

Exercice 1 (relation de commensurabilité).

On considère la relation binaire sur $[0, +\infty[$ définie par :

$$\forall x, y \in [0, +\infty[, x \sim y \iff \exists k, l \in \mathbb{N}^*, kx = ly$$

1. Montrer que \sim est une relation d'équivalence^[1].
2. Décrire la classe d'équivalence de $x \in [0, +\infty[$.
3. A-t-on $\sqrt{2} \in Cl(1)$?

Exercice 2.

Soit E, F deux ensembles et $f : E \rightarrow F$ une application.

On considère la relation binaire sur E définie par :

$$\forall x, y \in E, x \sim y \iff f(x) = f(y)$$

1. Montrer que \sim est une relation d'équivalence.
2. Décrire la classe d'équivalence de $x \in E$ que l'on notera \bar{x} .
3. Dans cette question, on suppose que E, F sont des **espaces vectoriels** et que f est une **application linéaire**.
 - (a) Reformuler la relation d'équivalence \sim à l'aide du noyau de f .
 - (b) On note $E/Ker(f)$ l'ensemble des classes d'équivalence et l'on considère le « passage au quotient » de f :

$$\begin{aligned} \bar{f} : E/Ker(f) &\longrightarrow F \\ \bar{x} &\longmapsto f(x) \end{aligned}$$

- i. Montrer que \bar{f} est bien définie.
- ii. Montrer que \bar{f} est injective.

Exercice 3 (preuve par 9).

Formaliser et justifier la « preuve^[2] par 9 » présentée dans cette [vidéo](#) à l'aide de la congruence modulo 9.

Exercice 4 (divisibilité dans \mathbb{N}^*).

On considère la relation binaire sur \mathbb{N}^* définie par :

$$\forall m, n \in \mathbb{N}^*, m \leq n \iff \exists k \in \mathbb{N}^*, n = mk$$

1. Montrer que \leq est une relation d'ordre^[3].
2. Justifier que cet ordre n'est que partiel.
3. Dans cette question, on considère la partie $A = \{1, 2, \dots, 9\}$.
 - (a) Représenter le diagramme de Hasse pour A (de bas en haut).
 - (b) La partie A admet-elle un minimum?
 - (c) La partie A admet-elle un maximum?
 - (d) La partie A admet-elle une borne supérieure?
 - (e) La partie A admet-elle des éléments maximaux?

[1]. Il s'agit de la relation de commensurabilité : deux longueurs sont commensurables lorsqu'elles ont une « commune mesure »

[2]. Ce procédé permet de détecter une erreur, mais pas de valider un résultat

[3]. Il s'agit de la divisibilité que l'on note souvent : $m \mid n$

Exercice 5. 

Soit E un ensemble et $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ une application injective.

On considère la relation binaire sur E définie par :

$$\forall x, y \in E, x \leq y \iff f(x) \leq f(y)$$

1. Montrer que \leq est une relation d'ordre.
2. S'agit-il d'une relation d'ordre totale?

Exercice 6 (ordre produit). 

Soit (E, \leq_E) et (F, \leq_F) deux ensembles ordonnés.

On considère la relation binaire sur $E \times F$ définie par :

$$\forall (x, y), (x', y') \in E \times F, (x, y) \leq (x', y') \iff x \leq_E x' \text{ et } y \leq_F y'$$

1. Montrer que \leq est une relation d'ordre^[4].
2. S'agit-il d'une relation d'ordre totale dès que \leq_E et \leq_F le sont?

Exercice 7 (ordre lexicographique). 

On considère la relation binaire sur \mathbb{R}^2 définie par :

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2, (x, y) \leq (x', y') \iff x < x' \text{ ou } (x = x' \text{ et } y \leq y')$$

1. Montrer que \leq est une relation d'ordre^[5].
2. S'agit-il d'une relation d'ordre totale?

[4]. Il s'agit de la relation d'ordre produit que l'on peut généraliser à :

- \mathbb{R}^n pour définir un ordre sur les n -uplets
- $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ pour définir un ordre sur les suites réelles
- $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ pour définir un ordre sur les applications réelles à une variable réelle

[5]. Il s'agit de l'ordre lexicographique