

## Optimális stratégia tétele (bizonyítással)

**Tétel:** (Optimális stratégia tétele) Legyen  $A$  egy  $m \times n$ -es mátrixjáték kifizetési mátrixa, és  $v$  a játék értéke.

- (1) Az  $X^*$  az első játékos optimális stratégiája  $\iff v \leq X^* A_{.j}$ ,  $j = 1, 2, \dots, n$ .  
 (2) Az  $Y^*$  a második játékos optimális stratégiája  $\iff A_i \cdot Y^* \leq v$ ,  $i = 1, 2, \dots, m$ .

**Bizonyítás:** Az (1) állítást bizonyítjuk, a (2) állítás bizonyítása hasonló.

Mivel  $v = X^* A Y^*$  definíció szerint, így a „ $\implies$ ” irány (szükségesség) következik az egyensúlyi helyzet definíciójából.

Bizonyítsuk az „ $\impliedby$ ” irányt (elegendőséget). Induljunk ki abból, hogy

$$v \leq X^* A_{.j}, \quad j = 1, \dots, n \quad (1)$$

teljesül, be kell látnunk, hogy ekkor  $X^*$  optimális stratégia.

Legyen  $X^0, Y^0$  a játék egy optimális megoldása (egyensúlyi helyzete). Ez azt jelenti, hogy

$$X A Y^0 \leq X^0 A Y^0 \leq X^0 A Y \quad (2)$$

bármely  $X \in S_1, Y \in S_2$  stratégiára. Bebizonyítjuk, hogy  $X^*, Y^0$  is optimális megoldása az adott mátrixjátéknak.

Legyen  $Y = (y_1, \dots, y_n)$  a második játékos tetszőleges kevert stratégiája. Szorozzuk be az (1) egyenlőtlenséget  $y_j$ -vel minden  $j$ -re, majd összegezzük. (Megjegyezzük, hogy mivel  $Y$  egy kevert stratégia, így  $\sum_{j=1}^n y_j = 1$ ). Ekkor a következőt kapjuk:

$$v = \sum_{j=1}^n v y_j \leq \sum_{j=1}^n X^* A_{.j} y_j = X^* A Y. \quad (3)$$

Speciálisan a (3) egyenlőtlenségben  $Y$  helyébe  $Y^0$ -t helyettesítve:

$$v \leq X^* A Y^0. \quad (4)$$

Az egyensúlyi helyzet definíciójából következik, hogy (2) alapján

$$X^* A Y^0 \leq X^0 A Y^0 = v. \quad (5)$$

(4)-ből és (5)-ből kapjuk, hogy

$$X^* A Y^0 = X^0 A Y^0 = v. \quad (6)$$

(2), (6) és (3) alapján  $X A Y^0 \leq X^0 A Y^0 = X^* A Y^0 = v \leq X^* A Y$ , így:

$$X A Y^0 \leq X^* A Y^0 \leq X^* A Y$$

teljesül bármely  $X \in S_1, Y \in S_2$  stratégiára, azaz  $X^*$  az első játékos optimális stratégiája. ■