

# Chapitre 4 : L'ensemble $\mathbb{N}$

## I Ce qui est admis ou supposé connu

- $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$
- $+$  et  $\times$  constituent des l.c.i sur  $\mathbb{N}$  avec les propriétés suivantes :
  - $+$  et  $\times$  sont associatives et commutatives.
  - $\times$  est distributive sur  $+$
  - $0$  est neutre pour  $+$
  - $1$  est neutre pour  $\times$
- $\leq$  constitue une relation d'ordre total sur  $\mathbb{N}$ .

Théorème :

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

Théorème :

$\mathbb{N}$  n'a pas de maximum, mais toute partie non vide majorée de  $\mathbb{N}$  admet un plus grand élément.

Démonstration :

Soit  $A$  une partie non vide majorée de  $\mathbb{N}$ .

Soit  $B$  l'ensemble des majorants de  $A$ .  $B \neq \emptyset$  car  $A$  est majorée. Donc  $B$  admet un plus petit élément, disons  $m$ . Montrons que  $m \in A$ .

Supposons que  $m \notin A$ . Comme  $m$  est un majorant de  $A$ , on a donc  $\forall x \in A, x < m$

Cela impose que  $m \geq 1$  (sinon on aurait  $\forall x \in A, x < 0$ , ce qui est impossible car  $A \neq \emptyset$ )

et que  $\forall x \in A, x \leq m - 1$ . Donc  $m - 1$  est un majorant de  $A$ . Or,  $m$  est le plus petit élément de  $B$ . On a donc une contradiction. Donc  $m \in A$  et  $m$  majore  $A$ . Donc  $m$  est le plus grand élément de  $A$ .

(On utilise le fait que pour tout  $x \in \mathbb{N}$ , l'ensemble des  $y \in \mathbb{N}$  tels que  $x < y$  admet un plus petit élément qui n'est autre que  $x + 1$ ).

- Les calculs dans  $\mathbb{N}$  sont supposés connus.
- Pour l'arithmétique, voir plus tard.

## II Principe de récurrence

Théorème :

Soit  $P$  une propriété définie sur  $\mathbb{N}$ . Si on a :

- (1)  $P(0)$  (est vraie)
- (2)  $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$  (est vrai)

Alors  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$  (est vraie).

Démonstration :

Supposons (1) et (2).

Soit  $E$  l'ensemble des éléments de  $\mathbb{N}$  tels que  $\text{non}(P(n))$ . Montrons que  $E$  est vide.

Supposons  $E$  non vide. Alors  $E$  admet un plus petit élément  $m$ .

$m \neq 0$  car  $P(0)$  est vraie.

On introduit donc  $m-1$ .  $m-1 \notin E$  car  $m$  en est le plus petit élément. Donc  $P(m-1)$  est vraie. Or,  $P(m-1) \Rightarrow P(m)$ . Donc  $P(m)$  est vraie. Donc  $m \notin E$ . On a donc une contradiction. Donc  $E$  est vide. Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$ .

Exemples :

- Montrons par récurrence que  $\forall n \in \mathbb{N}, \underbrace{\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}}_{P(n)}$

- Déjà, on a bien  $P(0)$  car  $0 = 0$
- Montrons que  $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons  $P(n)$ , montrons  $P(n+1)$

$$\sum_{k=1}^{n+1} k = \sum_{k=1}^n k + n + 1 = \frac{n(n+1)}{2} + n + 1 = \frac{n+1}{2} \times (n+2) = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$$

On a montré que si on a  $P(n)$ , alors on a  $P(n+1)$ . Or, on l'a fait pour  $n$  quelconque. Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

- On en déduit donc selon le principe de récurrence que  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$   
(On peut remplacer ces trois dernières lignes par « ce qui achève la récurrence »)

- Montrons par récurrence que  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$ , où  $P(n)$  signifie : « pour tout ensemble  $E$  de cardinal  $n$ ,  $P(E)$  est de cardinal  $2^n$  »

- $P(0)$  est vraie car  $\emptyset$  a une seule partie, à savoir  $\emptyset$ .  
C'est-à-dire que  $P(\emptyset)$  a un élément,  $\emptyset$ , ou encore  $P(\emptyset) = \{\emptyset\}$ , de cardinal 1.

- Montrons que  $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons  $P(n)$ . Soit  $E$  un ensemble de cardinal  $n+1$ .

Soit  $a \in E$  (il en existe car  $\text{card}(E) > 0$ )

On note  $A = E \setminus \{a\}$ . Alors les parties de  $E$  se répartissent en deux catégories : celles qui n'ont pas  $a$  et celles qui l'ont.

Celles qui ne contiennent pas  $a$ , il y en a  $2^n$  (ce sont les parties de  $A$ )

Celles qui contiennent pas  $a$ , il y en a autant (ce sont les parties de  $A$  auxquelles on ajoute  $a$ )

Il en résulte que  $\text{card}(P(E)) = 2^n + 2^n = 2^{n+1}$

Ce qui achève la récurrence.

### III Variantes de récurrence

Théorème :

Soit  $P$  une propriété définie sur  $\mathbb{N}^*$ . Si :

- (1)  $P(1)$
- (2)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

Alors  $\forall n \in \mathbb{N}^*, P(n)$ .

Démonstration :

Soit  $P$  une propriété définie sur  $\mathbb{N}^*$ , supposons  $P(1)$  et que  $\forall n \in \mathbb{N}^*, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

Soit  $Q$  la propriété définie sur  $\mathbb{N}$  par  $\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Leftrightarrow P(n+1))$

Alors  $Q(0)$  est vraie, car  $P(1)$  est vraie.

Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons  $Q(n)$ . Alors  $P(n+1)$ . Donc  $P(n+2)$ . Donc  $Q(n+1)$

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Rightarrow Q(n+1))$

Donc, selon le principe de base de récurrence,  $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n+1)$ . Donc  $\forall m \in \mathbb{N}^*, P(m)$

**Théorème (récurrence double) :**

Soit  $P$  une propriété définie sur  $\mathbb{N}$ . Si :

(1)  $P(0)$  et  $P(1)$

(2)  $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \Rightarrow P(n+2))$

Alors  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$ .

Démonstration :

On fait de la même façon que pour le théorème précédent avec  $Q$  définie par :

$\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Leftrightarrow P(n) \text{ et } P(n+1))$

En prenant les hypothèses du théorème, on a :

$Q(0)$  est vraie car  $P(0)$  et  $P(1)$  le sont

Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons  $Q(n)$ . Alors  $P(n)$  et  $P(n+1)$  donc  $P(n+2)$  et  $P(n+1)$

Donc  $Q(n+1)$ .

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Rightarrow Q(n+1))$

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$ . Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$

**Théorème (récurrence forte) :**

Soit  $P$  une propriété définie sur  $\mathbb{N}$ . Si :

(1)  $P(0)$

(2)  $\forall n \in \mathbb{N}, [\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)] \Rightarrow P(n+1)$  (les  $\llbracket \cdot, \cdot \rrbracket$  s'utilisent pour les entiers)

Alors  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$ .

(C'est-à-dire que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , si la propriété est vraie jusqu'au rang  $n$ , alors elle est vraie au rang  $n+1$ )

Démonstration :

On définit cette fois-ci  $Q$  par :

$\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Leftrightarrow [\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)])$

Alors  $Q(0)$  est vraie car  $P(0)$  l'est, donc  $\forall k \in \llbracket 0, 0 \rrbracket, P(k)$ .

Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons  $Q(n)$ , alors  $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)$ , donc  $P(n+1)$ ,

donc  $\forall k \in \llbracket 0, n+1 \rrbracket, P(k)$ , donc  $Q(n+1)$

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, (Q(n) \Rightarrow Q(n+1))$

Donc  $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$ , donc  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$

Théorème (récurrence finie) :  
 Soit  $m$  un entier naturel non nul  
 Soit  $P$  une propriété définie sur  $\llbracket 0, m \rrbracket$ . Si :

- (1)  $P(0)$
- (2)  $\forall n \in \llbracket 0, m-1 \rrbracket, (P(n) \Rightarrow P(n+1))$

Alors  $\forall n \in \llbracket 0, m \rrbracket, P(n)$ .

Théorème (récurrence finie descendante) :  
 Soit  $m$  un entier naturel non nul  
 Soit  $P$  une propriété définie sur  $\llbracket 0, m \rrbracket$ . Si :

- (3)  $P(m)$
- (4)  $\forall n \in \llbracket 1, m \rrbracket, (P(n) \Rightarrow P(n-1))$

Alors  $\forall n \in \llbracket 0, m \rrbracket, P(n)$ .

## IV Un peu d'arithmétique

### A) Division euclidienne dans $\mathbb{N}$ .

Théorème :  
 Soient  $a, b \in \mathbb{N}, b \neq 0$ .  
 Alors il existe un unique couple  $(q, r) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  tel que :

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

$q$  est le quotient,  $r$  le reste dans la division euclidienne de  $a$  par  $b$ .

Démonstration :

• Unicité :

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

Alors  $bq - bq' = r' - r$  ;  $b(q - q') = r' - r$

Or,  $-b < r' - r < b$ . Supposons par exemple  $r' \geq r$  (sinon on inverse les rôles)

Ainsi,  $0 \leq r' - r < b$

Ainsi,  $q - q' = 0$ , car sinon  $q - q' \geq 1$  et  $b(q - q') \geq b$  soit  $r' - r \geq b$ .

Donc  $(q, r) = (q', r')$

• Existence :

Soit  $E = \{k \in \mathbb{N}, bk \leq a\}$ . Alors  $E \subset \mathbb{N}$ ,  $E$  est non vide, car  $0 \in E$  et est majoré par  $a$  :  $k \leq bk \leq a$ . Donc  $E$  admet un maximum, qu'on note  $q$ .

Alors, on a :

$bq \leq a < b(q+1)$  (car  $q \in E$  et  $q+1 \notin E$  puisque  $q = \max(E)$ )

Donc  $0 \leq a - bq < b(q+1) - bq$ , soit  $0 \leq a - bq < b$ . On note  $r = a - bq$

Alors :

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

## B) Numération en base quelconque

Théorème :

Soit  $\beta \in \mathbb{N} \setminus \{0,1\}$

Soit  $A \in \mathbb{N}$

Alors il existe une unique suite  $(a_k)_{k \in \mathbb{N}}$  d'entiers de l'ensemble  $\llbracket 0, \beta - 1 \rrbracket$  nulle à partir d'un certain rang telle que :

$$A = a_0 \times \beta^0 + a_1 \times \beta^1 + a_2 \times \beta^2 + \dots + a_n \times \beta^n \quad (n \text{ est tel que } \forall k > n, a_k = 0)$$

qu'on note  $\sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k$  (somme faussement infinie)

On note alors  $A = \overline{(a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0)}_\beta$

Démonstration :

Notons  $S_F$  l'ensemble des suites de  $\{0, \dots, \beta - 1\}$  nulles à partir d'un certain rang.

Pour  $a \in S_F$ , les termes de la suite  $a$  sont notés  $a_0, a_1, a_2, \dots$ .

Montrons par récurrence forte que  $\forall A \in \mathbb{N}$ ,  $(\exists! a \in S_F, A = \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k)$

- P(0) est vrai : si on prend, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $a_k = 0$ , on a bien  $\sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k = 0$ ,

et si un des termes de  $a$  n'est pas nul, alors  $\sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k \neq 0$

- Soit  $A \in \mathbb{N}^*$ , supposons que  $\forall B \in \llbracket 0, A - 1 \rrbracket, P(B)$ . Montrons qu'alors P(A).

La division euclidienne de  $A$  par  $\beta$  donne :

$$\begin{cases} A = \beta Q + r \\ r \in \{0, 1, \dots, \beta - 1\} \end{cases}$$

Alors  $Q \in \llbracket 0, A - 1 \rrbracket$  :

On a  $\beta > 1$  et  $Q > 0$ . Donc  $Q < \beta Q \leq \beta Q + r = A$ , donc  $Q < A$ .

Donc P(Q) : il existe une unique suite  $(q_k)_{k \in \mathbb{N}} \in S_F$  telle que  $Q = \sum_{k \in \mathbb{N}} q_k \beta^k$

$$\text{Donc } A = \left( \sum_{k \in \mathbb{N}} q_k \beta^{k+1} \right) + r = \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k \quad \text{avec } \begin{cases} a_0 = r \\ \forall k \geq 1, a_k = q_{k-1} \end{cases}$$

D'où l'existence de la suite.

Si une autre suite  $(a'_k)_{k \in \mathbb{N}}$  convient, alors :

$$A = \sum_{k \in \mathbb{N}} a'_k \beta^k = \sum_{k \in \mathbb{N}^*} a'_k \beta^k + a'_0 = \beta \sum_{k \in \mathbb{N}^*} a'_k \beta^{k-1} + a'_0$$

Comme  $a'_0 \in \llbracket 0, \beta - 1 \rrbracket$ , on a alors  $a'_0 = r$  et  $\sum_{k \in \mathbb{N}^*} a'_k \beta^{k-1} = Q$  (par unicité du

couple  $(Q, r)$ )

Donc  $a'_0 = a_0$ ,

et  $\forall k \in \mathbb{N}^*, a'_k = q_{k-1} = a_k$  par hypothèse de récurrence.

D'où l'unicité de la suite.

Cette démonstration donne un algorithme pour obtenir les chiffres.

Exemple :

Donner 2003 en base 3.

Division euclidienne de 2003 par 3 : 667 reste 2  
 Division euclidienne de 667 par 3 : 222 reste 1  
 Division euclidienne de 222 par 3 : 74 reste 0  
 Division euclidienne de 74 par 3 : 24 reste 2  
 Division euclidienne de 24 par 3 : 8 reste 0  
 Division euclidienne de 8 par 3 : 2 reste 2  
 Division euclidienne de 2 par 3 : 0 reste 2

Donc, en remontant :

$$2 = \bar{2}_3 = 2 \times 3^0$$

$$8 = 2 \times 3^1 + 2 \times 3^0$$

$$74 = 2 \times 3^2 + 2 \times 3^1 + 0 \times 3^0$$

$$222 = 2 \times 3^3 + 2 \times 3^2 + 0 \times 3^1 + 2 \times 3^0$$

$$667 = 2 \times 3^4 + 2 \times 3^3 + 0 \times 3^2 + 2 \times 3^1 + 1 \times 3^0$$

$$2003 = 2 \times 3^5 + 2 \times 3^4 + 0 \times 3^3 + 2 \times 3^2 + 1 \times 3^1 + 2 \times 3^0$$

$$\text{Donc } 2003 = \overline{(2202012)}_3$$

2003 en base 2 :

$$2003 = 1001 \times 2 + 1$$

$$1001 = 500 \times 2 + 1$$

$$500 = 250 \times 2 + 0$$

$$250 = 125 \times 2 + 0$$

$$125 = 62 \times 2 + 1$$

$$62 = 31 \times 2 + 0$$

$$31 = 15 \times 2 + 1$$

$$15 = 7 \times 2 + 1$$

$$7 = 3 \times 2 + 1$$

$$3 = 1 \times 2 + 1$$

$$1 = 0 \times 2 + 1$$

$$\text{Donc } 2003 = \overline{(11111010011)}_2$$

2003 en base 12 : on utilise les symboles 0, 1, 2, ..., A, B.

$$2003 = 166 \times 12 + 11$$

$$166 = 13 \times 12 + 10$$

$$13 = 1 \times 12 + 1$$

$$1 = 0 \times 12 + 1$$

$$\text{Donc } 2003 = \overline{(11AB)}_{12}$$