



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

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 $x + 1$.)

II Principe de récurrence

Théorème :

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

- $\mathcal{P}(0)$ (est vraie)

- $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+1))$ (est vrai)

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

Démonstration :

Soit E l'ensemble des éléments de \mathbb{N} tels que $\text{non}(\mathcal{P}(n))$. Montrons que E est vide. Supposons E non vide. Alors E admet un plus petit élément m . $m \neq 0$ car $\mathcal{P}(0)$ est vraie. On introduit donc $m-1$. $m-1 \notin E$ car m en est le plus petit élément. Donc $\mathcal{P}(m-1)$ est vraie. Or, $\mathcal{P}(m-1) \implies \mathcal{P}(m)$. Donc $\mathcal{P}(m)$ est vraie. Donc $m \notin E$. On a donc une contradiction. Donc E est vide. Donc $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$.

Exemple :

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

◇ Déjà, on a bien $\mathcal{P}(0)$ car $0 = 0$.

◇ Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+1))$.

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

$$\sum_{k=1}^{n+1} k = \left(\sum_{k=1}^n k \right) + n + 1 = \frac{n(n+1)}{2} + n + 1 = \frac{n+1}{2} \times (n+2) = \frac{(n+1)(n+2)}{2} \quad (4.1)$$

◇ On a montré que si on a $\mathcal{P}(n)$, alors on a $\mathcal{P}(n+1)$. Or, on l'a fait pour n quelconque. Donc $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+1))$. On en déduit donc selon le principe de récurrence que $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$.

(On peut remplacer ce dernier paragraphe par « ce qui achève la récurrence »).

- Montrons par récurrence que $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{Q}(n)$, où $\mathcal{Q}(n)$ signifie : « pour tout ensemble E de cardinal n , l'ensemble $\mathcal{P}(E)$ des parties de E est de cardinal 2^n » :
 - ◇ $\mathcal{Q}(0)$ est vraie car \emptyset a une seule partie, à savoir \emptyset . C'est-à-dire que $\mathcal{P}(\emptyset)$ a un élément, \emptyset , ou encore $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$, de cardinal 1.
 - ◇ Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \implies \mathcal{Q}(n+1))$: soit $n \in \mathbb{N}$. Supposons $\mathcal{Q}(n)$. 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 $\text{card}(\mathcal{P}(E)) = 2^n + 2^n = 2^{n+1}$, ce qui achève la récurrence.

III Variantes de récurrence

Théorème :

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

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

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

Démonstration :

Soit \mathcal{P} une propriété définie sur \mathbb{N}^* , supposons $\mathcal{P}(1)$ et que $\forall n \in \mathbb{N}^*, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+1))$. Soit \mathcal{Q} la propriété définie sur \mathbb{N} par $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \iff \mathcal{P}(n+1))$. Alors :

- $\mathcal{Q}(0)$ est vraie, car $\mathcal{P}(1)$ est vraie.
- Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons $\mathcal{Q}(n)$. Alors $\mathcal{P}(n+1)$. Donc $\mathcal{P}(n+2)$. Donc $\mathcal{Q}(n+1)$. Donc $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \implies \mathcal{Q}(n+1))$.

Donc, selon le principe de base de récurrence, $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{Q}(n)$. Donc $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n+1)$. Donc $\forall m \in \mathbb{N}^*, \mathcal{P}(m)$.

Théorème (récurrence double) :

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

- $\mathcal{P}(0)$ et $\mathcal{P}(1)$,
- $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+2))$,

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

Démonstration :

On fait de la même façon que pour le théorème précédent avec \mathcal{Q} définie par :

$$\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \iff \mathcal{P}(n) \text{ et } \mathcal{P}(n+1)) \quad (4.2)$$

En prenant les hypothèses du théorème, on a :

- $\mathcal{Q}(0)$ est vraie car $\mathcal{P}(0)$ et $\mathcal{P}(1)$ le sont.
- Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons $\mathcal{Q}(n)$. Alors $\mathcal{P}(n)$ et $\mathcal{P}(n+1)$, donc $\mathcal{P}(n+2)$ et $\mathcal{P}(n+1)$. Donc $\mathcal{Q}(n+1)$.
Donc $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \implies \mathcal{Q}(n+1))$.

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

Théorème (récurrence forte) :

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

- $\mathcal{P}(0)$.
- $\forall n \in \mathbb{N}, (\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \mathcal{P}(k)) \implies \mathcal{P}(n+1)$ (les \llbracket, \rrbracket s'utilisent pour les entiers).

Alors $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$. (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 \mathcal{Q} par :

$$\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \iff (\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \mathcal{P}(k))) \quad (4.3)$$

- Alors $\mathcal{Q}(0)$ est vraie car $\mathcal{P}(0)$ l'est, donc $\forall k \in \llbracket 0, 0 \rrbracket \mathcal{P}(k)$.
- Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons $\mathcal{Q}(n)$, alors $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \mathcal{P}(k)$, donc $\mathcal{P}(n+1)$, donc $\forall k \in \llbracket 0, n+1 \rrbracket, \mathcal{P}(k)$, donc $\mathcal{Q}(n+1)$. Donc $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{Q}(n) \implies \mathcal{Q}(n+1))$

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

Théorème (récurrence finie) :

Soit m un entier naturel non nul. Soit \mathcal{P} une propriété définie sur $\llbracket 0, m \rrbracket$. Si :

- $\mathcal{P}(0)$,
- $\forall n \in \llbracket 0, m-1 \rrbracket, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n+1))$,

alors $\forall n \in \llbracket 0, m \rrbracket, \mathcal{P}(n)$.

Théorème (récurrence finie descendante) :

Soit m un entier naturel non nul. Soit \mathcal{P} une propriété définie sur $\llbracket 0, m \rrbracket$. Si :

- $\mathcal{P}(m)$,
- $\forall n \in \llbracket 1, m \rrbracket, (\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n-1))$,

alors $\forall n \in \llbracket 0, m \rrbracket, \mathcal{P}(n)$.

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 :

$$\begin{cases} a = bq + r \\ 0 \leq r < b \end{cases} \quad (4.4)$$

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 $bq - bq' = r' - r$, soit $b(q - q') = r' - r$. Or, $-b < r' - r < b$. Supposons par exemple $r' \geq r$ (sinon on inverse les rôles). Alors, $0 \leq r' - r < b$, donc $q - q' = 0$, 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 . On a alors : $bq \leq a < b(q+1)$ (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

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

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 :

$$A = a_0 \times \beta^0 + a_1 \times \beta^1 + a_2 \times \beta^2 + \dots + a_n \times \beta^n \quad (4.5)$$

(n 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 $\forall A \in \mathbb{N}$, $(\exists! a \in S_F, A = \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k)$.

- $\mathcal{P}(0)$ 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 $\forall B \in \llbracket 0, A - 1 \rrbracket, \mathcal{P}(B)$. Montrons qu'alors $\mathcal{P}(A)$. La division euclidienne de A par β donne :

$$\begin{cases} A = \beta Q + r \\ r \in \{0, 1, \dots, \beta - 1\} \end{cases} \quad (4.6)$$

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 $\mathcal{P}(Q)$:

il existe une unique suite $(q_k)_{k \in \mathbb{N}} \in S_F$ telle que $Q = \sum_{k \in \mathbb{N}} q_k \beta^k$. Donc $A = (\sum_{k \in \mathbb{N}} q_k \beta^{k+1}) + r = \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \beta^k$ 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 :

$$A = \sum_{k \in \mathbb{N}} a'_k \beta^k = \sum_{k \in \mathbb{N}^*} a'_k \beta^k + a'_0 = \beta \sum_{k \in \mathbb{N}^*} a'_k \beta^{k-1} + a'_0 \quad (4.7)$$

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 :

$$\begin{aligned}
 2 &= \bar{2}_3 = 2 \times 3^0 \\
 8 &= 2 \times 3^1 + 2 \times 3^0 \\
 74 &= 2 \times 3^2 + 2 \times 3^1 + 0 \times 3^0 \\
 222 &= 2 \times 3^3 + 2 \times 3^2 + 0 \times 3^1 + 2 \times 3^0 \\
 667 &= 2 \times 3^4 + 2 \times 3^3 + 0 \times 3^2 + 2 \times 3^1 + 1 \times 3^0 \\
 2003 &= 2 \times 3^5 + 2 \times 3^4 + 0 \times 3^3 + 2 \times 3^2 + 1 \times 3^1 + 2 \times 3^0
 \end{aligned} \tag{4.8}$$

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

- 2003 en base 2 :

$$\begin{aligned}
 2003 &= 1001 \times 2 + 1 \\
 1001 &= 500 \times 2 + 1 \\
 500 &= 250 \times 2 + 0 \\
 250 &= 125 \times 2 + 0 \\
 125 &= 62 \times 2 + 1 \\
 62 &= 31 \times 2 + 0 \\
 31 &= 15 \times 2 + 1 \\
 15 &= 7 \times 2 + 1 \\
 7 &= 3 \times 2 + 1 \\
 3 &= 1 \times 2 + 1 \\
 1 &= 0 \times 2 + 1
 \end{aligned} \tag{4.9}$$

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

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

$$\begin{aligned}
 2003 &= 166 \times 12 + 11 \\
 166 &= 13 \times 12 + 10 \\
 13 &= 1 \times 12 + 1 \\
 1 &= 0 \times 12 + 1
 \end{aligned} \tag{4.10}$$

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