

УДК 517.982

АСИМПТОТИЧЕСКОЕ ПОВЕДЕНИЕ СЕТЕЙ ЛОТЦА — РАБИГЕРА И МАРТИНГАЛЬНЫХ СЕТЕЙ

Э. Ю. Емельянов

Аннотация. С помощью теоремы 1 о сходимости из [1] доказаны результаты, относящиеся к LR - и M -сетям. Предложен единый подход к LR - и M -сетям, являющимся двумя крайними видами асимптотических абелевых сетей.

Ключевые слова: сеть Лотца — Рабигера, мартингальная сеть, констриктор.

1. Введение

Начнем с небольшого общего обсуждения. В основной части работу мы будем иметь дело с LR - и M -сетями, сначала обратимся к некоторому важному обобщению этих сетей. Это сделает более прозрачным и естественным рассмотрение LR - и M -сетей.

1.1. Сети непрерывных функций. Пусть $\Lambda = (\Lambda, \succ)$ — частично упорядоченное направленное множество. Пусть $X = (X, \tau)$ — топологическое пространство. Обозначим через $C(X, X)$ множество непрерывных функций, отображающих X в X , и через $\mathcal{NC}(X) = \mathcal{NC}_\Lambda(X)$ — множество всех сетей в $C(X, X)$, индексированных множеством Λ . Множество $\mathcal{NC}(X)$ снабжено следующей естественной операцией:

$$\mathcal{F} \bullet \mathcal{G} := (f_\lambda \circ g_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \quad (\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}, \mathcal{G} = (g_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \in \mathcal{NC}(X)),$$

о которой будем говорить как о *поточечной композиции* сетей \mathcal{F} и \mathcal{G} .

Функцию $f \in C(X, X)$ будем отождествлять с сетью $\mathbf{f} := (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ такой, что $f_\lambda = f$ для всех $\lambda \in \Lambda$, если это не приведет к недоразумениям. Вложение $f \mapsto \mathbf{f}$ сохраняет операцию композиции в том смысле, что если $h = f \circ g$ в $C(X, X)$, то $\mathbf{h} = \mathbf{f} \bullet \mathbf{g}$ в $\mathcal{NC}(X)$.

Очевидно, $\mathcal{NC}(X)$ — полугруппа относительно операции \bullet . Сеть id , где $\text{id}(x) = x$ для всех $x \in X$, является единицей этой полугруппы. После отождествления функций с сетями $C(X, X)$ становится подполугруппой в $\mathcal{NC}(X)$.

Пусть $x \in X$. Тогда для сети $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \in \mathcal{NC}(X)$ сеть $(f_\lambda(x))_{\lambda \in \Lambda}$ элементов из X называют *орбитой* \mathcal{F} с *началом* в x .

1.2. Асимптотическая эквивалентность сетей. Для сети $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ в X и элемента $x \in X$ будем писать $\tau\text{-}\lim_{\lambda \rightarrow \infty} x_\lambda = x$ или $x_\lambda \xrightarrow{\tau} x$, если сеть $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ сходится к x топологически, т. е. для любой окрестности U точки x существует $\lambda_U \in \Lambda$ такое, что $x_\lambda \in U$ для всех $\lambda \succ \lambda_U$.

Как можно асимптотически описать и изучить $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$? Для этих целей необходимо понятие асимптотической эквивалентности между элементами $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$. Есть по крайней мере два подхода к этому понятию, основанные на различных возможностях сравнения орбит сетей из $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$. Пусть $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ и $\mathcal{G} = (g_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — такие сети.

Первая возможность сравнения орбит \mathcal{F} и \mathcal{G} появляется, если разность любых двух элементов $a, b \in X$ существует как элемент из X . Это тот случай, когда (X, τ) — топологическая группа. Обозначим групповую операцию на X через $+$ и единичный элемент в X — через $\mathbf{0}$. Будем говорить, что \mathcal{F} асимптотически эквивалентна \mathcal{G} , если

$$\tau\text{-}\lim_{\lambda \rightarrow \infty} (f_\lambda(x) - g_\lambda(x)) = \mathbf{0} \quad (\forall x \in X). \quad (1)$$

Вторая возможность основана на том, что мы можем сравнивать близость между двумя точками из X равномерно, например, если τ — равномеризуемая топология на X (т. е. топология равномерного пространства (X, \mathcal{U})). Тогда говорят, что сеть \mathcal{F} асимптотически эквивалентна \mathcal{G} , если для любых $x \in X$, $V \in \mathcal{U}$ найдется $\lambda_V \in \Lambda$ такое, что

$$(f_\lambda(x), g_\lambda(x)) \in V \quad (\forall \lambda \succ \lambda_V). \quad (2)$$

В обоих случаях будем писать $\mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{G}$, если \mathcal{F} асимптотически эквивалентно \mathcal{G} . Легко видеть, что $\stackrel{a}{\approx}$ — отношение эквивалентности на $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$. Говорят, что сеть $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ асимптотически эквивалентна функции $f \in C(X, X)$, и пишут $\mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} f$, если $\mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{f}$. Запись $\mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} f$ в точности означает, что сеть $(f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ сходится к функции f поточечно.

1.3. Асимптотически абелевы сети. Будем говорить, что сеть \mathcal{F} асимптотически коммутирует с сетью \mathcal{G} , если

$$\mathcal{F} \bullet \mathcal{G} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{G} \bullet \mathcal{F},$$

и что сеть $\mathcal{H} \in \mathcal{N}\mathcal{C}(X)$ асимптотически коммутирует с функцией $f \in C(X, X)$, если $\mathcal{H} \bullet \mathbf{f} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{f} \bullet \mathcal{H}$. Сеть $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ назовем асимптотически абелевой, если

$$\mathcal{F} \bullet \mathbf{f}_\mu \stackrel{a}{\approx} \mathbf{f}_\mu \bullet \mathcal{F}$$

для каждого $\mu \in \Lambda$. Разумеется, любое множество, состоящее из попарно коммутирующих функций, асимптотически абелево. Однако сеть может быть асимптотически абелева независимо от попарной коммутативности ее элементов. Например, возьмем две некоммутативные линейные изометрии S и T евклидова пространства \mathbb{R}^3 и рассмотрим сеть \mathcal{N}_+^2 , снабженную покоординатным порядком. Тогда сеть $\mathcal{H} = (H_{(n,m)})_{(n,m) \in \mathbb{N}_+^2}$, где $H_{(n,m)} = \frac{2}{nm} S^{n-1} \circ T^{m-1}$, некоммутативна, так как она содержит $S = H_{(2,1)}$ и $T = H_{(1,2)}$. Однако сеть \mathcal{H} асимптотически абелева, поскольку $\mathcal{H} \bullet \mathbf{H}_{(n_0, m_0)} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{0} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{H}_{(n_0, m_0)} \bullet \mathcal{H}$ для всех $(n_0, m_0) \in \mathbb{N}_+^2$.

1.4. Два крайних случая асимптотически абелевых сетей. В данной работе мы изучаем асимптотически абелевы сети, скажем, $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$, удовлетворяющие одному из следующих двух крайних условий:

$$\mathbf{f}_\mu \bullet \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{f}_\mu \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \bullet \mathbf{f}_\mu \quad (\forall \mu \in \Lambda), \quad (3)$$

$$\mathbf{f}_\mu \bullet \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \bullet \mathbf{f}_\mu \quad (\forall \mu \in \Lambda). \quad (4)$$

Грубо говоря, идея (3) в том, что сеть \mathcal{F} асимптотически поглощается каждым своим элементом, а идея условия (4) в том, что сеть \mathcal{F} асимптотически поглощает каждый свой элемент.

Отметим, что если сеть \mathcal{F} удовлетворяет условию (3), то

$$\mathbf{h} \bullet \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathbf{h} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \bullet \mathbf{h}$$

для любой функции h из полугруппы $SG(\mathcal{F})$, порожденной элементами сети \mathcal{F} в $C(X, X)$. Если \mathcal{F} удовлетворяет (4), то

$$\mathbf{h} \bullet \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \stackrel{a}{\approx} \mathcal{F} \bullet \mathbf{h}$$

для любого $h \in SG(\mathcal{F})$.

1.5. Сети непрерывных функций на компактном метрическом пространстве. Проиллюстрируем полезность условий (3) и (4), доказав следующее изящное элементарное утверждение.

Предложение 1. Пусть $X = (X, \rho)$ — компактное метрическое пространство и $\mathcal{F} = (f_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — эквинепрерывная сеть в $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$, удовлетворяющая одному из условий (3), (4). Тогда \mathcal{F} равномерно сходится к некоторой функции $f \in C(X, X)$ такой, что $f \circ f = f$.

Доказательство. Допустим, что \mathcal{F} не сходится равномерно. Тогда по теореме Арцела — Асколи существуют две подсети $\mathcal{F}_1 = (f_{\lambda_\alpha})_\alpha$ и $\mathcal{F}_2 = (f_{\lambda_\beta})_\beta$ в \mathcal{F} , равномерно сходящиеся при $\alpha \rightarrow \infty$ и $\beta \rightarrow \infty$ к функциям $\phi \in C(X, X)$ и $\psi \in C(X, X)$ соответственно, и $\phi \neq \psi$.

Если сеть \mathcal{F} удовлетворяет условию (3), то для любых $\mu \in \Lambda$, $x \in X$

$$\rho(f_\mu \circ f_{\lambda_\alpha}(x), f_\mu(x)) \rightarrow 0 \quad \text{и} \quad \rho(f_{\lambda_\alpha} \circ f_\mu(x), f_\mu(x)) \rightarrow 0$$

при $\alpha \rightarrow \infty$. Переход к пределу дает равенство

$$f_\mu \circ \phi = \phi \circ f_\mu = f_\mu \quad (\forall \mu \in \Lambda). \quad (3a)$$

Переходя к пределу в (3a) при $\mu = \lambda_\beta \rightarrow \infty$, получим

$$\psi \circ \phi = \phi \circ \psi = \psi. \quad (3b)$$

Поменяв местами подсети \mathcal{F}_1 и \mathcal{F}_2 и их пределы ϕ и ψ в (3a) и (3b), приходим к тому, что

$$\phi \circ \psi = \psi \circ \phi = \phi,$$

что противоречит (3b), ибо $\psi \neq \phi$. Стало быть, \mathcal{F} сходится равномерно к функции ϕ . Переходя к пределу в (3a) при $\mu = \lambda_\alpha \rightarrow \infty$, имеем $\phi \circ \phi = \phi$, и доказательство завершено в случае, если \mathcal{F} удовлетворяет (3).

Если сеть \mathcal{F} удовлетворяет условию (4), то для любых $\mu \in \Lambda$, $x \in X$

$$\rho(f_\mu \circ f_{\lambda_\alpha}(x), f_{\lambda_\alpha}(x)) \rightarrow 0 \quad \text{и} \quad \rho(f_{\lambda_\alpha} \circ f_\mu(x), f_{\lambda_\alpha}(x)) \rightarrow 0$$

при $\alpha \rightarrow \infty$ по Λ . Переходя к пределу при $\alpha \rightarrow \infty$, получаем

$$f_\mu \circ \phi = \phi \circ f_\mu = \phi \quad (\forall \mu \in \Lambda). \quad (4a)$$

Переход к пределу в (4a) при $\mu = \lambda_\beta \rightarrow \infty$ дает

$$\psi \circ \phi = \phi \circ \psi = \phi. \quad (4b)$$

Поменяв местами подсети \mathcal{F}_1 и \mathcal{F}_2 и их пределы ϕ и ψ в (4b), приходим к тому, что

$$\phi \circ \psi = \psi \circ \phi = \psi.$$

Это противоречит (4b), ибо $\psi \neq \phi$. Тем самым \mathcal{F} сходится равномерно к функции ϕ . Переходя к пределу в (4a) при $\mu = \lambda_\alpha \rightarrow \infty$, получаем $\phi \circ \phi = \phi$, и утверждение доказано, если \mathcal{F} удовлетворяет (4).

Итак, \mathcal{F} сходится равномерно к идемпотентной функции в обоих случаях.

В настоящей работе проиллюстрировано, каким образом вышеупомянутые асимптотические понятия работают в случае линейных операторов на банаховом пространстве. Этот весьма частный случай содержит обилие интересных структур из теории операторов и снабжает нас многими хорошо изученными примерами сетей, относящихся к данной работе.

2. Операторные сети на банаховом пространстве

2.1. Определения и обозначения. Пусть X — банахово пространство, являющееся топологической группой относительно топологии, определяемой нормой $\tau := \tau_{\|\cdot\|}$. Два данных в (1) и (2) определения подходят для сетей в $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$. Обозначим через $L(X)$ алгебру всех ограниченных операторов на X . Далее мы будем, естественно, рассматривать сети (с множеством индексов Λ), состоящие из операторов алгебры $L(X)$, представляющих собой непрерывные функции из X в X . Множество всех таких сетей обозначим через $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$ и элементы множества $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$ будем называть *операторными сетями*. Будем использовать терминологию и обозначения из введения, заменяя $C(X, X)$ на $L(X)$ и $\mathcal{N}\mathcal{C}(X)$ на $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$. Отметим, что $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$ является алгеброй относительно операции поточечного сложения

$$(T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} + (S_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} = (T_\lambda + S_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$$

и операции \bullet , определенной во введении. Банахова алгебра $L(X)$ становится подалгеброй $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$, если отождествить операторы с сетями следующим образом: $T = \mathbf{T} = (T)_\lambda \in \Lambda$. Семейство $\{\mathcal{U} \in \mathcal{N}\mathcal{L}(X) : \mathcal{U} \stackrel{sa}{\approx} \mathbf{0}\}$ всех операторных сетей, сильно сходящихся к нулю, является векторным подпространством в $\mathcal{N}\mathcal{L}(X)$, но в общем случае это не алгебраический идеал.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 1. Пусть $\mathcal{U} = (U_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ и $\mathcal{V} = (V_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — операторные сети на X .

(i) Будем говорить, что \mathcal{U} *сильно асимптотически эквивалентна* \mathcal{V} , и писать $\mathcal{U} \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{V}$, если

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|U_\lambda x - V_\lambda x\| = 0 \quad (\forall x \in X). \quad (5)$$

(ii) Будем говорить, что \mathcal{U} *равномерно асимптотически эквивалентна* \mathcal{V} , и писать $\mathcal{U} \stackrel{ua}{\approx} \mathcal{V}$, если

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|U_\lambda - V_\lambda\| = 0. \quad (6)$$

Определение 1 согласуется с определением асимптотической эквивалентности, данным во введении. Действительно, в случае сильной асимптотической эквивалентности они даже совпадают. Для равномерной эквивалентности можно заметить, что сети \mathcal{U} и \mathcal{V} суть сети на нормированном пространстве $(L(X), \|\cdot\|)$

за счет отождествления оператора $T \in L(X)$ с оператором $\tilde{T} \in L(L(X))$, действующим на $L(X)$ как левое умножение:

$$\tilde{T}(S) = T \circ S \quad (S \in L(X)).$$

Легко увидеть, что $(U_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{ua}{\approx} (V_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ тогда и только тогда, когда $(\tilde{U}_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{a}{\approx} (\tilde{V}_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$.

2.2. Сети Лотца — Рабигера и мартингалльные сети. Условия (3) и (4) применительно к операторным сетям (мы дополнительно требуем равномерную ограниченность) приводят к следующему определению.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2. Равномерно ограниченная операторная сеть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \subseteq L(X)$ называется

(а) *мартингалльной сетью* (для краткости *M-сетью*), если

$$\mathbf{T}_\mu \bullet \mathcal{T} \stackrel{sa}{\approx} \mathbf{T}_\mu \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T} \bullet \mathbf{T}_\mu \quad (\forall \mu \in \Lambda); \tag{7}$$

(б) *сетью Лотца — Рабигера* (для краткости *LR-сетью*), если

$$\mathbf{T}_\mu \bullet \mathcal{T} \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T} \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T} \bullet \mathbf{T}_\mu \quad (\forall \mu \in \Lambda). \tag{8}$$

Это определение восходит к Лотцу, исследовавшему мартингалльные сети в [2] для специального случая $\Lambda = \mathbb{N}$ и назвавшему их *M-последовательностями*, и к Рабигеру, назвавшему *LR-сети M-сетями* в работе [3]. В данной статье будем использовать термин *M-сеть* в качестве обобщения *M-последовательностей* в первоначальном смысле Лотца. Очевидный пример сети Лотца — Рабигера дается любой операторной сетью $\mathcal{T} \stackrel{sa}{\approx} \mathbf{0}$. Другие примеры *LR-сетей* будут предложены ниже. Следующее утверждение очевидно.

Предложение 2. Операторная сеть $(T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \subseteq L(X)$ является *LR-сетью* тогда и только тогда, когда сеть $(I - T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ представляет собой *M-сеть*.

Имея в виду предложение 2, можно выбирать, какое из этих двух понятий исследовать. В настоящей работе мы предпочтем иметь дело с *LR-сетями*.

Для *LR-сети* $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ обозначим через $\hat{\Lambda}$ множество $\Lambda \cup \{\lambda_0\}$ при $\lambda_0 \notin \Lambda$ и распространим частичный порядок из Λ на $\hat{\Lambda}$, полагая $\lambda_0 \prec \lambda$ для любого $\lambda \in \Lambda$. Пусть $T_{\lambda_0} := I$. Семейство $\hat{\mathcal{T}} = (T_\lambda)_{\lambda \in \hat{\Lambda}}$ является *LR-сетью*, содержащей тождественный оператор. Поскольку для *LR-сетей* мы будем интересоваться исключительно свойствами асимптотического характера (т. е. при $\lambda \rightarrow \infty$), можно считать, что любая *LR-сеть* включает в себя тождественный оператор.

В общем случае *LR-сети* далеки от операторных полугрупп, хотя некоторые операторные полугруппы являются *LR-сетями* и некоторые *LR-сети* представляют собой операторные полугруппы.

Следующее полезное утверждение вытекает непосредственно из определения *LR-сети*.

Предложение 3. Пусть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — *LR-сеть* на X и $\overline{\text{co}}(\text{semigroup}(\mathcal{T}))$ — сильное замыкание выпуклой оболочки мультипликативной полугруппы, порожденной \mathcal{T} в $L(X)$. Тогда

$$(C \circ T_\lambda \circ D)_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{sa}{\approx} (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \quad (\forall C, D \in \overline{\text{co}}(\text{semigroup}(\mathcal{T}))).$$

В частности,

$$(T_\lambda \circ T_\mu^k)_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{sa}{\approx} (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{sa}{\approx} (T_\mu^k \circ T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \quad (\forall k \in \mathbb{N}, \mu \in \Lambda).$$

В общем случае операторная сеть Υ , сильно асимптотически эквивалентная LR -сети \mathcal{T} , не обязательно является LR -сетью, хотя Υ может разделять с \mathcal{T} ряд асимптотических свойств. Это замечание приводит к следующему понятию.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 3. Операторная сеть $\Upsilon \subseteq L(X)$ называется *асимптотической LR -сетью* (для краткости *ALR-сетью*), если найдется LR -сеть \mathcal{T} такая, что $\Upsilon \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T}$.

2.3. Примеры LR - и M -сетей. В следующем разделе мы изучим некоторые вопросы, касающиеся сходимости LR -сетей. Но прежде дадим несколько примеров мартингалных сетей и сетей Лотца — Рабигера, подчеркивающих важность этих понятий.

ПРИМЕР 1. Весьма простые примеры может дать рассмотрение произвольной непрерывной полугруппы $(T_t)_{t \in (0, \infty)} \subseteq L(X)$, ограниченной на непустом интервале $(0, a)$ значений t . В качестве направленного множества Λ возьмем интервал $(0, a)$, снабженный порядком \leq^* , т. е. обратным к обычному на \mathbb{R} , и положим $\mathcal{T} := (T_t)_{t \in (0, a)_{\leq^*}}$. Тогда сильная непрерывность полугруппы $(T_t)_{t \in (0, \infty)}$ приводит в точности к условию (7) определения 2 для операторной сети \mathcal{T} . Стало быть, \mathcal{T} — M -сеть.

ПРИМЕР 2 [2, 3]. Пусть $T \in L(X)$ — сжимающее отображение (т. е. $\|T\| \leq 1$). Тогда последовательность $(A_n^T)_{n=1}^\infty$ *чезаровских средних* $A_n^T := \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} T^k$ является LR -сетью.

В качестве обобщения можно взять систему $(A_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ почти инвариантных интегралов в смысле Эберлейна [4] для операторной полугруппы \mathcal{S} (*\mathcal{S} -эргодическую сеть* в современной терминологии [5, с. 75]). Тогда $(A_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — LR -сеть.

ПРИМЕР 3. Пусть $(H_t)_{t \geq 0}$ — C_0 -полугруппа ядерных операторов, действующих на пространстве $L_1(\mathbb{R})$ следующим образом:

$$(H_t f)[x] = (4\pi t)^{-1/2} \int_{-\infty}^{\infty} \exp\left[\frac{-(x-y)^2}{4t}\right] f(y) dy \quad (\forall x \in X, t \in \mathbb{R}_+).$$

Эти операторы дают решение $u(t, x) = (H_t f)[x]$ уравнения теплопроводности на числовой прямой:

$$\frac{\partial u}{\partial t} = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} \quad \text{с начальным условием } u(0, x) = f(x).$$

Тогда $(H_t)_{t \geq 0}$ — LR -сеть.

В более общем случае любая однопараметрическая полугруппа вполне перемешивающих марковских операторов на L_1 -пространстве (см. [5, с. 254]) является LR -сетью.

ПРИМЕР 4 [2]. Пусть (Ω, Σ, μ) — вероятностное пространство и $1 \leq p \leq \infty$, и пусть $X = L_p(\Omega, \Sigma, \mu)$. Пусть $(\Sigma_n)_{n=1}^\infty$ — возрастающая последовательность σ -подалгебр Σ . Для каждого $f \in X$ пусть $C_n f \in X$ — условное математическое ожидание f относительно Σ_n . Тогда последовательность $(C_n)_{n=1}^\infty \subseteq L(A)$ является коммутативной M -сетью.

ПРИМЕР 5 [6]. Обозначим через $\Lambda = \mathcal{P}_{\text{fin}}(\mathbb{N})$ направленное частично упорядоченное множество всех непустых конечных подмножеств \mathbb{N} . Пусть дано

$\pi \in \Lambda$. Определим локальный оператор усреднения $A_\pi : \ell_\infty \rightarrow \ell_\infty$, полагая

$$(A_\pi \mathbf{x})_k = (A_\pi \mathbf{x})(k) := \begin{cases} x_k, & k \notin \pi, \\ \text{card}(\pi)^{-1} \cdot \sum_{i \in \pi} x_i, & k \in \pi. \end{cases}$$

Тогда операторная сеть $(A_\pi)_{\pi \in \Lambda}$ на ℓ_∞ является LR -сетью.

ПРИМЕР 6. Пусть $A = (A, *, \|\cdot\|)$ — банахова алгебра. Изометрично вложим A в $L(A)$ следующим образом:

$$\pi(a)(x) := a * x \quad (\forall x \in A).$$

Тогда для любой аппроксимативной единицы $(e_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ в $(A, *, \|\cdot\|)$, т. е. равномерно ограниченной сети такой, что $\lim_{\lambda \rightarrow \infty} e_\lambda * a = \lim_{\lambda \rightarrow \infty} a * e_\lambda = a$ для всех $a \in A$, операторная сеть $(\pi(e_\lambda))_{\lambda \in \Lambda} \subseteq L(X)$ является M -сетью.

Другие примеры LR -сетей и мартингалных сетей можно найти в [2, 3].

3. Теорема сходимости для сетей Лотца — Рабигера

3.1. Теорема сходимости. Следующая *теорема сходимости* восходит к Лотцу [2], доказавшему ее для мартингалных последовательностей, а также к Рабигеру [3, предложение 2.3], анонсировавшему его внутри доказательства эквивалентности условий (i)–(iii) в теореме 1 для произвольных LR -сетей. Полное доказательство этой теоремы опубликовано в [1, предложение 1.2, теорема 2.1, 3.1] автором совместно с Эркурсун.

Теорема 1. Пусть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — LR -сеть на банаховом пространстве X . Тогда следующие утверждения равносильны:

- (i) \mathcal{T} сходится сильно; в таком случае сильный предел сети \mathcal{T} является проекцией на фиксированное пространство $\text{Fix}(\mathcal{T})$ в \mathcal{T} ;
- (ii) для любого $x \in X$ сеть $(T_\lambda x)_{\lambda \in \Lambda}$ имеет слабую точку сгущения;
- (iii) имеет место равенство

$$X = \text{Fix}(\mathcal{T}) \oplus \overline{\bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X}; \tag{9}$$

- (iv) $\text{Fix}(\mathcal{T})$ разделяет фиксированное пространство $\text{Fix}(\mathcal{T}^*)$ сопряженной сети $\mathcal{T}^* := (T_\lambda^*)_{\lambda \in \Lambda}$.

Формула, несколько более слабая, чем (9), доказана в [1, предложение 1.2], а именно

$$X = \text{Fix}(\Theta) \oplus \overline{\text{span} \bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X}. \tag{10}$$

Однако (10) влечет (9) непосредственно. В самом деле, пусть $x = (I - T_{\lambda_1})u$ и $y = (I - T_{\lambda_2})w$ из $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X$. Так как $(T_\lambda \circ (I - T_\mu))_{\lambda \in \Lambda} \stackrel{sa}{\approx} 0$ для каждого $\mu \in \Lambda$, согласно (8) получаем

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|x - (I - T_\lambda)x\| = \lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|T_\lambda x\| = 0, \quad \lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|y - (I - T_\lambda)y\| = \lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|T_\lambda y\| = 0.$$

Поэтому

$$x + y = \lim_{\lambda \rightarrow \infty} (I - T_\lambda)(x + y) \in \overline{\bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X}.$$

С помощью аппроксимации находим, что последняя формула справедлива для произвольных $x, y \in \overline{\text{span} \bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X}$. Отсюда

$$\overline{\text{span} \bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X} = \overline{\bigcup_{\lambda \in \Lambda} (I - T_\lambda)X}.$$

Отметим, что эквивалентность утверждений (i)–(iii) для \mathcal{S} -эргодических сетей доказана Эберлейном [4]. Эквивалентность утверждения (iv) другим утверждениям, по существу, установлена в [7], где она найдена для последовательности чезаровских средних оператора.

Следующее утверждение для ALR -сетей очевидно.

Следствие 1. Пусть $(U_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — ALR -сеть на банаховом пространстве X . Тогда следующие утверждения равносильны:

- (i) $(U_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ сильно сходится к проекции;
- (ii) для каждого $x \in X$ сеть $(U_\lambda x)_{\lambda \in \Lambda}$ имеет слабую точку сгущения.

3.2. Наследование сильной сходимости при мажорировании. В качестве первого применения теоремы сходимости рассмотрим наследование сильной сходимости LR -сетей при мажорировании. Допустим, что конус положительных элементов в упорядоченном банаховом пространстве X порождающий, т. е. $X = X_+ - X_+$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4 [8, определение 10]. Упорядоченное банахово пространство X называют *идеально упорядоченным*, если любой порядковый интервал $[x, y] \subseteq X$ слабо компактен и для любой сети $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \subseteq X_+$ такой, что $\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \|x_\lambda - y\| = 0$, справедливо

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}([0, x_\lambda], [0, y]) = 0. \quad (11)$$

Многие известные банаховы пространства такие, как банаховы решетки с порядково непрерывной нормой, и предсопряженные к алгебрам фон Неймана, идеально упорядоченны (см. [9, разд. 2.1, 3.1]).

Теорема 2. Пусть X — идеально упорядоченное банахово пространство и $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$, $\mathcal{S} = (S_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — операторные сети такие, что

$$0 \leq S_\lambda x \leq T_\lambda x \quad (\forall x \in X_+).$$

Если \mathcal{S} — LR -сеть и \mathcal{T} сильно сходится, то \mathcal{S} сильно сходится.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $z \in X_+$ и $T_\lambda z \xrightarrow{\|\cdot\|} y$. Тогда согласно (11)

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}([0, T_\lambda z], [0, y]) = 0,$$

откуда $\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}(S_\lambda z, [0, y]) = 0$. Сеть $(S_\lambda z)_{\lambda \in \Lambda}$ имеет слабую точку сгущения, ибо порядковый интервал $[0, y]$ слабо компактен. Стало быть, для любого элемента $x \in X$, всегда являющегося разностью двух положительных, сеть $(T_\lambda x)_{\lambda \in \Lambda}$ имеет слабую точку сгущения. По теореме 1 отсюда вытекает сильная сходимость \mathcal{S} .

Теорема 2 доказана в [10, теорема 1.1] для LR -сети чезаровских средних на банаховой решетке с порядково непрерывной нормой. Затем в [3, предложение 2.4] этот результат был распространен на произвольные LR -сети на банаховых решетках с порядково непрерывной нормой. Впоследствии в [8, теорема 13]

условие порядковой непрерывности нормы было ослаблено до предположения идеальной упорядоченности. Отметим, что теорема 2 остается верной, если потребовать, чтобы \mathcal{S} было лишь ALR -сетью. Более того, она допускает непосредственное распространение на случай, когда сеть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ асимптотически мажорирует (в смысле [11, с. 636]) положительную ALR -сеть $\mathcal{S} = (S_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$, т. е.

$$\limsup_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}(T_\lambda x - S_\lambda x, X_+) = 0 \quad (\forall x \in X_+).$$

3.3. Констрикторы операторных сетей. Для дальнейших приложений теоремы сходимости нам понадобится следующее

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5. Пусть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — операторная сеть на банаховом пространстве X . Подмножество $A \subseteq X$ называют *констриктором* \mathcal{T} , если

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}(T_\lambda x, A) = 0 \quad (\forall x \in B_X), \tag{12}$$

где B_X — единичный шар в X . Обозначим семейство всех констрикторов \mathcal{T} через $\text{Con}(\mathcal{T})$.

Это понятие впервые появилось в [12] применительно к однопараметрической дискретной марковской полугруппе. В последние два десятилетия понятие констриктора абелевой полугруппы линейных операторов на банаховом пространстве изучалось многими авторами (соответствующие результаты и дальнейшие ссылки см. в [9, 13]). Заметим, что понятие констриктора асимптотическое в том смысле, что $\text{Con}(\mathcal{U}) = \text{Con}(\mathcal{T})$ при $\mathcal{U} \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T}$.

Теорема 3. *Всякая LR -сеть, содержащая слабо компактный оператор, сильно сходится.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ — LR -сеть на банаховом пространстве X и T_{λ_0} слабо компактен. Положим $M := \sup_{\lambda \in \Lambda} \|T_\lambda\|$. Пусть $x \in B_X$. Тогда

$$\lim_{\lambda \rightarrow \infty} \text{dist}(T_\lambda x, T_{\lambda_0}(M \cdot B_X)) = 0,$$

так как $\|T_\lambda x - T_{\lambda_0} \circ T_\lambda x\| \rightarrow 0$ при $\lambda \rightarrow \infty$ и $T_\lambda x \in M \cdot B_X$ для любого λ . Поэтому сильное замыкание $\overline{T_{\lambda_0}(M \cdot B_X)}$ множества $T_{\lambda_0}(M \cdot B_X)$ является слабо компактным констриктором \mathcal{T} . Значит, для каждого $x \in X$ сеть $(T_\lambda x)_{\lambda \in \Lambda}$ имеет слабую точку сгущения. Сильная сходимость \mathcal{T} следует из теоремы 1.

3.4. Теорема расщепления для ALR -сетей с компактным констриктором. Следующий результат надлежит рассматривать как вариант теоремы Ласота — Ли — Йорке — Фона — Сайна (см. [9, теорема 1.3.3]) для ALR -сетей.

Теорема 4. *Пусть $\mathcal{T} = (T_\lambda)_{\lambda \in \Lambda} \subseteq L(X)$ — ALR -сеть на банаховом пространстве X с компактным констриктором. Тогда \mathcal{T} сильно сходится к проектору конечного ранга.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть A — компактный констриктор \mathcal{T} и \mathcal{T}' — LR -сеть такая, что $\mathcal{T}' \stackrel{sa}{\approx} \mathcal{T}$. Тогда множество A также является констриктором \mathcal{T}' . Согласно определению констриктора ввиду компактности A каждая орбита \mathcal{T}' и, стало быть, каждая орбита \mathcal{T} имеют сильную (а значит, и слабую) точку сгущения. В силу следствия 1 обе сети \mathcal{T} и \mathcal{T}' сильно сходятся (к проектору на фиксированное пространство $\text{Fix}(\mathcal{T}') \subseteq X$ в \mathcal{T}'). Так как A компактен и $B_{\text{Fix}(\mathcal{T}')} = B_X \cap \text{Fix}(\mathcal{T}') \subseteq A$, замкнутый единичный шар $\text{Fix}(\mathcal{T}')$ компактен.

Стало быть, $\dim(\text{Fix}(\mathcal{T}')) < \infty$, и обе сети \mathcal{T}' и \mathcal{T} сильно сходятся к проектору конечного ранга.

Отметим, что компактность констриктора A сети \mathcal{T} в теореме 4 нельзя заменить условием, что $A = K + \varepsilon B_X$, где K компактен и $0 \leq \varepsilon < 1$. В качестве примера можно взять LR -сеть чезаровских средних оператора T_1 из [9, пример 1.3.8] на банаховом пространстве c_0 исчезающих последовательностей.

ЛИТЕРАТУРА

1. *Emel'yanov E. Yu., Erkursun N.* Generalization of Eberlein's and Sine's ergodic theorems to LR -nets // Владикавказск. мат. журн. 2007. Т. 9, № 3. С. 22–26.
2. *Lotz H. P.* Tauberian theorems for operators on L^∞ and similar spaces // Functional analysis: surveys and recent results, III (Paderborn, 1983). Amsterdam: North-Holland, 1984. P. 117–133. (Math. Stud.; V. 90).
3. *Räbiger F.* Stability and ergodicity of dominated semigroups. II. The strong case // Math. Ann. 1993. V. 297. P. 103–116.
4. *Eberlein W. F.* Abstract ergodic theorems and weak almost periodic functions // Trans. Amer. Math. Soc. 1949. V. 67. P. 217–240.
5. *Krengel U.* Ergodic theorems/ Berlin: Walter de Gruyter, 1985. (De Gruyter Stud. Math.; V. 6).
6. *Emel'yanov E. Yu., Zaharopol R.* Convergence of Lotz–Räbiger nets of operators on spaces of continuous functions // Rev. Roumaine Math. Pures Appl. 2010. V. 55, N 1. P. 1–26.
7. *Sine R.* A mean ergodic theorem // Proc. Amer. Math. Soc. 1970. V. 24. P. 438–439.
8. *Emel'yanov E. Yu., Wolff M. P. H.* Positive operators on Banach spaces ordered by strongly normal cones // Positivity. 2003. V. 7, N 1–2. P. 3–22.
9. *Emel'yanov E. Yu.* Non-spectral asymptotic analysis of one-parameter operator semigroups. Basel: Birkhäuser, 2007. (Operator theory: advances and applications; V. 173).
10. *Arendt W., Batty C. J. K.* Domination and ergodicity for positive semigroups // Proc. Amer. Math. Soc. 1992. V. 114. P. 743–747.
11. *Emel'yanov E. Yu., Kohler U., Räbiger F., Wolff M. P. H.* Stability and almost periodicity of asymptotically dominated semigroups of positive operators. // Proc. Amer. Math. Soc. 2001. V. 129. P. 2633–2642.
12. *Lasota A., Li T. Y., Yorke J. A.* Asymptotic periodicity of the iterates of Markov operators // Trans. Amer. Math. Soc. 1984. V. 286. P. 751–764.
13. *Lasota A., Mackey M. C.* Chaos, fractals, and noise. Stochastic aspects of dynamics. New York: Springer-Verl., 1994. (Appl. Math. Sci.; V. 97).

Статья поступила 10 июля 2009 г.

Емельянов Эдуард Юрьевич
 Department of Mathematics
 Middle East Technical University
 Ankara 06531 Turkey
 eduard@metu.edu.tr