#### Solution de la série 1

**Exercice 1.** L'agent préfère la voiture au bus car la différence du trajet est inférieure à 5 min, et la voiture est plus confortable. De même il préfère le bus au métro, mais il préfère le métro à la voiture, car la différence du temps du trajet est supérieur à 5 min d'où la relation est non transitive, donc pas rationnelle.

**Exercice 2**. Rappelons qu'un ensemble X est dénombrable si on peut définir une fonction bijective  $\varphi: N \to X$  où N est l'ensemble des entiers naturels.

On va le faire par récurrence sur le cardinal de l'ensemble X

Si le cardinal de X noté Card x est égal à 1 et  $\geq$  une relation de préférence rationnelle définie sur X, on prend alors tout simplement  $\mu: X = \{x\} \to \mathbb{R}$ , u(x) = 0 et comme qu'il n'existe qu'un seul élément alors  $\geq_u$  coïncidera avec la relation de préférence rationnelle  $\geq$  de manière triviale.

On suppose que la construction est toujours possible à l'ordre n et le démontre à l'ordre n+1.

Donc on suppose  $\operatorname{Card} X = n+1$  et soit  $\geq$  la relation de préférence rationnelle définie sur X, on pose  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_{n+1}\}$ . Par hypothèse de récurrence on peut définir l'application  $\mu: \check{X} \to R$  qui coïncide avec la relation  $\geq$  définie sur X, où $\check{X} = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Onpeut alors distinguer deux sous-ensembles de  $\check{X}$ :

 $\overline{X} = \{x \in \widecheck{X}: x \ge x_{n+1}\}$  et  $\underline{X} = \{x \in \widecheck{X}: x_{n+1} \ge x\}$ , par complétude nous avons  $\overline{X} \cup \underline{X} = \widecheck{X}$ . Alors il y'a trois cas qui peuvent se présenter :

 $1^{\text{er}}$  cas :  $\overline{X} = \emptyset$  dans ce cas tous les éléments de  $\widecheck{X}$  sont moins préférés à $x_{n+1}$ . Et donc on peut poser  $\mu(x_{n+1}) = \max_{i=1,\dots,n} \mu(x_i) + 1$  et par construction  $\mu$  ainsi défini coïncidera avec la relation  $\geq$ .

 $2^{\text{ième}}$  cas :  $\underline{X} = \emptyset$  dans ce cas tous les éléments  $\check{X}$  sont mieux préférés à $x_{n+1}$ , donc de même on peut poser  $\mu(x_{n+1}) = \min_{i=1,\dots,n} \mu(x_i) - 1$ .

### Exercice 3 (jeu de la tirelire):

1/2	0	100
0	(0,0)	(-25,75)
100	(75,-25)	(50,50)

1) La stratégie 100 domine la stratégie 0 strictement pour chacun des deux joueurs, un équilibre en dominance est le profil (100,100).

# Exercice 4

1 2	$B_1$	$B_2$	$B_3$
$A_1$	(10,10)	<del>(4,9)</del>	(4,11)
$A_2$	(5,6)	(8,3)	(3,4)
$A_3$	(4,0)	(8,1)	(5,3)

1 2	$B_1$	$B_3$
$A_1$	(10,10)	(4,11)
$A_2$	(5,6)	(3,4)
$A_3$	(4,0)	(5,3)

1 2	$B_1$	$B_3$
$A_1$	(10,10)	(4,11)
$A_3$	(4,0)	(5,3)

1 2	$B_3$
$A_1$	(4,11)
$A_3$	(5,3)

L'équilibre obtenu par ESSD est  $(A_3, B_3)$ 

# **Exercice 5**

1 2	G	D
Н	(0,0)	(2,2)
В	(10,11)	(-1,0)

- 1) Il n'existe pas de stratégies dominantes
- 2) (B,G) ou (H,D).(Le dernier est plus probable)

## **Exercice 6**

- 1) Le nombre de stratégies est non-fini donc c'est impossible.
- 2) d) aucune car:

1 n'est pas dominante  $u_1(1,s_2)= \begin{cases} 1 & si \ s_2=0 \\ 0 & sinon \end{cases}$  donc il suffit de prendre un contre exemple :  $u_1(1,0.25) < u_1(0.5,0.25)$ . ( de même pour le joueur 2)

La stratégie 0 n'est pas dominante non plus car c'est clair  $u_1(0,s_2)=0$ 

La stratégie 0.5 non plus  $u_1(0.5, s_2) \ge u_1(s_1, s_2)$  contre exemple  $u_1(0.5, 0.3) < (0.7, 0.3)$ .

Donc elle n'est pas dominante.

Montrer que ce jeu ne possède pas de stratégies dominantes.

### **Exercice 7**

1) oui par l'absurde si un joueur possède deux stratégies dominantes  $s_i{}'$ ,  $s_i{}'$  on aura :

$$u_i(s_i^{'},s_{-i}) > u_i(s_i^{"},s_{-i}) \text{ et } u_i(s_i^{"},s_{-i}) > u_i(s_i^{'},s_{-i}) \text{ donc impossible.}$$

2)

1/2	С	Т
С	(1,1)	(0,1)
Т	(1,0)	(0,0)

Ce jeu ne possède ni de stratégies dominantes ni faiblement ni strictement, on voit que dans ce jeu le fait de regarder horizontalement le problème rend les stratégies équivalentes.

# Exercice 8 : Enchères au second prix (Enchères de Vickrey)

- 1) L'ensemble des stratégies est non fini vu les différents prix que chacun des joueurs est en droit de proposer.
- 2) Oui le jeu possède une solution en appliquant les notions de dominances : en effet on peut prouver que la stratégie  $b_i=v_i$  pour un joueur i est faiblement dominante comme on va le voir en dessous :

Pour le prouver nous allons calculer le gain pour  $b_i = v_i$ ,  $b_i > v_i$ ,  $etb_i < v_i$ et les comparer (bien sûr) comme dans une matrice on compare vis-à-vis du même profil adversaire je les mettrai en bleu et rouge pour que vous puissiez comprendre:

• 
$$b_i = v_i$$
  
 $\Rightarrow y > v_i$  et donc  $u_i(v_i, y) = 0$   
 $\Rightarrow y < v_i u_i(v_i, y) = v_i - y > 0$ 

• 
$$b_i < v_i$$
  
•  $y > v_i \Rightarrow y > b_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = 0$   
•  $y < v_i \Rightarrow \begin{cases} y < b_i < v_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = v_i - y > 0 \\ b_i < y < v_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = 0 \end{cases}$ 

• 
$$b_i > v_i$$

$$y > v_i \Rightarrow \begin{cases} y > b_i > v_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = 0 \\ b_i > y > v_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = v_i - y < 0 \text{ "perte"} \end{cases}$$

$$y < v_i \Rightarrow y < b_i \Rightarrow u_i(b_i, y) = v_i - y > 0$$

Donc par comparaison la meilleure stratégie du joueur est de prendre  $b_i=v_i$  donc il sera obligé de donner son estime réelle de la valeur de l'objet et en quelque sorte d'être honnête.