Homework 1

Giulio Nenna (s292399@studenti.polito.it)

January 11, 2022

Realizzato in collaborazione con Alessandro Bonaduce (s289906@studenti.polito.it), Davide Grande (s292174@studenti.polito.it).

Esercizio 1.

(a) Date le seguenti funzioni di utilità per ciascun giocatore:

$$u_i(x) = -\frac{x_i^2}{2} + c_i x_i + \beta \sum_{j \neq i} W_{ij} x_j x_i$$

trovare le funzioni di *Best Response* per ciascun giocatore significa trovare le seguenti:

$$BR_i(x_{-i}) = \arg\max_{x_i \in \mathcal{A}} u_i(x_i, x_{-i}).$$

Poiché $u_i(x)$ è concava rispetto a x_i , trovare punti stazionari rispetto a x_i significa trovare massimi globali:

$$\frac{\delta u_i(x)}{\delta x_i} = -x_i + c_i + \beta \sum_{j \neq i} W_{ij} x_j$$

$$\frac{\delta u_i(x)}{\delta x_i} = 0 \quad \iff \quad x_i = c_i + \beta \sum_{j \neq i} W_{ij} x_j.$$

Pertanto:

$$BR_i(x_{-i}) = c_i + \beta \sum_{j \neq i} W_{ij} x_j.$$

(b) Poichè il grafo è privo di self-loop, la matrice di adiacenza W non presenta elementi non nulli sulla diagonale. è pertanto possibile utilizzare la seguente espressione per gli equilibri di Nash:

$$x^* = \beta W x^* + c. \tag{1}$$

Quindi, in forma esplicita, abbiamo:

$$x^* = (I - \beta W)^{-1}c.$$

Questo significa che esistenza ed unicità di eventuali equilibri di Nash dipendono dalla singolarità della matrice $(I-\beta W)$: se l'inversa della matrice $(I-\beta W)$ esiste ed è unica, allora esiste ed è unico l'equilibrio di Nash x^* associato .

DA INDAGARE SE ESISTONO CASI IN CUI L'EQUILIBRIO NON è UNICO

La condizione:

$$\beta \omega_i < 1 \qquad \forall i \in \mathcal{V}$$
 (2)

impone che le righe della matrice βW sommino ad una quantità strettamente minore di 1. La matrice βW si dice pertanto essere substocastica e il suo raggio spettrale soddisfa la condizione $\rho(\beta W) < 1$. Può quindi essere applicato il Criterio di Neumann che ci assicura esistenza ed unicità della matrice $(I - \beta W)^{-1}$. In particolare vale:

$$(I - \beta W)^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \beta^k W^k$$
 (3)

(c) Come visto per il punto precedente, se esiste ed è unico, l'equilibrio di Nash del gioco è dato da:

$$x^* = (I - \beta W)^{-1}c$$

pertanto è nella forma $x^* = Mc$ e dipende linearmente dal vettore c. Nel caso in cui valga 2 allora, per il *criterio di Neumann* abbiamo:

$$M = \sum_{k=0}^{\infty} \beta^k W^k. \tag{4}$$

Inoltre vale:

 $(W^k)_{ij} = \#$ di path da i a j
 di lunghezza k $\implies (W^k)_{ij} \geq 0 \quad \forall i,j \in \mathcal{V}$

Pertanto M è dato dalla somma di matrici con elementi tutti non negativi:

$$M_{ij} \ge 0 \qquad \forall i, j \in \mathcal{V}$$

(d) Il vettore di centralità di Katz del grafo è dato da:

$$z = \left(I - \left(\frac{1 - \beta_K}{\lambda_W}\right) W'\right)^{-1} \beta_K \mu$$

Abbiamo quindi il seguente risultato:

$$z'c = \left(\left(I - \frac{1 - \beta_K}{\lambda_W} W' \right)^{-1} \beta_K \mu \right)' c = \beta_k \mu' \left(I - \frac{1 - \beta_K}{\lambda_W} W \right)^{-1} c$$

Ponendo quindi ¹

$$\frac{1 - \beta_K}{\lambda_W} = \beta \iff \beta_K = 1 - \lambda_W \beta$$

e

$$\mu = \frac{1}{1 - \lambda_W \beta} \mathbb{1}$$

si ottiene un vettore di centralità di Katz:

$$\hat{z} = \left(I - \beta W'\right)^{-1} \mathbb{1} \tag{5}$$

tale per cui:

$$\hat{z}'c = \mathbb{1}'(I - \beta W)^{-1}c = \sum_{j \in \mathbb{V}} x_j^* = y.$$
 (6)

(e) Vale il seguente risultato:

$$Var(y) = Var(\hat{z}'c) = \hat{z}'VarCov(c)\hat{z}$$

Essendo il vettore c un vettore di variabili aleatorie indipendenti:

$$Varcov(c) = \begin{bmatrix} \sigma_1^2 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \sigma_n^2 \end{bmatrix}$$

Pertanto vale:

$$Var(y) = \sum_{i=1}^{n} \hat{z}_{i}^{2} \sigma_{i}^{2} = \sum_{i=1}^{n} ((I - \beta W')^{-1} \mathbb{1})_{i}^{2} \sigma_{i}^{2}$$

¹L'operazione è lecita dal momento che la matrice βW è substocastica. Questo vuol dire che $\rho(\beta W) = \beta \rho(W) < 1$, pertanto $\beta_K \in [0, 1]$.

(f) Sia i_K il key player del gioco e sia $W^{(-i_K)}$ la matrice di adiacenza del grafo $\mathcal{G}^{(-i_K)}$ privato del nodo i_K . Poiché la funzione di utility di ciascun nodo rimane invariata nella forma, si possono applicare gli stessi ragionamenti dei punti precedenti per trovare che esiste ed è unico l'equilibrio di Nash:

$$x^{*(-i_K)} = (I - \beta W^{(-i_K)})^{-1}c$$

per tutte le β che soddisfano 2 dal momento che la matrice $\beta W^{(-i_K)}$ risulta substocastica. Se definiamo $M^{(-i_K)} = (I - \beta W^{(-i_K)})^{-1}$ allora, poiché c = 1, abbiamo:

$$x^{*(-i_K)} = M^{(-i_K)} \mathbb{1} \tag{7}$$

(g) Per ogni $k \neq i \neq j$ vale:

$$M_{ij}M_{ik} = M_{ii}(M_{jk} - M_{jk}^{(-i)}).$$

(h) Poichè il gioco è simmetrico, da 5, si ottiene che

$$\hat{z} = (I - \beta W)^{-1} \, \mathbb{1} = M \, \mathbb{1}$$
 (8)

Notiamo inoltre da 4 che se il gioco è simmetrico allora anche la matrice M sarà simmetrica. Utilizzando quindi 6 si ottiene:

$$y = \hat{z}'c = (M1)'1 = 1'M1 = \sum_{j} \sum_{k} M_{jk}$$
 (9)

e, analogamente

$$y^{(-i)} = \mathbb{1}' M^{(-i)} \mathbb{1} = \sum_{j \neq i} \sum_{k \neq i} M_{jk}^{(-i)}.$$

A questo punto si ottiene:

$$y - y^{(-i)} = \sum_{j} \sum_{k} M_{jk} - \sum_{j \neq i} \sum_{k \neq i} M_{jk}^{(-i)} =$$

$$= \left(\sum_{j \neq i} \sum_{k \neq i} M_{jk} - M_{jk}^{(-i)}\right) + \left(\sum_{k \neq i} M_{ik}\right) + \left(\sum_{j \neq i} M_{ji}\right) + M_{ii}$$

Utilizzando il punto (g): $(M_{jk}-M_{jk}^{(-i)})=(M_{ij}M_{ik})/M_{ii}$ pertanto 2

$$y - y^{(-i)} = \left(\sum_{j \neq i} \sum_{k \neq i} \frac{M_{ij} M_{ik}}{M_{ii}}\right) + 2\left(\sum_{j \neq i} M_{ij}\right) + M_{ii} =$$

$$= \frac{1}{M_{ii}} \left(\sum_{j \neq i} \sum_{k \neq i} M_{ij} M_{ik}\right) + 2\left(\sum_{j} M_{ij}\right) - M_{ii} =$$

$$= \frac{1}{M_{ii}} \left(\sum_{j \neq i} M_{ij} \sum_{k} M_{ik} - M_{ii} \sum_{j \neq i} M_{ij}\right) + 2\left(\sum_{j} M_{ij}\right) - M_{ii}$$

Ora, poiché $z_i = \sum\limits_j M_{ij}$ e $\sum\limits_{j \neq i} M_{ij} = z_i - M_{ii}$, otteniamo:

$$y - y^{(-i)} = \frac{1}{M_{ii}} \left(\sum_{j \neq i} M_{ij} (z_i - M_{ii}) \right) + 2z_i - M_{ii} =$$

$$= \frac{1}{M_{ii}} (z_i - M_{ii})^2 + 2z_i - M_{ii} = \frac{z_i^2}{M_{ii}}$$

Pertanto il $key\ player$ è quel giocatore i che massimizza il rapporto $\frac{z_i^2}{M_{ii}}$.

Esercizio 2.

Siano $\mathcal{V} = \{1, \dots n\}$ gli utenti della rete stradale e sia \mathcal{R} lo spazio delle azioni. La scelta della strada da parte di ciascun utente determina una configurazione $x \in \mathcal{R}^n$ del gioco in cui le utility sono definite nel modo seguente:

$$u_i(x_i, x_{-i}) = -(\tau_{x_i}(z_{x_i}) + z_{x_i}\tau'(z_{x_i})) =: U(x_i, z).$$

Il vettore di flusso sulle strade $z \in \mathcal{P}(\mathcal{R})$ rappresenta in questo caso il type del grafo. Si può inoltre notare dalla forma di u_i come esso sia solamente funzione dell'azione dell' i-esimo giocatore e del tipo del grafo, pertanto il gioco che stiamo considerando è un gioco anonimo. Se si considera una

²Questo passaggio è sempre possibile in quanto $M_{ii} > 0 \quad \forall i \in \mathcal{V}$. Infatti, essendo il grafo simmetrico, abbiamo che $(W^2)_{ii} > 0 \quad \forall i \in \mathcal{V}$. Il risultato segue dalla definizione di M e dal risultato ottenuto attraverso il criterio di Neumann.

Noisy Best Response Dynamics sul grafo, i rate di transizione sono definiti come:

$$\Theta_{ik}(z) = \frac{e^{\beta U(k,z)}}{\sum_{j \in \mathcal{R}} e^{\beta U(j,z)}},$$

mentre il $Drift\ Operator\ F(z)$ può essere calcolato come segue:

$$F_{i}(z) = (z_{1}\Theta_{1i}(z) + \dots z_{k}\Theta_{ki}(z)) - (z_{i}\Theta_{i1}(z) + \dots + z_{i}\Theta_{ik}(z)) =$$

$$= \left(\sum_{j \in \mathcal{R}} z_{j}\Theta_{ji}(z)\right) - z_{i}\left(\sum_{j \in \mathcal{R}} \Theta_{ij}(z)\right) =$$

$$= \left(\frac{e^{\beta U(i,z)}}{\sum\limits_{j \in \mathcal{R}} e^{\beta U(j,z)}} \sum\limits_{j \in \mathcal{R}} z_{j}\right) - z_{i}\left(\frac{\sum\limits_{j \in \mathcal{R}} e^{\beta U(j,z)}}{\sum\limits_{j \in \mathcal{R}} e^{\beta U(j,z)}}\right) = g_{i}(z) - z_{i}.$$

Pertanto g(z) è una funzione così definita:

$$g_i(z) = \frac{\exp[\beta - (\tau_i(z_i) + z_i \tau'(z_i))]}{\sum_{j \in \mathcal{R}} \exp[\beta - (\tau_j(z_j) + z_j \tau'(z_j))]} \quad \forall i \in \mathcal{R}$$