

2) сложность как при точной, так и при 1-приближенной реализации функций из этих классов есть

$$\rho N (1 + \log(\omega(1/N))/\log N) (1 + o(1))$$

(здесь  $N$  — степень двойки).

Замечание 3. Мы рассматривали 1-приближение в равномерной метрике ( $\|f\| = \max_{x \in I_N} |f(x)|$ ). Переход к метрикам «в среднем», т. е.

$$\|f\|_p = \left( \frac{1}{N} \sum_{x \in I_N} |f(x)|^p \right)^{1/p},$$
 вообще говоря, позволяет уменьшить  $\text{Арргох}$

и  $L^{\text{Арргох}}$ , но порядок этих величин останется таким же; более того, константы в оценках  $\text{Арргох}$  и  $L^{\text{Арргох}}$  можно взять одни и те же для всех  $p$ ,  $1 \leq p < \infty$ .

Замечание 4. Из теорем 2 и 3 можно вывести существование классов  $H_{n,\omega}^N$  с заданным ростом величины  $L^{\text{Арргох}}(H_{n,\omega}^N)$  при  $N \rightarrow \infty$ .

Пользуясь случаем, автор выражает глубокую благодарность своему учителю О. Б. Лупанову за постановку задач и постоянное внимание к работе.

Работа выполнена при поддержке Российского фонда фундаментальных исследований, проект № 93-01-01527.

#### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Колмогоров А. Н. Различные подходы к оценке трудности приближенного задания и вычисления функций // Proc. Intern. Congr. Math. Stockholm, 1963. 230—250.
2. Офман Ю. О приближенной реализации непрерывных функций на автоматах // Докл. АН СССР. 1963. 152, № 4. 823—826.
3. Офман Ю. Об алгоритмической сложности дискретных функций // Докл. АН СССР. 1962. 145, № 1. 48—51.
4. Тогер А. В. О сложности некоторых функциональных классов // Докл. АН СССР. 1971. 199, № 4. 789—791.
5. Асарин Е. А. О сложности равномерных приближений непрерывных функций // Успехи матем. наук. 1984. 39, № 3. 157—169.
6. Аманжаев Г. Г. Дискретные функции с заданным модулем непрерывности // Вестн. Моск. ун-та. Матем. Механ. 1992. № 5. 86—89.
7. Колмогоров А. Н., Тихомиров В. М.  $\epsilon$ -Энтропия и  $\epsilon$ -емкость множеств в функциональных пространствах // Успехи матем. наук. 1959. 14, № 2 (86). 3—86.
8. Лупанов О. Б. Об одном подходе к синтезу управляющих систем — принципе локального кодирования // Проблемы кибернетики. Вып. 14. М., 1965. 31—110.

Поступила в редакцию  
16.02.94

ВЕСТН. МОСК. УН-ТА. СЕР. 1. МАТЕМАТИКА. МЕХАНИКА. 1996. № 2

УДК 519.46

С. В. Туляков

#### ЭРГОДИЧЕСКОЕ СВОЙСТВО ПРОСТРАНСТВА ФУНКЦИЙ С ЕДИНСТВЕННЫМ ИНВАРИАНТНЫМ СРЕДНИМ

Мы устанавливаем существование сильного предела последовательности степеней некоторых точечных средних на абелевой локально компактной группе и совпадение этого предела с естественным проектором на пространство постоянных функций. Так как в предельном переходе по последовательности степеней не участвует операция ус-

реднения, то в данной ситуации этот результат является одной из сильнейших форм эргодической теоремы и может рассматриваться как дискретный вариант интегральной формулы для среднего, полученной в [1].

Введем следующие обозначения. Пусть  $G$  — топологическая группа,  $B(G)$  — множество ограниченных функций на группе  $G$ ,  $f \in B(G)$ .

Обозначим  ${}_g f = f(gh)$ ,  ${}_h f = f(hg)$ , где  $g, h \in G$ .

Определение 1. Оператор  $I: B(G) \rightarrow R$  называется инвариантным средним на группе  $G$ , если  $I({}_g f) = I(f)$  и  $I({}_h f) = I(f)$  для любых  $f \in B(G)$  и  $g \in G$ ,  $I(f) \geq 0$  при  $f \geq 0$  и  $I(1) = 1$ .

Определение 2. Группа  $G$  аменабельна, если на ней существует инвариантное среднее.

Напомним, что любая абелева группа является аменабельной.

Для аменабельной группы  $G$  положим  $L_0 = \bigcap_{\alpha} \text{Ker}(I_{\alpha})$ , где пересечение берется по всевозможным инвариантным средним  $I_{\alpha}$  группы  $G$ .

Пусть  $L = L_0 + \{c \cdot 1\}$ , т. е. любая функция из  $L$  является суммой функции из  $L_0$  и константы. Иначе говоря,  $L$  состоит из таких функций  $f \in B(G)$ , что  $I_{\alpha}(f) = I_{\beta}(f)$  для любых инвариантных средних  $I_{\alpha}$  и  $I_{\beta}$ .

В [2] было доказано следующее свойство функций из пространства  $L$  для локально компактной группы  $G$ .

*Лемма.* Функция  $f \in L$  в том и только том случае, когда для любого  $\varepsilon > 0$  существуют набор  $g_1, \dots, g_n$  элементов группы  $G$  и числа  $c_1, \dots, c_n \in C$ ,  $\sum_{k=1}^n c_k = 1$ , такие, что  $\left| \sum_{i=1}^n c_i g_i f - I(f) \right| < \varepsilon$  на всей группе  $G$ , где  $I$  — некоторое инвариантное среднее на  $G$ .

Эта лемма будет существенно использована при доказательстве теоремы.

Определение 3. Функция  $f$  равномерно непрерывна слева на группе  $G$ , если для любого  $\varepsilon > 0$  существует такая окрестность  $U$  единичного элемента группы  $G$ , что для любых  $g \in U$  и  $h \in G$  выполняется неравенство  $|f(h) - {}_g f(h)| < \varepsilon$ .

*Теорема.* Пусть  $G$  — локально компактная абелева группа,  $L$  — пространство функций, определенное выше. Для  $h_1, \dots, h_m$  введем оператор  $T: L \rightarrow L$  по формуле  $T(f) = \frac{1}{m} \sum_{i=0}^m h_i f$ . Пусть  $h_1 = e, \dots, h_m$  тако-

вы, что подгруппа, порожденная  $\{h_1, \dots, h_m\}$ , всюду плотна в  $G$  и пусть функция  $f \in L$  равномерно непрерывна слева. Тогда  $|T^k f - I(f)| \Rightarrow 0$  равномерно на  $G$  при  $k \rightarrow \infty$ .

*Доказательство.* Можно считать, что  $I(f) = 0$ . Иначе, взяв  $f' = f - I(f)$ , убеждаемся, что прибавление константы к функции  $f$  на формулировку теоремы не влияет.

Итак, надо доказать, что для любого  $\varepsilon > 0$  найдется такое  $N$ , что для любого  $n > N$  выполняется  $|T^n f| < \varepsilon$ . Зафиксируем  $\varepsilon$ .

Применим лемму. Так как  $f \in L$ , то найдется такой набор  $u_1, \dots, u_k$  элементов группы  $G$ , что

$$\left| \sum_{i=1}^k c_i u_i f \right| < \varepsilon/4 \text{ на } G, \quad (1)$$

где  $c_1, \dots, c_k \in C$  и  $\sum_{i=1}^k c_i = 1$ .

Из определения 3 следует, что если функция равномерно непрерывна слева, то и  $gf$  равномерно непрерывна слева для любого  $g \in G$ . Поэтому для любого  $i$ ,  $1 \leq i \leq k$ , существует окрестность  $U_i$  единичного элемента, такая, что для любого  $v_i \in U_i$  выполнено  $|u_i f - v_i u_i f| < \varepsilon/4$  на  $G$ . Но это значит, что существуют  $V_i = U_i u_i$ , такие, что для любого  $g \in V_i$  имеет место неравенство  $|u_i f - g f| < \varepsilon/4$ . Так как множество  $\{h_1, \dots, h_m\}$  всюду плотно в  $G$ , то можно выбрать элементы  $g_i = h_1^{l_{i1}} \dots h_m^{l_{im}}$ ,  $i = 1, \dots, k$ , и  $g_i \in V_i$ . При этом  $|u_i f - g_i f| < \varepsilon/4$ , и, учитывая (1), получаем

$$\left| \sum_{i=1}^k c_i g_i f \right| < \varepsilon/2. \quad (2)$$

Используя то, что в число образующих  $h_1, \dots, h_m$  входит единичный элемент  $h_1$ , предполагаем, что существует  $\nu: l_{11} + \dots + l_{m1} = \nu$  для любого  $i$ .

Введем некоторые обозначения. Положим  $P = \sum_{i=1}^k c_i g_i f$ . Тогда условие (2) будет выглядеть так:  $\|P\| < \varepsilon/2$ , где  $\|\cdot\|$  — равномерная норма на  $G$ . Пусть  $H(n)$  — множество слов длины  $n$  из  $h_1, \dots, h_m$ , например  $H(2) = \{h_1 h_1, h_1 h_2, h_2 h_1, h_2 h_2, \dots, h_m h_m\}$ . Очевидно,  $|H(n)| = m^n$ . Считаем слова из  $H(n)$  элементами группы  $G$  и  $n$  достаточно большим.

Обозначим  $S(n) = \frac{1}{m^{n-\nu}} \sum_{y_l \in H(n-\nu)} y_l P$ . Так как  $\|P\| < \varepsilon/2$ , то и

$$\|S(n)\| \leq \frac{1}{m^{n-\nu}} \sum_{y_l \in H(n-\nu)} \|y_l P\| = \frac{1}{m^{n-\nu}} \sum_{y_l \in H(n-\nu)} \|P\| = \|P\| < \varepsilon/2.$$

А следовательно,  $\|T^n f\| \leq \|T^n f - S(n)\| + \|S(n)\| \leq \|T^n f - S(n)\| + \varepsilon/2$ . Оценим норму  $\|T^n f - S(n)\|$ .

Переформулируем задачу. Надо показать, что для любого  $\varepsilon > 0$  найдется такое  $N$ , что для любого  $n > N$

$$\|T^n f - S(n)\| \leq \varepsilon. \quad (3)$$

Распишем (3). Так как  $T^n f = \frac{1}{m^n} \sum_{y_i \in H(n)} y_i f$ , то

$$\begin{aligned} \|T^n f - S(n)\| &= \left\| \frac{1}{m^n} \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - \frac{1}{m^{n-\nu}} \sum_{y_l \in H(n-\nu)} y_l P \right\| = \\ &= \left\| \frac{1}{m^n} \sum_{j=1}^k c_j \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - \frac{1}{m^{n-\nu}} \sum_{j=1}^k c_j \sum_{y_l \in H(n-\nu)} y_l g_l f \right\| \leq \\ &\leq \sum_{j=1}^k |c_j| \cdot \frac{1}{m^n} \left\| \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - m^\nu \sum_{y_l \in H(n-\nu)} y_l g_l f \right\|. \end{aligned}$$

Отсюда видно, что для проверки (3) достаточно показать, что

$$\forall \varepsilon > 0, \forall j = 1, \dots, k \frac{1}{m^n} \left\| \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - m^v \sum_{y_i \in H(n-v)} y_i g_i f \right\| \leq \varepsilon \quad (4)$$

при достаточно больших  $n$ . Опустим индекс  $j$  у  $g_j$ ;  $g = h_1^{l_1} \dots h_m^{l_m}$ .  
Пусть мы доказали следующее утверждение:

$$\forall \varepsilon_1 > 0, \forall j = 1, \dots, m \frac{1}{m^n} \left| m \sum_{y_i \in H(n-1)} h_j y_i f - \sum_{y_i \in H(n)} y_i f \right| < \varepsilon_1 \quad (5)$$

при достаточно больших  $n$ . Тогда справедливо (4). Действительно,

$$\begin{aligned} & \frac{1}{m^n} \left\| \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - m^v \sum_{y_i \in H(n-v)} y_i h_1^{l_1} \dots h_m^{l_m} f \right\| \leq \frac{1}{m^n} \left\| \sum_{y_i \in H(n)} y_i f - \right. \\ & - m \sum_{y_i \in H(n-1)} y_i h_1 f \left. \right\| + \frac{1}{m^n} \left\| m \sum_{y_i \in H(n-1)} y_i h_1 f - m^2 \sum_{y_i \in H(n-2)} y_i h_1^2 f \right\| + \dots \\ & \dots + \frac{1}{m^n} \left\| m^{v-1} \sum_{y_i \in H(n-v+1)} y_i h_1^{l_1} \dots h_{m-1}^{l_{m-1}} h_m^{l_m-1} f - m^v \sum_{y_i \in H(n-v)} y_i h_1^{l_1} \dots h_m^{l_m} f \right\| \leq \\ & \leq \varepsilon_1 + m\varepsilon_1 + \dots + m^{v-1}\varepsilon_1 = \varepsilon_1(m^v - 1). \end{aligned}$$

Таким образом, взяв  $\varepsilon_1 = \varepsilon/(m^v - 1)$ , получим (5)  $\Rightarrow$  (4).

Проверим (5). Обозначим через  $D(n)$   $m$  раз взятое множество  $\{h_j, y_i, y_i \in H(n-1)\}$ . Очевидно,  $|D(n)| = m^n$ . Тогда (5) запишется в виде

$$\frac{1}{m^n} \left| \sum_{y_i \in D(n)} y_i f - \sum_{y_i \in H(n)} y_i f \right| \leq \varepsilon_1. \quad (6)$$

Будем сопоставлять друг с другом элементы множеств  $D(n)$  и  $H(n)$ , покажем, что число элементов этих множеств, которым не нашлось пары, мало по сравнению с  $m^n$  — мощностью этих множеств. Тогда в силу того что функция  $f$  ограничена, будет выполняться (6).

Заметим сначала, что элементов типа  $h_1^{l_1} \dots h_j^{l_j} \dots h_m^{l_m}$  в  $D(n)$  нет, а в  $H(n)$  их содержится мало:  $\left(\frac{m-1}{m}\right)^n$  от общего количества, и  $\left(\frac{m-1}{m}\right)^n \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$ .

Считаем элементы типа  $h_1^{l_1} \dots h_j^{l_j+1} \dots h_m^{l_m}$ . В множестве  $D(n)$  их  $m \frac{(n-1)!}{l_1! \dots l_m!}$ , а в  $H(n)$  —  $\frac{n!}{l_1! \dots (l_j+1)! \dots l_m!}$ . Общее количество слов, не нашедших себе пары, в обоих множествах равно

$$\sigma = \left| \sum_{\substack{l_1, \dots, l_m \\ l_1 + \dots + l_m = n-1}} \frac{n!}{l_1! \dots (l_j+1)! \dots l_m!} - \frac{m(n-1)!}{l_1! \dots l_m!} \right|. \quad (7)$$

Нам осталось доказать, что  $\frac{\sigma}{m^n} \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$ . Имеем

$$\frac{\sigma}{m^n} = \frac{1}{m^n} \sum_{\substack{l_1, \dots, l_m \\ l_1 + \dots + l_m = n-1}} \left| \frac{n}{l_j+1} - m \right| \frac{(n-1)!}{l_1! \dots l_m!} =$$

$$\begin{aligned}
&= \frac{1}{m^n} \sum_{l_j=0}^{n-1} \left| \frac{n}{l_j+1} - m \right| \frac{(n-1) \dots (n-l_j)}{l_j!} \times \\
&\times \sum_{\substack{l_1, \dots, l_{j-1}, l_{j+1}, \dots, l_m \\ l_1 + \dots + l_{j-1} + l_{j+1} + \dots + l_m = n - l_j - 1}} \frac{(n-l_j-1)!}{l_1! \dots l_{j-1}! l_{j+1}! \dots l_m!} = \\
&= \frac{1}{m^n} \sum_{l_j=0}^{n-1} \left| \frac{n}{l_j+1} - m \right| \frac{(n-1)!}{l_j! (n-l_j-1)!} (m-1)^{n-l_j-1} = \\
&= \sum_{l_j=0}^{n-1} \left| \frac{n}{l_j+1} - m \right| \frac{(n-1)!}{l_j! (n-l_j-1)!} \left( \frac{m-1}{m} \right)^{n-l_j-1} \left( \frac{1}{m} \right)^{l_j+1} = \\
&= \sum_{l_j=0}^{n-1} \left| \frac{n}{m(l_j+1)} - 1 \right| C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j},
\end{aligned}$$

где  $p = (m-1)/m$ ,  $q = 1/m$ .

Замечаем, что если бы в выражении (7) не было модуля, то, ввиду того что количество элементов в  $D(n)$  и  $H(n)$  одно и то же, оно в точности было бы равно количеству элементов вида  $h_1^{l_1} \dots h_m^{l_m}$  в множестве  $H(n)$ , т. е. было бы мало по сравнению с  $|H(n)|$ . Следовательно, если разбить сумму (7) на две, в одну из которых входят слагаемые с отрицательными выражениями под модулем, а в другую — с положительными, то достаточно будет показать, что хотя бы одна из этих сумм, деленная на  $m^n$ , стремится к нулю.

Рассмотрим сумму членов с отрицательными выражениями под модулем:  $\frac{k}{m(l_j+1)} - 1 < 0$ .

Покажем, что

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N \forall n > N \sum_{\substack{l_j=0, \dots, n-1 \\ \frac{n}{m(l_j+1)} - 1 < 0}} \left( \frac{n}{m(l_j+1)} - 1 \right) C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} < \varepsilon. \quad (8)$$

Разобьем эту сумму:

$$\begin{aligned}
\sigma &= \sum_{1 - \frac{n}{m(l_j+1)} < \frac{\varepsilon}{2}} \left( \frac{n}{m(l_j+1)} - 1 \right) C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} + \\
&+ \sum_{1 - \frac{n}{m(l_j+1)} > \frac{\varepsilon}{2}} \left( \frac{n}{m(l_j+1)} - 1 \right) C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} \leq \\
&\leq \frac{\varepsilon}{2} \sum_{l_j=0}^{n-1} C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} + \sum_{1 - \frac{n}{m(l_j+1)} < \frac{\varepsilon}{2}} C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} = \\
&= \frac{\varepsilon}{2} + \sum_{\frac{n}{m(1-\varepsilon/2)} < l_j+1} C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j}. \quad (9)
\end{aligned}$$

Обозначим  $\tau = \frac{1}{1 - \frac{\varepsilon}{2}}$ ,  $\tau > 1$ . Запишем последнее слагаемое в (9) в

терминах теории вероятностей:  $\sum_{n > l_j > \frac{n}{m} \tau} C_{n-1}^{l_j} p^{n-l_j-1} q^{l_j} = P(A)$  — вероят-

ность события  $A =$  «в  $n-1$  испытании Бернулли с вероятностью успеха  $q = 1/m$  выпало больше чем  $n\tau/m$  успехов». Но в силу центральной предельной теоремы для любого  $\tau > 1$   $P(A) \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$ . Следовательно,  $\exists N \forall n > N \sum_{n > l_j > \frac{n}{m} \tau} C_{n-1}^{l_j} p^{n-1-l_j} q^{l_j} < \varepsilon/2$ . Таким образом, доказано не-

равенство (8), а поэтому и вся теорема.

#### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Shtern A. I. Almost convergence and its applications to the Fourier—Stieltjes localization//Russ. J. Math. Phys. 1993. 1, N 1. 115—125.
2. Day M. Amenable semigroups//Ill. Math. J. 1957. 1, N 4. 509—544.

Поступила в редакцию  
24.06.94

ВЕСТН. МОСК. УН-ТА. СЕР. I, МАТЕМАТИКА. МЕХАНИКА. 1996. № 2

УДК 519.635.8

**Е. В. Чижонков**

#### **К СХОДИМОСТИ МЕТОДА ИСКУССТВЕННОЙ СЖИМАЕМОСТИ**

Идея искусственной сжимаемости, предложенная Н. Н. Яненко [1] в качестве составной части метода дробных шагов, получила широкое распространение при решении стационарных уравнений Стокса и Навье—Стокса в переменных скорость—давление [2]. В зарубежной литературе она встречается при расчете течений вязкой несжимаемой жидкости под другим названием (алгоритм Эрроу—Гурвица). Особенность подхода заключается в добавлении к уравнению неразрывности  $\operatorname{div} \mathbf{u} = 0$  выражения вида  $\alpha \rho t$ , описывающего «искусственную сжимаемость». При этом влияние двух итерационных параметров на сходимость метода оказывается весьма сложным, поэтому условия, обеспечивающие сходимость, являются объектом тщательного изучения [3]. В первую очередь они важны при решении практических задач. Как правило, для выбора параметров, близких к оптимальным, оказывается достаточным сделать несколько пробных расчетов в области сходимости метода.

В настоящей работе для краевых условий первого рода получено необходимое и достаточное условие сходимости алгоритма в линейном случае (для задачи Стокса), которое носит единый характер для широкого круга областей поиска решения. Кроме того, для оптимальных параметров приведены аналитические формулы, зависящие от единственного параметра, связанного с формой области.

Для удобства изложения все рассуждения проводятся на дифференциальном уровне.