

1. Siano dati i seguenti giochi TU  $G^1(N, v^1)$  e  $G^2(N, v^2)$ :

$$v^1(1) = 1, v^1(2) = 1, v^1(3) = 1, v^1(12) = 2, v^1(13) = 3, v^1(23) = 3, v^1(N) = 5$$

$$v^2(1) = 1, v^2(2) = 2, v^2(3) = 1, v^2(12) = 1, v^2(13) = 3, v^2(23) = 4, v^2(N) = 5$$

a. Determinare una allocazione nel nucleo di  $G^1$  e una differente allocazione nel nucleo di  $G^2$ .

b. Esistono relazioni tra gli insiemi  $Core(v^1)$  e  $Core(v^2)$ ? Giustificare la risposta.

TEMPO SUGGERITO 20m

PUNTEGGIO 15

2. Sia dato il seguente problema di contrattazione:

$$F = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 | y \leq -x^4 + 2\}$$

$$d = (0, 0)$$

Determinare la soluzione di Nash.

TEMPO SUGGERITO 20m

PUNTEGGIO 15

1. a.  $(2, 1, 2) \in Core(v^1)$  e  $(1, 2, 2) \in Core(v^2)$ .  
 b.  $v^1(S) \leq v^2(S), \forall S \subset N$  e  $v^1(N) = v^2(N)$  permetterebbero di concludere che  $Core(v^2) \subseteq Core(v^1)$ , ma  $v^1(12) > v^2(12)$ . D'altra parte data  $x \in Core(v^2)$  si ha:

$$x_1 \geq v^2(1) = 1, x_2 \geq v^2(2) = 2 \Rightarrow x_1 + x_2 \geq v^1(12) = 2$$

e poiché  $(2, 1, 2) \notin Core(v^2)$  si può concludere che  $Core(v^2) \subset Core(v^1)$ .

Oltre a questo approccio più generale è possibile giungere alla stessa conclusione osservando che  $Core(v^2) = \{(1, 2, 2)\}$  e che  $(1, 2, 2) \in Core(v^1)$ .

2. I punti individualmente razionali della frontiera sono dati da  $\mathcal{B} = \{(x, y) \text{ t.c. } y = -x^4 + 2, x \geq 0, y \geq 0\} = \{(x, -x^4 + 2) \text{ t.c. } 0 \leq x \leq \sqrt[4]{2}\}$ .

Allora  $x(N_S) = \operatorname{argmax} \{x(-x^4 + 2) \text{ t.c. } 0 \leq x \leq \sqrt[4]{2}\} = \operatorname{argmax} \{-x^5 + 2x \text{ t.c. } 0 \leq x \leq \sqrt[4]{2}\} = \sqrt[4]{\frac{2}{5}}$   
 e quindi

$$N_S = \left( \sqrt[4]{\frac{2}{5}}, \frac{8}{5} \right)$$

