

Chapitre 3

Relations Binaires

Sommaire

3.1 Généralités	48
3.2 Relation d'équivalence	50
3.3 Relation d'ordre	52
3.4 Exercices	53

3.1 Généralités

Définition 3.1.1. *Etant donné deux ensembles E et F . Une relation de E vers F est toute assertion reliant un élément de E à un élément de F pouvant être vérifiée ou non. On note une relation par \mathcal{R} .*

L'ensemble E s'appelle l'ensemble de départ de \mathcal{R} , F l'ensemble d'arrivée de \mathcal{R} .

Pour tout élément $x \in E$ et tout élément $y \in F$ vérifiant \mathcal{R} , on dit que x de E est en relation par \mathcal{R} avec y , ce que l'on note $x\mathcal{R}y$, sinon on écrit $x \not\mathcal{R}y$.

Si $E=F$, la relation \mathcal{R} est dite relation binaire dans E .

Exemples 3.1.1. *Voici quelques exemples simples de relations binaires :*

- *On considère les ensembles $E = \{1, 3, 4, 6, 8, 10, 11, 12, 17\}$
 $F = \{0, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ et la relation \mathcal{R} définie de E dans F*

par « ... est le double de ... »

- l'élément 4 de E est le double de l'élément 2 de F alors $4\mathcal{R}2$.

- l'élément 11 de E n'est pas le double de l'élément 5 de F alors $11 \not\mathcal{R}5$.

- $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble de toutes les parties d'un ensemble E . On définit la relation \mathcal{R} dans $\mathcal{P}(E)$ par :

$$\forall A, B \in \mathcal{P}(E), A\mathcal{R}B \iff A \subset B$$

$$\forall A \in \mathcal{P}(E), \emptyset \subset A, \text{ alors } \forall A \in \mathcal{P}(E), \emptyset\mathcal{R}A$$

- Soit \mathcal{P} le plan. On définit la relation \mathcal{R} dans \mathcal{P} par :
Pour toutes droites $(D), (\Delta)$, $(D)\mathcal{R}(\Delta) \iff (D) // (\Delta)$

3.1.1 Propriétés des relations binaires dans un ensemble

Soient E un ensemble et \mathcal{R} une relation définie dans E .

1. **Réflexivité** : \mathcal{R} est dite réflexive si

$$\forall x \in E, x\mathcal{R}x$$

2. **Symétrie** : \mathcal{R} est dite symétrique si

$$\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y \implies y\mathcal{R}x$$

3. **Transitivité** : \mathcal{R} est dite transitive si

$$\forall x, y, z \in E, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) \implies x\mathcal{R}z$$

4. **Antisymétrie** : \mathcal{R} est dite antisymétrique si

$$\forall x, y \in E, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}x) \implies x = y$$

Exemples 3.1.2.

- L'égalité dans un ensemble quelconque est réflexive, symétrique et transitive.

- L'inclusion dans $\mathcal{P}(E)$ est réflexive, non symétrique, antisymétrique et transitive.
- Dans \mathbb{R} , la relation « $\dots \leq \dots$ » est réflexive, non symétrique, antisymétrique et transitive.
- Dans le plan \mathcal{P} , la relation « ... est parallèle... » est réflexive, symétrique, non antisymétrique et transitive.

3.2 Relation d'équivalence

Définition 3.2.1. Soit \mathcal{R} une relation binaire dans un ensemble E . On dit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence si \mathcal{R} est réflexive, symétrique et transitive.

Exemples 3.2.1. On montre facilement que les relations suivantes sont des relations d'équivalence.

- La relation d'égalité dans un ensemble quelconque est une relation d'équivalence.
- Dans le plan \mathcal{P} , la relation « ... est parallèle... » est une relation d'équivalence.

Étant donnée une relation d'équivalence, on identifie les éléments qui sont en relation en introduisant les classes d'équivalence.

Définition 3.2.2. Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence dans un ensemble E . Pour chaque x de E , on appelle classe d'équivalence de x le sous-ensemble de E défini par :

$$\dot{x} = \{y \in E, x\mathcal{R}y\}$$

Si $y \in \dot{x}$, on dit que y est un représentant de \dot{x} . L'ensemble des classes d'équivalence se nomme ensemble quotient de E par \mathcal{R} et se note E/\mathcal{R}

Proposition 3.2.1. Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation d'équivalence. On a les propriétés suivantes :

1. $\forall x, y \in E, \dot{x} = \dot{y} \iff x\mathcal{R}y$

2. $\forall x, y \in E, \dot{x} = \dot{y} \vee \dot{x} \cap \dot{y} = \emptyset$
3. Les classes d'équivalence forment une partition de E :

$$E = \bigcup_{x \in E} \dot{x}$$

Exemple 3.2.1. Dans \mathbb{R} , on définit la relation \mathcal{R} par :

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y \iff x^2 - 1 = y^2 - 1$$

Montrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence et déterminer l'ensemble \mathbb{R}/\mathcal{R} .

1. \mathcal{R} est une relation d'équivalence

a)- \mathcal{R} est réflexive car d'après la réflexivité de l'égalité, on a

$$\forall x \in \mathbb{R}, x^2 - 1 = x^2 - 1$$

donc

$$\forall x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}x$$

ce qui montre que \mathcal{R} est une relation réflexive.

b)- \mathcal{R} est symétrique car d'après la symétrie de l'égalité, on a

$$\begin{aligned} \forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y &\iff x^2 - 1 = y^2 - 1 \\ &\iff y^2 - 1 = x^2 - 1 \\ &\iff y\mathcal{R}x \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y \iff y\mathcal{R}x$$

ce qui montre que \mathcal{R} est une relation symétrique.

c)- \mathcal{R} est transitive car on a

$$\begin{aligned} \forall x, y, z \in \mathbb{R}, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) &\implies (x^2 - 1 = y^2 - 1) \wedge (y^2 - 1 = z^2 - 1) \\ &\implies x^2 - 1 = z^2 - 1 \text{ car l'égalité est transitive} \\ &\implies x\mathcal{R}z \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) \implies (x\mathcal{R}z)$$

ce qui montre que \mathcal{R} est une relation transitive.

De a), b) et c), on déduit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

2. Déterminons l'ensemble quotient \mathbb{R}/\mathcal{R} .

Soit $x \in \mathbb{R}$, cherchons $y \in \mathbb{R}$ tel que $y\mathcal{R}x$?

$$\begin{aligned} y\mathcal{R}x &\iff y^2 - 1 = x^2 - 1 \\ &\iff (y - x)(y + x) = 0 \\ &\iff (y = x) \vee (y = -x) \end{aligned}$$

Donc $\forall x \in \mathbb{R}, \dot{x} = \{x, -x\}$, par suite

$$\mathbb{R}/\mathcal{R} = \{\{x, -x\}, x \in \mathbb{R}\}$$

3.3 Relation d'ordre

Définition 3.3.1. Soit \mathcal{R} une relation binaire dans un ensemble E . On dit que \mathcal{R} est une relation d'ordre si \mathcal{R} est réflexive, antisymétrique et transitive.

Une relation d'ordre est souvent notée \leq ou encore \preceq . Le couple (E, \leq) , où E est un ensemble et \leq une relation d'ordre, est appelé ensemble ordonné. La relation $x \leq y \wedge x \neq y$ est notée $x < y$.

Définition 3.3.2. Soit (E, \leq) un ensemble ordonné. La relation \leq est dite relation d'ordre total si deux éléments quelconques de E sont comparables :

$$\forall x, y \in E, (x \leq y \vee y \leq x)$$

Dans le cas contraire, l'ordre est dit partiel.

Exemples 3.3.1. Voici quelques exemples de relations d'ordre.

- La relation « $\dots \leq \dots$ » usuelle sur \mathbb{R} est une relation d'ordre total.

- Si E est un ensemble ayant au moins deux éléments, l'inclusion dans $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre partiel.
- Dans $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$, on définit la relation \mathcal{R} par

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, (x, y) \mathcal{R} (x', y') \iff \begin{cases} x \leq x' \\ \wedge \\ y \leq y' \end{cases}$$

Il est facile de montrer que \mathcal{R} est une relation d'ordre. l'ordre n'est pas total.

En effet, pour $(x, y) = (1, 2)$ et $(x', y') = (3, 1)$, on a

$$1 \leq 3 \wedge 2 \not\leq 1$$

donc

$$(1, 2) \not\mathcal{R} (3, 1)$$

On a aussi

$$3 \not\leq 1 \wedge 1 \leq 2$$

donc

$$(3, 1) \not\mathcal{R} (1, 2)$$

ce qui montre que l'ordre n'est pas total mais partiel.

3.4 Exercices

Exercice 3.4.1. On définit dans \mathbb{R}^* , la relation binaire \mathcal{R} par

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} y \iff x \cdot y > 0$$

1. Montrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.
2. Déterminer l'ensemble quotient \mathbb{R}^*/\mathcal{R} .

Exercice 3.4.2. Soit \mathcal{R} la relation binaire définie dans \mathbb{R} par :

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, x \mathcal{R} y \iff x^4 - x^2 = y^4 - y^2$$

1. Montrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

2. Déterminer la classe d'équivalence de 0, en déduire celle de 1.
3. Déterminer la classe d'équivalence d'un élément quelconque $a \in \mathbb{R}$

Exercice 3.4.3. On munit \mathbb{R}^2 de la relation notée \prec définie par :

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2, (x, y) \prec (x', y') \iff (x - x' \geq 0 \wedge y = y')$$

Montrer que \prec est une relation d'ordre. L'ordre est-il total ?

Exercice 3.4.4. \mathcal{R} une relation binaire définie dans \mathbb{N}^* par

$$\forall a, b \in \mathbb{N}^*, a \mathcal{R} b \iff \exists p \in \mathbb{N}^*, a = b^p$$

1. Montrer que \mathcal{R} est une relation d'ordre dans \mathbb{N}^* .
2. L'ordre est-il total ou partiel ?
3. Déterminer $a \in \mathbb{N}^*$ tel que $(2\mathcal{R}a) \wedge (3\mathcal{R}a)$.

Corrigés

Corrigé 3.4.1.

1. \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

a)- \mathcal{R} est réflexive car

$$\forall x \in \mathbb{R}^*, x^2 > 0,$$

donc

$$\forall x \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est réflexive.

b)- \mathcal{R} est symétrique car on a

$$\begin{aligned} \forall x, y \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} y &\iff x.y > 0 \\ &\iff y.x > 0 \text{ (le produit est commutatif dans } \mathbb{R}) \\ &\iff y \mathcal{R} x, \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} y \iff y \mathcal{R} x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est symétrique.

c)- \mathcal{R} est transitive car on a

$$\begin{aligned} \forall x, y, z \in \mathbb{R}^*, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) &\iff \begin{cases} x.y > 0 \\ \wedge \\ y.z > 0 \end{cases} \\ &\implies x.y^2.z > 0 \\ &\implies x.z > 0 \quad (y^2 > 0) \\ &\implies x\mathcal{R}z, \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}^*, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) \implies x\mathcal{R}z,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est transitive.

De a), b) et c), on déduit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

2. L'ensemble \mathbb{R}^*/\mathcal{R}
Soit $a \in \mathbb{R}^*$,

$$\dot{a} = \{x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}a\},$$

or

$$x\mathcal{R}a \iff x.a > 0.$$

Deux cas se présentent :

Si $a > 0$ alors $x > 0$, par suite $\dot{a} = \mathbb{R}_+^*$

Si $a < 0$ alors $x < 0$, par suite $\dot{a} = \mathbb{R}_-^*$

On déduit alors

$$\mathbb{R}/\mathcal{R} = \{\mathbb{R}^{*+}, \mathbb{R}^{*-}\}$$

Corrigé 3.4.2.

1. \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

a)- \mathcal{R} est réflexive car par la réflexivité de l'égalité on a

$$\forall x \in \mathbb{R}, x^4 - x^2 = x^4 - x^2,$$

donc

$$\forall x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est réflexive.

b)- \mathcal{R} est symétrique car par la symétrie de l'égalité on a

$$\begin{aligned}\forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y &\iff x^4 - x^2 = y^4 - y^2 \\ &\iff y^4 - y^2 = x^4 - x^2 \\ &\iff y\mathcal{R}x,\end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y \iff y\mathcal{R}x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est symétrique.

c)- \mathcal{R} est transitive car par la transitivité de l'égalité on a

$$\begin{aligned}\forall x, y, z \in \mathbb{R}, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) &\iff \begin{cases} x^4 - x^2 = y^4 - y^2 \\ y^4 - y^2 = z^4 - z^2 \end{cases} \\ &\implies x^4 - x^2 = z^4 - z^2 \\ &\implies x\mathcal{R}z,\end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) \implies x\mathcal{R}z,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est transitive.

De a), b) et c), on déduit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

2.

$$\dot{0} = \{x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}0\}$$

On a alors

$$\begin{aligned}x\mathcal{R}0 &\iff x^4 - x^2 = 0 \\ &\iff x^2(x^2 - 1) = 0 \\ &\iff x = 0 \vee x = 1 \vee x = -1\end{aligned}$$

ce qui donne

$$\dot{0} = \{0, 1, -1\}$$

Comme $1 \in \dot{0}$ alors $1\mathcal{R}0$, par suite $\dot{0} = \dot{1}$.

3. Soit $a \in \mathbb{R}$,

$$\begin{aligned}\dot{a} &= \{x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}a\} \\ x\mathcal{R}a &\iff x^4 - x^2 = a^4 - a^2\end{aligned}\tag{E}$$

En posant $y = x^2$, on doit alors résoudre l'équation

$$y^2 - y - (a^4 - a^2) = 0 \quad (E')$$

avec $y \geq 0$. Le calcul du discriminant donne

$$\Delta = 4a^4 - 4a^2 + 1 = (2a^2 - 1)^2 \geq 0.$$

Deux cas se présentent,

- Si $a = \pm \frac{1}{\sqrt{2}}$, on a $\Delta = 0$, on obtient $y = \frac{1}{2}$ et par suite $x = \pm \frac{1}{\sqrt{2}}$.

D'où

$$\dot{a} = \left\{ \pm \frac{1}{\sqrt{2}} \right\}$$

- Si $a \neq \pm \frac{1}{\sqrt{2}}$, on a $\Delta > 0$. L'équation (E') admet deux solutions distinctes

$$y_1 = \frac{1 + \sqrt{\Delta}}{2}, \quad y_2 = \frac{1 - \sqrt{\Delta}}{2}$$

Pour $|a| > \frac{1}{\sqrt{2}}$, $|2a^2 - 1| = 2a^2 - 1$. On obtient alors,

$$y_1 = \frac{1 + |2a^2 - 1|}{2} = a^2 \geq 0, \quad y_2 = \frac{1 - |2a^2 - 1|}{2} = 1 - a^2$$

Si $a \in]-\infty, -1[\cup]1, +\infty[$, $y_2 < 0$. Ainsi les solutions de (E) sont $x = \pm a$. D'où

$$\dot{a} = \{a, -a\}.$$

Si $a \in \left[-1, -\frac{1}{\sqrt{2}}[\cup]\frac{1}{\sqrt{2}}, 1\right]$, $y_2 \geq 0$. Ainsi les solutions de (E) sont

$$x = \pm a, \quad x = \pm \sqrt{1 - a^2},$$

d'où

$$\dot{a} = \left\{ a, -a, -\sqrt{1 - a^2}, +\sqrt{1 - a^2} \right\}.$$

Pour $|a| < \frac{1}{\sqrt{2}}$, $|2a^2 - 1| = -2a^2 + 1$. On obtient alors

$$y_1 = \frac{1 + |2a^2 - 1|}{2} = 1 - a^2 \geq 0, \quad y_2 = a^2 \geq 0$$

Ainsi les solutions de (E) sont

$$x = \pm\sqrt{1-a^2}, \quad x = \pm a,$$

d'où

$$\dot{a} = \left\{ a, -a, -\sqrt{1-a^2}, +\sqrt{1-a^2} \right\}.$$

Voici une méthode plus simple pour résoudre l'équation (E).

L'équation (E') peut s'écrire

$$(y^2 - a^2)(y^2 + a^2 - 1) = 0.$$

Les solutions sont $y_1 = a^2$ et $y_2 = 1 - a^2$. Les solutions de (E) s'obtiennent en résolvant les deux équations $x^2 = y_1$ et $x^2 = y_2$.

Pour $x^2 = a^2$, on obtient $x = \pm a$.

Pour $x^2 = 1 - a^2$, deux cas se présentent :

Si $a \in]-\infty, -1[\cup]1, +\infty[$, $1 - a^2 < 0$.

Les solutions de (E) sont alors $x = \pm a$. Ainsi,

$$\dot{a} = \{+a, -a\}.$$

Si $a \in [-1, 1]$, $1 - a^2 \geq 0$. Les solutions de (E) sont alors

$$x = \pm a, \quad x = \pm\sqrt{1-a^2}.$$

Ainsi,

$$\dot{a} = \left\{ +a, -a, +\sqrt{1-a^2}, -\sqrt{1-a^2} \right\}.$$

Corrigé 3.4.3.

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2, (x, y) \prec (x', y') \iff (x - x' \geq 0) \wedge (y = y')$$

1. La relation \prec est une relation d'ordre.

a)- La relation \prec est réflexive car on a

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, (x - x \geq 0 \wedge y = y)$$

donc

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, (x, y) \prec (x, y)$$

ce qui montre que \prec est réflexive.

b)- La relation \prec est antisymétrique car on a
 $\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2$,

$$\begin{aligned} ((x, y) \prec (x', y')) \wedge ((x', y') \prec (x, y)) &\iff \begin{cases} x - x' \geq 0 \wedge y = y' \\ x' - x \geq 0 \wedge y' = y \end{cases} \\ &\implies x - x' = 0 \wedge y = y' \\ &\implies (x, y) = (x', y') \end{aligned}$$

donc

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2, ((x, y) \prec (x', y')) \wedge ((x', y') \prec (x, y)) \implies (x, y) = (x', y')$$

ce qui montre que \prec est antisymétrique.

c)- La relation \prec est transitive car on a
 $\forall (x, y), (x', y'), (x'', y'') \in \mathbb{R}^2$,

$$\begin{aligned} ((x, y) \prec (x', y')) \wedge ((x', y') \prec (x'', y'')) &\iff \begin{cases} x - x' \geq 0 \wedge y = y' \\ x' - x'' \geq 0 \wedge y' = y'' \end{cases} \\ &\implies x - x'' \geq 0 \wedge y = y'' \\ &\implies (x, y) \prec (x'', y'') \end{aligned}$$

donc

$$\forall (x, y), (x', y'), (x'', y'') \in \mathbb{R}^2, ((x, y) \prec (x', y')) \wedge ((x', y') \prec (x'', y'')) \implies (x, y) \prec (x'', y'')$$

ce qui montre que \prec est transitive.

De a), b) et c), on déduit que \prec est une relation d'ordre.

2. La relation \prec est une relation d'ordre partiel dans \mathbb{R}^2 car pour
 $(x, y) = (5, 4)$ et $(x', y') = (3, 2)$ on a
 $5 - 3 \geq 0 \wedge 4 \neq 2$ alors $(5, 4) \not\prec (3, 2)$
on a aussi $3 - 5 \not\geq 0 \wedge 2 \neq 4$ alors $(3, 2) \not\prec (5, 4)$.
ce qui montre que l'ordre n'est pas total mais partiel.

Corrigé 3.4.4.

$$\forall a, b \in \mathbb{N}^*, a \mathcal{R} b \iff \exists p \in \mathbb{N}^*, a = b^p$$

1. La relation \mathcal{R} est une relation d'ordre.

a)- La relation \mathcal{R} est réflexive car on a

$$\forall a \in \mathbb{N}^*, a = a^1$$

donc

$$\forall a \in \mathbb{N}^*, a \mathcal{R} a$$

ce qui montre que \mathcal{R} est réflexive.

b)- La relation \mathcal{R} est antisymétrique car on a $\forall a, b \in \mathbb{N}^*$

$$\begin{aligned} (a \mathcal{R} b) \wedge (b \mathcal{R} a) &\iff \begin{cases} \exists p \in \mathbb{N}^*, a = b^p \\ \exists q \in \mathbb{N}^*, b = a^q \end{cases} \\ &\implies a = a^{pq} \\ &\implies \ln a = pq \ln a \\ &\implies \ln a(1 - pq) = 0 \end{aligned}$$

si $a = 1$ alors $b = a^q = 1 = a$

si $a \neq 1$ alors $\ln a \neq 0$ puis $pq = 1$. Or $p, q \in \mathbb{N}^*$ donc $p = q = 1$ par suite $a = b$. donc

$$\forall a, b \in \mathbb{N}^*, (a \mathcal{R} b) \wedge (b \mathcal{R} a) \implies a = b$$

ce qui montre que \mathcal{R} est antisymétrique.

c)- La relation \mathcal{R} est transitive car on a

$$\forall a, b, c \in \mathbb{N}^*,$$

$$\begin{aligned} (a \mathcal{R} b) \wedge (b \mathcal{R} c) &\iff \begin{cases} \exists p \in \mathbb{N}^*, a = b^p \\ \exists q \in \mathbb{N}^*, b = c^q \end{cases} \\ &\implies a = c^{pq}, pq \in \mathbb{N}^* \\ &\implies a \mathcal{R} c \end{aligned}$$

donc

$$\forall a, b, c \in \mathbb{N}^*, (a \mathcal{R} b) \wedge (b \mathcal{R} c) \implies a \mathcal{R} c$$

ce qui montre que \mathcal{R} est transitive.

De a), b) et c), on déduit que \mathcal{R} est une relation d'ordre.

2. La relation \mathcal{R} est une relation d'ordre partiel dans \mathbb{N}^* car pour

$a = 2$ et $b = 3$

$\nexists p \in \mathbb{N}^*, 2 = 3^p$ alors $2 \not\mathcal{R} 3$

et $\nexists q \in \mathbb{N}^*, 3 = 2^q$ alors $3 \not\mathcal{R} 2$ ce qui montre que l'ordre n'est pas total mais partiel.

3. Déterminer $a \in \mathbb{N}^*$ tel que $(2\mathcal{R}a) \wedge (3\mathcal{R}a)$.

$$(2\mathcal{R}a) \wedge (3\mathcal{R}a) \iff \begin{cases} \exists p \in \mathbb{N}^*, 2 = a^p \\ \exists q \in \mathbb{N}^*, 3 = a^q \end{cases}$$

donc a divise 2 et 3. Or 2 et 3 sont premiers entre eux, ainsi $a=1$. On obtient alors $2=1=3$ ce qui est absurde.

On déduit

$$\nexists a \in \mathbb{N}^*, (2\mathcal{R}a) \wedge (3\mathcal{R}a)$$

Bibliographie

1. E. Azoulay, J. Avignant, G. Auliac, Problèmes corrigés de Mathématiques, DEUG MIA/S/M, Ediscience (Dunod pour la nouvelle édition) Paris 2002.
2. C. Baba-Hamed, K. Benhabib, Algèbre I Rappels de Cours et Exercices avec Solutions, Office des publications universitaires, Alger, 1988.
3. A. Denmat, F. Héaulme, Algèbre générale, série : TD, Dunod 2000.
4. J-P. Escofier, Toute l'Algèbre du 1^{er} cycle, Dunod 2002.
5. A. Kostrikin, Introduction à l'Algèbre, Editons mir, Moscou, 1986.
6. M. Zitouni, Algèbre cours de 1^{ière} Année des Universités, Office des publications universitaires, Alger, 1986.