

УДК 518.9

МАТЕМАТИКА

Р. В. Хачатрян

Дифференциальные игры с конечным информационным разбиением

(Представлено чл.-корр. АН Армянской ССР Р. А. Александрияном 16/XI 1971)

Пусть точка x перемещается в пространстве R^2 в соответствии с уравнением движения

$$\dot{x} = f(x, u, v) \quad (1)$$

из начального состояния x_0 . Относительно вектор-функции $f(x, u, v)$ мы будем предполагать, что она непрерывна по всем аргументам и по x удовлетворяет условию Липшица, с константой, не зависящей от u и v , $u \in U \subset R^k$, $v \in V \subset R^l$, где U, V компактные множества.

Задано конечное разбиение S^P пространства R^2 множествами S_1^P, \dots, S_n^P и конечное разбиение S^E того же пространства множествами S_1^E, \dots, S_m^E . Обозначим через X некоторое множество в R^2 , обладающее следующим свойством: существуют такие наборы $i_1, i_2, \dots, i_k, j_1, j_2, \dots, j_l$, что $\bigcup_{m=1}^k S_{i_m}^P = \bigcup_{n=1}^l S_{j_n}^E = X$. Очевидно, что такое множество X существует, например в качестве X можно взять все пространство R^2 .

Игра происходит следующим образом. Случай выбирает точку x_0 в соответствии с непрерывным распределением $G(x)$ на X . Пусть выбранная точка $x_0 \in S_{i_0}^P \cap S_{j_0}^E$, тогда игроку P сообщается, что x_0 принадлежит множеству $S_{i_0}^P$ и игроку E сообщается, что x_0 принадлежит множеству $S_{j_0}^E$. Игра развивается из точки x_0 в соответствии с дифференциальным уравнением (1). Пока точка $x(t)$ остается в пересечении $S_{i_0}^P \cap S_{j_0}^E$ игрокам P и E ничего дополнительного не сообщается. Пусть в некоторый момент \bar{t} точка $x(\bar{t})$ оказывается в множестве $S_{i_k}^P \cap S_{j_l}^E$, тогда игроку P сообщается, что точка $x(\bar{t})$ принадлежит множеству $S_{i_k}^P$, а игроку E , что она принадлежит $S_{j_l}^E$. Эта информация не пополняется, пока точка остается в множестве $S_{i_k}^P \cap S_{j_l}^E$.

При попадании точки $x(t)$ в следующее пересечение, игрокам сообщаются соответствующие элементы пересечения и т. д.

Процесс продолжается до момента T_0 и игрок E получает выигрыш $F(x_0, x(t))$, где F — ограниченный и непрерывный функционал, заданный на траекториях процесса. Выигрыш игрока P равен $-F$.

Перейдем теперь к определению игры в нормальной форме.

Информационные множества. Элементы разбиения S^P мы будем называть информационными множествами игрока P . Аналогично, информационными множествами игрока E мы будем называть элементы разбиения S^E .

Чистые стратегии. Под чистыми стратегиями $u(\cdot)(v(\cdot))$ игрока $P(E)$ мы ^(1,2) будем понимать всевозможные однозначные отображения $S^P \xrightarrow{u(\cdot)} U (S^E \xrightarrow{v(\cdot)} V)$. Таким образом стратегии игроков P и E оказываются конечномерными векторами $u = (u_1, \dots, u_n)$, $v = (v_1, \dots, v_m)$, где $u_i \in U$ есть выбор игрока P в информационном множестве S_i^P , а $v_j \in V$ есть выбор игрока E в информационном множестве S_j^E .

Для дальнейшего нам потребуется наложить дополнительные условия на разбиения S^P и S^E и на правую часть уравнения (1).

Рассмотрим множество точек, являющихся граничными для пересечений $S_i^P \cap S_j^E$ $i = 1, \dots, n$; $j = 1, \dots, m$. Обозначим это множество через A . Точку $a \in A$ будем называть простой точкой, если существует такое $\epsilon > 0$, что ϵ -окрестность точки a пересекается не более чем с двумя множествами вида $S_i^P \cap S_j^E$ и $S_k^P \cap S_l^E$, $i, k = 1, \dots, n$; $j, l = 1, \dots, m$. Остальные точки множества A будем называть особыми точками.

Информационное разбиение $S^P(S^E)$ называется регулярным, если: 1) каждое из информационных множеств, входящих в это разбиение, имеет строго положительную Лебегову меру; 2) в любой ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$, для любого $\epsilon > 0$ можно найти такое $\delta > 0$, что множество начальных состояний B , из которых траектории в ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$ попадают в δ -окрестность особых точек имеет Лебегову меру меньше ϵ ; 3) для любой простой точки $x \in A$ существует такое $\delta > 0$, что траектория $x(t)$, $0 \leq t \leq \delta$ принадлежит только одному пересечению $S_i^P \cap S_j^E$, при всевозможных выборах управлений u, v на отрезке времени $[0; \delta]$; 4) число особых точек конечно и граница каждого из информационных множеств является кусочно-гладкой кривой.

В тех случаях, когда в ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$ из начального состояния $x_0 \in X$ траектория движения не содержит особых точек, может быть построено единственное решение $x(t)$, $t \in [0, T_0]$ системы (1) для любых регулярных информационных разбиений $S^P(S^E)$. Если же в ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$ точка $x(t)$ в какой-то момент времени попадает в особую точку, то дальнейшее продолжение решения может оказаться невозможным из-за возникновения „скользящего

режима*. В последнем случае мы под решением системы (1) на отрезке $[0; T_0]$ будем понимать просто отрезок траектории до первой особой точки. Поскольку в случае регулярного информационного разбиения число особых точек конечно, а начальное состояние выбирается в соответствии с непрерывным распределением $G(x)$, то вероятность попадания в ситуацию $(u(\cdot), v(\cdot))$ в особую точку равна нулю.

Из определения чистых стратегий игроков P и E следует, что множества всех чистых стратегий игроков P и E являются компактными множествами в пространстве R^{nk} и R^{ml} соответственно. Обозначим множество всех чистых стратегий игрока P через Δ_1 , а множество всех чистых стратегий игрока E через Δ_2 .

Выигрыш. Пусть в результате случайного выбора $G(x)$ реализовалось начальное состояние x_0 , и игроки P и E выбрали $(u(\cdot), v(\cdot))$. Тогда выигрыш равен:

$$K(x_0; u(\cdot), v(\cdot)) = F(x_0; x(t)), \quad (2)$$

если в ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$ из начального состояния x_0 траектория $x(t)$ не проходит через особые точки и

$$K(x_0; u(\cdot), v(\cdot)) = 0 \quad (3)$$

в противном случае.

Функция выигрыша. По определению каждой паре стратегии $(u(\cdot), v(\cdot))$ и начальному состоянию x_0 однозначно соответствует выигрыш $K(x_0; u(\cdot), v(\cdot))$. Однако выбор начального состояния x_0 случаен, поэтому под функцией выигрыша $M(u(\cdot), v(\cdot))$ мы будем понимать среднее значение выигрыша, усредненное по начальному состоянию

$$M(u(\cdot), v(\cdot)) = \int_X K(x; u(\cdot), v(\cdot)) dG(x). \quad (4)$$

Определив пространства стратегий игроков P и E и функцию выигрыша, мы определили игру в нормальной форме

$$\Gamma = \langle \Delta_1, \Delta_2, M(u(\cdot), v(\cdot)) \rangle.$$

Данная игра является развитием игры, рассмотренной Л. А. Петросяном (3).

Игра Γ является игрой с неполной информацией, поэтому в подавляющем большинстве случаев ситуация равновесия в чистых стратегиях в этой игре не существует. Поэтому для построения решения мы расширим множества стратегий Δ_1 и Δ_2 до смешанных стратегий.

Прежде чем перейти к дальнейшему изложению, сформулируем следующую теорему.

Теорема 1. Если разбиения S^P и S^E регулярны, функционал $F(x_0, x(t))$ непрерывен и ограничен и множество X ограничено, то функция $M(u(\cdot), v(\cdot))$ непрерывна на произведении компактных множеств $\Delta_1 \times \Delta_2$.

Приведем идею доказательства теоремы 1.

Рассмотрим произвольную ситуацию $(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$ и докажем непрерывность функции $M(u(\cdot), v(\cdot))$ в точке $(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$. Пусть $(u_n(\cdot), v_n(\cdot))$ последовательность сходящаяся к $(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$ (поскольку $u(\cdot), v(\cdot)$ — вектора, то сходимость понимается в евклидовой метрике). Покажем, что $\lim_{n \rightarrow \infty} M(u_n(\cdot), v_n(\cdot)) = M(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$. Из регулярности разбиений S^p и S^q и непрерывности распределения $G(x)$ следует, что для любого $\varepsilon > 0$, можно найти такое $\delta > 0$, что множество начальных состояний B , из которых траектории в ситуации $(u(\cdot), v(\cdot))$ попадают в δ -окрестности особых точек a_i , имеет меру меньше ε . Имеем

$$M(u(\cdot), v(\cdot)) = \int_B K(x; u(\cdot), v(\cdot)) dG(x) + \int_{X \setminus B} K(x; u(\cdot), v(\cdot)) dG(x). \quad (5)$$

Далее получаем

$$\begin{aligned} & |M(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - M(u_n(\cdot), v_n(\cdot))| \leq \\ & \leq \int_B |K(x; \bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - K(x; u_n(\cdot), v_n(\cdot))| dG(x) + \\ & + \int_{X \setminus B} |K(x; \bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - K(x; u_n(\cdot), v_n(\cdot))| dG(x). \end{aligned} \quad (6)$$

Из определения $K(x; u(\cdot), v(\cdot))$ и ограниченности $F(x_0, x(t))$ следует, что

$$\int_B |K(x; \bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - K(x; u_n(\cdot), v_n(\cdot))| dG(x) \leq \varepsilon L, \quad (7)$$

где L некоторая константа. Из (6) и (7) получаем

$$\begin{aligned} & |M(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - M(u_n(\cdot), v_n(\cdot))| \leq \varepsilon L + \\ & + \int_{X \setminus B} |K(x; (\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - K(x; u_n(\cdot), v_n(\cdot))| dG(x). \end{aligned} \quad (8)$$

Из устойчивости решений уравнения (1) следует, что функция $K(x; u(\cdot), v(\cdot))$ непрерывна в точке $(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$, для всех $x \in X \setminus B$. Поэтому

$$\lim_{n \rightarrow \infty} K(x; u_n(\cdot), v_n(\cdot)) = K(x; \bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)). \quad (9)$$

Можно показать далее, что сходимость (9) равномерна по x на множестве $X \setminus B$.

Тогда из (8) и (9) имеем

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |M(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) - M(u_n(\cdot), v_n(\cdot))| \leq \varepsilon L \quad (10)$$

Поскольку ε произвольно, то

$$M(\bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot)) = \lim_{n \rightarrow \infty} M(u_n(\cdot), v_n(\cdot)).$$

Смешанные стратегии. Пусть $\mu(\nu)$ произвольные вероятностные меры на $\Delta_1(\Delta_2)$. Под смешанной стратегией $\mu(\nu)$ игрока $P(E)$ мы будем понимать произвольную вероятностную меру на $\Delta_1(\Delta_2)$. Множество всех смешанных стратегий $P(E)$ мы будем обозначать через $\Sigma_1(\Sigma_2)$. Под смешанным расширением игры преследования с неполной информацией мы понимаем игру в нормальной форме над пространствами стратегий Σ_1, Σ_2 с функцией выигрыша

$$R(\mu, \nu) = \int_{\Delta_1} \int_{\Delta_2} M(u(\cdot), v(\cdot)) d\mu d\nu. \quad (11)$$

Таким образом $R(\mu, \nu)$ есть просто математическое ожидание выигрыша $M(u(\cdot), v(\cdot))$, если стратегии $u(\cdot), v(\cdot)$ выбираются случайно в соответствии с вероятностными мерами $\mu \in \Sigma_1$ и $\nu \in \Sigma_2$. Под ситуацией равновесия в смешанном расширении игры преследования с неполной информацией мы будем понимать такую пару стратегий μ^*, ν^* , что

$$R(\mu, \nu^*) \geq R(\mu^*, \nu^*) \geq R(\mu^*, \nu), \quad (12)$$

$$\mu \in \Sigma_1, \quad \nu \in \Sigma_2.$$

Мы будем говорить, что игра преследования с неполной информацией имеет ситуацию равновесия в смешанных стратегиях, если ее смешанное расширение имеет ситуацию равновесия. В теории игр известно, что всякая игра в нормальной форме определенная на компактных множествах стратегий и с непрерывной функцией выигрыша имеет ситуацию равновесия в смешанных стратегиях. Из этого и теоремы 1 получаем следующую теорему.

Теорема 2. Если дифференциальная игра Γ с неполной информацией определена на регулярных информационных разбиениях S^P, S^E , распределение $G(x)$ непрерывно, множество X ограничено, а функционал F непрерывен и ограничен, то она имеет ситуацию равновесия в смешанных стратегиях.

Ленинградский государственный
университет им. А. А. Жданова

Թ. Վ. ԽԱԶԱՏՐՅԱՆ

Դիֆերենցիալ խաղեր վերջավոր ինֆորմացիալ տրոհումով

Հոդվածում ուսումնասիրվում է դիֆերենցիալ խաղերի մի հատուկ դաս՝ ոչ լրիվ ինֆորմացիայով դիֆերենցիալ խաղեր վերջավոր ինֆորմացիալ

տրոհումով: Քանի որ ոչ լրիվ ինֆորմացիայով դիֆերենցիալ խաղերում ղուտ ստրատեգիաների բազմությունում հավասարակշռության իրադրություն ընդհանրապես գոյություն չունի, հողվածում տրված է այդ տիպի խաղերի այսպես կոչված խառն ընդլայնման գաղափարը և դրանց համար ապացուցված է հավասարակշռության իրադրության գոյությունը խառն ստրատեգիաների բազմությունում: Եթե վերցնենք ոչ լրիվ ինֆորմացիայով դիֆերենցիալ խաղի խառն ընդլայնումը, ապա նրա մասին ճիշտ է հետևյալ թեորեմը: **Թեորեմ.** Նթե ոչ լրիվ ինֆորմացիայով դիֆերենցիալ խաղը որոշված է S^D, S^E ռեզուլյար ինֆորմացիալ տրոհումների վրա, $G(x)$ բաշխումը անընդհատ է, X բազմությունը սահմանափակ է, F ֆունկցիոնալը անընդհատ է և սահմանափակ, ապա նա ունի հավասարակշռության իրադրություն խառն ստրատեգիաների բազմությունում:

Л И Т Е Р А Т У Р А — Դ Ր Ա Կ Ա Ն Ո Ւ Թ Յ Ո Ւ Ն

¹ Н. Н. Воробьев, УМН, XXV, вып. 2 (152) (1970). ² Л. А. Петросян, ДАН СССР, т. 195, № 3 (1970). ³ Л. А. Петросян, Вторая Всесоюзная конференция по теории игр. Вильнюс, 1971.

