

MA5801 Análisis Convexo y Dualidad**Profesor:** Alejandro Jofré**Auxiliar:** Benjamín Vera Vera

Examen Recuperativo

16 de diciembre de 2024

P1. Consideremos un *juego* entre N jugadores $i \in [N]$ los cuales eligen acciones $x_i \in X_i$ siendo X_i subconjunto compacto convexo de un evt. Denotaremos por x_{-i} a la combinación de acciones de todos los jugadores *salvo* la del jugador i . Sea $X = \prod_{i=1}^N X_i$ y para cada combinación (x_i, x_{-i}) , supongamos que cada jugador tiene una utilidad $u_i(x_i, x_{-i}) \in \mathbb{R}$ la cual busca maximizar. Supondremos que las funciones $u_i(\cdot)$ son medibles acotadas y cuasicóncavas (ver auxiliar 4) pero no necesariamente continuas en ninguna de las variables. Diremos que un *equilibrio de Nash* asociado al juego $G = (X_i, u_i)_{i=1}^N$ es una tupla $x^* \in X$ tal que para todo $i \in [N]$, se cumple

$$u_i(x_i^*, x_{-i}^*) = \max_{x'_i \in X_i} \{u_i(x'_i, x_{-i}^*)\}$$

En este problema estudiaremos la existencia de equilibrios de Nash en juegos con funciones de pago potencialmente discontinuas.

a) (1 pt) Para cada jugador i , considere la función de utilidad modificada siguiente

$$\underline{u}_i(x_i, x_{-i}) = \sup_U \inf_{x'_{-i} \in U} u_i(x_i, x'_{-i})$$

En que el supremo se toma sobre todas las vecindades abiertas de x_{-i} con respecto a la topología producto. Pruebe que dado $x_i \in X_i$ fijo, las funciones $\underline{u}_i(x_i, \cdot)$ son finitas y sci en X_{-i} .

b) (1 pt) Decimos que un jugador $i \in [N]$ *puede asegurar una utilidad* $\alpha \in \mathbb{R}$ en x^* si existe $\bar{x}_i \in X_i$ y una vecindad U de x_{-i}^* tal que para todo $x'_{-i} \in U$ se cumple

$$u_i(\bar{x}_i, x'_{-i}) > \alpha$$

Pruebe que el jugador $i \in [N]$ puede asegurar una utilidad estrictamente mayor a $\alpha \in \mathbb{R}$ en $x^* \in X$ ssi

$$\sup_{x_i \in X_i} \{u_i(x_i, x_{-i}^*)\} > \alpha$$

c) (1 pt) Consideremos $u : X \rightarrow \mathbb{R}^N$ la función vectorial que agrupa los costos u_i de los jugadores. Sea Γ la clausura del grafo de esta función en el espacio producto $X \times \mathbb{R}^N$, diremos que el juego $G = (X_i, u_i)_{i=1}^N$ es *better-reply secure* (en adelante BRS) si para $(x^*, u^*) \in \Gamma$ con x^* no equilibrio de Nash, existe un jugador $i \in [N]$ que puede asegurar una utilidad estrictamente mayor a u_i^* en x^* . Pruebe que si suponemos u_i continuas, el juego es BRS (en adelante no suponemos continuidad).

d) (1 pt) Suponga que el juego es BRS. Pruebe que si $(x^*, u^*) \in \Gamma$ y para todo $i \in [N]$ se tiene

$$\sup_{x_i \in X_i} \{\underline{u}_i(x_i, x_{-i}^*)\} \leq u_i^*$$

entonces x^* es equilibrio de Nash.

e) (1 pt) Dados $x, y \in X$, denotamos $\underline{u}(x, y) = (\underline{u}_1(x_1, y_{-1}), \dots, \underline{u}_N(x_N, y_{-N}))$. Para $x \in X$ definamos

$$E(x) = \{(y, u) \in \Gamma : \underline{u}(x, y) \leq u\}$$

(en que \leq denota orden usual por coordenadas en \mathbb{R}^N). Si $E = \bigcap_{x \in X} E(x)$, pruebe que si $E \neq \emptyset$, entonces un equilibrio de Nash x^* existe.

- f) (1 pt) Demuestre que los $E(x)$ son compactos. Concluya que para concluir la existencia de un equilibrio, basta probar que para todo $F \subset X$ finito, existe $(\bar{x}, \bar{u}) \in \Gamma$ tal que

$$\forall x \in F : \underline{u}(x, \bar{x}) \leq \bar{u}$$

P2. (Minimización lineal por trozos) Sea el problema de minimizar la siguiente función lineal a trozos:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \left\{ \max_{i=1, \dots, m} (a_i^T x + b_i) \right\} \quad (P_1)$$

- a) (1.5 pt) Encuentre el dual de este problema reformulándolo al siguiente problema equivalente

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, y \in \mathbb{R}^m} \left\{ \max_{i=1, \dots, m} y_i \right\} \\ a_i^T x + b_i = y_i, \forall i = 1, \dots, m$$

- b) (1.5 pt) Formule el problema de minimización lineal a trozos como un problema lineal y encuentre el dual de este LP. Relacione este dual con el obtenido en a)
- c) (1.5 pt) Suponga que aproximamos la función objetivo en P_1 por la siguiente función suave

$$f_0(x) = \log \left(\sum_{i=1}^m \exp(a_i^T x + b_i) \right)$$

Y resolvemos el problema irrestricto siguiente

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \log \left(\sum_{i=1}^m \exp(a_i^T x + b_i) \right) \quad (P_2)$$

Sean p_{pwl}^* y p_{gp}^* los valores óptimos de P_1 y P_2 respectivamente. Pruebe que

$$0 \leq p_{\text{gp}}^* - p_{\text{pwl}}^* \leq \log(m)$$

- d) (1.5 pt) Encuentre cotas similares para la diferencia entre p_{pwl}^* y el valor óptimo del problema siguiente

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \frac{1}{\gamma} \log \left(\sum_{i=1}^m \exp(\gamma(a_i^T x + b_i)) \right)$$

Con $\gamma > 0$ parámetro. ¿Qué ocurre si hacemos crecer γ ?