

АЛГОРИТМ АНАЛИЗА РОБАСТНОЙ УСТОЙЧИВОСТИ НЕПРЕРЫВНЫХ СИСТЕМ УПРАВЛЕНИЯ С ПЕРИОДИЧЕСКИМИ ОГРАНИЧЕНИЯМИ

М.В. Морозов

Для непрерывных линейных нестационарных систем управления с периодическими ограничениями на их параметры предложен алгоритм численного построения периодических по времени функций Ляпунова из заданных параметрических классов. Алгоритм основан на решении соответствующих минимаксных задач математического программирования. Установлена его сходимость и приведен пример его реализации на компьютере.

Ключевые слова: непрерывная линейная нестационарная система управления, периодическое ограничение, функции Ляпунова, алгоритм численного построения, параметрический класс, минимаксная задача, математическое программирование.

ВВЕДЕНИЕ

Одно из основных требований к системе управления состоит в обеспечении ее устойчивости. В реальных условиях из-за наличия различных возмущений параметры системы управления и характеристики ее отдельных элементов часто известны неточно и определены неоднозначно. Это приводит к необходимости анализа устойчивости семейства систем, параметры и характеристики элементов которых принадлежат некоторым заданным множествам. В современной литературе по теории управления соответствующая проблема получила название задачи робастной устойчивости [1, 2].

Анализу робастной устойчивости линейных систем управления, как с параметрической, так и непараметрической неопределенностью, посвящено большое число работ (см., например, обзор [3]). Большинство результатов получено для линейных стационарных систем. Значительно меньшее число работ связано с рассмотрением линейных нестационарных и нелинейных систем (см., например, работы [4–7]). В известных автору работах, посвященных анализу как стационарных, так и нестационарных систем, рассматривались лишь стационарные множества, задающие ограничения на параметры системы и характеристики нелинейных элементов. Как правило, для матрицы линейной части системы в качестве такого множества рассматривается некоторый заданный выпуклый мно-

гогранник в пространстве матриц заданной размерности. В частном случае так называемых интервальных матриц [8–14] таким многогранником служит многомерный параллелепипед, грани которого параллельны соответствующим координатным плоскостям в матричном пространстве. Относительно характеристик нелинейных элементов обычно предполагается [5, 6], что они принадлежат заданным секторам (с фиксированными границами), как в случае классической задачи об абсолютной устойчивости [15].

Однако ряд практических задач, в частности задача об абсолютной устойчивости систем управления с периодически меняющимися параметрами [16, 17], приводит к необходимости рассмотрения таких множеств изменения параметров системы и характеристик нелинейных элементов, границы которых изменяются по заданным периодическим законам.

Из работ [16, 17] вытекает, что необходимые и достаточные условия робастной устойчивости таких систем могут быть установлены с помощью периодических по времени функций Ляпунова из класса квазиформ четной степени (в случае непрерывных систем) и из класса форм четной степени (в случае дискретных систем). Получению условий робастной устойчивости систем с периодическими ограничениями на параметры посвящены работы [18, 19], в которых был применен метод сравнения с вектор-функцией Ляпунова специального вида. Поскольку в общем случае аналитическая



проверка условий соответствующих теорем затруднительна, возникает необходимость разработки эффективных методов численного построения функций Ляпунова из классов, выделенных в работах [16, 17].

В настоящей работе для анализа линейных непрерывных нестационарных систем управления с периодическими ограничениями развиваются методы численного построения функций Ляпунова из заданных параметрических классов, разработанные для нелинейных систем управления со стационарными ограничениями на их параметры [20–23]. Показано, что в стационарном случае задача построения таких функций Ляпунова сводится к минимаксным задачам математического программирования (в частности, к задаче поиска седловых точек [22, 23]), для решения которых можно воспользоваться известными методами нелинейного программирования [20–23].

Основу разработанного в настоящей работе алгоритма составляет изложенный в работе [24] численный метод анализа устойчивости линейных непрерывных систем управления с фиксированной матрицей коэффициентов. Для анализа устойчивости таких систем использовались функции Ляпунова из класса квадратичных форм с периодической матрицей, представимой конечной матричной суммой ряда Фурье. В данной работе для линейных непрерывных нестационарных систем управления с периодическими ограничениями разработан сходящийся алгоритм численного построения функций Ляпунова из класса однородных форм четной степени с периодическими коэффициентами, представимыми в виде конечной суммы ряда Фурье. Так же, как и в работе [24], показано, что задача построения таких функций Ляпунова сводится к соответствующей минимаксной задаче и приведены теоремы, обосновывающие его применение.

Построенный алгоритм может служить критерием робастной устойчивости рассматриваемых систем управления и, одновременно, критерием абсолютной устойчивости систем, рассмотренных в работах [16, 17], в форме численной процедуры.

1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Рассматриваются линейные нестационарные непрерывные системы управления, описываемые дифференциальными уравнениями вида

$$\dot{x} = \sum_{k=1}^m \lambda_k(t) A_k(t)x, \quad (1)$$

где x — n -мерный вектор состояния системы, $A_k(t) = (a_{ij}^k(t))_{i,j=1}^n$ — фиксированные непрерыв-

ные периодические матрицы периода $T > 0$, $A_k(t + T) = A_k(t)$, $k = \overline{1, m}$, а $\lambda_k(t)$, $k = \overline{1, m}$, — произвольные ограниченные и измеримые функции, удовлетворяющие при $t \geq 0$ условиям

$$\lambda_k(t) \geq 0, \quad \sum_{k=1}^m \lambda_k(t) = 1. \quad (2)$$

Будем называть систему (1) робастно устойчивой относительно нестационарной параметрической неопределенности $\lambda(t) = \{\lambda_k(t), k = \overline{1, m}\}$, если ее нулевое решение $x(t) \equiv 0$ асимптотически устойчиво по Ляпунову при любом выборе неопределенности $\lambda(t)$, удовлетворяющей условиям (2).

Из работы [16] следует, что система (1) эквивалентна дифференциальному включению

$$\begin{aligned} \dot{x} &\in F(t, x), \quad F(t, x) = \\ &= \left\{ y : y = \sum_{k=1}^m \lambda_k A_k(t)x, \lambda_k \geq 0, \sum_{k=1}^m \lambda_k = 1 \right\}, \quad (3) \end{aligned}$$

с периодической по t многозначной правой частью $F(t, x)$, $F(t + T, x) \equiv F(t, x)$. Эквивалентность понимается в смысле совпадения множеств решений системы (1) и включения (3) при одинаковых начальных условиях. Множество $F(t, x)$ в каждой точке $x \in R^n$ представляет собой выпуклый многогранник, границы которого периодически изменяются с периодом T . По этой причине функция $F(t, x)$ задает периодические ограничения на параметры исходной нестационарной системы (1).

Из работы [16] также вытекает, что для робастной устойчивости системы (1) (или, что то же самое, для асимптотической устойчивости нулевого решения $x(t) \equiv 0$ включения (3)) необходимо и достаточно существование единой, периодической по времени, с периодом T , функции Ляпунова вида квазиформы по x степени $2p$, $p \geq 1$:

$$V_{2p}(t, x) = \sum_{i=1}^{N_p} \gamma_i(t, x) \psi_i(x), \quad (4)$$

$$\gamma_i(t, \mu x) = \gamma_i(t, x), \quad x \neq 0, \quad \mu \neq 0,$$

$$\gamma_i(t + T, x) = \gamma_i(t, x), \quad i = \overline{1, N_p},$$

где $\psi_i(x)$, $i = \overline{1, N_p}$ — всевозможные элементарные мономы степени $2p$ (т. е. $\psi_i(x) = x_1^{m_{1i}} \dots x_n^{m_{ni}}$, где $\sum_{j=1}^n m_{ji} = 2p$), $N_p = C_{n+2p-1}^{2p}$ — общее число таких мономов. К функциям вида (4) относятся функции

из класса форм степени $2p$, $p \geq 1$, по x с периодическими по t коэффициентами

$$V_{2p}(t, x) = \sum_{i=1}^{N_p} \gamma_i(t) \psi_i(x), \quad (5)$$

где $\gamma_i(t)$ ($\gamma_i(t+T) = \gamma_i(t)$), $i = \overline{1, N_p}$ — коэффициенты формы (5). Предполагается, что периодические коэффициенты

$$\begin{aligned} \gamma_i(t) &= b_0^i + \sum_{j=1}^M (l_j^i \sin \omega_j t + b_j^i \cos \omega_j t), \\ \omega &= 2\pi T^{-1}, \quad i = \overline{1, N_p}. \end{aligned} \quad (6)$$

Функции Ляпунова (5), (6) являются подклассом класса функций (4) и устанавливают, в отличие от функций Ляпунова (4), лишь достаточные условия робастной устойчивости системы (1) (или асимптотической устойчивости решения включения (3)). Однако, рассмотрение в функции (5) параметрических коэффициентов $\gamma_i(t)$, $i = \overline{1, N_p}$ вида (6), зависящих лишь от t , позволяет перейти к параметрическому классу функций Ляпунова (5), (6), что существенно облегчает задачу построения таких функций.

Задача состоит в разработке эффективного алгоритма численного построения для включения (3), а, следовательно, и для системы (1), функций Ляпунова $V_{2p}(t, x)$ вида (5), (6). В соответствии с работой [24] такой алгоритм будет служить численным критерием асимптотической устойчивости нулевого решения включения (3) и, одновременно, критерием робастной устойчивости системы (1).

2. АЛГОРИТМ ЧИСЛЕННОГО ПОСТРОЕНИЯ ФУНКЦИЙ ЛЯПУНОВА

Метод построения функций Ляпунова, изложенный в работе [24], обобщим на случай дифференциальных включений (3).

Для анализа асимптотической устойчивости нулевого решения $x(t) \equiv 0$ включения (3) будем пользоваться функциями Ляпунова (5), (6). В соответствии с определением, приведенным в работе [25], производная функций Ляпунова $V_{2p}(t, x)$ в силу включения (3) определяется как

$$\begin{aligned} \dot{V}_{2p}(t, x) &= \frac{\partial V_{2p}(t, x)}{\partial t} + \max_{y \in F(t, x)} \left(\frac{\partial V_{2p}(t, x)}{\partial x}, y \right) = \\ &= \frac{\partial V_{2p}(t, x)}{\partial t} + \max_{1 \leq k \leq m} \left(\frac{\partial V_{2p}(t, x)}{\partial x}, A_k(t)x \right). \end{aligned} \quad (7)$$

Отсюда следует, что условие отрицательной определенности производной (7) эквивалентно выполнению совокупности неравенств

$$\begin{aligned} f_k(\alpha, t, x) &= \sum_{i=1}^{N_p} \dot{\gamma}_i(t) \psi_i(x) + \\ &+ \sum_{i=1}^{N_p} \gamma_i(t) \left(\frac{\partial \psi_i(x)}{\partial x}, A_k(t)x \right) < 0, \\ x &\neq 0, \quad t \in [0, T], \end{aligned} \quad (8)$$

где $k = \overline{1, m}$, а через α обозначен N_α -мерный вектор (α_j) , $j = \overline{1, N_\alpha}$, $N_\alpha = (2M+1)N_p$, составленный из коэффициентов b_0^i , l_j^i , b_j^i , $i = \overline{1, N_p}$, $j = \overline{1, M}$, в представлении (6) коэффициентов $\gamma_i(t)$ функции Ляпунова (5).

При дополнительном условии (это условие используется в приведенной далее лемме при оценке констант Липшица и может быть заменено любым другим, менее жестким условием, позволяющим выполнить такую оценку) о непрерывной дифференцируемости всех элементов матриц $A_k(t)$, $k = \overline{1, m}$, (см. включение (3)) рассмотрим задачу математического программирования

$$\beta = \min_{\alpha \in G} \max_{t \in [0, T]} \max_{\|x\|_\infty = 1} \max_{1 \leq k \leq m} f_k(\alpha, t, x), \quad (9)$$

$$\text{где } G = \left\{ \alpha: \sum_{i=1}^{N_\alpha} \alpha_i^2 \leq 1 \right\}, \quad \|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|.$$

Теорема 1. Для того чтобы для включения (3) существовала функция Ляпунова $V_{2p}(\alpha, t, x)$ вида (5), (6) с отрицательно определенной в силу включения (3) производной $\dot{V}_{2p}(\alpha, t, x)$, необходимо и достаточно, чтобы решение задачи (8) удовлетворяло неравенству

$$\beta < 0. \quad \blacklozenge \quad (10)$$

Доказательство теоремы 1 проводится с надлежащими изменениями по схеме доказательства теоремы 1 в работе [24].

Для решения минимаксной задачи (9), так же, как и в работе [1], предлагается воспользоваться, с необходимыми изменениями, схемой алгоритма, описанного в статье [24]. В ней функция $\dot{V}(t, x)$ представляла собой форму второй степени по x , у которой локальный максимум по x совпадает с глобальным, и при максимизации $\dot{V}(t, x)$ по x в соответствующей минимаксной задаче была использована одна из модификаций метода наискорейшего



спуска. В случае задачи (9) глобальная максимизация по x функции максимума $\max_{1 \leq k \leq m} f_k(\alpha, t, x)$ градиентными методами затруднена тем обстоятельством, что у рассматриваемой функции локальный максимум может не совпадать с глобальным максимумом. В связи с этим, в отличие от алгоритма, приведенного в статье [24], в задаче (9) максимизацию по x , так же, как и по t , предполагается проводить на дискретной сетке. Поэтому, для удобства, максимизация по x проводится не на сфере $\left\{x: \sum_{i=1}^n x_i^2 = 1\right\}$, а на поверхности единичного куба $\{x: \|x\|_\infty = 1\}$.

На множестве $D = [0, T] \times \{\|x\|_\infty = 1\}$ введем последовательность вложенных друг в друга сеток $\{S(h_i^t, h_i^x)\}$, $i = 1, 2, \dots$. Множества узлов $t_v, v = 1, \dots, [T/h_i^t] + 1$ и $x_s, s = 1, \dots, 2n([2/h_i^x] + 1)$, сетки $\{S(h_i^t, h_i^x)\}$ определяются ее шагами h_i^t и h_i^x (по t и по x соответственно). Будем предполагать, что сетки вложены друг в друга, т. е. $\{S(h_i^t, h_i^x)\} \in \{S(h_{i+1}^t, h_{i+1}^x)\}$ и $h_{i+1}^t = h_i^t/2, h_{i+1}^x = h_i^x/2$.

На сетке $\{S(h_i^t, h_i^x)\}$ определим функцию

$$\chi_i(\alpha) = \max_{(t, x) \in S(h_i^t, h_i^x)} \max_{1 \leq k \leq m} f_k(\alpha, t, x) \quad (11)$$

и число

$$\beta_i = \min_{\alpha \in G} \chi_i(\alpha). \quad (12)$$

В силу вложенности сеток $\{S(h_i^t, h_i^x)\}$ справедливо соотношение $\beta_1 \leq \beta_2 \leq \dots \leq \beta$.

Повторением рассуждений, приведенных в доказательстве теоремы 2 в работе [24], устанавливается

Теорема 2. Пусть числа β_i определены в соответствии с выражением (12). Тогда выполнено предельное соотношение $\lim_{i \rightarrow \infty} \beta_i = \beta$ при $i \rightarrow \infty$. ♦

Для получения необходимых и достаточных условий выполнения неравенства (10), сформулированных далее в теоремах 3 и 4, требуется

Лемма. Если все элементы периодических матриц $A_k(t), k = \overline{1, m}$, во включении (3) непрерывно дифференцируемы при всех $t \in [0, T]$, то каждая из функций $f_k(\alpha, t, x), k = \overline{1, m}$, удовлетворяет в области $D = \{(t, x): t \in [0, T], \|x\|_\infty = 1\}$ условию Липшица

по t и x с константами $L_t > 0, L_x > 0$, не зависящими от $\alpha \in G, k = \overline{1, m}$.

Доказательство. Для любых $t_1, t_2 \in [0, T]$ и любых $x_1, x_2 \in \{\|x\|_\infty = 1\}$ справедливо неравенство $|f_k(\alpha, t_2, x_2) - f_k(\alpha, t_1, x_1)| \leq L_t |t_2 - t_1| + L_x \|x_2 - x_1\|_\infty$, где

$$L_t = \max_{t \in [0, T]} \max_{\|x\|_\infty = 1} \max_{1 \leq k \leq m} \left| \frac{\partial f_k(\alpha, t, x)}{\partial t} \right|,$$

$$L_x = \max_{t \in [0, T]} \max_{\|x\|_\infty = 1} \max_{1 \leq k \leq m} \left| \frac{\partial f_k(\alpha, t, x)}{\partial x} \right|, \quad (13)$$

Пусть $Q = (q_{ij})_{i,j}^n$ — произвольная $(n \times n)$ -матрица. Под нормой $\|Q\|_\infty$ будем понимать число $\|Q\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |q_{ij}|$.

Введем обозначения

$$A_m = \max_{t \in [0, T]} \max_{1 \leq k \leq m} \|A_k(t)\|_\infty,$$

$$\hat{A}_m = \max_{t \in [0, T]} \max_{1 \leq k \leq m} \|\dot{A}_k(t)\|_\infty. \quad (14)$$

С учетом выражений (8), (13) и (14) получим

$$L_t = (N_p(2M + 1))^{1/2} (\omega^2 M^2 + 2p(\omega M A_m + \hat{A}_m)),$$

$$L_x = 2p(N_p(2M + 1))^{1/2} (\omega M + n(1 + 2np)A_m).$$

Лемма доказана. ♦

Обобщением теорем 3 и 4 в работе [24] на случай дифференциального включения (3) служат следующие две теоремы.

Теорема 3. Для выполнения условия (10) необходимо и достаточно, чтобы существовало такое число $i \geq 1$, что $\beta_i < 0$ и $h_i^t L_t + h_i^x L_x < -2\beta_i$.

Теорема 4. Для выполнения условия (10) необходимо и достаточно, чтобы существовали такое число $i \geq 1$ и вектор $\alpha_i \in G$, что

$$\chi_i(\alpha_i) < 0 \text{ и } h_i^t L_t + h_i^x L_x < -2\chi_i(\alpha_i). \quad (15)$$

Доказательство теорем 3 и 4 аналогично доказательству теорем 3 и 4 в работе [24].

Предлагаемый алгоритм проверки выполнения условия (10) опирается на утверждение теоремы 4. На q -м шаге, $q = 1, 2, \dots$, алгоритма вычисляется значение функции $\chi_i(\alpha_i)$ на векторе $\alpha^{q-1} \in G$, найденном на $(q - 1)$ -шаге алгоритма (вектор α^0 выбирается произвольно из множества G), и проверяется выполнение условий (15). Если они выполняются, то алгоритм останавливается, поскольку в этом случае вектор параметров $\alpha^{q-1} \in G$ определяет функцию Ляпунова $V_{2p}(\alpha, t, x)$ вида (5), (6) с отрицательно определенной производной.

Заметим, что выполнение условий (15) можно обеспечить лишь уменьшением значения функ-

ции $\chi_i(\alpha)$. В соответствии с этим, если условия (15) не выполнены, на q -м шаге алгоритма с помощью метода эллипсоидов [26, 27], который может быть использован для решения задачи (12) минимизации выпуклой функции, определяется вектор α^q . По формулам метода эллипсоидов [27] вычисляются вспомогательный вектор $d(\alpha^{q-1})$ и шаг H_{q-1} . Значение α^q определяется соотношением

$$\alpha^q = \alpha^{q-1} + H_{q-1}d(\alpha^{q-1}). \quad (16)$$

Если условия (15) не выполняются за заданное число шагов алгоритма (16), то необходимо повторить алгоритм на новой сетке $S(h_{i+1}^t, h_{i+1}^x)$. Размер шагов сетки в случае необходимости уменьшается до тех пор, пока не нарушится условие $\min\{h_i^t, h_i^x\} > \delta$, где δ — заданное положительное число, определяемое особенностями реализации на компьютере предлагаемого алгоритма.

Если с помощью предлагаемого алгоритма не удастся построить функцию Ляпунова (5), (6) для включения (3) с заданными значениями параметров M и p , то необходимо увеличить значения M или p и повторить алгоритм с этими новыми значениями.

Если удалось построить функцию Ляпунова (5), (6) с отрицательно определенной производной $\dot{V}_{2p}(\alpha, t, x) < 0$, тогда на сетке $S(h_i^t, h_i^x)$ простым вычислением значений проверяется положительная определенность построенной функции Ляпунова $V_{2p}(\alpha, t, x)$ с учетом условий на h_i^t и h_i^x , аналогичных условиям, фигурирующим в теоремах 3, 4 (эти условия будут гарантировать положительную определенность $V_{2p}(\alpha, t, x)$ в точках $(t, x) \in D$, не принадлежащих $S(h_i^t, h_i^x)$). Дробление шагов сетки, в случае необходимости, осуществляется до тех пор, пока не нарушится условие $\min\{h_i^t, h_i^x\} > \delta$. Если в некоторой точке сетки построенная функция Ляпунова (5), (6) с отрицательно определенной производной $\dot{V}_{2p}(\alpha, t, x) < 0$ принимает неположительное значение, то выполнены условия первой теоремы Ляпунова о неустойчивости, и нулевое решение включения (3) будет неустойчиво.

3. ПРИМЕР

Рассматривается линейная непрерывная система управления второго порядка с периодически изменяющимися параметрами

$$\dot{x}_1 = x_2, \quad \dot{x}_2 = -x_1 - x_2 + u(t)x_1 \cos(\theta t), \quad (17)$$

где $u(t)$ — произвольная измеримая функция, удовлетворяющая условию $|u(t)| \leq k$, $k > 0$, $\theta \geq 0$. Совокупность всех таких функций $u(t)$ обозначим через U .

Система (17) в классе U эквивалентна дифференциальному включению вида (3) с $m = 2$, $T = 2\pi/\theta$, в котором матрицы $A_k(t)$, $k = 1, 2$, имеют вид:

$$A_1(t) = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 - k \cos(\theta t) & -1 \end{pmatrix},$$

$$A_2(t) = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 + k \cos(\theta t) & -1 \end{pmatrix}.$$

Для системы (17) с помощью предложенного алгоритма были построены функции Ляпунова (5), (6) при различных значениях параметров k , θ и значениях $p = 1$, $M = 4$. Как отмечено в работе [28], критерий Бонджиорно [29] для системы (17) при $u(t) \equiv k$ дает условие асимптотической устойчивости

$$k < (\max_{\omega \in R} |W(i\omega)|)^{-1} = 0,866, \quad W(i\omega) = 1/(1 - \omega^2 + i\omega)$$

и выделяемая им область робастной устойчивости системы (17) совпадает с областью, которую дает круговой критерий [30].

В таблице приведены максимальные значения параметра k , для которых робастная устойчивость системы (17) в классе U при $\theta = 0,5$ устанавливается с помощью функций Ляпунова (5), (6) с соответствующим значением параметров M и p .

Значения параметра k

p	M				
	0	1	2	3	4
1	0,866	2,625	3,067	3,189	3,284
2	0,993	2,417	2,842	3,012	3,153
3	0,997	2,194	2,608	2,866	2,972

Заметим, что полученный в работе [28] критерий в случае $\theta = 0,5$ дает максимальное значение $k = 0,867$.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Одна из важнейших задач теории устойчивости систем управления заключается в поиске проверяемых критериев устойчивости. Часто, в силу сложности системы, проверка полученного критерия затруднительна, и он носит, по существу, чисто теоретический характер. Предложенный алгоритм численного построения функций Ляпунова позволяет проверить робастную устойчивость рассматриваемых систем и основан на решении задачи математического программирования с многократным вложением максимизации.



В силу сложности решаемой задачи математического программирования алгоритм требует серьезных вычислительных ресурсов, что особенно заметно при увеличении параметров M и p в функциях Ляпунова (5), (6). Однако приведенный пример подтверждает конструктивность продемонстрированного в настоящей работе подхода и его эффективность по сравнению с применением критериев, полученных в работах [28, 29]. Дальнейшее совершенствование алгоритма может быть связано с поиском более эффективных методов оптимизации, необходимых для решения минимаксных задач.

ЛИТЕРАТУРА

1. Dorato P., Yedavalli R.K. Recent Advances in Robust Control. — N.-Y.: IEEE Press. — 1990.
2. Morari M., Zafriou E. Robust Process Control. — New Jersey: Prentice Hall, 1989.
3. Джури Э.И. Робастность дискретных систем (обзор) // Автоматика и телемеханика. — 1990. — № 5. — С. 3—28.
4. Kolla S.R., Vedavalli R.K., Farison J.B. Robust Stability Bounds of Time-Varying Perturbations for State Space Models of Discrete-Time Systems // Int. J. Control. — 1989. — Vol. 50, N 1. — P. 151—159.
5. Цыпкин Я.З. Робастно устойчивые нелинейные дискретные системы управления // Изв. РАН. Техн. кибернетика. — 1992. — № 6. — С. 18—29.
6. Mota F., Kaszkurewicz E. and Bhaya A. Robust Stabilization of Time-Varying Discrete Interval Systems // Proc. of 31st Conf. on Decision and Control. Tucson, AZ, Dec. 1992. — Vol. 1. — P. 341—346.
7. Bauer P.H., Premaratne K., Duran J. A Necessary and Sufficient Condition for Robust Asymptotic Stability of Time-Variant Discrete Systems // IEEE Trans. Automat. Control. — 1993. — Vol. 38, N 9. — P. 1427—1430.
8. Mansour M. Robust Stability of Interval Matrices // Proc 28-th Conference of Decision and Control., Tampa, FL, Dec. 1989. — P. 46—51.
9. Wang K., Michel A.N. On Sufficient Conditions for the Stability of Interval Matrices // Systems and Control Letters. — 1993. — Vol. 20, N 6. — P. 345—351.
10. Bialas S. A necessary and sufficient condition for stability of interval matrices // Int. J. Control. — 1983. — Vol. 37, N 4. — P. 717—722.
11. Xu Daoui. Simple Criteria for stability of interval matrices // Internat. Journ. Contr. — 1985. — Vol. 41, N 1. — P. 289—295.
12. Shih-Wei Kau, Yung-Sheng Liu. A new LMI condition for robust stability of discrete-time uncertain systems // Systems & Control Letters. — Dec. 2005. — Vol. 54, iss. 12. — P. 1195—1203.
13. Buslowicz M. Simple conditions for robust stability of positive discrete-time linear systems with delays // Control and Cybernetics. — 2010. — Vol. 39, N 4. — P. 1159—1171.
14. Buslowicz M, Kaczorek T. Robust stability of positive discrete-time interval systems with time-delays // Bulletin of the Polish Academy of Sciences. Technical Sciences. — 2004. — Vol. 52, N 2. — P. 99—102.
15. Цыпкин Я.З. Абсолютная устойчивость положения равновесия и процессов в нелинейных импульсных автоматических системах // Автоматика и телемеханика. — 1963. — № 12. — С. 1601—1615.
16. Молчанов А.П., Морозов М.В. Абсолютная устойчивость нелинейных нестационарных систем управления с периодической линейной частью // Автоматика и телемеханика. — 1992. — № 2. — С. 49—59.
17. Молчанов А.П., Морозов М.В. Функции Ляпунова для нелинейных нестационарных дискретных систем управления с периодической линейной частью // Автоматика и телемеханика. — 1992. — № 10. — С. 37—45.
18. Морозов М.В. Условия робастной устойчивости линейных нестационарных систем управления с интервальными ограничениями // Проблемы управления. — 2009. — № 3. — С. 23—26.
19. Морозов М.В. Робастная устойчивость дискретных систем управления с периодическими интервальными ограничениями // Проблемы управления. — 2013. — № 4. — С. 11—15.
20. Pyatnitsky Ye, S., Skorodinskiy V.I. Numerical methods of Lyapunov function construction and their application to the absolute stability problem // Systems and Control Letters. — 1982. — Vol. 2, N 2. — P. 130—135.
21. Пятницкий Е. С., Скородинский В. И. Численные методы построения функций Ляпунова и критерии абсолютной устойчивости в форме численных процедур // Автоматика и телемеханика. — 1983. — № 11. — С. 52—63.
22. Каменецкий В. А., Пятницкий Е. С. Градиентный метод построения функций Ляпунова в задачах абсолютной устойчивости // Автоматика и телемеханика. — 1987. — № 1. — С. 3—12.
23. Методы анализа устойчивости нелинейных систем управления на ЭВМ. Препринт / А.В. Богатырев, В.А. Каменецкий, А.П. Молчанов и др. — М.: ИПУ РАН, 1989.
24. Морозов М. В. Алгоритм анализа устойчивости линейных периодических систем и его реализация на ЭВМ // Автоматика и телемеханика. — 1990. — № 4. — С. 27—35.
25. Филиппов А.Ф. Дифференциальные уравнения с разрывной правой частью. — М.: Наука, 1985.
26. Немировский А.С., Юдин Д.Б. Сложность задач и эффективность методов оптимизации. — М.: Наука, 1979.
27. Шор Н.З. Методы минимизации недифференцируемых функций и их приложения. — Киев: Наукова думка, 1979.
28. Савкин А. В. Критерий абсолютной устойчивости нелинейных систем управления с периодически нестационарной линейной частью // Автоматика и телемеханика. — 1990. — № 8.
29. Бонджиорно Мл. Критерии устойчивости линейных систем с переменными во времени параметрами, выраженные через характеристики в области действительных частот // ТИИЭР. — 1964. — № 7.
30. Гелиг А.Х., Леонов Г.А., Якубович В.А. Устойчивость нелинейных систем с неединственным состоянием равновесия. — М.: Наука, 1978.

Статья представлена к публикации членом редколлегии академиком РАН С.Н. Васильевым.

Морозов Михаил Владимирович — канд. физ.-мат. наук, ст. науч. сотрудник, Институт проблем управления им. В.А. Трапезникова РАН, г. Москва, ☎ (495) 334-92-50, ✉ miguel@ipu.ru.