

УДК 517.977

## ОБ ОДНОЙ ЗАДАЧЕ ГАРАНТИРОВАННОГО НАВЕДЕНИЯ ПРИ НЕПОЛНОЙ ИНФОРМАЦИИ<sup>1</sup>

В. И. Максимов

Обсуждается задача гарантированного наведения линейной управляемой системы к фиксированному моменту времени в предположении, что на систему действует неизвестное возмущение. Рассматривается случай, когда измеряется часть фазовых координат, а множество неизвестных начальных состояний состоит из конечного числа элементов. Указывается алгоритм решения задачи, который основан на комбинации пакетного подхода, теории динамического обращения и принципа экстремального сдвига.

Ключевые слова: задача наведения, линейная система.

V. I. Maksimov. On a guaranteed guidance problem under incomplete information.

We discuss the problem of guaranteed guidance of a linear control system by a fixed time under the assumption that the system is subject to an unknown disturbance. We consider the case when a part of state coordinates are measured and the set of unknown initial states is finite. We specify a solution algorithm based on the combination of the package approach, the theory of dynamic inversion, and the extremal shift method.

Keywords: guidance problem, linear system.

MSC: 49J35, 91A24

DOI: 10.21538/0134-4889-2016-22-2-199-210

### 1. Введение. Постановка задачи

Рассмотрим управляемую систему вида

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu - Cv + f(t). \quad (1.1)$$

Здесь  $t \in T = [t_0, \vartheta]$  — переменная времени,  $t_0 < \vartheta < \infty$ ;  $x(t) \in \mathbb{R}^n$  — состояние системы в момент  $t$ ;  $u(t) \in \mathbb{R}^m$  — управление в этот момент времени;  $v(t) \in \mathbb{R}^q$  — возмущение;  $f(\cdot)$  — функция, заданная и непрерывная на  $T$ , принимающая значения в пространстве  $\mathbb{R}^n$ ;  $A, B$  и  $C$  — постоянные матрицы размерностей  $n \times n$ ,  $n \times m$  и  $n \times q$  соответственно. Управляющей стороне известно априори, что истинное начальное состояние системы  $\hat{x}_0$  содержится в заданном конечном множестве  $X_0 \subset \mathbb{R}^n$  — множестве *допустимых начальных состояний*. Само истинное начальное состояние системы управляющей стороне неизвестно.

Содержательно рассматриваемая в настоящей работе задача может быть сформулирована следующим образом. На систему (1.1) действуют управление  $u = u(t) \in P$ , формируемое по ходу развития процесса, и неизвестное возмущение  $v = v(t) \in Q$ . Здесь  $P \subset \mathbb{R}^m$ ,  $Q \subset \mathbb{R}^q$  — ограниченные замкнутые множества — “ресурсы” управления и возмущения соответственно. На промежутке времени  $T$  выбрана равномерная сетка  $\Delta = \{\tau_i\}_{i=0}^m$ ,  $\tau_0 = t_0$ ,  $\tau_m = \vartheta$ ,  $\tau_{i+1} = \tau_i + \delta$  с шагом  $\delta$ . Заданы непустое замкнутое *целевое* множество  $M_1 \subset \mathbb{R}^n$ , а также непустое множество  $N_1 \subset \mathbb{R}^n$  (множество фазовых ограничений). Перед управляющей стороной стоит задача *гарантированного позиционного наведения* к моменту  $\vartheta$ : привести состояние  $x(t)$  системы к моменту  $t = \vartheta$  в малую окрестность целевого множества  $M_1$ , оставаясь внутри множества  $N_1$ .

<sup>1</sup>Исследование выполнено за счет гранта Российского научного фонда (проект 14-01-00539).

В процессе движения управляющая сторона формирует свое управление позиционно, наблюдая (с ошибкой) текущий сигнал  $y(t) = Dx(t)$  о состоянии  $x(t)$  системы (1.1). В соответствии с формализацией, принятой в теории управления по принципу обратной связи [1–3], позиционная стратегия управления позволяет управляющей стороне корректировать значения управления  $u(\cdot)$  в дискретные моменты времени  $\tau_0 = t_0 < \tau_1 < \dots < \tau_m = \vartheta$ . В каждый момент  $\tau_i$  ( $i = 0, \dots, m-1$ ) значения управления на полуинтервале  $t \in [\tau_i, \tau_{i+1})$  определяются исходя из предыстории наблюдения  $y(t)$  на отрезке  $[\tau_0, \tau_i]$  и предыстории  $t \rightarrow u(t)$  управления на полуинтервале  $[\tau_0, \tau_i]$  (при  $i = 0$  предыстория управления отсутствует).

Таким образом, задача гарантированного позиционного наведения состоит в том, чтобы по произвольному наперед заданному  $\varepsilon > 0$  выбрать такую позиционную стратегию управления, что для любого допустимого начального состояния  $x_0 \in X_0$  и любого возмущения  $v(\cdot) \in Q(\cdot) = \{v(\cdot) \in L_2(T; \mathbb{R}^q) : v(t) \in Q \text{ при п.в. } t \in T\}$  движение  $x(\cdot)$  системы (1.1), исходящее из этого состояния под действием выбранной позиционной стратегии, к моменту времени  $t = \vartheta$  приходит в  $\varepsilon$ -окрестность целевого множества  $M_1$ , оставаясь до этого момента внутри множества  $N_1$ .

Всюду ниже считаем, что целевое множество имеет вид  $M_1 = \mathbb{R}^{n_1} \times M$ ,  $n_1 < n$ , где  $M$  — некоторое фиксированное множество в пространстве  $\mathbb{R}^{n-n_1}$ . Полагаем также, что система (1.1) имеет структуру

$$\dot{z}(t) = A_1 z(t) + A_0 p(t) + C_0 v(t) + f_1(t), \quad (1.2)$$

$$\dot{p}(t) = A_3 p(t) + B_1 u(t) - C_1 v(t) + f_2(t). \quad (1.3)$$

Следовательно,  $x = \{z, p\}$ ,  $z \in \mathbb{R}^{n_1}$ ,  $p \in \mathbb{R}^{n-n_1}$ ,

$$A = \begin{pmatrix} A_1 & A_0 \\ 0 & A_3 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 0 \\ B_1 \end{pmatrix}, \quad C = \begin{pmatrix} -C_0 \\ C_1 \end{pmatrix}, \quad f(t) = \begin{pmatrix} f_1(t) \\ f_2(t) \end{pmatrix}.$$

Пусть матрица  $D$  имеет размерность  $N \times n$ , а множество начальных состояний  $X_0 = \{z_0, P_0\}$ , где  $P_0 \subset \mathbb{R}^{n-n_1}$  — конечное множество,  $z_0$  — заданный вектор, известный лицу, формирующему управление. В таком случае мы считаем, что известно начальное состояние подсистемы (1.2), но неизвестно начальное состояние подсистемы (1.3). Результаты измерений величин  $y(\tau_i)$  в моменты  $\tau_i$  есть векторы  $\xi_i^h \in \mathbb{R}^N$ , удовлетворяющие неравенствам

$$|\xi_i^h - y(\tau_i)|_N \leq h. \quad (1.4)$$

Здесь  $h \in (0, 1)$  — величина погрешности измерения, символ  $|\cdot|_N$  означает евклидову норму в пространстве  $\mathbb{R}^N$ .

Ниже полагаем  $z = \{z_1, z_2\}$ ,  $z_1 \in \mathbb{R}^{n_2}$ ,  $z_2 \in \mathbb{R}^{n_1-n_2}$ ,  $n_2 < n_1$ ,  $N = q + n_1 - n_2$ ,

$$A_1 = \begin{pmatrix} A^{(0)} & 0 \\ 0 & A^{(1)} \end{pmatrix}, \quad A_0 = \begin{pmatrix} 0 \\ A_2 \end{pmatrix}, \quad C_0 = \begin{pmatrix} C^{(0)} \\ 0 \end{pmatrix}, \quad D = \begin{pmatrix} D_1 & 0 & 0 \\ 0 & E & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

где матрицы  $A^{(0)}$ ,  $A^{(1)}$ ,  $A_2$ ,  $C^{(0)}$ ,  $D_1$ ,  $E$  (единичная матрица) и  $D$  имеют следующие размерности:  $n_2 \times n_2$ ,  $(n_1 - n_2) \times (n_1 - n_2)$ ,  $(n_1 - n_2) \times (n - n_1)$ ,  $n_2 \times q$ ,  $q \times n_2$ ,  $(n_1 - n_2) \times (n_1 - n_2)$  и  $N \times n$ . Таким образом, подсистема (1.2) имеет вид

$$\begin{aligned} \dot{z}_1(t) &= A^{(0)} z_1(t) + C^{(0)} v(t) + f_{11}(t), \\ \dot{z}_2(t) &= A^{(1)} z_2(t) + A_2 p(t) + f_{12}(t), \end{aligned} \quad (1.5)$$

где  $f_1(t) = \{f_{11}(t), f_{12}(t)\}$ ,  $z_0 = \{z_{10}, z_{20}\}$ ,  $z_1(t_0) = z_{10}$ ,  $z_2(t_0) = z_{20}$ . Кроме того,  $\xi_i^h = \{\xi_{1i}^h, \xi_{2i}^h\} \in \mathbb{R}^N$ ,  $\xi_{1i}^h \in \mathbb{R}^q$ ,  $\xi_{2i}^h \in \mathbb{R}^{n_1-n_2}$ . При этом неравенство (1.4) принимает вид

$$\left( |\xi_{1i}^h - D_1 z_1(\tau_i)|_q^2 + |\xi_{2i}^h - z_2(\tau_i)|_{n_1-n_2}^2 \right)^{1/2} \leq h. \quad (1.6)$$

В дальнейшем считаем, что выполнено следующее условие.

**У с л о в и е 1.** Существует строго выпуклое множество  $W \subset \mathbb{R}^{n-n_1}$  такое, что  $B_1P = W + C_1Q$ .

Задачи подобного типа исследовались многими авторами с помощью различных подходов [1–5]. В настоящей работе указывается алгоритм решения описанной задачи, который основан на методе динамического обращения [5–7], пакетном подходе [8–11] и известном в теории позиционного управления методе стабильных дорожек [2]. В связи с неполнотой информации (а именно с невозможностью измерения в моменты  $\tau_i$  всего фазового состояния системы  $x(\tau_i)$ ), мы будем строить оценку  $p(\cdot)$  на основе результатов измерения величин  $y(\tau_i) = Dx(\tau_i)$ . Эта оценка будет использоваться при формировании управления  $u$  по закону обратной связи.

Заметим, что основы теории позиционного управления в формализации, восходящей к Н. Н. Красовскому, были заложены в [1–4]. Однако в этих работах обсуждались проблемы гарантированного управления в случаях измерения с ошибкой всего фазового состояния (т. е. при “полной” информации о фазовых состояниях). В данной работе исследуется задача о приведении фазовой траектории системы на заданное множество, называемая в теории позиционных дифференциальных игр задачей наведения, при измерении “части” координат фазового состояния. Другие алгоритмы решения задач игрового управления при неполной информации о фазовом состоянии системы без привлечения пакетного подхода в формализации екатеринбургской школы приведены в работах [12–14].

## 2. Вспомогательные результаты

Прежде чем перейти к описанию алгоритма решения рассматриваемой задачи, сначала приведем некоторые результаты из работ [10; 11], сформулировав их в удобной для нас форме. Рассмотрим управляемую систему вида

$$\dot{p}(t) = A_3p(t) + w(t) + f_2(t), \quad t \in T. \quad (2.1)$$

Под *программным управлением (программой)* (для системы (2.1)) понимается всякая измеримая по Лебегу функция  $w(\cdot) : T \rightarrow W$ . Введем фундаментальную матрицу  $F(\cdot, \cdot)$  однородной системы  $\dot{p}(t) = A_3p(t)$ . Для каждого  $p_0 \in P_0$  обозначим

$$g_{p_0}(t) = A_2F(t, t_0)p_0, \quad t \in T;$$

функция  $g_{p_0}(\cdot)$  называется *однородным сигналом*, соответствующим допустимому начальному состоянию  $p_0$ . Однородный сигнал, соответствующий какому-либо допустимому начальному состоянию, называется просто *однородным сигналом*. Множество всех допустимых начальных состояний  $p_0$ , соответствующих однородному сигналу  $g(\cdot)$  до момента времени  $\tau \in [t_0, \vartheta]$ , обозначаем символом  $P_0(\tau|g(\cdot))$ . Таким образом,

$$P_0(\tau|g(\cdot)) = \{p_0 \in P_0 : g(\cdot)|_{[t_0, \tau]} = g_{p_0}(\cdot)|_{[t_0, \tau]}\}.$$

Здесь и далее  $g(\cdot)|_{[t_0, \tau]}$ , где  $\tau \in [t_0, \vartheta]$ , — сужение однородного сигнала  $g(\cdot)$  на отрезок  $[\tau_0, \tau]$ . Семейство  $(w_{p_0}(\cdot))_{p_0 \in P_0}$  программ называем *пакетом программ*, если оно удовлетворяет следующему *условию неупреждаемости*: для любых однородного сигнала  $g(\cdot)$ , момента  $\tau \in (t_0, \vartheta]$  и допустимых начальных состояний  $p'_0, p''_0 \in P_0(\tau|g(\cdot))$  при всех  $t \in [\tau_0, \tau]$  выполняется равенство  $w_{p'_0}(t) = w_{p''_0}(t)$ . Пакет  $(w_{p_0}(\cdot))_{p_0 \in P_0}$  программ называем *наводящим* (для системы (2.1)), если существует число  $t_* \leq \vartheta$  такое, что для любого  $p_0 \in P_0$  имеет место включение  $p(\vartheta; t_*, p_0, w_{p_0}(\cdot)) \in M$ . Если существует наводящий пакет программ, говорят, что *разрешима задача пакетного наведения*.

Пусть  $G$  — множество всех однородных сигналов. Для каждого однородного сигнала  $g(\cdot)$  вводим множество  $T(g(\cdot)) = \{t_j(g(\cdot)) : j = 1, \dots, k_{g(\cdot)}\}$  всех моментов его расслоения и полагаем

$T_* = \cup_{g(\cdot) \in G} T(g(\cdot))$ . Ввиду конечности множества  $G$  для каждого однородного сигнала  $g(\cdot)$  существует номер  $k_{g(\cdot)} \geq 1$  такой, что  $t_{k_{g(\cdot)}}(g(\cdot)) = \vartheta$ . Тогда

$$T_* = \{t_0, \dots, t_K\},$$

где  $t_j < t_{j+1}$  ( $j = 0, \dots, K-1$ ),  $t_K = t_*$ . Для каждого  $k = 1, \dots, K$  вводим множество

$$\mathcal{P}_0(t_k) = \{P_0(t_k|g(\cdot)): g(\cdot) \in G\}.$$

Элементы  $P_{0,k}$  множества  $\mathcal{P}_0(t_k)$  называются *кластерами начальных состояний* в момент  $t_k$ . Для каждого  $k = 0, \dots, K$  кластеры начальных состояний в момент  $t_k$  образуют разбиение множества  $P_0$  всех допустимых начальных состояний, т. е.  $P_0 = \cup_{P_{0,k} \in \mathcal{P}_0(t_k)} P_{0,k}$ ,  $P'_{0,k} \cap P''_{0,k} = \emptyset$  ( $P'_{0,k}, P''_{0,k} \in \mathcal{P}_0(t_k)$ ,  $P'_{0,k} \neq P''_{0,k}$ ).

Определим *расширенное пространство*  $\mathcal{R}_{n-n_1}$  как конечномерное гильбертово пространство всех семейств  $l = (l_{p_0})_{p_0 \in P_0}$  векторов  $l_{p_0}$  из  $\mathbb{R}^{n-n_1}$  со скалярным произведением  $\langle \cdot, \cdot \rangle_{\mathcal{R}_{n-n_1}}$  вида  $\langle l', l'' \rangle_{\mathcal{R}_{n-n_1}} = \sum_{p_0 \in P_0} \langle l'_{p_0}, l''_{p_0} \rangle$ ,  $l' = (l'_{p_0})_{p_0 \in P_0} \in \mathcal{R}_{n-n_1}$ ,  $l'' = (l''_{p_0})_{p_0 \in P_0} \in \mathcal{R}_{n-n_1}$ . Здесь и далее  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  — скалярное произведение в соответствующем конечномерном евклидовом пространстве.

В дальнейшем нам понадобится условие

$$\sup_{(l_{p_0})_{p_0 \in P_0} \in \mathcal{L}} \gamma_1((l_{p_0})_{p_0 \in P_0}) \leq 0. \quad (2.2)$$

Здесь

$$\begin{aligned} \gamma_1((l_{p_0})_{p_0 \in P_0}) &= \left( l_{p_0}, F(t_*, t_0)p_0 + \int_{t_0}^{t_*} F(t_*, \tau) f_2(\tau) d\tau \right)_{\mathbb{R}^{n-n_1}} \\ &+ \sum_{k=1}^K \int_{t_{k-1}}^{t_k} \sum_{P_{0,k} \in \mathcal{P}(t_k)} \varrho^- \left( D(\tau) \sum_{p_0 \in P_{0,k}} l_{p_0} | W \right) d\tau - \sum_{p_0 \in P_0} \varrho^+ (l_{p_0} | M), \quad D(\tau) = B_2' F'(t_*, \tau), \end{aligned}$$

$\varrho^-(l|W) = \inf\{(l, x): x \in W\}$ ,  $\varrho^+(l|M) = \sup\{(l, x): x \in M\}$  — нижняя и верхняя опорные функции, штрих означает транспонирование,  $\mathcal{L}$  — некоторое множество в расширенном фазовом пространстве  $\mathcal{R}_{n-n_1}$ , свойства которого приведены в [10]. Как установлено в [11], если выполнено условие (2.2) и нулевой пакет программ  $t \rightarrow (w_{p_0}^0(t))_{p_0 \in P_0}$ ,  $w_{p_0}^0(t) = 0$  при п.в.  $t \in T$  для всех  $p_0 \in P_0$ , не является наводящим для системы (2.1), то существует число  $a \in (0, 1]$  такое, что

$$\max_{(l_{p_0})_{p_0 \in P_0} \in \mathcal{L}} \gamma_a((l_{p_0})_{p_0 \in P_0}) = 0. \quad (2.3)$$

Всем начальным состояниям системы (2.1) из одного кластера  $P_{0,k+1}$  на  $[t_k, t_{k+1})$  отвечает одно и то же управление из сужения пакета программ множества управлений  $(w_{p_0}(\cdot))_{p_0 \in P_0}$  на полуинтервал  $[t_k, t_{k+1})$ ,  $k = 0, 1, \dots, K-1$ , которое будем обозначать  $w_{P_{0,k}}(\cdot)$ .

**Теорема 1** [11, теорема 2]. Пусть множество  $W$  содержит в себе нулевой элемент. Пусть также выполнено условие (2.2),  $(l_{p_0}^*)_{p_0 \in P_0} \in \mathcal{L}$  является вектором, на котором достигается максимум в выражении (2.3), причем вектор  $D(\tau) \sum_{p_0 \in P_{0,k}} l_{p_0}^*$  отличен от нуля при всех  $\tau \in [t_0, t_*]$ . Пусть нулевой пакет программ не является наводящим для системы (2.1), а пакет программ  $t \rightarrow (w_{p_0}(t))_{p_0 \in P_0}$  таков, что  $w_{p_0}(t) \in aW$  (для всех  $p_0 \in P_0$ ) и для произвольного  $k = 1, \dots, K$  и произвольного кластера  $P_{0,k} \in \mathcal{P}(t_k)$  выполняется равенство

$$\left( D(\tau) \sum_{p_0 \in P_{0,k}} l_{p_0}^*, w_{P_{0,k}}(\tau) \right) = \varrho^- \left( D(\tau) \sum_{p_0 \in P_{0,k}} l_{p_0}^* | aW \right), \quad \tau \in [t_{k-1}, t_k). \quad (2.4)$$

Тогда пакет программ  $t \rightarrow (w_{p_0}(t))_{p_0 \in P_0}$  является наводящим для системы (2.1).

### 3. Алгоритм решения

Пусть взято семейство разбиений отрезка  $[t_0, t_*]$ :  $\Delta_h = \{\tau_{i,h}\}_{i=0}^{m_h}$ ,  $\tau_{i+1,h} = \tau_{i,h} + \delta(h)$ ,  $\tau_{0,h} = t_0$ ,  $\tau_{m_h,h} = \vartheta$ ,  $h \in (0, 1)$ , а также функция  $\alpha = \alpha(h): (0, 1) \rightarrow (0, 1)$ . Фиксируем числа  $\gamma \in (0, \min\{t_{j+1} - t_j: j = 0, \dots, K-1\})$ ,  $h^* \in (0, 1)$  и  $\beta = \beta(\gamma) \in (0, 1)$  такие, что  $\delta^\beta(h) \leq \gamma$  при всех  $h \in (0, h^*)$ . Символом  $\tau_{i(j),h}$  обозначим максимальный момент разбиения  $\Delta_h$ , не превосходящий  $t_j$ . При этом считаем  $\tau_{i(0),h} = \min\{\tau_{i,h}: t_0 + \delta^\beta(h) \leq \tau_{i,h}\}$ . Пусть

$$\tau_{i(j,\gamma),h} = \min\{\tau_{i,h}: t_j + \gamma \leq \tau_{i,h}\}, \quad (3.1)$$

$\hat{x}_0 = \{z_0, \hat{p}_0\}$  ( $\hat{p}_0 \in P_0$ ) — истинное (неизвестное) начальное состояние системы (1.1). Для краткости ниже обозначим  $\tau_{i,j,\gamma} = \tau_{i(j,\gamma),h}$ ,  $m = m_h$ ,  $\tau_i = \tau_{i,h}$ . Наряду с системой (1.1) введем четыре вспомогательные системы. Первая описывается векторным уравнением

$$\dot{w}^h(t) = A^{(1)}\xi_{2i}^h + \tilde{v}^h(t) + f_{12}(\tau_i) \quad \text{при } t \in [\tau_i, \tau_{i+1}), \quad i \in [0: m-1], \quad (3.2)$$

с начальным состоянием  $w^h(t_0) = z_{20}$ . Вторая система имеет вид

$$\begin{aligned} \dot{w}_0^h(t) &= D_1 C^{(0)} v^h(t), \quad t \in [\tau_1, t_*], \\ \dot{w}_1^h(t) &= A^{(0)} w_1^h(t) + C^{(0)} v^h(t), \\ \dot{w}_2^h(t) &= w_1^h(t), \end{aligned} \quad (3.3)$$

$w_j^h(t) = 0$  при  $t \in [t_0, \tau_1]$ ,  $j = 0, 1, 2$ . Третья система описывается векторным уравнением

$$\dot{g}_1(t) = A_3 g_1(t) + B_1 u^h(t) - C_1 v^h(t) + f_2(t), \quad t \in [t_0, t_*], \quad (3.4)$$

а четвертая — уравнением

$$\dot{g}_2(t) = A_3 g_2(t) + B_1 \tilde{u}^h(t) - C_1 v^h(t) + f_2(t), \quad t \in [t_0, t_*], \quad (3.5)$$

с начальными состояниями  $g_1(t_0) = g_2(t_0) = 0$ .

До начала работы алгоритма фиксируем  $h \in (0, h^*)$ . Вместе с  $h$  фиксируем разбиение  $\Delta_h$  и число  $\alpha = \alpha(h)$ . Работу алгоритма разобьем на  $m-1$  однотипных шагов. На промежутке  $[t_j, t_{j+1})$ ,  $j = 0, \dots, K-1$ , выполняются следующие действия. При  $t \in \delta_i = [\tau_i, \tau_{i+1}) \subset [t_j, t_{j+1})$  полагается

$$\tilde{v}_i^h = -\frac{1}{\alpha} [w^h(\tau_i) - \xi_{2i}^h], \quad (3.6)$$

$$u_i^h \in \{u_i \in P: (\eta_i^h - \psi_i^h, B_1 u_i) \leq \min\{(\eta_i^h - \psi_i^h, B_1 u): u \in P\} + h\}, \quad (3.7)$$

$$v_i^h = 0 \quad \text{при } i = 0,$$

$$v_i^h = \begin{cases} (D_1 C^{(0)})^{-1} \left| \delta^{-1} (\xi_{1i}^h - \xi_{1i-1}^h) - D_1 A^{(0)} g_0(\tau_i) - D_1 \delta^{-1} \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} f_{11}(t) dt \right. \\ \left. - D_1 A^{(0)} w_1^h(\tau_i) \right|_q \frac{s_i}{|s_i|_q}, & \text{если } |s_i|_q \neq 0, \\ 0, & \text{в противном случае} \end{cases} \quad (3.8)$$

при  $i \in [1: m-1]$ . Здесь  $v_i^h \in \mathbb{R}^q$ ,  $g_0(\cdot) = g_0(\cdot; t_0, z_{10})$  — решение системы линейных уравнений

$$\dot{g}_0(t) = A^{(0)} g_0(t) + f_{11}(t), \quad t \in [t_0, t_*], \quad g_0(t_0) = z_{10},$$

$\delta = \delta(h)$ ,  $\tau_i = \tau_{i,h}$ , вектор  $s_i \in \mathbb{R}^q$  определяется соотношением

$$s_i = \xi_{1i-1}^h - \xi_{10}^h - \int_{t_0}^{\tau_{i-1}} D_1 [f_{11}(\tau) + A^{(0)} g_1(\tau)] d\tau - w_0^h(\tau_i) - D_1 A^{(0)} w_2^h(\tau_i),$$

$\psi_i^h \in \mathbb{R}^{n-n_1}$  и  $\eta_i^h \in \mathbb{R}^{n-n_1}$  — результаты неточных измерений состояний  $g_2(\tau_i)$  и  $g_1(\tau_i)$ :

$$|\psi_i^h - g_2(\tau_i)|_{n-n_1} \leq h, \quad |\eta_i^h - g_1(\tau_i)|_{n-n_1} \leq h. \quad (3.9)$$

При этих же  $t$  на вход системы (1.1) подается управление

$$u = u^h(t) = u_i^h \quad (3.10)$$

вида (3.7), на вход системы (3.2) — управление вида (3.6), т. е.

$$\tilde{v}^h(t) = \tilde{v}_i^h, \quad (3.11)$$

на вход систем (3.3) и (3.4) — управления  $v^h(t)$  вида (3.8), т. е.

$$v^h(t) = v_i^h. \quad (3.12)$$

Причем на вход системы (3.4) подается также управление  $u^h(t)$ . В момент  $\tau_{i,j,\gamma}$  находится вектор

$$\phi(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) = \tilde{v}^h(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - A_2 \int_{t_0}^{\tau_{i,j,\gamma} + \delta} F(\tau_{i,j,\gamma} + \delta, \tau) [B_1 u^h(\tau) - C_1 v^h(\tau) + f_2(\tau)] d\tau \in \mathbb{R}^{n_1-n_2}.$$

Среди значений однородных сигналов  $g_{p_0}(\tau_{i,j,\gamma})$  ( $p_0 \in P_0$ ) определяется вектор

$$g_{p_0,i,j} = \arg \min \{ |g_{p_0}(\tau_{i,j,\gamma}) - \varphi(\tau_{i,j,\gamma} + \delta)|_{n_1-n_2} : p_0 \in P_0 \}. \quad (3.13)$$

По вектору  $g_{p_0,i,j}$  находится некоторый кластер  $P_{0,j+1}$ , значение однородного сигнала, отвечающее которому, в момент  $t = \tau_{i,j,\gamma}$  совпадает с  $g_{p_0,i,j}$ . Далее, по кластеру  $P_{0,j+1}$  в момент  $t = \tau_{i,j,\gamma}$  вычисляется функция  $w_{P_{0,j+1}}(t)$ ,  $t \in [\tau_{i,j,\gamma}, t_{j+1})$  — соответствующее управление из наводящего (для системы (2.1)) пакета программ, которое находится по правилу (2.4). После этого на вход системы (3.5) подаются управления  $v^h(t)$  и  $\tilde{u}^h(t)$ :

$$\begin{aligned} \tilde{u}^h(t) &= \tilde{u}_i^h(t), & \text{если } t \in [\tau_i, \tau_{i+1}) \subset [\tau_{i,j,\gamma}, t_{j+1}), \\ \tilde{u}^h(t) &= \tilde{u}_j^h, & \text{если } t \in [\tau_{i(j)}, \tau_{i,j,\gamma}), \end{aligned}$$

где  $\tilde{u}_j^h \in W$  — произвольный вектор, а функция  $\tilde{u}_i^h(t)$  такова, что

$$B_1 \tilde{u}_i^h(t) = C_1 v_i^h + w_{P_{0,j+1}}(t), \quad \text{если } t \in [\tau_i, \tau_{i+1}) \subset [\tau_{i,j,\gamma}, t_{j+1}).$$

Работа алгоритма заканчивается в момент  $t = t_*$ .

Символом  $\tilde{X}(\cdot; t_0, x_0)$  обозначим пучок всех решений системы (1.2), (2.1), т. е. совокупность решений  $x(\cdot) = \{z(\cdot), p(\cdot)\}$  этой системы, порожденных  $v(\cdot) \in Q(\cdot)$  и  $w(\cdot) \in \{w(\cdot) \in L_2(T; \mathbb{R}^{n-n_1}) : w(t) \in W \text{ при п.в. } t \in [t_0, t_*]\}$ .  $\tilde{X}(t_1; t_0, x_0) \subset \mathbb{R}^n$  — сечение этого множества гиперплоскостью  $t = t_1$ .

Пусть  $x(\cdot; t_0, \hat{x}_0, u^h(\cdot), v(\cdot))$  — решение системы (1.1), порожденное неизвестным возмущением  $v(\cdot) \in Q(\cdot)$  и управлением  $u = u^h(\cdot)$ ,  $M_1^\varepsilon$  — замкнутая  $\varepsilon$ -окрестность множества  $M_1$ . Здесь, как и выше,  $\hat{x}_0$  — истинное (неизвестное) начальное состояние этой системы. Для простоты ниже полагаем  $t_0 = 0$ .

У с л о в и е 2. При всех  $t \in [t_0, t_*]$ ,  $x_0 \in X_0$  справедливы включения  $\tilde{X}(t; t_0, x_0) \subset N_1$ .

У с л о в и е 3. При  $h \rightarrow 0$  имеют место сходимости  $\alpha(h) \rightarrow 0$ ,  $(\delta(h) + h)\alpha^{-1}(h) \rightarrow 0$ ,  $\alpha(h)\delta^{-\beta}(h) \rightarrow 0$ .

**Теорема 2.** Пусть выполнены условия 1–3, а также условия теоремы 2. Тогда можно указать число  $\gamma > 0$  со свойством: для любого  $\varepsilon > 0$  найдется  $h_* = h_*(\varepsilon, \gamma) \in (0, 1)$  такое, что при всех  $h \in (0, h_*)$  имеет место включение

$$x(t_*; t_0, \hat{x}_0, u^h(\cdot), v(\cdot)) \in M_1^\varepsilon, \quad (3.14)$$

каково бы ни было  $v(\cdot) \in Q(\cdot)$ .

**Доказательство.** Доказательство теоремы проведем в три этапа.

**Этап 1.** Сначала покажем следующее: найдется такое число  $h_1 \in (0, h^*)$ , что равномерно по всем  $h \in (0, h_1)$ ,  $\xi_2^h(\cdot) \in \Xi(z_2(\cdot), h)$ ,  $i \in [0 : m - 1]$  верны неравенства

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} |w^h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq \tilde{C}_0 \delta + \tilde{C}_1 \delta \alpha^{-1} \nu(h), \quad (3.15)$$

где  $w^h(\cdot)$  — решение системы (3.2), порожденное управлением  $\tilde{v}^h(\cdot)$  вида (3.11), (3.6),  $\delta = \delta(h)$ ,  $\nu(h) = |w^h(0) - z_{20}|_{n_1-n_2}$ ,  $\Xi(z_2(\cdot), h)$  — множество измерений решения  $z_2(\cdot)$  системы (1.5), т. е. множество всех кусочно-постоянных функций  $\xi_2^h(\cdot) \rightarrow \mathbb{R}^n$ ,  $\xi_2^h(t) = \xi_{2i}^h$  при  $t \in [\tau_i, \tau_{i+1})$ ,  $\tau_i = \tau_{h,i}$ , удовлетворяющих неравенствам  $|\xi_{2i}^h - z_2(\tau_i)|_{n_1-n_2} \leq h$ . Здесь и всюду ниже символы  $\tilde{C}_i$ , а также  $K_j$  означают постоянные, которые могут быть выписаны в явном виде. Легко видеть, что справедливы равенства

$$\begin{aligned} \frac{d}{dt}[w^h(t) - z_2(t)] &= A^{(1)} \xi_{2i}^h - \frac{1}{\alpha} [w^h(\tau_i) - \xi_{2i}^h] - A^{(1)} z_2(t) - A_2 p(t) \\ &= -\frac{1}{\alpha} [w^h(t) - z_2(t)] + \Psi_h^{(1)}(s) \quad \text{при п. в. } t \in \delta_i, \end{aligned}$$

где

$$\begin{aligned} \Psi_h^{(1)}(s) &= \Psi_h(s) + \frac{1}{\alpha} [w^h(s) - w^h(\tau_i)], \\ \Psi_h(s) &= -\frac{1}{\alpha} [z_2(s) - \xi_{2i}^h] + A^{(1)} \xi_{2i}^h - A^{(1)} z_2(s) - A_2 p(s), \quad s \in \delta_i. \end{aligned}$$

Ввиду (1.6), а также условия 3 семейство функций  $\Psi_h(\cdot)$  равномерно по всем  $h \in (0, 1)$  ограничено:

$$|\Psi_h(s)|_{n_1-n_2} \leq K_0 \quad \text{при п. в. } t \in [t_0, t_*]. \quad (3.16)$$

Далее имеем

$$w^h(t) - z_2(t) = \int_0^t e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \Psi_h^{(1)}(s) ds, \quad t \in [t_0, t_*], \quad (3.17)$$

где  $E$  — единичная матрица размерности  $n_1 \times n_1$ . Обозначим

$$\mu(t) = \max_{0 \leq \tau \leq t} |w^h(\tau) - z_2(\tau)|_{n_1-n_2}, \quad f_h(t) = A^{(1)} \xi_{2i}^h \quad \text{при п. в. } t \in \delta_i.$$

Тогда имеем

$$\frac{1}{\alpha} \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} |w^h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq K_1 \frac{\delta}{\alpha} + \frac{\delta}{\alpha^2} (\mu(\tau_i) + h), \quad \mu(\tau_i) \leq \mu(\tau_{i+1}), \quad (3.18)$$

где  $\sup_{t \in T} |f_h(t)|_{n_1-n_2} \leq K_1$ . Заметим, что

$$|\Psi_h^{(1)}(t)|_{n_1-n_2} \leq |\Psi_h(t)|_{n_1-n_2} + \frac{1}{\alpha} \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} |w^h(s)|_{n_1-n_2} ds \quad \text{при } t \in \delta_i. \quad (3.19)$$

Учитывая (3.17)–(3.19), получаем

$$\begin{aligned} \mu(t) \leq \nu(h) + K_2 \left( \frac{\delta}{\alpha} + \frac{\delta}{\alpha^2} \mu(\tau_i) + \frac{\delta h}{\alpha^2} \right) \int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} ds \\ + \int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} |\Psi_h(s)|_{n_1-n_2} ds, \quad t \in \delta_i, \end{aligned} \quad (3.20)$$

где  $K_2 = \max\{1, K_1\}$ . Воспользовавшись (3.16), выводим

$$\int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} |\Psi_h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq K_0 \int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} ds. \quad (3.21)$$

Далее имеем

$$\int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} ds \leq K_3 \alpha. \quad (3.22)$$

Таким образом, из (3.21), (3.22) получаем

$$\int_0^t |e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)}|_{n_1-n_2} |\Psi_h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq K_3 K_0 \alpha. \quad (3.23)$$

В свою очередь из (3.20), считая  $t = \tau_i$  и учитывая (3.23), выводим

$$\left( 1 - \frac{K_2 K_3 \delta}{\alpha} \right) \mu(\tau_i) \leq \nu(h) + K_4 \left( \alpha + \delta + \frac{\delta h}{\alpha} \right).$$

Поэтому при достаточно малых  $h$ , например, таких, что  $1 - \frac{K_2 K_3 \delta}{\alpha} \in \left( \frac{1}{2}, 1 \right)$ , имеем

$$\mu(\tau_i) \leq 2K_4 \left( \alpha + \delta + \frac{\delta h}{\alpha} \right) + 2\nu(h) \leq 4K_4(\alpha + \delta) + 2\nu(h).$$

Из (3.18) следует оценка

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} |\dot{w}^h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq K_1 \left[ \delta + \frac{\delta}{\alpha} (\mu(\tau_i) + h) \right].$$

В силу условия 3 существует такое число  $h_0 \in (0, 1)$ , что при  $h \in (0, h_0)$  верно неравенство  $h \leq K_5 \alpha(h)$ . Воспользовавшись последними тремя неравенствами, имеем

$$\delta + \frac{\delta}{\alpha} (\mu(\tau_i) + h) \leq K_6 \delta + 2 \frac{\delta}{\alpha} \nu(h).$$

Поэтому

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} |\dot{w}^h(s)|_{n_1-n_2} ds \leq K_1 K_6 \delta + 2K_1 \delta \alpha^{-1} \nu(h).$$

Неравенство (3.15) установлено.

Э т а п 2. Покажем, что при  $h \in (0, h_1)$  справедливо неравенство

$$|\tilde{v}^h(t) - A_2 p(t)|_{n_1-n_2} \leq \varrho_*(h) \quad (3.24)$$



$$= \tilde{c}_1 \alpha(h) + \tilde{c}_2 (h + \delta(h)) \alpha^{-1}(h) + \tilde{c}_3 \delta(h) \alpha^{-2}(h) \nu(h) + \tilde{c}_4 (h) \alpha(h) \delta^{-\beta}(h), \quad \text{если } t \in [\delta^\beta(h), t_*].$$

Здесь  $\tilde{c}_j > 0$ ,  $j = 1, \dots, 4$ , — некоторые постоянные. Нетрудно видеть, что имеет место равенство

$$\begin{aligned} \frac{1}{\alpha} [w^h(t) - z_2(t)] &= \int_0^t \left( \frac{d}{ds} e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \right) \Psi_h^{(1)}(s) ds \\ &= - \int_0^t \left( \frac{d}{ds} e^{\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \right) A_2 p(s) ds + \sum_{j=1}^3 \int_0^t \left( \frac{d}{ds} e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \right) \gamma_\delta^{(j)}(s) ds, \end{aligned} \quad (3.25)$$

где

$$\begin{aligned} \gamma_\delta^{(1)}(s) &= \frac{1}{\alpha} [w^h(s) - w^h(\tau_i)], \quad \gamma_\delta^{(2)}(s) = -\frac{1}{\alpha} [z_2(s) - \xi_{2i}^h], \\ \gamma_\delta^{(3)}(s) &= A^{(1)}(\xi_{2i}^h - z_2(s)) \quad \text{при п.в. } s \in \delta_i. \end{aligned}$$

Учитывая (3.15), заключаем

$$|\gamma_\delta^{(1)}(s)|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_2 \frac{\delta}{\alpha} + \tilde{C}_3 \frac{\delta}{\alpha^2} \mu(h), \quad s \in [t_0, t_*]. \quad (3.26)$$

В свою очередь, воспользовавшись (1.6), будем иметь

$$|\gamma_\delta^{(2)}(s)|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_4 \frac{\delta + h}{\alpha}, \quad s \in [t_0, t_*]. \quad (3.27)$$

Кроме того

$$|\gamma_\delta^{(3)}(s)|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_5 (\delta + h), \quad s \in [t_0, t_*]. \quad (3.28)$$

В таком случае из (3.26)–(3.28) выводим

$$\left| \sum_{j=1}^3 \int_0^t \left( \frac{d}{ds} e^{-\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \right) \gamma_\delta^{(j)}(s) ds \right|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_6 \left( \frac{\delta}{\alpha^2} (h) \nu(h) + \frac{\delta + h}{\alpha} \right). \quad (3.29)$$

Интегрируя по частям первое слагаемое в правой части равенства (3.25), получим

$$- \int_0^t \left( \frac{d}{ds} e^{\frac{1}{\alpha} E(t-s)} \right) A_2 p(s) ds = e^{-\frac{1}{\alpha} Et} A_2 p(0) - A_2 p(t) + \int_0^t e^{\frac{1}{\alpha} E(t-s)} A_2 \dot{p}(s) ds,$$

где норма последнего слагаемого ограничена величиной  $\tilde{C}_7 \alpha(h)$ . Кроме того в силу (1.6) имеем при  $t \in \delta_i$

$$\left| \frac{1}{\alpha} \{ [w^h(t) - z_2(t)] - [w^h(\tau_i) - \xi_{2i}^h] \} \right|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_8 \left( \frac{h + \delta}{\alpha} + \frac{\delta}{\alpha^2} \nu(h) \right). \quad (3.30)$$

Из (3.25), (3.29), (3.30) и условия 3 в силу ограниченности функции  $t \rightarrow A_2 \dot{p}(t)$  следует при  $t \in \delta_i$  неравенство

$$\left| -\frac{1}{\alpha} [w^h(\tau_i) - z_2(\tau_i)] - A_2 p(t) \right|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_9 \frac{h + \delta}{\alpha} + \tilde{C}_{10} \alpha + \tilde{C}_{11} \frac{\delta}{\alpha^2} \nu(h) + \left| e^{-\frac{1}{\alpha} Et} A_2 p(0) \right|_{n_1-n_2}. \quad (3.31)$$

Заметим, что

$$|e^{-\alpha^{-1} E \delta^\beta} A_2 p(0)|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_{12} e^{-\alpha \delta^{-\beta}} \leq \tilde{C}_{12} \alpha \delta^{-\beta}.$$

Поэтому

$$|e^{-\alpha^{-1} Et} A_2 p(0)|_{n_1-n_2} \leq \tilde{C}_{12} \alpha \delta^{-\beta} \quad \text{при } t \in [\delta^\beta, t_*]. \quad (3.32)$$

Справедливость неравенства (3.24) следует из (3.31) и (3.32).

Э т а п 3. Как следует из результатов [15], можно указать такое  $h_2 \in (0, h_1)$ , что справедлива оценка

$$\sup_{t \in T} \left| \int_0^t (v^h(\tau + \delta) - v(\tau)) d\tau \right|_q \leq \tilde{C}_{13}(\delta(h) + h\delta^{-1}(h)), \quad t \in [0, t_* - \delta],$$

каково бы ни было возмущение  $v(\cdot) \in Q(\cdot)$ . Пусть

$$\Phi(\tau_{i,j,\gamma}) = A_2 p(\tau_{i,j,\gamma}) - A_2 \int_0^{\tau_{i,j,\gamma}} F(\tau_{i,j,\gamma}, \tau) [B_1 u^h(\tau) - C_1 v(\tau) + f_2(\tau)] d\tau.$$

Тогда справедливо неравенство

$$|\varphi(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - \Phi(\tau_{i,j,\gamma})|_{n_1 - n_2} \leq |\tilde{v}^h(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - A_2 p(\tau_{i,j,\gamma} + \delta)|_{n_1 - n_2} + d^h(\tau_{i,j,\gamma}), \quad (3.33)$$

где

$$d^h(\tau_{i,j,\gamma}) = \left| A_2 \int_0^{\tau_{i,j,\gamma} + \delta} F(\tau_{i,j,\gamma} + \delta, \tau) [B_1 u^h(\tau) - C_1 v^h(\tau) + f_2(\tau)] d\tau - A_2 \int_0^{\tau_{i,j,\gamma}} F(\tau_{i,j,\gamma}, \tau) [B_1 u^h(\tau) - C_1 v(\tau) + f_2(\tau)] d\tau \right|_{n_1 - n_2} + |A_2 [p(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - p(\tau_{i,j,\gamma})]|_{n_1 - n_2}.$$

Нетрудно видеть, что

$$d^h(\tau_{i,j,\gamma}) \leq \tilde{C}_{14} \left\{ \delta + \left| \int_0^{\tau_{i,j,\gamma}} [v^h(\tau + \delta) - v(\tau)] d\tau \right|_q \right\} \leq \mu_*(h), \quad (3.34)$$

где

$$\mu_*(h) = \tilde{C}_{15} [\delta(h) + h\delta^{-1}(h)].$$

Кроме того,

$$\delta^\beta(h) \leq \tau_{i,j,\gamma}. \quad (3.35)$$

Учитывая (3.24), (3.34) и (3.35), из (3.33) получаем

$$|\phi(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - \Phi(\tau_{i,j,\gamma})|_{n_1 - n_2} \leq \varrho_*(h) + \mu_*(h). \quad (3.36)$$

Легко видеть, что

$$A_2 F(\tau_{i,j,\gamma}, 0) \hat{p}_0 = \Phi(\tau_{i,j,\gamma}) = g_{\hat{p}_0}(\tau_{i,j,\gamma}). \quad (3.37)$$

Аналогично [11, лемма 5] с помощью теоремы 2, учитывая неравенство

$$\tau_{i,j,\gamma} - \tau_{i(j),h} \leq \gamma + 2\delta,$$

проверяем, что при указанном выше выборе управления  $\tilde{u}^h(t)$  верно включение

$$F(t_*, 0) \hat{p}_0 + g_2(t_*) \in M^{K_0(\gamma + 2\delta)}, \quad (3.38)$$

где постоянная  $K_0$  может быть выписана в явном виде. Эта постоянная зависит лишь от множеств  $P_0, P, Q$ , но не зависит от  $h, \delta, \gamma, v^h(\cdot), \tilde{v}^h(\cdot), u^h(\cdot)$  и  $\tilde{u}^h(\cdot)$ . Так как множество  $P_0$  конечно, а однородные сигналы являются непрерывными по  $t$  функциями, то по  $\gamma > 0$  можно указать число  $\nu_\gamma > 0$  такое, что

$$|g_{p'_{0j}}(t_j + \gamma) - g_{p''_{0j}}(t_j + \gamma)|_{n_1 - n_2} \geq \nu_\gamma \quad \forall j = 0, 1, \dots, K, \quad t_j + \gamma \leq t_*,$$

если  $p'_{0j} \in P_0$  и  $p''_{0j} \in P_0$  таковы, что  $t_j$  — момент расслоения сигналов  $g_{p'_{0j}}(\cdot)$  и  $g_{p''_{0j}}(\cdot)$ , т. е.  $g_{p'_{0j}}(t) = g_{p''_{0j}}(t)$  при  $t \in [0, t_j]$ ,  $g_{p'_{0j}}(t) \neq g_{p''_{0j}}(t)$  при  $t \in (t_j, t_j + \gamma]$ . В свою очередь ввиду непрерывности однородного сигнала, а также неравенства

$$|\tau_{i,j,\gamma} - t_j + \gamma| \leq \delta$$

(см., (3.1)), можно указать число  $h_3 \in (0, h_2)$  такое, что при всех  $h \in (0, h_3)$  выполнены неравенства

$$|g_{p'_{0j}}(\tau_{i,j,\gamma}) - g_{p''_{0j}}(\tau_{i,j,\gamma})|_{n_1-n_2} \geq 0.75\nu\gamma. \quad (3.39)$$

Пусть  $K_0(\gamma + 2\delta) < \varepsilon/3$ . Пусть также число  $h_4 \in (0, h_3)$  таково, что при всех  $h \in (0, h_4)$  верно неравенство

$$\varrho_*(h) + \mu_*(h) \leq 0.25\nu\gamma. \quad (3.40)$$

Из условия 3 вытекает существование такого числа. Ввиду (3.40), (3.36) и (3.37) имеет место оценка

$$|\varphi(\tau_{i,j,\gamma} + \delta) - q_{\hat{p}_0}(\tau_{i,j,\gamma})|_{n_1-n_2} \leq 0.25\nu\gamma. \quad (3.41)$$

Далее, в силу (3.13), (3.39), (3.41) в таком случае справедливо равенство

$$g_{p_0,i,j} = g_{\hat{p}_0}(\tau_{i,j,\gamma}).$$

Поскольку  $t_j < \tau_{i,j,\gamma}$ , а до момента  $t_{j+1}$  однородный сигнал  $g_{\hat{p}_0}(\cdot)$  более не имеет моментов расслоения, то справедливо включение  $\hat{p}_0 \in P_{0,j+1} = P_{0,j+1}(t_{j+1}|g_{\hat{p}_0}(\cdot)) = \{p_0 \in P_0 : g_{p_0}(\cdot)|_{[t_0, t_{j+1}]} = g_{\hat{p}_0}(\cdot)|_{[t_0, t_{j+1}]}\}$ . Таким образом, в момент  $t = \tau_{i,j,\gamma}$  по величине  $g_{p_0,i,j}$  мы определяем кластер  $P_{0,j+1}$ , которому принадлежит неизвестное начальное состояние системы (1.1), т. е.  $\hat{p}_0$ . Пусть

$$\varepsilon(t) = |g_1(t) - g_2(t)|_{n-n_1}^2.$$

Стандартным образом (см., например, [2]) учитывая (3.9) устанавливаем неравенство

$$\varepsilon(t_{i+1,h}) \leq (1 + \tilde{C}_{16}\delta)\varepsilon(t_{i,h}) + \tilde{C}_{17}\delta(\delta + h).$$

Воспользовавшись леммой из работы [16], отсюда получаем

$$\varepsilon(t_{i+1,h}) \leq [\varepsilon(0) + \tilde{C}_{17}t_{i+1,h}(\delta + h)] \exp\{\tilde{C}_{16}t_{i+1,h}\} \leq \mu_1(h) \equiv \tilde{C}_{18}(h + \delta).$$

Пусть  $h_5 \in (0, h_4)$  таково, что при всех  $h \in (0, h_5)$

$$\mu_1^{1/2}(h) \leq \varepsilon/3. \quad (3.42)$$

Тогда при всех  $h \in (0, h_5)$  в силу (3.38), (3.42) и неравенства  $K_0(\gamma + 2\delta) < \varepsilon/3$  следует неравенство

$$F(t_*, 0)\hat{p}_0 + g_1(t_*) \in M^{2/3\varepsilon}. \quad (3.43)$$

Далее имеем

$$\begin{aligned} & |F(t_*, 0)\hat{p}_0 + g_1(t_*) - p(t_*; 0, \hat{p}_0, u^h(\cdot), v(\cdot))|_{n-n_1} \\ & \leq \tilde{C}_{19} \left\{ \delta + \left| \int_{t_0}^{t_8} [v^h(\tau) - v(\tau)] d\tau \right|_q \right\} \leq \mu_2(h) = \tilde{C}_{20}(\delta + h\delta^{-1}). \end{aligned} \quad (3.44)$$

Пусть  $h_6 \in (0, h_5)$  таково, что при всех  $h \in (0, h_6)$

$$\mu_2(h) \leq \varepsilon/3.$$

Тогда в силу (3.43), (3.44) при всех  $h \in (0, h_4)$  имеет место включение (3.14). Теорема доказана.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. **Красовский Н.Н.** Игровые задачи о встрече движений. М.: Наука, 1970. 420 с.
2. **Красовский Н.Н., Субботин А.И.** Позиционные дифференциальные игры. М.: Наука, 1974. 456 с.
3. **Субботин А.И., Ченцов А.Г.** Оптимизация гарантии в задачах управления. М.: Наука, 1981. 288 с.
4. **Ушаков В.Н.** К задаче построения стабильных мостов в дифференцированной игре сближения–уклонения // Изв. АН СССР. Техн. кибернетика. 1980. № 4. С. 29–36.
5. **Osipov Yu.S., Kryazhinskiy A.V.** Inverse problems for ordinary differential equations: dynamical solutions. Basel: Gordon and Breach, 1995. 625 p.
6. **Максимов В.И.** Задачи динамического восстановления входов бесконечномерных систем. Екатеринбург: Изд-во УрО РАН, 2000. 305 с.
7. **Осипов Ю.С., Кряжимский А.В., Максимов В.И.** Методы динамического восстановления входов управляемых систем. Екатеринбург: Изд-во УрО РАН, 2011. 292 с.
8. **Осипов Ю.С.** Пакеты программ: подход к решению задач позиционного управления с неполной информацией // Успехи мат. наук. 2006. Т. 61, № 4. С. 25–76.
9. **Кряжимский А.В., Осипов Ю.С.** О разрешимости задач гарантирующего управления для частично наблюдаемых линейных динамических систем // Тр. МИАН. 2012. Т. 277. С. 152–167.
10. **Кряжимский А.В., Стрелковский Н.В.** Программный критерий разрешимости задачи позиционного наведения с неполной информацией. Линейные управляемые системы // Тр. Ин-та математики и механики УрО РАН. 2014. Т. 20, № 3. С. 132–147.
11. **Стрелковский Н.В.** Построение стратегии гарантированного позиционного наведения для линейной управляемой системы при неполной информации // Вест. МГУ. Вычислительная математика и кибернетика. 2015. № 3. С. 65–72.
12. **Кряжимский А.В., Максимов В.И.** О сочетании процессов реконструкции и гарантированного управления // Автоматика и телемеханика. 2013. № 8. С. 26–34.
13. **Близорукова М.С., Максимов В.И.** Об одной задаче управления при неполной информации // Автоматика и телемеханика. 2006. № 3. С. 131–142.
14. **Каппель Ф., Кряжимский А.В., Максимов В.И.** Динамическая реконструкция состояний и гарантирующее управление системой реакции-диффузии // Докл. РАН. 2000. Т. 370, № 5. С. 597–603.
15. **Максимов В.И.** Об одном алгоритме реконструкции входных воздействий в линейных системах // Изв. РАН. Теория и системы управления. 2009. № 3. С. 16–25.
16. **Максимов В.И.** Об отслеживании траектории динамической системы // Прикладная математика и механика. 2011. Т. 75. № 6. С. 951–960.

Максимов Вячеслав Иванович

д-р физ.-мат. наук

профессор

Московский государственный университет им. М. В. Ломоносова

e-mail: maksimov@imm.uran.ru

Поступила 10.02.2016