

**О СУЩЕСТВОВАНИИ СЕДЛОВОЙ ТОЧКИ  
В ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНО-РАЗНОСТНОЙ ИГРЕ  
СБЛИЖЕНИЯ — УКЛОНЕНИЯ**

**В. И. Максимов**

(Свердловск)

Рассматривается нелинейная дифференциально-разностная игра сближения — уклонения с функциональной целью при интегральных ограничениях на управления игроков и функциональных ограничениях на отрезки управляемых траекторий. Подобно [1-3] строится позиционная процедура управления с поводырем, разрешающая задачи сближения и уклонения. Изучается вопрос о существовании седловой точки в рассматриваемой игре. Работа примыкает к исследованиям [1-9].

**1. Задана управляемая система**

$$(1.1) \quad \dot{x}(t) = f(t, x_t(s)) + F_1(t, x_t(s))u + F_2(t, x_t(s))v, \quad t_0 \leq t \leq \theta$$

Здесь  $x$  —  $n$ -мерный фазовый вектор;  $u$  и  $v$  — управляющие воздействия первого и второго игроков; векторный функционал  $f(t, x(s))$  и матричные функционалы  $F_i(t, x(s))$ ,  $i = 1, 2$  определены на множестве  $[t_0, \theta] \times H_\omega$ , где  $H_\omega$  — гильбертово пространство  $n$ -мерных функций  $x(s)$  с нормой

$$\|x(s)\|_\omega = (\|x(0)\|^2 + \int_{-\omega}^0 \|x(s)\|^2 ds)^{1/2}$$

$$\|z\| = (z_1^2 + \dots + z_n^2)^{1/2}, \quad z \in E_n$$

причем

$$f(t, x(s)) = f(t, x(-\tau_1), \dots, x(-\tau_m), \varphi((t, x(s))))$$

$\varphi(t, x(s))$  — непрерывный на  $[t_0, \theta]$  функционал со значениями в  $E_r$ , удовлетворяющий (равномерно по  $t \in [t_0, \theta]$ ) условию Липшица по  $x(s)$  на каждом ограниченном множестве  $D \subset H_\omega$ , т. е.

$$\|\varphi(t, x_1(s)) - \varphi(t, x_2(s))\| \leq L \|x_1(s) - x_2(s)\|_\omega$$

$$L = L(D), \quad x_j(s) \in D, \quad j = 1, 2$$

Функции  $f(t, z_1, \dots, z_m, z)$ ,  $F_i(t, z)$ ,  $i = 1, 2$  непрерывны по совокупности переменных и удовлетворяют условию Липшица по  $(z_1, \dots, z_m, z)$  и  $z$  соответственно. Для любого  $x(s) \in H_\omega$  выполняются условия роста

$$\|f(t, x(s))\| \leq \zeta_1(t) + \zeta_2(t) \|x(s)\|_\omega + \sum_{j=1}^m \eta_j(t) \|x(-\tau_j)\|$$

$$\|F_i(t, x(s))\| \leq \zeta_{i+2}(t) + \kappa_i \|x(s)\|_\omega$$

где  $\zeta_i(t)$ ,  $\eta_j(t)$  — неотрицательные суммируемые с квадратом функции,  $\kappa_i = \text{const} \geq 0$ .

Реализации управлений  $u [t]$  и  $v [t]$  стеснены ограничениями

$$(1.2) \quad \left( \int_{t_0}^{\infty} \|u [t]\|^2 dt \right)^{1/2} \leq \lambda [t_0], \quad \left( \int_{t_0}^{\infty} \|v [t]\|^2 dt \right)^{1/2} \leq \nu [t_0]$$

Изменение ограничений  $\lambda [t]$  и  $\nu [t]$  определяется равенствами

$$\lambda [t_2] = \lambda [t_1] - \left( \int_{t_1}^{t_2} \|u [t]\|^2 dt \right)^{1/2}$$

$$\nu [t_2] = \nu [t_1] - \left( \int_{t_1}^{t_2} \|v [t]\|^2 dt \right)^{1/2}$$

Пусть  $\{u (\cdot); t_0, \vartheta; \lambda [t_0]\}$ ,  $\{v (\cdot); t_0, \vartheta; \nu [t_0]\}$  — суммируемые функции на  $[t_0, \vartheta]$ , удовлетворяющие (1.2). Указанные ограничения на правую часть системы (1.1) гарантируют существование и продолжимость на  $[t_0, \vartheta]$  решения задачи Коши в смысле Каратеодори, каковы бы ни были начальные данные  $t_* \in [t_0, \vartheta]$ ,  $x (s) \in H_{\omega}$  и функции  $u (t) \in \{u (\cdot); t_0, \vartheta; \lambda [t_0]\}$ ,  $v (t) \in \{v (\cdot); t_0, \vartheta; \nu [t_0]\}$ .

Встречающиеся ниже понятия и обозначения, не сопровождаемые пояснениями, содержатся в [9].

Заданы элемент  $x_0 (s) \in H_{\omega}$  и непустые замкнутые множества  $N \subset [t_0, \vartheta] \times H_{\omega}$  и  $M \subset [t_0 - \omega + \tau, \vartheta] \times H_{\mu}$  ( $\mu = \text{const} \geq 0$ ,  $\tau = \max \times \times [\omega, \mu]$ ).

Задача сближения состоит в том, чтобы выбором управления  $u$ , формируемого по принципу обратной связи, обеспечить попадание отрезка фазовой траектории  $x [t + s; \bar{\mu}]$  на  $M (t)$  в течение промежутка  $[t_0 - \omega + \tau, \vartheta]$ , оставляя отрезок  $x [t + s; \omega]$  при всех  $t \in [t_0, \vartheta]$  внутри  $N (t)$ . При этом предполагается, что первый игрок может столкнуться с любым способом формирования воздействия  $v$ , вырабатывающим измеримые реализации  $v [t]$ , удовлетворяющие (1.2).

Задача уклонения состоит в том, чтобы выбором управления  $v$ , формируемого по принципу обратной связи, обеспечить уклонение отрезка  $x [t + s; \mu]$  фазовой траектории  $x [t]$  от  $M (t)$ , оставляя  $x [t + s; \omega]$  внутри  $N (t)$  при всех  $t \in [t_0, \vartheta]$ , или вывести  $x [t + s; \omega]$  из  $N (t)$  ( $t_0 \leq t \leq \vartheta$ ) до попадания  $x [t + s; \mu]$  на  $M (t)$  ( $t_0 - \omega + \tau \leq t \leq \vartheta$ ). Предполагается также, что второй игрок, в свою очередь, может столкнуться с любым способом формирования воздействия  $u$ , вырабатывающим измеримые на  $[t_0, \vartheta]$  реализации  $u [t]$ , удовлетворяющие (1.2).

Игры сближения и уклонения для конфликтно-управляемых систем, описываемых дифференциально-функциональными уравнениями, при мгновенных ограничениях на управления рассматривались в [3-5, 9]. Основное отличие данной работы от этих исследований состоит в том, что здесь изучается случай интегральных ограничений на управляющие воздействия (см. [2, 6-8]).

2. Опишем процедуру, доставляющую решение задач сближения и уклонения.

Четверку  $p_{t_*} = \{t_*, \lambda_*, \nu_*, x_*(s; \tau)\}$  назовем позицией игры,  $R$  — пространство позиций,  $R^{(1)} = E_1 \times E_1 \times H_{\tau}$ ,  $p (t_*) = \{\lambda_*, \nu_*, x_*(s; \tau)\}$ .

Символом  $\sigma_\tau(p_{t_*}, v(\cdot))$ ,  $v(t) \in \{v(\cdot); t_*, \infty; v_*\}$  обозначим множество элементов  $p_t = \{t, \lambda(t), v(t), x(t+s; \tau)\}$  вида

$$\vartheta \geq t \geq t_*, \quad \lambda^2(t) = \lambda_*^2 - J_u^2(t_*, t), \quad v^2(t) = v_*^2 - J_v^2(t_*, t)$$

$$x(t) = x_*(0; \tau) + \int_{t_*}^t [f(\xi, x_\xi(s)) + F_1(\xi, x_\xi(s))u(\xi) + F_2(\xi, x_\xi(s))v(\xi)] d\xi$$

$$(J_u(t_*, t) = \left(\int_{t_*}^t \|u(\xi)\|^2 d\xi\right)^{1/2}, \quad J_v(t_*, t) = \left(\int_{t_*}^t \|v(\xi)\|^2 d\xi\right)^{1/2})$$

$u(t)$  — всевозможные суммируемые функции, удовлетворяющие неравенству  $J_u(t_*, \infty) \leq \lambda_*$ .

Пусть  $D$  — некоторое множество из  $R$ . Обозначим

$$D(t_*, t^*) = \{p_t = \{t, \lambda, v, x(s; \tau)\} \in D \mid t_* \leq t \leq t^*\}$$

$$D(t_*) = \{\{\lambda, v, x(s; \tau)\} \mid \{t_*, \lambda, v, x(s; \tau)\} \in D\}$$

$$D_\delta = \{\{t, \lambda, v, x(s; \delta)\} \mid \{t, \lambda, v, x(s; \tau)\} \in D, x(0; \delta) = x(0; \tau) \\ x(s; \delta) = x(s; \tau) \text{ при почти всех } s \in [-\delta, 0]\} \quad (\delta \in [0, \tau])$$

$$M^* = \{\{t, \lambda, v, x(s; \mu)\} \mid \{t, x(s; \mu)\} \in M, \lambda \geq 0, v \geq 0\}$$

$$N^* = \{\{t, \lambda, v, x(s; \omega)\} \mid \{t, x(s; \omega)\} \in N, \lambda \geq 0, v \geq 0\}$$

Множества  $W^{(u)}(t) \subset R^{(1)}$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ ,  $W_\omega^{(u)}(t) \subset N^*(t)$  назовем  $u$ -стабильными, если  $W_\mu^{(u)}(\vartheta) \subset M^*(\vartheta)$  или  $W^{(u)}(\vartheta) = \emptyset$  и для любых  $t_* \in [t_0, \vartheta]$ ,  $t^* \in (t_*, \vartheta]$ ,  $p(t_*) = \{\lambda_*, v_*, x_*(s; \tau)\} \in W^{(u)}(t_*)$ ,  $v(t) \in \{v(\cdot); t_*, \infty; v_*\}$  либо  $\sigma_\tau(t^*; p_{t_*}, v(\cdot)) \cap W^{(u)}(t^*) \neq \emptyset$ , либо  $\sigma_\mu(p_{t_*}, v(\cdot)) \cap M^*(t_*, t^*) \neq \emptyset$ .

Здесь  $\sigma_\tau(t^*; p_{t_*}, v(\cdot))$  — сечение гиперплоскостью  $t = t^*$  множества  $\sigma_\tau(p_{t_*}, v(\cdot))$ .

Введем  $u_*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta)$  и  $v^*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta)$  ( $\delta > 0$ ) — функции, на которых достигаются соответственно

$$\min_{u(\cdot)} \left\{ \int_{t_*}^{t_*+\delta} b'u(t) dt \mid \int_{t_*}^{t_*+\delta} \|u(t)\|^2 dt \leq \lambda^2 - \lambda^{*2} \right\} \quad \text{при } \lambda > \lambda^*, b \neq 0$$

$$\max_{v(\cdot)} \left\{ \int_{t_*}^{t_*+\delta} c'v(t) dt \mid \int_{t_*}^{t_*+\delta} \|v(t)\|^2 dt \leq v^{*2} - v^2 \right\} \quad \text{при } v^* > v, c \neq 0$$

Здесь

$$p_{t_*} = \{t_*, \lambda, v, x(s; \tau)\}, \quad p_{t_*}^* = \{t_*, \lambda^*, v^*, x^*(s; \tau)\}$$

$$b = (x(0; \tau) - x^*(0; \tau))' F_1(t_*, x(s; \tau))$$

$$c = (x(0; \tau) - x^*(0; \tau))' F_2(t_*, x(s; \tau))$$

(штрих означает транспонирование). Если  $\lambda \leq \lambda^*$  или  $b = 0$  ( $v^* \leq v$  или  $c = 0$ ), то полагаем

$$u_*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta) = 0 \quad (v^*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta) = 0)$$

Для заданных начальной позиции  $p_{t_0} = \{t_0, \lambda[t_0], v[t_0], x_0(s; \tau)\}$  и  $u$ -стабильных множеств  $W^{(u)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ ,  $W^{(u)}(t_0) \neq \emptyset$  определим

процедуру управления с поводителем первого игрока. Возьмем элемент  $p^* [t_0] = \{\lambda^*, v^*, x^* (s; \tau)\} \in W^{(u)} (t_0)$ , ближайший к  $p [t_0]$  (предположим для простоты, что такой элемент существует; общий случай исследуется путем перехода к минимизирующей последовательности подобно тому, как это делается в [4,5]).

Пусть  $\Delta$  — покрытие промежутка  $[t_0, \vartheta]$  системой полуинтервалов

$$[\tau_i, \tau_{i+1}) \quad (i = 0, 1, \dots, l(\Delta))$$

$$\tau_0 = t_0, \tau_l = \vartheta, \tau_{i+1} - \tau_i = \delta = \text{const}$$

Положим, что на  $[\tau_0, \tau_1)$  движение системы (1.1) порождается постоянным управлением  $u^{(0)} [t] = u_*(p_{t_0}, p_{t_0}^*, \delta)$  ( $\tau_0 \leq t < \tau_1$ ) в паре с некоторой реализацией  $v [t] \in \{v(\cdot); t_0, \infty; v [t_0]\}$ . Тогда в момент  $\tau_1$  определим позицию  $p_{\tau_1} = \{\tau_1, \lambda [\tau_1], v [\tau_1], x [\tau_1 + s; \tau]\}$ . Позицию поводитора  $p_{\tau_1}^*$  выберем из условия

$$p^* [\tau_1] \in W^{(u)} (\tau_1) \cap \sigma_\tau (\tau_1; p_{\tau_0}^*, v^{(0)} [\cdot])$$

$$(v^{(0)} [t] = v^* (p_{t_0}, p_{t_0}^*, \delta), \tau_0 \leq t < \tau_1)$$

предполагая, что это пересечение непусто. На  $[\tau_1, \tau_2)$  управление первого игрока определим соотношением  $u^{(1)} [t] = u_*(p_{\tau_1}, p_{\tau_1}^*, \delta)$  ( $\tau_1 \leq t < \tau_2$ ). В результате выбора управления  $u^{(1)} [t]$  и некоторого управления  $v [t]$  реализуется позиция  $p_{\tau_2}$ . Позицию поводитора в момент  $t = \tau_2$  определим теперь из условия

$$p^* [\tau_2] \in W^{(u)} (\tau_2) \cap \sigma_\tau (\tau_2; p_{\tau_1}^*, v^{(1)} [\cdot])$$

$$(v^{(1)} [t] = v^* (p_{\tau_1}, p_{\tau_1}^*, \delta), \tau_1 \leq t < \tau_2)$$

снова полагая, что это пересечение непусто. Если

$$W^{(u)} (\tau_{i+1}) \cap \sigma_\tau (\tau_{i+1}; p_{\tau_i}^*, v^{(i)} [\cdot]) \neq \emptyset \quad \text{при всех } i = 0, \dots, l-1$$

то указанную процедуру осуществим до момента  $t = \vartheta$ .

Пусть  $\tau_j$  — момент времени, когда впервые

$$W^{(u)} (\tau_j) \cap \sigma_\tau (\tau_j; p_{\tau_{j-1}}^*, v^{(j-1)} [\cdot]) = \emptyset$$

Тогда  $M^* (\tau_{j-1}, \tau_j) \cap \sigma_\tau (p_{\tau_{j-1}}^*, v^{(j-1)} [\cdot]) \neq \emptyset$ . Значит, существует момент времени  $\tau_* \in [\tau_{j-1}, \tau_j]$ , когда позицию поводитора  $p_{\tau_*}^* = \{\tau_*, \lambda_*, v_*, x [\tau_* + s; \tau]\}$  можно определить из условий

$$p_{\tau_*}^* \in \sigma_\tau (p_{\tau_{j-1}}^*, v^{(j-1)} [\cdot])$$

$$\{\lambda_*, v_*, x [t_* + s; \mu]\} \in M (\tau_*)$$

В момент  $t = \tau_j$  в качестве позиции поводитора  $p_{\tau_j}^*$  берем произвольный элемент из  $\tau_j \times \sigma_\tau (\tau_j; p_{\tau_*}^*, v^{j-1} [\cdot])$ . Далее, управления  $u^{(i)} [t]$  и  $v^{(i)} [t]$  ( $\tau_i \leq t < \tau_{i+1}$ ,  $j \leq i \leq l-1$ ) определим соотношениями

$$u^{(i)} [t] = u_*(p_{\tau_i}, p_{\tau_i}^*, \delta), \quad v^{(i)} [t] = v^* (p_{\tau_i}, p_{\tau_i}^*, \delta)$$

а позиции поводья выбираем произвольным образом из множеств  $\tau_{i+1} \times \times \sigma_{\tau}(\tau_{i+1}; p_{\tau_i}^*, v^{(i)}[\cdot])$ . Построенное движение системы (1) обозначим

$$x_{\Delta}[t] = x[t; p_{t_0}, u_{\delta}, v]$$

$$u_{\delta}[t] = u^{(i)}[t], \quad \tau_i \leq t < \tau_{i+1}, \quad i = 0 \dots, l-1$$

Функцию  $x[t]$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  назовем движением системы (1.1), если существует последовательность функций  $x_{\Delta_k}[t] = x[t; p_{t_0}^{(k)}, u_{\delta_k}, v_k]$ , удовлетворяющая условиям

$$(2.1) \quad \begin{aligned} x_{\Delta_k}[t] &\rightarrow x[t] \text{ в } C([t_0, \vartheta]) \\ (\tau_{i+1}(k) - \tau_i(k)) &\rightarrow 0 \\ p_{t_0}^{(k)} &\rightarrow p_{t_0} \text{ при } k \rightarrow \infty \\ p_{t_0}^{(k)} &= \{t_0, \lambda_0^{(k)}, v_0^{(k)}, x_0^{(k)}(s; \tau)\} \end{aligned}$$

Можно показать, что это движение (обозначим его символом  $x[t; p_{t_0}, W^{(u)}]$ ) существует. Не нарушая общности, считаем  $M(\vartheta) \neq \emptyset$ .

**Лемма 2.1.** Если существуют  $u$ -стабильные множества  $W^{(u)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , такие, что  $p[t_0] \in W^{(u)}(t_0)$  и  $W_{\mu}^{(u)}(\vartheta) \subset M^*(\vartheta)$ , то для любого движения  $x[t] = x[t; p_{t_0}, W^{(u)}]$  можно указать момент  $t_* \in [t_0 - \omega + \tau, \vartheta]$ , когда впервые  $\{t_*, x[t_* + s; \mu]\} \in M$ , причем  $\{t, x[t + s; \omega]\} \in N$  при  $t \in [t_0, t_*]$ .

Приведем схему доказательства леммы. Пусть  $\Delta_k$  — покрытие отрезка  $[t_0, \vartheta]$  промежутками  $\tau_i(k) \leq t < \tau_{i+1}(k)$ ,  $i = 0, \dots, l_k$ ,  $\tau_0(k) = t_0$ ,  $\tau_{l_k} = \vartheta$ ,  $l_k = l(\Delta_k)$ ;  $x_{\Delta_k}[t] = x_{\Delta_k}[t; p_{t_0}^{(k)}, u_{\delta_k}, v_k]$  — фазовый вектор системы (1.1), реализовавшийся в момент  $t$ ;  $x_{\Delta_k}^*[t]$  — фазовый вектор поводья, движение которого формировалось совместно с движением  $x_{\Delta_k}[t]$ ;  $u_{\delta_k}^*[t]$  — управление первого игрока, под действием которого осуществляется движение  $x_{\Delta_k}^*[t]$ .

Можно проверить, что какова бы ни была  $n$ -мерная вектор-функция  $\varphi(t) \in L^2[t_0, \vartheta]$  справедливо равенство

$$(2.2) \quad \lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^{m-1} \left( \int_{i\zeta}^{(i+1)\zeta} \|\varphi(t)\| dt \right)^2 = 0, \quad \zeta = \frac{\vartheta - t_0}{m}$$

Исходя из способа формирования движений  $x_{\Delta_k}[t]$  и  $x_{\Delta_k}^*[t]$ , с помощью (2.2) устанавливаем соотношение

$$(2.3) \quad \lim_{k \rightarrow \infty} \max_i \{\|r_{k,i}\|, \quad i = 0, \dots, l_k\} = 0$$

Здесь

$$\begin{aligned} r_{k,i} &= \|x_{\Delta_k}[\tau_i(k) + s; \tau] - x_{\Delta_k}^*[\tau_i(k) + s; \tau]\|_{\tau} + \\ &+ \sum_{j=1}^m \int_{-\tau_j}^0 \|x_{\Delta_k}[\tau_i(k) + s; \tau] - x_{\Delta_k}^*[\tau_i(k) + s; \tau]\| ds + \\ &+ 2(x_{\Delta_k}[\tau_i(k)] - x_{\Delta_k}^*[\tau_i(k)])' \left( \int_{\tau_{i-1}(k)}^{\tau_i(k)} F_1(\xi, x_{\Delta_k}^*[\xi + s]) u_{\delta_k}^*[\xi] d\xi - \right. \\ &\left. - \int_{\tau_{i-1}(k)}^{\tau_i(k)} F_2(\xi, x_{\Delta_k}[\xi + s]) v_k[\xi] d\xi \right) \end{aligned}$$

Справедливость леммы следует из (2.3).

Пусть

$$\begin{aligned}\Phi^* &= \{p_t = \{t, \lambda, v, x(s; \tau)\} \mid \{t, x(s; \tau)\} \in \Phi, \lambda \geq 0, v \geq 0\} \\ \Psi^* &= \{p_t = \{t, \lambda, v, x(s; \tau)\} \mid \{t, x(s; \tau)\} \in \Psi, \lambda \geq 0, v \geq 0\}\end{aligned}$$

где  $\Phi$  и  $\Psi$  — замкнутые множества в  $E_1 \times H_\tau$ , удовлетворяющие условиям ( $\alpha > 0$ )

$$\bar{\Phi}_\alpha \cap M = \emptyset, \quad \bar{\Psi}_\alpha \cap N = \emptyset$$

Множества  $W^{(v)}(t) \subset R^{(1)}$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ ,  $W^{(v)}(t) \subset \Phi^*(t)$  назовем  $v$ -стабильными, если для любых  $t_* \in [t_0, \vartheta)$ ,  $t^* \in (t_*, \vartheta]$ ,  $p(t_*) = \{\lambda_*, v_*, x_*(s, \tau)\} \in W^{(v)}(t_*)$ ,  $u(t) \in \{u(\cdot); t_*, \infty; \lambda_*\}$  либо  $\sigma_\tau(t^*; p_{t_*}, u(\cdot)) \cap W^{(v)}(t^*) \neq \emptyset$ , либо  $\sigma_\tau(p_{t_*}, u(\cdot)) \cap \Psi^*(t_*, t^*) \neq \emptyset$ .

Введем  $u^*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta)$  и  $v_*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta)$  — функции, на которых достигаются соответственно

$$\begin{aligned}\max_{u(\cdot)} \left\{ \int_{t_*}^{t_*+\delta} b'u(t) dt \mid \int_{t_*}^{t_*+\delta} \|u(t)\|^2 dt \leq \lambda^{*2} - \lambda^2 \right\} & \text{ при } \lambda^* > \lambda, b \neq 0 \\ \min_{v(\cdot)} \left\{ \int_{t_*}^{t_*+\delta} c'v(t) dt \mid \int_{t_*}^{t_*+\delta} \|v(t)\|^2 dt \leq v^2 - v^{*2} \right\} & \text{ при } v > v^*, c \neq 0\end{aligned}$$

Если  $\lambda \geq \lambda^*$  или  $b = 0$  ( $v^* \geq v$  или  $c = 0$ ), то полагаем  $u^*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta) = 0$  ( $v_*(p_{t_*}, p_{t_*}^*, \delta) = 0$ ).

Определим для  $v$ -стабильных множеств  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  процедуру управления с поводырем второго игрока. Будем формировать управление второго игрока следующим образом:

$$v_\delta[t] = v_*(p_{\tau_i}, p_{\tau_i}^*, \delta) \quad (\tau_i \leq t < \tau_{i+1}, i = 0, \dots, l-1)$$

Здесь  $p_{\tau_i}$  — позиция игры, а  $p_{\tau_i}^*$  — позиция поводыря, реализующиеся в момент  $t = \tau_i$ . При определении позиций поводыря используются управления

$$u_\delta^*[t] = u^*(p_{\tau_i}, p_{\tau_i}^*, \delta) = u^{(i)}[t], \quad \tau_i \leq t < \tau_{i+1}$$

В качестве исходной позиции  $p_{t_0}^*$  поводыря выбирается элемент множества  $t_0 \times W^{(v)}(t_0)$ , ближайший к  $p_{t_0}$  (снова предполагаем существование такого элемента). Затем позиция  $p_{\tau_i}^*$  определяется последовательно из условия

$$p^*[\tau_i] \in \sigma_\tau(\tau_i; p_{\tau_{i-1}}^*, u^{(i-1)}[\cdot]) \cap W^{(v)}(\tau_i)$$

либо до момента  $\tau_l = \vartheta$ , если все эти пересечения непусты, либо до момента  $\tau_j$ , для которого впервые оказывается это пересечение пустым. В момент  $\tau_j$  позиция  $p_{\tau_j}^*$  определяется из условия

$$p^*[\tau_j] \in \sigma_\tau(\tau_j; p_{\tau_j}^*, u^{(j-1)}[\cdot])$$

где  $p^*[\tau_*] \in \sigma_\tau(\tau_*; p_{\tau_{j-1}}^*, u^{(j-1)}[\cdot]) \cap \Psi^*(\tau_*)$ ,  $\tau_{j-1} \leq \tau_* \leq \tau_j$ . Существование такого элемента  $p_{\tau_*}^*$  вытекает из включения  $p^*[\tau_{j-1}] \in W^{(v)}(\tau_{j-1})$  и определения  $v$ -стабильности множеств  $W^{(v)}(t)$ . Затем в качестве  $p_{\tau_i}^*$  ( $j < i \leq l$ ) выбираются произвольные элементы из множеств  $\tau_i \times \sigma_\tau(\tau_i; p_{\tau_{i-1}}^*, u^{(i-1)}[\cdot])$ .

Движение системы (1.1), реализующееся при управлении  $v_\delta [t]$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  второго игрока в паре с некоторым управлением  $u[t] \in \{u(\cdot); t_0, \infty; \lambda [t_0]\}$ , обозначим символом  $x_\Delta [t] = x [t; p_{t_0}, u, v_\delta]$ .

Функцию  $x [t]$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , порожденную последовательностью движений  $x_{\Delta_k} [t] = x [t; p_{t_0}^{(k)}, u_k, v_{\delta_k}]$ , удовлетворяющих (2.1), обозначим  $x [t; p_{t_0}, W^{(v)}]$ .

Аналогично лемме 2.1 доказывается

**Лемма 2.2.** Если существуют  $v$ -стабильные множества  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , такие, что  $p [t_0] \in W^{(v)}(t_0)$ , то для любого движения  $x [t] = x [t; p_{t_0}, W^{(v)}]$  элемент  $\{t, x [t + s; \tau]\}$  остается в области  $\Phi$  либо до момента  $\vartheta$ , либо до момента  $\tau_*$ , когда впервые  $\{\tau_*, x [\tau_* + s; \tau]\} \in \Psi$ .

Пусть  $W_*^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  — максимальная  $v$ -стабильная система множеств. Обозначим  $W_*^{(u)}(t) = R^{(1)} \setminus W_*^{(v)}(t)$ .

**Теорема 2.1.** Какова бы ни была начальная позиция  $p_{t_0}$  игры: либо  $p [t_0] \in W_*^{(u)}(t_0)$  и тогда задача о сближении имеет решение, которое доставляет процедура с поводырем, определенная для  $u$ -стабильных множеств  $W_*^{(u)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , либо  $p [t_0] \notin W_*^{(u)}(t_0)$  и тогда имеет решение задача об уклонении, причем  $p [t_0] \in W^{(v)}(t_0)$ , где  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  — некоторые  $v$ -стабильные множества, и это решение доставляет процедура управления с поводырем, определенная для множеств  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ .

Доказательство теоремы может быть проведено по плану доказательства теоремы 3.3 из [2].

3. Предположим, что  $N = [t_0, \vartheta] \times H_\omega$  и первый игрок измеряет фазовые состояния системы (1.1) неточно. Именно в момент  $t$  ему известна величина  $w [t + s; \tau]$ , связанная с реализацией  $x [t + s; \tau]$  соотношением

$$\|w [t + s; \tau] - x [t + s; \tau]\|_\tau \leq \alpha, \quad t_0 \leq t \leq \vartheta, \quad \alpha = \text{const} \geq 0$$

Движение  $x_0 [t; p_{t_0}, W^{(u)}]$  определим подобно движению  $x [t; p_{t_0}, W^{(u)}]$ . Отличие будет состоять в том, что управления  $u^{(i)} [t]$  и  $v^{(i)} [t]$  полагаем равными при  $t \in [\tau_i, \tau_{i+1})$

$$\bar{u}^{(i)} [t] = u_*(p_{\tau_i}^{(0)}, p_{\tau_i}^*, \delta), \quad v^{(i)} [t] = v^*(p_{\tau_i}^{(0)}, p_{\tau_i}^*, \delta)$$

$$p_t^{(0)} = \{t, \lambda [t], v [t], w [t + s; \tau]\}$$

**Лемма 3.1.** Пусть имеются замкнутые  $u$ -стабильные множества  $W^{(u)}(t) \subset R^{(1)}$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , такие, что  $p [t_0] \in W^{(u)}(t_0)$  и  $W_\mu^{(u)}(\vartheta) \subset M^*(\vartheta)$ . Тогда, каково бы ни было число  $\varepsilon > 0$ , существует такое число  $\alpha > 0$ , что для любого движения  $x_0 [t; p_{t_0}, W^{(v)}]$  можно указать момент  $t_* \in [t_0 - \omega + \tau, \vartheta]$ , когда впервые  $\{t_*, x [t_* + s; \mu]\} \in \bar{M}^\varepsilon$ .

Доказательство леммы аналогично доказательству леммы 2.1.

Заметим, что при  $N = [t_0, \vartheta] \times H_\omega$  в определении  $v$ -стабильности множеств  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  следует опускать условие

$$\sigma_\tau(p_{t_*}, u(\cdot)) \cap \Psi^*(t_*, t^*) \neq \emptyset$$

Если второму игроку в момент  $t$  известна также величина  $w [t + s; \tau]$ , то подобно движению  $x [t; p_{t_0}, W^{(v)}]$  можно определить движение  $x_0 [t;$

$p_{t_0}, W^{(v)}$ , полагая при  $t \in [\tau_i, \tau_{i+1})$

$$u_{\delta}^* [t] = u^* (p_{\tau_i}^{(0)}, p_{\tau_i}^*, \delta), \quad v_{\delta} [t] = v_* (p_{\tau_i}^{(0)}, p_{\tau_i}^*, \delta)$$

Тогда имеет место

**Лемма 3.2.** Пусть заданы  $v$ -стабильные множества  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  и  $p[t_0] \in W^{(v)}(t_0)$ . Существуют числа  $\varepsilon > 0$  и  $\alpha_0 > 0$ , такие, что для движений  $x_0[t; p_{t_0}, W^{(v)}]$  будет выполняться условие

$$x_0[t+s; \mu] \notin \bar{M}^{\varepsilon}(t), \quad t_0 - \omega + \tau \leq t \leq \vartheta$$

если  $\alpha \leq \alpha_0$ .

Пусть первый игрок выбором управления  $u[t]$  стремится минимизировать в момент  $\vartheta$  значение некоторого непрерывного функционала  $\varphi(x(s; \mu))$ , а второй игрок выбором управления  $v[t]$  стремится максимизировать в момент  $\vartheta$  значение  $\varphi(x(s; \mu))$  на траекториях системы (1.1). Функционал  $\varphi(x(s; \mu))$  определен на пространстве  $H_{\mu}$ .

Опираясь на теорему 2.1, подобно [1] (см. § 18, 97) можно показать справедливость утверждения.

**Теорема 3.1.** Какова бы ни была начальная позиция  $p_{t_0}$ , существуют число  $c_0$ ,  $u$ -стабильные множества  $W^{(u)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$  и  $v$ -стабильные множества  $W^{(v)}(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq \vartheta$ , такие, что имеет место соотношение

$$\varphi(x[\vartheta+s; p_{t_0}, W^{(u)}]) \leq c_0 \leq \varphi(x[\vartheta+s; p_{t_0}, W^{(v)}])$$

Автор благодарит Ю. С. Осипова за постановку задачи и ценные советы.

Поступила 10 V 1977

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Красовский Н. Н., Субботин А. И. Позиционные дифференциальные игры. М., «Наука», 1974.
2. Субботин А. И., Ушаков В. Н. Альтернатива для дифференциальной игры сближения — уклонения при интегральных ограничениях на управления игроков. ПММ, 1975, т. 39, вып. 3.
3. Осипов Ю. С., Алесенко Л. П. О регуляризации управлений в дифференциально-разностной игре сближения — уклонения. Дифференциальные уравнения, 1976, т. 12, № 6.
4. Осипов Ю. С. Дифференциальные игры систем с последствием. Докл. АН СССР, 1971, т. 196, № 4.
5. Осипов Ю. С. Дифференциальная игра наведения для систем с последствием. ПММ, 1971, т. 35, вып. 1.
6. Пшеничный Б. Н., Опончук Ю. Н. Линейные дифференциальные игры с интегральными ограничениями. Изв. АН СССР. Техн. кибернетика, 1968, № 1.
7. Никольский М. С. Прямой метод в линейных дифференциальных играх с общими интегральными ограничениями. Дифференциальные уравнения, 1972, т. 8, № 6.
8. Ушаков В. Н. Экстремальные стратегии в дифференциальных играх с интегральными ограничениями. ПММ, 1972, т. 36, вып. 1.
9. Максимов В. И. Альтернатива в дифференциально-разностной игре сближения — уклонения с функциональной целью. ПММ, 1976, т. 40, вып. 6.