

**Exercice 1.**

Redémontrer le lemme 2 et l'application 3 du cours sans récurrence, en utilisant directement la propriété du bon ordre.

**Exercice 2.**

Montrer qu'on a  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $\tan^{(n)} \geq 0$  sur  $]0, \frac{\pi}{2}[$ .

Remarque : «  $\tan^{(n)} \geq 0$  sur  $]0, \frac{\pi}{2}[$  » signifie  $\forall x \in ]0, \frac{\pi}{2}[$ ,  $\tan^{(n)}(x) \geq 0$ .

**Exercice 3.**

Déterminer toutes les suites  $(a_n)_{n \geq 1}$  d'entiers strictement positifs telles que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $\left(\sum_{i=1}^n a_i\right)^2 = \sum_{i=1}^n a_i^3$ .

**Exercice 4.** © ★ *Suites définies par récurrence.*

Donner (et démontrer) une expression plus simple des suites définies par récurrence suivantes :

1.  $u_0 = 1$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} u_k u_{n-1-k}$ .
2.  $v_0 = 1$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $v_{n+1} = \sum_{k=0}^n 2v_k$ .
3.  $w_0 = 2$ ,  $w_1 = 4$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $w_{n+2} = 4w_{n+1} - 3w_n$ .

**Exercice 5.** *Une "équation fonctionnelle" de type  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ .*

Déterminer toutes les applications  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  qui vérifient :

- $f(2) = 2$ ;
- $f$  est strictement croissante;
- $\forall (m, n) \in \mathbb{N}^2$ ,  $f(mn) = f(m)f(n)$ .

**Exercice 6.** *Un résultat important pour la suite.*

Soit  $\phi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  strictement croissante. Montrer que  $\phi$  est extensive.

Donner un contre-exemple dans un autre ensemble ordonné.

## Entiers naturels, exos ##

### 1 Leme 2

On veut mty  $\forall n \geq 2, \exists k \in \mathbb{P}, n/k$

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

$n$  admet un plus petit diviseur  $p$  tq

$$1 < p \leq n$$

Donc  $A = \{p \in \llbracket 2, n-1 \rrbracket, p|n\} \neq \emptyset$  ( $n \in A$ )

Donc d'ap la propriété du bon ordre  $A$  admet un minimum noté  $p$

Procédons par l'absurde Supposons  $p$  composé.

Donc il existe  $q \in \mathbb{N}$  tq  $q|p$  ainsi  $1 < q < p$

Par  $\textcircled{T}$ ,  $q|n$  et  $q < p$  ~~mq~~

Ainsi  $p \in \mathbb{P}$ .

### 1 Application 3

Mtq pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ , il existe un couple  $(p, q) \in \mathbb{N}^2$  tq  
 $n = 2^p(2q+1)$

Procédons par l'absurde.

$$\text{Soit } \Delta = \{n \in \mathbb{N}, \nexists (p, q) \in \mathbb{N}^2, n = 2^p(2q+1)\}$$

Supposons  $\Delta \neq \emptyset$

$\Delta \subset \mathbb{N}$  donc  $\Delta$  possède un plus petit élément (bon ordre).  
Notons  $s = \min \Delta$ .

Traçons deux cas

1<sup>er</sup> cas ( $s \in 2\mathbb{N}$ ):

Il existe  $k \in \mathbb{N}$  tq  $s = 2k+1$ . On pose  $\begin{cases} p=0 \\ q=k \end{cases}$

et  $s = 2^p(2q+1)$  ~~imp~~

2<sup>e</sup> cas ( $s \in 2\mathbb{N}+1$ ):

Il existe  $d \in \mathbb{N}$  tq  $s = 2d$  et  $d < s$

donc  $d \notin \Delta$

donc il existe  $(p_d, q_d) \in \mathbb{N}^2$  tq  $d = 2^{p_d}(2q_d+1)$

ainsi  $s = 2 \cdot 2^{p_d}(2q_d+1) = 2^{p_d+1}(2q_d+1)$

donc  $s \notin \Delta$  ~~imp~~

## 2) Meth 1

On veut mtq

$$\forall n \in \mathbb{N}, \exists P_n \in \mathbb{R}_+[X], \tan^{(n)} = P_n \circ \tan$$

Init  $n := 0$

$$\tan^{(0)} = \tan$$

Posons  $P_0 = X \in \mathbb{R}_+[X]$  On a bien  $P_0 \circ \tan = \tan$

Her Soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons qu'il existe un polynôme  $P_n \in \mathbb{R}_+[X]$

$$\text{tq } \tan^{(n)} = P_n \circ \tan$$

C'est dérivable. On dérive:

$$\begin{aligned} \tan^{(n+1)} &= (P_n \circ \tan)' \\ &= \tan' \cdot (P_n' \circ \tan) \\ &= (1 + \tan^2) \cdot (P_n' \circ \tan) \end{aligned}$$

$$\text{Posons } P_{n+1} = (X^2 + 1) \cdot P_n'$$

$$\text{On a bien } \tan^{(n+1)} = P_{n+1} \circ \tan$$

$$\text{On remarque que } \begin{cases} X^2 + 1 \in \mathbb{R}_+[X] \\ P_n' \in \mathbb{R}_+[X] \end{cases} .$$

Par produit  $P_{n+1} \in \mathbb{R}_+[X]$

D'où l'hérédité.

Concl La propriété est vraie au rang 0 et elle est héréditaire.

On a donc bien, pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$  un polynôme

$$P_n \in \mathbb{R}_+[X] \text{ tq } \tan^{(n)} = P_n \circ \tan$$

$$\text{Notons } P_n = a_0 + a_1 X + \dots + a_{d_n} X^{d_n}$$

$$\text{On a } \tan^{(n)} = \underbrace{a_0}_{\geq 0} + \underbrace{a_1}_{\geq 0} \underbrace{\tan}_{> 0} + \underbrace{a_2}_{\geq 0} \underbrace{\tan^2}_{> 0} + \dots + \underbrace{a_{d_n}}_{\geq 0} \underbrace{\tan^{d_n}}_{> 0}$$

$$\Rightarrow \tan^{(n)} \geq 0 \text{ sur } ]0, \frac{\pi}{2}[$$

Come somme de produits de positifs

Meth 2 Par récurrence forte.

Hérédité forte Soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons  $\forall k < n, \tan^{(k)} \geq 0$  sur  $]0, \frac{\pi}{2}[$

Traçons plusieurs cas

1<sup>er</sup> cas ( $n=0$ ):

$$\tan^{(n)} = \tan^{(0)} = \tan > 0 \text{ sur } ]0, \frac{\pi}{2}[$$

2<sup>e</sup> cas ( $n=1$ ):

$$\tan^{(n)} = \tan' = 1 + \tan^2 \geq 0 \text{ sur } ]0, \frac{\pi}{2}[$$

3<sup>e</sup> cas ( $n \geq 2$ )

$$\tan^{(n)} = (\tan^{(n-1)})^{(n-1)} = (1 + \tan^2)^{(n-1)}$$

$$= \cancel{1}^{(n-1)} + (\tan^2)^{(n-1)}$$

$$= (\tan^2)^{(n-1)}$$

\* car  $n-1 \geq 1$

$$\text{Leibniz: } \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} \tan^{(k)} \tan^{(n-1-k)}$$

On a par hdrf pour tout  $k \in ]0, n-1]$  On a  $k < n$

et  $n-1-k < n$

donc  $\tan^{(k)} \geq 0$  et  $\tan^{(n-1-k)} \geq 0$   
sur  $]0, \frac{\pi}{2}[$



## Correction

### Exercice 3.

Déterminer toutes les suites  $(a_n)_{n \geq 1}$  d'entiers strictement positifs telles que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $\left(\sum_{i=1}^n a_i\right)^2 = \sum_{i=1}^n a_i^3$  (\*).

D'après le cours sur les sommes, la suite identité  $(n)_{n \geq 1}$  convient. L'examen des premières valeurs semble montrer que c'est la seule solution. Montrons-le par récurrence forte. Autrement dit, soit  $(a_n)_{n \geq 1}$  une suite vérifiant (\*); montrons par récurrence forte qu'on a  $\forall n \geq 1$ ,  $a_n = n$ .

Hérédité forte : soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons  $\forall 1 \leq k < n$ ,  $a_k = k$  (hdf).

L'hypothèse (\*) donne, en particulier,  $\left(\sum_{i=1}^n a_i\right)^2 = \sum_{i=1}^n a_i^3$ .

Ce que Chasles réécrit  $\left(\sum_{i=1}^{n-1} a_i\right)^2 + 2\left(\sum_{i=1}^{n-1} a_i\right)a_n + a_n^2 = \left(\sum_{i=1}^{n-1} a_i^3\right) + a_n^3$ .

Par hdf, ceci se réécrit :  $\left(\sum_{i=1}^{n-1} i\right)^2 + 2a_n\left(\sum_{i=1}^{n-1} i\right) + a_n^2 = \left(\sum_{i=1}^{n-1} i^3\right) + a_n^3$  et comme on a  $\left(\sum_{i=1}^{n-1} i\right)^2 = \sum_{i=1}^{n-1} i^3$  et  $\sum_{i=1}^{n-1} i = \frac{n(n-1)}{2}$  (cours sur les sommes), on obtient donc  $n(n-1)a_n + a_n^2 = a_n^3$ , ou encore  $a_n(a_n^2 - a_n - n(n-1)) = 0$ .

Enfin, comme on a  $a_n \in \mathbb{N}^*$  on a en particulier  $a_n \neq 0$  donc  $a_n^2 - a_n - n(n-1) = 0$ . Ainsi  $a_n$  est racine d'un trinôme dont le discriminant est  $(-1)^2 - 4(-n)(n-1) = (2n-1)^2$  et dont les racines sont  $n$  et  $1-n \leq 0$  (car  $n \geq 1$ ).

Comme on a  $a_n > 0$  on déduit finalement  $\boxed{a_n = n}$ .

La propriété est fortement héréditaire.

Conclusion : la propriété est fortement héréditaire à partir du rang 1, elle est donc vraie pour tout entier  $n \geq 1$ .

**Remarque** : Cette récurrence forte a ceci d'assez remarquable qu'elle ne nécessite pas de disjonction de cas dans l'étape d'hérédité forte. C'est rare mais on en verra un autre exemple dans le chapitre sur les applications.

**Autre remarque** : ici on a toute de suite remarqué que l'identité était solution. On aurait pu le faire à la fin (auquel cas on aurait pu rédiger par analyse-synthèse). Dans tous les cas **il faut le faire**, sinon on a seulement fait la moitié du travail!

### Exercice 4. © ★ Suites définies par récurrence.

Donner (et démontrer) une expression plus simple des suites définies par récurrence suivantes :

1.  $u_0 = 1$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} u_k u_{n-1-k}$ .
2.  $v_0 = 1$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $v_{n+1} = \sum_{k=0}^n 2v_k$ .
3.  $w_0 = 2$ ,  $w_1 = 4$  et  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $w_{n+2} = 4w_{n+1} - 3w_n$ .

2. Cette suite est "faussement" définie par récurrence forte. En effet, on a  $v_0 = 1$ ,  $v_1 = 2v_0 = 2$  puis, pour  $n \geq 1$  on a  $v_{n+1} = \left(\sum_{k=0}^{n-1} 2v_k\right) + 2v_n = v_n + 2v_n = 3v_n$ . La suite est donc géométrique de raison 3 à partir du rang 1, ce qui donne  $\forall n \geq 1$ ,  $v_n = v_1 3^{n-1} = 2 \times 3^{n-1}$ .

Si on tient à une formule unifiant les cas  $n = 0$  et  $n \geq 1$ , on peut écrire  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $v_n = \lceil 2 \times 3^{n-1} \rceil$ , où  $\lceil x \rceil$  désigne la partie entière par excès de  $x$ . Bof.

3. L'examen des premières valeurs conduit à conjecturer qu'on a  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $w_n = 3^n + 1$ . Une récurrence double sans aucune inspiration permet alors de le montrer.

Voici une autre méthode : pour  $n \in \mathbb{N}$  on a  $w_{n+2} - w_{n+1} = 4w_{n+1} - 3w_n - w_{n+1} = 3(w_{n+1} - w_n)$ . Autrement dit la suite  $(w_{n+2} - w_{n+1})_{n \in \mathbb{N}}$  est géométrique de raison 3 et on a donc  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $w_{n+1} - w_n = 3^n(w_1 - w_0) = 2 \times 3^n$ . On a donc  $w_n = 2 \times 3^{n-1} + w_{n-1} = 2 \times 3^{n-1} + 2 \times 3^{n-2} + w_{n-2} = \dots = 2 \times (3^{n-1} + 3^{n-2} + \dots + 3^0) + w_0 = 2 \times \left(\frac{3^n - 1}{2}\right) + 2 = 3^{n-1} + 1$  et hop.

4/1

$$u_0 = 1 \text{ et } \forall n \in \mathbb{N}^*, u_n = \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} u_k u_{n-1-k}$$

$n$	$u_n$
0	1
1	$u_0^2 = 1$
2	$u_0 u_1 + u_1 u_0 = 2$
3	$u_0 u_2 + 2u_1^2 + u_2 u_0 = 6$
4	$u_0 u_3 + 3u_1 u_2 + 3u_2 u_1 + u_3 u_0 = 24$

Mq  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n = n!$  par récurrence forte

Hérédité forte Soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons  $\forall k < n, u_k = k!$

Deux cas

1<sup>er</sup> cas ( $n=0$ ):

$$u_0 = 1 = 0!$$

On a bien  $u_n = n!$

2<sup>e</sup> cas ( $n \neq 0$ ):

$$u_n = \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} u_k u_{n-1-k}$$

$$= \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} k! (n-1-k)!$$

$$= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(n-1)!}{k! (n-1-k)!} \cdot k! (n-1-k)!$$

$$= (n-1)! \sum_{k=0}^{n-1} 1$$

$$= (n-1)! \cdot n$$

$$= n!$$

Dans tous les cas  $u_n = n!$

D'où l'hdaf

5

$$\begin{cases} f \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \\ f(2) = 2 \\ f \in \neq (\mathbb{N}, \mathbb{N}) \\ \forall m, n \in \mathbb{N}, f(mn) = f(m)f(n) \end{cases}$$

$n$	0	1	2	3	4=2 <sup>2</sup>	5	6=2 <sup>3</sup>	7	8=2 <sup>4</sup>
$f(n)$	<del>0</del>	<del>0</del> 1	2	3	4	5	6	7	8

Montrons qu'on a  $f = \text{id}$  par récurrence forte.

[corrige PDF]



**Exercice 5.** Une "équation fonctionnelle" de type  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ .

Déterminer toutes les applications  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  qui vérifient :

- $f(2) = 2$ ;
- $f$  est strictement croissante;
- $\forall (m, n) \in \mathbb{N}^2, f(mn) = f(m)f(n)$ .

L'application  $f = \text{id}_{\mathbb{N}}$  convient. Supposons réciproquement que  $f$  vérifie les hypothèses et montrons qu'on a  $f = \text{id}_{\mathbb{N}}$ , c'est-à-dire  $\forall n \in \mathbb{N}, f(n) = n$ . On procède par récurrence forte.

Hérédité forte : Soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons  $\forall k < n, f(k) = k$ . Traitons trois cas :

- Premier cas :  $n \in \{0, 1\}$ . On a par stricte croissance on a  $f(0) < f(1) < f(2)$ . Par hypothèse on a  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  et  $f(2) = 2$  donc  $0 \leq f(0) < f(1) < 2$  ce qui ne laisse pas d'autre possibilité que  $f(0) = 0$  et  $f(1) = 1$ . On a donc bien  $f(n) = n$ .
- Deuxième cas :  $n \geq 2$  et  $n$  est pair. Alors  $n$  est de la forme  $2k$  avec  $k < n$  donc par hypothèse de récurrence  $f(k) = k$ . Les hypothèses sur  $f$  indiquent qu'on a  $f(2) = 2$  et  $f(2k) = f(2)f(k)$ . Finalement  $f(n) = f(2k) = f(2)f(k) = 2k = n$ .
- Troisième cas :  $n \geq 2$  et  $n$  est impair. Alors  $n$  est de la forme  $2k + 1$  avec  $k < k + 1 < n$  donc par hypothèse de récurrence  $f(k) = k$  et  $f(k + 1) = k + 1$ . Les hypothèses sur  $f$  donnent  $f(2k) = f(2)f(k) = 2k$  et  $f(2k + 2) = f(2)f(k + 1) = 2k + 2$ . Enfin par stricte croissance on a  $2k = f(2k) < f(2k + 1) < f(2k + 2) = 2k + 2$  ce qui ne laisse que  $f(2k + 1) = 2k + 1$  i. e.  $f(n) = n$ .

D'où l'hérédité forte.

Conclusion : la propriété «  $f(n) = n$  » est fortement héréditaire, elle est donc vraie pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ . Ainsi a-t-on  $f = \text{id}_{\mathbb{N}}$ .

**Remarque** : encore une fois **il faut explicitement signaler** que  $f = \text{id}$  est bien solution (au début, à la fin, peu importe, mais il faut le faire), sinon on a seulement fait la moitié du travail.