

УДК 517.977

ББК 22.18

УКЛОНЕНИЕ ЖЕСТКО СКООРДИНИРОВАННЫХ УБЕГАЮЩИХ ПРИ НАЛИЧИИ ФАЗОВЫХ ОГРАНИЧЕНИЙ

АЛЕКСАНДР И. БЛАГОДАТСКИХ

Удмуртский государственный университет

426034, Ижевск, ул. Университетская, 1

e-mail: aiblag@mail.ru

В задаче группового преследования жестко скоординированных убегающих группой инерционных объектов построено управление, обеспечивающее уклонение от встречи.

Ключевые слова: дифференциальная игра, групповое преследование, убежание, фазовые ограничения.

1. Введение

Задачи преследования-убегания на быстродействие и качество с полной и неполной информацией в различных постановках рассмотрены в монографии [5]. Задачи уклонения одного убегающего, обладающего большей маневренностью, от группы преследователей при дискриминации последних рассмотрены в работах [6,7]. При условии дискриминации убегающего были представлены [3,8] задачи группового преследования разнотипными объектами одного убегающего.

В предлагаемой работе рассматривается задача преследования группы безынерционных убегающих группой инерционных преследователей. Предполагается, что все убегающие используют одинаковое (жестко скоординированное) управление, которое формируется в каждый момент времени с учетом текущих позиций участников и фазового ограничения на траектории убегающих. Построено

кусочно-постоянное управление, обеспечивающее уклонение от группы преследователей всех убегающих. Данная работа продолжает исследования [1,2].

2. Постановка задачи

В пространстве R^k ($k \geq 2$) рассматривается дифференциальная игра Γ $n + m$ 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

$$\begin{aligned} P_i &: \ddot{x}_i + f_i(\dot{x}_i, x_i, t) = u_i, \quad |u_i| \leq \alpha_i, \quad x_i(t_0) = X_i^0, \quad \dot{x}_i(t_0) = X_i^1, \\ E_j &: \dot{y}_j = v, \quad |v| \leq \gamma, \quad y_j(t_0) = Y_j^0, \end{aligned} \quad (2.1)$$

причем $X_i^0 \neq Y_j^0$ для всех i и j .

Здесь и далее, если не оговорено специально, $x_i, y_j \in R^k$, $\alpha_i > 0$, $\gamma > 0$, $i \in I = \{1, 2, \dots, n\}$, $j \in J = \{1, 2, \dots, m\}$.

Обозначим через $\mathfrak{D}(o, \rho)$ шар радиуса ρ с центром в точке o . Дополнительно предполагается, что убегающий E_j не покидает пределы шара $\mathfrak{D}(Y_j^0, r_0)$, где $r_0 > 0$.

Определение 2.1. Управления $u_i(t)$ преследователей P_i и $v(t)$ убегающих E_j из класса измеримых по Лебегу функций, удовлетворяющие указанным в (2.1) ограничениям, называются допустимыми.

Участники игры используют позиционные стратегии, а решение системы (2.1) понимается в смысле Н.Н. Красовского [4], при этом функции $f_i(\dot{x}_i, x_i, t)$ удовлетворяют «стандартным» условиям существования, единственности и продолжимости решения на любой отрезок при всех допустимых управлениях преследователей. Кроме того, имеет место

Предположение 2.1. Существует постоянная $\beta_i \geq 0$ такая, что

$$|f_i(a, b, t)| \leq \beta_i \text{ для всех } a, b \in R^k, t \geq t_0, i.$$

Отметим, что игра Γ при $f_i \equiv 0$ рассматривалась в [1,7].

Для упрощения выкладок, считаем, что имеет место неравенство

$$\alpha_i + \beta_i \leq 1 \text{ для всех } i \quad (2.2)$$

(выполнение (2.2) при выполненном предположении 2.1 достигается соответствующей заменой переменных).

Определение 2.2. В игре Γ происходит уклонение от встречи, если для любых допустимых управлений $u_i(t)$ найдется допустимое позиционное управление

$$v(t) = v(t, x_i(t), \dot{x}_i(t), y_j(t))$$

такое, что $x_i(t) \neq y_j(t)$ и $y_j(t) \in \mathfrak{D}(Y_j^0, r_0)$ для всех $t \in [t_0, \infty)$, i, j .

Отметим, что действия убегающих можно трактовать следующим образом: имеется центр, который в каждый момент времени $t \geq t_0$ по величинам $\{x_i(t), \dot{x}_i(t), y_j(t)\}$ для всех убегающих E_j выбирает одно и тоже управление $v(t)$.

3. Уклонение в конусе

В этом разделе, в отличие от определения 2.2, предположим, что каждый убегающий E_j не покидает пределы конуса

$$C_j = \{z \in R^k : \langle z - z_j, e \rangle = 0, |z - z_j| \leq a \operatorname{tg} \theta, z_j = Y_j^0 + ae, a \geq 0\},$$

где e – единичный вектор пространства R^k , $\theta \in (0, \pi/2)$.

Определение 3.1. В игре Γ происходит уклонение в конусе, если для любых допустимых управлений $u_i(t)$ найдется допустимое управление

$$v(t) = v(t, x_i(t), \dot{x}_i(t), y_j(t))$$

такое, что $x_i(t) \neq y_j(t)$ и $y_j(t) \in C_j$ для всех $t \in [t_0, \infty)$, i, j .

3.1. Случай $m = 1$

Построим допустимое управление $v(t)$, обеспечивающее уклонение в конусе из любых начальных позиций в задаче с одним убегающим E_1 .

Из возможности уклонения в конусе для $k = 2$, т.е. на плоскости, следует возможность уклонения в конусе и при $k > 2$. Действительно, если $k > 2$, тогда выберем произвольную плоскость Π , включающую в себя вектор $Y_1^0 + e$ такую, что ни для какой начальной позиции X_i^0 ее проекция на плоскость Π не совпадает с начальной позицией Y_1^0 . Такая плоскость найдется в силу конечности числа преследователей n . Если задача уклонения в конусе от проекций разрешима, то

тем самым разрешима и исходная задача. Далее в этом подпункте считаем $k = 2$.

Выбираем единичный вектор \tilde{e} перпендикулярный e против часовой стрелки. По e, \tilde{e} как по орт-векторам получаем декартову систему координат. В выбранной системе координат введем обозначения:

$$x_i(t) = \begin{pmatrix} x_i^1(t) \\ x_i^2(t) \end{pmatrix}, \dot{x}_i(t) = \begin{pmatrix} \dot{x}_i^1(t) \\ \dot{x}_i^2(t) \end{pmatrix}, u_i(t) = \begin{pmatrix} u_i^1(t) \\ u_i^2(t) \end{pmatrix},$$

$$y_1(t) = \begin{pmatrix} y_1^1(t) \\ y_1^2(t) \end{pmatrix}, v(t) = \begin{pmatrix} v^1(t) \\ v^2(t) \end{pmatrix}.$$

Для всех $t \in [t_0, \infty)$ и $\alpha = 1, 2$ определим функции

$$l^\alpha(t) = l^\alpha(t, y_1^\alpha(t), x_i^\alpha(t)) - \text{количество } \beta \in I : x_\beta^\alpha(t) < y_1^\alpha(t),$$

$$q^\alpha(t) = q^\alpha(t, y_1^\alpha(t), x_i^\alpha(t)) - \text{количество } \beta \in I : x_\beta^\alpha(t) = y_1^\alpha(t).$$

Зафиксируем $\delta^2 = 0$ и ρ^1, ρ^2, δ^1 положительные константы, что

$$\sqrt{(\delta^1 + 2\rho^1 n)^2 + (2\rho^2 n)^2} \leq \gamma, \quad 2\rho^2 n / \delta^1 \leq \text{tg } \theta, \quad (3.1)$$

например,

$$\delta^1 = \gamma / \sqrt{4 + \text{tg}^2 \theta}, \rho^1 = \delta^1 / (2n), \rho^2 = \delta^1 \text{tg } \theta / (2n),$$

при этом ρ^1, ρ^2, δ^1 положительны и условие (3.1) выполнено.

Лемма 3.1. [7, лемма 1] *Для любых $c > 0, r \geq 1$ и $d, b_1, \dots, b_r \in R^1$*

$$\max_{a \in \Omega} \min \{|a - b_1|, \dots, |a - b_r|\} \geq c, \quad \text{где } \Omega = \{d + 2cs, s = 0, 1, \dots, r\}.$$

Для каждого $\tau \in [t_0, \infty) : q^\alpha(\tau) \geq 1$ определим множество

$$\Omega^\alpha(\tau) = \{\delta^\alpha + 2\rho^\alpha l^\alpha(\tau) + 2\rho^\alpha s, s = 0, 1, \dots, q^\alpha(\tau)\}$$

и величину $\omega^\alpha(\tau) \in \Omega^\alpha(\tau)$ такую, что

$$\begin{aligned} & \min \{|\omega^\alpha(\tau) - \dot{x}_{\beta_1}^\alpha(\tau)|, \dots, |\omega^\alpha(\tau) - \dot{x}_{\beta_{q^\alpha(\tau)}}^\alpha(\tau)|\} = \\ & = \max_{g(\tau) \in \Omega^\alpha(\tau)} \min \{|g(\tau) - \dot{x}_{\beta_1}^\alpha(\tau)|, \dots, |g(\tau) - \dot{x}_{\beta_{q^\alpha(\tau)}}^\alpha(\tau)|\} \geq \rho^\alpha, \end{aligned} \quad (3.2)$$

здесь $x_{\beta_s}^\alpha(\tau) = y_1^\alpha(\tau), \beta_s \in I, s = 1, 2, \dots, q^\alpha(\tau)$.

Неравенство в (3.2) следует из леммы 3.1, если в ней положить

$$c = \rho^\alpha, \quad d = \delta^\alpha + 2\rho^\alpha l^\alpha(\tau), \quad r = q^\alpha(\tau), \quad b_s = \dot{x}_{\beta_s}^\alpha(\tau), \quad s = 1, 2, \dots, q^\alpha(\tau).$$

Для определенности: если существует несколько значений $\omega^\alpha(\tau)$, то возьмем максимальное из них.

Таким образом, для каждого $\tau \in [t_0, \infty) : q^\alpha(\tau) \geq 1$ величина $\omega^\alpha(\tau)$ определена однозначно и

$$\omega^\alpha(\tau) \in \Omega_*^\alpha = \{\delta^\alpha + 2\rho^\alpha s, \quad s = 0, 1, \dots, n\}. \quad (3.3)$$

Лемма 3.2. Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда для любых $t \geq t_0$ и $T > 0$ область достижимости преследователя P_i в момент $t + T$ включена в множество

$$\mathfrak{D} \left(x_i(t) + \dot{x}_i(t)T, \frac{T^2}{2} \right).$$

Доказательство. Из предположения 2.1, (2.1) и (2.2) следует, что для почти всех $s \in [t, t + T]$

$$|\ddot{x}_i(s)| \leq |u_i(s)| + |f_i(\dot{x}_i(s), x_i(s), s)| \leq \alpha_i + \beta_i \leq 1.$$

Интегрируя это неравенство на интервале $[t, t + T]$ получим справедливость утверждения леммы. \square

Для каждого $t \in [t_0, \infty)$ определим функции $T_i^\alpha(t) \geq 0$ как время, в течение которого не могут совпасть α координаты P_i и E_1 , т.е.

$$x_i^\alpha(s) \neq y_1^\alpha(s) \text{ для всех } s \in [t, t + T_i^\alpha(t)]$$

при условии, что E_1 использует управление

$$\tilde{v}^\alpha(s) = v^\alpha(t) \text{ для всех } s \in [t, \infty].$$

При этом возможны три случая:

1) $y_1^\alpha(t) < x_i^\alpha(t)$. Из (2.1) и леммы 3.2, получим, что

$$T_i^\alpha(t) = \sqrt{2(x_i^\alpha(t) - y_1^\alpha(t)) + (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t))^2} - (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t));$$

2) $y_1^\alpha(t) > x_i^\alpha(t)$. Тогда

$$T_i^\alpha(t) = \sqrt{2(y_1^\alpha(t) - x_i^\alpha(t)) + (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t))^2} + (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t));$$

3) $x_i^\alpha(t) = y_1^\alpha(t)$. Положим $T_i^\alpha(t) = 0$.

Таким образом, для всех $t \in [t_0, \infty)$

$$T_i^\alpha(t) = \sqrt{2|y_1^\alpha(t) - x_i^\alpha(t)| + (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t))^2} + (v^\alpha(t) - \dot{x}_i^\alpha(t))\text{sign}(y_1^\alpha(t) - x_i^\alpha(t)). \quad (3.4)$$

Пусть

$$T^\alpha(t) = \min\{T_1^\alpha(t), T_2^\alpha(t), \dots, T_n^\alpha(t)\}. \quad (3.5)$$

Для всех $t \in [t_0, \infty)$ определим функции

$$K_i^\alpha(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } x_i^\alpha(t) + \dot{x}_i^\alpha(t)T_i^\alpha(t) + (T_i^\alpha(t))^2/2 \leq \\ & \leq y_1^\alpha(t) + (v^\alpha(t) + \rho^\alpha/8)T_i^\alpha(t) \text{ и } y_1^\alpha(t) < x_i^\alpha(t), \\ -1, & \text{если } x_i^\alpha(t) + \dot{x}_i^\alpha(t)T_i^\alpha(t) - (T_i^\alpha(t))^2/2 \geq \\ & \geq y_1^\alpha(t) + (v^\alpha(t) - \rho^\alpha/8)T_i^\alpha(t) \text{ и } y_1^\alpha(t) > x_i^\alpha(t), \\ 0, & \text{в противном случае.} \end{cases} \quad (3.6)$$

Лемма 3.3. [7, лемма 3] Пусть выполнено предположение 2.1 и убегающий E_1 использует произвольное постоянное управление v_c . Тогда для любого допустимого управления $u_i(t)$ преследователя P_i справедливы следующие утверждения:

1) Если для $t > t_0$ и некоторого $\sigma > 0$

$$y_1^\alpha(\tau) < x_i^\alpha(\tau) \left\{ y_1^\alpha(\tau) > x_i^\alpha(\tau) \right\}, \quad \tau \in [t - \sigma, t), \quad y_1^\alpha(t) = x_i^\alpha(t), \\ y_1^{\hat{\alpha}}(\tau) \neq x_i^{\hat{\alpha}}(\tau), \quad \tau \in [t - \sigma, t], \quad \hat{\alpha} \in \{1, 2\} \setminus \{\alpha\},$$

то найдется $\varepsilon \in (0, \sigma]$ такое, что

$$K_i^\alpha(\tau) = 1 \left\{ K_i^\alpha(\tau) = -1 \right\}, \quad T_i^{\hat{\alpha}}(\tau) > T_i^\alpha(\tau), \quad \tau \in [t - \varepsilon, t);$$

2) Если для $t > t_0$ и некоторого $\sigma > 0$

$$y_1^1(\tau) \neq x_i^1(\tau), \quad y_1^2(\tau) \neq x_i^2(\tau), \quad \tau \in [t - \sigma, t), \quad y_1(t) = x_i(t),$$

то найдется $\varepsilon \in (0, \sigma]$ такое, что

$$K_i^1(\tau) \neq 0, T_i^2(\tau) \geq T_i^1(\tau), \quad \tau \in [t - \varepsilon, t)$$

или

$$K_i^2(\tau) \neq 0, T_i^1(\tau) \geq T_i^2(\tau), \quad \tau \in [t - \varepsilon, t).$$

Для всех $t \in [t_0, \infty)$ определим функции

$$B_i^1(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } K_i^1(t) \neq 0, T_i^2(t) \geq T_i^1(t) = T^1(t), \\ 0, & \text{в остальных случаях,} \end{cases} \quad (3.7)$$

$$B_i^2(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } K_i^2(t) \neq 0, T_i^1(t) \geq T_i^2(t) = T^2(t) \text{ и} \\ & B_\beta^1(t) = 0 \text{ для всех } \beta \in I, \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases} \quad (3.8)$$

Отметим, что невозможно выполнение равенства

$$B_{\beta_1}^1(t) = B_{\beta_2}^2(t) = 1 \text{ для любых } \beta_1, \beta_2 \in I \text{ и } t \in [t_0, \infty).$$

Определяем $v(t)$ следующим образом:

$$\left. \begin{array}{l} \text{Пусть } \tau_0^\alpha = t_0, \hat{\alpha} \in \{1, 2\} \setminus \{\alpha\}. \text{ Если } y_1^\alpha(t_0) = x_\beta^\alpha(t_0) \text{ для} \\ \text{некоторого } \beta \in I, \text{ то } \tau_1^\alpha = \tau_2^\alpha = t_0 \text{ и шаг } 0 \text{ пропускаем;} \\ 0) \quad v^\alpha(t) = \delta^\alpha + 2\rho^\alpha, t \in [\tau_0^\alpha, \tau_1^\alpha], \\ \quad \tau_1^\alpha \geq \tau_0^\alpha - \text{ момент, когда впервые, хотя бы для} \\ \quad \text{одного } \beta \in I, B_\beta^\alpha(\tau_1^\alpha) = 1 \text{ и } v^{\hat{\alpha}}(\tau_1^\alpha) \in \Omega_*^{\hat{\alpha}}; \\ \quad v^\alpha(t) = v^\alpha(\tau_1^\alpha) + K_\beta^\alpha(\tau_1^\alpha)\rho^\alpha/4, t \in (\tau_1^\alpha, \tau_2^\alpha), \\ \quad \hat{\beta} - \text{ минимальный из } \beta \in I : B_\beta^\alpha(\tau_1^\alpha) = 1, \\ \quad \tau_2^\alpha > \tau_1^\alpha - \text{ момент, когда впервые, хотя бы для} \\ \quad \text{одного } \beta \in I, y_1^\alpha(\tau_2^\alpha) = x_\beta^\alpha(\tau_2^\alpha); \\ p) \quad v^\alpha(t) = \omega^\alpha(\tau_{2p}^\alpha), t \in [\tau_{2p}^\alpha, \tau_{2p+1}^\alpha], \\ \quad \tau_{2p+1}^\alpha \geq \tau_{2p}^\alpha - \text{ момент, когда впервые, хотя бы для} \\ \quad \text{одного } \beta \in I, B_\beta^\alpha(\tau_{2p+1}^\alpha) = 1 \text{ и } v^{\hat{\alpha}}(\tau_{2p+1}^\alpha) \in \Omega_*^{\hat{\alpha}}; \\ \quad v^\alpha(t) = v^\alpha(\tau_{2p+1}^\alpha) + K_\beta^\alpha(\tau_{2p+1}^\alpha)\rho^\alpha/4, t \in (\tau_{2p+1}^\alpha, \tau_{2p+2}^\alpha), \\ \quad \hat{\beta} - \text{ минимальный из } \beta \in I : B_\beta^\alpha(\tau_{2p+1}^\alpha) = 1, \\ \quad \tau_{2p+2}^\alpha > \tau_{2p+1}^\alpha - \text{ момент, когда впервые, хотя бы} \\ \quad \text{для одного } \beta \in I, y_1^\alpha(\tau_{2p+2}^\alpha) = x_\beta^\alpha(\tau_{2p+2}^\alpha), p = 1, 2, \dots \end{array} \right\} \quad (3.9)$$

Далее везде считаем, что $v(t)$ и $\{\tau_p^\alpha\}_{p=0}^{p^\alpha}$ определены по (3.9), при этом, либо $p^\alpha < \infty$, либо $p^\alpha = \infty$.

Лемма 3.4. [7, лемма 4] Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда для любого набора допустимых управлений $u_i(t)$ преследователей P_i выполнено следующее:

1) если $p^1 \geq 2$ и $p^2 \geq 2$, то

$$\{\tau_{2p}^1\}_{p=1}^{p^1 \div 2} \cap \{\tau_{2p}^2\}_{p=1}^{p^2 \div 2} = \emptyset;$$

2) если $p^\alpha \geq 2$, то (под знаком \div понимается деление нацело)

$$y_1^\alpha(t) \neq x_i^\alpha(t), t \in (\tau_{2p}^\alpha, \tau_{2p+2}^\alpha), p = 0, 1, \dots, p^\alpha \div 2 - 1;$$

3) $v^\alpha(\tau) \in [\delta^\alpha, \delta^\alpha + 2\rho^\alpha n]$, $\tau \in \{\tau_p^\alpha\}_{p=0}^{p^\alpha}$.

Лемма 3.5. [7, лемма 5] Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда при любых допустимых управлениях $u_i(t)$ преследователей P_i либо $p^\alpha < \infty$ и $\tau_{p^\alpha}^\alpha = \infty$, либо $\lim_{p \rightarrow \infty} \tau_p^\alpha = \infty$.

Из лемм 3.4 и 3.5 следует, что определенные по (3.9) функции v^α

$$v^\alpha(t) \in [\delta^\alpha, \delta^\alpha + 2\rho^\alpha n] \text{ для всех } t \in [t_0, \infty). \quad (3.10)$$

Таким образом, полностью определена стратегия убегающего E_1 : в каждый момент времени $t \geq t_0$ убегающий E_1 по (3.9) определяет $v^1(t)$ и $v^2(t)$, тем самым полностью задает свое управление $v(t)$.

Теорема 3.1. Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда в игре Γ при $m = 1$ происходит уклонение от встречи в конусе из любых начальных позиций.

Доказательство. Докажем, что стратегия убегающего (3.9):

1) управление $v(t)$, $t \in [t_0, \infty)$ является допустимым;

2) $y_1(t) \in C_1$ для всех $t \in [t_0, \infty)$;

3) $x_i(t) \neq y_1(t)$ для всех $t \in [t_0, \infty)$.

1) Управление $v(t)$, $t \in [t_0, \infty)$ из класса кусочно-постоянных функций и меняет свое значение в моменты $\tau \in \{\tau_p^1\}_{p=0}^{p^1} \cup \{\tau_p^2\}_{p=0}^{p^2}$. В силу (3.10), (3.1)

$$|v(t)| = \sqrt{(v^1(t))^2 + (v^2(t))^2} \leq \sqrt{(\delta^1 + 2\rho^1 n)^2 + (2\rho^2 n)^2} \leq \gamma.$$

2) Применяя (3.10) и (3.1) получим, что

$$v^2(t)/v^1(t) \leq 2\rho^2 n/\delta^1 \leq \operatorname{tg} \theta,$$

откуда $v^2(t) \leq v^1(t) \operatorname{tg} \theta$ для всех $t \in [t_0, \infty)$. Из последнего неравенства следует справедливость утверждения.

3) Утверждение следует из лемм 3.4 и 3.5.

Эти три утверждения полностью доказывают теорему. \square

Отметим, что в данной работе вопросы о существовании и оценке минимального гарантированного расстояния до убегающих не рассматриваются.

3.2. Случай $m \geq 2$

На основе стратегии уклонения в конусе для одного убегающего построим стратегию уклонения в конусе для группы жестко скоординированных убегающих.

Теорема 3.2. Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда в игре Γ происходит уклонение от встречи в конусе из любых начальных позиций.

Доказательство. В пространстве R^k определим вспомогательную игру Γ_1 $nm + 1$ лиц: nm преследователей P_i^j и убегающего E . Закон движения каждого из преследователей P_i^j имеет вид

$$\dot{x}_{ij} + f_i(\dot{x}_{ij}, x_{ij}, t) = u_i, \quad |u_i| \leq \alpha_i.$$

Закон движения убегающего E имеет вид

$$\dot{y} = v_1, \quad |v_1| \leq \gamma.$$

При $t = t_0$ заданы начальные условия

$$x_{ij}(t_0) = X_{ij}^0 = X_i^0 - Y_j^0, \dot{x}_{ij}(t_0) = X_i^1, y(t_0) = Y^0 = 0.$$

Отметим, что $X_{ij}^0 \neq Y^0$. Убегающий E не покидает пределы конуса

$$C = \{z \in R^k : \langle z - z_0, e \rangle = 0, |z - z_0| \leq a \operatorname{tg} \theta, z_0 = Y^0 + ae, a \geq 0\}.$$

В данной вспомогательной игре Γ_1 преследователи действуют следующим образом: в каждый момент времени $t \in [t_0, \infty)$ каждый из преследователей P_i^j использует одно и то же управление $u_i(t)$, выбранное преследователем P_i в игре Γ .

Пусть $v_1(t)$ – управление, обеспечивающее уклонение от встречи в игре Γ_1 , выбранное убегающим E в момент времени t . Определяем управление убегающих E_j в игре Γ в каждый момент времени $t \geq t_0$ следующим образом: $v(t) = v_1(t)$.

Из построения управления $v(t)$ и теоремы 3.1 следует справедливость этой теоремы. \square

4. Уклонение от встречи

Используя управление, обеспечивающее уклонение в конусе, построим допустимое управление обеспечивающее уклонение от встречи из любых начальных позиций.

Теорема 4.1. *Пусть выполнено предположение 2.1. Тогда в игре Γ происходит уклонение от встречи из любых начальных позиций.*

Доказательство. В пространстве R^k определим вспомогательную игру Γ_2 $n + m$ лиц: n преследователей P_i^1 и m убегающих E_j^1 . Закон движения каждого из преследователей P_i^1 имеет вид

$$\ddot{x}_i + f_i(\dot{x}_i, x_i, t) = u_i, \quad |u_i| \leq \alpha_i.$$

Закон движения каждого из убегающих E_j^1 имеет вид

$$\dot{y}_j = \hat{v}, \quad |\hat{v}| \leq \gamma.$$

При $t = \hat{t}_0 \geq t_0$ заданы начальные условия

$$x_i(\hat{t}_0) = \hat{X}_i^0, \quad \dot{x}_i(\hat{t}_0) = \hat{X}_i^1, \quad y_j(\hat{t}_0) = \hat{Y}_j^0, \quad \text{причем } \hat{X}_i^0 \neq \hat{Y}_j^0 \text{ для всех } i, j.$$

Предполагается, что убегающий E_j^1 не покидает пределы конуса

$$\hat{C}_j = \{z \in R^k : \langle z - z_j, e \rangle = 0, |z - z_j| \leq a, z_j = \hat{Y}_j^0 + a\hat{e}, a \geq 0\},$$

где \hat{e} – единичный вектор пространства R^k .

В данной вспомогательной игре Γ_2 преследователи действуют следующим образом: в каждый момент времени $t \in [t_0, \infty)$ каждый из преследователей P_i^1 использует одно и то же управление $u_i(t)$, выбранное преследователем P_i в игре Γ .

Пусть $\hat{v}(t) = \hat{v}(t, \hat{t}_0, \hat{X}_i^0, \hat{X}_i^1, \hat{Y}_j^0, \hat{e})$ – управление, обеспечивающее уклонение в конусе в игре Γ_2 , выбранное убегающими E_j^1 в момент $t \geq \hat{t}_0$.

Определяем управление $v(t)$ убегающих E_j в игре Γ :

$$\left. \begin{array}{l} 0) \quad v(t) = \hat{v} \left(t, t_0, X_i^0, X_i^1, Y_j^0, \frac{Y_1^0 - X_1^0}{|Y_1^0 - X_1^0|} \right), \quad t \in [t_0, t_1], \\ \quad t_1 > t_0 - \text{ момент, когда впервые } y_1(t_1) \in \partial \mathcal{D}(Y_1^0, r_0); \\ p) \quad v(t) = \hat{v} \left(t, t_p, x_i(t_p), \dot{x}_i(t_p), y_j(t_p), \frac{Y_1^0 - y_1(t_p)}{|Y_1^0 - y_1(t_p)|} \right), \quad t \in (t_p, t_{p+1}] \\ \quad t_{p+1} > t_p - \text{ момент, когда впервые } y_1(t_{p+1}) \in \partial \mathcal{D}(Y_1^0, r_0), \\ \quad \text{здесь } p = 1, 2, 3, \dots \end{array} \right\}$$

Из построения управления $v(t)$ и теоремы 3.2 следует справедливость данной теоремы. \square

Пример 4.1. Рассмотрим игру Γ_3 вида (2.1), где

$$k \geq 2, \alpha_i = \frac{1}{2}, f_i(\dot{x}_i, x_i, t) = \frac{1}{2} \widehat{\sin}(\dot{x}_i),$$

через $\widehat{\sin}(a)$ для всех $a = (a^1, a^2, \dots, a^k)^T \in R^k$ обозначена функция

$$\widehat{\sin}(a) = (\sin(a^1), \sin(a^2), \dots, \sin(a^k))^T.$$

Отметим, что предположение 2.1 выполнено, $\beta_i = \frac{1}{2}$. Кроме того, функции $f_i(\dot{x}_i, x_i, t)$ являются непрерывно-дифференцируемыми по совокупности аргументов, а их производные по всем переменным ограничены. Следовательно, данные функции $f_i(\dot{x}_i, x_i, t)$ удовлетворяют условиям существования, единственности и продолжимости решения на любой отрезок при всех допустимых управлениях преследователей. Таким образом, выполнены все условия теоремы 4.1.

Утверждение 4.1. *В игре Γ_3 происходит уклонение от встречи из любых начальных позиций.*

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Благодатских А.И. Уклонение жестко скоординированных убегающих от группы инерционных объектов // Известия РАН. Теория и системы управления. 2004. № 6. С. 143–149.
2. Благодатских А.И. О мягком убегании группы скоординированных убегающих // Прикладная математика и механика. 2005. Т. 69. Вып. 6. С. 993–1002.
3. Григоренко Н.Л. Математические методы управления несколькими динамическими процессами. М.: Изд-во МГУ, 1990.
4. Красовский Н.Н., Субботин А.И. Позиционные дифференциальные игры. М.: Изд-во Наука, 1974.

5. Петросян Л.А. *Дифференциальные игры преследования*. Л.: Изд-во Ленинград. ун-та, 1977.
6. Сатимов Н.Ю., Рихсиев Б.Б. *О квазилинейных дифференциальных играх убегания* // Дифференциальные уравнения. 1978. Т. 14. № 6. С. 1046–1052.
7. Сатимов Н.Ю., Рихсиев Б.Б. *Методы решения задачи уклонения от встречи в математической теории управления*. Ташкент: Фан, 2000.
8. Чикрий А.А. *Конфликтно управляемые процессы*. Киев: Наук. думка, 1992.

EVASION OF RIGIDLY COORDINATED ESCAPING OBJECTS WITH PHASE CONSTRAINTS

Aleksandr I. Blagodatskikh, Faculty of Mathematics Udmurt State University, Cand.Sc., assoc.prof. (aiblag@mail.ru).

Abstract: In the problem of pursuit of rigidly coordinated escaping objects by a group of inertial objects, a control guaranteeing evasion is constructed.

Keywords: differential game, group pursuit, evasion, phase constraints.