

УДК 62—50

## О СТОХАСТИЧЕСКОМ ПРОГРАММНОМ СИНТЕЗЕ СТРАТЕГИЙ В ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНОЙ ИГРЕ

Красовский Н. Н.

Рассматривается дифференциальная игра [1—17], в которой стратегии формируют управляющие воздействия на основе информации об истории движения. Обсуждается вычисление цены этой игры и построение оптимальных стратегий на основе вспомогательных программных конструкций, которые содержат введенный искусственно случайный элемент. Таким образом, здесь с некоторой общей точки зрения рассматривается метод стохастического программного синтеза, предложенный для дифференциальных игр в работах [18, 19].

1. Рассмотрим систему, описываемую уравнением

$$(1.1) \quad \dot{x} = f(t, x, u, v), \quad u \in R, \quad v \in Q, \quad t_0 \leq t \leq \vartheta$$

где  $t$  — время,  $x$  —  $n$ -мерный фазовый вектор объекта,  $u$  —  $r$ -мерный вектор управляющего воздействия,  $v$  —  $s$ -мерный вектор помехи; функция  $f$  непрерывна по всем аргументам и удовлетворяет по  $x$  условию Липшица

$$|f(t, x^{(1)}, u, v) - f(t, x^{(2)}, u, v)| \leq \lambda |x^{(1)} - x^{(2)}|$$

$R$  и  $Q$  — компакты; символ  $|x|$  означает евклидову норму  $x$ . Пусть задан функционал

$$(1.2) \quad \gamma = \gamma(x(t_0[\cdot]\vartheta))$$

определенный на непрерывных функциях  $x(t_0[\cdot]\vartheta) = \{x[t], t_0 \leq t \leq \vartheta\}$  и непрерывный в метрике

$$\|x(t_0[\cdot]\vartheta)\| = \max_t |x[t]|$$

Содержательно задача состоит в построении такого закона управления  $U$ , который формирует воздействие  $u$  по принципу обратной связи и гарантирует возможно меньшее значение  $\gamma$ . Выберем в качестве информационного элемента для текущего момента времени  $\tau \in [t_0, \vartheta]$  историю движения  $x(t_0[\cdot]\tau)$ , которая реализовалась к этому моменту. Тогда задачу можно формализовать следующим образом. Назовем стратегией всякую функцию  $u(x(t_0[\cdot]\tau), \varepsilon)$ , определенную для всех возможных историй  $x(t_0[\cdot]\tau)$ ,  $\tau \in [t_0, \vartheta]$  и достаточно малых значений параметра точности  $\varepsilon > 0$  и удовлетворяющую условию  $u(x(t_0[\cdot]\tau), \varepsilon) \in R$ . Пусть выбрана некоторая стратегия  $u(x(t_0[\cdot]\tau), \varepsilon)$ , реализовалась история  $x(t_0[\cdot]t_*)$ , выбраны значение  $\varepsilon > 0$  и разбиение  $\Delta \{\tau_i\}$ ,  $i = 0, \dots, m$  для отрезка  $t_* \leq t \leq \vartheta$  будущего времени,  $\tau_0 = t_*$ ,  $\dots$ ,  $\tau_m = \vartheta$ . Тогда движение  $x(t_0[\cdot]\vartheta)$ , продолжающее непрерывно данную историю  $x(t_0[\cdot]t_*)$ , определяется при  $t_* \leq t \leq \vartheta$  как решение пошагового дифференциального уравнения

$$\begin{aligned} \dot{x}[t] &= f(t, x[t], u(x(t_0[\cdot]\tau_i), \varepsilon), v[t]), \quad \tau_i \leq t \leq \tau_{i+1}, \quad i = \\ &= 0, \dots, m-1 \end{aligned}$$

где реализация помехи  $v(t_*[\cdot]\vartheta) = \{v[t] \in Q, t_* \leq t < \vartheta\}$  может оказаться любой, не зависящей от нашего выбора измеримой по Борелю функцией. Пусть символ  $\Delta_\delta$ , где число  $\delta > 0$ , означает разбиение  $\Delta \{\tau_i\}$ , которое удовлетворяет условию  $\tau_{i+1} - \tau_i \leq \delta$ ,  $i = 0, \dots, m-1$ . П

выбранной стратегии  $u(\cdot) = u(x(t_0[\cdot]\tau), \varepsilon)$  и данной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$  будем называть гарантированным результатом  $\rho$  величину

$$\rho_{u(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} \limsup_{\delta \rightarrow 0} \sup_{\Delta_\delta} \sup_{v(t_*[\cdot]\vartheta)} \gamma(x(t_0[\cdot]\vartheta))$$

Будем называть оптимальной стратегией  $u^\circ(\cdot)$ , которая удовлетворяет условию

$$\rho_{u^\circ(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \min_{u(\cdot)} \rho_{u(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*))$$

для всякой возможной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$ .

Назовем контрстратегией функцию  $v(x(t_0[\cdot]\tau), u, \varepsilon)$ , определенную для всех возможных историй  $x(t_0[\cdot]\tau)$ , достаточно малых  $\varepsilon > 0$  и всех  $u \in R$ , удовлетворяющую условию  $v(x(t_0[\cdot]\tau), u, \varepsilon) \in Q$  и измеримую по Борелю по  $u$  при каждом фиксированном  $x(t_0[\cdot]\tau)$  и  $\varepsilon$ . Пусть выбрана некоторая контрстратегия  $v(x(t_0[\cdot]\tau), u, \varepsilon)$ , реализовалась история  $x(t_0[\cdot]t_*)$ , выбраны  $\varepsilon > 0$  и разбиение  $\Delta\{\tau_i\}$  для отрезка  $[t_*, \vartheta]$ . Движение  $x(t_0[\cdot]\vartheta)$ , продолжающее непрерывно  $x(t_0[\cdot]t_*)$ , определяется при  $t_* \leq t \leq \vartheta$  как решение пошагового дифференциального уравнения

$$\begin{aligned} \dot{x}[t] &= f(t, x[t], u[t], v(x(t_0[\cdot]\tau_i), u[t], \varepsilon)), \\ \tau_i &\leq t \leq \tau_{i+1}, \quad i = 0, \dots, m-1 \end{aligned}$$

где реализация  $u(t_*[\cdot]\vartheta) = \{u[t] \in R, t_* \leq t < \vartheta\}$  может оказаться любой измеримой по Борелю функцией. Для выбранной контрстратегии  $v(\cdot) = v(x(t_0[\cdot]\vartheta), u, \varepsilon)$  и данной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$  гарантированный результат  $\rho$  определяется равенством

$$\rho_{v(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} \liminf_{\delta \rightarrow 0} \inf_{\Delta_\delta} \inf_{u(t_*[\cdot]\vartheta)} \gamma(x(t_0[\cdot]\vartheta))$$

Будем называть оптимальной контрстратегией  $v^\circ(\cdot)$ , которая удовлетворяет условию

$$\rho_{v^\circ(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \max_{v(\cdot)} \rho_{v(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*))$$

для всякой возможной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$ .

Задачи об оптимальных стратегии  $u^\circ(\cdot)$  и контрстратегии  $v^\circ(\cdot)$  составляют дифференциальную игру. Будем говорить, что эта игра имеет цену  $\rho^\circ$  и седловую точку  $\{u^\circ(\cdot), v^\circ(\cdot)\}$ , если оптимальные  $u^\circ(\cdot)$  и  $v^\circ(\cdot)$  существуют и справедливо равенство

$$\rho_{u^\circ(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \rho_{v^\circ(\cdot)}(x(t_0[\cdot]t_*)) = \rho^\circ(x(t_0[\cdot]t_*))$$

для всякой возможной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$ .

*Теорема 1.1.* Рассматриваемая дифференциальная игра имеет цену и седловую точку.

Теорема доказывается по известной схеме (см., например, [4, 18, 20]). При этом оптимальные  $u^\circ(\cdot)$  и  $v^\circ(\cdot)$  могут строиться по цене игры  $\rho^\circ$  в соответствии с условиями

$$\begin{aligned} \max_v \langle (x[\tau] - y_*[\tau]) \cdot f(\tau, x[\tau], u^\circ, v) \rangle &= \\ = \min_u \max_v \langle (x[\tau] - y_*[\tau]) \cdot f(\tau, x[\tau], u, v) \rangle &= \\ \langle (x[\tau] - y^*[\tau]) \cdot f(\tau, x[\tau], u, v^\circ) \rangle &= \\ = \min_v \langle (x[\tau] - y^*[\tau]) \cdot f(\tau, x[\tau], u, v) \rangle & \end{aligned}$$

Здесь символ  $\langle a \cdot b \rangle$  означает скалярное произведение векторов  $a$  и  $b$ ,  $y_*[\tau]$  и  $y^*[\tau]$  — значения в момент  $\tau$  для сопутствующих историй  $y_*(t_0[\cdot]\tau)$  и  $y^*(t_0[\cdot]\tau)$ , которые определяются из условий

$$(1.3) \quad \rho^\circ(y_*(t_0[\cdot]\tau)) = \min \rho^\circ(y(t_0[\cdot]\tau))$$

$$(1.4) \quad \rho^\circ(y^*(t_0[\cdot]\tau)) = \max \rho^\circ(y(t_0[\cdot]\tau))$$

при ограничении  $\|x(t_0[\cdot] \tau) - y(t_0(\cdot) \tau)\| \leq \varepsilon \exp 2\lambda(\tau - t_0)$ . Обсуждаемое доказательство теоремы 1.1 не является в общем случае конструктивным. Поэтому остается нерешенной задача эффективного вычисления  $\rho^\circ$  и построения  $u^\circ(\cdot)$  и  $v^\circ(\cdot)$ .

2. Рассмотрим оценку величины  $\rho^\circ(x(t_0[\cdot] t_*))$ , опирающуюся на некоторую вспомогательную стохастическую программную конструкцию. Пусть зафиксирована некоторая история  $x(t_0[\cdot] t_*)$ . Выберем для отрезка  $[t_*, \vartheta]$  некоторое разбиение  $\Delta \{t_i\}$ ,  $i = 1, \dots, k+1$ ,  $t_1 = t_*$ ,  $\dots$ ,  $t_{k+1} = \vartheta$ . Свяжем с этим разбиением следующее вероятностное пространство  $\{\Omega, F, P\}$ . В этом пространстве элементарное событие  $\omega$  есть любой набор  $\omega = \{z^{(1)}, \dots, z^{(k)}, s^{(1)}, \dots, s^{(k)}\}$ , где  $z^{(j)}$  и  $s^{(j)}$  —  $n$ -мерные векторы,  $|s^{(j)}| \leq 1$ ,  $|z^{(j)}| \leq K$ , где  $K$  — некоторое достаточно большое число,  $F$  — борелевская  $\sigma$ -алгебра на  $\Omega$ , вероятностная мера  $P$  порождена независимыми в совокупности равномерными распределениями случайных векторов  $z^{(j)}$  и  $s^{(j)}$  в соответствующих шарах  $|z| \leq K$  и  $|s| \leq 1$ . Таким образом, полагаем, что с каждым моментом  $t_j$  связана пара случайных величин  $\{z^{(j)}, s^{(j)}\}$ , распределенных равномерно при  $|z| \leq K$  и  $|s| \leq 1$ ; все величины  $z^{(j)}, s^{(j)}$  независимы в совокупности.

Назовем неупреждающими стохастическими программами  $v(t, u, \omega)$  и  $u(t, \omega)$  неупреждающие (по  $t$ ) относительно  $\xi[t_*, t] = \{z^{(1)}, \dots, z^{(i)}, s^{(1)}, \dots, s^{(i)}\}$ ,  $t_i \leq t < t_{i+1}$  [21], случайные функции, измеримые по Борелю по всем их аргументам. Стало быть, эти функции удовлетворяют равенствам

$$v(t, u, \omega) = v(t, u, z^{(1)}, \dots, z^{(i)}, s^{(1)}, \dots, s^{(i)})$$

$$| \quad u(t, \omega) = u(t, z^{(1)}, \dots, z^{(i)}, s^{(1)}, \dots, s^{(i)})$$

при  $t_i \leq t < t_{i+1}$ ,  $i = 1, \dots, k$ , почти наверное по  $\omega$ . История  $x(t_0[\cdot] t_*)$ , разбиение  $\Delta \{t_i\}$  и какая-либо пара программ  $\{u(t, \omega), v(t, u, \omega)\}$  определяют случайное движение  $w(t_0[\cdot] \vartheta, \omega)$ , которое продолжает непрерывно эту историю при  $t_* \leq t \leq \vartheta$ , как решение стохастического дифференциального уравнения

$$(2.1) \quad \dot{w}[t] = f(t, w[t, \omega], u(t, \omega), v(t, u(t, \omega), \omega))$$

Обозначим через  $v_\Delta(\cdot)$  и  $u_\Delta(\cdot)$  программы, отвечающие разбиению  $\Delta$ . Назовем программным максимином  $\rho^*$  величину

$$\rho^*(x(t_0[\cdot] t_*)) = \sup_\Delta \sup_{v_\Delta(\cdot)} \inf_{u_\Delta(\cdot)} \text{vrai} \max_\omega \gamma(w(t_0[\cdot] \vartheta, \omega))$$

где величина  $\text{vrai} \max_\omega \gamma$  вычисляется для случайной величины  $\gamma$  на пространстве  $\{\Omega, F, P\}$ .

*Теорема 2.1.* Справедливо равенство

$$(2.2) \quad \rho^\circ(x(t_0[\cdot] t_*)) = \rho^*(x(t_0[\cdot] t_*))$$

какова бы ни была история  $x(t_0[\cdot] t_*)$ .

Доказательство теоремы вытекает из следующих лемм.

*Лемма 2.1.* Каковы бы ни были история  $x(t_0[\cdot] t_*)$ , разбиение  $\Delta$ , программа  $v_\Delta(\cdot)$  и число  $\beta > \rho^\circ(x(t_0[\cdot] t_*))$ , существует программа  $u_\Delta(\cdot)$ , которая для соответствующего движения  $w(t_0[\cdot] \vartheta, \omega)$  (2.1) с вероятностью единица обеспечивает неравенство

$$\blacksquare \quad \gamma(w(t_0[\cdot] \vartheta, \omega)) < \beta$$

Справедливость леммы следует из известного свойства  $u$ -стабильности функции  $\rho^\circ$ : каковы бы ни были история  $w(t_0[\cdot] t_i, \omega)$ , число  $\alpha > 0$  и допустимая функция  $v(t_i[\cdot] t_{i+1}, u, \omega)$ , найдется допустимая функция  $u(t_i[\cdot] t_{i+1}, \omega)$  (все при фиксированном значении

так, что для соответствующего движения  $w(t_0 [\cdot] t_{i+1}, \omega)$  будет выполнено неравенство

$$(2.3) \quad \rho^\circ(w(t_0 [\cdot] t_{i+1}, \omega)) \leq \rho^\circ(w(t_0 [\cdot] t_i, \omega)) + \alpha(t_{i+1} - t_i)$$

Так как функцию  $u(t_i [\cdot] t_{i+1}, \omega)$  можно при этом выбрать измеримой по Борелю по  $t$  и  $\omega$  (по  $t$  и  $\{z^{(1)}, \dots, z^{(i)}, s^{(1)}, \dots, s^{(i)}\}$ ), то лемма доказывается прямо по индукции на основании неравенств (2.3), начиная от  $\rho^\circ(x(t_0 [\cdot] t_*)) = \rho^\circ(w(t_0 [\cdot] t_*))$  и кончая  $\rho^\circ(w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)) = \gamma(w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega))$ .

**Лемма 2.2.** Каковы бы ни были история  $x(t_0 [\cdot] t_*)$  и число  $\beta < \rho^\circ(x(t_0 [\cdot] t_*))$ , существует разбиение  $\Delta$  и программа  $v_\Delta(\cdot)$ , такие, что при всякой программе  $u_\Delta(\cdot)$  для соответствующего движения  $w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)$  (2.1) будет обеспечено неравенство

$$(2.4) \quad P(\gamma(w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)) > \beta) > \zeta > 0$$

где символ  $P(A)$  означает вероятность события  $A$ .

В самом деле, будем полагать шаг  $\delta = \max_i(t_{i+1} - t_i)$  разбиения  $\Delta \{t_i\}$  достаточно малым (оценка подходящей малости  $\delta$  будет указана ниже). Определим программу  $v(t, u, \omega) = v(t_i, u, z^{(i)}, s^{(i)})$ ,  $t_i \leq t < t_{i+1}$ ,  $i = 1, \dots, k$ , так, чтобы выполнялось условие

$$(2.5) \quad \langle s^{(i)} \cdot f(t_i, z^{(i)}, u, v(t_i, u, z^{(i)}, s^{(i)})) \rangle = \min_v \langle s^{(i)} \cdot f(t_i, z^{(i)}, u, v) \rangle$$

Из теоремы об измеримом выборе [22] следует возможность построения такой функции  $v(t, u, \omega)$ , измеримой по аргументам  $z^{(i)}, s^{(i)}$  и  $u$  при  $t_i \leq t < t_{i+1}$ ,  $i = 1, \dots, k$ . Рассмотрим случайное движение  $w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega) = \{w[t, \omega], t_0 \leq t \leq \vartheta, \omega \in \Omega\}$ , продолжающее историю  $x(t_0 [\cdot] t_*)$  и порожденное построенной программой  $v_\Delta(\cdot)$  (2.5) и какой-нибудь программой  $u_\Delta(\cdot)$ . Пусть  $y^*[t_i, \omega]$  значение в момент  $t_i$  для сопутствующей истории  $y^*(t_0 [\cdot] t_i, \omega)$ , которая определяется из условия (1.4), где  $\tau = t_i$ ,  $x(t_0 [\cdot] t_i) = w(t_0 [\cdot] t_i, \omega)$  и  $\varepsilon > 0$  — некоторое достаточно малое число. Выберем некоторое значение  $\alpha > 0$ . Вследствие независимости случайных величин  $z^{(j)}, s^{(j)}$ ,  $j = 1, \dots, k$  можно утверждать, что справедливо неравенство

$$(2.6) \quad P(|z^{(i)}(\omega) - w[t_i, \omega]| \leq \alpha, |s^{(i)}(\omega) - (w[t_i, \omega] - y^*[t_i, \omega])| \leq \alpha | w(t_0 [\cdot] t_i, \omega) \geq \eta(\alpha) > 0$$

Здесь символ  $P(A | \xi)$  означает условную вероятность события  $A$  по случайной величине (функции)  $\xi$ .

Из условий (2.5), (2.6) вследствие непрерывности функции  $f(t, x, u, v)$  и вследствие свойства  $v$ -стабильности функции  $\rho^\circ$  [4, 20] теперь выводится по известной схеме рассуждений [4, 18, 20], что найдется некоторая (случайная) история  $y(t_0 [\cdot] t_{i+1}, \omega)$ , продолжающая историю  $y^*(t_0 [\cdot] t_i, \omega)$ , и такая, что будет справедливо неравенство

$$\begin{aligned} & P(\|w(t_i [\cdot] t_{i+1}, \omega) - y(t_i [\cdot] t_{i+1}, \omega)\|^2 \leq \\ & \leq (w[t_i, \omega] - y^*[t_i, \omega])^2 (1 + 2\lambda(t_{i+1} - t_i) + \zeta(\delta, \alpha)(t_{i+1} - t_i)), \\ & \rho^\circ(y(t_0 [\cdot] t_{i+1}, \omega)) \geq \rho^\circ(y^*(t_0 [\cdot] t_i, \omega)) - \zeta(\delta, \alpha)(t_{i+1} - t_i) \| \\ & |w(t_0 [\cdot] t_i, \omega) \geq \eta(\alpha) > 0 \end{aligned}$$

где

$$\lim \zeta(\alpha, \delta) = 0, \alpha \rightarrow 0, \delta \rightarrow 0$$

Отсюда по индукции доказывается, что, какие бы значения  $\zeta^* > 0$  и  $\varepsilon > 0$  ни выбрали наперед, можно указать столь малые значения  $\delta > 0$  и  $\alpha > 0$ , что для рассматриваемого движения  $w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)$  (2.1) найдется история  $y(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)$ , для которой будет справедливо неравенство

$$(2.7) \quad \begin{aligned} & P(\|w(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega) - y(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)\| \leq \varepsilon \exp 2\lambda(\vartheta - t_0), \\ & \rho^\circ(y(t_0 [\cdot] \vartheta, \omega)) \geq \rho^\circ(y^*(t_0 [\cdot] t_*, \omega)) - \zeta^*, \\ & \|x(t_0 [\cdot] t_*) - y^*(t_0 [\cdot] t_*, \omega)\| \leq \varepsilon \exp 2\lambda(t_* - t_0) \geq \eta^k(\alpha) \end{aligned}$$

Вследствие непрерывности  $\rho^\circ$  и  $\gamma$  из (2.7) вытекает, что, каково бы ни было значение  $\beta < \rho^\circ(x(t_0 [\cdot] t_*))$  при выборе достаточно малых  $\varepsilon > 0$  и  $\zeta^* > 0$ , при достаточно малых  $\delta > 0$  и  $\alpha > 0$  построенная программа  $v_\Delta(\cdot)$  (2.4) при всякой программе  $u_\Delta(\cdot)$  обеспечит неравенство (2.4). Это и доказывает лемму 2.2.

3. В общем случае вычисление цены игры  $\rho^\circ$  через программный максимум  $\rho^*$  на основе равенства (2.2) вряд ли конструктивно. Однако в не-

которых случаях это равенство полезно для оценки  $\rho^\circ$  и построения  $u^\circ(\cdot)$  и  $v^\circ(\cdot)$ . Рассмотрим здесь подробнее случай, когда уравнение движения (1.1) является собственно линейным, т. е.

$$(3.1) \quad \dot{x} = A(t)x + f(t, u, v), \quad u \in R, \quad v \in Q$$

где  $A(t)$  — непрерывная матрица-функция. В этом случае можно строить вероятностное пространство  $\{\Omega, F, P\}$  на основе лишь случайных величин  $s^{(j)}$ , полагая  $\omega = \{s^{(1)}, \dots, s^{(k)}\}$ , так как в условии (2.5) в случае (3.1) величины  $z^{(j)}$  по сути дела роли не играют. (Вообще, в каждом конкретном случае пространство  $\{\Omega, F, P\}$  можно выбирать так или иначе на основе выбора в качестве  $\omega$  реализаций той или иной случайной функции  $\xi(t_0[\cdot]\vartheta, \omega)$ , природа которой отвечает данной задаче.)

Выберем теперь на данном вероятностном пространстве  $\{\Omega, F, P\}$  некоторое линейное нормированное пространство  $L^{(2)}([t_0, \vartheta], \Omega)$  случайных функций  $w(t_0[\cdot]\vartheta, \cdot) = \{w(t, \omega), t_0 \leq t \leq \vartheta, \omega \in \Omega\}$ , содержащее случайные функции  $w(t, \omega)$  с непрерывными (почти наверное) реализациями  $w(t_0[\cdot]\vartheta, \omega)$ . Предположим, что данный функционал  $\gamma$  (1.2) можно так или иначе распространить на реализации  $w(t_0[\cdot]\vartheta, \omega)$  элементов из  $L^{(2)}$  так, что можно говорить о случайной величине  $\gamma[\omega] = \gamma(w(t_0[\cdot]\vartheta, \omega))$ . При этом предполагаем выполненным следующее условие. Пусть  $W_\beta^{(2)}$  — множество элементов  $w(\cdot) = w(t_0[\cdot]\vartheta, \cdot)$  из  $L^{(2)}$ , которые удовлетворяют условию

$$(3.2) \quad \text{vrai} \max_{\omega} \gamma(w(t_0[\cdot]\vartheta, \omega)) \leq \beta$$

и пусть для некоторых значений  $\varepsilon > 0$  и  $\zeta > 0$  для некоторого элемента  $w(\cdot) \in L^{(2)}$  справедливо неравенство

$$(3.3) \quad P(\gamma(w(t_0[\cdot]\vartheta, \omega)) \geq \beta + \varepsilon) \geq \zeta$$

Тогда для расстояния  $\varphi$  в  $L^{(2)}$  от элемента  $w(\cdot)$  до множества  $W_\beta^{(2)}$  справедливо неравенство

$$(3.4) \quad \varphi \geq \eta(\beta, \varepsilon, \zeta) > 0$$

В дальнейшем для определенности примем, например, что норма  $\|w(\cdot)\|_{(2)}$  в  $L^{(2)}$  задается равенством

$$\|w(\cdot)\|_{(2)} = \left( M \int_{t_0}^{\vartheta} |w(t, \omega)|^2 \mu(dt) \right)^{1/2} = \left( \int_{\Omega} \int_{t_0}^{\vartheta} |w(t, \omega)|^2 \mu(dt) P(d\omega) \right)^{1/2}$$

и норма в сопряженном пространстве  $L_*^{(2)}([t_0, \vartheta], \Omega)$  случайных функций  $l(\cdot) = l(t_0[\cdot]\vartheta, \omega) = \{l(t, \omega), t_0 \leq t \leq \vartheta, \omega \in \Omega\}$  — равенством

$$\|l(\cdot)\|_{(2)}^* = \left( M \int_{t_0}^{\vartheta} |l(t, \omega)|^2 \mu(dt) \right)^{1/2}$$

где  $\mu(dt)$  — некоторая борелевская мера на отрезке  $[t_0, \vartheta]$ , символ  $M$  означает математическое ожидание.

Выберем при данной исходной истории  $x(t_0[\cdot]t_*)$  какое-нибудь число  $\beta < \rho^0(x(t_0[\cdot]t_*))$ . Пусть некоторая функция  $w_\Delta^{(2)}(t_0[\cdot]\vartheta, \cdot) \in L^{(2)}$  удовлетворяет условию (3.2). Выберем программу  $v_\Delta(\cdot)$ , построенную в соответствии с условием (2.5), в предположении, что базовое пространство  $\{\Omega, F, P\}$  отвечает разбиению  $\Delta$  отрезка  $t_* \leq t \leq \vartheta$ , имеющему достаточно малый шаг  $\delta$ . Перебирая все возможные стохастические неупреждающие программы  $u_\Delta(\cdot)$ , получим в пространстве  $L^{(2)}$  область достижимости  $G$ , составленную из всех возможных случайных движений  $w(t_0[\cdot]\vartheta, \cdot)$

(2.1), продолжающих историю  $x(t_0 [\cdot] t_*)$ . Если шаг  $\delta$  разбиения  $\Delta \{t_i\}$  достаточно мал, то согласно лемме 2.2 область  $G$  не может содержать функцию  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)$ , ибо при достаточно малом шаге  $\delta$  для всех рассматриваемых движений  $w(t_0(\cdot) \vartheta, \cdot)$  (2.1) будет выполнено условие (2.4) при некоторых  $\zeta > 0$  и  $\varepsilon > 0$ . Более того, тогда для расстояния  $\varphi$  в  $L^{(2)}$  от любого движения  $w(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)$  до элемента  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)$  будет выполнено неравенство (3.4).

Известными в теории собственно линейных управляемых систем рассуждениями показывается, что замыкание в  $L^{(2)}$  области  $G$  совпадает с выпуклой замкнутой оболочкой  $W^{(1)}$  в  $L^{(2)}$  этой области  $G$ . Стало быть, и для расстояния  $\varphi^*$  в  $L^{(2)}$  от элемента  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)$  до выпуклой замкнутой оболочки области  $G$  также будет справедливо неравенство.

$$(3.5) \quad \varphi^* \geq \eta(\beta, \varepsilon, \zeta) > 0$$

Отсюда опять на основе известных рассуждений из теории собственно линейных систем [4], опирающихся на теоремы об отделении выпуклых множеств в  $L^{(2)}$ , выводится неравенство (штрих означает транспонирование)

$$(3.6) \quad \begin{aligned} & \varphi(x(t_0 [\cdot] t_*), \Delta, w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)) = \\ & = \sup_{l(\cdot)} \left[ M \int_{t_0}^{t_*} \langle l(t, \omega) \cdot x[t] \rangle \mu(dt) + \right. \\ & \quad + M \int_{t_*}^{\vartheta} \langle l(t, \omega) \cdot X(\vartheta, t) x[t_*] \rangle \mu(dt) + \\ & \quad + M \int_{t_*}^{\vartheta} \min_u \langle M_\tau \left[ \int_{t_*}^{\vartheta} X'(\vartheta, t) l(t, \omega) \mu(dt) \right] \cdot f(\tau, u, v(\tau, u, \omega)) \rangle d\tau - \\ & \quad \left. - M \int_{t_*}^{\vartheta} \langle l(t, \omega) \cdot w^{(2)}(t, \omega) \rangle \mu(dt) \right] \geq \eta(\beta, \varepsilon, \zeta), \|l(\cdot)\|_{(2)}^* \leq 1 \end{aligned}$$

ибо величина  $\varphi$  (3.6) и будет расстоянием  $\varphi^*$ . Здесь  $X(t, t^*)$  — фундаментальная матрица решений однородного уравнения  $x' = A(t)x$  и символ  $M_\tau[\xi(\omega)]$  означает условное математическое ожидание

$$M_\tau[\xi(\omega)] = M[\xi(\omega) | s^{(1)}(\omega), \dots, s^{(i)}(\omega)], \quad t_i \leq \tau < t_{i+1}, \\ i = 1, \dots, k$$

Наоборот, если некоторая функция  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot) \in W^{(1)}$ , то  $\varphi(x(t_0 [\cdot] t_*), \Delta, w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)) = 0$ .

Из этих соотношений с учетом лемм 2.1 и 2.2 заключаем, что программный максимум  $\rho^*(x(t_0 [\cdot] t_*))$  и равная ему цена игры  $\rho^\circ(x(t_0 [\cdot] t_*))$  — верхняя грань тех чисел  $\beta$ , для которых справедливо неравенство

$$(3.7) \quad \sup_{\Delta} \inf_{w^{(2)}(\cdot)} \varphi(x(t_0 [\cdot] t_*), \Delta, w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot)) > 0$$

при  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot) \in W_{\beta}^{(2)}$ .

Если множества  $W_{\beta}^{(2)}$  выпуклы при всяком  $\beta$ , то величина  $\rho^* = \rho^\circ$  — верхняя грань тех  $\beta$ , для которых справедливо неравенство

$$(3.8) \quad \sup_{\Delta} \varphi(x, (t_0 [\cdot] t_*), \Delta, W_{\beta}^{(2)}) > 0$$

где величина  $\varphi$  отличается от величины  $\varphi$  из (3.6) лишь в последнем слагаемом, которое для  $\varphi$  из (3.8) имеет вид

$$\xi = - \sup_{w^{(2)}(\cdot)} M \int_{t_*}^{\vartheta} \langle l(t, \omega) \cdot w^{(2)}(t, \omega) \rangle \mu(dt)$$

при  $w^{(2)}(t_0 [\cdot] \vartheta, \cdot) \in W_{\beta}^{(2)}$ .

Таким образом, задача сводится к вычислению величины  $\varphi$  для (3.7) или для (3.8). Задача вычисления  $\varphi$  есть задача математического программирования на максимум вогнутого по  $l(\cdot)$  функционала при ограничении  $\|l(\cdot)\|_{(2)}^* \leq 1$ . Такая задача не осложнена принципиальными трудностями, однако практические вычисления оказываются часто слишком трудоемкими.

Выше рассмотрен случай, когда исходная дифференциальная игра формализуется в классах {стратегии — контрстратегии}. Совершенно так же можно доказать теорему, подобную теореме 2.1, и в случае, когда игра формализуется в классах смешанных стратегий. При этом лишь в программной стохастической конструкции программы функции  $u(t, \omega)$  и  $v(t, u, \omega)$  заменяются на программы меры  $\mu(t, \omega)$  на  $R$  и  $\nu(t, \omega)$  на  $Q$ .

Сравним в заключение величины  $\varphi$ , которые участвуют в стохастической программной конструкции в случае выпуклых множеств  $W_{\beta}^{(2)}$  с соответствующими величинами в аналогичных задачах, рассмотренных в [18, 19]. Отличие определяется тем, что здесь вычисление базируется всегда на одной и той же универсальной программе  $v_{\Delta}(\cdot)$  (2.5), в то время как в работах [18, 19] программа  $v(\cdot)$  выбирается каждый раз как экстремальная программа, отвечающая обстоятельствам задачи на максимум по  $l(\cdot)$ .

Переход к универсальной программе  $v_{\Delta}(\cdot)$  улучшает некоторые качества задачи о вычислении  $\varphi$ : максимизируемая величина становится функцией, вогнутой по  $l(\cdot)$ , и т. д. В то же время сама величина  $\varphi$  утрачивает некоторые полезные свойства. Так, вообще говоря, величина  $\varphi$  теряет свойство  $u$ -стабильности, оно остается лишь у величины  $\rho^*$ . Это получается потому, что, вообще говоря, не предполагается, что природа пространства  $L^{(2)}$  отвечает природе функционала  $\gamma$  и природе оценки отклонений случайной величины  $\gamma[\omega]$  по величине  $\text{vrai} \max_{\omega} \gamma[\omega]$ . Так, выше для определенности выбрано гильбертово пространство  $L^{(2)}$ . Это определяет удобное сопряженное пространство  $L_*^{(2)}$ . Но во многих случаях величине  $\varphi$  можно вернуть свойство  $u$ -стабильности и в случае универсальной программы  $v(\cdot)$ , если подбирать метрику в  $L^{(2)}$  в соответствии с природой функционала  $\gamma$  и с оценкой отклонения  $\gamma[\omega]$  по величине  $\text{vrai} \max_{\omega} \gamma[\omega]$ .

Например, если функционал  $\gamma(x(t_0[\cdot]\vartheta)) = \gamma(x[\vartheta])$  и величина  $\gamma(x)$  имеет смысл какой-нибудь нормы  $\|x\|$  в пространстве  $\{x\}$ , то в качестве нормы  $\|w(\cdot)\|_{(2)} = \|w(\vartheta, \cdot)\|_{(2)}$  можно выбрать величину  $\|w(\vartheta, \cdot)\|_{(2)} = \text{vrai} \max_{\omega} |w(\vartheta, \omega)|$ . Тогда и величина  $\varphi$  приобретает подходящее свойство  $u$ -стабильности. Но вычисление  $\varphi$  осложняется тогда тем, что сопряженным пространством оказывается уже пространство аддитивных функций  $\lambda(A)$  от подмножеств  $A \in \Omega$ . Однако это не обязательно слишком осложняет дело, так как часто потом задача сводится опять к подходящим функциям  $l(\omega)$  от точек  $\omega \in \Omega$ . Если величина  $\gamma$  не имеет смысла нормы, то опять можно стремиться вернуть величине  $\varphi$  свойство  $u$ -стабильности, определяя величину  $\varphi$  не через расстояние в  $L^{(2)}$ , но на основе оценок, которые определяются функциями  $\gamma_*$  (или функционалами  $\gamma_*$ ), сопряженными должным образом с величиной  $\gamma$ .

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Айзекс Р. Дифференциальные игры. М.: Мир, 1967, 479 с.
2. Батухтин В. Д. Экстремальное прицеливание в нелинейной игре сближения. — Докл. АН СССР, 1972, т. 207, № 1, с. 11—14.
3. Гусятников П. Б., Никольский М. С. Об оптимальности времени преследования. — Докл. АН СССР, 1969, т. 184, № 3, с. 518—521.

4. Красовский Н. Н., Субботин А. И. Позиционные дифференциальные игры. М.: Наука, 1974, 456 с.
5. Кряжимский А. В. К теории позиционных дифференциальных игр сближения — уклонения. — Докл. АН СССР, 1978, т. 239, № 4, с. 779—782.
6. Куржанский А. Б. Управление и наблюдение в условиях неопределенности. М.: Наука, 1977. 392 с.
7. Мищенко Е. Ф., Понтрягин Л. С. Линейные дифференциальные игры. — Докл. АН СССР, 1967, т. 174, № 1, с. 27—29.
8. Осипов Ю. С. Позиционное управление в параболических системах. — ПММ, 1977, т. 41, вып. 2, с. 195—201.
9. Петров Н. Н. О существовании значения игры преследования. — Докл. АН СССР, 1970, т. 190, № 6, с. 1289—1291.
10. Петросян Л. А. Дифференциальные игры преследования. Л.: Изд-во ЛГУ, 1977, 222 с.
11. Понтрягин Л. С. К теории дифференциальных игр. — Успехи матем. наук, 1966, т. 21, вып. 4, с. 219—274.
12. Пшеничный Б. Н. Структура дифференциальных игр. — Докл. АН СССР, 1969, т. 184, № 2, с. 285—287.
13. Субботин А. И., Ченцов А. Г. Оптимизация гарантии в задачах управления. М.: Наука, 1981. 287 с.
14. Черноушко Ф. Л., Меликян А. А. Игровые задачи управления и поиска. М.: Наука, 1978. 270 с.
15. Чикрий А. А. Квазилинейная задача сближения с участием нескольких лиц. — ПММ, 1979, т. 43, вып. 3, с. 451—455.
16. Fleming W. H. A note on differential games of prescribed duration. — Ann. Math. Studies, 1957, v. 39, p. 407—412.
17. Ho Y. G., Bryson A. E., Baron S. Differential games and optimal pursuit—evasion strategies. — IEEE Trans. Automat. Control, 1965, v. 10, No. 4, p. 385—389.
18. Красовский А. Н., Красовский Н. Н., Третьяков В. Е. Стохастический программный синтез для детерминированной позиционной дифференциальной игры. — ПММ, 1981, т. 45, вып. 4, с. 579—586.
19. Красовский Н. Н., Третьяков В. Е. Стохастический программный синтез для позиционной дифференциальной игры. — Докл. АН СССР, 1981, т. 259, № 1, с. 24—27.
20. Красовский А. Н. Дифференциальная игра для позиционного функционала. — Докл. АН СССР, 1980, т. 253, № 6, с. 1303—1307.
21. Липцер Р. Ш., Ширяев А. Н. Статистика случайных процессов. М.: Наука, 1974. 696 с.
22. Флиминг У., Ришел Р. Оптимальное управление детерминированными и стохастическими системами. М.: Мир, 1978. 316 с.

Свердловск

Поступила в редакцию  
22.VI.1982