

TEORIA DEI GIOCHI, II

GAETANO BLOISE

Esercitazione, 25 maggio 2009

Esercizio 1 (Asta al primo prezzo, o discendente). Un oggetto è venduto all'asta. La valutazione monetaria soggettiva del partecipante i in $\mathcal{J} = \{1, 2, 3, \dots, n\}$ all'asta è $v_i > 0$, con

$$v_1 > v_2 > v_3 > \dots > v_n.$$

Ciascun partecipante i in \mathcal{J} sottopone un'offerta monetaria $b_i \geq 0$ al banditore in busta chiusa. Il profilo di offerte è $b = (b_1, b_2, b_3, \dots, b_n)$. Sia $\bar{b} \geq 0$ la maggiore tra le offerte dei partecipanti. Il partecipante $i(b)$ in \mathcal{J} che si aggiudica l'asta è l'individuo con il minore indice i in \mathcal{J} tra coloro che hanno sottoposto l'offerta maggiore,

$$i(b) = \min \{i \in \mathcal{J} : b_i = \bar{b}\}.$$

L'utilità di un partecipante che si è aggiudicato l'asta è $u_i = v_i - \bar{b}$; l'utilità di un partecipante che non si è aggiudicato l'asta è $u_i = 0$. Si mostri che, in ogni equilibrio di Nash, è il partecipante 1 ad aggiudicarsi l'asta. Si mostri, inoltre, che, in ogni equilibrio di Nash, l'offerta maggiore \bar{b} soddisfa $v_1 \geq \bar{b} \geq v_2$ e che almeno due partecipanti hanno sottoposto l'offerta maggiore. Si mostri, infine, che ogni profilo di offerte, che soddisfa le proprietà necessarie sopra enunciate, costituisce un equilibrio di Nash.

Esercizio 2 (Asta al secondo prezzo, o ascendente). Un oggetto è venduto all'asta. La valutazione monetaria soggettiva del partecipante i in $\mathcal{J} = \{1, 2, 3, \dots, n\}$ all'asta è $v_i > 0$, con

$$v_1 > v_2 > v_3 > \dots > v_n.$$

Ciascun partecipante i in \mathcal{J} sottopone un'offerta monetaria $b_i \geq 0$ al banditore in busta chiusa. Sia $\bar{b} \geq 0$ la maggiore tra le offerte dei partecipanti e sia \hat{b} la seconda maggiore tra le offerte dei partecipanti ($\hat{b} = \bar{b}$ se $b_i = \bar{b}$ per ogni i in \mathcal{J}). Il partecipante $i(b)$ in \mathcal{J} che si aggiudica l'asta è l'individuo con il minore indice i in \mathcal{J} tra coloro che hanno sottoposto l'offerta maggiore,

$$i(b) = \min \{i \in \mathcal{J} : b_i = \bar{b}\}.$$

L'utilità di un partecipante che si è aggiudicato l'asta è $u_i = v_i - \hat{b}$ (si noti che il vincitore deve corrispondere una somma pari solo alla seconda maggiore tra le offerte); l'utilità di un partecipante che non si è aggiudicato l'asta è $u_i = 0$. Qual è la maggiore offerta \bar{b} in un equilibrio di Nash? Si costruisca un equilibrio nel quale il partecipante 1 non si aggiudica l'asta. Si mostri che l'offerta $b_i = v_i$ è una strategia debolmente dominata per ogni partecipante i in \mathcal{J} . Esistono strategie strettamente dominate? Si determini completamente l'insieme degli equilibri di Nash nel caso di due soli partecipanti, $\mathcal{J} = \{1, 2\}$.

Esercizio 3 (Guerra di logoramento). Due parti, $\mathcal{J} = \{1, 2\}$, negoziano la risoluzione di un qualche contenzioso. Se il contenzioso si risolve a favore della parte i in

\mathcal{J} , essa ne riceve un beneficio pari a $v_i > 0$. Il contenzioso si risolve a favore dell'altra parte nella misura in cui una parte cede. (Se le due parti cedono al medesimo tempo, il contenzioso si risolve a favore di ciascuna parte con uguale probabilità.) Il protrarsi del tempo senza risoluzione del contenzioso è costoso per entrambe le parti. Sia $t_i \geq 0$ l'istante nel quale la parte i in \mathcal{J} decide di cedere. L'utilità della parte i in \mathcal{J} è

$$u_i(t_i, t_{-i}) = \begin{cases} v_i - t_{-i}, & \text{se } t_i > t_{-i}, \\ -t_i, & \text{se } t_{-i} > t_i, \\ (v_i/2) - t_i, & \text{se } t_i = t_{-i}. \end{cases}$$

Si studino le funzioni di reazione ottima e si determinino gli equilibri di Nash.

Esercizio 4 (Equilibrio di Nash perfetto). In un gioco in forma normale, $G = (S_i, u_i)_{i \in \mathcal{J}}$, un equilibrio di Nash s^* in S si dice *perfetto* se, per nessun giocatore i in \mathcal{J} , s_i^* in S_i è una strategia debolmente dominata. Si determinino tutti gli equilibri di Nash perfetti nel seguente gioco:

$$\begin{pmatrix} 2, 2 & -1, 3 & 2, 2 \\ 2, -1 & 0, 0 & 3, 1 \\ 2, 1 & 0, 5 & 1, 5 \end{pmatrix}.$$