

УДК 62-50

ОДНОТИПНАЯ ЛИНЕЙНАЯ ИГРА СО СМЕШАННЫМИ ОГРАНИЧЕНИЯМИ НА УПРАВЛЕНИЯ

Ухоботов В. И.

Рассматривается игра, в которой на выбор управления первого игрока наложено геометрическое и интегральное ограничения. Вторым игроком распоряжается выбором управления, стесненным геометрическим ограничением. Игра оканчивается в заданный момент времени. Множества значений управлений и терминальное множество обладают свойством однотипности. Найдены условия окончания игры из заданной начальной позиции. Построены управления игроков. Рассмотрен пример.

Дифференциальные игры со смешанными ограничениями рассматривались в работах [1, 2]. Исследуемые однотипные игры могут не удовлетворять условию регулярности [2, 3].

1. Линейная дифференциальная игра с фиксированным моментом окончания линейной заменой переменных может быть сведена [3] к игре с простым движением.

Рассмотрим игру, уравнения движения которой имеют вид

$$(1.1) \quad \begin{aligned} z' &= -\alpha(t)u + \beta(t)v, \quad z \in R^n \\ v' &= -|u|, \quad |u| \leq \gamma, \quad |v| \leq 1, \quad \gamma > 0 \end{aligned}$$

Здесь $|x|$ — норма вектора $x \in R^n$, α и β — непрерывные неотрицательные функции при $t \leq p$, где p — момент окончания игры. Второе уравнение в (1.1) характеризует закон изменения ресурсов, которые тратятся на формирование управления u . На выбор этого управления накладывается ограничение $v \geq 0$.

В фазовом пространстве игры $Z = \{(z, v): z \in R^n, v \geq 0\}$ задано терминальное множество

$$(1.2) \quad X = \{(z, v): |z| \leq \varphi(v), v \geq \delta\}, \quad \delta \geq 0$$

Так, например, если условия окончания игры задаются условием $|z(p)| \leq a$, то $\varphi(v) = a$ и $\delta = 0$.

Предполагаем, что непрерывная функция φ неотрицательна и не убывает при $v \geq \delta$.

Запишем оператор программного поглощения [4] для терминального множества (1.2). Позиция $(z, v) \in Z$ принадлежит множеству $T_\tau^p(X)$ тогда и только тогда, когда для любого измеримого на отрезке $[\tau, p]$ управления $|v(t)| \leq 1$ существует измеримое при $\tau \leq t \leq p$ управление $|u(t)| \leq \gamma$, такое, что

$$(1.3) \quad \begin{aligned} \left| z + \int_\tau^p (-\alpha(t)u(t) + \beta(t)v(t)) dt \right| &\leq \varphi(v(p)), \\ v(p) = v - \int_\tau^p |u(r)| dr &\geq \delta \end{aligned}$$

Обозначим при $v \geq 0$

$$(1.4) \quad f(p, \tau, v) = \max \int_\tau^p \alpha(t)w(t) dt, \quad \int_\tau^p w(t) dt \leq v, \quad 0 \leq w(t) \leq \gamma$$

Тогда из (1.3) можно получить

$$(1.5) \quad T_{\tau}^p(X) = \{(z, v): |z| \leq \psi(\tau, v), v \geq \delta\}$$

$$(1.6) \quad \psi(\tau, v) = \max(\varphi(v - \mu) + f(p, \tau, \mu)) - \int_{\tau}^p \beta(t) dt, \quad 0 \leq \mu \leq v - \delta$$

Максимум по μ в (1.6) достигается, так как функция (1.4) непрерывна по v . В самом деле, рассматривая задачу (1.4) как проблему моментов, получим [5]

$$(1.7) \quad f(p, \tau, v) = \max_I \int_I \gamma \alpha(t) dt, \quad \sigma(I) = \min(p - \tau, v/\gamma)$$

Здесь $\sigma(I)$ — мера множества $I \subset [\tau, p]$. Из формулы (1.7), следует, что при $0 \leq v_2 < v_1$

$$(1.8) \quad 0 \leq f(p, \tau, v_1) - f(p, \tau, v_2) \leq (v_1 - v_2) \max_t \alpha(t), \quad \tau \leq t \leq p$$

Возьмем начальную точку (z, v) , $v \geq \delta$, не принадлежащую множеству (1.5). Построим управление второго игрока, гарантирующее непопадание в момент времени p на множество (1.2).

Положим

$$(1.9) \quad v(t) = z/|z|, \quad z \neq 0; \quad |v(t)| = 1, \quad z = 0$$

Тогда, как следует из уравнения движения (1.1), при любом управлении $|u(t)| \leq \gamma$ и любом $t_1 > \tau$

$$(1.10) \quad |z(t_1)| \geq |z| + \int_{\tau}^{t_1} \beta(t) dt - \int_{\tau}^{t_1} \alpha(t) |u(t)| dt$$

Отсюда, используя неравенство $|z| > \psi(\tau, v)$ и определение функции (1.4), получим $|z(p)| > \varphi(v(p))$.

2. Рассмотрим вопрос о возможности перевода позиции в момент времени p на множество (1.2) из начального состояния, принадлежащего множеству (1.5).

Стратегию [3] первого игрока ищем в виде

$$(2.1) \quad u(t, z) = w(t) U(z), \quad 0 \leq w(t) \leq \gamma \\ U(0) = \{z: |z| \leq 1\}; \quad U(z) = z/|z|, \quad z \neq 0$$

Для начального условия $z(\tau) = z$, $v(\tau) = v$ и любых измеримых на отрезке $[\tau, p]$ функций $0 \leq w(t) \leq \gamma$ и $|v(t)| \leq 1$ под движением $z(t)$, $v(t)$ понимаем любое решение дифференциального включения

$$(2.2) \quad z^{\cdot}(t) \in -\alpha(t) w(t) U(z(t)) + \beta(t) v(t); \quad z(\tau) = z \\ v^{\cdot}(t) = -w(t), \quad z(t) \neq 0; \quad v^{\cdot}(t) \in [-w(t), 0], \quad z(t) = 0, \\ v(\tau) = v$$

При каждом z , $\tau \leq t \leq p$ правая часть включения (2.2) — выпуклый компакт, полунепрерывно сверху зависит от z и измеримо зависит от t . Поэтому [6] решение $z(t)$, $v(t)$ включения (2.2) существует на отрезке $[\tau, p]$.

Стратегия (2.1) будет гарантировать попадание на терминальное множество (1.2) в момент p из начального состояния z, v, τ , если для любого управления $|v(t)| \leq 1$ и любого решения включения (2.2) выполнено условие $(z(p), v(p)) \in X$. Учитывая монотонность функции φ , условие окончания запишем в виде

$$(2.3) \quad |z(p)| \leq \varphi(v_p), \quad v_p = v - \int_{\tau}^p w(t) dt \leq v(p)$$

Пусть абсолютно непрерывная функция $z(t)$, $\tau \leq t \leq p$ — решение включения (2.1). Так как функция $|z|$ удовлетворяет условию Липшица, то норма $|z(t)|$ — также абсолютно непрерывная функция. Поэтому производная $|z(t)|'$ существует почти всюду и [6]

$$(2.4) \quad |z(t)|' = \lim_{h \rightarrow 0} h^{-1} (|z(t) + hz'(t)| - |z(t)|), \quad h > 0$$

Множество точек $\tau \leq t \leq p$, где $|z(t)| = 0$ и $|z(t)|' = 0$, не более чем счетно. Поэтому все точки $t \in [\tau, p]$, в которых существуют производные $z'(t)$ и $|z(t)|'$, можно разбить на два класса

$$(2.5) \quad I_1 = \{t: |z(t)| > 0\}, \quad I_2 = \{t: |z(t)| = 0, |z(t)|' = 0\}$$

Мера объединения множеств (2.5) равняется мере отрезка $[\tau, p]$. Из формулы (2.4) следует, что для любого решения включения (2.1) выполнено неравенство

$$(2.6) \quad |z(t)|' \leq -\alpha(t)w(t) + \beta(t), \quad t \in I_1$$

Возьмем измеримую функцию $0 \leq w(t) \leq \gamma$ при $\tau \leq t \leq p$ и число a . Обозначим

$$(2.7) \quad F(t, z) = |z| - a(t), \quad a(t) = \int_t^p (\alpha(r)w(r) - \beta(r)) dr + a$$

При выбранном управлении $v(t)$ рассмотрим решение $z(t)$ первого включения (2.2).¹

Лемма 1. Пусть $a(t) \geq 0$ при $\tau \leq t \leq p$ и $F(\tau, z) \leq 0$. Тогда при всех $\tau \leq t \leq p$

$$(2.8) \quad F(t, z(t)) \leq 0$$

Доказательство. Функция F (2.7) удовлетворяет условию Липшица по совокупности переменных. Поэтому функция $F(t, z(t)) = f(t)$ абсолютно непрерывна. Из формул (2.5), (2.6), (2.7) следует, что

$$(2.9) \quad f'(t) \leq 0, \quad |z(t)| > 0; \quad f'(t) = \alpha(t)w(t) - \beta(t), \quad |z(t)| = 0$$

Из условия $a(t) \geq 0$ следует, что если $|z(t)| = 0$, то неравенство (2.8) выполнено.

Пусть $|z(t)| > 0$. Тогда из условия $F(\tau, z) \leq 0$ вытекает, что существует число $t_0 > t$, что $f(t_0) \leq 0$ и $|z(r)| > 0$ при $t_0 < r \leq t$. Отсюда и из (2.9) получаем неравенство (2.8).

Из (1.7) следует, что если функция α убывает при $\tau \leq t \leq p$, то формула (1.6) примет вид

$$(2.10) \quad \psi(\tau, v) = \max_s \left(\varphi(v - \gamma(s - \tau)) + \gamma \int_{\tau}^s \alpha(r) dr \right) - \int_{\tau}^p \beta(r) dr$$

$$\tau \leq s \leq \min(p; \tau + (v - \delta) / \gamma)$$

Пусть максимальное значение в (2.10) достигается при s_1 . Обозначим

$$(2.11) \quad M(\tau, v) = \varphi(v - \gamma(s_1 - \tau)) - \int_{s_1}^p \beta(r) dr$$

Теорема 1. Пусть $|z| \leq \psi(\tau, v)$ и выполнено при $\tau \leq t \leq p$ одно из условий

$$(2.12) \quad \beta(t) = \gamma\alpha(t)$$

$$(2.13) \quad \varphi(\delta) \geq \int_t^p \beta(r) dr$$

$$(2.14) \quad \gamma\alpha(t) \geq \beta(t); \quad t_1 < t_2 \Rightarrow \alpha(t_1) \leq \alpha(t_2)$$

$$(2.15) \quad \gamma\alpha(t) \geq \beta(t); \quad t_1 < t_2 \Rightarrow \alpha(t_1) > \alpha(t_2); \quad M(\tau, v) \geq 0$$

Тогда существует измеримая при $\tau \leq t \leq p$ функция $0 \leq w(t) \leq \gamma$, такая, что при любом измеримом управлении $|v(t)| \leq 1$ любое решение включения (2.2) удовлетворяет условию (2.3).

Доказательство. Из (1.6) следует, что существует число $0 \leq \mu \leq \nu - \delta$, при котором

$$(2.16) \quad |z| \leq f(p, \tau, \mu) - \int_{\tau}^p \beta(r) dr + a, \quad a = \varphi(\nu - \mu)$$

Возьмем в качестве $w(t)$ во включении (2.2) и в определении функции (2.7) решение задачи (1.4) с $\nu = \mu$. Тогда, как следует из (2.16), $F(\tau, z) \leq 0$ и $a(\tau) \geq 0$. Если покажем, что $a(t) \geq 0$ при $\tau \leq t \leq p$, то будет выполнено неравенство (2.8) при $t = p$. Это неравенство, как следует из (2.7) и определения числа a (2.16), принимает вид (2.3).

Пусть выполнено условие (2.12). Тогда функция (2.7) $a(t) \geq a(\tau) \geq 0$ при $\tau \leq t$.

Если выполнено неравенство (2.13), то, как следует из вида числа a (2.16) и неубывания функции φ , функция (2.7) $a(t) \geq 0$ при $\tau \leq t$.

Пусть выполнено условие (2.14). Тогда, как следует из (1.4), $w(t) = 0$ при $\tau \leq t \leq t_0$ и $w(t) = \gamma$ при $t_0 \leq t \leq p$, где $t_0 = \max(\tau; p - \mu/\gamma)$. Стало быть, $a'(t) = \beta(t) \geq 0$ при $\tau \leq t \leq t_0$ и $a'(t) = -\gamma\alpha(t) + \beta(t) \leq 0$ при $t_0 \leq t \leq p$. Отсюда и из условия $a(\tau) \geq 0$, $a(p) \geq 0$ следует, что $a(t) \geq 0$ при $\tau \leq t \leq p$.

Пусть выполнено условие (2.15) и максимум в (2.10) достигается в точке s_1 . Тогда $w(t) = \gamma$ при $\tau \leq t \leq s_1$ и $w(t) = 0$ при $s_1 \leq t \leq p$. Стало быть, $a'(t) = -\gamma\alpha(t) + \beta(t) \leq 0$ при $t \leq s_1$ и $a'(t) = \beta(t) \geq 0$ при $s_1 < t$. Поэтому минимальное значение равно $a(s_1) = M(\tau, \nu) \geq 0$.

Лемма 2. Пусть выполнено первое условие (2.15) и $\nu \geq \delta + \gamma(p - \tau)$. Тогда $M(\tau, \nu) \geq 0$.

Доказательство. Число (2.10) не меньше значения правой части (2.7) при $s = p$. Отсюда, используя первое условие (2.15) и неотрицательность функции φ , получим

$$\varphi(\nu - \gamma(s_1 - \tau)) \geq \gamma \int_{s_1}^p \alpha(r) dr \geq \int_{s_1}^p \beta(r) dr$$

3. Рассмотрим случай, когда

$$(3.1) \quad \nu < \delta + \gamma(p - \tau)$$

Считаем, что при $\tau \leq t \leq p$ выполнены два первых условия (2.15) и

$$(3.2) \quad \varphi(\mu) < \alpha(p)(\mu - \delta), \quad \delta \leq \mu < \delta + \gamma(p - \tau)$$

Введем в рассмотрение функцию

$$(3.3) \quad B(t, s) = \gamma(s - t) + \int_s^p \frac{\beta(r)}{\alpha(r)} dr, \quad t \leq s$$

Лемма 3. Пусть начальная позиция z , ν такова, что

$$(3.4) \quad |z| > \alpha(\tau)(\nu - B(\tau, \tau) - \delta)$$

Тогда второй игрок, делая конечное число коррекций управления, сможет не допустить попадание в момент времени p на множество (1.2).

Доказательство. Из неравенства (3.4) следует существование чисел $\tau = t_0 < t_1 < \dots < t_{k+1} = p$, таких, что

$$(3.5) \quad |z| > \alpha(t_0) \left(\nu - \sum_{i=0}^k A_i - \delta \right), \quad A_i = \frac{1}{\alpha(t_i)} \int_{t_i}^{t_{i+1}} \beta(r) dr$$

Второй игрок берет при $t_0 \leq t \leq t_1'$ управление (1.9). Тогда, как следует из (1.10) и условия монотонности (2.15) функции α , при любом управлении $|u(t)| \leq \gamma$ первого игрока

$$|z(t_1)| > \alpha(t_1) \left(v(t_1) - \sum_{i=1}^k A_i - \delta \right)$$

По вектору $z(t_1)$ второй игрок строит управление (1.9) при $t_1 < t \leq t_2$ и т. д.

В момент окончания $t_{k+1} = p$ будет выполнено неравенство $|z(p)| > \alpha(p) \cdot (v(p) - \delta)$. Отсюда, используя неравенство (3.2), получим, что позиция $z(p)$, $v(p)$ не принадлежит множеству (1.2).

В силу доказанной леммы нужно рассматривать случай

$$(3.6) \quad v \geq \delta + \int_{\tau}^p \frac{\beta(r)}{\alpha(r)} dr = \delta + B(\tau, \tau)$$

Согласно первому условию (2.15), производная функции (3.3) по переменной s неотрицательна, т. е. эта функция не убывает по s . Следовательно, для каждого v , удовлетворяющего неравенствам (3.1) и (3.6), определено число

$$(3.7) \quad s(v) = \max \{s: \tau \leq s \leq p, v = \delta + B(\tau, s)\}$$

Положим

$$(3.8) \quad \psi_1(t, v) = \int_{\tau}^{s(v)} (\gamma\alpha(r) - \beta(r)) dr$$

Теорема 2. Пусть начальная позиция z , v удовлетворяет условию $|z| \leq \psi_1(\tau, v)$. Тогда существует измеримая при $\tau \leq t \leq p$ функция $0 \leq w(t) \leq \gamma$, такая, что при любом измеримом управлении $|v(t)| \leq 1$ любое решение включения (2.2) удовлетворяет условию (2.3).

Доказательство. Положим

$$(3.9) \quad w(t) = \gamma, \quad \tau \leq t \leq s(v); \quad w(t) = \beta(t)/\alpha(t), \quad s(v) < t \leq p$$

Тогда, согласно (3.8), $|z| \leq a(\tau)$, где $a(t)$ задается формулой (2.7), с $a = 0$. Из первого условия (2.15) следует, что для функции (3.9) $a(t) \geq 0$ при $\tau \leq t \leq p$. На основании леммы 1 получим $|z(p)| = 0$. Для функции (3.9) число (2.3) $v_p = \delta$. Отсюда и из неравенства $\varphi(\delta) \geq 0$ следует условие (2.3).

Теорема 3. Пусть начальная позиция z , v удовлетворяет условию $|z| > \psi_1(\tau, v)$. Тогда второй игрок, делая конечное число коррекций управления, сможет не допустить попадание в момент времени p на множество (1.2).

Доказательство. Если в (3.6) стоит равенство, то начальная позиция удовлетворяет условию (3.4).

Пусть в (3.6) стоит строгое неравенство. Тогда $\tau < s < p$, где обозначено $s = s(v)$. Вторым игроком берется управление (1.9) при $\tau \leq t \leq s$. Из (1.10) и условия монотонности функции α получим, что при любом допустимом управлении первого игрока $|z(s)| > \alpha(s)(\gamma(s - \tau) - v + v(s))$. Отсюда и из вида числа s (3.7) следует неравенство $|z(s)| > \alpha(s) \cdot (v(s) - B(s, s) - \delta)$. Согласно лемме 3, второй игрок, продолжая игру из точки $z(s)$, $v(s)$, сможет не допустить попадание в момент времени p на множество (1.2).

Вычислим функцию (2.10) в предположении, что $\varphi(\delta) = 0$ и

$$(3.10) \quad \varphi(v_1) - \varphi(v_2) \leq \alpha(p)(v_1 - v_2), \quad \delta \leq v_2 < v_1$$

Тогда выполнено неравенство (3.2). Обозначим $\varepsilon(s)$ функцию, максимальное значение которой вычисляется в (2.10). Тогда из (3.10) и (2.15) следует, что при $s_1 < s_2$

$$\varepsilon(s_1) - \varepsilon(s_2) \leq \alpha(p)(s_2 - s_1)\gamma - \gamma \int_{s_1}^{s_2} \alpha(r) dr \leq 0$$

Поэтому при $v < \delta + \gamma(p - \tau)$

$$(3.11) \quad \psi(\tau, v) = \gamma \int_{\tau}^{\theta} \alpha(r) dr - \int_{\tau}^{\theta} \beta(r) dr, \quad \theta = \tau + \frac{v - \delta}{\gamma}$$

Из (3.7) следует, что

$$\theta = s + \int_s^p \frac{\beta(r)}{\alpha(r)} dr, \quad s = s(v)$$

Отсюда можно получить, что функции (3.8) и (3.11) удовлетворяют неравенству $\psi_1(\tau, v) < \psi(\tau, v)$. Следовательно, в рассматриваемом случае семейство множеств $W(\tau) = T_{\tau}^p(X)$ не является стабильным мостом [3], ведущим на цель (1.2).

4. *Пример.* Рассмотрим задачу о встрече ($|x(q) - y(q)| \leq a$) в заданный момент времени q точки, движущейся с ограниченной по величине скоростью $|y'| \leq \beta$, с точкой переменного состава, движение которой описывается уравнением Мещерского [5] $x'' = b + wm'(t)/m(t)$. Здесь b — постоянный вектор, характеризующий внешнюю силу; $m(t) = m_0 + m_1(t)$ — масса, причем m_0 — неизменяемая часть массы, а $m_1(t)$ — реактивная масса; w — относительная скорость отделяющихся частиц, величину $|w|$ которой считаем постоянной.

Обозначим

$$(4.1) \quad z = y - x - (q - t)x' + b(q - t)^2/2, \quad v = y'/\beta \\ u = -wm'(t)/m(t), \quad v(t) = |w| \ln(m(t)/m_0)$$

Тогда условие встречи и уравнения движения примут вид

$$(4.2) \quad |z(q)| \leq a; \quad z' = -(q - t)u + \beta v, \quad |v| \leq 1, \quad v' = -|u|$$

Неравенство $v(t) \geq 0$ означает условие неотрицательности реактивной массы. Считаем, что тяга ограничена: $|u| \leq \gamma$.

Первый игрок, выбирая управление u , стремится осуществить встречу. Цель второго игрока, который выбирает управление v , противоположна.

В этой игре функции $\alpha(t) = q - t$, $\beta(t) = \beta$, а в терминальном множестве (1.2) $\varphi(v) = a$, $\delta = 0$.

Запишем функцию (2.10)

$$(4.3) \quad \psi(\tau, v) = \gamma(c(\tau) - (q - r)^2)/2 \\ c(\tau) = (q - \tau)^2 - 2(\beta(q - \tau) + a)/\gamma, \quad r = \min(q; \tau + v/\gamma)$$

Обозначим

$$(4.4) \quad l = \gamma \max(a/\beta; \beta/\gamma), \quad p = q - l/\gamma$$

Тогда при $p \leq t \leq q$ выполнено условие (2.12) либо условие (2.13). Стало быть, для начальных моментов времени $\tau \in [p, q]$ применима теорема 1. Функция $w(t)$ в (2.2), гарантирующая встречу, такова: $w(t) = \gamma$ при $\tau \leq t \leq r$ и $w(t) = 0$, $t > r$. Отсюда из (4.1) и (2.1) получим вид относительной скорости и закон изменения массы

$$(4.5) \quad w = -|w|(z/|z|), \quad m(t) = m(\tau) \exp(-\gamma(t - \tau)/|w|)$$

Рассмотрим случай $a < \beta^2/(2\gamma)$. Тогда $\psi(\tau, v) < 0$ при всех $v > 0$ и $p \leq \tau < \tau(a) = q - (\beta - (\beta^2 - 2a\gamma)^{1/2})/\gamma$. Множество (1.5) при этих τ пусто. Поэтому [7] для начального момента времени $\tau < \tau(a)$ и любого начального положения существует стратегия второго игрока, такая, что первый игрок не сможет осуществить встречу.

Пусть $a \geq \beta^2/(2\gamma)$. Тогда $c(\tau) \geq 0$ при всех τ и множество (1.5) не пусто при $p \leq \tau \leq q$.

Чтобы записать условие окончания игры, которая начинается в начальный момент времени $\tau < p$, нужно рассмотреть задачу попадания в момент времени p на терминальное множество (1.2) с функцией $\varphi(v) = \psi(p, v)$. Из (4.3) и (4.4) имеем

$$\begin{aligned} \varphi(v) &= (l - \delta)^2 / (2\gamma) - (\max(0; l - v))^2 / (2\gamma) \\ v &\geq \delta = l - (l^2 - 2\beta l + 2a\gamma)^{1/2} \end{aligned}$$

Производная функции φ ограничена числом $l/\gamma = \alpha(p)$. Стало быть, выполнены условия (3.10).

Согласно лемме 2 и теореме 1, при $v \geq \delta + (p - \tau)\gamma = \delta + (q - \tau)\gamma - l$ гарантирующее встречное управление задается формулами (4.5).

Пусть выполнены неравенства (3.1) и (3.6), т. е.

$$\delta + \beta \ln\left((q - \tau) \frac{\gamma}{l}\right) \leq v < \delta + (q - \tau)\gamma - l$$

Запишем уравнение для определения числа s (3.7)

$$v = \delta + (s - \tau)\gamma + \beta \ln((q - s)\gamma/l)$$

Тогда из (3.9) получим, что закон изменения массы имеет вид (4.5) при $\tau \leq t \leq s$ и при $s \leq t \leq p$

$$m(t) = m(s) \left((q - t)/(q - s) \right)^k, \quad k = \beta / |w|$$

Зная условия встречи при любом $a \geq 0$, можно найти [4] цену игры, когда платой служит расстояние $|z(q)|$. В рассмотренном примере множество $T_t^q(X)$ не является стабильным мостом. Это приводит к тому, что не для всех начальных позиций возможно окончание игры за первый момент поглощения [8], а цена игры не совпадает с программным максимумом.

ЛИТЕРАТУРА

1. *Пожарицкий Г. К.* Интегральные ограничения управлений в игре сближения. — ПММ, 1982, т. 46, вып. 3, с. 401—412.
2. *Ледяев Ю. С.* Регулярные дифференциальные игры со смешанными ограничениями на управления. — Тр. Мат. ин-та АН СССР, 1985, т. 167, с. 207—215.
3. *Красовский Н. Н., Субботин А. И.* Позиционные дифференциальные игры. М.: Наука, 1974. 456 с.
4. *Пшеничный Б. Н., Сагайдак М. И.* О дифференциальных играх с фиксированным временем. — Кибернетика, 1970, № 2, с. 54—63.
5. *Красовский Н. Н.* Теория управления движением. М.: Наука, 1968. 475 с.
6. *Филиппов А. Ф.* Дифференциальные уравнения с разрывной правой частью. М.: Наука, 1985. 224 с.
7. *Ухоботов В. И.* Построение цены игры в некоторых дифференциальных играх с фиксированным временем. — ПММ, 1981, т. 45, вып. 6, с. 994—1000.
8. *Красовский Н. Н.* Об одной задаче преследования. — ПММ, 1963, т. 27, вып. 2, с. 244—254.

Челябинск

Поступила в редакцию
16.VI.1986