\mathfrak{M}$  в пространстве  $Y$ .

Теперь заметим, что при выборе набора функционалов  $M_N = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$  мы можем поступить двояким образом. Во-первых, можно сразу предъявить весь набор  $M_N$ , а затем решать задачу (6) для конкретного элемента  $x \in \mathfrak{M}$ , или, ориентируясь на худший случай, искать поперечник (7). Такой подход называют неадаптивным. При втором, адаптивном, подходе функционалы  $\mu_1, \mu_2, \mu_3, \dots$  выбираются последовательно, причем при выборе  $\mu_k$ ,  $k = 2, 3, \dots$ , учитываются уже найденные значения  $\mu_1(x), \mu_2(x), \dots, \mu_{k-1}(x)$  и соответствующая область неопределенности. Этот подход позволяет полностью использовать последовательно накапливаемую информацию о конкретном элементе  $x \in \mathfrak{M}$ , а в худшем варианте позволяет учесть особенности структуры множеств  $A\mathfrak{M}(M_N)$ ,  $N = 1, 2, \dots$ .

3. Конкретные результаты по сформулированным задачам мы сможем привести в линейном случае. Пусть  $X$  и  $Y$  — линейные нормированные пространства,  $A$  — линейный непрерывный оператор из  $X$  в  $Y$ ,  $M_N$  — набор заданных на  $X$  линейных непрерывных функционалов  $\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N$ . Теперь можно использовать вектор информации (4) непосредственно для приближенного восстановления элемента  $Ax$  в виде  $\tilde{y} = \sum_{k=1}^N \mu_k(x)y_k$ , где  $y_1, y_2, \dots, y_N$  — некоторые элементы пространства  $Y$ . При этом возникает задача минимизации погрешности  $\|\tilde{y} - Ax\|_Y$  или величины

$$\sup_{x \in \mathfrak{M}} \left\| \sum_{k=1}^N \mu_k(x)y_k - Ax \right\|_Y$$

по всем наборам  $M_N$  из  $N$  функционалов и по всем наборам элементов  $y_1, y_2, \dots, y_N$ . Такой подход использован в работе автора [1].

Здесь же мы исследуем задачу минимизации погрешности восстановления элемента  $Ax$  только за счет оптимального выбора функционалов и сужения области неопределенности. В случае нормированных пространств появляются новые возможности при решении задачи (7). В частности, для „правильных” множеств  $\mathfrak{M}$  выражение для

$$D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y = \sup \{ \|Ax - Az\|_Y : x, z \in \mathfrak{M}, T(x, M_N) = T(z, M_N) \} \quad (8)$$

упрощается. Справедливо следующее утверждение.

**Предложение 1.** Пусть  $\mathfrak{M}$  — выпуклое центрально-симметричное множество в нормированном пространстве  $X$ ,  $M_N = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$  — набор заданных на  $X$  линейных непрерывных функционалов,  $A$  — линейный оператор из  $X$  в  $Y$ . Тогда

$$\begin{aligned} D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y &= 2r(A\mathfrak{M}(M_N))_Y = \\ &= 2 \sup \{ \|Ax\|_Y : x \in \mathfrak{M}, T(x, M_N) = 0 \}. \end{aligned} \quad (9)$$

Доказательство основано на известных соображениях (см., например, [2, с. 219]); в более общей ситуации оно приведено в [1].

Вычисление диаметра (8) упрощается, если заранее известно, что верхняя грань в (8) достигается на паре „крайних” элементов множества  $\mathfrak{M}(M_N)$ . В этом случае

$$D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y = \sup \{ \|Ax - Az\|_Y : \|x - z\|_X = D(\mathfrak{M}(M_N))_X \},$$

а в условии предложения 1

$$D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y = 2 \sup \{ \|Ax\|_Y : \|x\|_X = D(\mathfrak{M}(M_N))_X/2 \}.$$

Такие ситуации встречаются ниже, в рамках функциональных пространств.

Для информационного  $N$ -поперечника множества  $A\mathfrak{M}$  в линейном случае используем обычное обозначение

$$\lambda^N(A\mathfrak{M}, Y) = \inf_{M_N} D(A\mathfrak{M}(M_N))_Y,$$

где инфимум вычисляется по всем наборам  $M_N$  заданных на  $X$  линейных непрерывных функционалов. Заметим, что в условиях предложения 1

$$\lambda^N(A\mathfrak{M}, Y) = 2 \inf_{M_N} \sup \{ \|Ax\|_Y : x \in \mathfrak{M}, T(x, M_N) = 0 \}.$$

Из предложения 1 следует, что для выпуклого центрально-симметричного множества  $\mathfrak{M}$  аддитивный подход, если он ориентирован на худший случай, не может дать выигрыша по сравнению с неаддитивным, так как в силу линейности функционалов  $\mu_k$  и оператора  $A$  каждое множество  $A\mathfrak{M}(M_N)$ ,  $N = 1, 2, \dots$ , также является выпуклым и центрально-симметричным. Таким образом, применяя аддитивный подход в худшем варианте, можно рассчитывать на выигрыш лишь тогда, когда множество  $\mathfrak{M}$  не является центрально-симметричным.

4. Переходим к рассмотрению конкретных ситуаций в функциональных пространствах. Под каждым из пространств  $X$  и  $Y$  будем теперь понимать пространство  $C$  или  $L_p$ ,  $1 \leq p \leq \infty$ , функций, заданных на конечном отрезке, с обычной нормой. Считаем для определенности, что функции пространства  $X$  определены на отрезке  $[a, b]$ , а функции пространства  $Y$  — на отрезке  $[c, d]$ . Нам потребуется такое утверждение.

**Предложение 2.** Пусть  $Q$  — некоторое множество функций в пространстве  $X$ , и для всех  $x(u) \in Q$  выполняются неравенства

$$\psi(u) \leq x(u) \leq \Psi(u), \quad a \leq u \leq b, \quad (10)$$

где  $\psi(u)$  и  $\Psi(u)$  — фиксированные функции из  $X$ . Положим

$$x_0(u) = \frac{1}{2} [\psi(u) + \Psi(u)].$$

Если линейный оператор  $A : X \rightarrow Y$  таков, что для всех  $x(u) \in Q$  выполняются неравенства

$$A\psi(t) \leq Ax(t) \leq A\Psi(t), \quad c \leq t \leq d, \quad (11)$$

то для любой функции  $x(u) \in Q$

$$|Ax(t) - Ax_0(t)| \leq \frac{1}{2} [A\Psi(t) - A\psi(t)], \quad c \leq t \leq d; \quad (12)$$

а если  $\psi, \Psi \in Q$ , то

$$D(AQ)_Y = 2r(AQ)_Y = \|A(\Psi - \psi)\|_Y. \quad (13)$$

Неравенство (12) следует из (11) и определения функции  $x_0(t)$ . Если  $\psi, \Psi \in Q$ , то при  $x(u) = \psi(u)$  или  $x(u) = \Psi(u)$  в (12) будет знак равенства, и мы получаем (13).

Заметим, что если  $A$  — положительный оператор (т. е. из  $x(u) \geq 0$ ,  $a \leq u \leq b$ , следует  $Ax(t) \geq 0$ ,  $c \leq t \leq d$ ), то неравенство (11) сразу вытекает из (10). Поэтому справедливо такое следствие.

**Следствие.** Для положительного оператора  $A$  в условиях предложения 2 неравенство (12), а при  $\psi, \Psi \in Q$  и равенства (13) справедливы при выполнении неравенств (10).

Для произвольного линейного ограниченного оператора  $A : X \rightarrow Y$  в предположении, что  $\psi, \Psi \in Q$ , вместо (13) можно написать лишь вытекающие из (9) двусторонние оценки

$$\|A(\Psi - \psi)\|_Y \leq D(AQ)_Y \leq \|A\| \|\Psi - \psi\|_X = \|A\| D(Q)_X, \quad (14)$$

где  $\|A\| = \|A\|_{X \rightarrow Y}$ .

Предложение 2 и оценки (14) мы будем использовать в ситуациях, когда  $Q = \mathfrak{M}(M_N)$ ,  $N = 1, 2, \dots$ , так что функции  $\psi(u)$  и  $\Psi(u)$  будут определяться набором функционалов  $M_N$ .

5. Рассмотрим конкретные ситуации. Пусть  $X = C[a, b]$ ,  $Y = C[c, d]$  и оператор  $A = A_K$  задается равенством

$$y_K(t) = A_K x(t) = \int_a^b K(t, u)x(u)du, \quad c \leq t \leq d, \quad (15)$$

с помощью ядра  $K(t, u)$ , которое будем считать непрерывным на прямоугольнике  $a \leq u \leq b$ ,  $c \leq t \leq d$ . Пусть задано множество  $\mathfrak{M} \subset C[a, b]$ , и для некоторого набора  $M_N = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$  определенных на  $C[a, b]$  линейных функционалов

$$\mathfrak{M}(M_N) = \{x(u) : x(u) \in \mathfrak{M}, \psi(u) \leq x(u) \leq \Psi(u), a \leq u \leq b\},$$

где  $\psi, \Psi \in C[a, b]$ . Если для  $x(u) \in \mathfrak{M}(M_N)$  выполняются неравенства

$$A_K \psi(t) \leq A_K x(t) \leq A_K \Psi(t), \quad c \leq t \leq d, \quad (16)$$

то в силу предложения 2

$$\begin{aligned} D(A_K \mathfrak{M}(M_N))_{C[c, d]} &\leq \left\| \int_a^b K(\cdot, u)[\Psi(u) - \psi(u)]du \right\|_{C[c, d]} \leq \\ &\leq \max_{c \leq t \leq d} \int_a^b |K(t, u)|du \cdot \|\Psi - \psi\|_{C[a, b]}, \end{aligned} \quad (17)$$

причем если  $\psi, \Psi \in \mathfrak{M}(M_N)$ , то первое неравенство в (17) превращается в равенство.

В случае, когда сверточный интегральный оператор (2) задается ядром Пуассона (3), для некоторых множеств  $\mathfrak{M}$  и наборов  $M_N$  значение диаметра наибольшей области неопределенности удается точно вычислить.

Пусть  $X = C_{2\pi}$  — пространство непрерывных  $2\pi$ -периодических функций,  $KW_m^\infty$ ,  $m = 1, 2, \dots$ , — класс функций  $x(u) \in C_{2\pi}$ , у которых  $(m-1)$ -я производная локально абсолютно непрерывна, а  $|x^{(m)}(u)| = K$ . Возьмем набор  $M_{2n} = M_{2n}^\tau$  заданных на  $C_{2\pi}$  линейных функционалов  $\mu_k(x)$ ,  $k = 1, 2, \dots, 2n$ , вида  $\mu_k(x) = x(\tau_k)$ , где  $\tau_k = k\pi/n$ ,  $k = 1, 2, \dots, 2n$ .

Так как  $KW_m^\infty$  — выпуклое и центрально-симметричное множество в  $C_{2\pi}$ , то, считая пока  $K = 1$  и используя предложение 1, можно написать

$$D(A_p W_\infty^m(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}} = 2 \sup \left\{ \|A_p x\|_{C_{2\pi}} : x(u) \in W_\infty^m(M_{2n}^\tau)_0 \right\},$$

где

$$W_\infty^m(M_{2n}^\tau)_0 = \{x(u) : x(u) \in W_\infty^m, x(\tau_k) = 0, k = 1, 2, \dots, 2n\}.$$

В силу следствия 2.7.3 из [3], если  $x(u) \in W_\infty^m(M_{2n}^\tau)_0$ , то для всех  $u$

$$|x(u)| \leq \Psi_m(u), \quad (18)$$

где  $\Psi_m(u) = |\varphi_{n,m}(u + \alpha_m)|$ ,  $\varphi_{n,m}$  — стандартный идеальный сплайн Эйлера, задаваемый равенствами

$$\varphi_{n,0}(u) = \operatorname{sgn} \sin u,$$

$$\varphi_{n,m}(u) = \int_{\gamma_m}^u \varphi_{n,m-1}(t) dt, \quad \gamma_m = [1 - (-1)^m] \frac{\pi}{4n},$$

а  $\alpha_m = 0$ , если  $m$  — четно, и  $\alpha_m = \pi/2n$ , если  $m$  — нечетно.

Так как  $\chi_p(t) \geq 0$  и, значит, оператор Пуассона  $A_p$  положителен, из неравенства (18) следует, что для всех  $t$   $|A_p x(t)| \leq A_p \Psi_m(t)$  и, таким образом,

$$D(A_p W_\infty^m(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}} \leq \left\| \frac{2}{\pi} \int_0^{2\pi} \chi_p(\cdot - u) \Psi_m(u) du \right\|_{C_{2\pi}} \leq 2 \|\varphi_{n,m}\|_{C_{2\pi}},$$

ибо  $\frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} \chi_p(t) dt = 1$ .

Теперь заметим, что при  $m = 1$  (и только при  $m = 1$ ) функция  $\Psi_m(u)$  принадлежит классу  $W_\infty^m$ , а точнее — множеству  $W_\infty^m(M_{2n}^\tau)_0$ . Это дает возможность, в силу предложения 2, написать

$$D(A_p W_\infty^1(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}} = 2 \|A_p \Psi_1\|_{C_{2\pi}} = \max_t \frac{2}{\pi} \int_0^{2\pi} \chi_p(t-u) \Psi_1(u) du.$$

Разлагая  $\Psi_1(u)$  в ряд Фурье:

$$\Psi_1(u) = \frac{\pi}{4n} - \frac{2}{\pi n} \sum_{v=1}^{\infty} \frac{\cos(2v-1)2nu}{(2v-1)^2}$$

и учитывая (3), с помощью обобщенного равенства Парсеваля получаем

$$\frac{2}{\pi} \int_0^{2\pi} \chi_p(t-u) \Psi_1(u) du = \frac{\pi}{2n} + \frac{4}{\pi n} \sum_{v=1}^{\infty} \frac{\rho^{2n(2v-1)} \cos 2n(2v-1)t}{(2v-1)^2}.$$

Так как  $D(A_p K W_\infty^m(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}} = K D(A_p W_\infty^m(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}}$ , то доказано следующее утверждение.

**Теорема.** Для всех  $m = 1, 2, \dots$  и  $0 \leq p \leq 1$  справедливы неравенства

$$\begin{aligned} \lambda^{2n} (A_p K W_\infty^m, C_{2\pi}) &\leq D(A_p K W_\infty^m(M_{2n}^\tau))_{C_{2\pi}} \leq \\ &\leq 2K \|\varphi_{n,m}\|_{C_{2\pi}} = 2K \mathcal{K}_m / n^m, \end{aligned}$$

где  $\mathcal{K}_m$  — константа Фавара [4, с. 72]. При  $m = 1$  справедлив более точный результат:

$$\begin{aligned} \lambda^{2n} (A_p KW_{\infty}^1, C_{2\pi}) &\leq D(A_p KW_{\infty}^1(M_{2n}^{\tau}))_{C_{2\pi}} = \\ &= \frac{K\pi}{2n} + \frac{4K}{\pi n} \sum_{v=1}^{\infty} \frac{\rho^{2n(2v-1)}}{(2v-1)^2}, \quad 0 \leq \rho \leq 1. \end{aligned} \quad (19)$$

Некоторые соображения позволяют предполагать, что первое неравенство в (19) можно заменить равенством.

6. Рассмотрим еще один конкретный случай, в котором адаптивный метод выбора функционалов  $\mu_k$  может дать существенный выигрыш по сравнению с неадаптивным. Пусть при  $0 < \alpha \leq 1$

$$H^\alpha = \{x(t) : x(t) \in C[a, b], |x(t') - x(t'')| \leq |t' - t''|^\alpha, t', t'' \in [a, b]\},$$

$H_{m,L}^\alpha$  — множество монотонных функций  $x(t) \in H^\alpha$  таких, что  $x(b) - x(a) = L \neq 0$ . Ясно, что множество  $H_{m,L}^\alpha$  не является центрально-симметричным. Из результатов работы [5] следует, что при  $0 < \alpha < 1$  существует набор  $M_N^a = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$  последовательно выбираемых функционалов  $\mu_k$ ,  $\mu_k(x) = x(\tau_k)$ ,  $\tau_k \in [a, b]$ , такой, что для  $x(u) \in H_{m,L}^\alpha(M_N^a)$  выполняются неравенства

$$\psi(u) \leq x(u) \leq \Psi(u), \quad a \leq u \leq b, \quad (20)$$

причем начиная с некоторого  $N = N(\alpha)$

$$\|\Psi - \psi\|_{C[a,b]} \leq \frac{2\beta}{n} \log_2 N, \quad \beta = \frac{L}{2} \left( \frac{1}{\alpha} - 1 \right).$$

Но тогда, если интегральный оператор (15) сохраняет неравенство (20) в смысле (16), то

$$D(A_K H_{m,L}^\alpha(M_N^a))_{C[c,d]} \leq \|A_K\| \frac{2\beta}{n} \log_2 N. \quad (21)$$

В частности, эта оценка справедлива для положительных операторов  $A_K$ , например для  $A_p$ .

Если же пользоваться неадаптивным методом, т. е. весь набор  $M_N$  функционалов  $\mu_k(x) = x(\tau_k)$ ,  $k = 1, 2, \dots, N$ , предъявлять сразу, то точный порядок при  $N \rightarrow \infty$  диаметра множества  $H_{m,L}^\alpha(M_N)$  в  $C[a, b]$  есть  $O(N^{-\alpha})$  [5]. Нетрудно указать конкретный оператор вида (15) (например, (2)) такой, что порядок сохраняется и для  $D(A_K H_{m,L}^\alpha(M_N))_{C[c,d]}$ , а это при  $0 < \alpha < 1$  хуже, чем (21).

1. Korneichuk N. P. Encoding and recovery of operator values // J. Complexity. — 1992. — 8. — P. 79–91.
2. Тихомиров В. И. Некоторые вопросы теории приближений. — М.: Изд-во Моск. ун-та, 1976. — 304 с.
3. Корнейчук Н. П. Сплайны в теории приближения. — М.: Наука, 1984. — 352 с.
4. Корнейчук Н. П. Точные константы в теории приближения. — М.: Наука, 1987. — 424 с.
5. Корнейчук Н. П. Оптимизация адаптивных алгоритмов восстановления монотонных функций класса  $H^\omega$  // Укр. мат. журн. — 1993. — 45, № 12. — С. 1627–1634.

Получено 23.05.94