



<http://dx.doi.org/10.15407/dopovidi2016.05.007>

УДК 517.9

**І. В. Веригіна**

НТУ України “Київський політехнічний інститут”

*E-mail:* veringa@i.ua

## Порівняння стратегій пари опонентів у задачі “захоплення” території

(Представлено академіком НАН України І. О. Луковським)

У роботі теорія динамічних систем конфлікту застосовується до моделі, яка описує конфліктний перерозподіл ресурсного простору (території) між альтернативними сторонами (парою опонентів).

**Ключові слова:** динамічна система конфлікту, імовірнісна міра, самоподібна міра, рівноважний стан, конфліктний перерозподіл ресурсного простору.

**1. Постановка задачі.** Розглянемо модель системи з двох протидіючих сторін, назвемо їх опонентами А та В, які взаємодіють (конфлікують) на спільному ресурсному просторі  $\Omega$ .

Вважаємо, що простором конфлікту є відрізок  $\Omega = [0, 1]$ . Нехай простір конфлікту  $\Omega = [0, 1]$  є структурованим, тобто подрібненим на регіони  $\Omega = \bigcup_{i_1, \dots, i_k=1}^2 \Omega_{i_1 \dots i_k}$ ,  $k = 1, 2, \dots$  ( $k$  – крок подрібнення). При цьому міра Лебега  $\lambda$  регіону  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  визначається за формулою

$$\lambda(\Omega_{i_1 \dots i_k}) = |\Omega_{i_1 \dots i_k}| = q_1^m q_2^{k-m}, \quad m \in \{0, 1, \dots, k\},$$

де  $q_1 + q_2 = 1$ ,  $q_1, q_2 > 0$ , а  $m$  – кількість індексів в  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$ , які дорівнюють 1, тобто  $i_l: i_l = 1, 1 \leq l \leq k$ .

Розподіл присутності опонентів А та В на  $\Omega$  задається кусково-рівномірними ймовірнісними мірами  $\mu$  та  $\nu$  відповідно:

$$\mu(\Omega_{i_1 \dots i_k}) = p_{i_1 \dots i_k}, \quad \nu(\Omega_{i_1 \dots i_k}) = r_{i_1 \dots i_k}, \quad \sum_{i_1, \dots, i_k=1}^2 p_{i_1 \dots i_k} = \sum_{i_1, \dots, i_k=1}^2 r_{i_1 \dots i_k} = 1.$$

© І. В. Веригіна, 2016

Згідно з теорією динамічних систем конфлікту (див. [1–3]), якщо  $p_{i_1 \dots i_k} > r_{i_1 \dots i_k}$ , то еволюція моделі відбувається таким чином, що у результаті конфліктної взаємодії міра присутності опонента А у регіоні  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  наближається до деякого ненульового значення, а міра присутності опонента В у цьому ж регіоні стає нульовою. Тобто в регіоні  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  “перемагає” опонент А. Говоримо, регіон  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  буде “захоплений” або “контрольований” опонентом А. Позначимо такий регіон  $\Omega_{i_1 \dots i_k}^A$ . І навпаки, якщо  $p_{i_1 \dots i_k} < r_{i_1 \dots i_k}$ , то регіон  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  буде “захоплений” або “контрольований” опонентом В. Позначимо такий регіон  $\Omega_{i_1 \dots i_k}^B$ . У випадку  $p_{i_1 \dots i_k} = r_{i_1 \dots i_k}$  обидва опонента в результаті конфліктної взаємодії з часом втрачають свій вплив у регіоні  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$ . Вважаємо, що такий регіон не належить жодному з опонентів, позначимо його  $\Omega_{i_1 \dots i_k}^{A=B}$ .

У цій простій моделі стратегія кожного з опонентів А, В фіксується одним числом:  $\alpha$ ,  $\beta$  відповідно. Нехай числа  $\alpha$  та  $\beta$  такі, що  $0 < \alpha < 1$ ,  $0 < \beta < 1$ . Стартовий розподіл опонентів А та В на  $\Omega$  задається формулами

$$p_{i_1 \dots i_k} = \alpha^m (1 - \alpha)^{k-m}, \quad r_{i_1 \dots i_k} = \beta^m (1 - \beta)^{k-m}. \quad (1)$$

У попередніх дослідженнях (див., наприклад, [3]) було показано, що, якщо на  $k$ -му кроці подібнення в регіоні  $\Omega_{i_1 \dots i_k}$  “перемагає”, наприклад, опонент А, то через скінченну кількість кроків подальшого подібнення всередині цього регіону з’являться підрегіони, які будуть “контрольовані” опонентом В, і при продовженні подібнення всередині підрегіонів, “контрольованих” опонентом В, з’являться підрегіони, де “перемагатиме” опонент А, і так далі. На кроці подібнення  $k$  “зберемо” всі регіони, що “контролюються” А або В, та ті, де вони втрачають свій вплив. Міри цих територій позначимо:  $T_k^A = \sum |\Omega_{i_1 \dots i_k}^A|$ ,  $T_k^B = \sum |\Omega_{i_1 \dots i_k}^B|$ ,  $T_k^{A=B} = \sum |\Omega_{i_1 \dots i_k}^{A=B}|$ . Нас цікавить, як змінюються розміри територій, “контрольованих” опонентами А та В, якщо  $k$  необмежено зростає. Їх граничні значення позначимо  $T^A = \lim_{k \rightarrow \infty} T_k^A$ ,  $T^B = \lim_{k \rightarrow \infty} T_k^B$ ,  $T^{A=B} = \lim_{k \rightarrow \infty} T_k^{A=B}$ . Доведемо, що ці границі існують та їх можна явно обчислити.

**2. Основний результат.** Нехай розподіли опонентів у початковий момент конфліктної взаємодії задано формулами (1). Не втрачаючи загальності, вважаємо, що  $0 < \alpha < 0,5$ ,  $\alpha < \beta < 1$ . Введемо коефіцієнт, який пов’яже  $\alpha$  та  $\beta$  і не залежить від  $k$ :

$$\tau = \frac{\ln \frac{1 - \alpha}{1 - \beta}}{\ln \frac{\beta}{\alpha} + \ln \frac{1 - \alpha}{1 - \beta}} = \frac{\ln \frac{1 - \beta}{1 - \alpha}}{\ln \frac{\alpha}{\beta} + \ln \frac{1 - \beta}{1 - \alpha}}. \quad (2)$$

Неважко бачити, що  $\tau$  не перевищує 1.

**Теорема.** Якщо  $q_1 > \tau$ , то  $T^A = 0$  та  $T^B = 1$ .

Якщо  $q_1 < \tau$ , то  $T^A = 1$  та  $T^B = 0$ .

Якщо  $q_1 = \tau$ , то  $T^A = T^B = 1/2$ .

$T^{A=B} = 0$ .

**Доведення.**

1. Спочатку оцінимо міру території, на якій опоненти рівносильні. Рівність  $p_{i_1 \dots i_k} = r_{i_1 \dots i_k}$  або  $\alpha^m (1 - \alpha)^{k-m} = \beta^m (1 - \beta)^{k-m}$  виконується лише, якщо

$$m = k \frac{\ln((1 - \beta)/(1 - \alpha))}{\ln((\alpha(1 - \beta))/(\beta(1 - \alpha)))}, \quad \text{тобто} \quad m = k\tau.$$

Якщо значення  $m = k\tau$  ціле, то кількість регіонів, де міри опонентів рівні, дорівнює  $C_k^m = C_k^{k\tau}$  (тут  $C_k^m = k!/(m!(k-m)!)$  — число сполучень, що показує кількість способів, якими можна вибрати  $m$ -елементну підмножину з  $k$ -елементної множини). Розмір кожного такого регіону  $|\Omega_{i_1 \dots i_k}| = q_1^m q_2^{k-m}$ . Якщо значення  $m = k\tau$  не є цілим, то таких регіонів не існує. Отже, лебегова міра території, де міри опонентів рівні, визначається таким чином:  $T_k^{A=B} = C_k^{k\tau} q_1^{k\tau} q_2^{k-k\tau}$ , якщо  $k\tau$  — ціле, та  $T_k^{A=B} = 0$ , якщо  $k\tau$  не є цілим.

Для оцінки  $T_k^{A=B}$  застосуємо формулу Стірлінга, а саме:  $n! = \sqrt{2\pi n}(n/e)^n e^\theta$ , де  $n \in \mathbb{N}$ ,  $|\theta| < 1/(12n)$ . Тоді для  $0 < \tau < 1$  та, якщо  $k\tau$  ціле, маємо

$$\begin{aligned} T_k^{A=B} &= C_k^{k\tau} q_1^{k\tau} q_2^{k-k\tau} = \frac{k!}{(k\tau)!(k-k\tau)!} q_1^{k\tau} q_2^{k-k\tau} = \\ &= \frac{\sqrt{2\pi k} \left(\frac{k}{e}\right)^k e^{\theta_1} q_1^{k\tau} q_2^{k-k\tau}}{\sqrt{2\pi k\tau} \left(\frac{k\tau}{e}\right)^{k\tau} e^{\theta_2} \sqrt{2\pi k(1-\tau)} \left(\frac{k(1-\tau)}{e}\right)^{k(1-\tau)} e^{\theta_3}} = \\ &= \frac{e^\theta}{\sqrt{2\pi k\tau(1-\tau)}} \frac{q_1^{k\tau} (1-q_1)^{k-k\tau}}{\tau^{k\tau} (1-\tau)^{k-k\tau}}, \quad \text{де} \quad |\theta| < \frac{1}{12k} + \frac{1}{12k\tau} + \frac{1}{12k(1-\tau)}. \end{aligned}$$

При  $k \rightarrow \infty$   $|\theta| \rightarrow 0$ , отже,  $e^\theta \rightarrow 1$ . Розглянемо функцію

$$f(\tau) = \ln \left( \frac{q_1^{k\tau} (1-q_1)^{k-k\tau}}{\tau^{k\tau} (1-\tau)^{k-k\tau}} \right) = k(\tau \ln q_1 + (1-\tau) \ln(1-q_1) - \tau \ln \tau - (1-\tau) \ln(1-\tau)).$$

Помітимо, що  $f(q_1) = 0$ . За допомогою похідної переконуємося, що  $\tau = q_1$  є точкою максимуму функції  $f(\tau)$ . Отже, для всіх  $0 < \tau < 1$  справджується  $f(\tau) \leq 0$ . Таким чином,

$$T_k^{A=B} = \frac{e^\theta}{\sqrt{2\pi k\tau(1-\tau)}} e^{f(\tau)} \leq \frac{e^\theta}{\sqrt{2\pi k\tau(1-\tau)}}.$$

Це означає, що при достатньо великих значеннях  $k$  (за умови  $k\tau$  — ціле) величина  $T_k^{A=B}$  стає як завгодно малою. Враховуючи, що для нецілих значень  $k\tau$   $T_k^{A=B} = 0$ , робимо висновок, що  $T^{A=B} = \lim_{k \rightarrow \infty} T_k^{A=B} = 0$ .

2. Зрозуміло, що  $T_k^A + T_k^B + T_k^{A=B} = 1$  для довільного  $k = 1, 2, \dots$ . Тому з існування  $\lim_{k \rightarrow \infty} T_k^A = T^A$  випливає існування  $\lim_{k \rightarrow \infty} T_k^B = T^B$ , а тоді  $T^B = 1 - T^A$ . Отже, будемо оцінювати тільки  $T_k^A$  та доводити існування  $T^A$ .

3. Знайдемо такі  $m$ , щоб  $p_{i_1 \dots i_k} > r_{i_1 \dots i_k}$  (“виграє” опонент А). Згідно з формулами (1) потрібно розв’язати нерівність

$$\alpha^m (1-\alpha)^{k-m} > \beta^m (1-\beta)^{k-m}, \quad (3)$$

яка рівносильна нерівності

$$m < k \frac{\ln((1-\beta)/(1-\alpha))}{\ln((\alpha(1-\beta))/(\beta(1-\alpha)))} \quad \text{або} \quad m < k\tau. \quad (4)$$

Нехай  $m_0$  — максимальне з цілих значень  $m$ , які задовольняють нерівність (4), а отже і (3). Таке  $m_0$  завжди існує, множина розв’язків нерівності (3) непорожня, до неї завжди,

як мінімум, належить  $m = 0$ . Таким чином, нерівності (3) та (4) виконуються для  $m = 0, 1, \dots, m_0$ , де  $k\tau - 1 \leq m_0 < k\tau$ .

При фіксованому  $m$  кількість регіонів, де “виграє” А, дорівнює  $C_k^m$ . Загальна кількість регіонів, де “виграє” А:  $N_k^A = C_k^0 + C_k^1 + \dots + C_k^{m_0}$ . Міра Лебега кожного такого регіону  $|\Omega_{i_1 \dots i_k}^A| = q_1^m (1 - q_1)^{k-m} = q_1^m q_2^{k-m}$ . Загальна територія, яка “контролюється” А:  $T_k^A = C_k^0 q_1^0 q_2^k + C_k^1 q_1^1 q_2^{k-1} + \dots + C_k^{m_0} q_1^{m_0} q_2^{k-m_0}$ . Зазначимо, що це сума біноміальних імовірностей. А саме: нехай  $\xi$  — випадкова величина, що дорівнює кількості “успіхів” у схемі Бернуллі, де кількість незалежних випробувань  $k$ , імовірність “успіху” у кожному з випробувань  $q_1$ , імовірність того, що  $\xi$  набуває значення  $m$  за формулою Бернуллі:  $P(\xi = m) = C_k^{m_0} q_1^{m_0} q_2^{k-m_0}$  (див., наприклад, [4]). Тоді  $T_k^A$  — імовірність того, що  $\xi$  набуває значень  $0 \leq m \leq m_0$ . Отже,  $T_k^A = P(\xi \leq m_0) \leq P(\xi \leq k\tau)$ . Застосовуючи нерівність Чебишова, а саме:  $P(|\xi - a| \geq \epsilon) < D/\epsilon^2$  ( $\epsilon > 0$ ), де  $a$  — математичне сподівання:  $a = kq_1$ ,  $D$  — дисперсія:  $D = kq_1q_2$ , зробимо такі оцінки.

а) Якщо  $q_1 > \tau$ , то

$$T_k^A \leq P(\xi \leq k\tau) = P(\xi - kq_1 \leq k\tau - kq_1) = P(kq_1 - \xi \geq kq_1 - k\tau) \leq \\ \leq P(|\xi - kq_1| \geq k(q_1 - \tau)) \leq \frac{D}{(k(q_1 - \tau))^2} = \frac{q_1q_2}{k(q_1 - \tau)^2}.$$

Тоді  $\lim_{k \rightarrow \infty} T_k^A = 0 = T^A$ . Таким чином, за умови  $q_1 > \tau$  територія, яку “контролює” опонент А, при  $k \rightarrow \infty$  наближається до 0.

б) Якщо  $q_1 < \tau$ , то для достатньо великих значень  $k$  отримаємо  $kq_1 < k\tau - 1 \leq m_0 < k\tau$ . Тоді

$$T_k^A = P(\xi \leq m_0) \geq P(\xi \leq k\tau - 1) \geq 1 - \frac{q_1q_2}{k\left(\tau - \frac{1}{k} - q_1\right)^2}.$$

Тоді

$$\lim_{k \rightarrow \infty} T_k^A = 1 = T^A.$$

в) Нехай  $q_1 = \tau$ . Оскільки медіаною біноміального розподілу є одне з чисел  $[kq_1] - 1$ ,  $[kq_1]$ ,  $[kq_1] + 1$ , а  $m_0 = [kq_1]$  або  $m_0 = [kq_1] - 1$ , то  $P(\xi \leq m_0)$  прямує до  $1/2$ . Отже, якщо  $q_1 = \tau$ , то  $T_A = T_B = 1/2$ . Опоненти порівну “контролюють” територію.

Теорему доведено.

**3. Частинні випадки.** Нехай подрібнення простору  $\Omega$  таке, що  $q_1 = q_2 = 1/2$ , назвемо таке подрібнення рівномірним.

**3.1.** Нехай стратегії опонентів А і В задаються числами  $\alpha, \beta$  такими, що  $0 < \alpha < 1/2$ ,  $\beta = 1/2$ . Тобто розподіл А не є рівномірним, а розподіл В рівномірний. Тоді  $\tau = \ln((1 - \alpha)/0,5) / \ln((1 - \alpha)/\alpha)$ . Можна показати, що  $0 < \tau < 1/2$ , а тоді виконується умова  $\tau < q_1 = 1/2$ , що означає, що  $T_A = 0$ , а  $T_B = 1$ .

Коли стартовий розподіл опонента А не є рівномірним, а розподіл опонента В рівномірний, то міра території, яку “виграє” опонент В, наближається до 1.

**3.2.** Нехай  $0 < \alpha < 1/2$ , а  $1/2 - \alpha > |1/2 - \beta|$ , що означає, що значення  $\beta$  менш віддалено від  $1/2$ , ніж  $\alpha$ , тобто розподіл опонента В є ближчим до рівномірного, ніж опонента А. Тоді

$\alpha(1 - \alpha) < \beta(1 - \beta)$ , а тоді  $(1 - \alpha)/(1 - \beta) < \beta/\alpha$ ,  $\ln((1 - \alpha)/(1 - \beta)) < \ln(\beta/\alpha)$  і тому  $0 < \tau < 1/2$ . Отже, виконується умова  $\tau < q_1 = 1/2$ , що означає, що  $T_A = 0$ , а  $T_B = 1$ . Якщо, навпаки, розподіл опонента А є ближчим до рівномірного, тобто  $1/2 - \alpha < \beta - 1/2$ , то  $\alpha(1 - \alpha) > \beta(1 - \beta)$ , а тоді  $(1 - \alpha)/(1 - \beta) > \beta/\alpha$ ,  $\ln((1 - \alpha)/(1 - \beta)) > \ln(\beta/\alpha)$  і тому  $\tau > 1/2$ . Отже, виконується умова  $\tau > q_1 = 1/2$ , що означає, що  $T_A = 1$ , а  $T_B = 0$ .

Тобто якщо стартовий розподіл опонента є ближчим до рівномірного, ніж у іншого опонента, то міра території, яку контролює цей опонент, при великих значеннях  $k$  наближається до 1, тоді як міра території, яку контролює інший опонент, наближається до 0. Отже, стратегія рівномірного розподілу є більш оптимальною.

**3.3.** Нехай  $0 < \alpha < 1/2$ , а  $\beta = 1 - \alpha$ . Тоді  $\tau = 1/2$ , а отже,  $q_1 = \tau$  та  $T^A = T^B = 1/2$ . Якщо розподіли опонентів однаково віддалені від рівномірного (але не збігаються), то опоненти порівну ділять територію ресурсного простору.

**3.4.** Нехай подібнення простору  $\Omega$  є таким, що  $q_1 \neq q_2$ , тобто не є рівномірним, та  $0 < \alpha < \beta = q_1$ . Оскільки  $\alpha < \tau < \beta$ , то  $\tau < q_1$ , що означає  $T_A = 0$ , а  $T_B = 1$ . Отже, якщо міра присутності опонента в регіонах дорівнює мірі Лебега цих регіонів, то такий опонент “виграє” територію, міра якої дорівнює 1.

## Цитована література

1. *Koshmanenko V.* Theorem of conflicts for a pair of probability measures // *Math. Method. Oper. Res.* – 2004. – **59**, No 2. – P. 303–313.
2. *Koshmanenko V.* The infinite direct of probability measures and structural similarity // *Methods Funct. Anal. Topology.* – 2011. – **17**, No 1. – P. 20–28.
3. *Koshmanenko V.* Existence theorems of the  $\omega$ -limit states for conflict dynamical systems // *Methods Funct. Anal. Topology.* – 2014. – **20**, No 4. – P. 379–390.
4. *Боровков А. А.* Курс теории вероятностей. – Москва: Наука, 1972. – 287 с.

## References

1. *Koshmanenko V.* *Math. Method. Oper. Res.*, 2004, **59**, No 2: 303–313.
2. *Koshmanenko V.* *Methods Funct. Anal. Topology*, 2011, **17**, No 1: 20–28.
3. *Koshmanenko V.* *Methods Funct. Anal. Topology*, 2014, **20**, No 4: 379–390.
4. *Borovkov A. A.* *Course of probability theory*, Moscow: Nauka, 1972 (in Russian).

Надійшло до редакції 16.10.2015

## И. В. Веригина

НТУ України “Киевский политехнический институт”

*E-mail:* veringa@i.ua

## Сравнение стратегий пары опонентов в задаче “захвата” территории

*В работе теория динамических систем конфликта применяется в модели, которая описывает конфликтное перераспределение ресурсного пространства (территории) между альтернативными сторонами (парой опонентов).*

**Ключевые слова:** динамическая система конфликта, вероятностная мера, самоподобная мера, равновесное состояние, конфликтное перераспределение ресурсного пространства.

**I. V. Verygina**

NTU of Ukraine “Kiev Polytechnical Institute”

*E-mail:* veringa@i.ua

**Comparison of the strategies of two opponents in the problem of  
“conquest” of a territory**

*The theory of conflict dynamical systems is applied to a model that describes the conflicting redistribution of a resource space (territory) between adversaries (a pair of opponents).*

**Keywords:** dynamical system of conflict, probability measure, self-similar measure, equilibrium state, conflicting redistribution of a resource space.