

**Н. П. Корнейчук**, чл.-корр. НАН України (Інститут математики НАН України, Київ)

## ІНФОРМАТИВНОСТЬ ФУНКЦІОНАЛОВ

We introduce the concept of informativeness of a continuous functional given on a metric space  $X$  with respect to a set  $\mathfrak{M} \subset X$  and a metric  $\rho_X$ . The problem of finding a functional with the greatest informativeness is stated. For some sets of continuous functions, this problem is solved by reducing to a subset of functional given by a value of a function at a point.

Вводиться поняття інформативності заданого на метричному просторі  $X$  неперервного функціоналу відносно множини  $\mathfrak{M} \subset X$  і метрики  $\rho_X$ ; ставиться задача знаходження функціоналу з найбільшою інформативністю. Для деяких множин неперервних функцій задача розв'язана зведеним до підмножини функціоналів, які задаються значеннями функцій у точці.

**1.** Задача об аппроксимаціонном поперечнике (в смысле Колмогорова, лінійном, проекціонном) множества  $\mathfrak{M}$  в пространстві  $X$  (метрическом или нормированном) включає как вычисление величины поперечника, так и предъявление наилучшего метода приближения. В тех конкретных ситуациях, в которых такой метод указан, он, как правило, имеет вид

$$\mu_1(x)x_1 + \mu_2(x)x_2 + \dots + \mu_N(x)x_N, \quad (1)$$

где  $x \in \mathfrak{M}$ ,  $\{x_k\}_1^N \subset X$ , а  $\mu_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, N$  — заданные на  $X$  функціонали. Таким образом, для построения наилучшего метода (1) необходимо располагать дискретной информацией об элементе  $x \in \mathfrak{M}$  в виде вектора

$$M_N(x) = \{\mu_1(x), \mu_2(x), \dots, \mu_N(x)\} \quad (2)$$

значений функціоналов из некоторого набора  $M_N = \{\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_N\}$ . Множество  $\mathfrak{M}$  обычно задается некоторой априорной информацией, обеспечивающей корректность постановки задачи об оценке погрешности приближения.

Отображение

$$x \rightarrow M_N(x) \quad (3)$$

можно интерпретировать как кодирование элемента  $x$  с помощью набора функціоналов  $M_N$ , а отображение

$$M_N(x) \rightarrow \sum_{k=1}^N \mu_k(x)x_k$$

— как восстановление (приближенное) элемента  $x$  в виде лінійної комбінації базисних елементів  $x_k$ . Ясно, что погрешность восстановления зависит не только от выбора базиса  $\{x_k\}_1^N$ , но и от выбора кодирующих функціоналов  $\{\mu_k\}_1^N$ . Естественно допустить, что возможности уменьшения этой погрешности связаны с информативностью выбираемых функціоналов, под которой понимается, говоря упрощенно, количество (или объем) информации об элементе  $x$ , содержащееся в векторе (2). Точное определение будет дано ниже.

Теперь заметим, что отображение (3) можно осуществить двумя принципиально разными способами. Можно сразу предъявить весь набор функціоналов  $\{\mu_k\}_1^N$ , а можно выбирать их последовательно, учитывая при выборе функціонала  $\mu_k$  значения  $\mu_1(x), \mu_2(x), \dots, \mu_{k-1}(x)$  ранее выбранных функціоналов. При втором варианте говорят об адаптивном методе (активной стратегии) кодирования, при первом варианте — о неадаптивном методе (пассивной стратегии). Отметим, что в задачах о поперечниках речь идет именно о неадаптивном слу-

чае, а разработанные способы получения точных оценок для поперечников (см., например, [1 – 5]) не позволяют получить соответствующие результаты при аддитивном методе кодирования.

Дело в том, что в аддитивном случае информация об элементе  $x$  накапливается постепенно, и с каждым шагом множество неопределенности для  $x$  сужается, так что уже после первого шага вместо множества  $\mathfrak{M}$  надо рассматривать некоторое его подмножество. Таким образом, возникает необходимость в оценке информативности и в сравнении ее для отдельных функционалов. Но сначала надо определить количественную характеристику информативности функционала. Это можно сделать через понятие неопределенности (см. также [6, 7]).

Пусть  $X$  — метрическое пространство с расстоянием  $\rho_X(x, y)$ . Под  $X'$  будем понимать множество всех заданных на  $X$  непрерывных функционалов. Пусть вначале нам известно, что  $x \in \mathfrak{M} \subset X$ . В качестве меры неопределенности такой информации естественно взять диаметр множества  $\mathfrak{M}$ , т. е. величину  $D(\mathfrak{M}, \rho_X) = \sup \{ \rho_X(y, z) : y, z \in \mathfrak{M} \}$ . Если  $\mu \in X'$  и известно значение  $\mu(x)$ , то неопределенность будет измеряться уже диаметром множества  $\{y : y \in \mathfrak{M}, \mu(y) = \mu(x)\}$ , который не превышает величины

$$D(\mu, \mathfrak{M}, \rho_X) = \sup \{ \rho_X(y, z) : y, z \in \mathfrak{M}, \mu(y) = \mu(z) \}.$$

Разность

$$I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_X) = D(\mathfrak{M}, \rho_X) - D(\mu, \mathfrak{M}, \rho_X) \quad (4)$$

назовем информативностью функционала  $\mu$  относительно множества  $\mathfrak{M}$  и метрики  $\rho_X$ . Если  $\mu_1, \mu_2 \in X'$  и  $D(\mu_1, \mathfrak{M}, \rho_X) \leq D(\mu_2, \mathfrak{M}, \rho_X)$ , то  $I(\mu_1, \mathfrak{M}, \rho_X) \geq I(\mu_2, \mathfrak{M}, \rho_X)$ .

Возникает задача: пусть  $F$  — некоторое множество заданных на  $X$  непрерывных функционалов,  $F \subset X'$ ; найти точную верхнюю границу:

$$\sup_{\mu \in F} I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_X) \quad (5)$$

и указать функционал  $\mu_0 \in F$ , реализующий супремум, т. е. имеющий наибольшую информативность относительно  $\mathfrak{M} \subset X$  и  $\rho_X$  среди всех функционалов  $\mu \in F$ .

**2.** Мы сможем привести решение задачи (5) в некоторых случаях, когда  $X$  — функциональное пространство. Будем рассматривать линейное пространство  $C = C[a, b]$  непрерывных на  $[a, b]$  функций и множество  $C'$  заданных на  $C$  линейных непрерывных функционалов  $\mu$  вида

$$\mu(x) = \int_a^b x(t) dg(t), \quad (6)$$

где  $g(t)$  — некоторая функция, имеющая ограниченное изменение на  $[a, b]$ . Выделим в  $C'$  множество  $C'_t$  функционалов  $\mu_t$ , определяемых равенством

$$\mu_t(x) = x(\tau), \quad \tau \in [a, b]. \quad (7)$$

Пусть  $\rho(x, y)$  — некоторая метрика в  $C$  и  $\mathfrak{M}$  — ограниченное замкнутое множество в  $C$ . Для каждой точки  $\tau \in [a, b]$  существует по крайней мере одна пара функций  $x_\tau(t)$  и  $y_\tau(t)$  из  $\mathfrak{M}$ , удовлетворяющая условиям

$$\rho(x_\tau, y_\tau) = \sup \{ \rho(x, y) : x, y \in \mathfrak{M}, x(\tau) = y(\tau) \}. \quad (8)$$

Обозначим через  $Q$  множество пар  $\{x_\tau, y_\tau\}$  функций из  $\mathfrak{M}$ , которые удовлетворяют условию (8) хотя бы для одного значения  $\tau \in [a, b]$ . Будем полагать  $\delta_\tau(t) = x_\tau(t) - y_\tau(t)$ ,  $a \leq t \leq b$ ,  $\tau \in [a, b]$ .

**Предложение 1.** Пусть  $\mu$  — фиксированный функционал, задаваемый на  $C$  равенством (6). Если существуют точка  $\tau \in [a, b]$  и во множестве  $Q$  соответствующая пара функций  $(x_\tau, y_\tau)$ , для которой

$$\int_a^b \delta_\tau(t) dg(t) = 0, \quad (9)$$

то для функционала  $\mu_\tau$ , определяемого равенством (7),

$$I(\mu_\tau, \mathfrak{M}, \rho) \geq I(\mu, \mathfrak{M}, \rho).$$

Действительно, равенство (9) означает, что  $\mu(x_\tau) = \mu(y_\tau)$ , поэтому, с учетом (8) и (7),

$$\begin{aligned} D(\mu, \mathfrak{M}, \rho) &= \sup \{ \rho(x, y) : x, y \in \mathfrak{M}, \mu(x) = \mu(y) \} \geq \\ &\geq \rho(x_\tau, y_\tau) = D(\mu_\tau, \mathfrak{M}, \rho), \end{aligned}$$

и остается воспользоваться определением (4).

Укажем достаточные условия, гарантирующие выполнение равенства (9) для некоторой пары  $\{x_\tau, y_\tau\} \in Q$ . Во множестве  $Q$  будем выделять подмножество  $Q_*$ , содержащее для каждого  $\tau \in [a, b]$  ровно по одной паре функций  $\{x_\tau, y_\tau\}$ . С каждым функционалом  $\mu \in C'$  и подмножеством  $Q_*$  будем связывать функцию

$$A(\tau) = \int_a^b \delta_\tau(t) dg(t) = \int_a^b [x_\tau(t) - y_\tau(t)] dg(t),$$

где  $\{x_\tau, y_\tau\} \in Q_*$ .

**Предложение 2.** Если для функционала  $\mu \in C'$  существует подмножество  $Q_* \subseteq Q$  такое, что функция  $A(\tau)$  непрерывна на  $[a, b]$  и  $A(a) = -A(b)$ , то для некоторого  $\tau_* \in [a, b]$  справедливо неравенство

$$I(\mu_{\tau_*}, \mathfrak{M}, \rho) \geq I(\mu, \mathfrak{M}, \rho). \quad (10)$$

**Предложение 3.** Если в  $Q$  существует подмножество  $Q_*$  пар функций  $\{x_\tau, y_\tau\}$ , которые удовлетворяют условиям

$$\lim_{\Delta\tau \rightarrow 0} \max_{a \leq t \leq b} |\delta_{\tau+\Delta\tau}(t) - \delta_\tau(t)| = 0 \quad \forall \tau \in [a, b], \quad (11)$$

$$\delta_a(t) = -\delta_b(t), \quad a \leq t \leq b, \quad (12)$$

то для любого функционала  $\mu \in C'$  существует точка  $\tau \in [a, b]$  такая, что выполняется неравенство (10).

В самом деле, так как

$$|A(\tau + \Delta\tau) - A(\tau)| \leq \int_a^b |\delta_{\tau+\Delta\tau}(t) - \delta_\tau(t)| dg(t),$$

то из (11) следует непрерывность функции  $A(\tau)$  на  $[a, b]$  для любой функции  $g(t)$ , имеющей ограниченное изменение на этом отрезке. А так как в силу (12)

$A(a) = -A(b)$ , то можно воспользоваться предложением 2.

3. Для некоторых конкретных случаев задания множества  $\mathfrak{M} \subset C$  мы можем доказать выполнение условий предложения 3 и, тем самым, неравенства (10) для некоторой точки  $\tau \in [a, b]$ . Введем в рассмотрение множество функций

$$KH_0^1 = \{x(t) : |x(t') - x(t'')| \leq K|t' - t''|, t', t'' \in [a, b], x(a) = x(b) = 0\}$$

и положим

$$\rho_C(x, y) = \max_{a \leq t \leq b} |x(t) - y(t)| =: \|x - y\|_C.$$

**Теорема 1.** Пусть  $\psi(t)$  — фиксированная неотрицательная функция из  $KH_0^1$  и

$$\mathfrak{M} = \{x(t) : x(t) \in KH_0^1, |x(t)| \leq \psi(t), a \leq t \leq b\}.$$

Для любого функционала  $\mu \in C'$  существуют точка  $\tau_* \in [a, b]$  и соответственно функционал  $\mu_{\tau_*} \in C'_\tau$  такие, что

$$I(\mu_{\tau_*}, \mathfrak{M}, \rho_C) \geq I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_C) \quad (13)$$

и, следовательно,

$$\sup_{\mu \in C'} I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_C) = \sup_{\mu_\tau \in C'_\tau} I(\mu_\tau, \mathfrak{M}, \rho_C). \quad (14)$$

**Доказательство.** Зафиксируем точку  $\tau \in [a, b]$  и определим функции

$$x_\tau(t) = \begin{cases} \max \{-\psi(t), K(t - \tau)\}, & a \leq t \leq \tau, \\ \min \{\psi(t), K(t - \tau)\}, & \tau \leq t \leq b; \end{cases} \quad (15)$$

$$y_\tau(t) = \begin{cases} \min \{\psi(t), K(\tau - t)\}, & a \leq t \leq \tau, \\ \max \{-\psi(t), K(\tau - t)\}, & \tau \leq t \leq b. \end{cases} \quad (16)$$

В случаях  $\tau = a$  и  $\tau = b$  в определениях (15) и (16) остается по одному равенству. Ясно, что функции  $x_\tau(t)$  и  $y_\tau(t)$  принадлежат множеству  $\mathfrak{M}$ . Докажем, что для любых двух функций  $x(t), y(t) \in \mathfrak{M}$  таких, что  $x(\tau) = y(\tau)$ , выполняется неравенство

$$|x(t) - y(t)| \leq |x_\tau(t) - y_\tau(t)|, \quad a \leq t \leq b. \quad (17)$$

Пусть  $a < \tau < b$ ,  $\psi(\tau) > 0$  и точка  $t_0 > \tau$  определена равенством  $K(t_0 - \tau) = \psi(t_0)$ . Из определения функций (15) и (16) следует

$$|x_\tau(t) - y_\tau(t)| = \begin{cases} 2K(t - \tau), & \tau \leq t \leq \tau + t_0, \\ 2\psi(t), & \tau + t_0 \leq t \leq b. \end{cases}$$

Для каждого  $\gamma \in [-\psi(\tau), \psi(\tau)]$  определим точки  $t'$  и  $t''$  равенствами соответственно

$$K(t' - \tau) + \gamma = \psi(t'), \quad -K(t'' - \tau) + \gamma = -\psi(t'').$$

Пусть, далее,  $x(t), y(t) \in \mathfrak{M}$  и  $x(\tau) = y(\tau) = \gamma$ , причем для определенности считаем, что  $\gamma > 0$ ; тогда, очевидно,  $t' \leq t_0 \leq t''$ . Для  $t \in [\tau, t']$  имеем

$$|x(t) - y(t)| \leq |x(t) - x(\tau)| + |y(t) - y(\tau)| \leq 2K(t - \tau) = |x_\tau(t) - y_\tau(t)|.$$

Если же  $t' \leq t \leq t_0$ , то значения  $x(t)$ ,  $y(t)$  заключены между  $\gamma - K(t - \tau)$  и  $\psi(t)$ , а так как на этом промежутке  $\psi(t) \leq K(t - \tau) + \gamma$ , то и здесь

$$|x(t) - y(t)| \leq 2K(t - \tau) = |x_\tau(t) - y_\tau(t)|.$$

Наконец, если  $t_0 \leq t \leq b$ , то

$$-\psi(t) \leq \gamma - K(t - \tau) \leq x(t), y(t) \leq \psi(t),$$

так что  $|x(t) - y(t)| \leq 2\psi(t) = |x_\tau(t) - y_\tau(t)|$ .

Этим доказано, что неравенство (17) справедливо для  $\tau \leq t \leq b$ . Доказательство неравенства (17) для  $a \leq t \leq \tau$  (если  $\tau > a$ ) проводится аналогично. Итак, установлено, что

$$\|x_\tau - y_\tau\|_C = \sup \{ \|x - y\|_C : x, y \in \mathfrak{M}, x(\tau) = y(\tau) \} = D(\mu_\tau, \mathfrak{M}, \rho_C), \quad (18)$$

где  $\mu_\tau$  — функционал, определяемый равенством (7).

Из определения функций  $x_\tau(t)$  и  $y_\tau(t)$  следует, что для разности  $\delta_\tau(t) = x_\tau(t) - y_\tau(t)$  справедливы равенства  $\delta_a(t) = 2\psi(t) = -\delta_b(t)$ ,  $a \leq t \leq b$ , и кроме того,  $\|\delta_{\tau+\Delta\tau}(\cdot) - \delta_\tau(\cdot)\|_C \leq 2K|\Delta\tau|$ . Теперь справедливость неравенства (13) для некоторого  $\tau \in [a, b]$  следует из предложения 3.

Таким образом, для любого функционала  $\mu \in C'$  найдется функционал  $\mu_\tau \in C'_\tau$ , имеющий не меньшую информативность относительно множества  $\mathfrak{M}$  и метрики  $\rho_C$ . А это значит, что при отыскании наиболее информативного функционала в множестве  $C'$  можно ограничиться рассмотрением лишь подмножества  $C'_\tau$  функционалов вида (7), т. е. справедливо соотношение (14).

#### 4. Рассмотрим некоторые ситуации с интегральной метрикой

$$\rho_L(x, y) = \|x - y\|_L = \int_a^b |x(t) - y(t)| dt.$$

Из неравенства (17) следует, что соотношение (18) будет выполняться и при замене  $\rho_C$  на  $\rho_L$ . Поэтому справедливо утверждение, аналогичное теореме 1 и для метрики  $\rho_L$ . В условиях этой теоремы для некоторого  $\tau_* \in [a, b]$   $I(\mu_{\tau_*}, \mathfrak{M}, \rho_L) \geq I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_L)$  и, следовательно,

$$\sup_{\mu \in C'} I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_L) = \sup_{\mu_\tau \in C'_\tau} I(\mu_\tau, \mathfrak{M}, \rho_L).$$

Это верно и для метрики  $L_p$ ,  $1 < p < \infty$ . Заметим, что множество  $\mathfrak{M}$  здесь и в теореме 1 является центрально-симметричным, и это существенно для равномерной метрики. В метрике  $L$  аналогичные факты мы можем доказать и для некоторых несимметричных множеств. Пусть

$$KH_h^1 = \{x(t) : |x(t') - x(t'')| \leq K|t' - t''|, t', t'' \in [a, b], x(a) = 0, x(b) = h\},$$

$$t', t'' \in [a, b], x(a) = 0, x(b) = h, \quad (19)$$

где  $K$  и  $h$  — фиксированные числа,  $K > 0$ ,  $0 \leq |h| < K(b - a)$ . При  $h \neq 0$  множество (19) не является симметричным. Не теряя общности, будем предполагать, что  $0 < h < K(b - a)$ . Если  $x(t) \in KH_h^1$ , то

$$\max \{-K(t - a), h - K(b - t)\} =: \psi(t) \leq x(t) \leq$$

$$\leq \Psi(t) := \min \{K(t-a), K(b-t)+h\}. \quad (20)$$

**Теорема 2.** Для любого функционала  $\mu \in C'$  существует точка  $\tau_* \in [a, b]$  и соответственно функционал  $\mu_{\tau_*} \in C'_\tau$  такие, что

$$I(\mu_{\tau_*}, KH_h^1, \rho_L) \geq I(\mu, KH_h^1, \rho_L)$$

и, следовательно,

$$\sup_{\mu \in C'} I(\mu, KH_h^1, \rho_L) = \sup_{\mu_\tau \in C'_\tau} I(\mu_\tau, KH_h^1, \rho_L). \quad (21)$$

**Доказательство.** Пусть

$$B(\gamma, \tau) = \sup \{\|x-y\|_L : x, y \in KH_h^1, x(\tau) = y(\tau) = \gamma, \psi(\tau) \leq \gamma \leq \Psi(\tau)\}. \quad (22)$$

Справедливо следующее утверждение.

**Лемма.** Для каждого  $\tau \in (a, b)$

$$\sup_{\psi(\tau) \leq \gamma \leq \Psi(\tau)} B(\gamma, \tau) = B(\gamma_\tau, \tau),$$

тогда

$$\gamma_\tau = \begin{cases} \Psi(\tau) = K(\tau-a), & a < \tau \leq a+h/2K, \\ \frac{h}{2}, & a+h/2K \leq \tau \leq b-h/2K, \\ \Psi(\tau) = h - K(b-\tau), & b-h/2K < \tau < b. \end{cases}$$

**Доказательство леммы.** Зафиксируем  $\tau$ , причем с учетом (20) достаточно рассмотреть случай  $a < \tau \leq (a+b)/2$ . Положим  $z = K(\tau-a)-\gamma$ . Из определения множества  $KH_h^1$  и неравенства (20) нетрудно заключить, что

$$B(\gamma, \tau) = (\tau-a+z/2K)z + (b-\tau-(b-a)/2+(h+z)/2K)(K(b-a)-h-z) =: \varphi(z).$$

Если  $a < \tau \leq a+h/2K$ , то

$$\varphi(z) = \varphi(0) + [2(\tau-a)-h/K]z - z^2/K \leq \varphi(0),$$

т. е.  $B(\gamma, \tau) \leq B(K(\tau-a), \tau) = B(\Psi(\tau), \tau)$ . В случае же  $a+h/2K \leq \tau \leq (a+b)/2$

$$\varphi'(z) = 2(\tau-a)-h/K-2z/K,$$

так что  $\varphi(z)$  имеет максимум при  $z = K(\tau-a)-h/2$ , а это означает, что  $B(\gamma, \tau) \leq B(h/2, \tau)$ . Лемма доказана.

Определим пару функций  $x_\tau(t)$  и  $y_\tau(t)$ , которые реализуют верхнюю грань (22) при  $\gamma = \gamma_\tau$ , дополнив по непрерывности определение в точках  $\tau = a$  и  $\tau = b$ . Если  $a \leq \tau \leq a+h/2K$ , то

$$x_\tau(t) = \Psi(t), \quad a \leq t \leq b,$$

$$y_\tau(t) = \begin{cases} \Psi(t), & a \leq t \leq \tau, \\ \max \{K(t-\tau) + \Psi(t), \psi(t)\}, & \tau \leq t \leq b. \end{cases}$$

Для  $a+h/2K \leq \tau \leq b-h/2K$

$$x_{\tau}(t) = \begin{cases} \max \{\psi(t), K(t-\tau) + h/2\}, & a+h/2K \leq t \leq \tau, \\ \min \{\Psi(t), K(t-\tau) + h/2\}, & \tau \leq t \leq b; \end{cases}$$

$$y_{\tau}(t) = \begin{cases} \min \{\Psi(t), K(\tau-t) + h/2\}, & a+h/2K \leq t \leq \tau, \\ \max \{\psi(t), K(\tau-t) + h/2\}, & \tau \leq t \leq b. \end{cases}$$

Наконец, если  $b-h/2K \leq \tau \leq b$ , то

$$x_{\tau}(t) = \psi(t), \quad a \leq t \leq b;$$

$$y_{\tau}(t) = \begin{cases} \min \{\Psi(t), K(\tau-t) + \psi(t)\}, & a \leq t \leq \tau, \\ \psi(t), & \tau \leq t \leq b. \end{cases}$$

Ясно, что  $x_{\tau}, y_{\tau} \in KH_h^1$ , причем  $x_a(t) = y_b(t) = \Psi(t)$ ,  $x_b(t) = y_a(t) = \psi(t)$ , а значит, для разности  $\delta_{\tau}(t) = x_{\tau}(t) - y_{\tau}(t)$  выполняется соотношение  $\delta_a(t) = -\delta_b(t)$ . Из определения функций  $x_{\tau}(t)$  и  $y_{\tau}(t)$  следует также

$$\|\delta_{\tau+\Delta t}(\cdot) - \delta_{\tau}(\cdot)\|_C \leq 2K|\Delta t|. \quad (23)$$

Здесь выполняются условия предложения 3, поэтому первое утверждение теоремы 2 доказано. Из него сразу следует соотношение (21), ибо  $C'_{\tau} \subset C'$ .

Легко подсчитать, что верхнюю грань в правой части (21) реализует функционал  $\mu_{\tau_0}$ , где  $\tau_0 = (a+b)/2$ , причем

$$\sup_{\mu \in C'} I(\mu, KH_h^1, \rho_L) = I(\mu_{\tau_0}, KH_h^1, \rho_L) = \frac{K(b-a)^2}{2} - \frac{h^2}{2K}.$$

Теорему 2 можно обобщить следующим образом.

**Теорема 3.** Пусть на интервале  $(a, b)$  фиксированы  $n$  различных точек  $t_1, t_2, \dots, t_n$  и

$$\mathfrak{M} = \{x(t): x(t) \in KH_h^1, x(t_k) = \beta_k, k = 1, 2, \dots, n\}, \quad (24)$$

где значения  $\beta_k$  тоже фиксированы. Для любого функционала  $\mu \in C'$  существует функционал  $\mu_{\tau} \in C'_{\tau}$  такой, что  $I(\mu_{\tau}, \mathfrak{M}, \rho_L) \geq I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_L)$  и

$$\sup_{\mu \in C'} I(\mu, \mathfrak{M}, \rho_L) = \sup_{\mu_{\tau} \in C'_{\tau}} I(\mu_{\tau}, \mathfrak{M}, \rho_L).$$

**Доказательство.** Пусть  $a = t_0, b = t_{n+1}$ ,  $t_0 < t_1 < \dots < t_n < t_{n+1}$ , и

$$\Psi(t) = \min_{0 \leq k \leq n+1} (K|t-t_k| + \beta_k), \quad a \leq t \leq b,$$

$$\psi(t) = \max_{0 \leq k \leq n+1} (\beta_k - K|t-t_k|), \quad a \leq t \leq b.$$

Зададим на  $[a, b]$  функции  $x_{\tau}(t)$  и  $y_{\tau}(t)$  следующим образом. Если  $\tau = t_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, n$ , то пусть

$$x_{\tau}(t) = \begin{cases} \psi(t), & a \leq t \leq t_k, \\ \Psi(t), & t_k \leq t \leq b; \end{cases}$$

$$y_{\tau}(t) = \begin{cases} \Psi(t), & a \leq t \leq t_k, \\ \psi(t), & t_k \leq t \leq b. \end{cases}$$

Если же  $t_{k-1} < \tau < t_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, n+1$ , то на промежутке  $(t_{k-1}, t_k)$  определяем  $x_\tau$  и  $y_\tau$  как в теореме 2 на промежутке  $(a, b)$ . Для  $t \in [a, t_{k-1}]$  полагаем  $x_\tau(t) = \psi(t)$ ,  $y_\tau(t) = \Psi(t)$ ; если  $t \in [t_k, b]$ , то  $x_\tau(t) = \Psi(t)$ ,  $y_\tau(t) = \psi(t)$ . Ясно, что и здесь для разности  $\delta_\tau(t) = x_\tau(t) - y_\tau(t)$  выполняется соотношение  $\delta_a(t) = -\delta_b(t)$ , а также неравенство (23). Остается воспользоваться предложением 3.

Наиболее информативным относительно множества (24) и метрики  $\rho_L$  будет функционал  $\mu_{\tau_0}$ , где  $\tau_0$  — середина наибольшего по длине из отрезков  $[t_{k-1}, t_k]$ ,  $k = 1, 2, \dots, n+1$ . Значение  $I(\mu_{\tau_0}, \mathfrak{M}, \rho_L)$  подсчитывается без труда.

1. Lorentz G. G. Approximation of Functions. — New York: Holt, Rinehart and Winston, 1966. — 188 p.
2. Тихомиров В. М. Некоторые вопросы теории приближений. — М.: Изд-во Моск. ун-та, 1976. — 304 с.
3. Корнейчук Н. П. Экстремальные задачи теории приближения. — М.: Наука, 1976. — 320 с.
4. Pinkus A. N-widths in Approximation Theory. — Berlin: Springer Verlag, 1985. — 204 p.
5. Корнейчук Н. П. Точные константы в теории приближения. — М.: Наука, 1987. — 424 с.
6. Трауб Дж., Вожняковский Х. Общая теория оптимальных алгоритмов. — М.: Мир, 1983. — 382 с.
7. Трауб Дж., Васильковский Г., Вожняковский Х. Информация, неопределенность сложность. — М.: Мир, 1988. — 184 с.

Получено 01.11.93