

Następujący wynik jest standardowym twierdzeniem o minimaksie dla strategii mieszanych. Zakładamy, że funkcja wypłat danej gry jest mierzalna i ograniczona, tak więc możemy stosować twierdzenie Fubinię i zdefiniować mieszane rozszerzenie gry.

Twierdzenie 3.3.2. *Niech $G = (S, T, g)$ będzie grą o sumie zerowej taką, że:*

- (i) S i T są zwartymi topologicznymi przestrzeniami Hausdorffa;
- (ii) dla każdego t w T , $g(\cdot, t)$ jest półciągła z góry, a dla każdego s w S , $g(s, \cdot)$ jest półciągła z dołu;
- (iii) g jest ograniczone i mierzalne w odniesieniu do produktu σ -algebry borelowskiej $\mathcal{B}_S \otimes \mathcal{B}_T$.

W takim przypadku mieszane rozszerzenie G oznaczane jako $(\Delta(S), \Delta(T), g)$ posiada wartość, a dla każdego $\varepsilon > 0$, każdy z graczy dysponuje ε -optymalną strategią ze skończonym wsparciem.

Dowód. Do gier $G^+ = (\Delta(S), \Delta_f(T), g)$ oraz $G^- = (\Delta_f(S), \Delta(T), g)$ można zastosować Stwierdzenie 3.3.1. Otrzymamy dzięki temu, odpowiednio, wartości v^+ i v^- . W sposób oczywisty $v^+ \leq v^-$.

Niech σ (wzgl. τ) będzie optymalną strategią gracza 1 w grze G^+ (wzgl. gracza 2 w G^-). Otrzymujemy wtedy:

$$\int_S g(s, t) \sigma(ds) \geq v^+, \quad \forall t \in T,$$

$$\int_T g(s, t) \tau(dt) \leq v^-, \quad \forall s \in S.$$

A zatem, na mocy twierdzenia Fubinię:

$$v^+ \leq \int \int_{S \times T} g(s, t) \sigma(ds) \tau(dt) \leq v^-$$

Dzięki czemu otrzymujemy szukany wynik, co kończy dowód. ■

Twierdzenie o minimaksie można otrzymać również z pomocą twierdzenia o separacji w przestrzeniach euklidesowych.

Stwierdzenie 3.3.3. *ZałóŜmy, że:*

- (i) S jest mierzalną przestrzenią, a X jest niepustym wypukłym zbiorem prawdopodobieństw nad S
- (ii) T jest skończonym, niepustym zbiorem
- (iii) $g: S \times T \rightarrow \mathbb{R}$ jest mierzalna i ograniczona

W takim przypadku gra $(X, \Delta(T), g)$ posiada wartość, a gracz 2 dysponuje optymalną strategią.

Dowód. Definiujemy $\underline{v} = \sup_X \inf_T g(x, t)$ oraz $D = \{a \in \mathbb{R}^T : \exists x \in X, g(x, t) = \int_X g(s, t)x(ds) = a^t, \forall t \in T\}$. Zbiór D jest wypukły i rozdzielny z wypukłym zbiorem $C = \{a \in \mathbb{R}^T; a^t \geq \underline{v} + \varepsilon, \forall t \in T\}$, przy dowolnie obranym $\varepsilon > 0$.

Na mocy standardowego twierdzenia o separacji w przestrzeni euklidesowej \mathbb{R}^T , otrzymujemy istnienie w \mathbb{R}^T pewnego $b \neq 0$ o własności takiej, że:

$$\langle b, d \rangle \leq \langle b, c \rangle \quad \forall c \in C, \forall d \in D.$$

C jest dodatnio wszechstronny (ang. positively comprehensive), z czego wynika, że $b \geq 0$, zaś poprzez podział b przez $\sum_{t \in T} b_t$ otrzymujemy istnienie pewnego $y \in \Delta(T)$ spełniającego:

$$g(x, y) \leq \underline{v} + \varepsilon \quad \forall x \in X.$$

Tak więc $\bar{v} := \inf_{\Delta(T)} \sup_X g(x, y) \leq \underline{v} + \varepsilon$. A zatem $\bar{v} = \underline{v}$ i wartość gry $(X, \Delta(T), g)$ istnieje. Istnienie optymalnej strategii dla gracza 2 wynika ze zwarłości $\Delta(T)$.

3.4. Operator wartości i gra pochodna

Ustalamy zbiory strategii S i T i badamy zmienność funkcji wypłat. Rozważmy zbiór \mathcal{F} funkcji prowadzących z $S \times T$ do \mathbb{R} o własności takiej, że:

- (a) \mathcal{F} jest wypukłym stożkiem (t. j. \mathcal{F} jest stabilny względem dodawania i mnożenia przez skalar dodatni oraz $0 \in \mathcal{F}$) zawierającym funkcje stałe oraz
- (b) dla każdego f w \mathcal{F} gra (S, T, f) ma wartość, którą oznaczать będziemy $\text{val}_{S \times T}(f) = \sup_{s \in S} \inf_{t \in T} f(s, t) = \inf_{t \in T} \sup_{s \in S} f(s, t)$, lub prościej przez $\text{val}(f)$.

Oczywistym jest, że operator val :

- (1) jest *monotoniczny*: $f \leq g \Rightarrow \text{val}(f) \leq \text{val}(g)$; oraz
- (2) *przesuwa stałe*: $\forall t \in \mathbb{R}, \text{val}(f + t) = \text{val}(f) + t$.

Wynika z tego łatwy do wysnucia wniosek, w którym można użyć $\|f\| = \sup_{S \times T} |f(s, t)|$.

Stwierdzenie 3.4.1. *Operator val jest nieekspansywny:*

$$|\text{val}(f) - \text{val}(g)| \leq \|f - g\|.$$

Dowód. Z tego, że $f \geq g + \|f - g\|$ wynika, na mocy (1), $\text{val}(f) \leq \text{val}(g + \|f - g\|)$, zaś ostatnim wyrażeniem jest $\text{val}(g) + \|f - g\|$, na mocy (2). ■