
*Fonctionnalité et description
de système - Projet*

MALEVILLE Nicolas
MESSI Louis
SELLIER Xavier

Enseignant : E. Fleury

1 Question 1

$\exists p, q \in P, (G(p) = G(q) \wedge q \neq p)$

Montrons que si $(G(p) = G(q) \wedge q \neq p) \Rightarrow q \neg \sim_l p$ par l'absurde.

– On suppose que $q \sim_l p$:

– $p = (i_p; j_p)$ et $q = (i_q; j_q)$

D'après \sim_l on a :

– $G(p) = G(q)$

– $(i_p; j_p) \sim_l (i_q; j_q) \Rightarrow i_p = i_q$

$j_p = j_q$ d'après l'énoncé.

On en déduit que $q = p$, ce qui contredit nos hypothèses.

Donc p ne peut pas être en relation \sim_l avec q .

Montrons que si $(G(p) = G(q) \wedge q \neq p) \Rightarrow q \neg \sim_c p$ par l'absurde.

– On suppose que $q \sim_c p$:

– $p = (i_p; j_p)$ et $q = (i_q; j_q)$

D'après \sim_c on a :

– $G(p) = G(q)$

– $(i_p; j_p) \sim_l (i_q; j_q) \Rightarrow j_p = j_q$

$i_p = i_q$ d'après l'énoncé.

On en déduit que $q = p$, ce qui contredit nos hypothèses.

Donc p ne peut pas être en relation \sim_c avec q .

Montrons que si $(G(p) = G(q) \wedge q \neq p) \Rightarrow q \neg \sim_b p$ par l'absurde.

D'après les règles précédentes on a $i_p \neq i_q$ et $j_p \neq j_q$. Mais vu que p et q se trouvent dans le même carré on a :

$$0 \leq |i_q - i_p| < d \text{ et}$$

$$0 \leq |j_q - j_p| < d$$

$\exists r, s \in [0, d-1]$ tels que :

$$\begin{cases} r \times d \leq i_p, i_q < (r+1) \times d \\ s \times d \leq j_p, j_q < (s+1) \times d \end{cases}$$

donc

$$\begin{cases} r \times d \leq i_p < d^2, 0 \leq i_q < (r+1) \times d \\ s \times d \leq j_p < d^2, 0 \leq j_q < (s+1) \times d \\ 0 \leq |i_q - i_p| < d \\ 0 \leq |j_q - j_p| < d \end{cases}$$

D'après les règles de mathématiques vues en seconde on obtient :

$$\begin{cases} r \times d \leq i_p < d^2, 0 \leq i_q < (r+1) \times d \\ s \times d \leq j_p < d^2, 0 \leq j_q < (s+1) \times d \\ 0 \leq |i_q - i_p| \leq 0 \text{ (car } d^2 - (r+1) \times d \leq 0) \\ 0 \leq |j_q - j_p| \leq 0 \text{ (car } d^2 - (s+1) \times d \leq 0) \end{cases}$$

On en déduit que $i_p = i_q$ et que $j_p = j_q$ ce qui implique que $p = q$.

Ce qui contredit nos hypothèses. Donc p ne peut pas être en relation \sim_b avec q .

2 Question 2

Preuve par l'absurde :

Hypothèse : Soit π_G solution de G.

Donc notre solution respecte $D = (p, q) \in P \times P \mid p \neq q \wedge (\sim_l \vee \sim_c \vee \sim_b)$

Si π_G ne remplissait pas $\mathcal{C}(\pi_I)$ alors cela impliquerait par construction que π_G ne respecterait pas D. D'après la question 1, pour que π_G soit solution de G, π_G doit respecter D. Si π_G ne respecte pas D alors π_G n'est pas solution. Ce qui contredit nos hypothèses.
On en déduit que π_G respecte $\mathcal{C}(\pi_I)$.