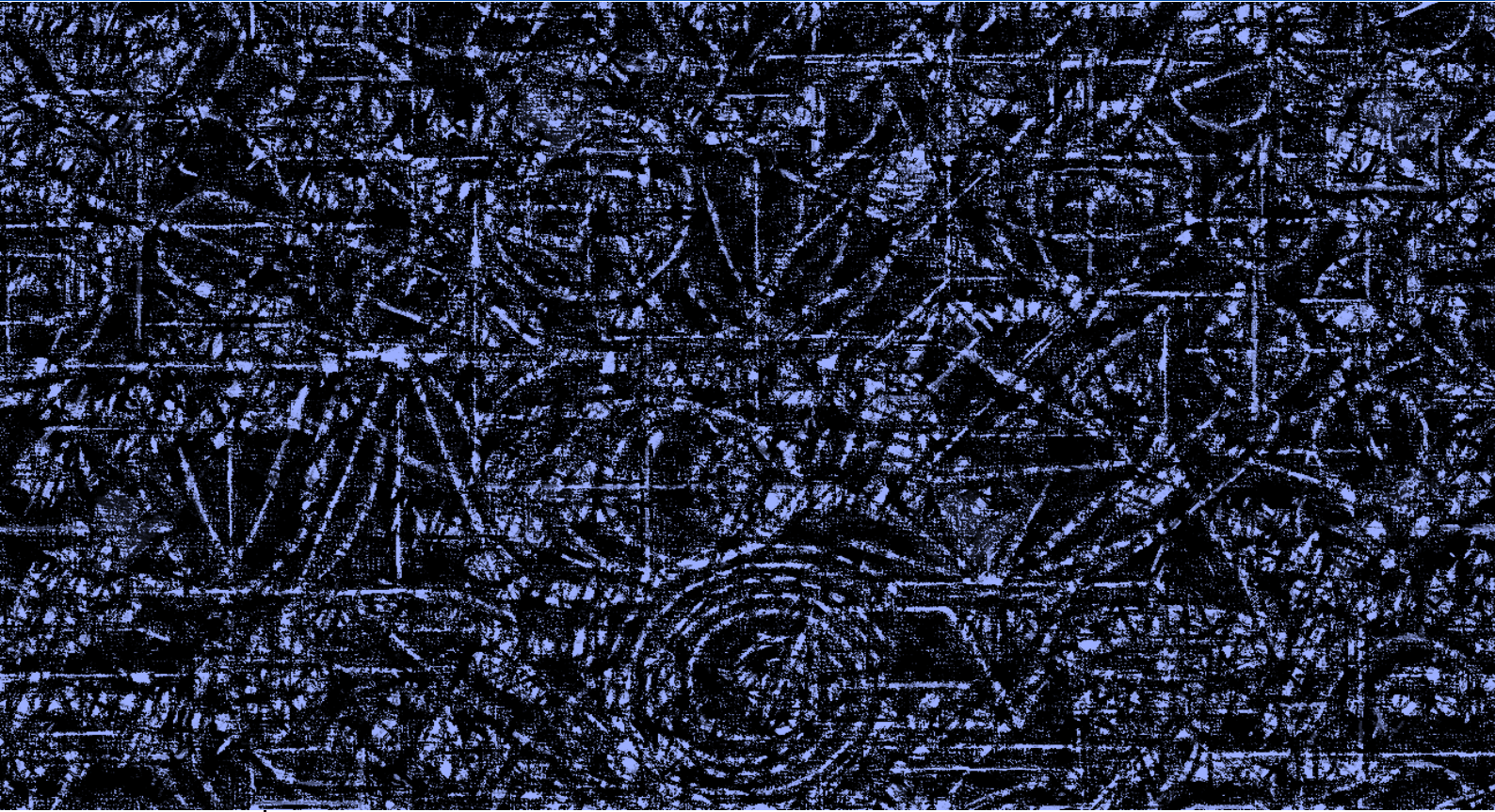


Axiomatisation de \mathbb{N}



Introduction

Sur quoi repose la démonstration par récurrence ? Peut-on démontrer rigoureusement que quels que soient les entiers naturels n et p , on a $n + p = p + n$ et $np = pn$?

Dans ce chapitre nous répondons à toutes ces questions. De nombreux énoncés qui jusque-là étaient considérés comme des axiomes deviendront des théorèmes.

Prérequis

- Suites numériques (vue au lycée)
- Structures algébriques : du magma au groupe (**chapitre 4**)
- Sommes et produits (**chapitre 6**)

Objectifs du chapitre

- Énoncer les axiomes de **Peano**
- Énoncer l'axiomatisation ordinale
- Démontrer les propriétés liées à l'addition dans \mathbb{N}
- Démontrer les propriétés liées à la multiplication dans \mathbb{N}
- Démontrer les propriétés liées à l'ordre dans \mathbb{N}
- Montrer l'équivalence des deux types d'axiomatisation (Peano et ordinale)
- Approfondir la démonstration par récurrence

Un chapitre entier sera consacré aux suites (**chapitre 3** du livre d'analyse). Mais il faut pour celui-ci avoir un minimum de prérequis sur les suites étudiées au lycée.

Giuseppe Peano (1858-1932) était un mathématicien italien.

Le cours du chapitre 7

1 Première approche axiomatique des entiers naturels

A Axiomes de Peano

En 1889, le mathématicien italien **Giuseppe Peano** présente une axiomatisation des entiers naturels et montre comment on peut déduire de ces axiomes toutes les propriétés des entiers.

Nous admettons l'existence d'un ensemble appelé ensemble des **entiers naturels** noté \mathbb{N} et contenant un élément appelé « zéro » noté « 0 ».

Axiome 1 Axiomes de Peano

L'ensemble des entiers naturels \mathbb{N} vérifie les axiomes qui suivent.

A_1 : il existe une application $\sigma : \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$ injective ;

A_2 : $0 \notin \sigma(\mathbb{N})$;

A_3 : $\forall A \in \mathcal{P}(\mathbb{N}), \begin{cases} 0 \in A \\ \forall n \in \mathbb{N}, n \in A \Rightarrow \sigma(n) \in A \end{cases} \Rightarrow A = \mathbb{N}$.

Remarques

1. L'application σ est appelé **successeur**. L'image d'un entier naturel par cette application porte aussi le même nom. On note $\sigma(0) = 1$, $\sigma(1) = 2$, $\sigma(2) = 3$ etc.

2. L'**axiome 1** assure que deux entiers naturels distincts ne peuvent avoir le même successeur.

3. L'**axiome 2** assure que 0 est le successeur d'aucun entier naturel ou que 0 n'a pas d'antécédent par σ .

4. L'**axiome 3** est appelé **axiome de récurrence**. Il assure que si on se donne une partie \mathbb{N} qui contient 0 ainsi que le successeur de chacun de ses éléments, alors cette partie est nécessairement \mathbb{N} .

Cet axiome peut aussi s'écrire : $\forall A \in \mathcal{P}(\mathbb{N}), \begin{cases} 0 \in A \\ \sigma(A) \subset A \end{cases} \Rightarrow A = \mathbb{N}$.

B Premières conséquences

Théorème 1

Soit $\sigma : \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$ une application injective.

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, \exists m \in \mathbb{N}, \sigma(m) = n.$$

Preuve

Notons $A = \sigma(\mathbb{N}) \cup \{0\}$.

Il est clair que $0 \in A$ et que $A \subset \mathbb{N}$.

On a donc (**théorème 30-1** du **chapitre 3**), $\sigma(A) \subset \sigma(\mathbb{N})$. Et comme $\sigma(\mathbb{N}) \subset A$, on a $\sigma(A) \subset A$.

Par l'axiome de récurrence, il vient alors que $A = \mathbb{N}$.

Ainsi, si n est non nul, il appartient nécessairement à $\sigma(\mathbb{N})$. □

Remarques

1. Tout entier non nul admet donc un unique antécédent par l'application σ . Cet antécédent est appelé **prédécesseur**. Par exemple, le prédécesseur de 5 est 4 (car $\sigma(4) = 5$). L'entier 0 n'a pas de prédécesseur.

2. Pour toute la suite, σ désignera toujours une application injective de \mathbb{N} dans \mathbb{N} .

Théorème 2 Théorème de récurrence (version 1)

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(\sigma(n)) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n).$$

Preuve

Supposons qu'on ait $P(0)$ et que quel que soit l'entier naturel n , $P(n) \Rightarrow P(\sigma(n))$.

Posons $A = \{n \in \mathbb{N}, P(n)\}$ et montrons que $A = \mathbb{N}$.

Il est clair que $A \subset \mathbb{N}$ et $0 \in A$.

Puis l'hypothèse : $\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(\sigma(n))$ est équivalente à l'assertion « $\forall n \in \mathbb{N}, n \in A \Rightarrow \sigma(n) \in A$ ».

La justification de l'existence nous obligerait à considérer l'axiomatisation de la théorie des ensembles et donc sortirait du cadre que nous nous sommes fixés.

1 est donc le successeur de 0, 2 est le successeur de 1 et ainsi de suite.

Autrement dit, tout nombre entier naturel non nul est le successeur d'un entier naturel.

On rappelle que l'**axiome 2** assure que 0 n'est pas dans $\sigma(\mathbb{N})$.

L'application $\mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}^*$ qui à un entier naturel associe son successeur est bijective.

Ce théorème est bien connu depuis la classe de terminale même si la formulation de ce dernier est très formelle ici. A la fin de ce chapitre, nous en reparlerons plus en détail.

Le cours du chapitre 7

Il vient alors que A est stable par σ , d'où (**axiome 3**), $A = \mathbb{N}$.

Finalement, quel que soit l'entier naturel n , on a $P(n)$. □

Exemple

Montrons que : $\forall n \in \mathbb{N}, \sigma(n) \neq n$.

Notons $P(n)$ le prédicat défini sur \mathbb{N} par $\sigma(n) \neq n$.

Il s'agit donc de montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.

$P(0)$ est bien vérifié car $0 \notin \sigma(\mathbb{N})$ (0 n'a pas d'antécédent par σ).

Soit alors $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $P(n)$ est vrai (on suppose donc que $\sigma(n) \neq n$ pour un entier n fixé).

D'après l'**axiome 1**, comme l'application σ est injective, on a $\sigma(\sigma(n)) \neq \sigma(n)$.

On conclut alors avec le **théorème de récurrence** que : $\forall n \in \mathbb{N}, \sigma(n) \neq n$.

Le théorème suivant, important, permet de justifier l'existence et l'unicité de certaines suites définies par récurrence.

Théorème 3

Soient a un élément d'un ensemble E et $f : E \longrightarrow E$ une application.

Il existe une unique suite $u : \mathbb{N} \longrightarrow E$ telle que :

$$\begin{cases} u(0) = a \\ \forall n \in \mathbb{N}, u(\sigma(n)) = f(u(n)) \end{cases}$$

Preuve

Soient u et v deux suites telles que :

$$\begin{cases} u(0) = a \\ \forall n \in \mathbb{N}, u(\sigma(n)) = f(u(n)) \end{cases} \quad \text{et} \quad \begin{cases} v(0) = a \\ \forall n \in \mathbb{N}, v(\sigma(n)) = f(v(n)) \end{cases}$$

Posons $A = \{n \in \mathbb{N}, u(n) = v(n)\}$.

Il est clair que $A \subset \mathbb{N}$ et que $0 \in A$ (puisque $u(0) = a = v(0)$).

Soit un élément n de A .

On a : $u(\sigma(n)) = f(u(n)) = f(v(n)) = v(\sigma(n))$, donc $\sigma(n) \in A$.

On conclut alors avec l'**axiome de récurrence** : $A = \mathbb{N}$.

Ainsi, pour tout entier naturel n , $u(n) = v(n)$. □

Le théorème suivant permettra de définir les opérations de base dans \mathbb{N} à savoir l'addition et la multiplication.

Théorème 4

Soient $f : E \longrightarrow F$ et $g : F \longrightarrow F$ deux applications d'ensembles non vides.

Il existe une unique application $\varphi : E \times \mathbb{N} \longrightarrow F$ telle que :

$$\begin{cases} \forall a \in E, \varphi(a, 0) = f(a) \\ \forall (a, n) \in E \times \mathbb{N}, \varphi(a, \sigma(n)) = g(\varphi(a, n)) \end{cases}$$

C Addition dans \mathbb{N}

Théorème 5 Addition dans \mathbb{N}

Il existe une unique application $+$: $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$ telle que :

$$1) \forall n \in \mathbb{N}, n + 0 = n \quad 2) \forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n + \sigma(p) = \sigma(n + p)$$

Remarques

1. L'application $+$ s'appelle **addition** et ainsi le couple $(\mathbb{N}, +)$ est un magma.

2. Quels que soient les entiers naturels n et p , l'image du couple (n, p) par l'application $+$ est appelée la **somme** des entiers naturels n et p .

3. D'après le **théorème 5**, on a : $\forall n \in \mathbb{N}, n + \sigma(0) = n + 1 = \sigma(n + 0) = \sigma(n)$, ainsi $\sigma(n) = n + 1$ pour tout entier naturel n . Autrement dit l'application successeur consiste à ajouter 1.

4. D'après la remarque précédente, on a : $\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n + (p + 1) = (n + p) + 1$.

L'existence d'une telle suite est trop technique à justifier. C'est la raison pour laquelle on s'intéresse qu'à l'unicité dans la démonstration.

Autrement dit, $u \circ \sigma = f \circ u$.

Il faut donc montrer que $u = v$.

Le **théorème 4** est en fait une conséquence du **théorème 3**. Ce théorème est légitimement admis.

Le **théorème 5** est une conséquence immédiate du **théorème 4** en choisissant :
 $E = F = \mathbb{N}$, $+$ pour l'application φ ,
 σ pour l'application g et $\text{Id}_{\mathbb{N}}$ l'application f .

Utilisation de l'égalité 1).

Avec cette égalité, on a un début d'associativité.

Le cours du chapitre 7

Nous sommes maintenant en mesure de reformuler le **théorème de récurrence (théorème 2)** :

Théorème 6 Théorème de récurrence (version 2)

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n).$$

On en profite aussi pour reformuler le **théorème 3** :

Théorème 7

Soient a un élément d'un ensemble E et $f : E \longrightarrow E$ une application.

Il existe une unique suite $u : \mathbb{N} \longrightarrow E$ telle que :

$$\begin{cases} u(0) = a \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = f(u_n) \end{cases}$$

Exemple

Considérons l'application $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$.
 $x \mapsto 3x + 1$

D'après le **théorème 7**, il existe une unique suite réelle u telle que :

$$\begin{cases} u_0 = 3 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = f(u_n) = 3u_n + 2 \end{cases}$$

Théorème 8 Associativité de l'addition dans \mathbb{N}

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N}^3, n + (p + q) = (n + p) + q.$$

Preuve

Récurrence sur q avec n et p fixés dans \mathbb{N} .

Quand $q = 0$, on a d'une part $n + (p + 0) = n + p$ et d'autre part $(n + p) + 0 = n + p$.

Soit $q \in \mathbb{N}$ et supposons que $n + (p + q) = (n + p) + q$.

On a : $n + (p + (q + 1)) = n + ((p + q) + 1) = (n + (p + q)) + 1 = ((n + p) + q) + 1 = (n + p) + (q + 1)$. \square

Remarque

On a montré que le couple $(\mathbb{N}, +)$ est un demi-groupe.

Théorème 9 Élément neutre de l'addition dans \mathbb{N}

$$\forall n \in \mathbb{N}, n + 0 = 0 + n = n.$$

Preuve

On sait déjà d'après le **théorème 5** que : $\forall n \in \mathbb{N}, n + 0 = n$. On montre alors par récurrence sur n que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, 0 + n = n.$$

L'égalité est évidente quand $n = 0$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $0 + n = n$.

On a : $0 + (n + 1) = (0 + n) + 1 = n + 1$. \square

Remarque

On a montré que le couple $(\mathbb{N}, +)$ est un monoïde.

Théorème 10

$$\forall n \in \mathbb{N}, n + 1 = 1 + n.$$

Preuve

Récurrence sur n .

L'égalité est évidente quand $n = 0$ (cas particulier du **théorème 9**).

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $n + 1 = 1 + n$.

A la fin de ce chapitre nous en donnerons une version plus générale.

Le **théorème 7** permet de dire qu'une suite d'éléments de E est entièrement définie par la donnée de son terme initial et d'une relation de récurrence.

L'entier 3 peut être remplacé par n'importe quel nombre réel.

Autrement dit l'addition est associative dans \mathbb{N} .

La récurrence ne peut se faire que sur l'entier q car on ne sait pas encore ajouter 0 à un entier naturel !

Autrement dit, l'entier 0 est neutre pour l'addition.

Utilisation de l'associativité.

Le **théorème 10** nous servira à démontrer le théorème suivant.

Le cours du chapitre 7

On a : $(n + 1) + 1 = (1 + n) + 1 = 1 + (n + 1)$. □

Théorème 11 Commutativité de l'addition dans \mathbb{N}

$$\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n + p = p + n.$$

Preuve

Récurrence sur n avec p fixé dans \mathbb{N} .

L'égalité est évidente quand $n = 0$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $n + p = p + n$.

On a : $(n + 1) + p = n + (1 + p) = n + (p + 1) = (n + p) + 1 = (p + n) + 1 = p + (n + 1)$. □

Théorème 12 Régularité de l'addition dans \mathbb{N}

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n + p = n + q \Rightarrow p = q.$$

Preuve

Récurrence sur n avec p et q fixés dans \mathbb{N} .

L'implication est évidente quand $n = 0$ (conséquence de la tautologie $P \Rightarrow P$ où P est une assertion).

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $n + p = n + q \Rightarrow p = q$.

Admettons de plus que $(n + 1) + p = (n + 1) + q$.

Alors $n + (1 + p) = n + (1 + q)$, soit $n + (p + 1) = n + (q + 1)$, soit encore $(n + p) + 1 = (n + q) + 1$.

Rappelons que l'application σ est injective, donc l'égalité précédente qui devient $\sigma(n + p) = \sigma(n + q)$ entraîne que $n + p = n + q$, soit par hypothèse de récurrence $p = q$. □

Théorème 13

$$\forall (n, p, q, r) \in \mathbb{N}^4, \begin{cases} n = p \\ q = r \end{cases} \Rightarrow n + q = p + r.$$

Preuve

Supposons que $n = p$ et $q = r$.

Alors, l'égalité $n = p$ entraîne que $n + q = p + q$ et l'égalité $q = r$ entraîne que $p + q = p + r$.

Ainsi, $n + q = p + r$. □

D Multiplication dans \mathbb{N}

Théorème 14 Multiplication dans \mathbb{N}

Il existe une unique application $\times : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$ telle que :

$$1) \forall n \in \mathbb{N}, n \times 0 = 0 \quad 2) \forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n \times (p + 1) = (n \times p) + n.$$

Remarques

1. L'application \times s'appelle **multiplication** et ainsi le couple (\mathbb{N}, \times) est un magma.
2. Quels que soient les entiers naturels n et p , l'image du couple (n, p) par l'application \times est appelée le **produit** des entiers naturels n et p .
3. D'après le **théorème 14**, on a : $\forall n \in \mathbb{N}, n \times (0 + 1) = n \times 1 = n \times 0 + n = n$, donc $n \times 1 = n$ pour tout entier n .

Théorème 15 Distributivité de la multiplication sur l'addition

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}, \begin{cases} n(p + q) = np + nq \\ (p + q)n = pn + qn \end{cases}.$$

Preuve

On va démontrer que la première égalité. La seconde sera une conséquence de la commutativité de la multiplication.

On va faire une récurrence sur q avec n et p fixés sur \mathbb{N} .

Quand $q = 0$, on a d'une part $n(p + 0) = np$ et d'autre part $np + n \times 0 = np + 0 = np$.

Soit $q \in \mathbb{N}$ et supposons que $n(p + q) = np + nq$.

On a : $n(p + (q + 1)) = n((p + q) + 1) = n(p + q) + n = (np + nq) + n = np + (nq + n) = np + n(q + 1)$. □

Autrement dit l'addition est associative dans \mathbb{N} .

Autrement dit, tous les nombres entiers naturels sont réguliers pour l'addition. On dit aussi que l'addition est régulière dans \mathbb{N} .

Comme l'addition est commutative, seule une implication est à démontrer.

Le **théorème 13** permet d'ajouter membre à membre des entiers naturels dans des égalités.

Le **théorème 14** est une conséquence immédiate du **théorème 4**. La loi \times pourra être notée par un point ou par l'absence de symbole s'il n'y a aucun risque de confusion.

Autrement dit, la multiplication est distributive sur l'addition.

La récurrence ne peut se faire que sur l'entier q .

Le cours du chapitre 7

Autrement dit, la multiplication est associative dans \mathbb{N} .

Théorème 16 Associativité de la multiplication dans \mathbb{N}

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n(pq) = (np)q.$$

Preuve

Récurrence sur q avec n et p fixés dans \mathbb{N} .

Quand $q = 0$, on a d'une part $n(p \times 0) = n \times 0 = 0$ et d'autre part $(np) \times 0 = 0$.

Soit $q \in \mathbb{N}$ et supposons que $n(pq) = (np)q$.

On a : $n(p(q+1)) = n(pq + p) = n(pq) + np = (np)q + np = (np)(q+1)$. □

Remarque

On a montré que le couple (\mathbb{N}, \times) est un demi-groupe.

Autrement dit, l'entier 1 est neutre pour l'addition dans \mathbb{N} .

Théorème 17 Élément neutre de la multiplication dans \mathbb{N}

$$\forall n \in \mathbb{N}, n \times 1 = 1 \times n = n.$$

Preuve

On sait déjà d'après la remarque du **théorème 14** que : $\forall n \in \mathbb{N}, n \times 1 = n$. Il reste alors à montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, 1 \times n = n.$$

On va faire une récurrence sur n .

Quand $n = 0$, on a $1 \times 0 = 0$, l'initialisation est donc faite.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $1 \times n = n$.

On a : $1 \times (n+1) = 1 \times n + 1 \times 1 = n + 1$. □

Remarque

On a montré que le couple (\mathbb{N}, \times) est un monoïde.

Théorème 18

$$\forall n \in \mathbb{N}, n \times 0 = 0 \times n = 0.$$

Autrement dit, l'entier 0 est absorbant pour la multiplication dans \mathbb{N} .

Preuve

On sait déjà d'après le **théorème 14** que : $\forall n \in \mathbb{N}, n \times 0 = 0$. Il reste donc à montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, 0 \times n = 0.$$

Faisons une récurrence sur n .

Quand $n = 0$, on a $0 \times 0 = 0$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $0 \times n = 0$.

On a : $0 \times (n+1) = 0 \times n + 0 \times 1 = 0 + 0 = 0$. □

Théorème 19 Commutativité de la multiplication dans \mathbb{N}

$$\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, np = pn.$$

Autrement dit, l'addition est commutative dans \mathbb{N} .

Preuve

Récurrence sur n avec p fixé dans \mathbb{N} .

Quand $n = 0$ on a $0 \times p = 0$ et $p \times 0 = 0$, d'où $n \times 0 = 0 \times n$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $np = pn$.

On a : $(n+1)p = np + 1 \times p = np + p = pn + p = p(n+1)$. □

E Ordre dans \mathbb{N}

Définition 1

Soient n et p deux entiers naturels.

Dire que l'entier n est **inférieur ou égal** à p signifie que :

$$\exists k \in \mathbb{N}, p = n + k.$$

Remarques

1. On écrit $n \leq p$ pour signifier que n est inférieur ou égal à p .

Le cours du chapitre 7

Ainsi : $\forall (n, p) \in \mathbb{N}^2, \begin{cases} n \leq p \Leftrightarrow p \geq n \\ n < p \Leftrightarrow p > n \end{cases}$.

- 2. Quand on a $n \leq p$ avec de plus $n \neq p$, on écrit $n < p$.
- 3. La relation réciproque de la relation \leq (resp. $<$) est notée \geq (resp. $>$).

Exemple

Il est clair que $0 \leq 1$ car $1 = 0 + 1$ (k vaut 1 par rapport à la définition).

Théorème 20 Relation d'ordre dans \mathbb{N}
Le couple (\mathbb{N}, \leq) est un ensemble ordonné.

Preuve

1) Montrons que : $\forall n \in \mathbb{N}, n \leq n$.

Il est clair que pour tout entier naturel n , $n = n + 0$, d'où $n \leq n$.

2) Montrons que : $\forall (n, p) \in \mathbb{N}^2, \begin{cases} n \leq p \\ p \leq n \end{cases} \Rightarrow n = p$.

Supposons que n et p sont des entiers naturels tels que $n \leq p$ et $p \leq n$.

Il existe alors un couple $(k, k') \in \mathbb{N}^2$ tel que $p = n + k$ et $n = k' + p$.

Donc $p = (k' + p) + k$, c'est-à-dire $p + 0 = p + (k' + k)$, soit par régularité de p , $k' + k = 0$.

Cette dernière égalité entraîne que $k = k' = 0$, d'où $n = p$.

3) Montrons que : $\forall (n, p, q) \in \mathbb{N}^3, \begin{cases} n \leq p \\ p \leq q \end{cases} \Rightarrow n \leq q$.

Soient n, p et q des entiers naturels tels que $n \leq p$ et $p \leq q$.

Il existe alors un couple $(k, k') \in \mathbb{N}^2$ tel que $p = n + k$ et $q = p + k'$.

Donc $q = (n + k) + k' = n + (k + k')$.

Etant donné que $k + k'$ est un entier naturel, il vient par définition que $n \leq q$. □

Remarque

Si $n \leq p$, alors il existe un unique entier k tel que $p = n + k$ (démonstration immédiate en utilisant la régularité de l'addition).

Cet entier est appelé **différence** des entiers p et n et est noté $p - n$.

Théorème 21 Relation d'ordre totale dans \mathbb{N}
Le couple (\mathbb{N}, \leq) est un ensemble totalement ordonné.

Preuve

On sait déjà que le couple (\mathbb{N}, \leq) est un ensemble ordonné. Il reste à montrer que la relation d'ordre \leq est totale, c'est-à-dire : $\forall (n, p) \in \mathbb{N}^2, (n \leq p) \vee (p \leq n)$.

Effectuons alors une récurrence sur n avec p fixé dans \mathbb{N} .

Comme $0 \leq p$, la propriété est initialisée.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $n \leq p$ ou $p \leq n$.

L'entier naturel p étant fixé, il y a trois cas à traiter.

- Quand on a $n < p$, il existe un entier naturel non nul k tel que $p = n + k$.

L'entier k étant non nul, il admet un prédécesseur (**théorème 1**) l de sorte que $\sigma(l) = l + 1 = k$.

Il vient alors que $p = n + (l + 1) = l + (n + 1)$ et ainsi $n + 1 \leq p$.

- Quand on a $p \leq n$, il existe un entier naturel k tel que $n = p + k$, d'où $\sigma(n) = \sigma(p + k)$, soit $n + 1 = (k + 1) + p$.

Il vient donc (puisque $k + 1$ est un nombre entier) que $p \leq n + 1$.

- Quand $n = p$, on a $n = p + 0$ et donc $p \leq n$. On se ramène alors au deuxième cas, d'où $p \leq n + 1$. □

Théorème 22
 $\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n < p \Leftrightarrow n + 1 \leq p$.

Preuve

Soient n et p deux entiers naturels.

Autrement dit, la relation \leq est réflexive, antisymétrique et transitive.

Voir l'exercice 10 pour voir le résultat utilisé.

Autrement dit deux entiers naturels sont toujours comparables.

Quel que soit l'entier naturel p on a $p = p + 0$.

Remarquez que : $n \leq p \Leftrightarrow (n < p) \vee (n = p)$.

Le théorème 22 est très intéressant dans certains raisonnements.

Le cours du chapitre 7

Utilisation du **théorème 1**.

On dispose des équivalences suivantes : $n < p \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}^*, p = n + k \Leftrightarrow \exists l \in \mathbb{N}, p = n + \sigma(l) \Leftrightarrow \exists l \in \mathbb{N}, p = n + l + 1$
 $\Leftrightarrow \exists l \in \mathbb{N}, p = l + (n + 1)$
 $\Leftrightarrow n + 1 \leq p$. \square

Théorème 23 Compatibilité de la relation d'ordre avec l'addition

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n \leq p \Rightarrow n + q \leq p + q.$$

Preuve

Supposons que $n \leq p$.

Par définition, il existe un entier naturel k tel que $p = n + k$.

Il vient alors que $p + q = (n + k) + q = (n + q) + k$, d'où par définition $n + q \leq p + q$. \square

Le **théorème 24** est une conséquence immédiate du **théorème 23**. On peut additionner membre à membre des entiers dans des inégalités.

Théorème 24

$$\forall (n, p, q, r) \in \mathbb{N}^4, \begin{cases} n \leq p \\ q \leq r \end{cases} \Rightarrow n + q \leq p + r.$$

Preuve

Supposons que $n \leq p$ et $q \leq r$.

D'une part l'inégalité $n \leq p$ entraîne que $n + q \leq p + q$ et d'autre part l'inégalité $q \leq r$ entraîne que $q + p \leq r + p$.

Par transitivité de la relation \leq , on a $n + q \leq p + r$. \square

Théorème 25 Régularité de la multiplication dans \mathbb{N}

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, \forall (p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, np = nq \Rightarrow p = q.$$

Preuve

Supposons que $np = nq$ et que $p \leq q$.

Il existe alors un entier naturel k tel que $q = p + k$.

La condition $np = nq$ devient alors $np = n(p + k) = np + nk$. Puis, comme l'addition est régulière, on a $nk = 0$.

Comme n n'est pas nul, c'est nécessairement k qui l'est et dans ce cas, $q = p$.

De même, en supposant que $q \leq p$, on montre aussi que $q = p$. \square

Voir l'**exercice 10** pour connaître le résultat utilisé.

Théorème 26 Compatibilité de la relation d'ordre avec la multiplication

$$\forall (n, p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n \leq p \Rightarrow nq \leq pq.$$

Preuve

Supposons que $n \leq p$.

Par définition, il existe un entier naturel k tel que $p = n + k$.

Il vient alors que $pq = (n + k)q = nq + kq$, c'est-à-dire (comme $kp \in \mathbb{N}$) $nq \leq pq$. \square

Théorème 27

Entre deux nombres entiers naturels consécutifs, il n'existe aucun entier naturel.

Preuve

Soit n un entier naturel et supposons qu'il existe un entier naturel p tel que $n < p < n + 1$.

Il existe alors un couple $(k, k') \in (\mathbb{N}^*)^2$ tel que $p = n + k$ et $n + 1 = p + k'$.

Il vient que $n + 1 = n + k + k'$ c'est-à-dire, en notant l' le prédécesseur de k' , $n + 1 = n + k + (l' + 1)$.

Grâce à la régularité, on obtient $k + l' = 0$, soit $k = 0$ et $l' = 0$ ce qui est absurde car k est supposé non nul. \square

Le théorème suivant très important achèvera ce paragraphe.

Théorème 28 Propriété d'Archimède

$$\forall (a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*, \exists n \in \mathbb{N}, a \leq bn.$$

On dit dans ce cas que \mathbb{N} est archimédien, c'est-à-dire intuitivement qu'il est possible de dépasser n'importe quel nombre entier en partant d'un autre nombre entier (en l'ajoutant un certain nombre de fois).

Autrement dit, tous les entiers naturels non nuls sont réguliers pour la multiplication. Comme la multiplication est commutative, seule une implication est à établir.

On dit que l'ensemble \mathbb{N} est discret.

Raisonnement par l'absurde.

Le cours du chapitre 7

En fait c'est a qui convient pour n dans le théorème.

Preuve

Comme b n'est pas nul, on a $1 \leq b$, soit $a \leq ab$. □

2 Seconde approche axiomatique des entiers naturels

A Axiomatisation ordinale et premières conséquences

A partir des axiomes de Peano, nous avons démontrés un grand nombre de résultats, à savoir que $(\mathbb{N}, +)$ et (\mathbb{N}, \times) sont des monoïdes commutatifs, que (\mathbb{N}, \leq) est un ensemble totalement ordonné et bien d'autres.

Il est aussi possible de partir d'un autre système axiomatique. Dans ce cas les axiomes de Peano deviennent des théorèmes. Mais alors, en prenant l'axiomatique de Peano, les axiomes que nous allons exposer ici (les axiomes d'ordre) sont des théorèmes.

Nous n'allons pas autant développer cette nouvelle axiomatique comme on l'a fait avec Peano. Commençons par formuler les axiomes d'ordre en commençant par une définition pratique.

Définition 2

Soit (E, \preccurlyeq) un ensemble ordonné.

Dire que E est **bien ordonné** signifie que toute partie non vide E admet un plus petit élément.

Remarques

1. On dit aussi que la relation \preccurlyeq est de **bon ordre**.

2. Le lecteur pourra chercher à savoir pourquoi une relation de bon ordre est nécessairement totale en remarquant que la réciproque est fautive.

3. Avec des quantificateurs, dire que E est bien ordonné signifie que :

$$\forall A \in \mathcal{P}(E) \setminus \{\emptyset\}, \exists n \in A, \forall x \in A, n \preccurlyeq x.$$

Comme pour les axiomes de Peano, nous postulons l'existence d'un ensemble \mathbb{N} (non vide) et vérifiant les axiomes suivants :

Axiome 2 Axiomes de l'ordre

O_1 : \mathbb{N} est bien ordonné ;

O_2 : \mathbb{N} n'est pas majoré ;

O_3 : toute partie non vide et majoré de \mathbb{N} admet un plus grand élément.

Remarques

1. Avec les quantificateurs dire que \mathbb{N} n'est pas majoré signifie que : $\forall m \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}, m < n$.

De plus, pour un entier naturel n fixé dans \mathbb{N} , l'ensemble $\{p \in \mathbb{N}, n < p\}$ n'est pas vide puisque n n'est pas majoré.

Cet ensemble possède un plus petit élément qu'on notera n^+ appelé **successeur** de n qui désignera l'entier $n + 1$.

2. L'ensemble \mathbb{N} lui-même admet un plus petit élément d'après l'axiome du bon ordre. On note 0 ce dernier.

3. Pour un entier naturel n non nul fixé dans \mathbb{N} , l'ensemble $\{p \in \mathbb{N}, p < n\}$ n'est pas vide puisqu'il contient 0 . Cet ensemble est aussi majoré par n , donc d'après l'**axiome 3**, cet ensemble admet un plus grand élément. Ce dernier est noté n_- qu'on écrira $n - 1$ également qui est le **prédécesseur** de n .

B Considération des deux systèmes axiomatiques

Plaçons-nous d'abord sous l'**axiomatique ordinale** et montrons l'**axiome de récurrence**.

Soit A une partie de \mathbb{N} tel que $A \neq \mathbb{N}$.

Admettons que $0 \in A$ et que pour tout entier naturel n de A , on a $n + 1 \in A$.

Le complémentaire de A dans \mathbb{N} n'est pas vide et donc admet un plus petit élément m .

Comme $0 \in A$, m n'est pas nul et admet donc un prédécesseur n qui ne peut être que dans A .

Or par hypothèse $m = n + 1 \in A$, ce qui est absurde.

Ainsi $A = \mathbb{N}$.

On se place maintenant sur l'**axiomatique de Peano** et montrons qu'elle implique l'**axiomatique ordinale**.

Indice : prendre par deux les éléments.

Il est alors clair que l'ensemble est bien ordonné par n'importe quelle relation.

Ainsi par définition, $n^+ = n + 1$.

Ainsi par définition, $n_- = n - 1$.

Raisonnement par l'absurde.

Si n était dans le complémentaire de A dans \mathbb{N} , on aurait $n < m$, ce qui n'est pas possible par définition de m .

Le cours du chapitre 7

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

Soient A une partie non vide de \mathbb{N} et M l'ensemble des minorants de A .

L'ensemble M n'est pas vide car il contient 0. L'ensemble M n'est pas aussi égal à \mathbb{N} car si n est un élément de A , alors $n + 1$ n'appartient pas à M (puisque $n + 1$ n'est pas un minorant de n).

L'implication « $\forall n \in \mathbb{N}, n \in M \Rightarrow n + 1 \in M$ » étant fautive, il existe un élément p de M tel que $p + 1 \notin M$. Soit donc p un tel élément.

Supposons que $p \notin A$.

Alors, quel que soit l'élément n appartenant à A , on aurait $p < n$, c'est-à-dire $p + 1 \leq n$, d'où $p + 1$ serait un minorant de A , ce qui est évidemment contradictoire puisque $p + 1 \notin M$.

Ainsi, $p \in A$ et devient donc le plus petit élément de A .

2) \mathbb{N} n'est pas majoré.

Supposons que c'était le cas, et notons n ce majorant.

Alors $n + 1 \leq n$. Mais comme on a aussi $n \leq n + 1$ on a via l'antisymétrie de la relation \leq , $n = n + 1$, ce qui conduirait via la régularité à $0 = 1$, ce qui est absurde.

3) Toute partie non vide et majorée de \mathbb{N} admet un plus grand élément.

Soient A une partie non vide et majorée de \mathbb{N} , M l'ensemble des majorants de A .

Il est clair que M n'est pas vide par hypothèse. Il possède donc un plus petit élément m .

Si $m = 0$, alors l'ensemble A serait réduit au singleton $\{0\}$ et le résultat est démontré.

Sinon, supposons que $m \neq 0$ et $m \notin A$.

Alors, quel que soit l'élément n appartenant à A , on aurait $n < m$ soit $n \leq m - 1$, d'où $m - 1$ serait un majorant de A (donc il est dans M), ce qui est contradictoire puisque $m - 1 < m$.

3 Théorèmes de récurrences

A Théorème de récurrence simple (rappel)

Rappelons le théorème de récurrence rencontré plus tôt :

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n).$$

Remarques

1. Quand on a $P(0)$, on dit souvent que P (appelé aussi « propriété ») est **initialisé** (ou **amorcé**).

2. Quand on a : $\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)$, on dit souvent que P est **héréditaire**.

3. On prendra garde à bien vérifier que les deux conditions soient réunies pour pouvoir conclure. En effet, par exemple, le prédicat P défini sur \mathbb{N} par $n = n + 1$ est héréditaire mais n'est jamais vrai quel que soit l'entier n .

B Récurrence à partir d'un certain rang

Bien souvent, on aura à démontrer qu'une assertion portant sur les entiers naturels est vraie non pas sur tous les entiers naturels mais sur tous les entiers naturels supérieurs à un autre entier.

Théorème 29 Théorème de récurrence simple (version 3)

Soient n_0 un entier naturel et P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(n_0) \\ \forall n \geq n_0, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \geq n_0, P(n).$$

Preuve

Il suffit d'appliquer le **théorème de récurrence** (version 2) à $P(n_0 + n)$ au lieu de $P(n)$. □

Exemple

Montrons que :

$$\forall n \geq 4, n^2 \leq 2^n.$$

Quand $n = 4$, on a d'une part $4^2 = 16$ et d'autre part $2^4 = 16$.

Raisonnement par l'absurde.

A ce stade m est la borne supérieure de l'ensemble M .

Raisonnement par l'absurde.

Par exemple, montrer que :
 $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq 4 \Rightarrow n^2 \leq 2^n$.

« $\forall n \geq 4$ » sous-entend que n est un entier naturel.

Le cours du chapitre 7

Soit n un entier supérieur ou égal à 4 tel que $n^2 \leq 2^n$.

Alors, compte tenu de cette inégalité, on a $2n^2 \leq 2^{n+1}$.

Il suffit de remarquer ensuite que pour tout entier naturel n supérieur ou égal à 4 : $n^2 + 2n + 1 \leq 2n^2$. En effet, cette inégalité est équivalente à $n^2 - 2n - 1 \geq 0$ et une étude rapide de la fonction polynôme $x \mapsto x^2 - 2x - 1$ montre que c'est le cas.

Ce qui permettra de conclure que : $\forall n \geq 4, n^2 \leq 2^n$.

C Récurrence double

Parfois, au moment de l'hérédité, il faut supposer la propriété vraie non pas pour un entier fixé, mais à deux entiers consécutifs fixés, ce qui nous amène au théorème suivant.

Théorème 30 Théorème de récurrence double (version 1)

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \wedge P(1) \\ \forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \wedge P(n+1)) \Rightarrow P(n+2) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n).$$

Preuve

Notons $Q(n)$ le prédicat $P(n) \wedge P(n+1)$ défini sur \mathbb{N} .

Il s'agit donc de montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$ par récurrence sur n .

Supposons alors qu'on ait $P(0)$, $P(1)$ et : $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \wedge P(n+1)) \Rightarrow P(n+2)$.

Il est clair qu'on a $Q(0)$ (qui correspond à $P(0) \wedge P(1)$).

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons qu'on ait $Q(n)$ (donc $P(n) \wedge P(n+1)$).

Par hypothèse, on sait que : $\forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \wedge P(n+1)) \Rightarrow P(n+2)$. On sait donc que $P(n+2)$ est vraie.

Il vient alors, comme $P(n+1)$ et $P(n+2)$ sont vraies que $Q(n+1)$ est vraie.

Ainsi, pour tout entier naturel n , on a $Q(n)$ et donc en particulier $P(n)$. □

Exemple

Soit $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ la suite définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 1, u_1 = 0 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = 3u_n + 5u_{n+1} \end{cases}$$

On va montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \geq 0$ par récurrence double.

Notons P le prédicat défini sur \mathbb{N} par $u_n \geq 0$.

Il est clair que $P(0)$ et $P(1)$ sont vraies car $u_0 = 1 \geq 0$ et $u_1 = 0 \geq 0$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons que $P(n)$ et $P(n+1)$ sont vraies.

Comme $u_n \geq 0$ et $u_{n+1} \geq 0$, on a $3u_n + 5u_{n+1} \geq 0$, d'où $P(n+2)$ est vraie.

Ainsi : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \geq 0$.

Donnons une version plus générale du **théorème de récurrence double** :

Théorème 31 Théorème de récurrence double (version 2)

Soient n_0 un entier naturel et P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(n_0) \wedge P(n_0 + 1) \\ \forall n \geq n_0, (P(n) \wedge P(n+1)) \Rightarrow P(n+2) \end{cases} \Rightarrow \forall n \geq n_0, P(n).$$

Preuve

Il suffit d'appliquer le **théorème de récurrence** (version 2) à $P(n_0) \wedge P(n_0 + 1)$ au lieu de $P(n)$. □

Remarque

On parle aussi de **récurrence triple**, **quadruple** etc. D'une manière générale, on parle de **récurrence multiple**.

Le **théorème 30** est à utiliser quand par exemple le terme général d'une suite est défini en fonction des deux précédents.

$Q(n+1)$ c'est $P(n+1) \wedge P(n+2)$.

Comme vous le voyez, il n'était pas suffisant de supposer pour un entier n fixé dans \mathbb{N} que $P(n)$ est vraie car nous avons aussi besoin de supposer que $P(n+1)$ est vraie pour former le nombre $3u_n + 5u_{n+1}$.

La démonstration se fait exactement de la même manière que le **théorème 30**.

Le cours du chapitre 7

D Récurrance forte

Comme son nom l'indique, la récurrence forte est utile quand on a besoin de supposer qu'une propriété soit vraie non pas pour un entier fixé mais pour un nombre fini d'entiers jusqu'à un certain entier qu'on s'est fixé. C'est par exemple le cas avec les suites quand le terme général d'une suite est défini en fonction de tous les termes précédents.

Théorème 32 Théorème de récurrence forte (version 1)

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, (\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n).$$

Preuve

Notons $Q(n)$ le prédicat $P(0) \wedge P(1) \wedge \dots \wedge P(n)$ défini sur \mathbb{N} .

Il s'agit donc de montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$ par récurrence sur n .

Supposons alors qu'on a $P(0)$ et : $\forall n \in \mathbb{N}, (\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)) \Rightarrow P(n+1)$.

Il est clair qu'on a $Q(0)$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons qu'on ait $Q(n)$ (donc $P(0) \wedge P(1) \wedge \dots \wedge P(n)$).

Par hypothèse, on sait que : $\forall n \in \mathbb{N}, (\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, P(k)) \Rightarrow P(n+1)$. On sait donc que $P(n+1)$ est vraie.

Avec l'hypothèse de récurrence, il vient qu'on a $P(0) \wedge P(1) \wedge \dots \wedge P(n) \wedge P(n+1)$ c'est-à-dire $Q(n+1)$.

Ainsi, pour tout entier naturel n , on a $Q(n)$ et donc en particulier $P(n)$. □

Donnons une version plus générale du théorème précédent :

Théorème 33 Théorème de récurrence forte (version 2)

Soient n_0 un entier naturel et P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(n_0) \\ \forall n \geq n_0, (\forall k \in \llbracket n_0, n \rrbracket, P(k)) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \geq n_0, P(n).$$

Preuve

Il suffit d'appliquer le **théorème de récurrence** (version 2) à $P(n_0) \wedge P(n_0+1) \wedge \dots \wedge P(n)$ au lieu de $P(n)$. □

Exemple

Vous savez depuis la terminale que tout entier supérieur ou égal à 2 admet un diviseur premier.

On va le démontrer par récurrence forte.

Pour l'initialisation, c'est facile : 2 est un nombre premier.

Pour l'hérédité, faisons comme si on raisonne par récurrence simple. Autrement dit, soit n un entier supérieur ou égal à 2 et admettons qu'il admet un diviseur premier. Nous allons voir que cette hypothèse n'est pas suffisante.

Considérons l'entier $n+1$. Il y a deux possibilités :

- ou bien il est premier et c'est gagné ;

- ou bien il n'est pas premier et dans ce cas, comme il est supérieur ou égal à 2, il est composé.

Ce dernier cas montre que l'entier $n+1$ admet un diviseur p tel que $1 < p < n+1$ c'est-à-dire $2 \leq p \leq n$.

Mais le fait de supposer que n admet un diviseur premier n'est clairement pas suffisant ! Il faut supposer que tous les entiers compris entre 2 et n admettent un diviseur premier. Car quel que soit le diviseur p , il admettra par hypothèse de récurrence forte un diviseur premier, ce qui permettra de conclure...

Ainsi, dans tous les cas, l'entier $n+1$ admet un diviseur premier.

E Récurrance finie

C'est une situation rare mais il peut arriver de montrer une propriété pour un nombre fini d'entiers naturels.

Théorème 34 Théorème de récurrence finie (version 1)

Soient n_0 un entier naturel non nul et P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \llbracket 0, n_0 - 1 \rrbracket, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \llbracket 0, n_0 \rrbracket, P(n).$$

En pratique, il n'est pas toujours simple de savoir d'avance si une récurrence forte résoudra un problème. On procède alors au brouillon avec une simple récurrence et on regarde s'il est nécessaire de « doper » l'hypothèse de récurrence.

Cette méthode permettra de comprendre pour une récurrence forte doit s'imposer.

Un **nombre premier** est un entier naturel qui admet exactement deux diviseurs positifs (ainsi 2 devient le plus petit nombre premier).

Un **nombre composé** est un entier naturel supérieur ou égal à 2 qui n'est pas premier (ainsi 4 devient le plus petit nombre composé).

Le **théorème 34** fonctionne comme pour le théorème de récurrence simple mais avec un nombre fini d'entiers.

Le cours du chapitre 7

Preuve

Notons $Q(n)$ le prédicat défini par $P(n)$ si $0 \leq n \leq n_0$ et n si $n > n_0$.

Il s'agit donc de montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, Q(n)$ par récurrence sur n .

Supposons alors qu'on a $P(0)$ et : $\forall n \in \llbracket 0, n_0 - 1 \rrbracket, P(n) \Rightarrow P(n+1)$.

Comme $0 \leq 0 \leq n_0$, on a $P(0)$ et donc $Q(0)$.

Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons qu'on ait $Q(n)$. Il y a deux possibilités pour n :

- si $0 \leq n \leq n_0 - 1$, alors par hypothèse de récurrence, $P(n+1)$ est vraie et donc $Q(n+1)$ (car $0 \leq n+1 \leq n_0$) ;
- si $n \geq n_0$, alors $n+1 > n_0$ soit $P(n+1)$ et par conséquent $Q(n+1)$.

Donc dans tous les cas, on a $Q(n+1)$.

Ainsi, pour tout entier naturel n , on a $Q(n)$ et donc $P(n)$ sur $\llbracket 0, n_0 \rrbracket$. \square

Donnons une version plus générale du théorème précédent :

Théorème 35 Théorème de récurrence finie (version 2)

Soient a et b deux entiers naturels tels que $a \leq b$ et P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

$$\left\{ \begin{array}{l} P(a) \\ \forall n \in \llbracket a, b-1 \rrbracket, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{array} \right. \Rightarrow \forall n \in \llbracket a, b \rrbracket, P(n).$$

Preuve

Il suffit d'appliquer le **théorème de récurrence** (version 2) à $P(n)$ si $a \leq n \leq b$ et n si $n > b$ au lieu de $P(n)$. \square

F Descente infinie de Fermat

On considère un prédicat P défini sur \mathbb{N} .

On veut montrer que quel que soit l'entier naturel n , $P(n)$ est faux.

Pour cela, on raisonne par l'absurde en supposant qu'il existe un entier naturel n tel que $P(n)$ est vraie. On trouve alors un autre entier naturel m tel que $m < n$ et $P(m)$ est vraie. Puis on trouve de même un autre entier naturel r tel que $r < m$ et $P(r)$ est vraie etc.

On se forme alors une suite strictement décroissante d'entiers naturels (puisque $\dots < r < m < n$). Comme on va le voir, une telle suite ne peut pas exister et donc $P(n)$ est faux quel que soit l'entier naturel n .

Voici le théorème responsable :

Théorème 36

Toute suite décroissante d'entiers naturels est stationnaire.

Preuve

Soit $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une telle suite.

L'ensemble $\{u_n, n \in \mathbb{N}\}$ n'est pas vide (puisque u est une application), et est clairement une partie de \mathbb{N} ; il admet donc un plus petit élément qu'on notera a .

Il existe donc un entier naturel m tel que $u_m = a$.

Pour tout entier naturel n supérieur ou égal à m , on a, puisque la suite u est décroissante, $u_n \leq u_m$.

D'autre part, par définition de a , on a pour tout entier naturel n supérieur ou égal à m , $u_m \leq u_n$.

Ainsi : $\forall n \geq m, u_m = u_n$, ce qui signifie que la suite est stationnaire. \square

Grâce au théorème précédent, si une suite strictement décroissante d'entiers naturels existait, alors l'ensemble des valeurs prises par cette suite n'est pas vide et admettrait un plus petit élément.

La stricte décroissance de la suite mène alors à une absurdité... laquelle ?

Le **théorème 35** est rarement utilisé en pratique.

Pierre de Fermat (-1610-1665) était un mathématicien français.

Une suite **stationnaire** est une suite constante à partir d'un certain rang.

La démonstration serait similaire pour une suite définie à partir d'un certain rang.

Les exercices du chapitre 7

1 Initialisation et hérédité

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

Dire si chacune des assertions est vraie.

- $(\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)) \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.
- $\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.
- $\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \wedge P(n+1)) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.
- $\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.
- $\begin{cases} P(1) \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, P(n) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.
- $\begin{cases} P(0) \\ \forall n \in \mathbb{N}, (\forall k \in [0, n], P(k)) \Rightarrow P(n+1) \end{cases} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.

2 Initialisation et hérédité

Etudier par récurrence le prédicat Q défini sur \mathbb{N} par :

$$Q(n) : (n+1)^2 \leq 2^n.$$

3 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \sum_{k=0}^n u_k \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \geq 1, u_n = 2^{n-1}.$$

4 Appliquer un théorème de récurrence

Soient a un nombre réel positif et u une suite définie sur \mathbb{N} telle que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} \leq au_n.$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq a^n u_0.$$

5 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, 3^n \geq n$.

6 Suite de Fibonacci (~1170~1250)

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = u_{n+1} + u_n \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq 2^n.$$

7 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 2, u_1 = 3 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = 3u_{n+1} - 2u_n \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n = 1 + 2^n.$$

8 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \exists (p, q) \in \mathbb{N}^2, n = 2^p(2q+1)$.

9 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}^*, 2^{n-1} \leq n! \leq n^n$.

10 Démonstrations supplémentaires de cours

En admettant que $(\mathbb{N}, +)$ et (\mathbb{N}, \times) sont des monoïdes, et que la loi \times est distributive sur la loi $+$ montrer que :

- $\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n + p = 0 \Leftrightarrow n = p = 0$.
- $\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, np = 0 \Leftrightarrow (n = 0) \vee (p = 0)$.
- $\forall (n, p) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, np = 1 \Leftrightarrow n = p = 1$.

11 Montrer une égalité

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} k^6 = (-1)^{n-1} \frac{n^6 + 3n^5 - 5n^3 + 3n}{2}$.

12 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, \frac{n^5}{5} + \frac{n^4}{2} + \frac{n^3}{3} - \frac{n}{30} \in \mathbb{N}$.

13 Appliquer un théorème de récurrence

Démontrer que quel que soit l'entier naturel n supérieur à un entier que l'on déterminera, il existe deux entiers naturels a et b tels que :

$$n = 4a + 9b.$$

14 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = u_1 = 3 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = u_{n+1} + 2u_n \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n = 2^{n+1} + (-1)^n.$$

15 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 0, u_1 = 3 \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, u_{n+1} = \frac{2}{n} \sum_{k=0}^n u_k \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n = 3n.$$

16 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = -3 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = u_n + u_n^2 \end{cases}$$

Montrer que la suite u est croissante.

17 Inégalités d'entiers

Montrer que pour tout entier naturel n :

$$1) 1^{2n} + 2^{2n} + 3^{2n} \geq 2 \times 7^n \quad 2) 1^{2n+1} + 2^{2n+1} + 3^{2n+1} \geq 6^{n+1}.$$

18 ★ Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \prod_{k=0}^n (2k+1)! \geq ((n+1)!)^{n+1}$.

19 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}, 2^n > n$.

Les exercices du chapitre 7

20 Suite de Lucas (1842-1891)

Soit L la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} L_0 = 2, L_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, L_{n+2} = L_{n+1} + L_n \end{cases}$$

Montrer que pour tout entier naturel n :

$$\begin{aligned} 1) L_{n+1}^2 - L_n L_{n+2} &= 5 \times (-1)^{n+1} & 2) \sum_{k=0}^n L_k^2 &= L_n L_{n+1} + 2 \\ 3) L_{2n} &= L_n^2 - 2 \times (-1)^n & 4) L_{2n+1} &= L_n L_{n+1} - (-1)^n \end{aligned}$$

21 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 0, u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = \frac{u_{n+1} + u_n}{2} + 1 \end{cases}$$

Montrer que la suite u est strictement croissante.

22 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N}^* par :

$$\begin{cases} u_1 = u_2 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, u_{n+2} = n(u_{n+1} + u_n) \end{cases}$$

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, u_n = (n-1)!$$

23 Suite arithmétique

Soit $(u_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ une suite arithmétique.

Montrer que pour tout entier naturel non nul n :

$$1) u_n - 2u_{n+1} + u_{n+2} = 0 \quad 2) u_n - 3u_{n+1} + 3u_{n+2} - u_{n+3} = 0$$

24 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N} - \{0, 1\}, \sum_{k=1}^n \frac{1}{k^2} > \frac{3n}{2n+1}$.

25 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sqrt{\frac{3}{4n+3}} < \prod_{k=1}^n \frac{4k+1}{4k+3} < \sqrt{\frac{5}{4n+5}}$.

26 Application injective

Montrer que l'application $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N}^* \longrightarrow \mathbb{N}$ est injective.
 $(x, y) \mapsto (x+y)^2 + y$

27 Extractrice

On appelle **extractrice** toute application strictement croissante de \mathbb{N} dans \mathbb{N} .

Soit $\varphi : \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$ une extractrice.

Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, \varphi(n) \geq n$$

28 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que : $\forall n \geq 24, \exists (p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, n = 5p + 7q$.

29 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que pour tout entier naturel n supérieur ou égal à 2 :

$$1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} \notin \mathbb{N}$$

30 Appliquer un théorème de récurrence

Montrer que pour tout entier naturel n supérieur ou égal à 2 :

$$2 \times 6 \times 10 \times \dots \times (4n-6) = \frac{1}{4n-2} (n+1)(n+2)\dots(2n)$$

31 Carré parfait

1) Déterminer un entier naturel x non tel que $1 + x + x^2 + x^3 + x^4$ est un carré parfait.

2) Déterminer un entier naturel y non tel que $5 + 2y + 2y^2 + 2y^3 + y^4$ est un carré parfait.

32 Carré parfait

Soit n un entier naturel non nul.

1) Montrer que si $2n+1$ est un carré parfait, alors $n+1$ est la somme de deux carrés parfaits consécutifs.

2) Montrer que si $3n+1$ est un carré parfait, alors $n+1$ est la somme de trois carrés parfaits.

33 Carré parfait

Montrer que : $\forall n \in \mathbb{N}^*, ((n+1)!)^n \leq 2!4!\dots(2n)!$.

34 Suite numérique

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$u_n = \begin{cases} \frac{n}{2} & \text{si } n \text{ est pair} \\ \frac{n-1}{2} & \text{si } n \text{ est impair} \end{cases}$$

Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on pose :

$$f(n) = \sum_{k=0}^n u_k$$

Montrer que :

$$\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2, f(x+y) - f(x-y) = xy$$

35 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \left(1 + \frac{1}{n+1}\right) u_n \end{cases}$$

Donner l'expression du terme général de cette suite.

37 Inégalité de Bernoulli (1700-1782)

Soit a un nombre réel strictement positif.

1) a) Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, (1+a)^n \geq 1+na$$

b) En déduire que :

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

2) Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, (n+1)^n \geq 2^n \times n!$$

38 Comme aux olympiades !

Soit u la suite définie sur \mathbb{N}^* par :

$$\begin{cases} u_1 = 0 \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, u_{n+1} = \frac{1}{2-u_n} \end{cases}$$

Quelle est la valeur exacte du 999^e terme de cette suite ?

Les exercices du chapitre 7

39 Appliquer un théorème de récurrence

Soit u la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} u_0 = 2 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = 2u_n - n \end{cases}.$$

1) Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n = 2^n + n + 1.$$

Soit v la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\begin{cases} v_0 = v_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = 5v_{n+1} - 6v_n \end{cases}.$$

2) Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, v_n = 2^{n+1} - 3^n.$$

40 ★ Comme aux olympiades !

Montrer que : $\forall n \geq 3, \exists (x_1, \dots, x_n) \in (\mathbb{N}^*)^n, \sum_{k=1}^n \frac{1}{x_k} = 1$.

D'après les « petits défis » de Xavier Adam (niveau terminale S).

41 Carré parfait

Montrer que le produit de quatre entiers consécutifs augmenté de 1 est un carré parfait.

42 ★ Principe de récurrence de Cauchy

Soit P un prédicat défini sur \mathbb{N} .

On suppose qu'on a :

i) $P(1)$ ii) $\forall n \in \mathbb{N}, P(n+1) \Rightarrow P(n)$ iii) $\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(2n)$.

Montrer que par récurrence forte que :

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

Problèmes du chapitre 7

Les deux problèmes traitent d'exercices de lycée (première et terminale). De nombreuses questions intermédiaires ont été volontairement supprimées, ce qui est légitime pour vous à votre niveau...

Problème I ★ Une sélection d'exercices de première

Partie I - Rappel des définitions

Dans cette partie, les suites sont définies sur \mathbb{N} .

- 1) Rappeler la définition d'une suite arithmétique.
- 2) Rappeler la définition d'une suite géométrique.
- 3) Rappeler la définition d'une suite croissante et décroissante.
- 4) Rappeler la définition d'une suite minorée, majoré puis bornée.
- 5) Rappeler la définition d'une suite périodique.

Partie II – Etude d'une suite homographique

Soit u la suite définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \frac{2u_n}{2 + 3u_n} \end{cases}$$

- 1) Montrer que la suite u n'est ni arithmétique, ni géométrique.
- 2) Montrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n \neq 0.$$

Soit v la suite définie sur \mathbb{N} par :

$$\forall n \in \mathbb{N}, v_n = 1 + \frac{2}{u_n}.$$

- 3) Exprimer le terme général de la suite u en fonction de n .

Partie III – Trois énoncés coriaces

Les trois énoncés de ce paragraphe sont indépendants.

- 1) Quels sont les cinq chiffres à droite dans l'écriture décimale du nombre 5^{1000} ?
- 2) On écrit la suite des nombres entiers naturels non nuls de la manière suivante :

123456789101112131415161718...

Déterminer le 1000^e chiffre de cette liste.

- 3) On considère une suite u d'entiers naturels, définie par :

$$\begin{cases} u_1 > 0 \\ \forall (m, n) \in \mathbb{N}^2, u_{m^2+n^2} = u_m^2 + u_n^2 \end{cases}$$

Calculer u_n pour $0 \leq n \leq 13$.

Problème II ★ Une sélection d'exercices de terminale

Partie I – Un échauffement

Démontrer que la suite u définie pour tout entier naturel non nul n par $u_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{n+k}$ est croissante.

Partie II – On passe aux choses sérieuses

- 1) Démontrer que la suite u définie pour tout entier naturel non nul n par $u_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k^2}$ est croissante et majorée.

- 2) Que peut-on en déduire ?

- 3) Quand est-il de la suite H définie pour tout entier naturel non nul n par $H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$?

On répondra aux questions en utilisant uniquement le langage formel.

H est appelé la suite harmonique.