

УДК 517.1

С. Л. Гогян

Об одном свойстве слабого жадного алгоритма
по общей системе Хаара

(Представлено академиком Г. Г. Геворкяном 17/X 2014)

Ключевые слова: *общая система Хаара, слабый жадный алгоритм.*

Пусть $\{\psi_n\}$ нормированный базис в банаховом пространстве X . Тогда для любого элемента $x \in X$ будем иметь разложение

$$x = \sum_{n=1}^{\infty} c_n(x) \psi_n$$

с $\lim_{n \rightarrow \infty} c_n(x) = 0$.

Пусть дано число $0 < t \leq 1$. По индукции по m определим множества Λ_m^t таким образом, чтобы имели место следующие соотношения:

$$\Lambda_0^t = \emptyset, \Lambda_{m-1}^t \subset \Lambda_m^t, |\Lambda_m^t| = m$$

$$\min_{i \in \Lambda_m^t} |c_i(x)| \geq t \max_{i \in \Lambda_m^t} |c_i(x)|.$$

Заметим, что последовательность $\{\Lambda_m^t\}$ может определяться неоднозначно. Множество всех таких последовательностей обозначим через $D^t(x)$. Из определения непосредственно следует, что

$$D^{t_1}(x) \subset D^{t_2}(x) \text{ при } t_1 > t_2.$$

Для любого $x \in X$ и $\Lambda = \{\Lambda_m^t\} \in D^t(x)$ положим

$$G_m^t = G_m^t(x) = G_m^t(x, \Lambda) = \sum_{i \in \Lambda_m^t} c_i(x) \psi_i.$$

При $t=1$ будем коротко писать Λ_m , D и G_m .

Определение 1. Базис ψ в банаховом пространстве X называется квази-гриди базисом, если существует число $C \geq 1$ такое, что для любого элемента $x \in X$ существует последовательность $\Lambda \in D(x)$ такая, что

$$\|G_m(x, \Lambda)\| \leq C \|x\| \tag{1}$$

для всех натуральных m .

Легко заметить, что если базис является квази-гриди базисом, то неравенство (1) имеет место для всех $\Lambda \in D(x)$. Подробнее о квази-гриди базисах написано в работе [1].

В работе [2] доказана следующая теорема.

Теорема 1. *Базис ψ является квази-гриди базисом тогда и только тогда, когда для любого элемента $x \in X$ и для любой $\Lambda \in D(x)$ справедливо следующее равенство:*

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \|x - G_m(x, \Lambda)\| = 0. \quad (2)$$

Для квази-гриди базисов верна следующая теорема (см [1]).

Теорема 2. *Если базис ψ является квази-гриди базисом, то для любого $0 < t < 1$ и для любого $\Lambda^t \in D^t(x)$ имеют место следующие соотношения:*

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \|x - G_m^t(x, \Lambda^t)\| = 0 \quad (3)$$

и

$$\|G_m^t(x, \Lambda^t)\| \leq C \|x\|, \quad (4)$$

при C , которое зависит только от t .

Известно, что система Хаара $\{\chi\}$ не является квази-гриди базисом в $L^1(0,1)$, т. е. соотношения (1) и (2) в общем случае неверны. Однако в работе [3] была доказана следующая теорема.

Теорема 3. *Для любого $0 < t < 1$ существует число $C \geq 1$ такое, что для любого $x \in L^1(0,1)$ существует $\Lambda^t \in D^t(x)$, для которой по системе Хаара имеют место соотношения (3) и (4).*

В настоящей работе доказывается, что аналогичная теорема неверна для общих систем Хаара. В частности доказывается следующая теорема.

Теорема 4. *Существует общая система Хаара такая, что для любого $0 < t < 1$ существует функция $f \in L^1(0,1)$ такая, что*

$$\sup_m \frac{\|G_m^t(f, \Lambda^t)\|}{\|f\|} = +\infty,$$

для всех $\Lambda^t \in D^t(x)$.

Замечание 1. Заметим, что в данной теореме функция зависит от t . Однако из доказательства легко видеть, что при правильном выборе последовательности $\{N_i\}$ можно добиться того, чтоб функция f не зависела от t .

Пусть дана общая система Хаара $h_0^{(0)}, h_k^{(i)}, 1 \leq i \leq 2^k; k = 0, 1, 2, \dots$. Обозначим через $\Delta_k^{(i)}$ носитель функции $h_k^{(i)}$. Согласно определению имеем, что $\Delta_k^{(i)} = \Delta_{k+1}^{(2i-1)} \cup \Delta_{k+1}^{(2i)}$. Положим

$$\gamma_k^{(i)} = \frac{|\Delta_{k+1}^{(2i-1)}|}{|\Delta_{k+1}^{(2i)}|}.$$

Коэффициенты разложения $c_k^{(i)}$ определяются согласно формулам

$$c_0^{(0)}(x) = \int_0^1 x$$

и

$$c_0^{(0)}(x) = \frac{2}{1 + \gamma_k^{(i)}} \left(\int_{\Delta_{k+1}^{(2i-1)}} x - \gamma_k^{(i)} \int_{\Delta_{k+1}^{(2i)}} x \right), \quad (5)$$

В настоящей работе мы рассматриваем общую систему Хаара, для которой величины $\gamma_k^{(i)}$ определяются следующим образом:

$$\gamma_k^{(i)} = \begin{cases} m, & \text{если } i = 1 \text{ и } 2^m < k < 2^{m+1} \\ 1, & \text{в остальных случаях.} \end{cases} \quad (6)$$

Для краткости будем писать $\delta_k = \Delta_k^{(1)}$ и $H_k = h_k^{(1)}$.

Лемма 1. Пусть даны натуральные числа $M > N$. Тогда для функции

$$f_{M,N} = \sum_{\alpha=M}^N \left(H_{2^\alpha} + \sum_{\beta=2^{\alpha+1}}^{2^{\alpha+1}-1} \frac{2}{1+\alpha} H_\beta \right)$$

справедливы следующие соотношения:

$$\|f_{M,N}\| < 2 \quad (7)$$

и

$$\frac{M-N}{4} < \left\| \sum_{\alpha=M}^N H_{2^\alpha} \right\| < M-N. \quad (8)$$

Доказательство. С помощью формул (5) и (6) легко проверяется, что

$$f_{M,N}(x) = \begin{cases} 0, & \text{при } x \notin \delta_{2^M} \\ \frac{1}{|\delta_{2^M}|}, & \text{при } x \in \delta_{2^M} \setminus \delta_{2^N}, \\ \frac{1}{|\delta_{2^N}|} - \frac{1}{|\delta_{2^M}|}, & \text{при } x \in \delta_{2^N}. \end{cases}$$

Из этого соотношения сразу следует первое утверждение леммы. Второе утверждение легко доказывается с помощью математической индукции по $M-N$. Лемма доказана.

Доказательство теоремы. Выберем быстро возрастающую последовательность натуральных чисел $\{N_k\}$ с $\frac{2}{1+N_0} < t$. Условие на скорость

возрастания поставим в дальнейшем.

Обозначим

$$F_i = \frac{t^i}{1+N_{2^i}} f_{N_{2^i}, N_{2^{i+1}}}.$$

Положим

$$f = \sum_{i=0}^{\infty} F_i.$$

С учетом (7) имеем, что

$$\|f\| < \frac{2}{1-t}.$$

Заметим, что самый маленький ненулевой коэффициент в разложении F_i будет равен

$$m_i = \frac{t^i}{1+N_{2i}} \frac{2}{1+N_{2i+1}},$$

а самый большой будет равен

$$M_i = \frac{t^i}{1+N_{2i}}.$$

Поэтому, если N_{2i+2} будет достаточно большим по сравнению с N_{2i} и N_{2i+1} , то

$$N_{i+1} < tm_i.$$

Следовательно, для любого натурального k можно будет найти натуральное число n_k такое, что

$$G_{n_k}^t(f) = \sum_{i=0}^{k-1} F_i + \frac{t^k}{1+N_{2k}} \sum_{\alpha=N_{2k}}^{2k-1} H_{\alpha i}.$$

Отсюда с применением леммы 1 получаем, что

$$\|G_{n_k}^t(f)\| > \frac{t^k(N_{2k+1} - N_{2k})}{4(1+N_{2k})} - 2(1+t+\dots+t^{k-1}).$$

Если выбрать N_{2k+1} достаточно большим по сравнению с N_{2k} , то можно достичь того, чтоб правая часть была сколь угодно большой, т. е. при правильном выборе последовательности $\{N_i\}$ будем иметь

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \|G_{n_k}^t(f)\| = +\infty.$$

Теорема доказана.

Исследование выполнено при финансовой поддержке ГКН МОН РА в рамках научного проекта NSCS 13-1A313.

Институт математики НАН РА

С. Л. Гогян

Об одном свойстве слабого жадного алгоритма по общей системе Хаара

Построены общая система Хаара $H = \{h_i\}$ и элемент из $L^1(0,1)$ такие, что для этого элемента ни одна ветвь слабого жадного алгоритма по системе H не сходится в $L^1(0,1)$.

Ս. Լ. Գոգյան

**Ըստ Հասարի ընդհանրացված համակարգի թույլ ազահ
ալգորիթմի մի հատկության մասին**

Կառուցված է Հասարի ընդհանրացված $H = \{h_i\}$ համակարգ և $L^1(0,1)$ -ից էլեմենտ այնպիսին, որ այդ էլեմենտի համար թույլ ազահ ալգորիթմի իրագործումներից ոչ մեկը չի գուգամիտում $L^1(0,1)$ -ում ըստ H համակարգի:

S. L. Gogyan

**On a Property of Weak Greedy Algorithm
with Respect to the General Haar System**

The General Haar system $H = \{h_i\}$ and the element from $L^1(0,1)$ are constructed in such a way, that no branch of Weak Greedy Algorithm with respect to H converges in $L^1(0,1)$.

Литература

1. *Temlyakov V. N.* - Found. Comput. Math. 2003. V. 3. P. 33-107.
2. *Wojtashchik P.* - Journal of Approximation Theory. 2000. V. 107. P. 293-314.
3. *Gogyan S.* - Journal of Approximation Theory. 2009. V. 161 P. 49-64.