

**Teoria dei Giochi – Prova del 12 Dicembre 2018**  
**CONSEGNARE SOLO QUESTO FOGLIO: PENALITÀ PER CHI CONSEGNA ALTRI FOGLI**  
**NGR ≡ Non Giustificare la Risposta**

**Cognome, Nome, Numero di Matricola:** \_\_\_\_\_

**Esercizio 1** (Tempo risoluzione stimato: 15 min) Si consideri la seguente matrice dei payoff del primo giocatore per un gioco antagonistico in forma di minimizzazione:

$$\begin{pmatrix} G1-G2 & S1 & S2 & S3 & S4 \\ S1 & 1 & 0 & 3 & 1 \\ S2 & -1 & 1 & -3 & -1 \\ S3 & -5 & 2 & -6 & -1 \\ S4 & 1 & -2 & -3 & 1 \end{pmatrix}$$

Considera l'estensione in strategia mista del gioco e le seguenti strategie rispettivamente per il primo e il secondo giocatore:

$$(i) : \xi_1^i = \frac{1}{4} \forall i = 1, \dots, 4 \quad (ii) : \xi_1^1 = 0, \xi_1^2 = \frac{3}{5}, \xi_1^3 = 0, \xi_1^4 = \frac{2}{5}; \quad (iii) : \xi_1^1 = \xi_1^2 = 0, \xi_1^3 = \xi_1^4 = \frac{1}{2};$$

$$(j) : \xi_2^j = \frac{1}{4} \forall j = 1, \dots, 4; \quad (jj) : \xi_2^1 = 0, \xi_2^2 = \frac{1}{4}, \xi_2^3 = \frac{3}{4}, \xi_2^4 = 0; \quad (jjj) : \xi_2^1 = \frac{1}{10}, \xi_2^2 = \frac{2}{5}, \xi_2^3 = 0, \xi_2^4 = \frac{1}{2}.$$

**1.1.** Per ciascuna di queste strategie, indica quanto paga, nel caso peggiore, il giocatore che la usa. **NGR**  
 Rispettivamente: (i)  $\frac{1}{4}$ ; (ii)  $-\frac{1}{5}$ ; (iii) 0; (j)  $\frac{5}{2}$ ; (jj) 4; (jjj)  $\frac{1}{5}$ .

**1.2** Qualcuna delle strategie fornite è conservativa? *Indicare le eventuali strategie conservative, oppure scrivere che non ve ne sono.* **NGR**

Per il primo giocatore la strategia (ii) è conservativa; per il secondo giocatore la strategia (jjj) è conservativa.

**1.3** È possibile individuare qualche equilibrio di Nash in strategia mista? *Indicare gli eventuali equilibri, oppure scrivere che non si può individuarne.* **NGR**

L'incrocio delle strategie determina un equilibrio di Nash.

**1.4** Qual è il valore del gioco misto? *Indicare il valore, oppure scrivere che non si può individuarlo.* **NGR**

Il valore del gioco è  $-\frac{1}{5}$ .

**Esercizio 2** (Tempo risoluzione stimato: 25 min) Si consideri la seguente matrice dei payoff del primo giocatore per un gioco antagonistico in forma di costo, dove  $x$  è un numero razionale qualsiasi (positivo o negativo):

$$\begin{pmatrix} G1-G2 & D & E & F \\ A & 4 & 3 & 1 \\ B & 3+2x & 5 & 7-x \\ C & 3 & 4-x & 2 \end{pmatrix}$$

Considera innanzitutto il gioco in *strategia pura*.

**2.1** Indicare quali sono, al variare di  $x$ , le strategie debolmente dominanti per il primo giocatore (se ve ne sono), e le strategie debolmente dominanti per il secondo (se ve ne sono). **NGR**

Per il secondo giocatore  $D$  è una strategia dominante per  $x \geq \frac{4}{3}$ .

**2.2** Indicare quali sono, al variare di  $x$ , gli equilibri di Nash del gioco (se ve ne sono). **NGR**

$(C, D)$  per  $x \geq 1$ ;  $(C, E)$  per  $x = 1$ .

**2.3** Porre  $x = 0$ . Indicare quali sono, in questo caso, le strategie conservative per il primo e per il secondo giocatore (se ve ne sono). **NGR**

$A$  e  $C$  per il primo giocatore che nel caso peggiore paga 4;  $D$  ed  $E$  per il secondo giocatore che nel caso vince 3.

**2.4** Assumere nuovamente che  $x = 0$  e considerare il gioco in *strategia mista*. Senza effettuare calcoli e utilizzando solo le risposte precedenti, per ognuna delle affermazioni seguenti dire se essa è vera o falsa **NGR**:

- |   |   |
|---|---|
| 1 Il valore del gioco in strategia mista potrebbe essere 2.5. | <input type="checkbox"/> VERO <input checked="" type="checkbox"/> FALSO |
| 2 Il valore del gioco in strategia mista potrebbe essere 3.   | <input checked="" type="checkbox"/> VERO <input type="checkbox"/> FALSO |
| 3 Il valore del gioco in strategia mista potrebbe essere 3.5. | <input checked="" type="checkbox"/> VERO <input type="checkbox"/> FALSO |
| 4 Il valore del gioco in strategia mista potrebbe essere 4.   | <input checked="" type="checkbox"/> VERO <input type="checkbox"/> FALSO |
| 5 Il valore del gioco in strategia mista potrebbe essere 4.5. | <input type="checkbox"/> VERO <input checked="" type="checkbox"/> FALSO |

**Esercizio 3** (Tempo risoluzione stimato: 25 min) In un parlamento siedono 12 deputati di cui 4 *anziani*. Una legge viene approvata se e solo se a suo favore vota la maggioranza stretta di tutti deputati (quindi almeno 7) o anche se a suo favore votano 6 deputati, ma in questo caso tra i 6 deputati ci devono essere tutti e 4 gli anziani. Determinare il valore di Shapley di ciascun deputato, oppure spiegare perché non è possibile determinarlo. Giustificare la risposta.

È possibile modellare il gioco come un gioco cooperativo perché la funzione di utilità è superadditiva. Il valore di Shapley di un deputato anziano è pari a:

$$S_a(v) = \frac{11! + \binom{8}{2} \cdot 5! \cdot 6!}{12!} = \frac{35}{396}.$$

Segue che il valore di Shapley di un deputato non anziano è pari a:

$$S_{na}(v) = \frac{1 - 4 \cdot \frac{35}{396}}{8} = \frac{8}{99}.$$

**3.1** Il parlamento decide di darsi un regolamento leggermente più restrittivo. Una legge viene approvata se e solo se ci troviamo in uno dei tre seguenti casi: a suo favore votano 6 deputati tra cui i 4 gli anziani (come prima); a suo favore votano 7 deputati, ma in questo caso tra i 7 deputati ci devono almeno 3 anziani; a suo favore votano almeno 8 deputati (qualsiasi essi siano). Determinare il valore di Shapley di ciascun deputato, oppure spiegare perché non è possibile determinarlo. Giustificare la risposta.

È possibile modellare il gioco come un gioco cooperativo perché la funzione di utilità è superadditiva. Il valore di Shapley di un deputato anziano è pari a:

$$S_a(v) = \frac{\binom{8}{2} \cdot \binom{3}{3} \cdot 5! \cdot 6! + \binom{8}{4} \cdot \binom{3}{2} \cdot 6! \cdot 5! + \binom{8}{3} \cdot \binom{3}{3} \cdot 6! \cdot 5! + \binom{8}{7} \cdot \binom{3}{0} \cdot 7! \cdot 4! + \binom{8}{6} \cdot \binom{3}{1} \cdot 7! \cdot 4! + \binom{8}{5} \cdot \binom{3}{2} \cdot 7! \cdot 4!}{12!} = \frac{47}{396}.$$

Segue che il valore di Shapley di un deputato non anziano è pari a:

$$S_{na}(v) = \frac{1 - 4 \cdot \frac{47}{396}}{8} = \frac{13}{198}.$$

**Esercizio 4** (Tempo risoluzione stimato: 20 min) La sicurezza di una compagnia aerea dipende non solo da quali misure di sicurezza adotta, ma anche dalle misure di sicurezza adottate dalle altre compagnie, perché i bagagli vengono spesso trasferiti (per esempio, il bagaglio che fece esplodere il volo Pan Am sopra Lockerbie, in Scozia, era stato accettato a Malta, trasferito a Francoforte e poi a Londra). Si consideri dunque il seguente gioco.

È dato un insieme  $N$  di  $n$  compagnie aeree. Ogni compagnia aerea  $i \in N$  deve scegliere quale livello di sicurezza  $s_i$  adottare da un insieme di 7 possibili livelli di sicurezza, quindi  $s_i \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$  (il livello 7 è quello a maggior sicurezza, il livello 1 quello a minor sicurezza). Il payoff di ogni compagnia, espresso in forma di *utilità*, è una funzione che tiene conto sia del livello di sicurezza complessivo che del costo affrontato dalla singola compagnia per adottare il proprio livello di sicurezza. Esso è pari a:

$$C_i(s_1, s_2, \dots, s_n) = 50 + 20 \cdot \min\{s_1, s_2, \dots, s_n\} - 10 \cdot s_i$$

dove il termine 50 indica un costo fisso che ogni compagnia deve sostenere mentre l'operatore minimo indica che il livello di sicurezza complessivo è pari a quello minimo tra quelli adottati dalle singole compagnie.

**4.1** Indicare quali sono gli equilibri di Nash del gioco, se ve ne sono. **NGR**

I sette stati in cui  $s_1 = s_2 = \dots = s_n$ .

**4.2** Indicare quali sono le strategie debolmente dominanti, se ve ne sono. **NGR**

Non ve ne sono.

**Esercizio 5** (Tempo risoluzione stimato: 20 min) Si consideri una istanza dello stable matching problem con 3 uomini  $\{U_1, U_2, U_3\}$ , 3 donne  $\{D_1, D_2, D_3\}$  e le seguenti graduatorie:

Uomini:  $U_1 : D_3, D_1, D_2$ ;  $U_2 : D_1, D_3, D_2$ ;  $U_3 : D_1, D_2, D_3$ .

Donne  $D_1 : U_1, U_2, U_3$ ;  $D_2 : U_1, U_3, U_2$ ;  $D_3 : U_2, U_1, U_3$

Dire quale matching restituisce l'algoritmo di Gale Shapley svolto a partire dalle donne. **NGR**

$D_1U_1, D_2U_3, D_3U_2$ .

**5.1** Sempre nell'ipotesi di svolgere l'algoritmo a partire dalle donne, dire se la donna  $D_1$  potrebbe ottenere un partner migliore mentendo: in caso di risposta negativa, non è necessario giustificare la risposta; in caso di risposta affermativa riportare una (falsa) graduatoria che  $D_1$  potrebbe riportare per ottenere un partner migliore.

No non può.

**5.2** Sempre nell'ipotesi di svolgere l'algoritmo a partire dalle donne, dire se l'uomo  $U_1$  potrebbe ottenere un partner migliore mentendo: in caso di risposta negativa, non è necessario giustificare la risposta; in caso di risposta affermativa riportare una (falsa) graduatoria che  $U_1$  potrebbe riportare per ottenere un partner migliore.

Sì, se l'uomo avesse riportato la graduatoria  $U_1 : D_3, D_2, D_1$  (il matching sarebbe stato  $D_1U_2, D_2U_3, D_3U_1$ , che per  $U_1$  è preferibile).