

Arithmétique – TD 1

Entiers et récurrence

Exercice 1. Démontrer que pour $n \geq 1$, le produit de n entiers impairs est un entier impair.

Exercice 2. Montrer :

1. $\forall n \in \mathbb{N}^*$,
$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}.$$
2. $\forall n \in \mathbb{N}^*$,
$$\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.$$

Exercice 3. En quoi le raisonnement suivant est-il faux ?

Soit $\mathcal{P}(n)$: n crayons de couleurs sont tous de la même couleur.

- $\mathcal{P}(1)$ est vraie car un crayon de couleur est de la même couleur que lui-même.
- Supposons $\mathcal{P}(n)$. Soit $n+1$ crayons. On en retire 1. Les n crayons restants sont de la même couleur par hypothèse de récurrence.
Reposons ce crayon et retirons-en un autre ; les n nouveaux crayons sont à nouveau de la même couleur. Le premier crayon retiré était donc bien de la même couleur que les n autres. La proposition est donc vraie au rang $n+1$.
- On a donc démontré que tous les crayons en nombre infini sont de la même couleur.

Exercice 4. (Relation d'ordre.) On rappelle qu'une *relation* \mathcal{R} sur un ensemble E est une partie de $E \times E$, et on dit que « x est en relation avec y » si $(x, y) \in \mathcal{R}$, qu'on notera aussi « $x\mathcal{R}y$ ».

On dit que \mathcal{R} est une « relation d'ordre » si elle vérifie les propriétés suivantes :

1. \mathcal{R} est *reflexive* : $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$;
2. \mathcal{R} est *antisymétrique* : $\forall x \in E, \forall y \in E$, si $x\mathcal{R}y$ et $y\mathcal{R}x$, alors $x = y$;
3. \mathcal{R} est *transitive* : $\forall x \in E, \forall y \in E, \forall z \in E$, si $x\mathcal{R}y$ et $y\mathcal{R}z$, alors $x\mathcal{R}z$.

Sur l'ensemble $E = \mathbb{N}$, on définit la relation

$$(x\mathcal{R}y) \iff (\exists z \in \mathbb{N}, y = x + z).$$

Quelle est la notation habituelle pour cette relation ?

Démontrer que \mathcal{R} est une relation d'ordre.

Exercice 5. On considère le théorème fondamental de la relation d'ordre sur \mathbb{N} :

Théorème A : Toute partie non vide de \mathbb{N} admet un plus petit élément.

1. Démontrer le Théorème A à partir du principe de récurrence.
2. Réciproquement, montrer que le principe de récurrence est une conséquence du Théorème A. *Ces deux énoncés sont donc équivalents !*

Exercice 6. On dit qu'une relation d'ordre \mathcal{R} sur un ensemble E est *totale* si

$$\forall (x, y) \in E \times E, \quad (x\mathcal{R}y) \text{ ou } (y\mathcal{R}x).$$

On définit sur \mathbb{N} la relation « $|$ » par :

$$(x|y) \iff (\exists z \in \mathbb{N}, \quad y = x \times z).$$

Montrer que c'est une relation d'ordre. Est-elle totale ?

Exercice 7. (Relation d'équivalence, entiers relatifs.) On dit qu'une relation \mathcal{R} sur un ensemble E est une *relation d'équivalence* si

1. Elle est *réflexive* (cf. exercice 4) ;
2. elle est *symétrique* : $\forall (x, y) \in E \times E$, si $x\mathcal{R}y$ alors $y\mathcal{R}x$;
3. elle est *transitive* (cf. exercice 4).

Sur l'ensemble $E = \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ on définit la relation

$$(x, y)\mathcal{R}(a, b) \iff y + a = x + b.$$

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

On définit l'opération \oplus par

$$(x, y) \oplus (a, b) = (x + a, y + b).$$

Écrire une fonction en python pour implémenter cette opération.

Montrer que pour tout $(x, y) \in E$, il existe $(a, b) \in E$ tel que

$$((x, y) \oplus (a, b)) \mathcal{R} (0, 0)$$

On note $\overline{(x, y)}$ l'ensemble des couples (a, b) qui sont en relation avec (x, y) . Montrer que $\overline{(x, y)}$ s'identifie naturellement à un *entier relatif* $z \in \mathbb{Z}$.

On peut donc utiliser les couples d'entiers naturels pour implémenter \mathbb{Z} . Écrire en python les fonctions « opposé », « soustraction », « multiplication », et « égalité » sur les entiers relatifs, en utilisant E .

Rappel : les informations sur le cours se trouvent sur la page web de San Vũ Ngọc :
<https://perso.univ-rennes1.fr/san.vu-ngoc/blog/arithmetique/>

