

Matrične igre

Matrično igro smo definirali kot igro za dva igralca, pri kateri ima prvi igralec na voljo n izbir, drugi igralec pa m izbir. Izid igre določa **plačilna matrika** $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$. Če je prvi igralec izbral izbiro i , drugi igralec pa izbiro j , mora drugi igralec prvemu plačati znesek a_{ij} .

Sedlo matrike $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$ smo definirali kot par indeksov (i_0, j_0) , tako da je element $a_{i_0 j_0}$ najmanjši v svoji vrstici in največji v svojem stolpcu. Pokazali smo, da sedlo obstaja natanko tedaj, ko je

$$\max_j \min_i a_{ij} = \min_i \max_j a_{ij}.$$

Če ima plačilna matrika igre sedlo (i_0, j_0) , lahko prvi igralec ne glede na izbiro nasprotnika dobi vsaj $a_{i_0 j_0}$ (če izbere izbiro i_0), drugemu igralcu pa ne glede na izbiro nasprotnika ni treba izgubiti več kot $a_{i_0 j_0}$ (če izbere izbiro j_0).

11. 12. 2013

Matrična igra postane zanimiva, če jo igralca velikokrat ponovita. **Strategija 1. igralca** je diskretna verjetnostna porazdelitev $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)$, kjer je x_i verjetnost, da igralec izbere izbiro i . **Strategija 2. igralca** je diskretna verjetnostna porazdelitev $Y = (y_1, y_2, \dots, y_m)$, kjer je y_j verjetnost, da igralec izbere izbiro j . Povprečni dobiček 1. igralca pri teh strategijah je enak

$$E(X, Y) = \langle X, AY \rangle.$$

1. igralec išče $\max_x \min_y E(X, Y)$, 2. igralec pa $\min_y \max_x E(X, Y)$. Pokazali smo, kako ta dva optimizacijska problema prevedemo na dva linearna programa, ki sta si dualna. Od tod sledi

Izrek o minimaksu. Pri vsaki matrični igri je

$$\max_x \min_y E(X, Y) = \min_y \max_x E(X, Y).$$

Število $v := \max_x \min_y E(X, Y) = \min_y \max_x E(X, Y)$ imenujemo **vrednost** matrične igre. Če je $v = 0$, je igra *poštena*.

Ogledali smo si, kako lahko za dani strategiji X in Y prvega oziroma drugega igralca preverimo, ali sta optimalni.

19. 12. 2013

Ogledali smo si še nekaj posebnih primerov matričnih iger (*igre s sedlom, simetrične igre in igre z dominacijo*).