

4EK421 Teorie her a ekonomické rozhodování

Maticové hry a hry s konstantním součtem obecně

MIROSLAV RADA

27. září 2022

Vysoká škola ekonomická v Praze

Hra v normálním tvaru

Mějme:

- seznam hráčů $N := (1, \dots, n)$,
- seznam prostorů strategií (X_1, \dots, X_n)
- seznam výplatních funkcí $f = (f_1, \dots, f_n)$, kde
 - pro $i \in \{1, \dots, n\}$ je $f_i : X_1 \times \dots \times X_n \mapsto \mathbb{R}$,
 - $X := X_1 \times \dots \times X_n$.

Trojice (N, X, f) je **hra v normálním tvaru**.

- $x_i \in X_i$ – **strategie** i -tého hráče
- $(x_1, \dots, x_n) \in X$ – strategie všech hráčů, **strategický profil** nebo **kombinace strategií**

Co považovat za řešení?

- typicky – chceme nějaké strategie, které budou v nějakém smyslu nejlepší
- pro hru v normálním tvaru (z normativního pohledu) – Nashovo equilibrium (Nashovo rovnovážné řešení)

Nashovo equilibrium

Nashovo equilibrium je taková kombinace strategií $(x_1^*, \dots, x_n^*) \in X$, že pro každého hráče, řekněme i -tého, platí, že pro všechna $x_i \in X_i$ je

$$f_i(x_1^*, \dots, x_{i-1}^*, x_i^*, x_{i+1}^*, \dots, x_n^*) \geq f_i(x_1^*, \dots, x_{i-1}^*, x_i, x_{i+1}^*, \dots, x_n^*).$$

- neformálně, Nashovo equilibrium je taková kombinace strategií, že žádný hráč nemá motivaci svou strategii změnit
- $(x_1^*, \dots, x_{i-1}^*, x_i^*, x_{i+1}^*, \dots, x_n^*)$ budeme značit (x_i, x_{-i}^*)

Podle definice Nashova ekvilibria je x^* ekvilibriem tehdy, pokud pro všechna i (tj. pro každého hráče) platí

$$f_i(x^*) = \max_{x_i \in X_i} f_i(x_i, x_{-i}^*).$$

Pojďme se zabývat tím, jak musí vypadat x_i^* v závislosti na x_{-i} . Definujme tzv. *best-response funkci* i -tého hráče, značenou g_i . Zřejmě $g_i : X_{-i} \rightarrow 2^{X_i}$:

$$g_i(x_{-i}) := \{x_i \in X_i : f_i(x_i) = \max_{\xi_i} f_i(\xi_i, x_{-i})\}.$$

Zřejmě, x^* je Nashovo ekvilibrium, pokud $x_i^* \in g_i(x_{-i})$ pro všechna $i \in N$.

Konstantní součet

Hra s konstantním součtem v normálním tvaru

Hra s konstantním součtem je hra v normálním tvaru $H = (N, S, V)$ zadaná

- seznamem hráčů $N := (1, \dots, n)$,
- seznamem prostorů strategií – $S := (X_1, \dots, X_n)$ a
- seznamem výplatních funkcí $V := (f_1, \dots, f_n)$, kde
 - pro $i \in N$ je $f_i : X \mapsto \mathbb{R}$,
 - $X := X_1 \times \dots \times X_n$ a
 - $\sum_{i \in N} f_i = k$ pro nějaké $k \in \mathbb{R}$.

Budeme se zabývat hledáním Nashových ekvilibrií pro tyto hry.

Převod na hru s nulovým součtem

Definujme $f'_1(x) = f_1(x) - k$.

Uvažujme hru $H' = (N, S, (f'_1, f_2, \dots, f_n))$.

Tvrzení

Strategický profil $x^ \in X$ je NE hry H , právě když tento profil je NE hry H' .*

Ke $x^* \in X, i \in N, \xi \in X_i$ definujme strategii $x(i, \xi) := (x_1^*, \dots, x_{i-1}^*, \xi, x_{i+1}^*, \dots, x_n^*)$.

Jakýkoli strategický profil $x^* \in X$ splňující $f_i(x^*) \geq f_i(x(i, \xi))$ pro $i \in N$ splňuje i $f'_1(x^*) \geq f'_1(x(1, \xi))$, neboť posledně jmenovaná nerovnost lze přičtením k převést na dříve jmenovanou. Opak analogicky.

Důsledek

Při hledání NE lze bez újmy na obecnosti předpokládat, že $k = 0$:

O hrách H a H' hovoříme jako o **strategicky ekvivalentních**.

Dva hráči a konstantní součet – antagonistická hra

- Hra s konstantním součtem s $n = 2$ se nazývá **antagonistická hra**. Situaci usnadňuje absolutní protichůdnost zájmů hráčů: pokud $k = 0$, pak to, co jeden vyhraje, druhý ztratí.
- Lze tedy psát $H = ((1, 2), (X_1, X_2), (f_1, -f_1))$.
- Definiční nerovnosti Nashovy rovnováhy se pak zapíší jako

$$\begin{aligned} f_1(x_1^*, x_2^*) &\geq f_1(x_1, x_2^*), \\ -f_1(x_1^*, x_2^*) &\geq -f_1(x_1^*, x_2) \Leftrightarrow f_1(x_1^*, x_2^*) \leq f_1(x_1^*, x_2), \end{aligned}$$

nebo také

$$f_1(x_1, x_2^*) \leq f_1(x_1^*, x_2^*) \leq f_1(x_1^*, x_2) \quad \text{pro všechna } x_1 \in X_1, x_2 \in X_2.$$

Maticové hry

Konečná antagonistická hra – maticová hra

- Antagonistická hra, ve které mají oba hráči konečný počet strategií, se nazývá **maticová hra**. Jde o to, že výplatní funkce v takové hře se dá sledovat v matici, a taková matice pak hru plně popisuje:

$$H = ((1, 2), (\{1, \dots, m_1\}, \{1, \dots, m_2\}), (f_1(i, j) = a_{ij}, f_2 = -f_1)),$$

- kde $A \in \mathbb{R}^{m_1 \times m_2}$. Předpokládáme tak, že strategie hráče 1 resp. 2 odpovídají řádkům resp. sloupcům matice A .
- Zřejmě, každá matice popisuje maticovou hru.
- Dvojice (k, ℓ) je NE (**v ryzích strategiích**) v maticové hře, pokud pro všechna $i \in X_1$ a $j \in X_2$ platí $a_{i\ell} \leq a_{k\ell} \leq a_{kj}$.
- Prvek $a_{k\ell}$ matice A se nazývá **sedlový bod**; je to největší prvek ve sloupci ℓ a nejmenší prvek v řádku k .
- Problém: sedlový bod nemusí existovat.

Hledání NE v ryzích strategiích

Idea: najít zvlášť taková (k, l) , že $a_{il} \leq a_{kl}$ a zvlášť (k, l) vyhovující $a_{kl} \leq a_{kj}$, tj. najít takové dvojice strategií, u kterých by si nemohl při odchýlení polepšit hráč 1 resp. 2.

1. Pro každou strategii l hráče 2 najdeme množinu $K_l = \arg \max_{k \in X_1} a_{kl}$ strategií hráče 1, které jsou nejlepšími reakcemi na strategii l hráče 2. Snadno získáme množinu K dvojic strategií (k, l) , $k \in K_l$, $l \in X_2$, splňující $a_{il} \leq a_{kl}$ pro všechna $i \in X_1$.
2. Pro každou strategii k hráče 1 najdeme množinu $L_k = \arg \min_{l \in X_2} a_{kl}$ strategií hráče 2, které jsou nejlepšími reakcemi na strategii k hráče 1. Snadno získáme množinu L dvojic strategií (k, l) , $l \in L_k$, $k \in X_1$, splňující $a_{kj} \geq a_{kl}$ pro všechna $j \in X_2$.
3. Množina všech NE je množina všech (k, l) takových, že jsou zároveň v K i v L .

Jde vlastně o vyčíslování best-response funkce. Je možné proto, že jsou prostory strategií konečné.

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & 2 \\ \bar{3} & 2 & 1 \\ 0 & 6 & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & 2 \\ \bar{3} & 2 & 1 \\ 0 & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & 1 \\ 0 & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$K_3 = \{1\}$$

$$K = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (1, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & 1 \\ 0 & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$K_3 = \{1\}$$

$$K = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (1, 3)\}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & \bar{2} & \bar{1} \\ 0 & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$K_3 = \{1\}$$

$$K = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (1, 3)\}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$L_2 = \{3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & \bar{1} \\ \underline{0} & \bar{6} & \underline{1} \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$K_3 = \{1\}$$

$$K = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (1, 3)\}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$L_2 = \{3\}$$

$$L_3 = \{1\}$$

$$L = \{(1, 3), (2, 3), (3, 1)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{\bar{0}} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 2\}$$

$$K_2 = \{3\}$$

$$K_3 = \{1\}$$

$$K = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (1, 3)\}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$L_2 = \{3\}$$

$$L_3 = \{1\}$$

$$L = \{(1, 3), (2, 3), (3, 1)\}$$

$$K \cap L = \{(1, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & \bar{1} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & 4 & 2 \\ \bar{4} & 0 & 5 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & \bar{1} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$K_2 = \{1\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & 2 \\ \bar{4} & \mathbf{0} & 5 \end{pmatrix}$$

Příklady

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$K_2 = \{1\}$$

$$K_3 = \{2\}$$

$$K = \{(2, 1), (1, 2), (2, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \color{red}{2} \\ \bar{4} & 0 & \color{red}{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

Příklady

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$K_2 = \{1\}$$

$$K_3 = \{2\}$$

$$K = \{(2, 1), (1, 2), (2, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \color{red}{3} & \bar{4} & \color{red}{\underline{\bar{2}}} \\ \bar{4} & 0 & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$K_2 = \{1\}$$

$$K_3 = \{2\}$$

$$K = \{(2, 1), (1, 2), (2, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$L_2 = \{2\}$$

$$L = \{(1, 3), (2, 2)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{1} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{2\}$$

$$K_2 = \{1\}$$

$$K_3 = \{2\}$$

$$K = \{(2, 1), (1, 2), (2, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{3\}$$

$$L_2 = \{2\}$$

$$L = \{(1, 3), (2, 2)\}$$

$$K \cap L = \emptyset$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & 5 & 4 \\ \bar{3} & 7 & 3 \\ \bar{4} & 5 & 4 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \bar{5} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & \mathbf{5} & 4 \\ 3 & \mathbf{\bar{7}} & 3 \\ \bar{4} & \mathbf{5} & 4 \end{pmatrix}$$

Příklady

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$K_3 = \{1, 3\}$$

$$K = \{(1, 1), (3, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & 5 & \bar{4} \\ 3 & \bar{7} & \bar{3} \\ \bar{4} & 5 & \bar{4} \end{pmatrix}$$

Příklady

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$K_3 = \{1, 3\}$$

$$K = \{(1, 1), (3, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{1, 3\}$$

$$\begin{pmatrix} \underline{\bar{4}} & \bar{5} & \underline{\bar{4}} \\ 3 & \bar{7} & 3 \\ \bar{4} & 5 & \bar{4} \end{pmatrix}$$

Příklady

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$K_3 = \{1, 3\}$$

$$K = \{(1, 1), (3, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{1, 3\}$$

$$L_2 = \{1, 3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & 5 & \bar{4} \\ \underline{\bar{3}} & \underline{\bar{7}} & \underline{\bar{3}} \\ \bar{4} & 5 & \bar{4} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \underline{\bar{2}} \\ \bar{3} & 2 & \underline{\bar{1}} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$K_3 = \{1, 3\}$$

$$K = \{(1, 1), (3, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & \bar{4} & \underline{\bar{2}} \\ \bar{4} & \underline{0} & \underline{\bar{5}} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{1, 3\}$$

$$L_2 = \{1, 3\}$$

$$L_3 = \{1, 3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & 5 & \bar{4} \\ \underline{\bar{3}} & \bar{7} & \underline{\bar{3}} \\ \underline{\bar{4}} & 5 & \underline{\bar{4}} \end{pmatrix}$$

$$L = \{(1, 1), (1, 3), (2, 1), (2, 3), (3, 1), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & 4 & \bar{2} \\ \bar{3} & 2 & \bar{1} \\ \underline{0} & \bar{6} & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_1 = \{1, 3\}$$

$$K_2 = \{2\}$$

$$K_3 = \{1, 3\}$$

$$K = \{(1, 1), (3, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 3)\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{3} & \bar{4} & \bar{2} \\ \bar{4} & \underline{0} & \bar{5} \end{pmatrix}$$

$$L_1 = \{1, 3\}$$

$$L_2 = \{1, 3\}$$

$$L_3 = \{1, 3\}$$

$$\begin{pmatrix} \bar{4} & 5 & \bar{4} \\ \bar{3} & \bar{7} & \bar{3} \\ \bar{4} & 5 & \bar{4} \end{pmatrix}$$

$$L = \{(1, 1), (1, 3), (2, 1), (2, 3), (3, 1), (3, 3)\}$$

$$K \cap L = \{(1, 1), (1, 3), (3, 1), (3, 3)\}$$

Smíšené strategie

Smíšené strategie

Uvažujme konečnou hru v normálním tvaru $H = (N, (X_1, \dots, X_n), (f_1, \dots, f_n))$.

Koncept NE v ryzích strategiích je slabý – existují hry, pro které NE neexistují.

Připusťme, že se hráči mohou své strategie vybírat náhodně podle zvoleného pravděpodobnostního rozdělení, jejich výplatní funkce pak budou očekávané hodnoty výplat, tedy

- prostor strategií i -tého hráče pak má podobu $X_i^S = \{(x_i^1, \dots, x_i^{m_i})^T : \sum_{k \in X_i} x_i^k = 1, x_i \geq 0\}$,
a
- výplatní funkce i -tého hráče je

$$f_i^S = \sum_{k_1 \in X_1} \dots \sum_{k_n \in X_n} f_i(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) \prod_{j \in N} x_j^{k_j}$$

Definice

Smíšené rozšíření konečné hry $H = (N, (X_1, \dots, X_n), (f_1, \dots, f_n))$ je hra $H^S = (N, (X_1^S, \dots, X_n^S), (f_1^S, \dots, f_n^S))$.

Věta

Každá konečná hra má NE ve svém smíšeném rozšíření.

Pro maticovou hru lze výplatní funkce smíšeného rozšíření zapsat jednodušeji:

$$f_i^S = \sum_{k \in X_1} \sum_{\ell \in X_2} x_1^k x_2^\ell a_{k\ell} = x_1^{TS} A x_2^S$$

Jde o to, že kombinace strategií (k, ℓ) bude vybrána s pravděpodobností $p = x_1^k x_2^\ell$.

NE ve smíšeném rozšíření maticové hry

- Prostory strategií nejsou konečné, nelze zkoušet všechny možnosti.
- Necht' je v je výhra hráče 1.
- Hráč 2 se snaží chovat tak, aby v bylo minimální, pojdme najít x_2^{*S} a v tak, aby, ať hráč 1 udělá cokoli, ztratil hráč 2 vždy nejvýše v .
- Nelineární program níže vlevo zřejmě hledá požadované strategie x_2^S a minimální možné v .
- Linearizace vpravo. Proč je množina optimálních řešení stejná? Nerovnost $x_1^{ST}Ax_2^S \leq v$ lze pro každé $x_1^S \in X_1^S$ vytvořit jako konvexní kombinaci m_1 nerovností ve tvaru $Ax_2^S \leq v\mathbf{1}$. Speciálně lze vytvořit i i tu nerovnost, jejíž levá strana je maximální.

$$\begin{aligned} \min_{x_2^S \in \mathbb{R}^{m_2}, v \in \mathbb{R}} \quad & v \\ \max_{x_1^S \in X_1^S} \quad & x_1^{ST}Ax_2^S \leq v \\ & x_2^S \geq 0 \\ & \mathbf{1}^T x_2^S = 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min_{x_2^S \in \mathbb{R}^{m_2}, v \in \mathbb{R}} \quad & v \\ & Ax_2^S \leq v\mathbf{1} \\ & x_2^S \geq 0 \\ & \mathbf{1}^T x_2^S = 1 \end{aligned}$$

Viditelně duální programy

Podobný lineární program lze sestavit i pro výpočet x_1^* . Tedy

$$\begin{aligned} \min_{x_2^S \in \mathbb{R}^{m_2}, v \in \mathbb{R}} \quad & v \\ \text{Ax}_2^S &\leq v\mathbf{1} \\ x_2^S &\geq 0 \\ \mathbf{1}^T x_2^S &= 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max_{x_1^S \in \mathbb{R}^{m_1}, v \in \mathbb{R}} \quad & v \\ A^T x_1^S &\geq v\mathbf{1} \\ x_1^S &\geq 0 \\ \mathbf{1}^T x_1^S &= 1 \end{aligned}$$

Je-li zaručeno, že $v > 0$ (viz převody na nulový součet), lze zavést substituci $p = x_1^S/v$ a $q = x_2^S/v$. Po pár úpravách pak:

$$\begin{aligned} \max_{q \in \mathbb{R}^{m_2}} \quad & \mathbf{1}^T q \\ Aq &\leq \mathbf{1} \\ q &\geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min_{p \in \mathbb{R}^{m_1}} \quad & \mathbf{1}^T p \\ A^T p &\geq \mathbf{1} \\ p &\geq 0 \end{aligned}$$

Tyto programy jsou zřejmě duální, při použití vhodného algoritmu stačí řešit jeden z nich (řešení druhého: stínové ceny). Méně očividné: horní programy jsou též duální.

Maticová hra pro dva hráče je dána následující maticí:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0.5 & -2 \\ -1 & 3 & 1 \end{pmatrix}.$$

- Rozhodněte, zda má tato hra sedlový bod.
- Najděte NE.

(Bonusové) otázky k vlastnostem NE v maticových hrách

Unikátnost výplaty

- Víme, že NE nemusí být unikátní ani v případě, že připouštíme pouze ryzí strategie. Jak je to ale s hodnotou výplaty? Můžou existovat dvě různá NE (k_1, ℓ_1) a (k_2, ℓ_2) taková, že zároveň $f_1(k_1, \ell_1) \neq f_1(k_2, \ell_2)$?
- A jak je to v případě smíšeného rozšíření – mohou existovat ekvilibria s různými hodnotami výplatních funkcí tam?

Identifikace nejednoznačnosti

- V ryzích strategiích je jasné, kdy existuje více NE. Jak to poznat ve smíšeném rozšíření?
- Jak popsat množinu všech NE ve smíšeném rozšíření? Jak může být složitá?

Metoda fiktivní hry

Metoda fiktivní hry

- iterační metoda pro odhad NE v konečných hrách
- výhoda: jednoduchost
- nevýhoda: nemusí konvergovat
- myšlenka:
 - předpokládá se, že se hra donekonečna opakuje
 - každý hráč, řekněme hráč i , předpokládá, že hraje proti hráčům, kteří hrají stále stejné (smíšené) strategie
 - v j -tém opakování hry se tyto smíšené strategie odhadují napozorovanými relativními četnostmi jednotlivých ryzích strategií v předchozích $j - 1$ hrách
 - strategie hráče i v j -tém opakování hry je optimální reakce na odhadované smíšené strategie.
- konvergence pro:
 - konečné antagonistické hry
 - hry řešitelné vyškrtáním dominovaných strategií
 - aj.

Bonusová hra – o dělitelné zakázky

- Situace:
 - 2 hráči soupeří o l zakázek velikosti s_1, \dots, s_l .
 - Soupeření má formu lobbingu: hráč 1 má k dispozici a prostředků na lobbing, hráč 2 disponuje prostředky o velikosti b .
 - Hráči své disponibilní prostředky beze zbytku rozdělí mezi jednotlivé zakázky; každý hráč přidělí každé zakázce alespoň nějaké prostředky.
 - Pokud hráč 1 lobuje pro zakázku 1 a_1 prostředky a hráč 2 b_1 prostředky, získá hráč 1 část zakázky 1 o velikosti $s_1 a_1 / (a_1 + b_1)$.

- Výplatní funkce a prostory strategií formálně:

$$X_1 = \{(a_1, \dots, a_l) : a_i > 0, \sum_{j=1}^l a_j = a\},$$

$$X_2 = \{(b_1, \dots, b_l) : b_i > 0, \sum_{j=1}^l b_j = b\},$$

$$f_1 = \sum_{j=1}^l \frac{s_j a_j}{a_j + b_j}, \quad f_2 = \sum_{j=1}^l \frac{s_j b_j}{a_j + b_j}.$$

- Cíl:
 - Jaké je ve hře NE?