

УДК 62–50

© 2005 г. А. И. Благодатских

**О МЯГКОМ УБЕГАНИИ ГРУППЫ СКООРДИНИРОВАННЫХ УБЕГАЮЩИХ**

Рассматривается задача группового преследования группы убегающих, использующих одинаковое управление, причем маневренность убегающих выше. Построено позиционное управление, обеспечивающее мягкое убежание (т.е. несовпадение геометрических координат, скоростей, ускорений и т.д.) всех убегающих.

Задачи уклонения одного убегающего, обладающего большей маневренностью, при дискриминации преследователей рассматривались ранее [1, 2]. При условии дискриминации убегающего были представлены [3, 4] задачи группового преследования разнотипными объектами одного убегающего. Предлагаемая работа обобщает результаты, полученные ранее [5] для простых движений убегающих, на случай более общих движений.

**1. Постановка задачи.** В пространстве  $R^v$  ( $v \geq 2$ ) рассматривается дифференциальная игра  $\Gamma$   $n + m$  лиц:  $n$  преследователей  $P_1, P_2, \dots, P_n$  и  $m$  убегающих  $E_1, E_2, \dots, E_m$  с законами движения и начальными условиями (при  $t = 0$ )

$$\begin{aligned} x_i^{(p)} &= u_i, \quad \|u_i\| \leq 1; \quad y_j^{(q)} = v, \quad \|v\| \leq \gamma, \quad \gamma \in (0, 1), \quad p > q \geq 1 \\ x_i^{(\alpha)}(0) &= X_i^\alpha, \quad \alpha \in P, \quad y_j^\beta(0) = Y_j^\beta; \quad X_i^\beta \neq Y_j^\beta, \quad \beta \in Q \end{aligned} \quad (1.1)$$

Здесь и всюду далее

$$i \in I = \{1, 2, \dots, n\}, \quad j = 1, 2, \dots, m, \quad c = 1, 2$$

$$P = \{0, 1, \dots, p-1\}, \quad Q = \{0, 1, \dots, q-1\}$$

*Определение 1.* Управления  $u_i(t)$ ,  $v(t)$  из класса измеримых функций, удовлетворяющие ограничениям из (1.1) называются допустимыми.

*Определение 2.* В игре  $\Gamma$  происходит мягкое убежание, если для любых допустимых управлений  $u_i(t)$  найдется допустимое управление

$$v(t) = v(t, x_i^{(\alpha)}(t), \alpha \in P, y_j^{(\beta)}(t), \beta \in Q)$$

такое, что

$$x_i^{(\beta)}(t) \neq y_j^{(\beta)}(t), \quad \beta \in Q \quad \text{для всех } t \in [0, \infty)$$

Действия убегающих можно трактовать следующим образом: имеется центр, который в каждый момент времени  $t \geq 0$  по величинам  $\{x_i^{(\alpha)}(t), \alpha \in P, y_j^\beta(t), \beta \in Q\}$  для всех убегающих  $E_j$  выбирает одно и то же управление  $v(t)$

**2. Случай  $m = 1$ .** Построим допустимое управление  $v(t)$ , обеспечивающее мягкое убежание в задаче с одним убегающим  $E_1$ . В этом разделе опустим индекс  $j = 1$  в соотношениях (1.1).

Из возможности мягкого убежания для  $v = 2$ , т.е. плоскости, следует возможность мягкого убежания и при  $v > 2$ . Действительно, если  $v > 2$ , то выберем плоскость  $\Pi$  та-

кую, что  $\Pi(X_i^\beta) \neq \Pi(Y^\beta)$ ,  $\beta \in Q$ , где под  $\Pi(z)$  понимается проекция точки  $z \in R^v$  на плоскость  $\Pi$ . Такая плоскость найдется в силу конечности числа преследователей  $n$ . Если задача мягкого убегания проекций убегающих от проекций преследователей разрешима, то тем самым разрешима и исходная задача. Далее в этом разделе считаем  $v = 2$ .

Через  $z_c$  будем обозначать  $c$ -координату вектора  $z \in R^v$ .

Для всех  $t \geq 0$  определим функции

$$l_c(t) \{e_c(t)\} - \text{количество } \alpha \in I : x_{c\alpha}^{(q-1)}(t) < \{=\} y_c^{(q-1)}(t)$$

и введем положительные постоянные  $\delta_c, \rho_c, \gamma_c$  такие, что

$$\sqrt{\gamma_1^2 + \gamma_2^2} \leq \gamma, \quad \gamma_c = \delta_c + 2\rho_c n + \rho_c/4, \quad \delta_c - \rho_c/4 > 0 \tag{2.1}$$

Для каждого момента  $t \in [0, \infty)$  определим множество

$$\Omega_c(t) = \{ \delta_c + 2\rho_c l_c(t) + 2\rho_c k, k = 0, 1, \dots, e_c(t) \}$$

и величину  $\omega_c(t) \in \Omega_c(t)$  следующим образом: если  $e_c(t) = 0$ , то  $\omega_c(t) = \delta_c + 2\rho_c l_c(t)$ ; если  $e_c(t) \geq 1$ , то  $\omega_c(t)$  определяется из условия

$$\min_{\alpha \in E_c(t)} \{ |\omega_c(t) - x_{c\alpha}^{(q)}(t)| \} = \max_{\omega \in \Omega_c(t)} \min_{\alpha \in E_c(t)} \{ |\omega - x_{c\alpha}^{(q)}(t)| \} \geq \rho_c \tag{2.2}$$

где  $E_c(t) = \{ \beta \in I : x_{c\beta}^{(q-1)}(t) = y_c^{(q-1)}(t) \}$ ; следовательно,  $|E_c(t)| = e_c(t)$ .

Оценка (2.2) следует из известного результата ([5], лемма 2.1).

Для определенности: если существует несколько значений  $\omega_c(t)$ , то возьмем максимальное из них. Таким образом, для всех  $t \geq 0$  величина  $\omega_c(t)$  определена однозначно и

$$\omega_c(t) \in \Omega_c^* = \{ \delta_c + 2\rho_c k, k = 0, 1, \dots, n \} \tag{2.3}$$

Обозначим через  $\mathcal{D}(o, \rho)$  шар радиуса  $\rho$  с центром в точке  $o$ . Введем также обозначения

$$a^{[k]} = \frac{a^k}{k!}, \quad \sum_{ir}^x(t, T) = \sum_{k=0}^{p-r-1} x_i^{(r+k)}(t) T^{[k]}, \quad \sum_r^y(t, T) = \sum_{k=0}^{q-r-1} y^{(r+k)}(t) T^{[k]}$$

*Лемма 1.* Для всех  $t \geq 0, T > 0$  и  $r \in Q$  справедливо следующее:

1) область достижимости  $x_i^{(r)}$  в момент  $t + T$  совпадает с множеством

$$\mathcal{D} \left( \sum_{ir}^x(t, T), T^{[p-r]} \right)$$

2) пусть  $v_c(\tau) = v_c(t)$  для всех  $\tau \in [t, t + T]$ , тогда

$$y_c^{(r)}(t + T) = \sum_{cr}^y(t, T) + v_c(t) T^{[q-r]}$$

Определим функции  $T_{cir}^{(r)}(t) \geq 0$  как время, через которое впервые могут совпасть  $c$ -координаты  $x_i^{(r)}$  и  $y^{(r)}$ , т.е. может выполняться равенство

$$\Delta_{ci}^{(r)}(t + T_{cir}^{(r)}(t)) = 0, \text{ где } \Delta_i^{(r)}(t) = y(t) - x_i(t)$$

при условии, что  $v_c(\tau) = v_c(t)$  для всех  $\tau \in [t, \infty)$ . Из леммы 1 следует, что для всех  $t \in [0, \infty)$  и  $r \in Q$  значение  $T_{cir}(t)$  определяется как минимальный неотрицательный (относительно  $T$ ) корень многочлена

$$\begin{aligned}
 & -\text{sign}(\Delta_{ci}^{(r)}(t))T^{[p-r]} - \sum_{k=q-r+1}^{p-r-1} x_{ci}^{(r+k)}(t)T^{[k]} + \\
 & + (v_c(t) - x_{ci}^{(q)}(t))T^{[q-r]} + \sum_{k=1}^{q-r-1} \Delta_{ci}^{(r+k)}(t)T^{[k]} + \Delta_{ci}^{(r)}(t) = 0
 \end{aligned} \tag{2.4}$$

Такой корень существует, так как уравнение (2.4) представимо в виде

$$T^{p-r} + a_1 T^{p-r-1} + \dots + a_{p-r-1} T = a_{p-r}, \text{ где } a_{p-r} \geq 0$$

Пусть

$$T_{cr}(t) = \min\{T_{c1r}(t), T_{c2r}(t), \dots, T_{cnr}(t)\} \tag{2.5}$$

Для всех  $t \in [0, \infty)$  и  $r \in Q$  определим функции

$$\begin{aligned}
 \xi_{cir}^\pm(t) &= \sum_{cr}^y (t, T_{cir}(t)) + \left( v_c(t) \pm \frac{\rho_c}{8} \right) T_{cir}^{[q-r]}(t) - \sum_{cir}^x (t, T_{cir}(t)) \mp T_{cir}^{[p-r]}(t) \\
 K_{cir}(t) &= \begin{cases} 1, & \text{если } \Delta_{ci}^{(r)}(t) < 0 \text{ и } \xi_{cir}^+(t) \geq 0 \\ -1, & \text{если } \Delta_{ci}^{(r)}(t) > 0 \text{ и } \xi_{cir}^-(t) \leq 0 \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}
 \end{aligned} \tag{2.6}$$

**Лемма 2.** Пусть убегающий  $E_1$  использует произвольное постоянное управление. Тогда для любого допустимого управления  $u_i(t)$  преследователя  $P_i$  и  $r \in Q$  справедливы следующие утверждения.

1°. Если для  $t > 0$  и некоторого  $\sigma > 0$  при  $\tau \in [t - \sigma, t)$

$$\Delta_{ci}^{(r)}(\tau) < 0 \{> 0\}, \quad \Delta_{ci}^{(r)}(t) = 0, \quad \Delta_{di}^{(r)}(\tau) \neq 0, \quad \Delta_{di}^{(r)}(t) \neq 0 \tag{2.7}$$

то найдется  $\varepsilon \in (0, \sigma]$  такое, что для  $\tau \in [t - \varepsilon, t)$

$$K_{cir}(\tau) = 1 \{-1\}, \quad T_{dir}(\tau) > T_{cir}(\tau), \quad d \in \{1, 2\} \setminus \{c\}$$

2°. Если для  $t > 0$  и некоторого  $\sigma > 0$  при  $\tau \in [t - \sigma, t)$

$$\Delta_{ci}^{(r)}(\tau) \neq 0, \quad \Delta_i^{(r)}(t) = 0$$

то найдется  $\varepsilon \in (0, \sigma]$  такое, что для  $\tau \in [t - \varepsilon, t)$

$$K_{1ir}(\tau) \neq 0, \quad T_{2ir}(\tau) \geq T_{1ir}(\tau) > 0 \text{ или } K_{2ir}(\tau) \neq 0, \quad T_{1ir}(\tau) \geq T_{2ir}(\tau) > 0$$

*Доказательство.* Из соотношения (2.4) и условий леммы следует непрерывность функций  $T_{1ir}(\tau), T_{2ir}(\tau)$  для всех  $\tau \in [0, \infty)$ .

1°. Пусть выполнены соотношения (2.7) при выборе в первом из них знака “меньше”. В этом случае  $T_{cir}(t) = 0, T_{dir}(t) > 0$  и, учитывая непрерывность этих функций, получаем, что существует  $\varepsilon \in (0, \sigma]$  такое, что

$$T_{dir}(\tau) > T_{cir}(\tau), \quad \frac{\rho_c}{8} \geq 2 \frac{(q-r)!}{(p-r)!} T_{cir}^{p-q}(\tau), \quad \tau \in [t - \varepsilon, t)$$

Из определения (2.6) следует, что  $K_{cir}(\tau) = 1$ ,  $\tau \in [t - \varepsilon, t)$ , если  $\xi_{cir}^+(\tau) \geq 0$ , что эквивалентно неравенству

$$\left( \sum_{cr}^y (\tau, T_{cir}(\tau)) + v_c(\tau) T_{cir}^{[q-r]}(\tau) \right) - \left( \sum_{cir}^x (\tau, T_{cir}(\tau)) - T_{cir}^{[p-r]}(\tau) \right) + \left( \frac{\rho_c}{8} - 2 \frac{(q-r)!}{(p-r)!} T_{cir}^{p-q}(\tau) \right) T_{cir}^{[q-r]}(\tau) \geq 0$$

которое выполнено, так как первое слагаемое равно нулю в силу определения функции  $T_{cir}(\tau)$ , а второе неотрицательно по выбору  $\varepsilon$ . Оставшийся случай рассматривается аналогично.

2°.  $T_{cir}(\tau) > 0$ ,  $\tau \in [t - \sigma, t)$ ,  $T_{cir}(t) = 0$ , учитывая непрерывность этих функций: существует  $\varepsilon \in (0, \sigma]$ , такое, что для всех  $\tau \in [t - \varepsilon, t)$

$$\left( \frac{\rho_c (p-r)!}{16(q-r)!} \right)^{1/(p-q)} \geq T_{\alpha ir}(\tau) \geq T_{\beta ir}(\tau) > 0; \quad \alpha = 2, \quad \beta = 1 \text{ или } \alpha = 1, \quad \beta = 2$$

Аналогично утверждению 1 для таких  $\varepsilon$  доказывается, что  $K_{cir}(\tau) \neq 0$  при  $\tau \in [t - \varepsilon, t)$ .

Для всех  $t \geq 0$  и  $r \in Q$  определим функции

$$J_{cir}(t) = \min \{ T_{d\alpha\beta}(t) : (d, \alpha, \beta) \in \{1, 2\} \times I \times Q \text{ и } (d, \alpha, \beta) \neq (c, i, r) \}$$

$$B_{cir}(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } K_{cir}(t) \neq 0, \quad J_{cir}(t) \geq T_{cir}(t) = T_{cr}(t) \\ B_{1\alpha\beta}(t) = B_{2\alpha\beta}(t) = 0, & \text{а при } c = 2 \text{ и } B_{1\alpha r}(t) = 0 \\ \text{для всех } \alpha \in I, \quad \beta \in \{r+1, r+2, \dots, q-1\} \\ 0 & \text{в остальных случаях} \end{cases}$$

Из леммы 2 следует, что в каждый момент  $t \geq 0$ , при фиксированном  $i$  не более чем одна из  $2q$ -функций  $B_{cir}$  обращается в единицу.

Определяем функции  $v_c(t)$  следующим образом:

$$v_c(t) = \begin{cases} \omega_c(\tau_{2b}^c), & t \in [\tau_{2b}^c, \tau_{2b+1}^c) \\ \omega_c(\tau_{2b+1}^c) + K_{c\alpha r}(\tau_{2b+1}^c) \rho_c / 4, & t \in [\tau_{2b+1}^c, \tau_{2b+2}^c) \end{cases} \quad (2.8)$$

где  $\tau_{2b+1}^c \geq \tau_{2b}^c$  – момент, когда впервые найдутся  $\alpha \in I$ ,  $r \in Q$  такие, что

$$B_{c\alpha r}(\tau_{2b+1}^c) = 1, \quad v_d(\tau_{2b+1}^c) \in \Omega_d^* \quad (2.9)$$

а  $\tau_{2b+2}^c > \tau_{2b+1}^c$  – момент, когда впервые, хотя бы для одного  $\beta \in I$ ,

$$\Delta_{c\beta}^{(r)}(\tau_{2b+2}^c) = 0 \quad (2.10)$$

Здесь  $\tau_0^c = 0$ ,  $d \in \{1, 2\} \setminus \{c\}$ ,  $b = 0, 1, 2, \dots$  и, для определенности: если найдется несколько  $\alpha \in I$ , удовлетворяющих свойству (2.9), то возьмем минимальное из них.

Определим последовательность  $t_b^c : t_0^c = 0$ ;  $\tau_{2k+1}^c > t_{b-1}^c$  – момент, когда впервые в алгоритме (2.8)–(2.10)  $r = q - 1$ , тогда  $t_b^c = \tau_{2k+2}^c$  ( $b = 1, 2, \dots$ ).

Везде далее считаем, что управление  $u(t) = (v_1(t), v_2(t))^T$  и последовательность  $\{\tau_b^c\}_{b=0}^{b_c}$  определены согласно алгоритму (2.8)–(2.10), причем либо  $b_c < \infty$ , либо  $b_c = \infty$ ,

а последовательность  $\{t_b^c\}_{b=0}^{b_c^*} \subset \{\tau_b^c\}_{b=0}^{b_c}$  определена как описано выше, причем либо  $b_c^* < \infty$ , либо  $b_c^* = \infty$ .

*Лемма 3.* Для любых допустимых управлений  $u_i(t)$  справедливы следующие утверждения.

1°. Если  $b_c \geq 2$ , тогда  $\{\tau_{2b}^c\}_{b=1}^{b_1^2} \cap \{\tau_{2b}^c\}_{b=1}^{b_2^2} = \emptyset$  и  $\Delta_{ci}^{(r)}(t) \neq \emptyset$  для всех  $r \in Q, t \in (\tau_{2b}^c, \tau_{2b+2}^c), b = 0, 1, \dots, b_c^2 - 1$ , где  $b_c^2 = \text{entier}[b_c/2]$ .

2°. Справедливо включение  $v_c(\tau) \in [\delta_c - \rho_c/4, \gamma_c]$ , где  $\tau \in \{\tau_b^c\}_{b=0}^{b_c}$ .

3°. Если  $b_c = \infty$ , то и  $b_c^* = \infty$ .

4°.  $v_c(t_b^c) - \rho_c/4 \leq v_c(t) \leq v_c(t_b^c) + \rho_c/4$  для всех  $t \in [t_b^c, t_{b+1}^c)$ .

*Доказательство.* Утверждение 1° следует из известного результата ([5], лемма 3.2).

Утверждение 2° следует из того, что согласно соотношениям (2.3) и (2.8)–(2.10)

$$v_c(\tau_{2b}^c) \in \Omega_c^* \subset [\delta_c, \delta_c + 2\rho_c n], \quad v_c(\tau_{2b+1}^c) = v_c(\tau_{2b}^c) \pm \rho_c/4 \in [\delta_c - \rho_c/4, \gamma_c]$$

Докажем утверждение 3°. Если  $q = 1$ , тогда  $\{t_b^c\}_{b=0}^{b_c^*} = \{\tau_{2b}^c\}_{b=0}^\infty$ , откуда  $b_c^* = \infty$ . Пусть  $q = 2$ .

Предположим, что вопреки утверждению  $b_c = \infty, b_c^* < \infty$ ; тогда найдется номер  $N$ , такой, что при любом  $b \geq N$  имеем  $B_{c\alpha 1}(\tau_{2b+1}^c) = 0, \alpha \in I$  и, хотя бы для одного  $\beta \in I, B_{c\beta 0}(\tau_{2b+1}^c) = 0$ . Из утверждения 1° следует, без потери общности, что найдется номер  $k \in \{0, 1, \dots, n\}$ , такой, что для всех  $t \geq \tau_{2(N+1)}^c$

$$\dot{x}_{c1}(t), \dot{x}_{c2}(t), \dots, \dot{x}_{ck}(t) < \dot{y}_c(t) < \dot{x}_{c(k+1)}(t), \dot{x}_{c(k+2)}(t), \dots, \dot{x}_{cn}(t)$$

Из последнего следует существование номера  $M$  такого, что для всех  $t \geq \tau_{2(N+M)}^c$

$$x_{c1}(t), x_{c2}(t), \dots, x_{ck}(t) < y_c(t) < x_{c(k+1)}(t), x_{c(k+2)}(t), \dots, x_{cn}(t)$$

Объединяя два неравенства для  $t \geq \tau_{2(N+M)}^c$ , получим, что  $b_c < \infty$ . Это противоречие завершает доказательство. Случай  $q \geq 3$  рассматривается аналогично.

Докажем утверждение 4°. Пусть

$$t_b^c = \tau_{2N}^c \leq \tau_{2N+1}^c < \tau_{2(N+1)}^c \leq \tau_{2(N+1)+1}^c < \dots < \tau_{2(N+M)}^c = t_{b+1}^c$$

Тогда, применяя утверждение 1° и алгоритм (2.8)–(2.10), получим

$$v_c(t_b^c) = v_c(\tau_{2N}^c), \quad v_c(\tau_{2N+1}^c) = v_c(t_b^c) \pm \rho_c/4, \quad v_c(\tau_{2(N+1)}^c) = v_c(t_b^c), \dots$$

$$v_c(\tau_{2(N+M-1)}^c) = v_c(t_b^c), \quad v_c(\tau_{2(N+M-1)+1}^c) = v_c(t_b^c) \pm \rho_c/4$$

откуда следует справедливость утверждения 4°.

Докажем, что алгоритм (2.8)–(2.10) определяет  $v(t) = (v_1(t), v_2(t))^T$  для всех  $t \in [0, \infty)$ . Для этого достаточно доказать следующую лемму.

*Лемма 4.* Для любого набора допустимых управлений  $u_i(t)$  преследователей  $P_i$  либо значение  $b_c$  конечно, либо  $\lim \tau_b^c = \infty$  при  $b \rightarrow \infty$ .

*Доказательство.* Рассмотрим случай  $c = 1$ . Для каждого набора допустимых управлений  $u_i(t)$  возможен один из двух случаев.

*Случай 1.* Алгоритм (2.8)–(2.10) применяется конечное число раз, поэтому значение  $b_1$  конечно.

Случай 2. Алгоритм (2.8)–(2.10) применяется бесконечное число раз. Требуется доказать, что полученная по этой формуле последовательность  $\{\tau_b^1\}_{b=0}^\infty$  обладает свойством:  $\lim_{b \rightarrow \infty} \tau_b^c = \infty$  при  $b \rightarrow \infty$ . Предположим противное: существует набор допустимых управлений  $u_i^*(t)$  такой, что

$$\lim_{b \rightarrow \infty} \tau_b^1 = \tau^* < \infty \text{ при } b \rightarrow \infty$$

1°. Рассмотрим числа  $x_{1i}^{(q-1)}(\tau^*)$ . Пусть они принимают  $r \in I$  различных значений  $\xi_1 < \xi_2 < \dots < \xi_r$ . Не теряя общности, считаем, что

$$x_{1s}^{(q-1)}(\tau^*) = \xi_k, \quad s \in S_k, \text{ где}$$

$$S_k = \{s_{k-1} + 1, s_{k-1} + 2, \dots, s_k\}, \quad k = 1, 2, \dots, r \quad (s_0 = 0, s_r = n)$$

Для каждого  $\varepsilon \in [0, \tau^*]$  определим множества

$$H_k(\varepsilon) = \bigcup_{s \in S_k} \{z \in R^1 : z = x_{1s}^{(q-1)}(t), t \in [\tau^* - \varepsilon, \tau^*]\}, \quad k = 1, 2, \dots, r$$

Пусть  $G_1, G_2 \subset R^1$ , обозначим

$$\text{dist}(G_1, G_2) = \inf_{g_1 \in G_1, g_2 \in G_2} |g_1 - g_2|$$

$$h(\varepsilon) = \min\{\text{dist}(H_k(\varepsilon), H_{k+1}(\varepsilon)), k = 1, 2, \dots, r-1\}$$

$$H(\varepsilon) = h(\varepsilon) - 2\gamma_1\varepsilon, \quad \varepsilon \in [0, \tau^*]$$

В силу непрерывности функции  $H(\varepsilon)$  и условия  $h(0) > 0$  получаем, что существует  $\varepsilon_1 > 0$  такое, что  $H(\varepsilon) > 0$  для всех  $\varepsilon \in [0, \varepsilon_1]$ . Отсюда

$$h(\varepsilon)/\gamma_1 > 2\varepsilon \text{ для всех } \varepsilon \in [0, \varepsilon_1] \quad (2.11)$$

2°. Если  $|S_k| = 1$ , то полагаем  $\varepsilon_2^k = \infty$ . Пусть  $|S_k| \geq 2$  и  $\alpha, \beta \in S_k$ .

Отметим, что

$$x_{1\alpha}^{(q-1)}(\tau^*) = x_{1\beta}^{(q-1)}(\tau^*) = \xi_k \quad (2.12)$$

Обозначив  $T = [\tau^* - \varepsilon, \tau^*]$ ,  $\bar{T} = [\tau^* - \varepsilon, \tau^*]$ , разберем всевозможные случаи взаимного расположения значений  $x_{1\alpha}^{(q-1)}, x_{1\beta}^{(q-1)}, x_{1\alpha}^{(q)}, x_{1\beta}^{(q)}$ .

2.1)  $x_{1\alpha}^{(q)}(\tau^*) > x_{1\beta}^{(q)}(\tau^*)$ ; в силу непрерывности этих функций существует  $\varepsilon > 0$  такое, что

$$x_{1\alpha}^{(q)}(t) > x_{1\beta}^{(q)}(t), \quad t \in \bar{T}$$

кроме того, учитывая равенство (2.12), имеем

$$x_{1\alpha}^{(q-1)}(t) < x_{1\beta}^{(q-1)}(t), \quad t \in T$$

2.2)  $x_{1\alpha}^{(q)}(\tau^*) < x_{1\beta}^{(q)}(\tau^*)$ ; аналогично случаю 2.1 существует  $\varepsilon > 0$  такое, что

$$x_{1\alpha}^{(q)}(t) < x_{1\beta}^{(q)}(t), \quad t \in \bar{T}, \quad x_{1\alpha}^{(q-1)}(t) > x_{1\beta}^{(q-1)}(t), \quad t \in T$$

2.3)  $x_{1\alpha}^{(q)}(\tau^*) = x_{1\beta}^{(q)}(\tau^*)$ ; этот случай имеет несколько вариантов:

2.3.1) существует  $\varepsilon > 0$  такое, что  $x_{1\alpha}^{(q)}(t) = x_{1\beta}^{(q)}(t), t \in \bar{T}$ ; тогда и  $x_{1\alpha}^{(q-1)}(t) = x_{1\beta}^{(q-1)}(t), t \in \bar{T}$ .

2.3.2) существует  $\epsilon > 0$  такое, что  $x_{1\alpha}^{(q)}(t) > x_{1\beta}^{(q)}(t), t \in T$ ; тогда подобно случаю 2.1  $x_{1\alpha}^{(q-1)}(t) < x_{1\beta}^{(q-1)}(t), t \in T$ ;

2.3.3) существует  $\epsilon > 0$  такое, что  $x_{1\alpha}^{(q)}(t) < x_{1\beta}^{(q)}(t), t \in T$ ; тогда подобно случаю 2.2  $x_{1\alpha}^{(q-1)}(t) > x_{1\beta}^{(q-1)}(t), t \in T$ .

Теперь, перебирая все  $x_{1s}^{(q-1)}, x_{1s}^{(q)}, s \in S_k$  попарно, как  $x_{1\alpha}^{(q-1)}, x_{1\beta}^{(q-1)}, x_{1\alpha}^{(q)}, x_{1\beta}^{(q)}$ , получим, что существует  $\epsilon_2^k > 0$  такое, что взаимное расположение  $x_{1s}^{(q-1)}$  и  $x_{1s}^{(q)}, s \in S_k$  не изменяется на промежутке  $[\tau^* - \epsilon_2^k, \tau^*]$ . Последнее без потери общности означает

$$\begin{aligned} x_{1s_{i-1}+1}^{(q-1)}(t) \{<=> x_{1s_{i-1}+2}^{(q-1)}(t) \dots \{<=> x_{1s_i}^{(q-1)}(t) \\ x_{1s_{i-1}+1}^{(q)}(t) \{>=> x_{1s_{i-1}+2}^{(q)}(t) \dots \{>=> x_{1s_i}^{(q)}(t) \end{aligned}, \quad t \in [\tau^* - \epsilon_2^k, \tau^*] \quad (2.13)$$

Здесь  $\{<=>, \{>=>\}$  – означает, что на всем промежутке  $[\tau^* - \epsilon_2^k, \tau^*]$  в первой (второй) строке формулы берется знак либо  $< (>)$ , либо  $=$ .

Выбираем  $\epsilon_2 = \min\{\epsilon_2^1, \epsilon_2^2, \dots, \epsilon_2^r\} > 0$ .

3°. Из непрерывности  $x_{1i}^{(q)}(t)$  следует существование  $\epsilon_3^i > 0$  такого, что

$$|x_{1i}^{(q)}(\tau^* - \epsilon') - x_{1i}^{(q)}(\tau^* - \epsilon'')| < \rho_1/4 \quad \text{для всех } \epsilon', \epsilon'' \in [0, \epsilon_3^i] \quad (2.14)$$

Возьмем  $\epsilon_3 = \min\{\epsilon_3^1, \epsilon_3^2, \dots, \epsilon_3^n\} > 0$ .

4°. Определим

$$\epsilon^* = \min\{\epsilon_1, \epsilon_2, \epsilon_3\} > 0 \quad (2.15)$$

Из предположения существования конечного предела последовательности  $\{\tau_b^1\}_{b=0}^\infty$  следует, что до момента  $\tau^* - \epsilon^* < \tau^*$  управление  $v_1(t)$  определено и существует номер  $N$  такой, что  $t_N^1, t_{N+1}^1, \dots \in [\tau^* - \epsilon^*, \tau^*]$ , где, согласно лемме 3,  $\{t_b^1\}_{b=0}^\infty \subset \{\tau_b^1\}_{b=0}^\infty$ .

Рассмотрим игру  $\Gamma$  начиная с момента  $\tau^* - \epsilon^*$  и докажем, что найдется номер  $M: t_{(N+M)}^1 > \tau^*$ , этим получим противоречие предположению о конечном значении  $\lim \tau_b^1$  при  $b \rightarrow \infty$  и лемма будет доказана.

Итак, момент  $t_N^1 \in [\tau^* - \epsilon^*, \tau^*]$ . Необходимо  $y_1^{(q-1)}(t_N^1) \in H_k(\epsilon^*)$  при некотором  $k \in \{1, 2, \dots, r\}$ . Напомним, что

$$x_{1s}^{(q-1)}(t) \in H_k(\epsilon^*), \quad t \in [\tau^* - \epsilon^*, \tau^*], \quad s \in S_k$$

Существует хотя бы одно  $\alpha \in S_k$  такое, что  $y_1^{(q-1)}(t_N^1) = x_{1\alpha}^{(q-1)}(t_N^1)$ .

Из условия (2.2) следует, что возможны два случая.

4.1)  $v_1(t_N^1) \geq x_{1\alpha}^{(q)}(t_N^1) + \rho_1$ , где  $\alpha$  – это один из несколько последовательных индексов из  $S_k$ .

Из леммы 3 следует, что

$$v_1(t_N^1) - \rho_1/4 \leq v_1(t) \leq v_1(t_N^1) + \rho_1/4, \quad t \in [t_N^1, t_{N+1}^1)$$

Отсюда, учитывая соотношения (2.14), (2.15), заключаем, что

$$v_1(t) > x_{1\alpha}^{(q)}(t) + \rho_1/2 \quad \text{для всех } t \in [t_N^1, t_{N+1}^1) \quad (2.16)$$

Согласно соотношению (2.13), в момент  $t_{N+1}^1$  должно выполняться одно из двух равенств:

$$4.1.1) \quad y_1^{(q-1)}(t_{N+1}^1) = x_{1\alpha}^{(q-1)}(t_{N+1}^1), \quad \text{этот случай невозможен в силу неравенства (2.16);}$$

4.1.2)  $y_1^{(q-1)}(t_{N+1}^1) = x_{1\beta}^{(q-1)}(t_{N+1}^1)$ ,  $\beta > \alpha$  ( $\beta$  – один или несколько последовательных индексов из  $S_k$ ).

Итак, остается случай 4.1.2. Рассмотрим систему неравенств

$$\left| x_{1\beta}^{(q)}(t_{N+1}^1) - x_{1\beta}^{(q)}(t) \right| < \frac{\rho_1}{4}, \quad v_1(t) - \frac{\rho_1}{2} > x_{1\alpha}^{(q)}(t) > x_{1\beta}^{(q)}(t), \quad t \in [t_n, t_{N+1}^1) \quad (2.17)$$

Справедливость первого неравенства следует из соотношений (2.14) и (2.15), второй цепочки неравенств – из соотношений (2.16), (2.13). Из системы (2.17) получим, что

$$v_1(t) > x_{1\beta}^{(q)}(t_{N+1}^1) + \rho_1/4, \quad t \in [t_n, t_{N+1}^1)$$

поэтому значение  $v_1(t_{N+1}^1)$ , согласно алгоритму (2.8)–(2.10), будет определено так, что

$$v_1(t_{N+1}^1) \geq x_{1\beta}^{(q)}(t_{N+1}^1) + \rho_1$$

Продолжая далее, получим, что существует момент  $t_{N+L}^1$  такой, что

$$y_1^{(q-1)}(t_{N+L}^1) = x_{1s_k}^{(q-1)}(t_{N+L}^1), \quad v_1(t_{N+L}^1) \geq x_{1s_k}^{(q)}(t_{N+L}^1) + \rho_1$$

откуда получаем, что

$$x_{1s}^{(q-1)}(t) < y_1^{(q-1)}(t), \quad t \in (t_{N+L}^1, \tau^*], \quad s \in S_k$$

Значит, чтобы  $t_{N+L+1}^1 \in [\tau^* - \varepsilon^*, \tau^*)$ , необходимо выполнение равенства

$$y_1^{(q-1)}(t_{N+L+1}^1) = x_{1\eta}^{(q-1)}(t_{N+L+1}^1), \quad \eta \in \Lambda S_k$$

а это означает, что значение  $y_1^{(q-1)}$  из множества  $H_k(\varepsilon^*)$  должно попасть в множество  $H_{k+1}(\varepsilon^*)$ .

Из неравенства (2.11) следует, что даже при максимальном значении  $v_1$ , которое, по лемме 3, равно  $\gamma_1$ , на это потребуется времени больше, чем  $2\varepsilon^*$ , откуда  $t_{N+L+1}^1 - t_{N+L}^1 > 2\varepsilon^*$ . Итак, существует номер  $M = L + 1 : t_{N+M}^1 > \tau^*$ .

$$4.2) \quad v_1(t_N^1) \leq x_{1\alpha}^{(q)}(t_N^1) - \rho_1. \quad \text{Аналогично доказывается существование номера } M.$$

Случай  $c = 2$  рассматривается аналогично. Лемма доказана.

Из лемм 3 и 4 следует, что для определенных по алгоритму (2.8)–(2.10) функций  $v_c$  выполнено включение

$$v_c(t) \in [\delta_c - \rho_c/4, \gamma_c] \quad \text{для всех } t \in [0, \infty) \quad (2.18)$$

Таким образом, определена стратегия убегающего  $E_1$ : в каждый момент времени  $t \geq 0$  убегающий  $E_1$  по алгоритму (2.8)–(2.10) определяет функции  $v_1(t)$  и  $v_2(t)$ , тем самым полностью задает свое управление  $v(t)$ .

**Теорема 1.** В игре  $\Gamma$  при  $m = 1$  происходит мягкое убегание из любых начальных позиций.

*Доказательство.* Докажем, что стратегия убегающего, определяемая алгоритмом (2.8)–(2.10), является стратегией мягкого убегания. Действительно, управление  $v$  принадлежит классу кусочно-постоянных функций и меняет значение в моменты  $\{\tau_b^1\}_{b=0}^{b_1} \cup \{\tau_b^2\}_{b=0}^{b_2}$ ; применяя соотношения (2.18), (2.1), получаем

$$\|v(t)\| \leq \sqrt{\gamma_1^2 + \gamma_2^2} \leq \gamma$$

Выполнение условия  $x_i^{(r)}(t) \neq y^{(r)}(t)$  для всех  $r \in Q$  и  $t \geq 0$  следует из лемм 3 и 4.

**3. Случай  $m \geq 2$ .** Определим стратегию мягкого убегания для группы скоординированных убегающих  $E_j$ .

*Теорема 2.* В игре  $\Gamma$  происходит мягкое убегание из любых начальных позиций.

*Доказательство.* В пространстве  $R^V$  определим вспомогательную игру  $\Gamma_1$   $nm + 1$  лиц:  $nm$  преследователей  $P_i^j$  и убегающего  $E$  с законами движения и начальными условиями (при  $t = 0$ )

$$\begin{aligned} x_{ij}^{(p)} &= u_i, \quad \|u_i\| \leq 1; \quad y^{(q)} = w, \quad \|w\| \leq \gamma \\ x_{ij}^{(\beta)}(0) &= X_i^\beta - Y_j^\beta, \quad x_{ij}^{(\alpha)}(0) = X_i^\alpha, \quad y^{(\beta)}(0) = 0, \quad \beta \in Q, \quad \alpha \in P \setminus Q \end{aligned} \tag{3.1}$$

Для всех допустимых управлений  $u_i, w$ , номера  $r \in Q$  и  $t \geq 0$  имеем

$$\begin{aligned} x_{ij}^{(r)}(t) &= \sum_{k=r}^{p-1} x_{ij}^{(k)}(0)t^{[k-r]} + \int_0^t (t-\tau)^{[p-r-1]} u_i(\tau) d\tau = \\ &= \sum_{k=r}^{q-1} (X_i^k - Y_j^k) t^{[k-r]} = \sum_{k=q}^{p-1} X_i^k t^{[k-r]} + \int_0^t (t-\tau)^{[p-r-1]} u_i(\tau) d\tau \\ y^{(r)}(t) &= \int_0^t (t-\tau)^{[q-r-1]} w(\tau) d\tau \end{aligned}$$

В игре  $\Gamma_1$  преследователи действуют следующим образом: в каждый момент времени  $t \in [0, \infty)$  каждый из преследователей  $P_i^j$  использует одно и то же управление  $u_i(t)$ , выбранное преследователем  $P_i$  в игре  $\Gamma$ . В этом случае имеет место равенство

$$x_i^{(r)}(t) = x_{ij}^{(r)}(t) + \sum_{k=r}^{q-1} Y_j^k t^{[k-r]} \tag{3.2}$$

Пусть  $w(t)$  – управление, обеспечивающее мягкое убегание в игре  $\Gamma_1$ , выбранное убегающим  $E$  в момент времени  $t$ ; тогда

$$x_{ij}^{(r)}(t) \neq y^{(r)}(t) \tag{3.3}$$

Существование такого управления следует из теоремы 1.

Определяем управление убегающих  $E_j$  в игре  $\Gamma$  в каждый момент времени  $t \geq 0$  следующим образом:  $v(t) = w(t)$ . В этом случае

$$y_j^{(r)}(t) = y^{(r)}(t) + \sum_{k=r}^{q-1} Y_j^k t^{[k-r]} \tag{3.4}$$

Объединяя соотношения (3.2), (3.3), (3.4), получим, что

$$x_i^{(r)}(t) \neq y_j^{(r)}(t), \quad t \in [0, \infty)$$

Работа выполнена при поддержке Федерального агентства по образованию (А04-2.8-60) и программы “Университеты России” (34126).

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Сатимов Н.Ю., Рихсиев Б.Б. О квазилинейных дифференциальных играх убегания // Дифференц. уравнения. 1978. Т. 14. № 6. С. 1046–1052.
2. Сатимов Н.Ю., Рихсиев Б.Б. Методы решения задачи уклонения от встречи в математической теории управления. Ташкент: Фан, 2000. 176 с.
3. Чикрий А.А. Конфликтно-управляемые процессы. Киев: Наук. думка, 1992. 380 с.
4. Григоренко Н.Л. Математические методы управления несколькими динамическими процессами. М.: Изд-во МГУ, 1990. 197 с.
5. Благодатских А.И. Уклонение жестко скоординированных убегающих в одной задаче группового преследования // Изв. ин-та математики и информатики Удмурт. гос. ун-та, 2004. № 2. С. 3–24.

Ижевск  
e-mail: aiblag@mail.ru

Поступила в редакцию  
17.V.2004