

CH IX : Arithmétique

I. Relation de divisibilité dans \mathbb{Z}

I.1. Définition

Définition (Divisibilité dans \mathbb{Z})

Soient $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$.

- On dit que p *divise* q s'il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k \times p$. On note : $p \mid q$.
- On dit alors que p est un *diviseur* de q ou que q est un *multiple* de p .

Exemple

- L'entier 3 divise 36 car : $36 = 3 \times 12$. On écrit : $3 \mid 36$.
- Soit $n \in \mathbb{N}$.
L'entier $n - 2$ divise $n^2 + n - 6$. En effet : $n^2 + n - 6 = (n + 3) \times (n - 2)$.
On écrit : $n - 2 \mid n^2 + n - 6$.

Exercice 1

Déterminer tous les diviseurs de 36.

Démonstration.

On remarque :

$$\begin{aligned} 36 &= 2 \times 18 \\ &= 2 \times 2 \times 9 \\ &= 2 \times 2 \times 3 \times 3 \end{aligned}$$

Les diviseurs de 36 sont donc : 1, 2, 4, 6, 9, 12, 18 et 36.

Remarque

- L'ensemble des multiples de p , noté $p\mathbb{Z}$ est donc l'ensemble :

$$\{pk \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{\dots, -3p, -2p, -p, 0, p, 2p, 3p, \dots\}$$

- On peut remarquer : $0\mathbb{Z} = \{0\}$. Ainsi :
 - × 0 est le seul multiple de 0.
 - × 0 est multiple de tout entier : $\forall p \in \mathbb{Z}, 0 \in p\mathbb{Z}$. En effet, pour tout $p \in \mathbb{Z}$:

$$0 = 0 \times p$$

I.2. Propriétés

Proposition 1. Soit $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$.

Les propositions suivantes sont équivalentes :

- 1) $p \mid q$
- 2) q est un multiple de p
- 3) $q \in p\mathbb{Z}$
- 4) $q\mathbb{Z} \subset p\mathbb{Z}$ (i.e. tous les multiples de q sont des multiples de p)

Démonstration.

- D'après les définitions de la partie précédente, les propositions 1), 2) et 3) sont équivalentes.
- Démontrons 4) \Rightarrow 3).
Supposons : $q\mathbb{Z} \subset p\mathbb{Z}$.
Alors, pour tout $n \in q\mathbb{Z}$, on a : $n \in p\mathbb{Z}$.
Or : $q \in q\mathbb{Z}$. On en déduit : $q \in p\mathbb{Z}$.
- Démontrons 1) \Rightarrow 4).
Supposons : $p \mid q$.
Soit $n \in q\mathbb{Z}$.
 - × Comme $n \in a\mathbb{Z}$, alors il existe $k_1 \in \mathbb{Z}$ tel que : $n = k_1 q$.
 - × De plus : $p \mid q$. Ainsi, il existe $k_2 \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k_2 p$.

□

On en déduit : $n = k_1 k_2 p$.

En notant $k_3 = k_1 k_2 \in \mathbb{Z}$, on obtient donc : $n = k_3 p$. D'où : $n \in p\mathbb{Z}$.

On a bien démontré : $q\mathbb{Z} \subset p\mathbb{Z}$.

□

Proposition 2.

1) Soit $n \in \mathbb{Z}^*$. L'entier n possède un nombre fini de diviseurs (au plus $2|n|$).

2) Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. On a les équivalences suivantes :

$$a \mid b \Leftrightarrow -a \mid b \Leftrightarrow a \mid -b \Leftrightarrow -a \mid -b$$

Démonstration.

1) Soit $n \in \mathbb{Z}^*$. On note \mathcal{D}_n l'ensemble des diviseurs de n .

- On commence par démontrer :

$$\begin{aligned} \mathcal{D}_n &\subset \{-|n|, -(|n| - 1), \dots, -1, 0, 1, \dots, |n| - 1, |n|\} \\ &\quad \parallel \\ &\quad \llbracket -|n|, |n| \rrbracket \end{aligned}$$

Soit $p \in \mathcal{D}_n$. Alors $p \in \mathbb{Z}$ et il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $n = kp$.

× Tout d'abord : $|n| = |kp| = |k| |p|$.

× De plus, comme $n \neq 0$, on en déduit : $k \neq 0$. Comme $k \in \mathbb{Z}$, on a alors : $k \leq -1$ ou $k \geq 1$. Ainsi :

$$\begin{aligned} 1 &\leq |k| \\ \text{donc } |p| &\leq |k| |p| \quad (\text{car : } |p| \geq 0) \\ \text{d'où } |p| &\leq |n| \\ \text{ainsi } -|n| &\leq p \leq |n| \end{aligned}$$

Or $p \in \mathbb{Z}$. On en déduit : $p \in \llbracket -|n|, |n| \rrbracket$.

Finalement : $\mathcal{D}_n \subset \llbracket -|n|, |n| \rrbracket$.

- On en conclut :

$$\begin{aligned} \text{Card}(\mathcal{D}_n) &\leq \text{Card}(\llbracket -|n|, |n| \rrbracket) \\ &\quad \parallel \\ |n| - (-|n|) + 1 &= 2|n| + 1 \end{aligned}$$

Finalement n n'admet qu'un nombre fini de diviseurs (au plus $2|n| + 1$).

Remarquons que 0 ne peut être un diviseur de n , donc n admet au plus $2|n|$ diviseurs.

2) Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

- Démontrons 1) \Rightarrow 2).

Supposons : $a \mid b$. Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $b = ka$.

On en déduit : $b = (-k) \times (-a)$. Or $-k \in \mathbb{Z}$. D'où : $-a \mid b$.

- Démontrons 2) \Rightarrow 3).

Supposons : $-a \mid b$. Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $b = k \times (-a)$.

On en déduit : $-b = k \times a$. Or $k \in \mathbb{Z}$. D'où : $a \mid -b$.

- Démontrons 3) \Rightarrow 4).

Supposons : $a \mid -b$. Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $-b = ka$.

On en déduit : $-b = (-k) \times (-a)$. Or $-k \in \mathbb{Z}$. D'où : $-a \mid -b$.

- Démontrons 4) \Rightarrow 1).

Supposons : $-a \mid -b$. Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $-b = k \times (-a)$.

On en déduit : $b = k \times a$. Or $k \in \mathbb{Z}$. D'où : $a \mid b$.

□

Remarque

Ce nombre maximal de diviseurs ($2|n|$) est en fait optimal. En effet, le nombre 2 admet exactement $2 \times |2| = 4$ diviseurs : $-2, -1, 1$ et 2 .

Proposition 3.

Soit $(p, q, r) \in \mathbb{Z}^3$.

1) Réflexivité :

$$\boxed{p \mid p}$$

2) Transitivité :

$$\boxed{\left. \begin{array}{l} p \mid q \\ q \mid r \end{array} \right\} \Rightarrow p \mid r}$$

$$3) \boxed{\left. \begin{array}{l} p \mid q \\ p \mid r \end{array} \right\} \Rightarrow \forall (\lambda, \mu) \in \mathbb{Z}^2, p \mid (\lambda q + \mu r)}$$

En particulier :

$$a) \boxed{\left. \begin{array}{l} p \mid q \\ p \mid r \end{array} \right\} \Rightarrow p \mid (q + r)}$$

$$b) \boxed{\left. \begin{array}{l} p \mid q \\ p \mid r \end{array} \right\} \Rightarrow p \mid (q - r)}$$

4) Compatibilité avec l'exponentiation entière :

$$\boxed{p \mid q \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, p^n \mid q^n}$$

5) $p \mid q \Rightarrow pr \mid qr$.

Démonstration.

1) On note : $p = 1 \times p$ (et $1 \in \mathbb{Z}$). On en déduit bien : $p \mid p$.

2) Supposons : $p \mid q$ et $q \mid r$. Alors :

× il existe $k_1 \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k_1 p$,

× il existe $k_2 \in \mathbb{Z}$ tel que : $r = k_2 q$.

On en déduit :

$$r = k_2 q = k_2 (k_1 p) = k_2 k_1 p$$

Ainsi, en notant $k_3 = k_2 k_1 \in \mathbb{Z}$, on obtient : $r = k_3 p$.

On a bien démontré : $p \mid r$.

3) Soit $(\lambda, \mu) \in \mathbb{Z}^2$. Supposons : $(p \mid q)$ ET $(p \mid r)$. Alors :

× il existe $k_1 \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k_1 p$,

× il existe $k_2 \in \mathbb{Z}$ tel que : $r = k_2 p$.

Ainsi :

$$\lambda q + \mu r = \lambda k_1 p + \mu k_2 p = (\lambda k_1 + \mu k_2) p$$

En notant $k_3 = \lambda k_1 + \mu k_2 \in \mathbb{Z}$ (car $(\lambda, \mu) \in \mathbb{Z}^2$), on obtient : $\lambda q + \mu r = k_3 p$.

On en déduit : $p \mid (\lambda q + \mu r)$.

4) Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Supposons : $p \mid q$.

Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k p$. Ainsi :

$$q^n = (k p)^n = k^n p^n$$

En notant $k' = k^n \in \mathbb{Z}$, on obtient : $q^n = k' p^n$. On en déduit : $p^n \mid q^n$.

5) Supposons : $p \mid q$.

Alors il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k p$. Ainsi :

$$qr = (k p) r = k (pr)$$

On en déduit : $pr \mid qr$.

□



On pourrait penser (dans un moment d'égarement) que la relation de divisibilité est *antisymétrique*.

- On dit qu'une relation R est antisymétrique si elle vérifie la propriété suivante : pour tout $(x, y) \in E^2$,

$$(xRy \text{ ET } yRx) \Leftrightarrow (x = y)$$

- La relation de divisibilité dans \mathbb{Z} vérifie seulement une propriété approchant : pour tout $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$,

$$((p \mid q) \text{ ET } (q \mid p)) \Leftrightarrow ((p = q) \text{ OU } (p = -q))$$

Démontrons la.

Démonstration.

Soit $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$. On procède par double implication.

(\Rightarrow) Supposons : $(p \mid q) \text{ ET } (q \mid p)$. Alors :

- × il existe $k_1 \in \mathbb{Z}$ tel que : $q = k_1 p$,
- × il existe $k_2 \in \mathbb{Z}$ tel que : $p = k_2 q$.

Ainsi :

$$q = k_1 p = k_1 (k_2 q) = k_1 k_2 q$$

On en déduit : $k_1 k_2 = 1$.

Or $(k_1, k_2) \in \mathbb{Z}^2$ (ce sont des entiers), donc :

$$(k_1 = 1 \text{ ET } k_2 = 1) \text{ OU } (k_1 = -1 \text{ ET } k_2 = -1)$$

On en déduit :

$$p = q \text{ OU } p = -q$$

(\Leftarrow) Supposons : $p = q \text{ OU } p = -q$. Deux cas se présentent :

- × si $p = q$, alors : $p = 1 \times q$ et $q = 1 \times p$.
Ainsi, comme $1 \in \mathbb{Z}$: $q \mid p$ et $p \mid q$.

- × si $p = -q$, alors : $p = -1 \times q$ et $q = -1 \times p$.
Ainsi, comme $-1 \in \mathbb{Z}$: $q \mid p$ et $p \mid q$.

Finalement, dans tous les cas : $(p \mid q) \text{ ET } (q \mid p)$. □

Remarque

- Soit $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$. On a la propriété suivante :

$$(p \mid q) \Leftrightarrow (|p| \mid |q|)$$

(on laisse la démonstration au lecteur)

- Comme $(p, q) \in \mathbb{Z}^2$, alors : $(|p|, |q|) \in \mathbb{N}^2$.

Grâce à l'équivalence précédente, on établit un lien entre la divisibilité sur \mathbb{Z} et la divisibilité sur \mathbb{N} . Mieux que cela, on peut limiter l'étude de la divisibilité à \mathbb{N} (plutôt que \mathbb{Z}).

Exercice 2

Déterminer les entiers relatifs n tels que : $2n - 3 \mid n + 9$.

Démonstration.

On procède par analyse-synthèse.

- **Analyse.**

Supposons : $2n - 2 \mid n + 9$.

- 1^{ère} étape : on cherche un multiple de $2n - 3$ qui ne dépend pas de n .

On sait :

$$\times \text{ d'une part : } 2n - 3 \mid n + 9,$$

$$\times \text{ d'autre part : } 2n - 3 \mid 2n - 3.$$

Donc $2n - 3$ divise toute combinaison linéaire de $n + 9$ et $2n - 3$. En particulier :

$$2n - 3 \mid (2 \times (n + 9) - 1 \times (2n - 3))$$

D'où : $2n - 3 \mid 21$.

- 2^{ème} étape : on en déduit les valeurs possibles de n .

× On a obtenu : $2n - 3 \mid 21$.

× Or : $21 = 3 \times 7$.

Ainsi : $2n - 3 \in \{-21, -7, -3, -1, 1, 3, 7, 21\}$. Enfin :

$$2n - 3 = -21 \Leftrightarrow 2n = -18 \Leftrightarrow n = -9$$

De même :

$$2n - 3 = -7 \Leftrightarrow n = -2 \quad 2n - 3 = -3 \Leftrightarrow n = 0$$

$$2n - 3 = -1 \Leftrightarrow n = 1 \quad 2n - 3 = 1 \Leftrightarrow n = 2$$

$$2n - 3 = 3 \Leftrightarrow n = 3 \quad 2n - 3 = 7 \Leftrightarrow n = 5$$

$$2n - 3 = 21 \Leftrightarrow n = 12$$

Finalement : $n \in \{-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12\}$.

• Synthèse.

Vérifions maintenant que chacun des entiers de $\{-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12\}$ convient.

× si $n = -9$, alors : $2n - 3 = -21$ et $n + 9 = 0$.

On a bien : $2n - 3 \mid n + 9$.

× si $n = -2$, alors : $2n - 3 = -7$ et $n + 9 = 7$.

On a bien : $2n - 3 \mid n + 9$.

× ...

× si $n = 5$, alors : $2n - 3 = 7$ et $n + 9 = 14$.

On a bien : $2n - 3 \mid n + 9$.

× si $n = 12$, alors : $2n - 3 = 21$ et $n + 9 = 21$.

On a bien : $2n - 3 \mid n + 9$.

Finalement, l'ensemble des entiers $n \in \mathbb{Z}$ tels que $2n - 3 \mid n + 9$ est \square
 $\{-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12\}$.

Remarque

Détaillons le principe d'un raisonnement par analyse-synthèse.

- Dans la première partie du raisonnement, on suppose que l'entier $n \in \mathbb{Z}$ vérifie : $2n - 3 \mid n + 9$. En se basant sur cette hypothèse, on obtient une caractérisation des entiers n :

$$n \in \{-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12\}$$

Il faut bien comprendre que dans cette première partie du raisonnement, on a **supposé** (et non démontré!) : $2n - 3 \mid n + 9$. C'est pourquoi il faut, dans la deuxième partie du raisonnement, démontrer que les entiers n obtenus vérifient bien la relation : $2n - 3 \mid n + 9$.

L'idée est alors de trouver des entiers n tel que caractérisé dans la partie **analyse** et de **démontrer** que l'on obtient ainsi des entiers qui satisfont les exigences de la question.

- En résumé, un raisonnement par **analyse-synthèse** se déroule en deux temps :

× **analyse** : on suppose qu'un objet vérifie certains critères (ici, on suppose que l'entier n vérifie $2n - 3 \mid n + 9$). Si cet objet vérifie ces critères, il est alors d'une certaine forme ($n \in \{-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12\}$).

× **synthèse** : on vérifie que l'objet obtenu lors de la phase d'analyse répond bien aux critères initiaux (les entiers $-9, -2, 0, 1, 2, 3, 5, 12$ ainsi obtenus vérifient bien $2n - 3 \mid n + 9$).

Ce schéma de démonstration permet non seulement de conclure :

$$\begin{array}{l} \text{l'objet répond à} \\ \text{certains critères} \end{array} \Leftrightarrow \begin{array}{l} \text{l'objet s'écrit sous une} \\ \text{forme particulière} \end{array}$$

mais aussi de démontrer que chacune des deux propositions de l'équivalence est vérifiée.

Exercice 3

Démontrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$: $11 \mid 3^{3n} - 4^{2n}$.

Démonstration.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

$$\begin{aligned} 3^{3n} - 4^{2n} &= (3^3)^n - (4^2)^n = 27^n - 16^n \\ &= (27 - 16) \sum_{k=0}^{n-1} 27^k 16^{n-1-k} \\ &= 11 \times \sum_{k=0}^{n-1} 27^k 16^{n-1-k} \end{aligned}$$

Or : $\sum_{k=0}^{n-1} 27^k 16^{n-1-k} \in \mathbb{Z}$. On en déduit : $11 \mid 3^{3n} - 4^{2n}$.

Exercice 4

Soit $p \in \mathbb{N}$. On suppose que p n'est divisible ni par 2, ni par 3. Démontrer : $24 \mid p^2 - 1$.

Démonstration.

- On commence par remarquer : $p^2 - 1 = (p - 1)(p + 1)$.
 - Les entiers $p - 1$, p et $p + 1$ sont consécutifs. On en déduit :
 - × comme 2 $\nmid p$, alors : $2 \mid p - 1$ et $2 \mid p + 1$.
De plus : $4 \mid p - 1$ ou $4 \mid p + 1$. D'où : $2 \times 4 \mid (p - 1)(p + 1)$.
 - × comme 3 $\nmid p$, alors : $3 \mid p - 1$ ou $3 \mid p + 1$. D'où : $3 \mid (p - 1)(p + 1)$.
- Enfin : $2 \times 4 \times 3 \mid (p - 1)(p + 1)$.

Ainsi : $24 \mid p^2 - 1$. □

II. Division euclidienne**II.1. Théorème et exemples****Théorème 1. (Division euclidienne dans \mathbb{Z})**

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$.

Alors il existe un unique $(q, r) \in \mathbb{Z}^2$ tels que : $\begin{cases} a = bq + r \\ 0 \leq r < |b| \end{cases}$

On dit que :

- × *l'entier q est le quotient de la division euclidienne de a par b .*
- × *l'entier r est le reste de la division euclidienne de a par b .*

□ *Démonstration.*

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$.

a) Existence.

Deux cas se présentent.

- si $b > 0$, alors on note A l'ensemble défini par : $A = \{n \in \mathbb{Z} \mid nb > a\}$.
 - × Démontrons : $A \neq \emptyset$. Pour cela, on montre : $|a| + 1 \in A$.
 - Tout d'abord : $|a| + 1 \in \mathbb{Z}$.
 - De plus : $|a| + 1 > |a|$ et $b > 0$. D'où : $(|a| + 1)b > |a|b$.
Or $b > 0$ et $b \in \mathbb{Z}$. Donc : $b \geq 1$. Ainsi : $|a|b \geq |a|$. Alors :

$$(|a| + 1)b > |a|b \geq |a| \geq a$$

Enfin : $|a| + 1 \in A$.

- × Démontrons que A est minorée (par $-|a|$). Autrement dit, démontrons : $\forall n \in A, n \geq -|a|$.
Raisonnons par l'absurde.
Supposons qu'il existe $m_0 \in A$ tel que : $m_0 < -|a|$.
Alors, comme $b > 0$: $m_0 b < -|a|b$.

Or $b \geq 1$, donc : $-|a|b \leq -|a|$. Ainsi :

$$m_0 b < -|a|b \leq -|a| \leq a$$

Finalement : $m_0 b < a$. Donc : $m_0 \notin A$.

Absurde !

L'ensemble A vérifie :

1) $A \subset \mathbb{Z}$,

2) $A \neq \emptyset$,

3) A est minoré.

On en déduit que l'ensemble A possède un plus petit élément que l'on note n_0 .

Remarque

- On admet ce résultat.
- Notons que ces trois hypothèses sont minimales pour qu'un ensemble possède un plus petit élément. En effet :
 - × l'ensemble $\{\frac{1}{n} \mid n \in \mathbb{N}^*\}$ est bien non vide et minorée (par 0), mais n'admet pas de plus petit élément.
Cet ensemble vérifie les propriétés 2) et 3) mais pas 1).
 - × l'ensemble $\{-n \mid n \in \mathbb{N}\}$ est inclus dans \mathbb{Z} et non vide, mais n'admet pas de plus petit élément.
Cet ensemble vérifie les propriétés 1) et 2) mais pas 3).
 - × l'ensemble \emptyset est inclus dans \mathbb{Z} et minoré, mais n'admet pas de plus petit élément.
Cet ensemble vérifie les propriétés 2) et 3) mais pas 1).

Comme $n_0 - 1 < n_0$ et $b > 0$, alors : $(n_0 - 1)b < n_0 b$.

Ainsi, par définition de n_0 :

$$(n_0 - 1)b \leq a < n_0 b$$

× On pose alors : $q = n_0 - 1 \in \mathbb{Z}$. On obtient :

$$qb \leq a < (q+1)b$$

||

$$qb + b$$

D'où : $0 \leq a - qb < b$ (*).

× On pose alors : $r = a - qb \in \mathbb{Z}$. On obtient :

$$\begin{cases} (q, r) \in \mathbb{Z}^2 \\ a = bq + r \quad (\text{par définition de } r) \\ 0 \leq r < b = |b| \quad (\text{d'après } (*)) \end{cases}$$

- si $b < 0$, alors : $-b > 0$.
Ainsi, d'après le cas précédent, il existe $(q, r) \in \mathbb{Z}^2$ tel que :

$$\begin{cases} a = (-b) \times q + r \\ 0 \leq r < -b \end{cases}$$

D'où :

$$\begin{cases} a = b \times (-q) + r \\ 0 \leq r < |b| \end{cases}$$

Le couple $(-q, r)$ convient donc.

b) Unicité.

Soit $(q_1, q_2, r_1, r_2) \in \mathbb{Z}^4$ tel que :

$$\begin{cases} a = bq_1 + r_1 \\ 0 \leq r_1 < |b| \end{cases} \quad \begin{cases} a = bq_2 + r_2 \\ 0 \leq r_2 < |b| \end{cases}$$

- Alors : $bq_1 + r_1 = bq_2 + r_2$. D'où ;

$$r_1 - r_2 = bq_2 - bq_1 = b(q_2 - q_1)$$

- De plus, comme $0 \leq r_1 < |b|$ et $-|b| < r_2 \leq 0$:

$$\begin{aligned} & -|b| < r_1 - r_2 < |b| \\ \text{donc} & -|b| < b(q_2 - q_1) < |b| \\ \text{d'où} & |b(q_2 - q_1)| < |b| \\ \text{ainsi} & |b||q_2 - q_1| < |b| \end{aligned}$$

Or : $|b| > 0$. D'où : $0 \leq |q_2 - q_1| < 1$.

Or $|q_2 - q_1| \in \mathbb{N}$. On en déduit : $|q_2 - q_1| = 0$. Donc : $q_2 - q_1 = 0$, *i.e.*

$q_2 = q_1$.

- Enfin :

$$r_1 - r_2 = b(q_2 - q_1) = b \times 0 = 0$$

D'où : $r_1 = r_2$.

□

Remarque

C'est l'unicité du quotient et du reste qui implique l'utilisation d'articles définis : **LE** quotient, **LE** reste d'une division euclidienne.

Corollaire 1. (Division euclidienne dans \mathbb{N})

Soit $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$.

Alors il existe un unique $(q, r) \in \mathbb{N}^2$ tels que :
$$\begin{cases} a = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases}$$

Démonstration.

L'unicité du couple (q, r) pour la division euclidienne dans \mathbb{N} provient de l'unicité de la division euclidienne dans \mathbb{Z} . On s'intéresse donc maintenant à l'existence d'un couple (q, r) tel que décrit dans le Corollaire.

a) Méthode 1 : Descente de Fermat.

Soit $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$.

- Deux cas se présentent :

× si $b > a$, alors le couple $(q, r) = (0, a)$ convient. En effet :

$$\begin{cases} (q, r) \in \mathbb{N}^2 \\ a = b \times 0 + a = bq + r \\ 0 \leq r < b \quad (\text{car } a < b) \end{cases}$$

× si $0 < b \leq a$, alors il existe $q_1 \in \mathbb{N}^*$ tel que : $q_1 b \leq a$.

(*en effet, l'ensemble $A = \{n \in \mathbb{N}^* \mid nb \leq a\}$ est non vide : il contient au moins le nombre 1*)

On note alors : $r_1 = a - bq_1$. On a bien : $r_1 \in \mathbb{N}$. En effet : $r_1 = a - bq_1 \in \mathbb{Z}$. De plus, par définition de q_1 : $bq_1 \leq a$. D'où : $0 \leq a - bq_1 = r_1$.

Deux nouveaux cas se présentent :

- si $r_1 < b$, alors le couple (q_1, r_1) convient. En effet :

$$\begin{cases} (q_1, r_1) \in \mathbb{N}^2 \\ a = bq_1 + r_1 \quad (\text{par définition de } r_1) \\ 0 \leq r_1 < b \quad (\text{on rappelle : } r_1 \in \mathbb{N}) \end{cases}$$

- si $b \leq r_1$, alors il existe $q_2 \in \mathbb{N}^*$ tel que : $bq_2 \leq r_1$.

On note alors $r_2 = r_1 - bq_2 \in \mathbb{N}$. Deux nouveaux cas se présentent :

► si $r_2 < b$, alors le couple $(q_1 + q_2, r_2) \in \mathbb{N}^2$ convient. En effet :

$$\begin{aligned} a &= bq_1 + r_1 && (\text{par définition de } r_1) \\ &= bq_1 + (bq_2 + r_2) && (\text{par définition de } r_2) \\ &= b(q_1 + q_2) + r_2 \end{aligned}$$

De plus : $0 \leq r_2 < b$.

► si $b \leq r_2$, alors il existe $q_3 \in \mathbb{N}^*$ tel que : $b q_3 \leq r_2$.

On note alors $r_3 = r_2 - b q_3 \in \mathbb{N}$. On itère alors le processus...

- On cherche alors à savoir si ce processus s'arrête. Autrement dit, on cherche à savoir s'il existe $i_0 \in \mathbb{N}^*$ tel que : $r_{i_0} < b$.

Raisonnons par l'absurde.

Supposons : $\forall i \in \mathbb{N}^*, r_i \geq b$.

- × Démontrons que la suite $(r_i)_{i \in \mathbb{N}^*}$ est strictement décroissante.

Soit $i \in \mathbb{N}^*$.

Comme $r_i \leq b$, il existe $q_{i+1} \in \mathbb{N}^*$ tel que : $b q_{i+1} \leq r_i$.

On note alors : $r_{i+1} = r_i - b q_{i+1}$. Comme $b > 0$ et $q_{i+1} > 0$, on obtient :

$$\begin{aligned} & b q_{i+1} > 0 \\ \text{donc} \quad & -b q_{i+1} < 0 \\ \text{d'où} \quad & r_i - b q_{i+1} < r_i \\ \text{ainsi} \quad & r_{i+1} < r_i \end{aligned}$$

La suite $(r_i)_{i \in \mathbb{N}^*}$ est donc strictement décroissante.

- × Ainsi la suite $(r_i)_{i \in \mathbb{N}^*}$ est :

- strictement décroissante,
- minorée par b .

Elle converge donc vers une limite ℓ , i.e. :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}^*, \forall i \geq N, |r_i - \ell| \leq \varepsilon$$

En particulier, il existe $N \in \mathbb{N}^*$ tel que, pour tout $i \geq N$:

$$\begin{aligned} & |r_i - \ell| \leq \frac{1}{4} \\ \text{donc} \quad & -\frac{1}{4} \leq r_i - \ell \leq \frac{1}{4} \\ \text{d'où} \quad & \ell - \frac{1}{4} \leq r_i \leq \ell + \frac{1}{4} \\ \text{ainsi} \quad & r_i \in \left[\ell - \frac{1}{4} ; \ell + \frac{1}{4} \right] \end{aligned}$$

Or l'intervalle $[\ell - \frac{1}{4} ; \ell + \frac{1}{4}]$ est de longueur :

$$\left(\ell + \frac{1}{4} \right) - \left(\ell - \frac{1}{4} \right) = \frac{1}{2} < 1$$

Il contient donc au plus un entier n_0 .

Deux cas se présentent donc :

- si l'intervalle ne contient pas d'entier.

Absurde! (car $r_i \in \mathbb{N}$ appartient à cet intervalle)

- si l'intervalle contient un entier n_0 . Alors, comme : $\forall i \in \mathbb{N}^*, r_i \in \mathbb{N}^*$, on obtient :

$$\forall i \in \mathbb{N}^*, r_i = n_0$$

Autrement dit, la suite $(r_i)_{i \in \mathbb{N}^*}$ est constante à partir d'un certain rang.

Absurde! (car cette suite est strictement décroissante)

Il existe donc $i_0 \in \mathbb{N}^*$ tel que : $r_{i_0} < b$.

- × Le couple $(q_1 + \dots + q_{i_0}, r_{i_0}) \in \mathbb{N}^2$ convient. En effet :

$$\begin{aligned} a &= b q_1 + r_1 \\ &= b q_1 + (b q_2 + r_2) \\ &= b (q_1 + q_2) + r_2 \\ &= b (q_1 + q_2) + (b q_3 + r_3) && \text{(par définition de } r_3) \\ &= b (q_1 + q_2 + q_3) + r_3 \\ &\dots \\ &= b (q_1 + \dots + q_{i_0-1}) + r_{i_0-1} \\ &= b (q_1 + \dots + q_{i_0-1}) + (b q_{i_0} + r_{i_0}) && \text{(par définition de } r_{i_0}) \\ &= b (q_1 + \dots + q_{i_0}) + r_{i_0} \end{aligned}$$

De plus : $0 \leq r_{i_0} < b$.

b) Méthode 2 : Récurrence.

Soit $b \in \mathbb{N}^*$. Démontrons par récurrence : $\forall a \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(a)$

où $\mathcal{P}(a)$: il existe $(q, r) \in \mathbb{N}^2$ tel que :
$$\begin{cases} a = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases}$$

► **Initialisation** :

Si $a = 0$, alors le couple $(q, r) = (0, 0) \in \mathbb{N}^2$ convient. En effet :

$$\begin{cases} a = 0 = b \times 0 + 0 = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases}$$

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité** : soit $a \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(a)$ et démontrons $\mathcal{P}(a+1)$ (i.e. il existe $(q, r) \in \mathbb{N}^2$ tel

que :
$$\begin{cases} a+1 = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases}$$
)

Par hypothèse de récurrence, il existe $(q', r') \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$\begin{cases} a = bq' + r' \\ 0 \leq r' < b \end{cases}$$

Ainsi : $a + 1 = bq' + r' + 1$. Deux cas se présentent :

• si $r' + 1 < b$, alors le couple $(q, r) = (q', r' + 1) \in \mathbb{N}^2$ convient. En effet :

× Tout d'abord :

$$a + 1 = bq' + (r' + 1) = bq + r$$

× Ensuite : $0 \leq r' < r' + 1 < b$. D'où : $0 \leq r < b$.

• si $r' + 1 \geq b$, alors :

× d'une part : $r' + 1 \geq b$,

× d'autre part : $r' + 1 < b + 1$ (car : $r' < b$).

Or $r' + 1 \in \mathbb{N}$, donc : $r' + 1 \leq b$.

Enfinement : $r' + 1 = b$. D'où :

$$a = bq' + r' + 1 = bq' + b = b(q' + 1)$$

Ainsi le couple $(q, r) = (q' + 1, 0) \in \mathbb{N}^2$ convient. En effet :

$$\begin{cases} a + 1 = b(q' + 1 + 0) = bq + r \\ 0 \leq r < b \quad (\text{car } r = 0) \end{cases}$$

D'où $\mathcal{P}(a+1)$.

Par principe de récurrence, pour tout $a \in \mathbb{N}$, il existe $(q, r) \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$\begin{cases} a = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases}$$

□

Remarque

La 2^{ème} démonstration a l'avantage d'être bien plus courte que la 1^{ère}. Cependant, la descente de Fermat possède un réel atout : c'est une preuve constructive. C'est-à-dire elle fournit un moyen d'obtenir explicitement les entiers q et r . Elle ne se contente pas d'établir leur existence. On peut alors utiliser cette démonstration pour coder un algorithme de division euclidienne. On présente un code possible en section suivante.

Exemples

• Les nombres $q = 7$ et $r = 2$ sont respectivement le quotient et le reste de la division euclidienne de 37 par 5. En effet :

$$\begin{cases} 37 = 5 \times 7 + 2 \\ 0 \leq 2 < 5 \end{cases}$$

• Les nombres $q = -7$ et $r = 7$ sont respectivement le quotient et le reste de la division euclidienne de -63 par 10. En effet :

$$\begin{cases} -63 = 10 \times (-7) + 7 \\ 0 \leq 7 < 10 \end{cases}$$

- Les nombres $q = 7$ et $r = 4$ sont respectivement le quotient et le reste de la division euclidienne de -45 par -7 . En effet :

$$\begin{cases} -45 = (-7) \times 7 + 4 \\ 0 \leq 4 < |-7| \end{cases}$$



Le reste d'une division euclidienne est **toujours** positif. Ainsi, l'assertion suivante est fautive :

~~Les nombres $q = -6$ et $r = -3$ sont respectivement le quotient et le reste de la division euclidienne de -63 par 10 .~~

En effet, même si $-63 = 10 \times q + r$, on n'a pas : $r \geq 0$.

Proposition 4. (Lien entre divisibilité et division euclidienne)

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$.

L'entier b divise a si et seulement si le reste de la division euclidienne de a par b est nul.

Démonstration.

On raisonne par équivalence.

$$b \mid a$$

$$\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, a = bk$$

$$\Leftrightarrow \begin{array}{l} \text{le reste de la division euclidienne de } a \text{ par } \\ b \text{ est } 0 \text{ (et le quotient est } k) \end{array}$$

(par unicité du quotient et du reste de la division euclidienne)

□

Proposition 5.

Soit $p \in \mathbb{N}$ tel que : $p \geq 2$.

Tout $n \in \mathbb{Z}$, il existe un unique $q \in \mathbb{Z}$ tel que n s'écrive sous l'une (et une seule) des formes suivantes :

$$qp, \quad qp + 1, \quad qp + 2, \quad \dots, \quad qp + (p - 1)$$

Démonstration.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

On effectue la division euclidienne de n par p . Alors il existe un unique $(q, r) \in \mathbb{Z}^2$ tel que :

$$\begin{cases} n = pq + r \\ 0 \leq r < p \end{cases}$$

On vient de préciser que cette écriture est unique. De plus $r \in \llbracket 0, p \llbracket = \{0, 1, \dots, p - 1\}$. □

Exemples

- Tout $n \in \mathbb{Z}$ s'écrit sous la forme $2k$ ou $2k + 1$.
Autrement dit, tout entier est soit pair, soit impair.
- Tout $n \in \mathbb{Z}$ s'écrit sous la forme $3k$, $3k + 1$ ou $3k + 2$.

Exercice 5 Soit $n \in \mathbb{Z}$. Démontrer que $n^2 - 2$ n'est jamais divisible par 3.

Démonstration.

- On commence par effectuer la division euclidienne de n par 3.

$$\text{Il existe } (k, r) \in \mathbb{Z}^2 \text{ tel que : } \begin{cases} n = 3k + r \\ 0 \leq r < 3 \end{cases}$$

- Trois cas se présentent alors :

× si $r = 0$, alors : $n = 3k$. D'où :

$$n^2 - 2 = (3k)^2 - 2 = 9k^2 - 2 = 9k^2 - 3 + 1 = 3(3k^2 - 1) + 1$$

Comme $q = 3k^2 - 1$ et $r = 1$ vérifient :

$$\begin{cases} n^2 - 2 = 3q + r \\ 0 \leq r < 3 \end{cases}$$

alors, par unicité du quotient et du reste de la division euclidienne, r est le reste de la division euclidienne de $n^2 - 2$ par 3.

Or : $r = 1 \neq 0$. Donc : $3 \nmid n^2 - 2$.

× si $r = 1$, alors : $n = 3k + 1$. D'où :

$$\begin{aligned} n^2 - 2 &= (3k + 1)^2 - 2 \\ &= 9k^2 + 6k + 1 - 2 \\ &= 9k^2 + 6k - 3 + 2 \\ &= 3(3k^2 + 3k - 1) + 2 \end{aligned}$$

Comme $q = 3k^2 + 3k - 1$ et $r = 2$ vérifient :

$$\begin{cases} n^2 - 2 = 3q + r \\ 0 \leq r < 3 \end{cases}$$

alors r est le reste de la division euclidienne de $n^2 - 2$ par 3.

Or : $r = 2 \neq 0$. Donc : $3 \nmid n^2 - 2$.

× si $r = 2$, alors : $n = 3k + 2$. D'où :

$$\begin{aligned} n^2 - 2 &= (3k + 2)^2 - 2 \\ &= 9k^2 + 12k + 4 - 2 \\ &= 9k^2 + 12k + 2 \\ &= 3(3k^2 + 4k) + 2 \end{aligned}$$

Comme $q = 3k^2 + 4k$ et $r = 2$ vérifient :

$$\begin{cases} n^2 - 2 = 3q + r \\ 0 \leq r < 3 \end{cases}$$

alors r est le reste de la division euclidienne de $n^2 - 2$ par 3.

Or : $r = 2 \neq 0$. Donc : $3 \nmid n^2 - 2$.

Finalement, $n^2 - 2$ n'est jamais divisible par 3.

□

II.2. Algorithmique

On cherche dans cette partie à coder en **Python** la descente de Fermat présentée dans la démonstration de la division euclidienne dans \mathbb{N} . On propose la fonction suivante qui permet d'obtenir le quotient et le reste de la division euclidienne de a par b (où $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$) :

```

1 def Descente_Fermat(a, b)
2     q = 0
3     r = a
4     while r >= b:
5         q = q + 1
6         r = a - q * b
7     return q, r

```

Détaillons les éléments de ce script.

• Début de la fonction

On commence par préciser la structure de la fonction :

- × cette fonction se nomme `Descente_Fermat`,
- × elle prend en entrée les paramètres `a` et `b`,
- × elle admet pour variables de sortie les variables `q` et `r`

```

1 def Descente_Fermat(a, b)

```

```

7     return q, r

```

On initialise ensuite les variables de sortie `q` et `r` avec les valeurs fournies par le tout premier cas de la descente de Fermat.

```

2     q = 0
3     r = a

```

• Structure itérative

Les lignes 4 à 6 consistent à déterminer le quotient q et le reste r de la division euclidienne de a par b . Pour cela, on doit augmenter la valeur de la variable q jusqu'à ce que la variable r ($r = a - qb$) vérifie : $r < b$. Autrement dit, on doit augmenter la valeur de la variable q tant que la variable r vérifie : $r \geq b$. Pour cela, on utilise une structure itérative (boucle **while**).

$$\underline{4} \quad \text{while } r \geq b:$$

À chaque tour de boucle, on doit :

1) incrémenter la variable q de 1.

$$\underline{5} \quad q = q + 1$$

2) mettre à jour la variable r .

$$\underline{6} \quad r = a - q * b$$

On est certain que le nombre d'itération de la boucle **while** est **fini**, puisqu'on a démontré que la descente de Fermat s'arrête toujours.

À l'issue de cette boucle, la variable r vérifie :

$$\begin{cases} 0 \leq r < b \\ r = a - qb \end{cases}$$

Ainsi :

$$\begin{cases} 0 \leq r < b \\ a = qb + r \end{cases}$$

On a donc bien déterminé le quotient q et le reste r de la division euclidienne de a par b .

III. Congruences

III.1. Définition et premières propriétés

Définition (Congruence)

Soit $(m, n, p) \in \mathbb{Z}^2 \times \mathbb{N}^*$.

On dit que m et n sont *congrus modulo* p si $m - n$ est un multiple de p .

On écrit : $m \equiv n [p]$ ou $m \equiv n \pmod{p}$.

Remarque

D'après cette définition :

$$m \equiv n [p] \Leftrightarrow p \mid (m - n) \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, m - n = kp$$

Exemples

- 1^{er} exemple : $9 \equiv 19 [5]$. En effet : $9 - 19 = -10$ et $5 \mid -10$.
- 2nd exemple : $-7 \equiv -1 [3]$. En effet : $-7 - (-1) = -6$ et $3 \mid -6$.

Proposition 6.

Soit $(a, b, p) \in \mathbb{Z}^2 \times \mathbb{Z}^*$.

$$a \equiv b [p] \Leftrightarrow a \text{ et } b \text{ ont même reste dans leur division euclidienne par } p$$

Démonstration.

On procède par double implication.

(\Rightarrow) Supposons : $a \equiv b [p]$.

- Tout d'abord : $p \mid a - b$. Il existe donc $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $a - b = kp$. D'où : $a = kp + b$.
- On effectue alors la division euclidienne de b par p . Il existe $(q_1, r_1) \in \mathbb{Z}^2$ tel que :

$$\begin{cases} b = pq_1 + r_1 \\ 0 \leq r_1 < |p| \end{cases}$$

On en déduit :

$$a = pk + b = pk + (pq_1 + r_1) = p(k + q_1) + r_1$$

En posant $(q_2, r_2) = (k + q_1, r_1)$, on obtient :

$$\begin{cases} (q_2, r_2) \in \mathbb{Z}^2 \\ a = pq_2 + r_2 \\ 0 \leq r_2 < |p| \end{cases}$$

On en déduit que r_2 est le reste (et q_2 le quotient) de la division euclidienne de a par p .

On obtient bien : $r_1 = r_2$.

(\Leftarrow) Supposons que a et b ont même reste dans leur division euclidienne par p .

Alors il existe $(q_1, q_2, r) \in \mathbb{Z}^3$ tel que :

$$\begin{cases} a = pq_1 + r \\ 0 \leq r < |p| \end{cases} \quad \begin{cases} b = pq_2 + r \\ 0 \leq r < |p| \end{cases}$$

Ainsi :

$$a - b = (pq_1 + r) - (pq_2 + r) = p(q_1 - q_2)$$

En notant $k = q_1 - q_2$, on a : $k \in \mathbb{Z}$ et $a - b = k$. Ainsi : $p \mid a - b$.

On en déduit : $a \equiv b [p]$.

□

Exemples

- 1^{er} exemple : $475 \equiv 1 [2]$. En effet : $475 = 2 \times 237 + 1$ et $1 = 2 \times 0 + 1$.
- 2nd exemple : $8 \equiv -1 [3]$. En effet : $8 = 3 \times 2 + 2$ et $-1 = 3 \times (-1) + 2$.
Et d'ailleurs on a aussi : $8 \equiv 2 [3]$ et $-1 \equiv 2 [3]$.

Proposition 7.

Soient $(n, p) \in \mathbb{Z}^2$.

$$n \equiv 0 [p] \Leftrightarrow p \mid n$$

III.2. Propriétés de la congruence

Proposition 8.

Soit $p \in \mathbb{Z}$. Soit $(a, b, c, d) \in \mathbb{Z}^4$.

1) Réflexivité : $a \equiv a [p]$

2) Symétrie :

$$a \equiv b [p] \Leftrightarrow b \equiv a [p]$$

3) Transitivité :

$$\left. \begin{array}{l} a \equiv b [p] \\ b \equiv c [p] \end{array} \right\} \Leftrightarrow a \equiv c [p]$$

4) Compatibilité avec l'addition :

$$\left. \begin{array}{l} a \equiv b [p] \\ c \equiv d [p] \end{array} \right\} \Rightarrow a + c \equiv b + d [p]$$

5) Compatibilité avec la multiplication :

$$\left. \begin{array}{l} a \equiv b [p] \\ c \equiv d [p] \end{array} \right\} \Rightarrow ac \equiv bd [p]$$

6) Compatibilité avec l'exponentiation entière :

$$a \equiv b [p] \Leftrightarrow \forall n \in \mathbb{N}, a^n \equiv b^n [p]$$

Démonstration.

1) On sait : $p \mid 0$. Donc : $p \mid a - a$. Ainsi : $a \equiv a [p]$.

2) On raisonne par équivalence.

$$\begin{aligned} a \equiv b [p] &\Leftrightarrow p \mid a - b \\ &\Leftrightarrow p \mid (-1) \times (a - b) \\ &\Leftrightarrow p \mid b - a \\ &\Leftrightarrow b \equiv a [p] \end{aligned}$$

3) Supposons : $a \equiv b [p]$ et $b \equiv c [p]$. Alors :

× d'une part : $p \mid a - b$,

× d'autre part : $p \mid b - c$.

On en déduit : $p \mid ((a - b) + (b - c))$. D'où : $a \equiv c [p]$.

4) Supposons : $a \equiv b [p]$ et $c \equiv d [p]$. Alors :

× d'une part : $p \mid a - b$,

× d'autre part : $p \mid c - d$.

On en déduit : $p \mid ((a - b) + (c - d))$. D'où : $p \mid ((a + c) - (b + d))$.

Finalement : $a + c \equiv b + d [p]$.

5) Supposons : $a \equiv b [p]$ et $c \equiv d [p]$. Alors :

× d'une part : $p \mid a - b$. Comme $c \in \mathbb{Z} : p \mid c(a - b)$. Donc : $p \mid ac - bc$.

× d'autre part : $p \mid c - d$. Comme $b \in \mathbb{Z} : p \mid b(c - d)$. Donc : $p \mid bc - bd$.

On en déduit : $p \mid ((ac - bc) + (bc - bd))$. D'où : $p \mid (ac - bd)$.

Finalement : $ac \equiv bd [p]$.

6) On procède par double implication.

(\Rightarrow) Supposons : $a \equiv b [p]$.

Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : a^n \equiv b^n [p]$.

► **Initialisation :**

D'après 1) : $1 \equiv 1 [p]$. Ainsi : $a^0 \equiv b^0 [p]$.

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité :** soit $n \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $a^{n+1} \equiv b^{n+1} [p]$).

× Par hypothèse de récurrence : $a^n \equiv b^n [p]$.

× Par hypothèse de 6) : $a \equiv b [p]$.

D'après 5), on en déduit : $a^{n+1} \equiv b^{n+1} [p]$.

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

Par principe de récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, a^n \equiv b^n [p]$.

(\Leftarrow) Supposons : $\forall n \in \mathbb{N}, a^n \equiv b^n [p]$.

Alors, en particulier (pour $n = 1$) : $a \equiv b [p]$.

□

Remarque

Soit E un ensemble.

- Une relation R réflexive, symétrique et transitive (c'est-à-dire vérifiant les propriétés 1), 2) et 3)) est appelée *relation d'équivalence*. Nous avons déjà à disposition plusieurs relations d'équivalence :

× la relation d'égalité entre nombres (=),

× la relation d'équivalence entre propositions (\Leftrightarrow),

× la relation de parallélisme entre droites.

× la relation de congruence entre entiers.

Il en existe évidemment beaucoup d'autres.

- Toute relation d'équivalence permet de partitionner (de « découper ») l'ensemble sur lequel elle s'applique en plusieurs sous-ensembles. On appelle ces sous-ensembles des *classes d'équivalence*. Précisons.

× Soient E un ensemble et R une relation d'équivalence sur E . Soit $x \in E$.

- On appelle *classe d'équivalence de x* , et on note \dot{x} l'ensemble : $\dot{x} = \{y \in E \mid xRy\}$.

- On appelle *représentant de \dot{x}* n'importe quel élément de \dot{x} .

× L'ensemble des classes d'équivalence de R forme une partition de E , c'est-à-dire :

- 1) les classes d'équivalence de R sont 2 à 2 disjointes.
- 2) l'union des classes d'équivalence de R est égale à E .

On peut faire l'analogie avec un puzzle. Les classes d'équivalence sont les pièces.

- 1) Deux pièces ne se chevauchent jamais.
- 2) Toutes les pièces mises côte à côte permettent de reconstituer le dessin (qui n'est rien d'autre que E).

× Tout l'intérêt des classes d'équivalence réside dans l'assertion suivante : *si une propriété est vraie pour un seul représentant d'une classe d'équivalence, elle est vraie sur toute cette classe d'équivalence*

On peut ainsi se limiter à des études sur un seul représentant par classe d'équivalence.

Remarque

- La relation de congruence modulo p possède exactement p classes d'équivalence :

$$\begin{aligned} \dot{0} &= \{ \dots, -2p, -p, 0, p, 2p, 3p, \dots \} = p\mathbb{Z} \\ \dot{1} &= \{ \dots, 1 - 2p, 1 - p, 1, 1 + p, 1 + 2p, 1 + 3p, \dots \} = \{1 + kp \mid k \in \mathbb{Z}\} \\ \dot{2} &= \{ \dots, 2 - 2p, 2 - p, 2, 2 + p, 2 + 2p, 2 + 3p, \dots \} = \{2 + kp \mid k \in \mathbb{Z}\} \\ &\vdots \\ (p - 1) &= \{p - 1 + kp \mid k \in \mathbb{Z}\} \end{aligned}$$

L'entier p est un représentant de la classe $\dot{0}$ (mais aussi $0, -p, 147p \dots$).

- On retrouve dans la Proposition 5 les p classes d'équivalence de la relation de divisibilité par p . Plus précisément, la proposition indique que tout entier $n \in \mathbb{Z}$ appartient à une unique classe d'équivalence pour la divisibilité par p .
(ce que nous savons déjà puisque les classes d'équivalence forment une partition de \mathbb{Z})

Exercice 6

- a) Établir le critère de divisibilité par 9 suivant : pour tout $n \in \mathbb{N}$, la somme des chiffres du nombre n est divisible par 9 si et seulement si n est divisible par 9.
- b) Le nombre 4783452 est-il divisible par 9 ?

Démonstration.

- a) Soit $n \in \mathbb{N}$. Alors il existe $N \in \mathbb{N}$ et $(a_0, \dots, a_N) \in \mathbb{R}^{N+1}$ tel que :

$$n = \sum_{k=0}^N a_k 10^k.$$

On écrit ici la décomposition de n en base 10 : a_0, \dots, a_N sont les chiffres constituant le nombre n (a_0 est le chiffre des unités, a_1 celui des dizaines...).

- Tout d'abord :

$$10 \equiv 1 [9]$$

donc $\forall k \in \mathbb{N}, 10^k \equiv 1^k [9]$ *(par compatibilité de la congruence avec l'exponentiation entière)*

d'où $\forall k \in \mathbb{N}, 10^k \equiv 1 [9]$

puis $\forall k \in \mathbb{N}, a_k 10^k \equiv a_k [9]$ *(par compatibilité de la congruence avec la multiplication)*

ainsi $\sum_{k=0}^N a_k 10^k \equiv \sum_{k=0}^N a_k [9]$ *(par compatibilité de la congruence avec la somme)*

enfin $n \equiv \sum_{k=0}^N a_k [9]$

- On procède maintenant par double implication.

(\Rightarrow) Supposons que la somme des chiffres du nombre n est divisible par

$$9, \text{ i.e. : } 9 \mid \sum_{k=0}^N a_k.$$

Alors, on obtient :

$$n \equiv \sum_{k=0}^N a_k [9] \quad \text{et} \quad \sum_{k=0}^N a_k \equiv 0 [9]$$

Par transitivité de la relation de congruence, on en déduit :

$$n \equiv 0 [9]$$

D'où n est divisible par 9.

(\Leftarrow) Supposons que n est divisible par 9, i.e. : $9 \mid n$.

On a démontré : $n \equiv \sum_{k=0}^N a_k [9]$. Par symétrie de la relation de

congruence, on en déduit : $\sum_{k=0}^N a_k \equiv n [9]$. Ainsi :

$$\sum_{k=0}^N a_k \equiv n [9] \quad \text{et} \quad n \equiv 0 [9]$$

Par transitivité de la relation de congruence, on en conclut :

$$\sum_{k=0}^N a_k \equiv 0 [9]$$

D'où la somme des chiffres du nombre n est divisible par 9.

b) On utilise le critère de divisibilité démontré en question précédente :

$$4 + 7 + 8 + 3 + 4 + 5 + 2 = 33$$

Or $33 = 2 \times 11$ n'est pas divisible par 9. D'où 4783452 n'est pas divisible par 9. □

Définition (Inverse modulo p)

Soit $(a, p) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$.

On dit que a est *inversible modulo p* s'il existe $b \in \mathbb{Z}$ tel que : $ab \equiv 1 [p]$.

Exemple

Démontrer que 5 est inversible modulo 3.

Démonstration.

On remarque : $5 \times 2 = 10 = 3 \times 3 + 1$. Donc : $5 \times 2 \equiv 1 [3]$.

Ainsi, 5 est inversible modulo 3. □



On parle d'**UN** inverse de a modulo p . En effet, un entier inversible modulo p admet une infinité d'inverses par p . Pour reprendre l'exemple ci-dessus, le nombre 5 admet pour inverse 2 mais aussi 5, 8... (tous les nombres de l'ensemble $\{3k + 2 \mid k \in \mathbb{Z}\}$)

Exercice 7

Quel est le dernier chiffre de l'écriture en base 10 de $7^{(7^7)}$?

Démonstration.

- On commence par chercher une période dans les congruences des puissances entières de 7 modulo 10 (puisqu'on cherche le dernier chiffre en base 10 d'une puissance entière de 7).

× Tout d'abord : $7^0 = 1$. Donc : $7^0 \equiv 1 [10]$.

× Ensuite : $7^1 = 7$. Donc : $7^1 \equiv 7 [10]$.

× Puis : $7^2 = 49$. Donc : $7^2 \equiv 9 [10]$.

× On en déduit : $7^3 = 7^2 \times 7 \equiv 9 \times 7 [10]$. D'où : $7^3 \equiv 63 [10]$. Ainsi : $7^3 \equiv 3 [10]$.

(on utilise ici la compatibilité de la relation de congruence avec le produit)

× Alors : $7^4 = 7^3 \times 7 \equiv 3 \times 7 [10]$. D'où : $7^4 \equiv 21 [10]$. Ainsi : $7^4 \equiv 1 [10]$.

Remarque

On aurait aussi pu remarquer : $7^4 = 7^2 \times 7^2 \equiv 9 \times 9 [10]$. D'où : $7^4 \equiv 81 [10]$. Ainsi : $7^4 \equiv 1 [10]$.

On obtient alors, par récurrence immédiate (à faire), pour tout $k \in \mathbb{N}$:

$$7^{4k} \equiv 1 [10]$$

$$7^{4k+1} \equiv 7 [10]$$

$$7^{4k+2} \equiv 9 [10]$$

$$7^{4k+3} \equiv 3 [10]$$

Ainsi, quatre cas se présentent :

- si $7^7 \equiv 0 [4]$, alors : $7^{(7^7)} \equiv 1 [10]$,
- si $7^7 \equiv 1 [4]$, alors : $7^{(7^7)} \equiv 7 [10]$,
- si $7^7 \equiv 2 [4]$, alors : $7^{(7^7)} \equiv 9 [10]$,
- si $7^7 \equiv 3 [4]$, alors : $7^{(7^7)} \equiv 3 [10]$.

- On cherche alors savoir dans quel cas on se trouve.

× Tout d'abord : $7 \equiv 3 [4]$.
(en effet : $7 = 4 \times 1 + 3$)

× Ensuite : $7^2 = 7 \times 7 \equiv 3 \times 7 [4]$. D'où : $7^2 \equiv 21 [4]$. Ainsi : $7^2 \equiv 1 [4]$.
(en effet : $21 = 4 \times 5 + 1$)

× De plus : $7^4 = 7^2 \times 7^2 \equiv 1 \times 1 [4]$. D'où : $7^4 \equiv 1 [4]$.

× Enfin : $7^7 = 7^4 \times 7^2 \times 7 \equiv 1 \times 1 \times 3 [4]$. Ainsi : $7^7 \equiv 3 [4]$.

Avec le point précédent, on obtient que le dernier chiffre de l'écriture en base 10 de $7^{(7^7)}$ est 3.

□

IV. PGCD**IV.1. Définitions****Proposition 9. (Définition PGCD)**

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^* \times \mathbb{Z}$.

Il existe un unique **entier naturel** d , diviseur commun à a et b , tel que l'ensemble des diviseurs communs à a et à b est égal à l'ensemble des diviseurs de d .

Cet entier naturel est noté $a \wedge b$ et est appelé pgcd de a et b (plus grand diviseur commun à a et b).

Démonstration.

- Unicité.

Soit $(d_1, d_2) \in \mathbb{N}^2$ vérifiant :

$$\begin{cases} d_1 \mid a, & d_1 \mid b & (1) \\ \forall d' \in \mathbb{Z}, (d' \mid a \text{ ET } d' \mid b) \Leftrightarrow (d' \mid d_1) & (2) \end{cases}$$

$$\text{et } \begin{cases} d_2 \mid a, & d_2 \mid b & (3) \\ \forall d' \in \mathbb{Z}, (d' \mid a \text{ ET } d' \mid b) \Leftrightarrow (d' \mid d_2) & (4) \end{cases}$$

× Avec (2) et (3), on obtient : $d_2 \mid d_1$.

× Avec (1) et (4), on obtient : $d_1 \mid d_2$.

On en déduit : $|d_1| = |d_2|$. Or $(d_1, d_2) \in \mathbb{N}^2$. Ainsi : $d_1 = d_2$.

- Existence. Algorithme d'Euclide.

On se restreint qu cas où $(a, b) \in \mathbb{N}^* \times \mathbb{N}$ (sinon on se ramène à ce cas en travaillant sur le couple $(|a|, |b|)$). Deux cas se présentent :

× si $b = 0$, alors, pour tout $n \in \mathbb{N}$:

$$(n \mid a \text{ ET } n \mid b) \Leftrightarrow (n \mid a)$$

On en déduit : $a \wedge 0 = a$.

× si $b \neq 0$.

- On effectue la division euclidienne de a par b .
On en déduit qu'il existe $(q_1, r_1) \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$\begin{cases} a = bq_1 + r_1 \\ 0 \leq r_1 < b \end{cases}$$

On note $Div(a, b)$ l'ensemble des diviseurs communs à a et b . Démontrons : $Div(a, b) = Div(b, r_1)$. On procède par double inclusion.

(\subset) Soit $n \in Div(a, b)$. Alors :

$$\begin{aligned} & n \mid a \text{ ET } n \mid b \\ \text{donc } & n \mid bq_1 + r_1 \text{ ET } n \mid bq_1 \\ \text{d'où } & n \mid r_1 \text{ ET } n \mid b \end{aligned}$$

Ainsi : $n \in Div(b, r_1)$.

(\supset) Soit $n \in Div(b, r_1)$. Alors :

$$\begin{aligned} & n \mid b \text{ ET } n \mid r_1 \\ \text{donc } & n \mid bq_1 \text{ ET } n \mid r_1 \\ \text{d'où } & n \mid b \text{ ET } n \mid bq_1 + r_1 \\ \text{ainsi } & n \mid a \text{ ET } n \mid b \end{aligned}$$

On en déduit : $n \in Div(a, b)$.

- Si $r_1 \neq 0$. On effectue alors la division euclidienne de b par r_1 .
Il existe $(q_2, r_2) \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$\begin{cases} b = r_1 q_2 + r_2 \\ 0 \leq r_2 < r_1 \end{cases}$$

Avec la même démonstration que dans le point précédent, on a :
 $Div(b, r_1) = Div(r_1, r_2)$.

- Si $r_2 \neq 0$, on peut continuer. Il existe $(q_3, r_3) \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$\begin{cases} r_1 = r_2 q_3 + r_3 \\ 0 \leq r_3 < r_2 \end{cases}$$

On obtient : $Div(r_1, r_2) = Div(r_2, r_3)$.

- On peut continuer ces divisions tant que le dernier reste n'est pas nul. Mais on ne peut continuer indéfiniment car il n'existe pas de suite $(r_k)_{k \in \mathbb{N}^*}$ strictement décroissante d'entiers (Lemme 1).

Il existe donc $k_0 \in \mathbb{N}^*$ tel que r_{k_0+1} est le premier reste nul :

$$\begin{aligned} a &= bq_1 + r_1 \\ b &= r_1 q_2 + r_2 \\ r_1 &= r_2 q_3 + r_3 \\ &\vdots \\ r_{k_0-2} &= r_{k_0-1} q_{k_0} + r_{k_0} \\ r_{k_0-1} &= r_{k_0} q_{k_0+1} + 0 \end{aligned}$$

On en déduit :

$$\begin{aligned} Div(a, b) &= Div(b, r_1) \\ &= Div(r_1, r_2) \\ &\vdots \\ &= Div(r_{k_0-1}, r_{k_0}) \\ &= Div(r_{k_0}, 0) = Div(r_{k_0}) \end{aligned}$$

où la dernière égalité est obtenue grâce au cas $b = 0$ démontré plus haut).

- On note alors : $a \wedge b = d = r_{k_0}$ et il est caractérisé par la propriété :

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad (n \mid a \text{ ET } n \mid b) \Leftrightarrow (n \mid d)$$

□

Lemme 1.

Il n'existe pas de suite strictement décroissante d'entiers naturels.

Démonstration.

Raisonnons par l'absurde.

Supposons qu'il existe une suite $(r_k)_{k \in \mathbb{N}}$ telle que :

× (r_k) est strictement décroissante,

× $\forall k \in \mathbb{N}, r_k \in \mathbb{N}$.

• Tout d'abord, la suite $(r_k)_{k \in \mathbb{N}}$ est :

× décroissante,

× minorée par 0.

Elle converge donc vers un réel ℓ vérifiant : $\ell \geq 0$.

• Démontrons maintenant par récurrence : $\forall k \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(k)$ où $\mathcal{P}(k) : r_k \leq r_0 - k$.

► **Initialisation :**

$$\begin{array}{ccc} r_0 & \leq & r_0 \\ & & \parallel \\ & & r_0 - 0 \end{array}$$

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité :** soit $k \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(k)$ et démontrons $\mathcal{P}(k+1)$ (i.e. $r_{k+1} \leq r_0 - (k+1)$).

$$r_{k+1} < r_k \quad (\text{car } (r_k) \text{ strictement décroissante})$$

$$\text{donc } r_{k+1} \leq r_k - 1 \quad (\text{car } r_{k+1} \in \mathbb{N} \text{ et } r_k \in \mathbb{N})$$

Or, par hypothèse de récurrence : $r_k \leq r_0 - k$. D'où : $r_k - 1 \leq r_0 - k - 1$.
Ainsi, par transitivité :

$$r_{k+1} \leq r_k - 1 \leq r_0 - (k+1)$$

D'où $\mathcal{P}(k+1)$.

Par principe de récurrence : $\forall k \in \mathbb{N}, r_k \leq r_0 - k$.

• Or : $\lim_{k \rightarrow +\infty} r_0 - k = -\infty$.

Ainsi, par théorème de comparaison : $\lim_{k \rightarrow +\infty} r_k = -\infty$.

Absurde!

□

Exemples

• L'ensemble des diviseurs communs à 12 et 30 est : $Div(12, 30) = \{1, 2, 3, 6\}$.

Ainsi : $12 \wedge 30 = 6$.

• L'ensemble des diviseurs communs à 27 et 45 est : $Div(27, 45) = \{1, 3, 9\}$.

Ainsi : $27 \wedge 45 = 9$.

Exercice 8

Déterminer le pgcd de 136 et 472 à l'aide de l'algorithme d'Euclide.

Démonstration.

• On effectue la division euclidienne de 472 par 136.

$$472 = 136 \times 3 + 64$$

• On effectue la division euclidienne de 136 par 64.

$$136 = 64 \times 2 + 8$$

• On effectue la division euclidienne de 64 par 8.

$$64 = 8 \times 8 + 0$$

• D'après l'algorithme d'Euclide, le pgcd de 136 et 472 est le dernier reste non nul obtenu.

Ainsi : $136 \wedge 472 = 8$.

□

Définition PPCM

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

Il existe un unique $m \in \mathbb{N}$ tel que :

1) $a \mid m$ et $b \mid m$,

2) $\forall m' \in \mathbb{N}, (a \mid m' \text{ ET } b \mid m') \Leftrightarrow (m \mid m')$.

Cet entier m est appelé *ppcm de a et b* (plus petit multiple commun) et est noté : $a \vee b$.

Exemples

$$4 \vee 6 = 12 \quad 3 \vee 7 = 21 \quad 5 \vee 40 = 40 \quad 7 \vee 18 = 126$$

Remarque

- Soit $(a, b, c) \in \mathbb{Z}^3$. Par définition du pgcd et du ppcm :

$$(a \mid b \text{ ET } a \mid c) \Leftrightarrow a \mid b \wedge c$$

$$(b \mid a \text{ ET } c \mid a) \Leftrightarrow b \vee c \mid a$$

- En arithmétique, pour démontrer une égalité, on raisonne souvent par double divisibilité (en prenant garde aux signes).

IV.2. Propriétés**Proposition 10.**

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

1) $a \wedge b = b \wedge a$

2) Soit $\lambda \in \mathbb{Z}$. $(\lambda a) \wedge (\lambda b) = |\lambda| (a \wedge b)$

Démonstration.

1) Immédiat car : $Div(a, b) = Div(b, a)$.

2) Deux cas se présentent :

- si $\lambda = 0$, alors l'égalité : $(\lambda a) \wedge (\lambda b) = |\lambda| (a \wedge b)$ est triviale.
- si $\lambda \neq 0$, on procède par double divisibilité.

× Démontrons : $\lambda (a \wedge b) \mid (\lambda a) \wedge (\lambda b)$.

Par définition de $a \wedge b$: $a \wedge b \mid a$ et $a \wedge b \mid b$. Comme $\lambda \in \mathbb{Z}$:

$$\lambda (a \wedge b) \mid \lambda a \quad \text{et} \quad \lambda (a \wedge b) \mid \lambda b$$

Par définition de $(\lambda a) \wedge (\lambda b)$:

$$\lambda (a \wedge b) \mid (\lambda a) \wedge (\lambda b)$$

× Démontrons : $(\lambda a) \wedge (\lambda b) \mid \lambda (a \wedge b)$.

On remarque :

$$\lambda \mid \lambda a \quad \text{et} \quad \lambda \mid \lambda b$$

On en déduit : $\lambda \mid (\lambda a) \wedge (\lambda b)$. Il existe donc $r \in \mathbb{Z}$ tel que : $(\lambda a) \wedge (\lambda b) = r \lambda$.

Or, par définition de $(\lambda a) \wedge (\lambda b)$:

$$(\lambda a) \wedge (\lambda b) \mid \lambda a \quad \text{et} \quad (\lambda a) \wedge (\lambda b) \mid \lambda b$$

D'où :

$$\lambda r \mid \lambda a \quad \text{et} \quad \lambda r \mid \lambda b$$

Comme $\lambda \neq 0$:

$$r \mid a \quad \text{et} \quad r \mid b$$

Ainsi, par définition de $a \wedge b$: $r \mid a \wedge b$.

D'où : $\lambda r \mid \lambda (a \wedge b)$, c'est-à-dire :

$$(\lambda a) \wedge (\lambda b) \mid \lambda (a \wedge b)$$

On en déduit :

$$|(\lambda a) \wedge (\lambda b)| = |\lambda (a \wedge b)| = |\lambda| |a \wedge b|$$

Or un pgcd est positif. D'où : $(\lambda a) \wedge (\lambda b) = |\lambda| (a \wedge b)$.

□

Proposition 11.

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

$$1) \quad a \vee b = b \vee a$$

$$2) \quad \text{Soit } \lambda \in \mathbb{Z}. \quad (\lambda a) \vee (\lambda b) = |\lambda| (a \vee b)$$

Démonstration.

1) Immédiat car les multiples communs à a et b sont évidemment les multiples communs à b et a .

2) Deux cas se présentent :

- si $\lambda = 0$, alors l'égalité à démontrer est triviale.
- si $\lambda \neq 0$, on procède par double divisibilité.
 - × Démontrons : $(\lambda a) \vee (\lambda b) \mid \lambda (a \vee b)$.
Par définition de $a \vee b$:

$$a \mid a \vee b \quad \text{et} \quad b \mid a \vee b$$

Donc :

$$\lambda a \mid \lambda (a \vee b) \quad \text{et} \quad \lambda b \mid \lambda (a \vee b)$$

Par définition de $(\lambda a) \vee (\lambda b)$:

$$(\lambda a) \vee (\lambda b) \mid \lambda (a \vee b)$$

× Démontrons : $\lambda (a \vee b) \mid (\lambda a) \vee (\lambda b)$.

On remarque : $\lambda \mid \lambda a$. D'où : $\lambda \mid (\lambda a) \vee (\lambda b)$.

Ainsi, il existe $r \in \mathbb{Z}$ tel que : $(\lambda a) \vee (\lambda b) = r \lambda$.

Par définition de $(\lambda a) \vee (\lambda b)$:

$$\lambda a \mid (\lambda a) \vee (\lambda b) \quad \text{et} \quad \lambda b \mid (\lambda a) \vee (\lambda b)$$

D'où :

$$\lambda a \mid \lambda r \quad \text{et} \quad \lambda b \mid \lambda r$$

Comme $\lambda \neq 0$:

$$a \mid r \quad \text{et} \quad b \mid r$$

Par définition de $a \vee b$, on obtient : $a \vee b \mid r$.

D'où : $\lambda (a \vee b) \mid \lambda r$, c'est-à-dire :

$$\lambda (a \vee b) \mid (\lambda a) \vee (\lambda b)$$

On en déduit :

$$|(\lambda a) \vee (\lambda b)| = |\lambda (a \vee b)| = |\lambda| |a \vee b|$$

Or un ppcm est positif. D'où : $(\lambda a) \vee (\lambda b) = |\lambda| (a \vee b)$.

□

Proposition 12.

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. Soit $\lambda \in \mathbb{Z}$.

$$a \wedge b = (a + \lambda b) \wedge b$$

Démonstration.

On procède par double divisibilité.

• Démontrons : $a \wedge b \mid (a + \lambda b) \wedge b$.

Par définition de $a \wedge b$, on a :

$$a \wedge b \mid a \quad \text{ET} \quad a \wedge b \mid b$$

$$\text{donc} \quad a \wedge b \mid a \quad \text{ET} \quad a \wedge b \mid \lambda b \quad (\text{car } \lambda \in \mathbb{Z})$$

$$\text{d'où} \quad a \wedge b \mid (a + \lambda b) \quad \text{ET} \quad a \wedge b \mid b$$

$$\text{ainsi} \quad a \wedge b \mid (a + \lambda b) \wedge b \quad (\text{par définition de } (a + \lambda b) \wedge b)$$

- Démontrons : $(a + \lambda b) \wedge b \mid a \wedge b$.

On note : $d = (a + \lambda b) \wedge b$. Par définition de $(a + \lambda b) \wedge b$, on a :

$$d \mid (a + \lambda b) \quad \text{ET} \quad d \mid b$$

$$\text{donc} \quad d \mid (a + \lambda b) \quad \text{ET} \quad d \mid \lambda b \quad (\text{car } \lambda \in \mathbb{Z})$$

$$\text{d'où} \quad d \mid a \quad \text{ET} \quad d \mid b$$

$$\text{ainsi} \quad \mid a \wedge b \quad (\text{par définition de } a \wedge b)$$

Finalement : $|a \wedge b| = |(a + \lambda b) \wedge b|$. Or un pgcd est positif. Ainsi :

$$a \wedge b = (a + \lambda b) \wedge b$$

Exercice 9

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

Calculer $(3a + 7b) \wedge (2a + 5b)$ en fonction de $a \wedge b$.

Démonstration.

On calcule :

$$\begin{aligned} (3a + 7b) \wedge (2a + 5b) &= ((3a + 7b) - (2a + 5b)) \wedge (2a + 5b) \\ &= (a + 2b) \wedge (2a + 5b) \\ &= (a + 2b) \wedge ((2a + 5b) - 2(a + 2b)) \\ &= (a + 2b) \wedge b \\ &= ((a + 2b) - 2b) \wedge b \\ &= a \wedge b \end{aligned}$$

□

IV.3. Algorithme d'Euclide en Python

On cherche dans cette partie à coder en **Python** l'algorithme d'Euclide, présenté dans la définition du pgcd.

Remarque

- Nous avons déjà défini une fonction `Descente_Fermat` dans le chapitre 1 (Arithmétique - Divisibilité dans \mathbb{Z}) permettant d'obtenir le quotient et le reste de la division euclidienne de deux entiers. Cette fonction peut tout à fait être utilisée ici.
- Cependant, nous privilégierons ici la commande prédéfinie en **Python** pour obtenir le reste de la division euclidienne de n par p (où $(n, p) \in \mathbb{Z}^2$). Il s'agit de la commande `n % p`. Par exemple le script :

□

```
1  11 % 4
```

renvoie le reste de la division euclidienne de 11 par 4 :

```
3
```

(rappelons que le quotient n'intervient pas dans l'algorithme d'Euclide)

On propose la fonction suivante qui permet d'obtenir le pgcd de deux entiers naturels a et b .

```
1  def Algorithme_Euclide(a, b) :
2      d = max(a, b)
3      r = min(a, b)
4      while d % r != 0 :
5          aux = d
6          d = r
7          r = aux % d
8      return r
```

Détaillons les éléments de ce script.

• Début de la fonction

On commence par préciser la structure de la fonction :

- × cette fonction se nomme `Algorithme_Euclide`,
- × elle prend en entrée les paramètres `a` et `b`,
- × elle admet pour variable de sortie `r`.

```
1 def Algorithme_Euclide(a, b) :
```

```
8     return r
```

On initialise ensuite les variables `d` et `r`. Pour chaque division euclidienne à venir :

- la variable `d` va contenir le dividende,
- la variable `r` va contenir le diviseur.

On choisit donc d'initialiser :

- `d` au plus grand entier entre `a` et `b`,
- `r` au plus petit entier entre `a` et `b`.

```
2     d = max(a, b)
3     r = min(a, b)
```

• Structure itérative

Les lignes 4 à 7 consistent à déterminer le pgcd de `a` et `b`. Pour cela, on doit déterminer la suite $(r_k)_{k \in \mathbb{N}}$ des restes des divisions euclidiennes de `d` par `r`, jusqu'à trouver un reste nul. Autrement dit, on doit calculer les restes des divisions euclidiennes de `d` par `r` tant qu'on n'obtient un reste non nul. Pour cela, on utilise une structure itérative (boucle `while`).

```
4     while d % r != 0 :
```

À chaque tour de boucle, on doit mettre à jour les variables `d` et `r`. Pour ce faire, on introduit une variable auxiliaire `aux`. Détaillons le principe de la mise à jour dans cette boucle `while` (on se place dans le cas $a \geq b$).

× avant le 1^{er} tour de boucle :

`d` contient `a` et `r` contient `b`

lors du 1^{er} tour de boucle :

`aux = d` $\left(\begin{array}{l} \text{aux contient alors } a, \\ \text{valeur contenue dans } d \end{array} \right)$

`d = r` $\left(\begin{array}{l} \text{d contient alors } b, \\ \text{dernière valeur en date de } r \end{array} \right)$

`r = aux % d` $\left(\begin{array}{l} \text{r contient alors le reste de la} \\ \text{division euclidienne de } a \text{ par } b, \\ \text{dernières valeurs en date de } aux \text{ et} \\ \text{d respectivement} \end{array} \right)$

Remarque

Si on avait réalisé en ligne 7 l'affectation `r = d % r` alors, on aurait affecté à la variable `r` le reste de la division euclidienne de `b` (dernière valeur en date de `d`) par `b` (dernière valeur en date de `r`).

× avant le 2^{ème} tour de boucle, d'après ce qui précède et en notant r_1 le reste de la division euclidienne de `a` par `b` :

`d` contient `b` et `r` contient r_1

lors du 2^{ème} tour de boucle :

`aux = d` $\left(\begin{array}{l} \text{aux contient alors } b, \\ \text{valeur actuelle de } d \end{array} \right)$

`d = r` $\left(\begin{array}{l} \text{d contient alors } r_1, \\ \text{dernière valeur en date de } r \end{array} \right)$

`r = aux % d` $\left(\begin{array}{l} \text{r contient alors le reste de la} \\ \text{division euclidienne de } b \text{ par } r_1, \\ \text{dernières valeurs en date de } aux \text{ et} \\ \text{d respectivement} \end{array} \right)$

× ...

× avant le $k_0^{\text{ème}}$ tour de boucle, où r_{k_0} est le dernier reste non nul dans l'algorithme d'Euclide (on rappelle qu'on a démontré son existence dans la démonstration) :

d contient r_{k_0-2} et r contient r_{k_0-1}

lors du $k_0^{\text{ème}}$ tour de boucle :

$$\begin{array}{l} \text{aux} = d \\ d = r \\ r = (\text{aux} \% d) \end{array} \left(\begin{array}{l} \text{aux contient alors } r_{k_0-2}, \\ \text{valeur actuelle de } d \\ \\ d \text{ contient alors } r_{k_0-1}, \\ \text{dernière valeur en date de } r \\ \\ r \text{ contient alors le reste de la division} \\ \text{euclidienne de } r_{k_0-2} \text{ par } r_{k_0-1}, \\ \text{dernières valeurs en date de } \text{aux} \text{ et } d \\ \text{respectivement} \end{array} \right)$$

À l'issue de ce $k_0^{\text{ème}}$ tour de boucle, le reste de la division euclidienne de r_{k_0-1} (valeur contenue dans d) par r_{k_0} (valeur contenue dans r) est : $r_{k_0+1} = 0$. La boucle s'arrête donc et renvoie la dernière valeur contenue dans r , c'est-à-dire : $r_{k_0} = a \wedge b$.

Remarque

On peut également proposer une version récursive de cet algorithme.

```

1 def Euclide_recuratif(a, b):
2     d = max(a, b)
3     r = min(a,b)
4     if d % r == 0 :
5         return r
6     else :
7         return Euclide_recuratif(r, d % r)

```

V. Nombres premiers entre eux

Définition (Nombres premiers entre eux)

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

On dit que les entiers a et b sont premiers entre eux si : $a \wedge b = 1$.



Il ne faut pas confondre « $a \wedge b = 1$ » et « a ne divise pas b ».

Remarque

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

Pour montrer que a et b sont premiers entre eux, il suffit de montrer : $a \wedge b \mid 1$.

Exercice 10

Soit $n \in \mathbb{N}$. Démontrer : $(2^n + 3^n) \wedge (2^{n+1} + 3^{n+1}) = 1$.

Démonstration.

On pose : $d = (2^n + 3^n) \wedge (2^{n+1} + 3^{n+1})$. Par définition de d , on a :

$$d \mid (2^n + 3^n) \quad (1) \qquad d \mid (2^{n+1} + 3^{n+1}) \quad (2)$$

- On déduit de (1) : $d \mid 3(2^n + 3^n)$. D'où : $d \mid (3 \times 2^n + 3^{n+1})$.
En utilisant (2), on obtient alors :

$$d \mid (3 \times 2^n + \cancel{3^{n+1}} - (2^{n+1} + \cancel{3^{n+1}}))$$

D'où : $d \mid (3 \times 2^n - 2 \times 2^n)$. Ainsi : $d \mid 2^n$.

- De même, en utilisant (1) : $d \mid 2(2^n + 3^n)$. D'où : $d \mid (2^{n+1} + 2 \times 3^n)$.
En utilisant (2), on obtient alors :

$$d \mid (\cancel{2^{n+1}} + 2 \times 3^n - (\cancel{2^{n+1}} + 3^{n+1}))$$

D'où : $d \mid (2 \times 3^n - 3 \times 3^n)$. Ainsi : $d \mid -3^n$. On en déduit : $d \mid 3^n$.

Finalement : $d \mid 2^n \wedge 3^n$.

Or : $2 \wedge 3 = 1$. Donc : $2^n \wedge 3^n = 1$. Ainsi : $d \mid 1$. Finalement : $d = 1$. \square

VI. Nombres premiers

VI.1. Définition et propriétés

Définition (Nombre premier)

Soit $p \in \mathbb{N}$.

On dit que p est un nombre **premier** si :

- $p \geq 2$,
- $\forall q \in \mathbb{N}^*, (q | p \Leftrightarrow q = 1 \text{ OU } q = p)$
(les seuls diviseurs **positifs** de p sont 1 et p)

Un nombre qui n'est pas premier est dit **composé**.

Remarque

Le nombre 2 est le seul nombre premier pair.

Proposition 13.

1) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soit p un nombre premier. Alors :

- × soit : $p | a$
- × soit : $a \wedge p = 1$

2) Deux entiers premiers distincts sont premiers entre eux.

3) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soient p et q deux nombres premiers distincts.

$$\left. \begin{array}{l} p | a \\ q | a \end{array} \right\} \Rightarrow pq | a$$

4) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soient p_1, \dots, p_r r nombres premiers distincts.

$$\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket, p_i | a \quad \Rightarrow \quad \prod_{i=1}^r p_i | a$$

Démonstration.

1) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soit p un nombre premier.

Comme p est premier : $Div(p) = \{1, p\}$. Or : $Div(a, p) \subset Div(p)$. On en déduit :

- × soit $Div(a, p) = \{1, p\}$, et donc : $p | a$.
- × soit $Div(a, p) = \{1\}$ et donc : $p \wedge a = 1$.

2) Évident avec le point précédent.

3) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soient p et q deux nombres premiers distincts.

Supposons : $p | a$ et $q | a$.

Comme p et q sont premiers et distincts, d'après 2) : $p \wedge q = 1$. Ainsi :

$$p | a, \quad q | a \quad \text{et} \quad p \wedge q = 1$$

Par corollaire du théorème de Gauss : $pq | a$.

4) Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Démontrons par récurrence : $\forall r \in \mathbb{N}^*, \mathcal{P}(r)$

où $\mathcal{P}(r)$: pour tout $(p_1, \dots, p_r) \in \llbracket 2, +\infty \rrbracket^r$ premiers distincts :

$$\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket, p_i | a \quad \Rightarrow \quad \prod_{i=1}^r p_i | a$$

► Initialisation

Soit $p_1 \in \llbracket 2, +\infty \rrbracket$ premier. Supposons : $p_1 | a$.

Alors : $\prod_{i=1}^1 p_i = p_1$. Donc : $p_1 | a$.

D'où $\mathcal{P}(1)$.

► Hérité : soit $r \in \mathbb{N}^*$.

Supposons $\mathcal{P}(r)$ et démontrons $\mathcal{P}(r+1)$ (i.e. pour tout $(p_1, \dots, p_{r+1}) \in$

$\llbracket 2, +\infty \rrbracket^{r+1}$ premiers distincts : $\forall i \in \llbracket 1, r+1 \rrbracket, p_i | a \Rightarrow \prod_{i=1}^{r+1} p_i | a$)

Soit $(p_1, \dots, p_{r+1}) \in \llbracket 2, +\infty \rrbracket^{r+1}$ premiers distincts. Supposons : $\forall i \in \llbracket 1, r+1 \rrbracket, p_i | a$.

- × Par hypothèse de récurrence : $\prod_{i=1}^r p_i | a$.

× Ainsi :

$$\prod_{i=1}^r p_i \mid a, \quad p_{r+1} \mid a \quad \text{et} \quad \left(\prod_{i=1}^r p_i \right) \wedge p_{r+1} = 1$$

Par corollaire du théorème de Gauss : $\prod_{i=1}^{r+1} p_i \mid a$.

D'où : $\mathcal{P}(r+1)$.

Proposition 14.

Soit $a \in \mathbb{N}^*$. Soit p un nombre premier.

1) $\boxed{p \mid a^2 \Rightarrow p \mid a}$

2) Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$:

$$\boxed{p \mid a^n \Rightarrow p \mid a}$$

Démonstration.

1) Supposons : $p \mid a^2$.

Raisonnons par l'absurde. Supposons : $p \nmid a$.

Comme p est premier, on en déduit : $p \wedge a = 1$. On obtient donc :

$$p \mid a \times a \quad \text{et} \quad p \wedge a = 1$$

Par théorème de Gauss : $p \mid a$.

Absurde!

2) Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : p \mid a^n \Rightarrow p \mid a$.

► Initialisation

Supposons : $p \mid a^1$. Alors : $p \mid a$.

D'où $\mathcal{P}(1)$.

► **Hérédité** : soit $n \in \mathbb{N}^*$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $p \mid a^{n+1} \Rightarrow p \mid a$)

Supposons : $p \mid a^{n+1}$.

Raisonnons par l'absurde.

Supposons : $p \nmid a$. Comme p est premier, alors : $p \wedge a = 1$. Ainsi :

$$p \mid a^n \times a \quad \text{et} \quad p \wedge a = 1$$

Par théorème de Gauss : $p \mid a^n$.

Par hypothèse de récurrence; on obtient : $p \mid a$.

Absurde!

On en déduit : $p \mid a$.

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

□

□

Proposition 15.

Tout entier naturel au moins égal à 2 admet au moins un diviseur premier.

Démonstration.

Démontrons par récurrence (forte) : $\forall n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : n$ admet au moins un diviseur premier.

► Initialisation

Le nombre 2 admet 2 comme diviseur premier.

D'où $\mathcal{P}(2)$.

► **Hérédité** : soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$.

Supposons : $\forall d \in \llbracket 2, n \rrbracket, \mathcal{P}(d)$. Démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $n+1$ admet au moins un diviseur premier).

Deux cas se présentent :

× si $n+1$ est premier, alors il admet un diviseur premier : lui-même.

× si $n+1$ n'est pas premier, alors il admet des diviseurs positifs autres que 1 et $n+1$.

Notons d l'un de ces diviseurs positifs. Alors il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que : $n+1 = kd$. De plus :

$$1 < d < n+1$$

$$\text{donc } 2 \leq d \leq n \quad (\text{car } d \in \mathbb{N})$$

Par hypothèse de récurrence, d admet un diviseur premier. Notons le δ . Alors il existe $k' \in \mathbb{N}$ tel que : $d = k' \delta$. D'où :

$$n + 1 = kd = kk' \delta$$

Ainsi : $\delta \mid n + 1$. Comme δ est premier, on en déduit que $n + 1$ admet bien un diviseur premier.

D'où $\mathcal{P}(n + 1)$. □

Remarque

On peut utiliser cette propriété pour démontrer que deux entiers a et b sont premiers entre eux en raisonnant par l'absurde.

1) On suppose : $a \wedge b \neq 1$.

Alors il existe $p \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$ premier tel que : $p \mid a \wedge b$.

2) On démontre : $p \mid 1$. Absurde!

Exercice 11

Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ tel que :

$$a \wedge b = 1, \quad a \text{ impair} \quad \text{et} \quad b \text{ impair}$$

Démontrer : $(a^2 + b^2) \wedge ab = 1$.

Démonstration.

Raisonnons par l'absurde.

Supposons : $d = (a^2 + b^2) \wedge ab \neq 1$.

Alors il existe $p \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$ premier tel que : $p \mid d$.

• Alors, par définition du PGCD :

$$p \mid (a^2 + b^2) \quad \text{et} \quad p \mid ab$$

On en déduit :

$$p \mid \begin{array}{c} (a^2 + b^2 + 2ab) \\ \parallel \\ (a + b)^2 \end{array} \quad \text{et} \quad p \mid \begin{array}{c} (a^2 + b^2 - 2ab) \\ \parallel \\ (a - b)^2 \end{array}$$

Comme p est premier, on en conclut :

$$p \mid (a + b) \quad \text{et} \quad p \mid (a - b)$$

Ainsi : $p \mid 2a$ et $p \mid 2b$.

• Par ailleurs, comme a est impair et b est impair, on en déduit que ab est impair.

Or : $p \mid ab$. D'où : $p \neq 2$. Ainsi :

\times $p \mid 2a$ et $p \wedge 2 = 1$ (2 est le seul nombre premier pair). Par théorème de Gauss : $p \mid a$.

\times $p \mid 2b$ et $p \wedge 2 = 1$. Par théorème de Gauss : $p \mid b$.

On en déduit : $p \mid a \wedge b$. C'est-à-dire : $p \mid 1$.

Absurde! (car $p \geq 3$)

On en conclut : $(a^2 + b^2) \wedge ab = 1$. □

Proposition 16.

L'ensemble des nombres premiers est infini.

Démonstration.

Raisonnons par l'absurde.

Supposons que l'ensemble \mathcal{P} des nombres premiers est fini.

Alors il existe $N \in \mathbb{N}^*$ et $(p_1, \dots, p_N) \in \mathbb{N}^N$ tel que : $\mathcal{P} = \{p_1, \dots, p_N\}$.

• On considère l'entier :

$$n = p_1 p_2 \cdots p_N + 1$$

Comme $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$, d'après la proposition précédente, cet entier n admet au moins un diviseur premier.

Or l'ensemble des nombres premiers est $\mathcal{P} = \{p_1, \dots, p_N\}$. Il existe donc $k \in \llbracket 1, N \llbracket$ tel que : $p_k \mid n$.

• On obtient alors :

$$p_k \mid n \quad \text{et} \quad p_k \mid p_1 p_2 \cdots p_N$$

On en déduit :

$$p_k \mid (n - p_1 p_2 \cdots p_N)$$

$$\parallel$$

$$1$$

Absurde! (car $p_k \geq 2$)

VI.2. Comment savoir si un nombre est premier ?

VI.2.a) Condition suffisante de primalité

Proposition 17.

Soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$.

Si n n'est pas premier, alors il admet au moins un diviseur d tel que :

$$2 \leq d^2 \leq n$$

Démonstration.

Soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$.

Supposons que n n'est pas premier.

Alors il admet un diviseur autre que 1 et n . Il existe donc $(d_1, d_2) \in \mathbb{N}^2$ tel que :

$$n = d_1 \times d_2 \quad \text{et} \quad 2 \leq d_1 \leq d_2$$

Comme $d_1 > 0$, on obtient :

$$2 d_1 \leq d_1^2 \leq d_1 d_2$$

$$\parallel$$

$$n$$

De plus, comme $d_1 > 1$, alors : $d_1^2 \geq 2 d_1 \geq 2$. Ainsi, on a bien :

$$2 \leq d_1^2 \leq n$$

Remarque

- Soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$. Le théorème précédent implique en particulier que si n n'est pas premier, alors il admet au moins un diviseur **premier** p tel que : $p^2 \leq n$, i.e. $p \leq \sqrt{n}$.
- En pratique, c'est plutôt la contraposée de cette implication qui est utilisée : « si l'entier n n'admet aucun diviseur premier p tel que $p \leq \sqrt{n}$, alors n est premier ».

Exercice 12

Le nombre 163 est-il premier ?

Démonstration.

On teste la divisibilité de 163 par tous les nombres premiers p tels que : $p^2 \leq 163$.

- Comme $2^2 = 4 \leq 163$, on teste la divisibilité par 2.
On a : $163 = 81 \times 2 + 1$ et $0 < 1 < 2$. L'entier 163 n'est donc pas divisible par 2.
- Comme $3^2 = 9 \leq 163$, on teste la divisibilité par 3.
On a : $163 = 54 \times 3 + 1$ et $0 < 1 < 3$. L'entier 163 n'est donc pas divisible par 3.
- Comme $5^2 = 25 \leq 163$, on teste la divisibilité par 5.
On a : $163 = 32 \times 5 + 3$ et $0 < 3 < 5$. L'entier 163 n'est donc pas divisible par 5.
- Comme $7^2 = 49 \leq 163$, on teste la divisibilité par 7.
On a : $163 = 23 \times 7 + 2$ et $0 < 2 < 7$. L'entier 163 n'est donc pas divisible par 7.
- Comme $11^2 = 121 \leq 163$, on teste la divisibilité par 11.
On a : $163 = 14 \times 11 + 9$ et $0 < 9 < 11$. L'entier 163 n'est donc pas divisible par 11.
- Comme $13^2 = 169 > 163$, on ne teste pas la divisibilité par 13.

Le nombre 163 est donc un nombre premier. □

□

VI.2.b) Crible d'Ératostène

L'algorithme suivant, dû à Ératostène de Cyrène (176-194 av. J.-C.), permet de déterminer les nombres premiers inférieurs à un nombre donné n .

- 1) On commence par représenter dans un tableau les entiers naturels successifs compris entre 2 et n .
- 2) Le nombre 2 est premier. On barre alors tous les multiples de 2 autre que 2.
- 3) Le nombre non barré suivant est 3, qui est donc premier. On barre alors tous les multiples de 3 autres que 3.
- 4) On itère le procédé jusqu'à ce qu'il ne reste plus de nombres composés.

Exercice 13

À l'aide du crible d'Ératostène, déterminer le nombre de nombres premiers inférieurs ou égaux à 127.

Notons que, comme :

$$11^2 \leq 127 \quad \text{et} \quad 12^2 > 127$$

après avoir rayé les multiples de 11, on est sûr d'avoir barré tous les nombres composés inférieurs à 127.

2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26	27	28
29	30	31	32	33	34	35	36	37
38	39	40	41	42	43	44	45	46
47	48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63	64
65	66	67	68	69	70	71	72	73
74	75	76	77	78	79	80	81	82
83	84	85	86	87	88	89	90	91
92	93	94	95	96	97	98	99	100
101	102	103	104	105	106	107	108	109
110	111	112	113	114	115	116	117	118
119	120	121	122	123	124	125	126	127

Codons maintenant en **Python**, à l'aide du crible d'Eratostène, une fonction permettant d'obtenir l'ensemble des nombres premiers inférieurs ou égaux à un entier n (où $n \in \llbracket 2, +\infty \rrbracket$).

```

1  def Eratostene(n) :
2      L = [i for i in range(2, n+1)]
3      i = 0
4      d = L[i]
5      p = len(L)
6      while d**2 <= n :
7          for k in L[i+1:p] :
8              if k % d == 0 :
9                  L.remove(k)
10             i = i + 1
11             d = L[i]
12             p = len(L)
13     return L

```

Détaillons les éléments de ce script.

• Début de la fonction

On commence par préciser la structure de la fonction :

- × cette fonction se nomme **Eratostene**,
- × elle prend en entrée le paramètre n ,
- × elle admet pour variable de sortie la variable L .

```

1  def Eratostene(n) :

```

```

13     return L

```

On initialise ensuite différentes variables :

- × la liste L qui contient tous les entiers de 2 à n . À l'issue de ce script, on souhaite que cette liste contienne seulement les nombres premiers inférieurs à n .

```

2      L = [i for i in range(2, n+1)]

```

- × l'entier i qui prend la valeur 0. Cette variable désigne la coordonnée, dans la liste L , du nombre premier dont on souhaite supprimer les multiples.

```

3      i = 0

```

- × l'entier d qui prend la valeur 2. Cette variable désigne le nombre premier dont on souhaite supprimer les multiples.

```

4      d = L[i]

```

- × l'entier p qui est la longueur de la liste L .

```

5      p = len(L)

```

• Structure itérative

Les lignes 6 à 12 consistent à supprimer les nombres composés de la liste L afin de n'en conserver que les nombres premiers. On considère donc chaque nombre d de la liste L pour en supprimer les multiples. D'après la condition suffisante de primalité d'un nombre entier, il suffit de considérer les entiers d tels que $d^2 \leq n$.

```

6      while d**2 <= n :

```

À chaque tour de boucle, on doit donc :

- 1) supprimer de la liste L tous les multiples de d , qui sont donc strictement supérieurs à $d = L[i]$. Pour cela on met en place une nouvelle structure itérative (boucle `for`).

```

7         for k in L[i+1:p] :
8             if k % d == 0 :
9                 L.remove(k)
```

- 2) mettre à jour i et d pour que la variable d contienne le nombre premier suivant dans la liste L .

```

10         i = i + 1
11         d = L[i]
```

On met enfin à jour la variable p pour qu'elle contienne la nouvelle longueur de la liste L .

```

12         p = len(L)
```

VII. Décomposition d'un entier en produit de facteurs premiers

VII.1. Théorème

Théorème 2. (Théorème fondamental de l'arithmétique)

Tout entier naturel au moins égal à 2 se décompose, de façon unique, en un produit de facteurs premiers.

En d'autres termes, pour tout $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$, il existe des entiers premiers p_1, \dots, p_r et des entiers naturels $\alpha_1, \dots, \alpha_r$ non nuls tels que :

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_r^{\alpha_r}$$

Cette écriture est unique à l'ordre près des facteurs.

(notons que les p_i sont deux à deux distincts)

Démonstration.

- Existence. Démontrons par récurrence (forte) : $\forall n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$, $\mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n)$: n peut s'écrire comme un produit de nombres premiers.

► Initialisation

L'entier 2 s'écrit bien comme un produit de nombres premiers puisqu'il est premier.

D'où $\mathcal{P}(2)$.

► Hérédité : soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$.

Supposons : $\forall k \in \llbracket 2, n-1 \llbracket$, $\mathcal{P}(k)$. Démontrons $\mathcal{P}(n)$ (i.e. n peut s'écrire comme un produit de nombres premiers).

L'entier n admet au moins un diviseur premier p . Deux cas se présentent alors :

- × si $p = n$, alors n est bien un produit de facteurs premiers.

- × si $p < n$, alors, il existe $q \in \mathbb{N}^*$ tel que : $n = p \times q$ et $1 < q < n$.

Comme q est un entier, on en déduit : $2 \leq q \leq n-1$. Ainsi, par hypothèse de récurrence, q s'écrit comme produit de nombres premiers.

Donc $n = p \times q$ aussi.

D'où $\mathcal{P}(n)$.

- Unicité.

Soit $(r, s) \in (\mathbb{N}^*)^2$, soit $(p_1, \dots, p_r, p'_1, \dots, p'_s) \in (\llbracket 2, +\infty \rrbracket)^{r+s}$ des entiers premiers et

soit $(\alpha_1, \dots, \alpha_r, \alpha'_1, \dots, \alpha'_s) \in (\mathbb{N}^*)^{r+s}$ tels que :

$$n = \prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i} \quad \text{et} \quad n = \prod_{i=1}^s (p'_i)^{\alpha'_i}$$

- Alors : $p'_1 \mid n$.

Raisonnons par l'absurde. Supposons : $p'_1 \notin \{p_1, \dots, p_r\}$. Alors, comme p'_1 est premier :

$$p'_1 \wedge p_1 = 1, \quad p'_1 \wedge p_2 = 1, \quad \dots, \quad p'_1 \wedge p_r = 1$$

Toujours parce que p'_1 est premier :

$$p'_1 \wedge p_1^{\alpha_1} = 1, \quad p'_1 \wedge p_2^{\alpha_2} = 1, \quad \dots, \quad p'_1 \wedge p_r^{\alpha_r} = 1$$

Et enfin :

$$p'_1 \wedge \left(\prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i} \right) = 1$$

Ainsi : $p'_1 \wedge n = 1$.

Absurde! On en déduit : $p'_1 \in \{p_1, \dots, p_r\}$.

- De même, on conclut : $\forall i \in \llbracket 1, s \rrbracket, p'_i \in \{p_1, \dots, p_r\}$. Ainsi :

$$\{p'_1, \dots, p'_s\} \subset \{p_1, \dots, p_r\}$$

- Toujours de même, en inversant le rôle des p_i et p'_i :

$$\{p_1, \dots, p_r\} \subset \{p'_1, \dots, p'_s\}$$

On en déduit :

$$\{p_1, \dots, p_r\} = \{p'_1, \dots, p'_s\}$$

Et donc :

× $r = s$

× à renumérotation près : $\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket, p_i = p'_i$.

- On obtient :

$$\prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i} = n = \prod_{i=1}^s p_i^{\alpha'_i}$$

Raisonnons par l'absurde. Supposons : $\alpha_1 \neq \alpha'_1$. Deux cas se présentent :

× si $\alpha_1 < \alpha'_1$, alors :

$$p_1^{\alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right) = p_1^{\alpha'_1 - \alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right)$$

D'où :

$$\left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right) = p_1^{\alpha'_1 - \alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right)$$

Or :

$$p_1 \nmid \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right) \quad \text{et} \quad p_1 \mid p_1^{\alpha'_1 - \alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right) \quad (\text{car } \alpha'_1 - \alpha_1 > 0)$$

Absurde!

× si $\alpha_1 > \alpha'_1$, alors :

$$p_1^{\alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right) = p_1^{\alpha_1 - \alpha'_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right)$$

D'où :

$$\left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right) = p_1^{\alpha_1 - \alpha'_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right)$$

Or :

$$p_1 \nmid \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha'_i} \right) \quad \text{et} \quad p_1 \mid p_1^{\alpha_1 - \alpha'_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right) \quad (\text{car } \alpha_1 - \alpha'_1 > 0)$$

Absurde!

On en déduit : $\alpha_1 = \alpha'_1$.

- De même : $\forall i \in \llbracket 2, r \rrbracket, \alpha_i = \alpha'_i$.

On a donc bien obtenu l'unicité à l'ordre des facteurs près. \square

Exemples

a) $56 = 2^3 \times 7^1$

c) $117 = 3^2 \times 13$

b) $225 = 3^2 \times 5^2$

d) $6120 = 2^3 \times 3^2 \times 5^1 \times 17^1$

Remarquons que si les p_i doivent être distincts dans une décomposition en facteurs premiers, ce n'est pas le cas des α_i .



Dans une décomposition en facteurs premiers, les α_i ne sont pas nuls. Ainsi ~~$56 = 2^3 \times 7^1 \times 11^0$~~ n'est pas une décomposition en facteurs premiers (on comprend bien que l'unicité de la décomposition serait alors impossible à obtenir).

VII.2. Application au calcul de PGCD et PPCM**Proposition 18.**

Soit $n \in \llbracket 2, +\infty \llbracket$. Si la décomposition en facteurs premiers de n est :

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r}$$

(les p_i sont des entiers premiers distincts et $\alpha_i \in \mathbb{N}^*$)

alors un entier naturel m divise n si et seulement si la décomposition en facteurs premiers de m est :

$$m = p_1^{\beta_1} \cdots p_r^{\beta_r} \quad \text{avec } 0 \leq \beta_i \leq \alpha_i$$

Démonstration.

On raisonne par double implication.

(\Leftarrow) Supposons que la décomposition en facteurs premiers d'un entier m est :

$$m = p_1^{\beta_1} \cdots p_r^{\beta_r} \quad \text{avec } 0 \leq \beta_i \leq \alpha_i$$

Alors :

$$n = \left(\prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i - \beta_i} \right) \times m$$

Comme $\prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i - \beta_i} \in \mathbb{N}$ (car : $\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket$, $\alpha_i \geq \beta_i$), on en déduit que m divise n .

(\Rightarrow) Supposons qu'un entier m divise n .

Alors tout nombre premier p intervenant dans la décomposition de m doit diviser n , donc doit appartenir à $\{p_1, \dots, p_r\}$. Ainsi :

$$m = \prod_{i=1}^r p_i^{\beta_i}$$

Il reste à démontrer : $\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket$, $\alpha_i \geq \beta_i$.

× Démontrons par l'absurde : $\alpha_1 \geq \beta_1$.

Supposons : $\alpha_1 < \beta_1$. Comme : $m \mid n$, alors :

$$p_1^{\beta_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\beta_i} \right) \mid p_1^{\alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right)$$

D'où :

$$p_1^{\beta_1 - \alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\beta_i} \right) \mid \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right)$$

Or, comme $\alpha_1 < \beta_1$:

$$p_1 \mid p_1^{\beta_1 - \alpha_1} \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\beta_i} \right) \quad \text{mais} \quad p_1 \nmid \left(\prod_{i=2}^r p_i^{\alpha_i} \right) = 1$$

Absurde !

× De même : $\forall i \in \llbracket 2, r \rrbracket$, $\alpha_i \geq \beta_i$. □

Exercice 14

Déterminer l'ensemble des diviseurs positifs de 224.

Démonstration.

- La décomposition en facteur premier de 224 est :

$$224 = 2^5 \times 7$$

- Les diviseurs positifs de 224 sont donc les entiers naturels d qui peuvent s'écrire sous la forme : $d = 2^\alpha \times 7^\beta$, avec $\alpha \in \llbracket 0, 5 \rrbracket$ et $\beta \in \{0, 1\}$. On en déduit :

$$\text{Div}(224) = \{1, 2, 4, 8, 16, 32, 7, 14, 28, 56, 112, 224\}$$

□

Proposition 19.

Soient a et b deux entiers dont on connaît les décompositions en facteurs premiers. On peut écrire en rassemblant tous ces facteurs :

$$a = \prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i} \quad \text{et} \quad b = \prod_{i=1}^r p_i^{\beta_i} \quad (\forall i \in \llbracket 1, r \rrbracket, (\alpha_i, \beta_i) \in \mathbb{N}^2)$$

Alors :

$$a \wedge b = \prod_{i=1}^r p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)}$$

$$a \vee b = \prod_{i=1}^r p_i^{\max(\alpha_i, \beta_i)}$$

Exemples

a) Déterminer $4 \wedge 6$.

Démonstration.

- D'une part : $6 = 2^1 \times 3^1$.
- D'autre part : $4 = 2^2 = 2^2 \times 3^0$.

Or : $\min(1, 2) = 1$ et $\min(1, 0) = 0$. D'où : $4 \wedge 6 = 2^1 \times 3^0 = 2$. □

b) Déterminer $882 \wedge 25\,725$.

Démonstration.

- D'une part : $882 = 2^1 \times 3^2 \times 7^2 = 2^1 \times 3^2 \times 5^0 \times 7^2$.
- D'autre part : $25\,725 = 3^1 \times 5^2 \times 7^3 = 2^0 \times 3^1 \times 5^2 \times 7^3$.

Or : $\min(1, 0) = 0$, $\min(2, 1) = 1$, $\min(0, 2) = 0$ et $\min(2, 3) = 2$.
D'où : $882 \wedge 25\,725 = 2^0 \times 3^1 \times 5^0 \times 7^2 = 3^1 \times 7^2 (= 147)$. □

c) Déterminer $882 \vee 25\,725$.

Démonstration.

- D'une part : $882 = 2^1 \times 3^2 \times 5^0 \times 7^2$.
- D'autre part : $25\,725 = 2^0 \times 3^1 \times 5^2 \times 7^3$.

Or : $\max(1, 0) = 1$, $\max(2, 1) = 2$, $\max(0, 2) = 2$ et $\max(2, 3) = 3$.
D'où : $882 \vee 25\,725 = 2^1 \times 3^2 \times 5^2 \times 7^3 (= 154\,350)$. □

d) Déterminer $76 \wedge 33$ et $76 \vee 33$.

Démonstration.

- D'une part : $76 = 2^2 \times 19^1 = 2^2 \times 3^0 \times 11^0 \times 19^1$.
- D'autre part : $33 = 3^1 \times 11^1 = 2^0 \times 3^1 \times 11^1 \times 19^0$.

Ainsi :

$$\times \quad 76 \wedge 33 = 2^0 \times 3^0 \times 11^0 \times 19^0 = 1$$

(les entiers 76 et 33 sont premiers entre eux)

$$\times \quad 76 \vee 33 = 2^2 \times 3^1 \times 11^1 \times 19^1 (= 2\,508)$$

□