

# Teorija igara

## Matrične igre

Lavoslav Čaklović  
PMF-MO

2017

# Sadržaj

- 1 Nashova ravnoteža  
von Neumannov teorem  
Grafičko računanje NR

- 2 Matrične igre  
Teoremi o separaciji  
Egzistencija Nashove ravnoteže
- 3 Matrične igre i simplex algoritam

## Definicija

Za danu bimatričnu igru  $((A, B), (u, v))$  kažemo da je **matrična** ako je  $u(x, y) = -v(x, y)$ ,  $x \in S_A, y \in S_B$ .

U matričnoj igri, jedan igrač dobiva onoliko koliko drugi gubi. To se može interpretirati kao da jedan igrač isplaćuje drugog. Matrična igra je jedinstveno određena matricom isplate  $U$  prvog igrača i  $u(x, y) = x^T U y$ .

## Teorem (minmax, von Neumann )

*Neka je dana matrična igra s matricom isplate  $U$ . Tada je  $(\sigma^*, \tau^*)$  Nashova ravnoteža ako i samo ako*

$$\min_{\tau} \max_{\sigma} u(\sigma, \tau) = u(\sigma^*, \tau^*) = \max_{\sigma} \min_{\tau} u(\sigma, \tau)^1 \quad (1)$$

U dokazu teorema ćemo koristiti već dokazanu nejednakost

$$\max_{\sigma} \min_{\tau} u(\sigma, \tau) \leq \min_{\tau} \max_{\sigma} u(\sigma, \tau). \quad (2)$$

<sup>1</sup> $v := u(\sigma^*, \tau^*)$  nazivamo **vrijednost igre**.

## Dokaz.

Neka je  $(\sigma^*, \tau^*)$  Nashova ravnoteža. Tada

$$u(\sigma^*, \tau^*) \geq u(\sigma, \tau^*) \quad \forall \sigma \in \Sigma_A,$$

$$u(\sigma^*, \tau^*) \leq u(\sigma^*, \tau) \quad \forall \tau \in \Sigma_B, \text{ zbog } u = -v$$

odnosno

$$\max_{\sigma} u(\sigma, \tau^*) = u(\sigma^*, \tau^*) = \min_{\tau} u(\sigma^*, \tau)$$

$$\min_{\tau} \max_{\sigma} u(\sigma, \tau) \leq u(\sigma^*, \tau^*) \leq \max_{\sigma} \min_{\tau} u(\sigma, \tau) \quad (3)$$

što zajedno s (2) ishoduje jednakosti u (3).

Obratno. Jednakost (1) direktno implicira Nashovost od  $(\sigma^*, \tau^*)$  jer je

$$u(\sigma^*, \tau^*) = \max_{\sigma} \min_{\tau} u(\sigma, \tau) \leq \max_{\sigma} u(\sigma, \tau^*)$$

Odakle slijedi jednakost  $u(\sigma^*, \tau^*) = \max_{\sigma} u(\sigma, \tau^*)$ . Na isti način

$$u(\sigma^*, \tau^*) = \min_{\tau} \max_{\sigma} u(\sigma, \tau) \geq \min_{\tau} u(\sigma^*, \tau)$$

odnosno  $u(\sigma^*, \tau^*) = \min_{\tau} u(\sigma^*, \tau)$ . □

Grafičko računanje NR najlakše je ilustrirati na igrama tipa  $2 \times n$  i  $m \times 2$ ,  $m, n \geq 2$  pri čemu se koristi von Neumanov *minmax* teorem. Evo primjera:

## Primjer

U ovom primjeru matrica isplate je dana s

$$U = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ -1 & 2 \\ 1 & 1.5 \end{bmatrix}$$

Traži se Nashova ravnoteža  $(\sigma, \tau)$ . Prema *minmax teoremu*<sup>2</sup> je:

$$\begin{aligned} v &= \min_y \max_x x^\tau U y = \min_{y=[t \ 1-t]^\tau} \max_{i \in \{1,2,3\}} \{e_i^\tau U y\} \\ &= \min_{t \in [0,1]} \max \left\{ t + 1, -3t + 2, -\frac{1}{2}t + \frac{3}{2} \right\} = \frac{4}{3}, \end{aligned} \quad (4)$$

a postiže se za  $t = \frac{1}{3}$  (skicirajte grafove). Dakle,  $\tau = [\frac{1}{3} \ \frac{2}{3}]^\tau$ . Kako naći  $\sigma$ ?

<sup>2</sup>Diskutirajte kada koristiti  $\min_y \max_x$ , a kada  $\max_x \min_y$ .

## Primjer (nastavak)

Iskoristimo spoznaju da je  $\tau = [\frac{1}{3} \ \frac{2}{3}]^T$ :

$$U_{\tau} = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ -1 & 2 \\ 1 & 1.5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix} =: U_{\tau}$$

i iskoristimo činjenicu da je

$$\sigma^T U_{\tau} = v.$$

Iskusan rješavatelj će uočiti da je  $\sigma(a_2) = 0$  tj. da druga strategija prvog igrača nije u nosaču od  $\sigma$  (nije aktivna). Zaista, ako je  $\sigma = (\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3)$  onda

$$\frac{4}{3}\sigma^T e - \sigma^T e_2 = \frac{4}{3} \iff \sigma_2 = 0,$$

gdje je ( $e = [1 \ 1 \ 1]^T$  stupac jedinica).

Gornji račun izražava činjenicu da je produkt drugog retka s  $U_{\tau}$  jednak  $u^2 U_{\tau} = 1 < \frac{4}{3}$ , a skalarni produkti prvog i trećeg retka s  $U_{\tau}$  su jednaki  $\frac{4}{3}$ .

## Primjer (nastavak)

Iskoristimo neaktivnost  $\sigma_2$  i računamo NR reducirane matrične igre  $\hat{U}$  bez drugog retka. Opet koristimo von Neumanov teorem<sup>3</sup>

$$\begin{aligned} v &= \max_x \min_y x^\tau \hat{U} y = \max_{x=[t \ 1-t]} \min_{i \in \{1,2\}} \{x^\tau \hat{U} e_i\} \\ &= \max_t \left\{ t + 1, -\frac{1}{2}t + \frac{2}{2} \right\} = \frac{4}{3}, \end{aligned}$$

a postiže se za  $t = \frac{1}{3}$ . Dakle,  $\sigma = [\frac{1}{3} \ 0 \ \frac{2}{3}]^\tau$ .

*Napomena.* Matrica  $\hat{U}$  je simetrična pa je moguće zaključiti  $[\sigma_1 \ \sigma_3] = \tau$  i korištenjem te simetrije.

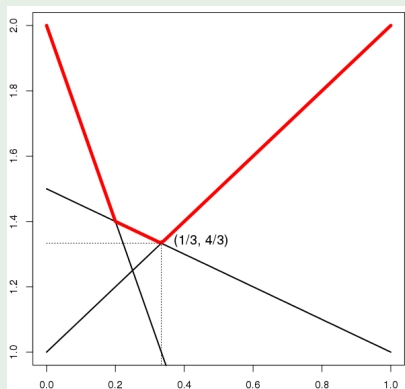
<sup>3</sup>ali ovaj put max min verziju.

## Primjer (nastavak, grafički prikaz)

min max zapis u formi (jedn. 4)

$$\min_{t \in [0,1]} \max \left\{ t + 1, -3t + 2, -\frac{1}{2}t + \frac{3}{2} \right\} = \frac{4}{3}$$

ima grafički prikaz u kojem su nacrtani pravci:  $y = t + 1$ ,  $y = -3t + 2$  i



$y = -\frac{1}{2}t + \frac{3}{2}$ , a crvenom bojom je nacrtana max-envelopa tih pravaca. Minimum envelope postiže se za vrijednost  $t^* = \frac{1}{3}$  i iznosi  $v = \frac{4}{3}$ . Dakle,

$$\tau = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 3 \end{bmatrix}^T.$$

Aktivne komponente (u nosaču) od  $\sigma$  su određene pravcima koji prolaze točkom  $(\frac{1}{3}, \frac{4}{3})$  i to su  $\{3, 1\}$ .



## Definicija (Rješenje igre)

Rješenje matrične igre  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  je uređena trojka  $(\bar{x}, \bar{y}, v)$  takva da vrijedi

$$\bar{x}^T A y \geq v \quad \forall y \in \Sigma_2 \quad (5)$$

$$x^T A \bar{y} \leq v \quad \forall x \in \Sigma_1 \quad (6)$$

$$v = \bar{x}^T A \bar{y}. \quad (7)$$

Ako je  $(\bar{x}, \bar{y})$  Nashova ravnoteža matrične igre onda je  $(\bar{x}, \bar{y}, \bar{x}^T A \bar{y})$  rješenje i obratno.

Geometrijska interpretacija rješenja je sljedeća. Označimo s  $C_v \in \mathbb{R}^n$  konus

$$C_v := \{ x \in \mathbb{R}^n \mid x \leq v \cdot \mathbf{1} \}, \quad (8)$$

gdje je  $\mathbf{1}$  stupac jedinica i

$$H := \{ x \in \mathbb{R}^n \mid \bar{x}^T x = v \}. \quad (9)$$

Očito je  $C_v \subseteq H^-$ , a (5) znači da je politop generira stupcima matrice  $A$  podskup poluprostora  $H^+$ , a (6) povlači da je  $A \bar{y} \in C_v \cap H$  (zadatak).

# Projekcija na konveksni skup

## Teorem

Neka je  $C \subset \mathbb{R}^n$  konveksan i zatvoren i  $a \notin C$ . Tada postoji jedinstveni element  $\bar{a} \in C$  takav da je  $\|a - \bar{a}\| \leq \|a - x\|, \forall x \in C$ .

Preslikavanje  $P : \mathbb{R}^n \rightarrow C$  definirano s  $P(a) := \bar{a}$  je **projekcija** na  $C$  (za  $a \in C, P(a) := a$ ).

U daljnjem je  $C$  **konveksan i zatvoren** i  $\bar{a} = P(a)$  ako drugačije nije rečeno.

## Propozicija

Pretpostavimo  $a \notin C$ . Tada  $\forall x \in C$

$$(x - \bar{a})^T (a - \bar{a}) \leq 0. \quad (10)$$

## Dokaz.

Označimo  $x - \bar{a} =: t \cdot v$ ,  $t > 0$ ,  $\|v\| = 1$ .

$$\|x - a\|^2 \geq \|\bar{a} - a\|^2 \quad (\text{prema definiciji projekcije})$$

$$\begin{aligned} \|x - \bar{a} + \bar{a} - a\|^2 &= \|x - \bar{a}\|^2 + 2(x - \bar{a})^\top(\bar{a} - a) + \|\bar{a} - a\|^2 \\ &\geq \|\bar{a} - a\|^2 \end{aligned}$$

odnosno

$$\begin{aligned} 0 &\leq \|x - a\|^2 + 2(x - \bar{a})^\top(\bar{a} - a) \\ &= t^2 + 2tv^\top(\bar{a} - a) \end{aligned}$$

Podijelimo li s  $t$  i  $t \rightarrow 0$  dobije se  $(x - a)^\top(a - \bar{a}) \leq 0$ . □

Ako je  $H := \{x \in \mathbb{R}^n \mid (a - \bar{a})^\top(x - \bar{a}) = 0\}$  hiperravnina onda je  $C \subseteq H^-$ ,  $a \in H^+$  i  $C \cap H \neq \emptyset$ . Takvu hiperravninu nazivamo *potpornom hiperravninom*, a  $H^-$  je *potporanj* od  $C$ .  $a - \bar{a}$  je normala hiperravnine koja gleda u smjeru vanjštine od  $C$ .

# Literatura