

ЗАДАЧА О ПРИВЕДЕНИИ ПРИ ОГРАНИЧЕНИЯХ НА ПОЛНЫЕ ИМПУЛЬСЫ УПРАВЛЯЮЩИХ СИЛ

С. Т. Завалицин, В. В. Ушаков

(Свердловск)

Рассматривается задача о приведении траекторий конфликтно управляемой линейной стационарной системы в заданную окрестность положения равновесия. Действия противников стеснены ограничениями на величины полных импульсов управляющих сил. Такие ограничения допускают скачкообразные перемещения по направлениям, могущим прошивать целевое множество. Обсуждаемая задача с помощью обобщенного импульсного исчисления сводится к вспомогательной, разрешимой методами [1]. Полученная импульсная экстремальная конструкция зависит от начальной позиции и допускает скачкообразные движения в режиме скольжения. Заинтересованной в приведении стороне в общем случае необходимо знать к моменту принятия решения реализовавшуюся часть траектории.

В п. 1 рассматривается задача сближения двух материальных точек переменной массы, в п. 2 — задача о приведении для многомерной конфликтно управляемой стационарной системы с неособой матрицей.

1. Сближение двух материальных точек. Пусть x — расстояние между точками, перемещающимися по прямой под действием реактивных сил. Процесс сближения может быть описан уравнением Мещерского

$$(1.1) \quad x'' = u - v; \quad u = -c_1 \frac{m_1'}{m_1}, \quad v = -c_2 \frac{m_2'}{m_2}$$

В (1.1) m_i — масса i -й точки ($i = 1, 2$), c_i — относительная скорость истечения реактивной массы.

Пусть t_0 — начало временного отсчета. Предположим, что величина массы $\Delta m_i(t)$ стеснена ограничением

$$(1.2) \quad |\Delta m_i(t)| \leq \Delta m_i, \quad t_0 \leq t \\ \Delta m_i(t) = m_i(t) - m_i(t_0); \quad \Delta m_i(t) = 0, \quad t < t_0$$

Ниже считается, что управляющие воздействия u , v подчинены соответственно первому и второму игрокам. Пусть t_0 и θ ($t_0 < \theta$) — моменты начала и конца игры. Цель первого игрока — осуществить в момент θ неравенство

$$(1.3) \quad x^2 + \dot{x}^2 \leq \varepsilon^2$$

Задача второго игрока — препятствовать этому.

Формализуем эту задачу в терминах теории дифференциальных игр. Для этого необходимо выяснить структуру ограничений, накладываемых постановкой задачи на управления u , v . Обозначим текущее значение пол-

ного импульса управляющей силы u через $\mu(t)$. Тогда

$$\mu(t) = \int_{t_0}^t u \, d\tau = c_1 \ln \frac{m_1(t_0)}{m_1(t)} \approx -c_1 \frac{\Delta m_1(t)}{m_1(t_0)}, \quad \Delta m_1 \ll m_1(t_0)$$

Отсюда и из (1.2) вытекает оценка

$$(1.4) \quad |\mu(t)| \leq \mu_0, \quad \mu_0 = c_1 \frac{\Delta m_1}{m_1(t_0)}$$

Аналогично выводится оценка

$$(1.5) \quad |v(t)| \leq v_0, \quad v_0 = c_2 \frac{\Delta m_2}{m_2(t_0)}$$

в которой $v(t)$ — текущее значение полного импульса управляющей силы v .

Таким образом, ограничения (1.2) на реактивные массы эквивалентны ограничениям на импульсы соответствующих реактивных сил.

Далее определим допустимые стратегии игроков [1]. Сначала оговорим класс допустимых стратегий M формирования полного импульса $\mu(t)$ управляющего воздействия u . Будем считать, что стратегия M сопоставляет каждой позиции (t, x) , $x = (x, x^*)^T$ множество $M(t, x)$ отрезка (1.4). При этом предполагается, что множества $M(t, x)$ замкнуты и выпуклы по x и полунепрерывны сверху по включениям при изменении (t, x) . Допустимые стратегии N формирования полного импульса $v(t)$ определяются аналогично.

Локально суммируемый во времени полный импульс $\mu(t)$ ($v(t)$), порождаемый стратегией M (соответственно, стратегией N), позволяет определить управляющее воздействие

$$(1.6) \quad u = \mu^* \quad (v = v^*)$$

Итак, можно сформулировать задачу.

Задача A_1 . Дана исходная позиция (t_0, x_0) . Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивает вывод точки $x(t, t_0, x_0, M^{(H)}, N)$ на множество (1.3) в момент θ .

Перейдем к построению вспомогательной задачи о приведении. Для целей данной работы окажется достаточным обобщенное импульсное исчисление первого порядка [2]. В таком исчислении оригинал z разлагается в интеграл

$$z = \int_{-\infty}^{\infty} \delta^*(t - \lambda) z^*(\lambda) \, d\lambda$$

по сдвигам диполя δ^* (здесь интегрирование понимается в смысле [2]). Изображение z^* можно получить свертыванием [3] оригинала с функцией Хевисайда $\chi(t - t_0)$, равной нулю при $t < t_0$ и единице при $t_0 < t$.

Запишем уравнение (1.1) в виде системы

$$(1.7) \quad \begin{aligned} \dot{x}_1 &= x_2 + x_{10} \delta(t - t_0), & \dot{x}_2 &= u - v + x_{20} \delta(t - t_0) \\ x_1 &= x, & x_2 &= x^*, & x_{10} &= x(t_0), & x_{20} &= x^*(t_0) \end{aligned}$$

где δ — импульс Дирака, вызывающий движение системы (1.7) с выписанными начальными условиями.

При $t_0 \leq t$ определим сдвиг

$$(1.8) \quad y_1 = x_1^*, \quad y_2 = x_2^* + x_{20}$$

В новых координатах система в изображениях имеет вид

$$(1.9) \quad \begin{aligned} y_1 \dot{} &= y_2, & y_2 \dot{} &= \mu - \nu + x_{20} \\ y_1(t_0) &= 0, & y_2(t_0) &= x_{10} \end{aligned}$$

С помощью формул обратного преобразования $x_i = x_i^{**}$ ($i = 1, 2$), преобразования (1.8) и системы (1.9) можно получить соотношения связи параметров исходной и вспомогательной задач ($t_0 \leq t$)

$$(1.10) \quad x_1 = y_2, \quad x_2 = \mu - \nu + x_{20}$$

Подставляя (1.10) в (1.3), будем иметь целевое множество для конструируемой вспомогательной задачи

$$(1.11) \quad y_2^2 + [\mu(\theta) - \nu(\theta) + x_{20}]^2 \leq \varepsilon^2$$

Итак, задача A_1 эквивалентна следующей задаче.

Задача B_1 . Дана исходная позиция (t_0, y_0) , где $y_0 = (0, x_{10})^T$. Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивает вывод точки $y[t, t_0, y(t_0), M^{(H)}, N]$ на множество (1.11).

Значения $\mu^{(H)}(\theta)$, составляющие множество $M^{(H)}(\theta, y)$, будем искать как решения уравнения

$$\begin{aligned} \min_{\mu(\theta)} \max_{\nu(\theta)} \{y_2^2(\theta) + [\mu(\theta) - \nu(\theta) + x_{20}]^2\} = \\ = \max_{\nu(\theta)} \{y_2^2(\theta) + [\mu^{(H)}(\theta) - \nu(\theta) + x_{20}]^2\} \end{aligned}$$

Получаем

$$(1.12) \quad \mu^{(H)}(\theta) = \begin{cases} \mu_0, & x_{20} < -\mu_0 \\ -x_{20}, & |x_{20}| \leq \mu_0 \\ -\mu_0, & \mu_0 < x_{20} \end{cases}$$

Наилучшее действие второго игрока определяется формулой

$$(1.13) \quad \nu^{(H)}(\theta) = \begin{cases} \nu_0, & x_{20} < -\mu_0 \\ \pm \nu_0, & |x_{20}| \leq \mu_0 \\ -\nu_0, & \mu_0 < x_{20} \end{cases}$$

Подставляя (1.12), (1.13) в (1.11), имеем предцелевое множество в задаче B_1

$$(1.14) \quad |y_2(\theta)| \leq h(x_{20})$$

$$h(x_{20}) = \begin{cases} h_- = [\varepsilon^2 - (\mu_0 - \nu_0 + x_{20})^2]^{1/2}, & x_{20} < -\mu_0 \\ h_0 = (\varepsilon^2 - \nu_0^2)^{1/2}, & |x_{20}| \leq \mu_0 \\ h_+ = [\varepsilon^2 - (-\mu_0 + \nu_0 + x_{20})^2]^{1/2}, & \mu_0 < x_{20} \end{cases}$$

Анализ функции h дает необходимое условие приведения

$$(1.15) \quad \nu_0 < \varepsilon$$

и область начальных условий в задаче A_1 , из которой приведение, быть может, возможно

$$(1.16) \quad |x_{20}| \leq \varepsilon + \mu_0 - \nu_0$$

Итак, для решения задачи B_1 достаточно решить следующую задачу.

Задача C_1 . Дана исходная позиция $(t_0, y(t_0))$. Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивала бы вывод точки $y[t, t_0, y(t_0), M^{(H)}, N]$ на множество (1.14) в момент θ .

Эту задачу будем решать согласно [1]. Множество $W(\theta, t)$ программного поглощения цели (1.14) находится как совокупность векторов $w = (y_1, y_2)^T$, удовлетворяющих условию

$$(1.17) \quad - \int_t^\theta s^T X(\theta, \tau) (0, x_{20})^T d\tau + \rho_2(s, t, \theta) - \\ - \rho_1(s, t, \theta) - \rho_{-M}(s) - s^T X(\theta, t) w \leq 0$$

при всех единичных векторах s . В (1.17) X — фундаментальная матрица однородной системы (1.9), ρ_{-M} — опорная функция множества $-M$ (M — множество (1.14)), ρ_i — опорная функция множества достижимости i -го игрока ($i = 1, 2$). Имеем

$$(1.18) \quad \rho_1 = \max_{|\mu| \leq \mu_0} \int_t^\theta [s_1(\theta - \tau) + s_2] \mu(\tau) d\tau = \\ = \mu_0 \int_t^\theta |s_1(\theta - \tau) + s_2| d\tau, \quad \rho_2 = \nu_0 \int_t^\theta |s_1(\theta - \tau) + s_2| d\tau \\ \rho_{-M}(s) = \begin{cases} \infty, & s_1 \neq 0 \\ h, & s_1 = 0 \end{cases}$$

Подставляя (1.18) в (1.17) и вычисляя максимум левой части по s , получаем

$$(1.19) \quad s^\circ(t, y) = (0, -\text{sign}[x_{20}(\theta - t) + y_2])^T \\ W(\theta, t) = \{y \mid H_-(t) \leq y_2 \leq H_+(t)\} \\ H_\pm(t) = \pm h + (\pm \mu_0 \mp \nu_0 - x_{20})(\theta - t)$$

Множество $W(\theta, t)$ непусто, если

$$(1.20) \quad 0 < h + (\mu_0 - \nu_0)(\theta - t_0)$$

Подсчитаем опорную функцию

$$(1.21) \quad \rho_W(s) = \begin{cases} \infty, & s_1 \neq 0 \\ \pm H_\pm, & s_2 = \pm 1, s_1 = 0 \end{cases}$$

С учетом (1.21)

$$(1.22) \quad \kappa(t, y) = \max_{\|s\| \leq 1} [s^T y - \rho_W(s)] = \begin{cases} y_2 - H_+, & -x_{20}(\theta - t) < y_2 \\ -y_2 + H_-, & y_2 < -x_{20}(\theta - t) \end{cases}$$

Стратегия, экстремальная относительно $W(\theta - t)$, имеет вид

$$(1.23) \quad M^{(e)}(t, y) = \begin{cases} \{\mu \mid |\mu| \leq \mu_0\}, & \kappa(t, y) \leq 0 \\ M^{(e)}[t, s^\circ(t, y)], & 0 < \kappa(t, y) \end{cases}$$

где

$$M^{(e)}[t, s^\circ(t, y)] = \begin{cases} -\mu_0, & -x_{20}(\theta - t) < y_2 \\ \mu_0, & y_2 < -x_{20}(\theta - t) \end{cases}$$

находится из условия максимума $s^{\circ T}(0, \mu)^T$. Суммируя результаты (1.22), (1.23), получаем стратегию

$$(1.24) \quad M^{(e)}(t, y) = \begin{cases} -\mu_0, & H_+ < y_2 \\ \{\mu \mid |\mu| \leq \mu_0\}, & H_- < y_2 < H_+ \\ \mu_0, & y_2 < H_- \end{cases}$$

решающую задачу C_1 . Доопределяя ее в момент θ по формуле (1.12), получаем экстремальную стратегию задачи B_1 .

Теперь построим стратегию, решающую исходную задачу A_1 . Для этого преобразуем переменные стратегии (1.24) по формулам (1.10). Имеем

$$(1.25) \quad M^{(e)}(t, x) = \begin{cases} -\mu_0, & H_+ < x_1 \\ \{\mu \mid |\mu| \leq \mu_0\}, & H_- < x_1 < H_+ \\ \mu_0, & x_1 < H_- \end{cases}$$

Отсюда $M^{(H)}(t, x) = M^{(e)}(t, x)$ при $t < \theta$ и $M^{(H)}(t, x) = \mu^{(H)}(\theta)$ при $t = \theta$. Стратегия (1.25) отвечает мосту

$$(1.26) \quad H_- < x_1 < H_+$$

Мост (1.26) зависит от начальной позиции. Переход от стратегии $M^{(H)}(t, x)$ к управлению u , осуществляемый дифференцированием (1.6), автоматически формализует импульсно-скользящие режимы, возникающие на границе моста (1.26).

Область начальных условий, из которых игра имеет успешное с точки зрения первого игрока завершение, есть пересечение множества $W(\theta, t_0)$ и (1.20). Если $v_0 \leq \mu_0$, то (1.20) имеет место и рассматриваемая область состоит из областей

$$(1.27) \quad \begin{cases} \mu_0 \leq x_{20} \leq \mu_0 + \varepsilon - v_0 \\ -h_+(x_{20}) + (v_0 - \mu_0 - x_{20})(\theta - t_0) \leq x_{10} \leq h_+(x_{20}) + \\ + (\mu_0 - v_0 - x_{20})(\theta - t_0) \\ |x_{20}| \leq \mu_0 \\ -\sqrt{\varepsilon^2 - v_0^2} + (v_0 - \mu_0 - x_{20})(\theta - t_0) \leq x_{10} \leq \sqrt{\varepsilon^2 - v_0^2} + \\ + (\mu_0 - v_0 - x_{20})(\theta - t_0) \\ v_0 - \mu_0 - \varepsilon \leq x_{20} < -\mu_0 \\ -h_-(x_{20}) + (v_0 - \mu_0 - x_{20})(\theta - t_0) \leq x_{10} \leq h_-(x_{20}) + \\ + (\mu_0 - v_0 - x_{20})(\theta - t_0) \end{cases}$$

Область (1.27) и мост (1.26) изображены на фиг. 1.

В случае, когда $\mu_0 < v_0$, требование (1.20) дает условие $v_0 - \sqrt{\varepsilon^2 - v_0^2} \cdot (\theta - t_0)^{-1} < \mu_0$ и сужает область (1.27) до формы, получающейся из (1.27) заменой ε , входящего в верхние соотношения первой и последней областей, на $[\varepsilon^2 - (v_0 - \mu_0)^2 (\theta - t_0)^2]^{1/2}$.

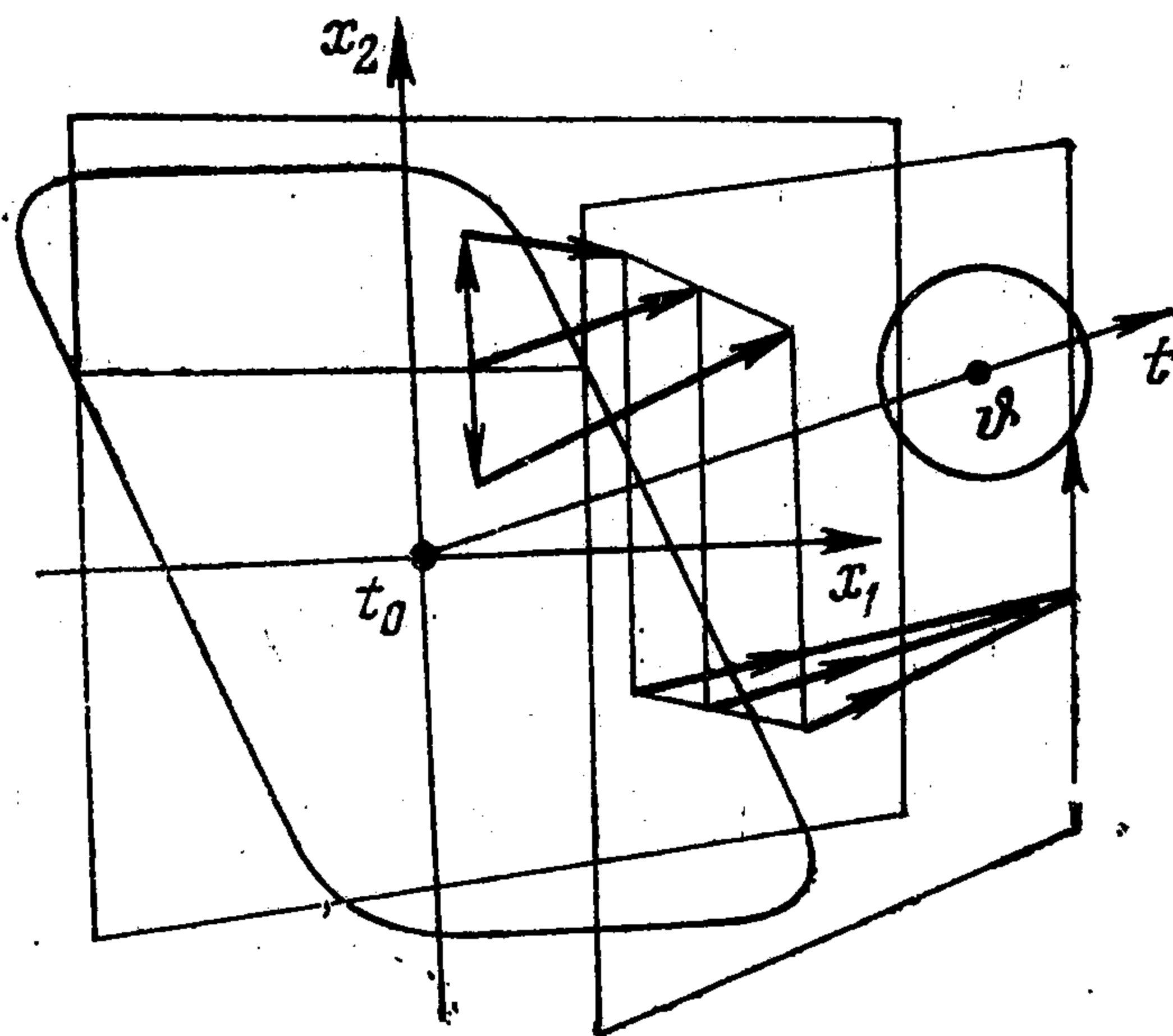
2. **Общий случай конфликтно управляемой линейной системы.** Рассмотрим объект (2.1) и целевое множество (2.2)

$$(2.1) \quad \dot{x} = Ax + bu - cv = L(x, u, v)$$

$$(2.2) \quad d^2(x) = x^T D x \leq \varepsilon^2$$

Здесь A — $n \times n$ -матрица; b, c — n -векторы; D — неотрицательная симметричная матрица. Предполагается, что управление u стеснено ограничением (1.4), а управление v подчинено требованию (1.5). Допустимые стратегии игроков понимаются в смысле п. 1 с дополнением, что первый игрок в момент t информирован о своей предыстории: $\{x(\tau)\}_{t_0 \leq \tau \leq t}$.

Задача A_2 . Дана исходная позиция (t_0, x_0) . Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивает вывод фазовой точки системы (2.1) на множество (2.2) в момент θ .



Фиг. 1

Построим вспомогательную задачу о приведении. Система (2.1) в изображениях имеет вид

$$(2.3) \quad \frac{d}{dt} x^* = L(x^*, \mu, \nu) + x_0 \chi(t - t_0)$$

Если $\det A \neq 0$, то реакция объекта (2.3) допускает разложение на составляющие

$$(2.4) \quad x^* = y - A^{-1}x_0, \quad t_0 < t$$

В (2.4) y — решение задачи Коши

$$(2.5) \quad \dot{y} = L(y, \mu, \nu), \quad y(t_0) = A^{-1}x_0 = y_0$$

Из (2.4), (2.1), (2.5) вытекает формула связи переменных

$$(2.6) \quad x = L(y, \mu, \nu), \quad t_0 < t$$

Итак, задача A_2 эквивалентна следующей задаче.

Задача B_2 . Дана исходная позиция (t_0, y_0) . Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивает вывод в момент θ фазовой точки системы (2.5) на множество (2.2), где $x = L[y, \mu(\theta), \nu(\theta)]$.

Значение $\mu^{(H)}(\theta)$, составляющее множество $M^{(H)}(\theta, y)$, должно решить задачи

$$(2.7) \quad \min_{\mu(\theta)} \max_{\nu(\theta)} d(x) = d(x^\circ), \quad x^\circ = L[y, \mu^{(H)}(\theta), \nu^{(H)}(\theta)] \\ d(x^\circ) \leq \varepsilon$$

где x определено формулой (2.6) ($t = \theta$). Максимизация в (2.7) дает результат

$$(2.8) \quad v^\circ(\theta) = -v_0 \operatorname{sign} [g_c^T y + \gamma \mu(\theta)]; \quad g_c = A^T D c, \quad \gamma = b^T D c$$

Рассмотрим два случая.

Пусть сначала $\gamma = 0$. Тогда согласно (2.8)

$$(2.9) \quad v^{(H)}(\theta) = -v_0 \operatorname{sign} g_c^T y$$

так как $v^\circ(\theta)$ не зависит от $\mu(\theta)$. С учетом (2.9) можно получить

$$(2.10) \quad \mu^{(H)}(\theta) = \begin{cases} \mu_0, & g_b^T y < -\mu_0 \alpha \\ \mu_1(\theta), & |g_b^T y| \leq \mu_0 \alpha \\ -\mu_0, & \mu_0 \alpha < g_b^T y \end{cases}$$

$$g_b = A^T D b, \quad \alpha = d^2(b), \quad \mu_1(\theta) = \alpha^{-1} g_b^T y$$

Пусть теперь $\gamma > 0$. Минимизация в (2.7) при условии (2.8) дает результат

$$(2.11) \quad \mu^{(H)}(\theta) = \begin{cases} \mu_0, & \begin{cases} \gamma v_0 < r^T y \text{ и } g_b^T y < \gamma v_0 - \alpha \mu_0 \\ |r^T y| < \gamma v_0 \text{ и } g_c^T y < -\gamma \mu_0 \\ r^T y < -\gamma v_0 \text{ и } g_b^T y < -\gamma v_0 - \alpha \mu_0 \end{cases} \\ \alpha^{-1} \gamma v_0 - \alpha^{-1} g_b^T y, & \gamma v_0 < r^T y \text{ и } \gamma v_0 - \alpha \mu_0 < \\ & < g_b^T y < \gamma v_0 + \alpha \mu_0 \\ -\gamma^{-1} g_c^T y, & |r^T y| \leq \gamma v_0 \text{ и } |g_c^T y| < \gamma \mu_0 \\ -\alpha^{-1} \gamma v_0 - \alpha^{-1} g_b^T y, & r^T y < -\gamma v_0 \text{ и } -\gamma v_0 - \\ & & -\alpha \mu_0 < g_b^T y < -\gamma v_0 + \alpha \mu_0 \\ -\mu_0, & \begin{cases} \gamma v_0 < r^T y \text{ и } \gamma v_0 + \alpha \mu_0 < g_b^T y \\ |r^T y| \leq \gamma v_0 \text{ и } \gamma \mu_0 < g_c^T y \\ r^T y < -\gamma v_0 \text{ и } -\gamma v_0 + \alpha \mu_0 < g_b^T y \end{cases} \end{cases}$$

В (2.11) принято обозначение $r = g_b - \alpha \gamma^{-1} g_c$. Управлению (2.11) согласно (2.9) отвечает

$$(2.12) \quad v^{(H)}(\theta) = -\operatorname{sign} [g_c^T y + \gamma \mu^{(H)}(\theta)]$$

Итак, для решения задачи B_2 достаточно решить следующую задачу.

Задача C_2 . Дана исходная позиция (t_0, y_0) . Требуется найти стратегию $M^{(H)}$, которая при всяком выборе допустимой стратегии N обеспечивала бы вывод фазовой точки системы (2.5) на множество, определяемое вторым из соотношений (2.7), в момент θ .

Эту задачу решим по схеме [1]. Множество $W(\theta, t)$ программного поглощения цели находится как совокупность векторов w , удовлетворяющих условию

$$(2.13) \quad \rho_2(s, t, \theta) - \rho_1(s, t, \theta) - \rho_{-M}(s) - s^T e^{A(\theta-t)} w \leq 0$$

при всех единичных векторах s . В (2.13) ρ_i — опорная функция множества достижимости i -го игрока ($i = 1, 2$), ρ_{-M} — опорная функция множеств

ва — M (M — множество x° из (2.7)). Имеем

$$\rho_1 = \mu_0 \int_t^\theta |s^T e^{A(\theta-\tau)} b| d\tau, \quad \rho_2 = \nu_0 \int_t^\theta |s^T e^{A(\theta-\tau)} c| d\tau$$

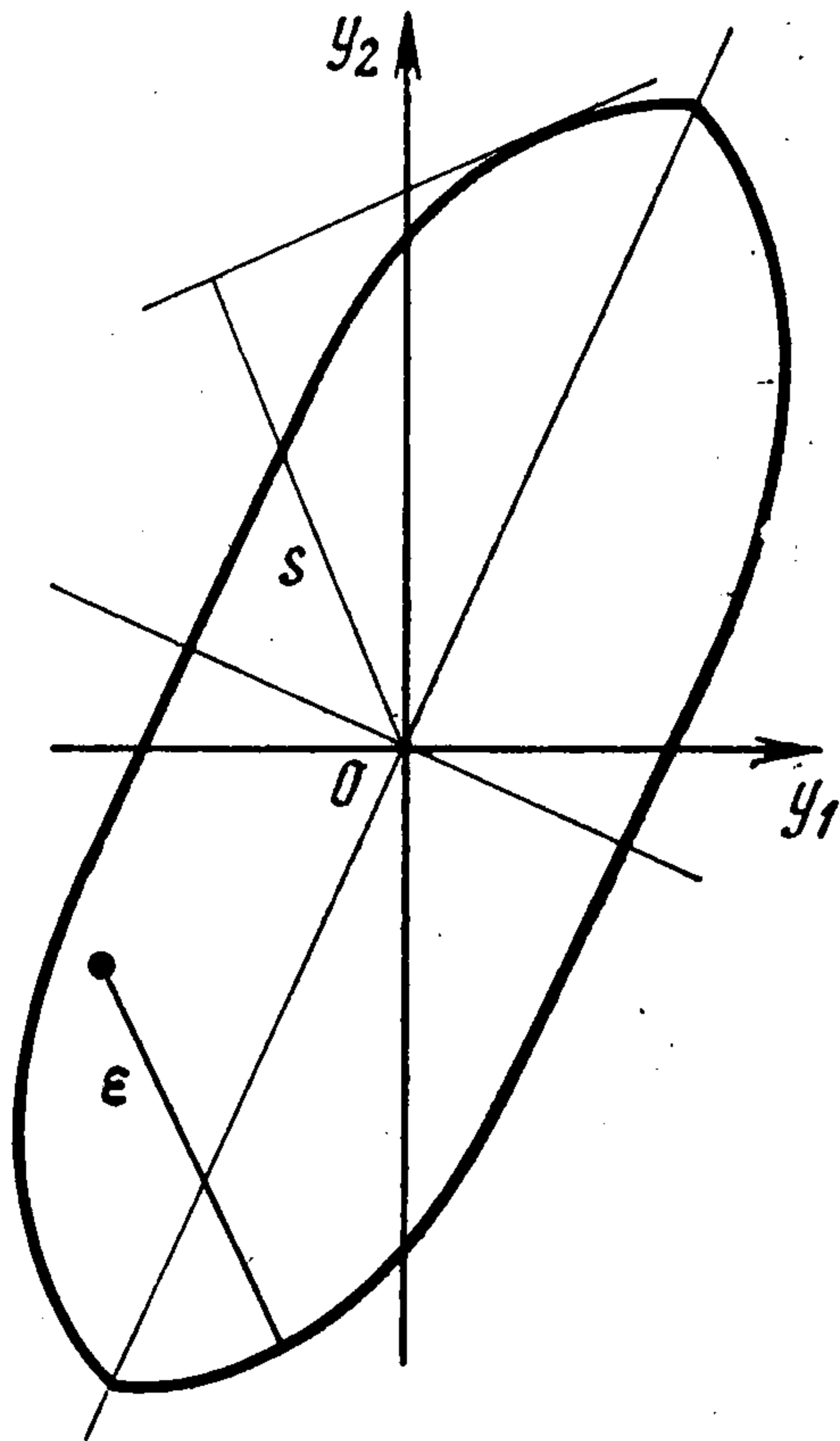
Далее, определив функцию $\kappa(t, y) = \max_{\|s\| \leq 1} [s^T y - \rho_{W(\theta, t)}]$ и из условия максимума $s^{\circ T} b$ множество

$$(2.14) \quad M^{(e)}(t, s^\circ) = \begin{cases} -\mu_0 \operatorname{sign} s^{\circ T} b, & s^{\circ T} b \neq 0 \\ \{\mu \mid |\mu| \leq \mu_0\}, & s^{\circ T} b = 0 \end{cases}$$

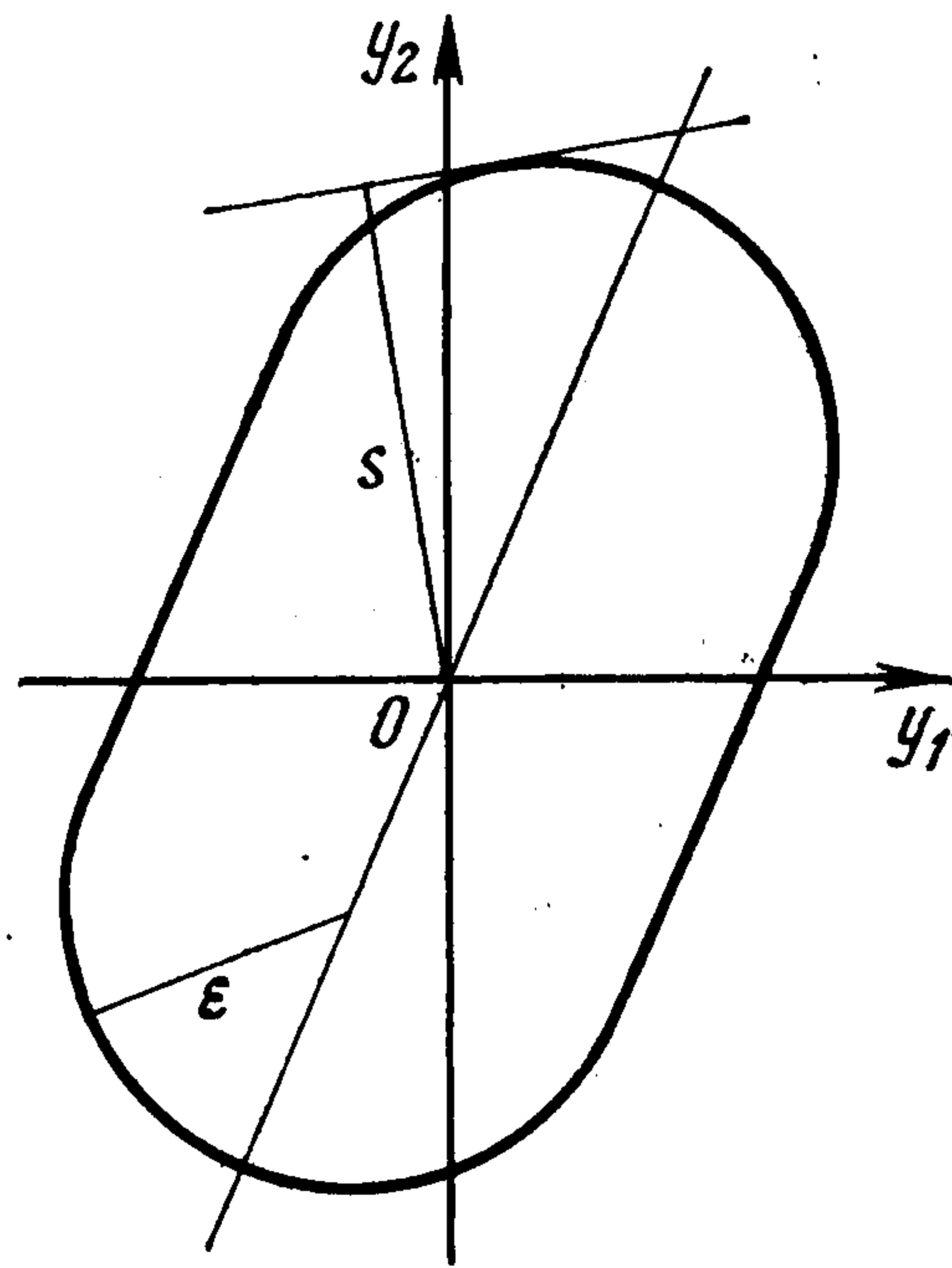
выпишем стратегию

$$M^{(e)}(t, y) = \begin{cases} \{\mu \mid |\mu| \leq \mu_0\}, & \kappa(t, y) \leq 0 \\ M^{(e)}(t, s^\circ), & \kappa(t, y) > 0 \end{cases}$$

разрешающую задачу C_3 . В (2.14) $s^\circ(t, y)$ максимизирует левую часть (2.13). Определяя стратегию $M^{(H)}(t, y)$ в момент $t = \theta$ по формуле (2.10)



Фиг. 2



Фиг. 3

приходим к экстремальной стратегии задачи B_2 . Если в последней сделать замену

$$y = A^{-1}x_0 + \int_{t_0}^t x d\tau$$

вытекающую из (2.4), то получим стратегию, разрешающую исходную задачу A_2 . Теперь в отличие от п. 1 первому игроку при принятии решения, вообще говоря, надо знать свою предысторию.

Приложение. Пусть D — единичная $n \times n$ -матрица, $\|b\| = \|c\| = 1$. Приведем опорную функцию множества $-M$ в двух случаях: $b^T c = 0$, $b = c$. Отметим, что $-M = M$, и совершим преобразование $z = Ay$. Тогда

$$\rho_M(s) = \|l\| \rho_{AM}(l \|l\|^{-1}), \quad l = A^{-1T} s$$

Задача сводится к подсчету опорной функции множества AM . Если $b^T c = 0$, $\|l\| = 1$, $l^T b \geq 0$, $l^T c \geq 0$, то $\rho_{AM}(l) = \varepsilon + l^T (b\mu_0 - cv_0)$. Значение $\rho_{AM}(l)$ для других областей находится, исходя из симметрий множества AM (фиг. 2).

В случае $b = c$ множество AM изображено на фиг. 3. Необходимое условие приведения дается неравенством (1.15), $\rho_{AM}(l) = \varepsilon + (\mu_0 - \nu_0) |l^T b|$.

Поступила 9 IX 1974

ЛИТЕРАТУРА

1. Красовский Н. Н. Игровые задачи о встрече движений. М., «Наука», 1970.
2. Завалищин С. Т. Импульсное исчисление для операторов, действующих в пространстве распределений. Дифференциальные уравнения, 1972, т. 8, № 6.
3. Шилов Г. Е. Математический анализ. М., «Наука», 1965.