

# 1 Matricinių lošimų strategijos

**1.1 apibrėžimas.** Matricinio lošimo su matrica  $A = [a_{ij}]_{m \times n}$  pirmojo lošėjo *strategija* yra vadinamas vektorius

$$X = [x_1, x_2, \dots, x_m], \quad x_i \geq 0, \quad \sum_{i=1}^m x_i = 1,$$

antrojo lošėjo *strategija* yra vadinamas vektorius

$$Y = [y_1, y_2, \dots, y_n], \quad y_j \geq 0, \quad \sum_{j=1}^n y_j = 1.$$

Strategijos pavidalo  $[0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0]$  yra vadinamos *grynosiomis*. Kitais atvejais strategijos vadinamos *mišriosiomis*. Komponentės  $x_i$  išreiškia tikimybes, su kuriomis pirmasis lošėjas renkasi matricos eilutę; komponentės  $y_j$  išreiškia tikimybes, su kuriomis antrasis lošėjas renkasi matricos stulpelį:

$$x_i = P(\text{I lošėjas renkasi } i\text{-ąją eilutę}),$$

$$y_j = P(\text{II lošėjas renkasi } j\text{-ąjį stulpelį}).$$

Strategijų aibes žymėsime

$$S_k \equiv \{[z_1, z_2, \dots, z_k] \mid z_i \geq 0, \ i = 1, 2, \dots, k, \sum_{i=1}^k z_i = 1\}.$$

Lošimo *situacija* yra strategijų pora  $(X, Y)$ ,  $X \in S_m$ ,  $Y \in S_n$ .

**1.2 apibrėžimas.** Abiejų lošėjų išlošius (pirmojo – išloši, o antrojo – praloši) galima apibūdinti *vidurkiu*

$$E(X, Y) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_i a_{ij} y_j = XAY^T. \quad (1)$$

**1.3 apibrėžimas.** Situacija  $(X^*, Y^*)$  yra vadinama matricinio lošimo *pusiausvyros situacija* arba *balno tašku*, jei

$$E(X, Y^*) \leq E(X^*, Y^*) \leq E(X^*, Y), \quad \forall X \in S_m, \forall Y \in S_n. \quad (2)$$

**1 teorema.** Bet kuris matricinis lošimas turi balno tašką.

Pirmasis lošėjas daugiausiai gali išlošti

$$v^- = \max_{X \in S_m} \min_{Y \in S_n} E(X, Y).$$

Antrasis lošėjas mažiausiai gali pralošti

$$v^+ = \min_{Y \in S_n} \max_{X \in S_m} E(X, Y).$$

Dydžiai  $v^-$  ir  $v^+$  yra vadinami *apatine ir viršutine lošimo verte*.

**2 teorema.** Bet kuriam nulinės sumos matriciniam lošimui yra teisinga lygybė

$$v^- = v^+ = E(X^*, Y^*). \quad (3)$$

Čia  $(X^*, Y^*)$  yra bet kuri lošimo pusiausvyros situacija.

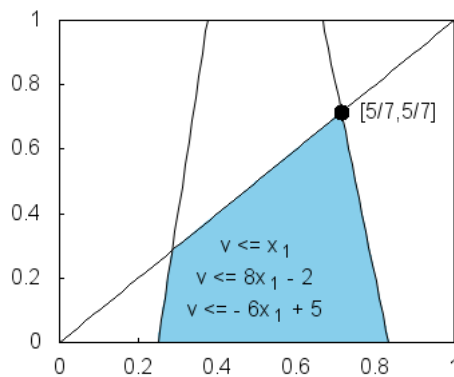
Reikšmė  $v = v^- = v^+ = E(X^*, Y^*)$  yra vadinama *lošimo verte*. Uždavinio nežinomieji yra lošimo vertė  $v$  ir pusiausvyros situacijos  $(X^*, Y^*)$ . Lošimo vertė  $v$  yra vienintelė, o pusiausvyros situacijų gali būti daug. Pastaruoju atveju  $X^*$  ir  $Y^*$  galimos reikšmės sudaro iškilas uždaras aibes, kurios gali būti aprašomos kaip iškilasis kraštutinių taškų apvalkalas.

**3 teorema.** *Matricinio lošimo uždavinys yra ekvivalentus dviems tiesinio programavimo uždaviniams:*

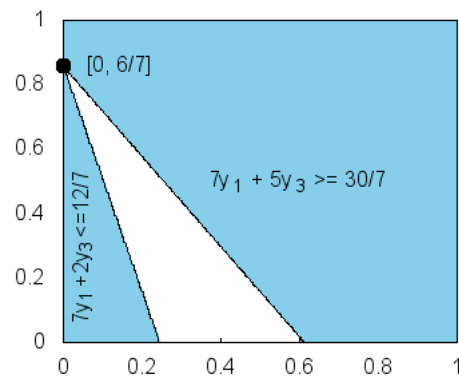
$$\text{rasti } \max v, \text{ kai } A^T X^T \geq v, X \in S_m; \quad (T)$$

$$\text{rasti } \min v, \text{ kai } AY^T \leq v, Y \in S_n. \quad (D)$$

Kadangi uždaviniai (T) ir (D) yra vienas kitam dualūs, tai  $\max v = \min v$  (žr. ??). Todėl antrojo uždavinio praktiškai nereikia spręsti. Belieka tik ištirti apribojimų aibę.



1 pav.



2 pav.

**1.1 pavyzdys.** Išspręsimė matricinį lošimą, kai lošimo matrica yra

$$A = \begin{bmatrix} 6 & 3 & 1 & -1 \\ -2 & 1 & 0 & 5 \end{bmatrix}.$$

**Sprendimas.** Ieškomas strategijas pažymėkime  $X = [x_1, x_2]$  ir  $Y = [y_1, y_2, y_3, y_4]$ . Trečiasis stulpelis dominuoja antrojo stulpelio atžvilgiu. Todėl antrąjį stulpelį galima išbraukti ir  $y_2 = 0$ . Matricą  $A$  pakeičiame matrica

$$A = \begin{bmatrix} 6 & 1 & -1 \\ -2 & 0 & 5 \end{bmatrix}.$$

Sudarykime du tiesinio programavimo uždavinius:

$$\begin{aligned} \max v, \text{ kai } & \begin{cases} 6x_1 - 2x_2 \geq v, \\ x_1 \geq v, \\ -x_1 + 5x_2 \geq v, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \\ x_1 + x_2 = 1; \end{cases} \\ \min v, \text{ kai } & \begin{cases} 6y_1 + y_3 - y_4 \leq v, \\ -2y_1 + 5y_4 \leq v, \\ y_1 \geq 0, y_3 \geq 0, y_4 \geq 0, \\ x_1 + y_3 + y_4 = 1, \end{cases} \end{aligned}$$

Pirmajame uždavinyje pakeitę  $x_2 = 1 - x_1$ , gauname uždavinį

$$\max v, \text{ kai } v \leq x_1, v \leq 8x_1 - 2, v \leq -6x_1 + 5, 0 \leq x_1 \leq 1.$$

Grafiniu metodu (žr. 1 pav.) gauname  $\max v = 5/7$ , kai  $x_1 = 5/7$ . Todėl  $x_2 = 1 - x_1 = 2/7$ . Antrajame uždavinyje įstatę  $v = 5/7$ ,  $y_4 = 1 - y_1 - y_3$ , gauname apribojimus:  $7y_1 + 5y_3 \geq 30/7$ ,  $7y_1 + 2y_3 \leq 12/7$ ,  $0 \leq y_i \leq 1$ . Juos tenkina tik vienas taškas (žr. 2 pav.)  $y_1 = 0$ ,  $y_3 = 6/7$ . Todėl  $y_4 = 1 - y_1 - y_3 = 1/7$ .

Atsakymas:  $X = [5/7, 2/7]$ ,  $Y = [0, 0, 6/7, 1/7]$ ,  $v = 5/7$ .