

# **Algorytmiczna Teoria Gier**

## **Zadanie domowe 3**

2 grudnia 2025 r.

**Adrian Herda (268449)**

Informatyka Algorytmiczna  
Politechnika Wrocławска

### **Spis treści**

1. Treść zadania .....	2
1.1. a) .....	2
1.2. b) .....	2
1.3. c) .....	2
1.4. d) .....	2
1.5. e) .....	2
1.6. f) .....	2
1.7. g) .....	2
1.8. h) .....	3
2. Rzwiązańe .....	3
2.1. a) Produkt zbiorów zwartych .....	3
2.2. b) Produkt zbiorów wypukłych .....	3
2.3. c) Domknięty podzbiór zbioru zwartego .....	3
2.4. d) Funkcje ciągłe między przestrzeniami dyskretnymi .....	4
2.5. e) Równowagi Nasha w grze natarczywego adoratora .....	4
2.5.1. Macierz wypłat .....	4
2.5.2. Analiza .....	4
2.6. f) Wklęsłość funkcji wypłat dla ustalonej strategii przeciwnika .....	5
2.7. g) Własność wykresu domkniętego .....	5
2.8. h) Brak czystych równowag Nasha a Twierdzenie Nasha .....	6
2.8.1. Powód braku czystych równowag .....	6
2.8.2. Uzasadnienie poprawności .....	6
Bibliografia .....	6

## 1. Treść zadania

Wsk. Wszystkie punkty tego zadania się łączą.

### 1.1. a)

Pokaż, że skończony produkt zbiorów zwartych w przestrzeniach metrycznych jest zwarty (w topologii produktowej).

### 1.2. b)

Pokaż, że skończony produkt zbiorów wypukłych w przestrzeniach liniowych jest wypukły (w sumie prostej przestrzeni liniowych).

### 1.3. c)

Pokaż, że domknięty podzbiór zbioru zwartego jest zwarty.

### 1.4. d)

Niech  $(S, d_S)$  i  $(I, d_I)$  będą skończonymi przestrzeniami z topologiami dyskretnymi. Jakie funkcje  $f : S \rightarrow I$  są ciągłe (funkcja jest ciągła, gdy przeciowobraz dowolnego zbioru otwartego jest otwarty).

### 1.5. e)

Gra w Natarczywego Adoratora. Kobieta lubi spędzać czas na Spacerze w parku albo w Galerii. Natarczywy Adorator o tym wie i próbuje ją spotkać w jednym z tych dwóch miejsc, czego kobieta pragnie uniknąć. Wypłaty Kobiety, dla tej gry o sumie zerowej, podane są poniżej:

$s_K$	$s_A$	$S$	$G$	
$S$		-1	1	$p$
$G$		1	-1	$1-p$
		$q$	$1-q$	

Podaj wszystkie równowagi Nasha dla tej gry.

### 1.6. f)

Czy funkcje wypłat  $u_i$  w grze w  $NA$  są wkleśle ze względu na  $s_i \in S_i$  (przy ustalonych  $s_{-i}$  in  $S_{-i}$ )?

### 1.7. g)

Dla wszystkich profili strategii  $s$ , określamy  $F(s)$  jako profil strategii, w którym  $F_i(s)$  jest zbiorem najlepszych odpowiedzi gracza  $i$  na  $s_{-i}$ . Czy  $F$  ma własność wykresu domkniętego w grze w  $NA$ ?

## 1.8. h)

Dlaczego gra w  $NA$  nie ma czystych równowag Nasha? Uzasadnij na bazie dowodu Twierdzenia Nasha (lub innego pokrewnego). Uwzględnij założenia tych twierdzeń.

## 2. Rzwiązanie

### 2.1. a) Produkt zbiorów zwartych

*Proof.* Niech  $(X, d_X)$  i  $(Y, d_Y)$  będą przestrzeniami metrycznymi, a  $K_X \subseteq X$  i  $K_Y \subseteq Y$  zbiorami zwartymi. Rozważmy produkt  $K = K_X \times K_Y$  z metryką produktową (np. maksimum). W przestrzeniach metrycznych zwartość jest równoważna zwartości ciągowej. Weźmy dowolny ciąg  $z_n = (x_n, y_n)$  w  $K$ .

1. Ponieważ  $x_n \in K_X$ , a  $K_X$  jest zustyty, istnieje podciąg  $x_{\{n_k\}}$  zbieżny do pewnego  $x \in K_X$ .
2. Rozważmy odpowiadający podciąg  $y_{\{n_k\}}$  w  $K_Y$ . Ponieważ  $K_Y$  jest zustyty, z ciągu  $y_{\{n_k\}}$  można wybrać dalszy podciąg  $y_{\{n_{k_l}\}}$  zbieżny do pewnego  $y \in K_Y$ .
3. Wtedy podciąg  $z_{\{n_{k_l}\}} = (x_{\{n_{k_l}\}}, y_{\{n_{k_l}\}})$  jest zbieżny do punktu  $(x, y) \in K_X \times K_Y$ .

Zatem każdy ciąg w  $K$  posiada podciąg zbieżny, co oznacza, że produkt jest zustyty. (Indukcyjnie rozszerza się to na dowolny skończony produkt).

■

### 2.2. b) Produkt zbiorów wypukłych

*Proof.* Niech  $C_1$  i  $C_2$  będą zbiorami wypukłymi w przestrzeniach liniowych odpowiednio  $V_1$  i  $V_2$ . Niech  $x, y \in C_1 \times C_2$ , gdzie  $x = (x_1, x_2)$  i  $y = (y_1, y_2)$ . Dla dowolnego  $\lambda \in [0, 1]$  musimy pokazać, że  $\lambda x + (1 - \lambda)y \in C_1 \times C_2$ . Działania w przestrzeni produktowej wykonujemy „po współrzędnych”:

$$\lambda(x_1, x_2) + (1 - \lambda)(y_1, y_2) = (\lambda x_1 + (1 - \lambda)y_1, \lambda x_2 + (1 - \lambda)y_2) \quad (2.1)$$

Ponieważ  $C_1$  jest wypukły,  $\lambda x_1 + (1 - \lambda)y_1 \in C_1$ .

Ponieważ  $C_2$  jest wypukły,  $\lambda x_2 + (1 - \lambda)y_2 \in C_2$ .

Zatem cały punkt należy do iloczynu kartezjańskiego  $C_1 \times C_2$ . (Ten dowód ponownie można rozszerzyć indukcyjnie na dowolny skończony produkt).

■

### 2.3. c) Domknięty podzbiór zbioru zustego

*Proof.* Niech  $K$  będzie zbiorem zustym, a  $F \subseteq K$  zbiorem domkniętym. Weźmy dowolne pokrycie otwarte  $\mathcal{U} = \{U_i\}_{i \in I}$  zbioru  $F$ . Zbiór  $F^c = K \setminus F$  jest zbiorem otwartym (jako dopełnienie zbioru domkniętego). Rodzina  $\mathcal{U} \cup \{F^c\}$  stanowi pokrycie otwarte całego zbiuru  $K$ . Ponieważ  $K$  jest zustym, istnieje skończone pokrycie tego zbiuru, powiedzmy  $\{U_{i_1}, \dots, U_{i_n}, F^c\}$  (ewentualnie bez  $F^c$ , jeśli nie jest potrzebne). Odrzucając zbiór  $F^c$  (który nie zawiera żadnych punktów z  $F$ ), otrzymujemy skończoną rodzinę  $\{U_{i_1}, \dots, U_{i_n}\}$ , która pokrywa  $F$ . Zatem  $F$  jest zustym.

■

## 2.4. d) Funkcje ciągłe między przestrzeniami dyskretnymi

W topologii dyskretnej każdy podzbiór jest zbiorem otwartym. Definicja ciągłości mówi, że funkcja  $f$  jest ciągła, jeśli przeciwbraz dowolnego zbioru otwartego w przeciwdziedzinie jest otwarty w dziedzinie. Niech  $U \subseteq I$  będzie dowolnym zbiorem (jest on otwarty w  $I$ ). Wtedy  $f^{-1}(U)$  jest pewnym podzbiorem  $S$ . Ponieważ w  $S$  (topologia dyskretna) każdy zbiór jest otwarty, warunek ciągłości jest zawsze spełniony.

**Odpowiedź:** Wszystkie funkcje  $f : S \rightarrow I$  są ciągłe.

## 2.5. e) Równowagi Nasha w grze natarczywego adoratora

### 2.5.1. Macierz wypłat

Gra o sumie zerowej. Wiersze: Kobieta ( $K$ ), Kolumny: Adorator ( $A$ ). Kobieta unika spotkania ( $S \neq G$ ), Adorator dąży do spotkania ( $S = S$  lub  $G = G$ ).

$s_K$	$s_A$	$S$	$G$
$S$		1 -1	-1 1
$G$	1 -1	-1 1	

Tabela 1: Macierz wypłat w grze Natarczywego Adoratora

### 2.5.2. Analiza

Gra nie posiada równowag w strategiach czystych, cykl preferencji:

$$(S_K, S_A) \underset{K}{\leq} (G_K, S_A) \underset{A}{\leq} (G_K, G_A) \underset{K}{\leq} (S_K, G_A) \underset{A}{\leq} (S_K, S_A) \quad (2.2)$$

Szukamy równowagi w strategiach mieszanych.

$p$  - prawdopodobieństwo, że K wybierze S.

$q$  - prawdopodobieństwo, że A wybierze S.

- **Dla Kobiety (chce zmaksymalizować  $u_K$ ):**

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[u_K(S)] &= -1 \cdot q + 1 \cdot (1 - q) = 1 - 2q \\ \mathbb{E}[u_K(G)] &= 1 \cdot q + (-1) \cdot (1 - q) = 2q - 1 \end{aligned} \quad (2.3)$$

W równowadze wypłaty muszą być równe:

$$\begin{aligned} 1 - 2q &= 2q - 1 \\ 2 &= 4q \\ q &= \frac{1}{2} \wedge 1 - q = \frac{1}{2} \end{aligned} \quad (2.4)$$

Wartość oczekiwana dla Kobiety w równowadze to

$$\mathbb{E}[u_K] = 1 - 2 \cdot \frac{1}{2} = 0 \quad (2.5)$$

- **Dla Adoratora (chce zmaksymalizować  $u_A$ ):**

$$\begin{aligned}\mathbb{E}[u_A(S)] &= 1 \cdot p + (-1) \cdot (1 - p) = 2p - 1 \\ \mathbb{E}[u_A(G)] &= -1 \cdot p + 1 \cdot (1 - p) = 1 - 2p\end{aligned}\tag{2.6}$$

W równowadze:

$$\begin{aligned}2p - 1 &= 1 - 2p \\ 4p &= 2 \\ p &= \frac{1}{2} \wedge 1 - p = \frac{1}{2}\end{aligned}\tag{2.7}$$

Podobnie jak dla Kobiety, wartość oczekiwana dla Adoratora w równowadze to

$$\mathbb{E}[u_A] = 2 \cdot \frac{1}{2} - 1 = 0\tag{2.8}$$

**Odpowiedź:** Jedyna równowaga Nasha to profil strategii mieszanych  $((\frac{1}{2}, \frac{1}{2}), (\frac{1}{2}, \frac{1}{2}))$ .

## 2.6. f) Wklęsłość funkcji wypłat dla ustalonej strategii przeciwnika

W rozszerzeniu mieszany gry, funkcja wypłaty gracza  $i$ , oznaczana jako  $u_i(\sigma_i, \sigma_{-i})$  jest definiowana wzorem:

$$u_i(\sigma_i, \sigma_{-i}) = \sum_{s_i \in S_i} \sum_{s_{-i} \in S_{-i}} \sigma_i(s_i) \cdot \sigma_{-i}(s_{-i}) \cdot u_i(s_i, s_{-i})\tag{2.9}$$

Strategia przeciwnika jest ustalona z treści zadania więc

$$u_i(\sigma_i, \sigma_{-i}) = \sum_{s_i \in S_i} \sigma_i(s_i) C(s_i)\tag{2.10}$$

gdzie

$$C(s_i) = \sigma_{-i}(s_{-i}) \cdot u_i(s_i, s_{-i})\tag{2.11}$$

A więc jest to funkcja liniowa względem zmiennych  $\sigma_i(s_i)$ . Każda funkcja liniowa jest jednocześnie wklęsła i wypukła (spełnia nierówność Jensaena jako równość). Zatem warunek wklęsłości jest spełniony.

**Odpowiedź:** Tak.

## 2.7. g) Własność wykresu domkniętego

Definicja: dla każdego profilu strategii  $s$  definiujemy korespondencję

$$F(s) = (F_1(s), \dots, F_n(s))\tag{2.12}$$

gdzie  $F_i(s)$  jest zbiorem najlepszych odpowiedzi gracza  $i$  na strategie pozostałych  $s_{-i}$  przy ustalonej  $s_i$  (w treści zadania jest drobna nieścisłość zapisu, ale interpretujemy to klasycznie:  $F_i(s_{-i})$  to zbiór najlepszych odpowiedzi na  $s_{-i}$ ).

Pytanie: czy  $F$  ma wykres domknięty? (Mówiąc formalnie: czy zbiór  $\{(s, t) : t \in F(s)\}$  jest domknięty.)

**Theorem 2.1.** Tak, przy standardowych założeniach (przestrzenie strategii są zwarte i wypukłe, funkcje wypłat są ciągłe), wykres korespondencji najlepszych odpowiedzi jest domknięty.

*Proof.* Niech  $(s^k, t^k)$  być ciągiem punktów z wykresu, tzn.  $t^k \in F(s^k)$  dla każdego  $k$ . Założmy, że  $(s^k, t^k) \rightarrow (s^*, t^*)$ . Musimy pokazać, że  $t^* \in F(s^*)$ , czyli że komponenty  $t_i^*$  są najlepszymi odpowiedziami na  $s_{-i}^*$ . Dla każdego gracza  $i$  i dowolnej strategii alternatywnej  $y_i$  mamy (skoro  $t_i^k$  jest najlepszą odpowiedzią na  $s_{-i}^k$ )

$$u_i(t_i^k, s_{\{-i\}}^k) \geq u_i(y_i, s_{\{-i\}}^k) \quad (2.13)$$

Ponieważ zbiory odpowiedzi są zwarte wiemy że wartości maksymalne istnieją, a dzięki wypukłości tych zbiorów i ciągłości funkcji wypłat, po przejściu do granicy otrzymujemy

$$u_i(t_i^*, s_{\{-i\}}^*) \geq u_i(y_i, s_{\{-i\}}^*) \quad (2.14)$$

dla każdego  $y_i$ , czyli  $t_i^*$  jest najlepszą odpowiedzią na  $s_{-i}^*$ . To kończy dowód, pokazując, że wykres jest domknięty. ■

## 2.8. h) Brak czystych równowag Nasha a Twierdzenie Nasha

### 2.8.1. Powód braku czystych równowag

Nie ma żadnych równowag Nasha w strategiach czystych, ponieważ w każdym profilu strategii jeden gracz może zmienić strategię aby zwiększyć swoją wypłatę. Zmiany i zapętlenie porządku profili strategii pokazuje Równanie (2.2).

### 2.8.2. Uzasadnienie poprawności

Twierdzenie Nasha [1] o istnieniu równowagi opiera się na Twierdzeniu Kakutaniego [2] (czyli równowagi), zbiór, na którym określona jest korespondencja najlepszych odpowiedzi, musi być:

1. **Zwarty.**
2. **Wypukły.**

Rozważając **tylko** strategie czyste:

- Przestrzeń strategii to zbiór skończony  $\{S, G\} \times \{S, G\}$ . Jest to zbiór dyskretny.
- Zbiór dyskretny składający się z więcej niż jednego punktu **nie jest wypukły**.

Brak wypukłości przestrzeni strategii czystych sprawia, że nie możemy zastosować twierdzenia o punkcie stałym w tej przestrzeni. Dopiero przejście do strategii mieszanych tworzy przestrzeń wypukłą (odcinek  $[0, 1]$  dla każdego gracza), co, zgodnie z Sekcją 2.2, zachowuje wypukłość produktu tych zbiorów, umożliwiając znalezienie równowagi (punktu przecięcia ciągłych reakcji).

W strategiach czystych „przecięcie” krzywych reakcji może „trafić w próżnię” między punktami dyskretnymi.

## Bibliografia

- [1] J. F. Nash Jr, „Equilibrium points in n-person games”, *Proceedings of the national academy of sciences*, t. 36, nr 1, s. 48–49, 1950.
- [2] S. Kakutani, „A generalization of Brouwer's fixed point theorem”, *Duke Mathematical Journal*, t. 8, nr 3, s. 457–459, 1941.