

---

**TD 10 - Merci Cori**


---

On rappelle l'axiomatique  $\mathcal{P}$  de Péano :

- $(\mathbf{A}_1) : \forall v_0, \neg(Sv_0 = 0)$
- $(\mathbf{A}_2) : \forall v_0, \exists v_1, (\neg v_0 = 0 \Rightarrow Sv_1 = v_0)$
- $(\mathbf{A}_3) : \forall v_0, \forall v_1, (Sv_0 = Sv_1 \Rightarrow v_0 = v_1)$
- $(\mathbf{A}_4) : \forall v_0, v_0 + 0 = v_0$
- $(\mathbf{A}_5) : \forall v_0, \forall v_1, v_0 + Sv_1 = S(v_0 + v_1)$
- $(\mathbf{A}_6) : \forall v_0, v_0 \times 0 = 0$
- $(\mathbf{A}_7) : \forall v_0, \forall v_1, v_0 \times Sv_1 = (v_0 \times v_1) + v_0$
- $(\mathbf{SI}) : \forall v_1, \dots, v_n, ((F[0, v_1, \dots, v_n] \wedge \forall v_0, (F[v_0, v_1, \dots, v_n] \Rightarrow F[Sv_0, v_1, \dots, v_n])) \Rightarrow \forall v_0, F[v_0, v_1, \dots, v_n])$

On dénotera  $\mathcal{P}_0$  l'ensemble des axiomes  $(\mathbf{A}_1)$  à  $(\mathbf{A}_7)$ .

**Exercice 1.***Preuves à la chaîne*

1. Prouver dans l'axiomatique de Péano :

1.  $\forall x, 0 + x = x$
2.  $\forall x, \forall y, x + y = y + x$
3.  $\forall x, \forall y, \forall z, (x + y) + z = x + (y + z)$
4.  $\forall x, x = 0 \vee \exists z, x = S(z)$

**Exercice 2.***Un autre modèle est possible*

Soient  $X$  un ensemble non vide et  $f$  une fonction de  $X \times X$  dans  $X$ . On considère la  $L_0$ -structure  $\mathcal{M}$  dont l'ensemble de base est  $M = \mathbb{N} \cup (X \times \mathbb{Z})$  et où les symboles  $S, +, \times$  sont interprétés par les fonctions  $S, +, \times$  définies par les conditions suivantes :

- $\mathcal{M}$  est une extension de  $\mathbb{N}$ .
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$ , alors  $S(a) = (x, n + 1)$
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$  et  $m \in \mathbb{N}$ , alors  $a + m = m + a = (x, n + m)$
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$  et  $b = (y, m) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$ , alors  $(x + n) + (y + m) = (x, n + m)$
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$  et  $m \in \mathbb{N}$ , alors  $(x, n) \times m = (x, n \times m)$  si  $m \neq 0$ , et  $(x, n) \times 0 = 0$
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$  et  $m \in \mathbb{N}$ , alors  $m \times (x, n) = (x, m \times n)$
- Si  $a = (x, n) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$  et  $b = (y, m) \in \mathcal{M} \setminus \mathbb{N}$ , alors  $(x + n) \times (y + m) = (f(x, y), n \times m)$

1. Montrer que  $\mathcal{M}$  est un modèle de  $\mathcal{P}_0$ .

2. Les formules suivantes sont-elles conséquences de  $\mathcal{P}_0$  ?

- $\forall v_0, \forall v_1, v_0 + v_1 = v_1 + v_0$
- $\forall v_0, \forall v_1, \forall v_2, v_0 \times (v_1 \times v_2) = (v_0 \times v_1) \times v_2$
- $\forall v_0, \forall v_1, ((v_0 \leq v_1 \wedge v_1 \leq v_0) \Rightarrow v_0 = v_1)$
- $\forall v_0, 0 \times v_0 = 0$

(Considérer l'ordre  $\leq$  défini ci-après).

3. Construire un modèle de  $\mathcal{P}_0$  dans lequel l'addition n'est pas associative.

**Exercice 3.***On passe à  $\mathcal{P}$* 

Soit  $\mathcal{M}$  un modèle de  $\mathcal{P}$  et on suppose que  $\mathbb{N}$  est une sous-structure propre de  $\mathcal{M}$ . On définit sur  $M$ , l'ensemble sous-jacent de  $\mathcal{M}$ , la relation  $\cong$  suivante :  $x \cong y$  si et seulement si il existe deux éléments  $n$  et  $m$  de  $\mathbb{N}$  tels que :

$$\mathcal{M} \vdash x + \tilde{n} = y + \tilde{m}$$

1. Montrer que la relation  $\cong$  est une relation d'équivalence.
2. Soient  $a, a', b$  et  $b'$  des éléments de  $M$ , tels que  $a \cong a'$  et  $b \cong b'$ . Montrer que  $a + b \cong a' + b'$ .

On appelle  $E$  l'ensemble des classes de  $M$  relativement à la relation  $\cong$ . On définit sur  $E$  la relation  $R$  par : si  $x$  et  $y$  sont dans  $E$ , alors  $xRy$  si et seulement si il existe  $a \in x$  et  $b \in y$  tels que  $\mathcal{M} \models a \leq b$ .

3. Montrer que la relation  $R$  est une relation d'ordre total. Montrer que  $E$ , muni de cet ordre, a un plus petit élément mais pas de plus grand élément.
4. Montrer la formule dans  $\mathcal{P}$  :  $\forall v_1 \exists v_0 (v_0 + v_0 = v_1) \vee (v_0 + v_0 = v_1 + 1)$ . En déduire habilement que  $R$  est un ordre dense sur  $E$  (un ordre dense est tel que pour toute paire d'éléments  $a$  et  $b$  tels que  $a < b$ , il existe un  $c$  tel que  $a < c < b$ ).

Ce dernier point permet en fait d'établir qu'un modèle non standard dénombrable est isomorphe à  $\mathbb{N} \cup (\mathbb{Q} \times \mathbb{Z})$

**Exercice 4.***Modèle non-standard*

Soit  $\mathcal{M}$  un modèle de  $\mathcal{P}$ .

1. Montrer que la relation définie par " $x \leq y$  si et seulement si il existe un élément  $z$  tel que  $z + x = y$ " est une relation d'ordre totale sur  $M$  l'ensemble sous-jacent de  $\mathcal{M}$ .
2. Montrer l'équivalence suivante dans  $\mathcal{P}$  (ou  $\mathcal{P}_1$ ) :  
 $\forall x, \forall y, (x \leq y \leftrightarrow (x = y \text{ ou } Sx \leq y))$
3. On rappelle que tout modèle de  $\mathcal{P}$  a une sous-structure isomorphe à  $\mathbb{N}$ . Si c'est une sous-structure propre, on dit que  $\mathcal{M}$  est non-standard. Montrer que  $\mathcal{P}$  a un modèle non-standard.
4. Montrer qu'une formule  $F[x]$  à une variable libre  $x$  satisfaite par une infinité d'entiers standards dans  $\mathcal{M}$  est nécessairement satisfaite par au moins un entier non standard de  $\mathcal{M}$ . En déduire que  $\mathbb{N}$  n'est pas définissable dans  $\mathcal{M}$ .

**Devoir maison :**

Enregistrer un clip de rap français sur le désespoir d'être limité par le théorème de Gödel et l'indécidabilité du problème de l'arrêt.