

Chapitre 3

CONSTRUCTION DES NOMBRES

ENTIERS NATURELS

Version du 21 avril 2002

3.1 Principe de récurrence

Existence d'un ensemble infini

$$\exists x [\emptyset \in x \wedge \forall y (y \in x \Rightarrow y \cup \{y\} \in x)]$$

Si l'on convient de dire que $y \cup \{y\}$ est l' *ensemble successeur* de y , cet axiome signifie qu'il existe un ensemble ayant la propriété suivante :

$N(x)$ il contient l'ensemble vide \emptyset

et

le successeur de tout ensemble qui lui appartient.

C'est ce qui nous permet de dire que cet ensemble est "infini" . Une définition formelle de cette notion sera donnée plus tard (cf. définition 3.4). Cet ensemble n'est évidemment pas unique!

THEOREME *Il existe un ensemble, noté \mathbb{N} , qui est le plus petit ayant la propriété N , i.e. on a $N(\mathbb{N})$ et si x est un ensemble tel que $N(x)$, alors $x \supset \mathbb{N}$.*

Soit u un ensemble tel que $N(u)$. Posons $A := \{x \in \mathfrak{P}(u) \mid N(x)\}$. On a $u \in A$, donc $A \neq \emptyset$ et on définit

$$\mathbb{N} := \bigcap_{x \in A} x .$$

On a $N(\mathbb{N})$. En effet, pour tout $x \in A$, on a $\emptyset \in x$, donc

$$\emptyset \in \bigcap_{x \in A} x = \mathbb{N} .$$

D'autre part, si $y \in \mathbb{N}$, quel que soit $x \in A$, on a $y \in x$, donc $y \cup \{y\} \in x$, et par suite $y \cup \{y\} \in \mathbb{N}$. Finalement soit x tel que $N(x)$. Comme ci-dessus, on montre que $N(x \cap u)$ est vraie, donc $x \cap u \in A$; on en déduit que

$$x \supset x \cap u \supset \mathbb{N} .$$

□

DEFINITION 1 On dit que \mathbb{N} est l' *ensemble des nombres entiers naturels* . On pose

$$0 := \emptyset$$

$$1 := 0 \cup \{0\} = \{0\} = \{\emptyset\} ,$$

$$2 := 1 \cup \{1\} = \{0\} \cup \{1\} = \{0, 1\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} ,$$

$$3 := 2 \cup \{2\} = \{0, 1\} \cup \{2\} = \{0, 1, 2\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\} ,$$

$$4 := 3 \cup \{3\} = \{0, 1, 2\} \cup \{3\} = \{0, 1, 2, 3\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}\} ,$$

etc...

Si $n \in \mathbb{N}$, on définit

$$n + 1 := n \cup \{n\} .$$

Principe de récurrence Soit $P(x)$ une propriété. On suppose que $P(0)$ est vraie et que, quel que soit n , le pas de récurrence

$$n \in \mathbb{N} \quad \text{et} \quad P(n) \quad \text{entraîne} \quad P(n + 1)$$

soit satisfait. Alors pour tout $n \in \mathbb{N}$ la propriété $P(n)$ est vraie.

Soit $A := \{n \in \mathbb{N} \mid P(n)\}$. On a $0 = 0 \in A$ et si $n \in A$, i.e. si $n \in \mathbb{N}$ et $P(n)$ est vraie, par hypothèse on en déduit $P(n + 1)$, i.e. $n + 1 \in A$. Ceci montre que A satisfait à la propriété de récurrence. D'après le théorème on obtient $A \supset \mathbb{N}$, mais comme par construction $A \subset \mathbb{N}$, on a finalement $A = \mathbb{N}$. Mais ceci signifie bien que $P(n)$ est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$. — \square

DEFINITION 2 On dit que la relation $n \in \mathbb{N}$ et $P(n)$ est l'hypothèse de récurrence.

EXEMPLE Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a

$$\sum_{k=0}^n k = \frac{n(n+1)}{2} .$$

Le cas $n = 0$ est trivial. Pour démontrer la propriété de récurrence, supposons que la formule soit vraie pour n (hypothèse de récurrence) et démontrons la formule pour $n + 1$:

$$\sum_{k=0}^{n+1} k = \left(\sum_{k=0}^n k \right) + (n + 1) = \frac{n(n+1)}{2} + n + 1 = \frac{(n+1)(n+2)}{2} .$$

\square

EXERCICE 1 Montrer par récurrence que l'on a

$$\sum_{k=0}^n k^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$$

pour tout $n \in \mathbb{N}$.

EXERCICE 2 Montrer par récurrence que l'on a

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

pour tout $n \in \mathbb{N}$.

3.2 Propriétés élémentaires de \mathbb{N}

Par définition de $n + 1$ on a évidemment

$$n \subset n + 1 \quad \text{et} \quad n \in n + 1 .$$

Ceci montre en particulier que $n + 1 \neq \emptyset = 0$ quel que soit $n \in \mathbb{N}$.

PROPOSITION

- (i) Pour tout $n \in \mathbb{N}$ et $x \in n$, on a $x \in \mathbb{N}$ et $x \subset n$.
- (ii) Pour tout $n \in \mathbb{N}$ et tout $x \in \mathbb{N}$ tel que $x \subset n$ et $x \neq n$, on a $x \in n$.
- (iii) Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a $n \notin n$. En particulier $n \neq n + 1$.

Les démonstrations se font par récurrence.

Démonstration de (i) On considère la propriété suivante, exprimant de manière formelle ce que nous voulons démontrer :

$$P(n) : \forall x (x \in n \implies x \in \mathbb{N} \text{ et } x \subset n) .$$

On a $P(0)$, car $x \in 0 = \emptyset$ est fausse, ce qui montre que

$$\forall x (x \in 0 \implies x \in \mathbb{N} \text{ et } x \subset 0)$$

est vraie.

Admettons maintenant que $n \in \mathbb{N}$ et $P(n)$ soit vraie (hypothèse de récurrence) et montrons que $P(n + 1)$ est vraie. On a évidemment $n + 1 \in \mathbb{N}$. Si maintenant

$$x \in n + 1 = n \cup \{n\} ,$$

alors $x \in n$ ou $x = n$. Dans le premier cas, l'hypothèse de récurrence montre que $x \in \mathbb{N}$ et que $x \subset n \subset n + 1$. Dans le second, on a $x = n \in \mathbb{N}$ et $x = n \subset n + 1$. Dans les deux cas nous avons prouvé $P(n + 1)$.

Démonstration de (ii) On considère la propriété suivante :

$$P(n) : \forall x (x \in \mathbb{N}, x \subset n \text{ et } x \neq n \implies x \in n) .$$

On a $P(0)$, car $x \subset 0 = \emptyset$ et $x \neq 0 = \emptyset$ est fausse. Si maintenant $x \in \mathbb{N}$ et $P(n)$ est vraie, considérons $x \in \mathbb{N}$ tel que $x \subset n + 1$ et $x \neq n + 1$. Remarquons que $n \notin x$; en effet si $n \in x$, par (i) on obtient $n \subset x$, donc

$$n + 1 = n \cup \{n\} \subset x \cup \{n\} \subset x \subset n + 1 ,$$

ce qui contredit $n \neq n + 1$. De $x \subset n + 1 = n \cup \{n\}$ et $n \notin x$ on déduit alors que $x \subset n$.

Si $x = n$, on a évidemment $x \in n + 1$. Si $x \neq n$, alors l'hypothèse de récurrence montre que $x \in n \subset n + 1$.

Démonstration de (iii) On considère la propriété suivante :

$$P(n) : n \notin n .$$

On a $P(0)$, puisque $0 = \emptyset \notin \emptyset = 0$. Supposons maintenant que $n \in \mathbb{N}$ et $n \notin n$ et montrons que $n+1 \notin n+1$. Dans le cas contraire on aurait $n+1 \in n \cup \{n\}$, donc

$$n+1 \in n \text{ ou } n \cup \{n\} = n.$$

Dans le premier cas, (i) montre que $n \cup \{n\} \subset n$, donc en particulier que $n \in n$. Dans le second cas on a aussi $n \in n$, ce qui est absurde. _____ \square

3.3 Relations d'ordre

Si $R(x, y)$ est une relation et X un ensemble, on dit que

$$R_X := \{(x, y) \in X \times X \mid R(x, y)\}$$

est le *graphe* de cette relation dans X . On a $(x, y) \in X \times X$ et $R(x, y)$ si, et seulement si, $(x, y) \in R_X$.

Réciproquement, si R est une partie de $X \times X$ alors

$$(x, y) \in R$$

est une relation, dont le graphe dans X est R . On dit que c'est une *relation sur X* ; on écrit souvent $x R y$.

DEFINITION 1 On dit que R est une *relation d'ordre* sur X si, pour tout $x, y, z \in X$, on a

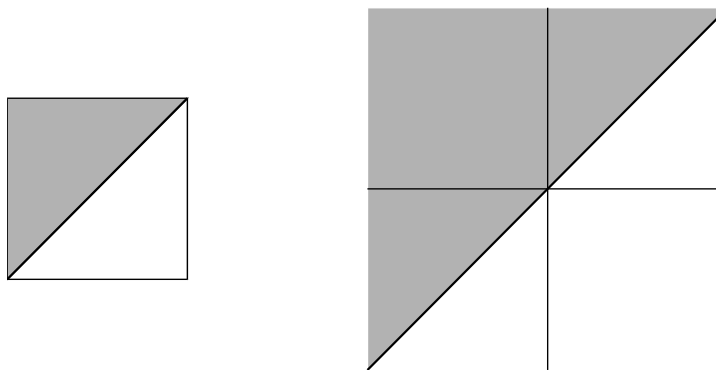
- (a) *Transitivité* $x R y$ et $y R z \implies x R z$.
- (b) *Antisymétrie* $x R y$ et $y R x \implies x = y$.
- (c) *Réflexivité* $x R x$.

Une relation d'ordre est souvent notée \leq et si $x \leq y$, on dit que x est *plus petit* que y . On écrit aussi $y \geq x$ et on dit que y est *plus grand* que x . On définit $x < y$ par $x \leq y$ et $x \neq y$, et on dit que x est *strictement plus petit* que y . On écrit aussi $y > x$ et on dit que y est *strictement plus grand* que x .

Une relation d'ordre sur X est dite *totale* si, pour tout $x, y \in X$, on a

$$x \leq y \quad \text{ou} \quad y \leq x.$$

EXEMPLE 1 Les relations d'ordre \leq sur $[0, 1]$ et \mathbb{R} sont totales et données par les graphes



EXEMPLE 2 Si X est un ensemble, alors la relation d'inclusion \subset est une relation d'ordre sur $\mathfrak{P}(X)$. Son graphe est

$$\{(A, B) \in \mathfrak{P}(X) \times \mathfrak{P}(X) \mid A \subset B\} .$$

Cette relation d'ordre n'est pas totale, si X possède au moins deux éléments.

DEFINITION 2 Pour tout $n, m \in \mathbb{N}$, on écrit $n \leq m$ à la place de $n \subset m$.

THEOREME La relation \leq sur \mathbb{N} est une relation d'ordre totale et, pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a

$$n = \{m \in \mathbb{N} \mid m < n\} .$$

Nous démontrons la première partie par récurrence en considérant la propriété suivante :

$$P(n) : \forall m \in \mathbb{N} (n \subset m \text{ ou } m \subset n) .$$

On a $P(0)$, puisque $0 = \emptyset \subset m$. Si maintenant $n \in \mathbb{N}$ et $P(n)$ est vraie, on a

$$(n \subset m \text{ et } n \neq m) \text{ ou } m \subset n .$$

Dans le premier cas, la proposition 3.2.(ii) montre que $n \in m$, donc

$$n + 1 = n \cup \{n\} \subset m \cup \{n\} \subset m .$$

Dans le second cas, on a $m \subset n \subset n + 1$, ce qu'il fallait démontrer.

Quant à la seconde partie, tout d'abord si $m \in n$, alors $m \subset n$ par la proposition 3.2.i, donc $m \leq n$. Mais comme $n \notin n$ par la proposition 3.2.iii, on a $m \neq n$, donc $m < n$. Réciproquement si $m < n$, alors $m \subset n$ et $m \neq n$, donc $m \in n$ par la proposition 3.2.ii. \square

REMARQUE 1 Pour tout $m \in \mathbb{N}$ tel que $m < n$, on a $m + 1 \leq n$.

On a $m \subset n$ et $m \neq n$, donc $m \in n$ par la proposition 3.2.ii et par suite

$$m + 1 = m \cup \{m\} \subset n \cup \{m\} \subset n .$$

\square

REMARQUE 2 On peut interpréter tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \neq 0$ comme étant l'ensemble intuitif $\{0, 1, \dots, n - 1\}$. Mais cela n'est pas nécessaire comme le montre la Mathématique non-standard, qui fait la distinction entre l'*infini potentiel*, i.e la construction successive des ensemble $0 = \emptyset$, $1 = \{0\}$, $2 = \{0, 1\}$, $3 = \{0, 1, 2\}$, etc..., et l'*infini actuel* représenté par \mathbb{N} . Cela revient à admettre l'existence d'entiers naturels $n \in \mathbb{N}$, dits non-standard ou illimités, qui ne peuvent être écrits explicitement sur du papier, i.e. dans le système formel.

3.4 Ensembles finis et infinis

THEOREME Soit $n \in \mathbb{N}$. Si une application $f : n \longrightarrow n$ est injective, alors f est surjective.

Si $n = 0$ alors, pour toute application $f : \emptyset \longrightarrow \emptyset$, on a $\text{Gr } f = \emptyset$, puisque

$$\text{Gr } f \subset \emptyset \times \emptyset = \emptyset .$$

Elle est surjective, car pour tout y , $y \in \emptyset$ est fausse, donc entraîne l'existence d'un $x \in \emptyset$ tel que $f(x) = y$.

Supposons que l'assertion soit vraie pour $n \in \mathbb{N}$ et soit $f : n + 1 \longrightarrow n + 1$ une application injective. Rappelons que $n + 1 = \{x \in \mathbb{N} \mid x \leq n\}$ et que n est à la fois une partie $\{x \in \mathbb{N} \mid x < n\}$ et un élément de $n + 1$.

Si l'image par f de la partie $n \subset n + 1$ est contenue dans n , on peut considérer l'application

$$g : n \longrightarrow n : x \longmapsto f(x) .$$

Elle est évidemment injective, puisque f est injective, donc surjective par l'hypothèse de récurrence. Ceci montre que l'image par f de la partie n est n . L'injectivité de f montre alors que l'image par f de l'élément n est n et par suite que f est surjective.

Considérons maintenant l'autre cas, i.e. il existe $m < n$ tel que $f(m) = n$. Par l'injectivité de f on a $f(n) < n$. Considérons alors l'application

$$\tilde{f} : n + 1 \longrightarrow n + 1 : x \longmapsto \begin{cases} f(n) & x = m \\ f(x) & \text{si } x \neq m, n \\ n & x = n \end{cases} .$$

Elle est injective, puisqu'on a seulement permuté les images de m et n . Comme $\tilde{f}(n) = n$, on a donc $\tilde{f}(x) \neq n$ pour tout $x < n$. Nous sommes donc ramené au cas précédent, qui montre que \tilde{f} est surjective. On en déduit immédiatement que f est surjective. ————— \square

COROLLAIRE

(i) Soient $n, m \in \mathbb{N}$. S'il existe une bijection de n sur m , alors $n = m$.

(ii) Soit A un ensemble. S'il existe $n, m \in \mathbb{N}$ et des bijections

$$f : n \longrightarrow A \quad \text{et} \quad g : m \longrightarrow A ,$$

alors $n = m$.

Démonstration de (i) D'après le théorème 3.3 nous pouvons supposer, au besoin en échangeant n et m , que $m \subset n$. Soit alors $f : n \longrightarrow m$ une bijection et considérons l'application injective

$$g : m \longrightarrow n : x \longmapsto x .$$

Par la proposition 2.7.i, l'application $g \circ f : n \longrightarrow n$ est injective, donc surjective par le théorème. On en déduit par la proposition 2.7.ii que g est surjective, donc que

$$m = g(m) = n .$$

Démonstration de (ii) En effet, on a le diagramme

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{-1} & \\ & g & \\ A & \longrightarrow & m \\ f \uparrow & \nearrow & \\ & & -1 \\ & & g \circ f \\ n & & \end{array}$$

et $g^{-1} \circ f : n \longrightarrow m$ est une bijection par la proposition 2.7.i. □

Ceci nous permet de poser la

DEFINITION Un ensemble A est dit *fini* s'il existe $n \in \mathbb{N}$ et une bijection de n sur A . On dit que n est le *nombre d'éléments* de A ou sa *cardinalité*, noté $\#(A)$.

Si $n \longrightarrow A : k \longmapsto a_k$ est une bijection, on dit que $(a_k)_{k=0, \dots, n-1}$ est une *énumération (finie)* de A .

Un ensemble qui n'est pas fini est dit *infini*. On dit que A est *dénombrable* si A est fini ou s'il existe une bijection de \mathbb{N} sur A . Si cette bijection est notée

$$\mathbb{N} \longrightarrow A : k \longmapsto a_k,$$

on dit que $(a_k)_{k \in \mathbb{N}}$ est une *énumération (infinie dénombrable)* de A .

REMARQUE Si A est un ensemble à n éléments et s'il existe une bijection de A sur un ensemble B , alors B a n éléments.

EXERCICE 1 Soient $m, n \in \mathbb{N}$ et X_m, X_n des ensembles à m respectivement n éléments. Trouver des conditions nécessaires et suffisantes sur m, n pour qu'il existe une application

$$f : X_m \longrightarrow X_n$$

telle que

- (a) f soit injective.
- (b) f soit surjective.
- (c) f soit bijective.

EXERCICE 2 Existe-t-il une application bijective $f : \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{Z}$?

3.5 Généralisation du principe de récurrence

Récurrence à partir de m Soient $P(x)$ une propriété et $m \in \mathbb{N}$. Si $P(m)$ est vraie et si, quel que soit n , on a

$$n \in \mathbb{N}, n \geq m \text{ et } P(n) \text{ entraîne } P(n+1),$$

alors la propriété $P(n)$ est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq m$.

Il suffit d'appliquer le principe de récurrence 3.1 à la propriété

$$R(x) : x \in \mathbb{N} \text{ et } x \geq m \text{ entraîne } P(x).$$

On a $R(0)$. En effet si $m = 0$, on a bien $P(0)$, tandis que si $m \neq 0$, alors $0 \geq m$ est fausse.

Supposons maintenant que $R(n)$ soit vraie et montrons que $R(n+1)$ l'est aussi. Soit donc $n+1 \geq m$ et il nous suffit de prouver $P(n+1)$. Si $n+1 = m$, c'est bien le cas puisque $P(m)$ est vraie. Si $n+1 > m$, on a $n \geq m$ et en appliquant $R(n)$ on obtient $P(n)$. Mais par la propriété de récurrence on en déduit $P(n+1)$. □

PROPOSITION L'application $x \mapsto x+1 : \mathbb{N} \rightarrow \{n \in \mathbb{N} \mid n \neq 0\}$ est bijective. En particulier, pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \neq 0$, il existe un unique $x \in \mathbb{N}$ tel que $n = x+1$.

Démontrons la surjectivité de $f : x \mapsto x+1$ sur $\{n \in \mathbb{N} \mid n \neq 0\}$ par récurrence sur n à partir de 1. On a évidemment $1 = 0+1 = f(0)$ et le pas de récurrence est trivialement vérifié puisque

$$n+1 = f(n)!$$

Pour l'injectivité, étant donné $u, v \in \mathbb{N}$ tels que $u \neq v$, nous pouvons par le théorème 3.3 supposer que $u < v$. Grâce à la remarque 3.3.1 on a alors

$$f(u) = u+1 \leq v < v+1 = f(v),$$

donc $f(u) \neq f(v)$. □

DEFINITION On pose $\mathbb{N}^* := \{n \in \mathbb{N} \mid n \neq 0\}$ et pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, l'unique nombre naturel x tel que $n = x+1$ est désigné par $n-1$.

Plus généralement on a la

Récurrence générale à partir de m Soient $P(x)$ une propriété et $m \in \mathbb{N}$. Si pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq m$, le pas de récurrence

$$\forall l [m \leq l < n \Rightarrow P(l)] \implies P(n)$$

est satisfait, alors la propriété $P(n)$ est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq m$.

Remarquons que le pas de récurrence, pour $n = m$, est un théorème si, et seulement si, $P(m)$ est vraie, puisque le membre de gauche de l'implication est trivialement satisfait!

EXERCICE L'ensemble $A := \{n \in \mathbb{N} \mid 2^n < n!\}$ est infini.

3.6 Addition dans \mathbb{N}

DEFINITION 1 Soit X un ensemble. Pour $n \in \mathbb{N}$, on dit qu'une famille

$$(x_j)_{j \in n} = (x_j)_{j=0, \dots, n-1}$$

d'éléments de X , i.e. une application de $n = \{j \in \mathbb{N} \mid j < n\}$ dans X , est une *suite (finie) à n éléments* dans X .

On dit qu'une famille $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ d'éléments de X , i.e. une application de \mathbb{N} dans X , est une *suite (infinie)* dans X .

L'ensemble des suites finies à n éléments est évidemment désigné par X^n , celui des suites infinies par $X^{\mathbb{N}}$.

EXERCICE 1 Montrer que, pour tout ensemble X , on a $X^0 = X^\emptyset = \{\emptyset\}$ et que X^n peut être défini par récurrence en posant

$$X^{n+1} := X^n \times X.$$

Comment faut-il préciser cette assertion ?

Il faut en particulier identifier $\{0\} \times X$ avec X !

Suites récurrentes Si $\Phi : X \longrightarrow X$ est une application et $x_0 \in X$, alors il existe une unique suite $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ dans X telle que

$$x_{k+1} = \Phi(x_k) \quad \text{pour tout } k \in \mathbb{N}.$$

On dit que $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ a été définie par récurrence en partant de x_0 .

La démonstration n'est pas immédiate et nous l'omettrons.

DEFINITION 2 Pour tout $a \in \mathbb{N}$, on définit par récurrence

$$a + 0 := a \quad \text{et} \quad a + (k + 1) := (a + k) + 1,$$

en utilisant l'application $\Phi : \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N} : x \longmapsto x + 1$.

EXEMPLE On a

$$2 + 2 = 2 + (1 + 1) = (2 + 1) + 1 = 3 + 1 = 4.$$

THEOREME L'addition dans \mathbb{N}

$$\mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N} : (a, b) \longmapsto a + b$$

est associative, commutative, 0 est son élément neutre et tout élément est simplifiable, i.e. pour tout $a, b, c \in \mathbb{N}$, on a

$$(i) \quad \text{associativité} \quad (a + b) + c = a + (b + c)$$

- (ii) *commutativité* $a + b = b + a$
- (iii) *neutralité* $a + 0 = 0 + a = a$
- (iv) *simplification* $a + c = b + c \implies a = b$.

Les démonstrations se font par récurrence. On prouve d'abord la neutralité de 0. Traitons le cas de l'associativité en raisonnant par récurrence sur c . Si $c = 0$, on a

$$(a + b) + 0 = a + b = a + (b + 0).$$

Si la formule est vraie pour c , alors

$$\begin{aligned} (a + b) + (c + 1) &= [(a + b) + c] + 1 = [a + (b + c)] + 1 = \\ &= a + [(b + c) + 1] = a + [b + (c + 1)]. \end{aligned}$$

La commutativité s'obtient de manière analogue. Quant à la simplification, il suffit d'utiliser le fait que $\Phi : x \mapsto x + 1$ est injective par la proposition 3.5. \square

PROPOSITION *L'addition dans \mathbb{N} est compatible avec l'ordre, i.e. pour tout $a, b, c \in \mathbb{N}$, on a*

$$\text{compatibilité} \quad a \leq b \implies a + c \leq b + c.$$

C'est immédiat par récurrence sur c . \square

REMARQUE La définition d'une suite récurrente peut se généraliser de la manière suivante :

Soient, pour tout $n \in \mathbb{N}$, une application $\Phi_n : X^n \rightarrow X$. Alors il existe une unique suite $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ dans X telle que

$$x_n = \Phi_n(x_0, \dots, x_{n-1}) \quad \text{pour tout } n \in \mathbb{N}.$$

On remarquera que $X^0 = \{0\}$ (exemple 2.6.6); il est donc raisonnable de poser $(x_0, \dots, x_{-1}) = 0$. L'application $\Phi_0 : X^0 \rightarrow X$ est donc univoquement déterminée par $x_0 := \Phi_0(0)$.

En fait on utilise souvent le résultat suivant formulé de manière plus intuitive. Considérons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, une propriété P_n qui dépend de $n + 1$ variables et un ensemble x_0 tel que $P_0(x_0)$. Il existe alors une suite $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ d'ensembles telle que $P_n(x_0, \dots, x_n)$ soit vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$ si, pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, en admettant que

$$P_k(x_0, \dots, x_k) \text{ soit vraie pour tout } k \in \mathbb{N}^* \text{ tel que } k < n,$$

on peut construire explicitement un ensemble x_n tel que

$$P_n(x_0, \dots, x_n) \text{ soit vraie.}$$

EXERCICE 2 Démontrer la commutativité de l'addition des nombres naturels. Pour cela démontrer tout d'abord par récurrence que, pour tout $a \in \mathbb{N}$, on a

$$a + 0 = 0 + a \quad \text{et} \quad a + 1 = 1 + a.$$

EXERCICE 3 Si M est une partie de \mathbb{N} satisfaisant à la propriété suivante

$$3 \in M \quad \text{et} \quad m \in M \implies 2m \pm 1 \in M ,$$

alors M est l'ensemble des nombres entiers naturels impairs ≥ 3 .

EXERCICE 4 Les *nombre de Fibonacci* sont définis récursivement par

$$a_0 := 1 \quad , \quad a_1 := 1 \quad \text{et} \quad a_{n+1} := a_n + a_{n-1} \quad \text{pour tout } n \geq 1 .$$

Déterminer l'ensemble des $n \in \mathbb{N}$ tels que

$$a_n \leq \left(\frac{3}{2}\right)^n .$$

Pour la définition des puissances et le calcul dans \mathbb{Q} voir 3.12 et 4.6.

3.7 Le comptage

La proposition 3.5 peut être généralisée.

LEMME Pour tout $a \in \mathbb{N}$, l'application

$$x \mapsto x + a : \mathbb{N} \longrightarrow \{y \in \mathbb{N} \mid y \geq a\}$$

est bijective.

Pour tout $x \in \mathbb{N}$, la proposition 3.6 montre que $x + a \geq a$, et cette application est injective par la règle de simplification (théorème 3.6). La surjectivité se démontre par récurrence sur y à partir de a . Le cas $y = a$ est trivial, et si y est de la forme $x + a$, alors

$$y + 1 = (x + a) + 1 = x + (a + 1) = x + (1 + a) = (x + 1) + a .$$

□

COROLLAIRE Pour tout $a, b \in \mathbb{N}$, l'équation

$$x + a = b$$

possède au moins une solution $x \in \mathbb{N}$ si, et seulement si, $a \leq b$. Dans ce cas cette solution est unique.

DEFINITION Cette unique solution est notée $b - a$.

THEOREME Si A et B sont des ensembles finis disjoints, alors

$$\#(A \cup B) = \#(A) + \#(B) .$$

Soient $n = \#(A)$, $m = \#(B)$ et $f : n \longrightarrow A$, $g : m \longrightarrow B$ des bijections. Par le lemme et la proposition 3.6, l'application

$$h : m \longrightarrow \{x \in \mathbb{N} \mid n \leq x < n + m\} : x \mapsto x + n$$

est bijective et on a

$$n + m = \{x \in \mathbb{N} \mid 0 \leq x < n\} \cup \{x \in \mathbb{N} \mid n \leq x < n + m\} .$$

Il est alors clair que l'application

$$n + m \longrightarrow A \cup B : x \mapsto \begin{cases} f(x) & 0 \leq x < m \\ g(h^{-1}(x)) & \text{si } m \leq x < n + m \end{cases}$$

est bijective, ce qui finit de prouver le théorème. □

EXERCICE Soient A, B et C des ensembles. Montrer

(a)
$$\#(A \cup B) + \#(A \cap B) = \#(A) + \#(B) .$$

(b)
$$\begin{aligned} \#(A \cup B \cup C) &= \\ &= \#(A) + \#(B) + \#(C) - \#(A \cap B) - \#(A \cap C) - \#(B \cap C) + \#(A \cap B \cap C) . \end{aligned}$$

Utiliser l'exercice 2.5.

3.8 Multiplication dans \mathbb{N}

DEFINITION Pour tout $a \in \mathbb{N}$, on définit par récurrence

$$a \cdot 0 := 0 \quad \text{et} \quad a \cdot (k + 1) := a \cdot k + a .$$

THEOREME La multiplication dans \mathbb{N}

$$\mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N} : (a, b) \longmapsto a \cdot b$$

est associative, commutative, 1 est son élément neutre et tout élément de $\mathbb{N} \setminus \{0\}$ est simplifiable, i.e. pour tout $a, b, c \in \mathbb{N}$, on a

- (i) associativité $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$
- (ii) commutativité $a \cdot b = b \cdot a$
- (iii) neutralité $a \cdot 1 = 1 \cdot a = a$
- (iv) simplification $c \neq 0 \text{ et } a \cdot c = b \cdot c \implies a = b .$

PROPOSITION La multiplication dans \mathbb{N} est distributive par rapport à l'addition et compatible avec l'ordre, i.e. pour tout $a, b, c \in \mathbb{N}$, on a

- (i) distributivité $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$
- (ii) compatibilité $a \leq b \implies a \cdot c \leq b \cdot c .$

En outre, étant donné $n \in \mathbb{N}$, on a la

- (iii) division avec reste : pour tout $x \in \mathbb{N}$, il existe $q, r \in \mathbb{N}$ uniques tels que $x = q \cdot n + r$ et $r < n .$

Les démonstrations sont laissées au lecteur. _____ \square

COROLLAIRE Si A et B sont des ensembles finis, alors

$$\#(A \times B) = \#(A) \cdot \#(B) .$$

On le démontre par récurrence sur le nombre d'éléments n de A . Si $n = 0$, on a $A = \emptyset$, donc $A \times B = \emptyset$ et par suite $\#(A \times B) = 0$. Supposons donc que la formule soit vraie pour n et soit A un ensemble à $n + 1$ éléments. En choisissant $a \in A$, on a

$$A \times B = [(A \setminus \{a\}) \times B] \cup \{a\} \times B .$$

Comme les deux ensembles de cette réunion sont disjoints on obtient

$$\#(A \times B) = \#((A \setminus \{a\}) \times B) + \#(\{a\} \times B) = n \cdot \#(B) + \#(B) =$$

$$= (n + 1) \cdot \#(B) = \#(A) \cdot \#(B) .$$

 \square

EXERCICE Montrer que tout nombre naturel $n \in \mathbb{N}$ est ou bien pair, i.e. il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k$, ou bien impair, i.e. il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k - 1$.

3.9 Somme et produit d'une suite

Soit X un ensemble muni de deux opérations, appelées addition et multiplication et notées $+$ respectivement \cdot , i.e. on se donne

$$+ : X \times X \longrightarrow X : (x, y) \longmapsto x + y \quad \text{et} \quad \cdot : X \times X \longrightarrow X : (x, y) \longmapsto x \cdot y .$$

DEFINITION Soient $m, n \in \mathbb{N}$ tels que $m \leq n$ et $(x_k)_{k=m, \dots, n}$ une suite finie de X . On définit par récurrence la *somme* et le *produit* de $(x_k)_{k=m, \dots, n}$ par :

$$\sum_{k=m}^m x_k := x_m \quad \text{et} \quad \sum_{k=m}^{l+1} x_k := \left(\sum_{k=m}^l x_k \right) + x_{l+1} \quad \text{si } m \leq l < n ,$$

ainsi que

$$\prod_{k=m}^m x_k := x_m \quad \text{et} \quad \prod_{k=m}^{l+1} x_k := \left(\prod_{k=m}^l x_k \right) \cdot x_{l+1} \quad \text{si } m \leq l < n .$$

On vérifie facilement les formules suivantes obtenues en changeant l'indice de sommation :

$$l = k - m + p \quad \text{ou} \quad k = l - p + m$$

$$\sum_{k=m}^n x_k = \sum_{l=p}^{p+n-m} x_{l-p+m} .$$

De même

$$\prod_{k=m}^n x_k = \prod_{l=p}^{p+n-m} x_{l-p+m} .$$

Si les opérations sont associatives, pour tout $p \in \mathbb{N}$ tel que $m < p \leq n$, on a

$$\sum_{k=m}^n x_k = \left(\sum_{k=m}^{p-1} x_k \right) + \left(\sum_{k=p}^n x_k \right)$$

et

$$\prod_{k=m}^n x_k = \left(\prod_{k=m}^{p-1} x_k \right) \cdot \left(\prod_{k=p}^n x_k \right) .$$

Si les opérations sont associatives et commutatives, pour toutes suites finies $(x_k)_{k=m, \dots, n}$ et $(y_k)_{k=m, \dots, n}$ de X , on a

$$\sum_{k=m}^n (x_k + y_k) = \left(\sum_{k=m}^n x_k \right) + \left(\sum_{k=m}^n y_k \right)$$

et

$$\prod_{k=m}^n (x_k \cdot y_k) = \left(\prod_{k=m}^n x_k \right) \cdot \left(\prod_{k=m}^n y_k \right)$$

Si en plus la multiplication est distributive par rapport à l'addition, alors

$$\left(\sum_{k=m}^n x_k \right) \cdot \left(\sum_{l=p}^q y_l \right) = \sum_{k=m}^n \left(\sum_{l=p}^q x_k \cdot y_l \right) = \sum_{l=p}^q \left(\sum_{k=m}^n x_k \cdot y_l \right) .$$

EXEMPLE Calculons

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n (2k+1) &= \sum_{k=0}^n 2k + \sum_{k=0}^n 1 = 2 \cdot \sum_{k=0}^n k + (n+1) = \\ &= 2 \cdot \frac{n(n+1)}{2} + n+1 = (n+1)^2 . \end{aligned}$$

REMARQUE Si l'addition, respectivement la multiplication, possède un élément neutre noté 0, respectivement 1, il est souvent commode de définir la somme, respectivement le produit, sur une famille d'indices vide par 0, respectivement 1.

Par exemple

$$\sum_{k=m}^{m-1} x_k = 0 \quad \text{et} \quad \prod_{k=n+1}^n x_k = 1 .$$

EXERCICE 1 Montrer par récurrence que, pour tout $k \in \mathbb{N}^*$, on a

$$\sum_{l=1}^{2k} (-1)^{l+1} \cdot \frac{1}{l} = \sum_{l=1}^k \frac{1}{k+l} .$$

EXERCICE 2 Soit $a \in \mathbb{N}$ tel que $a \geq 2$. Montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, il existe un $c_n \in \mathbb{N}$ tel que

$$a^n - 1 = c_n \cdot (a - 1) ,$$

et que ces c_n satisfont à la relation de récurrence

$$c_0 := 0 \quad \text{et} \quad c_{n+1} := a \cdot c_n + 1 \quad \text{pour tout } n \in \mathbb{N} .$$

EXERCICE 3 Déterminer l'ensemble des $n \in \mathbb{N}$ tels que

$$n^2 < 2^n .$$

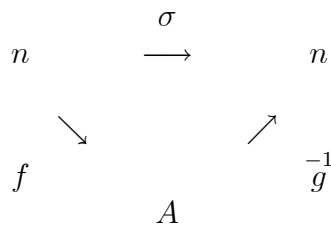
Pour la définition des puissances entières voir 3.12.

3.10 Permutations

Soit A un ensemble fini à n éléments, par exemple un ensemble de n livres, et $(a_k)_{k=0, \dots, n-1}$, $(b_k)_{k=0, \dots, n-1}$ deux énumérations de A , i.e. deux bibliothèques différentes faites avec ces livres. Désignons par $f, g : n \rightarrow A$ les deux applications bijectives correspondantes, i.e. telles que pour tout $k = 0, \dots, n - 1$, on ait

$$a_k = f(k) \quad \text{et} \quad b_k = g(k) .$$

Considérons le diagramme



i.e. $\sigma := g^{-1} \circ f$. On a

$$a_k = f(k) = g \circ g^{-1} \circ f(k) = g(\sigma(k)) = b_{\sigma(k)}$$

et σ est une bijection de n sur n , permettant de retrouver le k -ième livre de la première bibliothèque dans la seconde.

DEFINITION 1 Une bijection de n sur n s'appelle une *permutation* de n . On pose

$$n! := \prod_{k \in n} (k + 1) .$$

On dit *factorielle* n (ou n factorielle).

On a

$$0! = 1 \quad \text{et} \quad (n + 1)! = (n + 1) \cdot n! .$$

DEFINITION 2 Si A, B sont des ensembles, on désigne par $Bij(A, B)$ l'ensemble des bijections de A sur B .

LEMME Soient A, B des ensembles à n éléments et $f : n \rightarrow A$, $g : n \rightarrow B$ des bijections. Alors toute injection $\sigma : A \rightarrow B$ est surjective et l'application

$$\Phi : Bij(A, B) \rightarrow Bij(n, n) : \sigma \mapsto g^{-1} \circ \sigma \circ f$$

est bijective.

En effet on a le diagramme

$$\begin{array}{ccc}
 & \sigma & \\
 A & \longrightarrow & B \\
 f \uparrow & & \uparrow g \\
 n & \longrightarrow & n \\
 & \xrightarrow{g^{-1} \circ \sigma \circ f} &
 \end{array}$$

La proposition 2.7.i montre alors que $g^{-1} \circ \sigma \circ f$ est injective, donc bijective par le théorème 3.4. La seconde partie est immédiate puisque, pour tout $\tau \in \text{Bij}(n, n)$, on a

$$\Phi^{-1}(\tau) = g \circ \tau \circ f^{-1}.$$

□

THEOREME Pour tout ensembles A, B à n éléments, il y a $n!$ applications bijectives de A sur B , i.e.

$$\#(\text{Bij}(A, B)) = n!.$$

D'après le lemme, on peut supposer que $A = B = n$. Le résultat est clair pour $n = 0$ car la seule application de \emptyset dans \emptyset est celle dont le graphe est \emptyset et elle est évidemment bijective. Il l'est aussi pour $n = 1$; la seule application de 1 dans 1 est $0 \mapsto 0$. Supposons donc que le résultat soit vrai pour n et soit $\sigma : n + 1 \rightarrow n + 1$ une bijection. Considérons l'application

$$\tau_\sigma : n \rightarrow n : x \mapsto \begin{cases} \sigma(x) & \text{si } \sigma(x) < \sigma(n) \\ \sigma(x) - 1 & \text{si } \sigma(x) > \sigma(n) \end{cases}.$$

On montre immédiatement que l'application

$$\text{Bij}(n + 1, n + 1) \rightarrow n + 1 \times \text{Bij}(n, n) : \sigma \mapsto (\sigma(n), \tau_\sigma)$$

est bijective, donc

$$\#(\text{Bij}(n + 1, n + 1)) = (n + 1) \cdot \#(\text{Bij}(n, n)) = (n + 1) \cdot n! = (n + 1)!$$

par le corollaire 3.8. □

EXERCICE Déterminer l'ensemble des $n \in \mathbb{N}$ tels que

(a)
$$n! \leq 2^n.$$

(b)
$$n! \leq \left(\frac{n}{2}\right)^n.$$

3.11 Coefficients binomiaux

DEFINITION Pour tout $n, k \in \mathbb{N}$, on définit par récurrence sur n le *coefficient binomial* $\binom{n}{k}$ en posant

$$\binom{0}{0} := 1 \quad \text{et} \quad \binom{0}{k} := 0 \quad \text{pour tout } k \geq 1,$$

et

$$\binom{n+1}{0} := 1 \quad \text{et} \quad \binom{n+1}{k} := \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \quad \text{pour tout } k \geq 1.$$

Cette définition peut être visualisée à l'aide du *triangle de Pascal* :

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0
2	1	2	1	0	0	0	0
3	1	3	3	1	0	0	0
4	1	4	6	4	1	0	0
5	1	5	10	10	5	1	0
6	1	6	15	20	15	6	1

LEMME Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a

$$\binom{n}{0} = \binom{n}{n} = 1 \quad \text{et} \quad \binom{n}{k} = 0 \quad \text{pour tout } k \in \mathbb{N} \text{ tel que } k > n.$$

Le cas $n = 0$ est clair. Si l'assertion est vraie pour n , alors

$$\binom{n+1}{0} = 1$$

et

$$\binom{n+1}{n+1} = \binom{n}{n+1} + \binom{n}{n} = 0 + 1 = 1$$

et, pour tout $k > n + 1$, il vient

$$\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1} = 0,$$

puisque $k - 1 > n$. □

PROPOSITION Pour tout $n, k \in \mathbb{N}$, le nombre de parties à k éléments d'un ensemble à n éléments est $\binom{n}{k}$.

Le cas $n = 0$ est clair, puisque la seule partie de \emptyset est \emptyset . Supposons alors que la proposition soit vraie pour n et soit A un ensemble à $n + 1$ éléments. La seule partie à 0 éléments étant \emptyset , nous pouvons admettre que $k \geq 1$. Choisissons $a \in A$. Si X est une partie de A à k éléments, on a

$$X \subset A \setminus \{a\}$$

ou bien

$$X = Y \cup \{a\}, \quad \text{où } Y \text{ est une partie de } A \setminus \{a\} \text{ à } k - 1 \text{ éléments.}$$

Par l'hypothèse de récurrence il y a $\binom{n}{k}$ parties possibles dans le premier cas et $\binom{n}{k-1}$ parties possibles dans le second. On a donc

$$\binom{n}{k} + \binom{n}{k-1} = \binom{n+1}{k}$$

parties à k éléments dans A , ce qu'il fallait démontrer. □

EXERCICE Montrer par récurrence que, pour tout $n, m \in \mathbb{N}$ tels que $n \geq m$, on a

$$\sum_{l=m}^n \binom{l}{m} = \binom{n+1}{m+1}.$$

3.12 Formule du binôme et somme géométrique

Soit X un ensemble muni d'une addition et d'une multiplication. Nous supposons que ces opérations sont associatives, commutatives et possèdent chacune un élément neutre, noté respectivement 0 et 1 , et que la multiplication est distributive par rapport à l'addition.

DEFINITION Pour tout $x \in X$ et $n \in \mathbb{N}$, on définit $n \cdot x$ et x^n par récurrence sur n en posant

$$0 \cdot x := 0 \quad \text{et} \quad x^0 := 1$$

ainsi que

$$(n+1) \cdot x := n \cdot x + x \quad \text{et} \quad x^{n+1} := x^n \cdot x.$$

Pour tout $n, m \in \mathbb{N}$ et $x, y \in X$, on vérifie facilement les formules :

$$x \cdot (n \cdot y) = n \cdot (x \cdot y), \quad n \cdot (x + y) = n \cdot x + n \cdot y, \quad (n + m) \cdot x = n \cdot x + m \cdot x,$$

ainsi que

$$x^n \cdot x^m = x^{n+m}, \quad (x^n)^m = x^{n \cdot m} \quad \text{et} \quad x^n \cdot y^n = (x \cdot y)^n.$$

Formule du binôme Pour tout $x, y \in X$ et $n \in \mathbb{N}$, on a

$$(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k}.$$

Les cas $n = 0, 1, 2$ sont bien connus. Supposons donc la formule vraie pour n et démontrons-la pour $n + 1$. On a

$$\begin{aligned} (x + y)^{n+1} &= (x + y) \cdot (x + y)^n = (x + y) \cdot \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k} = \\ &= x \cdot \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k} + y \cdot \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k} = \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^{k+1} \cdot y^{n-k} + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k+1} = \\ &= \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} \cdot x^{k+1} \cdot y^{n-k} + \binom{n}{n} \cdot x^{n+1} \cdot y^0 + \binom{n}{0} \cdot x^0 \cdot y^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k+1} = \\ &= \binom{n}{0} \cdot x^0 \cdot y^{n+1} + \sum_{j=1}^n \binom{n}{j-1} \cdot x^j \cdot y^{n-j+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k+1} + \binom{n}{n} \cdot x^{n+1} \cdot y^0 = \\ &= \binom{n}{0} \cdot x^0 \cdot y^{n+1} + \sum_{k=1}^n \left[\binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \right] \cdot x^k \cdot y^{n-k+1} + \binom{n}{n} \cdot x^{n+1} \cdot y^0 = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \binom{n+1}{0} \cdot x^0 \cdot y^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n+1}{k} \cdot x^k \cdot y^{n-k+1} + \binom{n+1}{n+1} \cdot x^{n+1} \cdot y^0 = \\
&= \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} \cdot x^k \cdot y^{n+1-k} ,
\end{aligned}$$

en ayant utilisé le lemme 3.11. □

COROLLAIRE On a

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n \quad \text{et} \quad \sum_{k=0}^n (-1)^k \cdot \binom{n}{k} = 0 .$$

En particulier l'ensemble des parties d'un ensemble à n éléments a 2^n éléments.

Il suffit de prendre $X = \mathbb{N}$ et $x = y = 1$, respectivement $x = -1$ et $y = 1$, et d'utiliser la formule du binôme. □

Somme géométrique Pour tout $x \in X$ et tout $m, n \in \mathbb{N}$, on a

$$(1-x) \cdot \sum_{k=m}^n x^k = x^m - x^{n+1} .$$

En effet, on a

$$\begin{aligned}
(1-x) \cdot \sum_{k=m}^n x^k &= \sum_{k=m}^n x^k - \sum_{k=m}^n x^{k+1} = \\
&= x^m + \sum_{k=m+1}^n x^k - \sum_{k=m+1}^n x^k - x^{n+1} = x^m - x^{n+1} .
\end{aligned}$$

□

REMARQUE Si X est un corps (cf. 4.5) et $x \neq 1$, alors

$$\sum_{k=m}^n x^k = \frac{x^m - x^{n+1}}{1-x} .$$

EXERCICE 1 Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Montrer que la cardinalité de l'ensemble des parties ayant au moins $n+1$ éléments dans un ensemble à $2n$ éléments est égale à

$$\frac{1}{2} \cdot \left(2^{2n} - \binom{2n}{n} \right) ,$$

en utilisant la formule du binôme

$$2^{2n} = \sum_{l=0}^{2n} \binom{2n}{l} .$$

EXERCICE 2 Soient $n \in \mathbb{N}^*$ et $x \in X$. Montrer que

$$\prod_{k=0}^{n-1} (1 + x^{2^k}) = \sum_{l=0}^{2^n-1} x^l,$$

puis que

$$(1 - x) \left[\prod_{k=0}^{n-1} (1 + x^{2^k}) - 1 \right] = x (1 - x^{2^n-1}).$$