

# Types de raisonnement

Christian Cyrille

26 octobre 2020

"On résoud les problèmes qu'on se pose et non les problèmes qui se posent"  
Henri Poincaré

En sciences, deux façons de raisonner : - l'induction - la déduction

## 1 Le raisonnement par déduction

La déduction serait le procédé de l'esprit qui va du général au particulier.

Le raisonnement déductif consiste à prouver une implication du type  $H \Rightarrow C$

$H$  désigne les hypothèses et  $C$  la ou les conclusion(s).

Comment faire ? on procède par un chaînage de déductions logiques :

$$H \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \Rightarrow C_3 \cdots \Rightarrow C_n \Rightarrow C$$

Comment fait-on pour trouver ce chaînage : **de 2 façons** :

1. soit **par analyse-synthèse** : on cherche à satisfaire le but  $C$  pour cela on cherche  $C_n$  qui permet de satisfaire  $C$  puis on cherche  $C_{n-1}$  qui permet de satisfaire  $C_n$ . On remonte ainsi jusqu'à  $H$ . Cette étape s'appelle **l'analyse**. Puis on redescend :  $H \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \cdots \Rightarrow C_n \Rightarrow C$   
Cette deuxième étape obligatoire s'appelle **la synthèse**.

2. soit par **synthèse directement** :

$$H \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \Rightarrow C_3 \cdots \Rightarrow C_n \Rightarrow C$$

### 1.1 Remarque



On peut au lieu de démontrer que  $p \Rightarrow q$  démontrer tout simplement sa contraposée :  
 $non(q) \Rightarrow non(p)$

## 1.2 Exercice

Démontrer que

$$\forall x \in \mathbb{R}^+ \quad \forall y \in \mathbb{R}^+ \quad \frac{x}{1+y} = \frac{y}{x+y} \implies x = y$$

## 1.2.1 Corrigé : Méthode 1

$$\begin{aligned} \frac{x}{1+y} = \frac{y}{x+y} &\implies \frac{x}{1+y} - \frac{y}{x+y} = 0 \\ &\implies \frac{x(1+x) - y(1+y)}{(1+y)(1+x)} = 0. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\implies x(1+x) - y(1+y) = 0 \implies x + x^2 - y - y^2 = 0 \\ &\implies x^2 - y^2 + x - y = 0 \implies (x-y)(x+y) + (x-y) = 0 \\ &\implies (x-y)[x+y+1] = 0 \implies x-y = 0 \text{ ou } x+y+1 = 0 \\ &\implies x-y = 0 \text{ car } x+y+1 \neq 0 \text{ puisque } x+y+1 \geq 1 \text{ car } x \geq 0 \text{ et } y \geq 0 \end{aligned}$$

## 1.2.2 Corrigé : Méthode 2 incomplète

Supposons que  $\frac{x}{1+y} = \frac{y}{x+y}$  alors en utilisant l'égalité des termes moyen et des termes extrêmes, on obtient :

$$x(x+y) = y(1+y) \text{ donc } x^2 + xy = y + y^2.$$

On peut en déduire que  $x^2 - y^2 + xy - y = 0$  d'où  $(x+y)(x-y) + y(x-1) = 0$

## 1.3 Exercice

Soit  $f$  est une fonction numérique dérivable sur un intervalle ouvert  $I$  centré en 0.

1. Démontrer que si  $f$  est paire alors sa fonction dérivée  $f'$  est impaire.
2. Démontrer que si  $f$  est impaire alors sa fonction dérivée  $f'$  est paire.

*Indication :*

- Si  $u$  est dérivable sur un intervalle  $I$
- Si  $u < I > \subset J$
- Si  $v$  est dérivable sur l'intervalle  $J$

alors  $v \circ u$  est dérivable sur  $I$  et  $\forall x \in I \quad (v \circ u)'(x) = u'(x) v'(u(x))$

## 1.3.1 Corrigé

1. Supposons que  $f$  est paire.

(a) Soit la fonction  $x \mapsto g(x) = f(-x)$  alors  $g$  est la composée de  $x \mapsto -x$  et de  $f$ .

- $x \mapsto -x$  est dérivable sur  $I$
- Lorsque  $x \in I$  alors  $-x \in I$
- $f$  est dérivable sur  $I$

Alors  $g$  est dérivable sur  $I$  et  $g'(x) = -1(f'(-x))$

(b) Mais comme  $g(x) = f(x)$  puisque  $f(-x) = f(x)$  car  $f$  est paire alors  $g'(x) = f'(x)$

(c) Par conséquent,  $\forall x \in -x \in I$  et  $f'(-x) = -f'(x)$

donc  $f'$  est impaire.

2. Supposons que  $f$  est impaire.

(a) Soit la fonction  $x \mapsto g(x) = f(-x)$  alors  $g$  est la composée de  $x \mapsto -x$  et de  $f$ .

- $x \mapsto -x$  est dérivable sur  $I$
- Lorsque  $x \in I$  alors  $-x \in I$
- $f$  est dérivable sur  $I$

Alors  $g$  est dérivable sur  $I$  et  $g'(x) = -1(f'(-x))$

(b) Mais comme  $g(x) = -f(x)$  puisque  $f(-x) = -f(x)$  car  $f$  impaire alors  $g'(x) = -f'(x)$

(c) Par conséquent,  $\forall x \in -x \in I$  et  $f'(-x) = -f'(x)$

donc  $f'$  est paire.

## 1.4 Conjectures forte et faible de Christian GOLDBACH - Allemagne - 1742

Soit la proposition  $p$  : "tout entier pair strictement supérieur à 4 est la somme de 2 entiers premiers". C'est ce que l'on appelle la conjecture forte de GOLDBACH.

Par exemple :  $8 = 5 + 3$ ;  $12 = 5 + 7$ .

Soit la proposition  $q$  : "tout entier impair strictement supérieur à 7 est la somme de 3 entiers premiers". C'est ce que l'on appelle la conjecture faible de GOLDBACH.

Par exemple :  $15 = 7 + 5 + 3$

On ne sait pas pour l'instant si la proposition  $p$  (appelée conjecture forte de GOLDBACH) est vraie.

En 2013, Harald HELFGOTT ( mathématicien péruvien né en 1977) a réussi à démontrer une version « faible » de la conjecture de Goldbach.

Par contre, on sait démontrer facilement que la conjecture forte implique la conjecture faible : l'implication ( $p \implies q$ ) est vraie en supposant que  $p$  est vraie.

1. Démontrer que ( $p \implies q$ ) est vraie c'est-à-dire que si tout entier pair supérieur à 4 est somme de 2 entiers premiers alors tout entier impair supérieur à 7 est somme de 3 entiers premiers.
2. On ne sait pas si  $p$  appelée la conjecture de Goldbach est vraie. Que peut-on alors dire de  $q$ ?

### 1.4.1 Corrigé

Supposons que la proposition  $p$  : "tout entier pair strictement supérieur à 4 est la somme de 2 entiers premiers" est vraie.

Soit un entier  $n$  impair tel que  $n \geq 7$ . Donc  $n = 2k + 3$  et  $n \geq 7$  donc  $2k + 3 \geq 7$  donc  $2k \geq 4$ .

Or d'après  $p$  : tout entier pair strictement supérieur à 4 est la somme de 2 entiers premiers donc  $2k = p_1 + p_2$  où  $p_1$  et  $p_2$  sont premiers.

On a donc  $n = 2k + 3 = p_1 + p_2 + 3$ . CQFD. Donc  $q$  est vraie.

Par conséquent, l'implication ( $p \implies q$ ) est vraie. Mais l'on ne sait pas pour l'instant si  $q$  est vraie.

## 2 Le raisonnement par disjonction de cas

### 2.1 Exercice

Soient  $a$  et  $b$  des réels. Démontrer que si  $ab = 0$  alors  $a = 0$  ou  $b = 0$

#### 2.1.1 Corrigé

Supposons  $ab = 0$ .

1. ou  $a = 0$  CQFD.

2. ou  $a \neq 0$

On peut alors diviser les deux membres de  $ab = 0$  par  $\frac{1}{a}$ .

Donc  $\frac{ab}{a} = \frac{0}{a}$  d'où  $b = 0$ . CQFD

### 2.2 Exercice

Démontrer que pour tout entier naturel  $n$  on a  $n^2 + 3n$  est un entier pair.

#### 2.2.1 Corrigé

— ou bien  $n$  est pair donc  $\exists k \in \mathbb{N} \quad n = 2k$

alors  $n^2 + 3n = (2k)^2 + 3(2k) = 4k^2 + 6k = 2(2k^2 + 3k)$  de la forme  $2k'$  où  $k' \in \mathbb{N}$

— ou bien  $n$  est impair donc  $\exists k \in \mathbb{N} \quad n = 2k + 1$

alors  $n^2 + 3n = (2k + 1)^2 + 3(2k + 1) = 4k^2 + 4k + 1 + 6k + 3 = 2(2k^2 + 5k + 2)$  de la forme  $2k'$  où  $k' \in \mathbb{N}$

### 2.3 Exercice

Soient  $a$  et  $b$  des réels.

1. Déterminer  $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1}$

2. Déterminer  $\lim_{x \rightarrow 1} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1}$

#### 2.3.1 Corrigé

1. — ou  $a \neq 0$

— ou  $a > 0$   $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} ax^2 = +\infty$

— ou  $a < 0$   $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} ax^2 = -\infty$

— ou  $a = 0$

— ou bien  $b \neq 0$

— ou  $b > 0$   $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{bx^2}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} bx = +\infty$

— ou  $b < 0$   $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{bx^2}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} bx = -\infty$

— ou bien  $b = 0$

$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x - 1}{x - 1} = 1$

2. Déterminons  $\lim_{x \rightarrow 1} \frac{ax^3 + bx^2 + x - 1}{x - 1}$

(a) Posons  $N(x) = ax^3 + bx^2 + x - 1$  et  $D(x) = x - 1$ . Alors  $\lim_{x \rightarrow 1} N(x) = a + b$  et  $\lim_{x \rightarrow 1} D(x) = 0$

(b) ou bien  $a + b = 0$

— Par la méthode directe on aboutit à une indétermination du type  $\frac{0}{0}$  car  $\lim_{x \rightarrow 1} N(x) = 0$  et  $\lim_{x \rightarrow 1} D(x) = 0$

— Nous pouvons lever cette indétermination en remarquant que  $a = -b$  d'où

$$f(x) = \frac{ax^3 - ax^2 + x - 1}{x - 1} = \frac{ax^2(x - 1) + x - 1}{x - 1} = \frac{(x - 1)(ax^2 + 1)}{x - 1} = ax^2 + 1$$

$$\text{donc } \lim_{x \rightarrow 1} f(x) = a + 1$$

(c) ou bien  $a + b \neq 0$

i. ou bien  $a + b > 0$

—  $\lim_{x \rightarrow 1^+} N(x) = a + b$  et  $\lim_{x \rightarrow 1^+} D(x) = 0^+$

$$\text{donc } \lim_{x \rightarrow 1^+} f(x) = +\infty$$

—  $\lim_{x \rightarrow 1^-} N(x) = a + b$  et  $\lim_{x \rightarrow 1^-} D(x) = 0^-$

$$\text{donc } \lim_{x \rightarrow 1^-} f(x) = -\infty$$

ii. ou bien  $a + b < 0$

—  $\lim_{x \rightarrow 1^+} N(x) = a + b$  et  $\lim_{x \rightarrow 1^+} D(x) = 0^+$

$$\text{donc } \lim_{x \rightarrow 1^+} f(x) = -\infty$$

—  $\lim_{x \rightarrow 1^-} N(x) = a + b$  et  $\lim_{x \rightarrow 1^-} D(x) = 0^-$

$$\text{donc } \lim_{x \rightarrow 1^-} f(x) = +\infty$$

## 2.4 Exercice

Soit  $f$  une fonction numérique d'une variable réelle définie sur  $[0; 1]$  et vérifiant les propriétés suivantes :

$$\begin{cases} f(0) = f(1) \\ \forall x_1 \in [0; 1] \quad \forall x_2 \in [0; 1] \quad x_1 \neq x_2 \quad |f(x_1) - f(x_2)| < |x_1 - x_2| \end{cases}$$

Démontrer que  $\forall x_1 \in [0; 1] \quad \forall x_2 \in [0; 1] \quad |f(x_1) - f(x_2)| < \frac{1}{2}$

### 2.4.1 Démonstration

Soient  $x_1 \in [0; 1]$  et  $x_2 \in [0; 1]$  avec  $0 \leq x_1 < x_2 \leq 1$ . De deux choses l'une :

— ou bien  $|x_2 - x_1| < \frac{1}{2}$ . Or  $|f(x_1) - f(x_2)| < |x_1 - x_2|$  donc  $|f(x_1) - f(x_2)| < \frac{1}{2}$ . CQFD.

— ou bien  $|x_2 - x_1| \geq \frac{1}{2}$

Alors  $x_1 - x_2 \leq -\frac{1}{2}$  d'où  $1 + x_1 - x_2 \leq 1 - \frac{1}{2}$  donc  $x_1 + (1 - x_2) \leq \frac{1}{2}$ .

D'après l'inégalité triangulaire, on obtient :

$$|f(x_1) - f(x_2)| \leq |f(x_1) - f(0)| + |f(0) - f(1)| + |f(1) - f(x_2)|$$

$$\text{d'où } |f(x_1) - f(x_2)| \leq |x_1 - 0| + |0| + |1 - x_2|$$

Par conséquent,  $|f(x_1) - f(x_2)| < x_1 + (1 - x_2) \leq \frac{1}{2}$ . CQFD.

## 2.5 Olympiades Moscou 1968

Soit  $x \in \mathbb{N}$ . Soit  $p(x)$  le produit de ses chiffres en numération décimale.  
Résoudre l'équation suivante, d'inconnue  $x$  :

$$x^2 - 10x - 22 = p(x)$$

1. Déterminons les solutions à un chiffre.

Dans ce cas  $p(x) = x$

- (a) Méthode 1 :

- $x = 0$  n'est pas solution car  $0^2 - 10(0) - 22 = -22 \neq 0 = p(x)$
- $x = 1$  n'est pas solution car  $1^2 - 10(1) - 22 = -31 \neq 1 = p(x)$
- $x = 2$  n'est pas solution car  $2^2 - 10(2) - 22 = -38 \neq 2 = p(x)$
- $x = 3$  n'est pas solution car  $3^2 - 10(3) - 22 = -43 \neq 3 = p(x)$
- $x = 4$  n'est pas solution car  $4^2 - 10(4) - 22 = -46 \neq 4 = p(x)$
- $x = 5$  n'est pas solution car  $5^2 - 10(5) - 22 = -47 \neq 5 = p(x)$
- $x = 6$  n'est pas solution car  $6^2 - 10(6) - 22 = -46 \neq 6 = p(x)$
- $x = 7$  n'est pas solution car  $7^2 - 10(7) - 22 = -43 \neq 7 = p(x)$
- $x = 8$  n'est pas solution car  $8^2 - 10(8) - 22 = -38 \neq 8 = p(x)$
- $x = 9$  n'est pas solution car  $9^2 - 10(9) - 22 = -21 \neq 9 = p(x)$

- (b) Méthode 2 :

$$x^2 - 10x - 22 = p(x) \iff x^2 - 10x - 22 = x \iff x^2 - 11x - 22 = 0$$

$$\iff x = \frac{11 - \sqrt{209}}{2} \notin \mathbb{Z} \text{ ou } x = \frac{11 + \sqrt{209}}{2} \notin \mathbb{Z}$$

Il n'y a donc pas de solution  $x$  à un chiffre.

2. Déterminons les solutions à deux chiffres.

Dans ce cas notons  $x = \overline{yz} = 10y + z$  où  $y \in [1; 9]$  et  $z \in [0; 9]$ . Alors  $p(x) = yz$ .

$$x^2 - 10x - 22 = p(x) \iff (10y + z)^2 - 10(10y + z) - 22 = yz$$

$$\iff 100y^2 + 20yz + z^2 - 100y - 10z - yz = 22$$

$$\iff 100y^2 + 19yz + z^2 - 100y - 10z = 22$$

$$\iff 100y(y - 1) + z(z - 10 + 19y) = 22$$

- (a) ou bien  $y = 1$  alors :

$$x^2 - 10x - 22 = p(x) \iff z(z - 10 + 19) = 22$$

$$\iff z^2 + 9z - 22 = 0 \iff z = 2 \text{ ou } z = -11.$$

On rejette  $z = -11$  car on cherche  $z \in [0; 9]$ . On accepte par contre  $z = 2$

- (b) ou bien  $y > 1$ .

Alors  $100y(y - 1) > 100$ .

De même  $19y > 19$  donc  $z - 10 + 19y > z + 9$  d'où  $z(z - 10 + 19y) \geq 0$ .

Par conséquent, le nombre  $A = 100y(y - 1) + z(z - 10 + 19y) > 100$  donc  $A = 22$  est impossible à résoudre.

- (c) La seule solution à deux chiffres est  $x = \overline{12}$

3. Déterminons les solutions  $x$  à plus de deux chiffres.

On est sûr que  $x \geq 100$  donc  $\exists n \geq 2 \quad 10^n \leq x < 10^{n+1}$ .

Par conséquent,

$$p(x) \leq \underbrace{9999 \dots 99}_{(n+1) \text{ fois}} \text{ donc } x^2 - 10x - 22 - p(x) \geq x^2 - 10x - 22 - B \text{ où } B = \underbrace{9999 \dots 99}_{(n+1) \text{ fois}}$$

Posons  $g(x) = x^2 - 10x - 22 - B$ .

$g$  est dérivable sur  $[0; +\infty[$  avec  $g'(x) = 2x - 10 = 2(x - 5)$

$$g(100) = 100^2 - 10(100) - 22 - 999 = 7979$$

$x$	0		5		100		$+\infty$
$g'(x) = 2x - 10$		-	0	+		+	
$g(x)$		$\searrow$		$\nearrow$	7979	$\nearrow$	

On peut en conclure que dès que  $x \geq 100$  alors  $x^2 - 10x - 22 - p(x)$  ne s'annulera jamais.

4. En conclusion, la seule solution de cette équation est  $\boxed{x = 12}$

### 3 Le raisonnement par l'absurde

Pour démontrer que  $p \Rightarrow q$  est vraie et comme l'on sait que  $p \Rightarrow q$  équivaut à  $\text{non}(p)$  ou  $q$  on va supposer que  $p$  et  $\text{non}(q)$  est vrai. On aboutit à une contradiction donc  $p$  et  $\text{non}(q)$  est faux donc sa négation  $\text{non}(p)$  ou  $q$  est vraie donc  $p \Rightarrow q$  est vraie.

#### 3.1 Exercice

Si  $(D)$  et  $(D')$  sont des droites parallèles et si  $(D'')$  coupe  $(D)$  alors  $(D'')$  coupe  $(D')$

##### 3.1.1 Corrigé

Supposons que  $(D'')$  ne coupe pas  $(D')$  alors  $(D'')$  est parallèle à  $(D')$ . Or  $(D')$  est parallèle à  $(D)$ . Par transitivité du parallélisme on a  $(D)$  et  $(D'')$  parallèles. On aboutit à une contradiction car  $(D'')$  coupe  $(D)$ .

Donc la supposition  $(D'')$  ne coupe pas  $(D')$  est fautive d'où  $(D'')$  coupe  $(D')$ . CQFD.

#### 3.2 $\sqrt{2}$ est irrationnel

1. Démontrer que si un entier  $n$  est pair alors son carré  $n^2$  est pair
2. Démontrer que si un entier  $n$  est impair alors son carré  $n^2$  est impair
3. En déduire du 1°) que si  $n^2$  est impair alors  $n$  est impair
4. En déduire du 2°) que si  $n^2$  est pair alors  $n$  est pair
5. Compléter  $n$  pair  $\iff \dots$
6. Compléter  $n$  impair  $\iff \dots$
7. Démontrer par l'absurde que  $\sqrt{2}$  est un nombre irrationnel (c'est-à-dire ne peut se mettre sous la forme  $\frac{p}{q}$  où  $p$  est un entier relatif et  $q$  un entier relatif non nul).

##### 3.2.1 Corrigé

1. soit un entier  $n$  pair alors  $\exists k \in \mathbb{N}$  tel que  $n = 2k$  donc son carré  $n^2 = (2k)^2 = 4k^2 = 2(2k^2) = 2k'$  où  $k' = 2k^2$  est un entier naturel donc  $n^2$  est pair
2. soit un entier  $n$  impair alors  $\exists k \in \mathbb{N}$  tel que  $n = 2k + 1$  donc son carré  $n^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2(2k^2 + 2k) + 1 = 2k' + 1$  où  $k' = 2k^2 + 2k$  est un entier naturel donc  $n^2$  est impair
3. Supposons que  $\sqrt{2} = \frac{p}{q}$  irréductible avec  $p \in \mathbb{N}$  et  $q \in \mathbb{N}^*$  donc  $2 = \frac{p^2}{q^2}$ .  
Par conséquent  $p^2 = 2q^2$  donc  $p^2$  est pair donc  $p$  est pair d'où  $\exists k \in \mathbb{N}$  tel que  $p = 2k$ .  
Comme  $p^2 = 2q^2$  alors  $(2k)^2 = 2q^2$ . On en déduit que  $q^2 = 2k^2$  donc  $q^2$  est pair d'où  $\exists k' \in \mathbb{N}$  tel que  $q = 2k'$   
Mais alors la fraction  $\frac{p}{q} = \frac{2k}{2k'} = \frac{k}{k'}$  est réductible. Contradiction. Donc l'hypothèse  $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$  est fautive.

#### 3.3 Exercice

On veut résoudre le problème suivant :

$$\exists n \geq 3 \exists (x, y, z) \in \mathbb{Z}^3 \quad x^2 + y^2 + z^2 \equiv -1 \pmod{2^n}$$

1. Montrer qu'il n'y a pas de solution pour  $n = 3$
2. On considère le cas  $n > 3$ 
  - (a) Montrer d'abord que si  $(x, y, z)$  était solution de ce problème alors ou bien  $x, y$  et  $z$  seraient tous trois impairs ou bien deux d'entre eux seraient pairs et le troisième impair.
  - (b) Montrer que si deux d'entre eux seraient pairs et le troisième impair alors on aboutit aussi à une contradiction.
  - (c) Montrer que si  $x, y$  et  $z$  seraient tous trois impairs alors on aboutit à une contradiction.
3. Conclure qu'il n'y a pas de solution au problème posé.



**3.3.1 Démonstration**

1. Soit  $n = 3$

— ou bien  $x, y$  et  $z$  sont impairs :

$$\text{alors } x^2 + y^2 + z^2 = (2a + 1)^2 + (2b + 1)^2 + (2c + 1)^2 = 4(a^2 + a + b^2 + b + c^2 + c) + 3 = 4(a(a + 1) + b(b + 1) + c(c + 1)) + 3$$

Or le produit de 2 entiers consécutifs est pair ce qui est le cas de  $a(a + 1)$ ;  $b(b + 1)$ ;  $c(c + 1)$ .

Donc  $x^2 + y^2 + z^2 = 8k + 3$  donc  $x^2 + y^2 + z^2 \equiv 3 \pmod{2^3}$ . Or  $3 \equiv -5 \pmod{2^3}$  donc pas de solution au problème posé pour  $n = 3$

— ou bien deux d'entre eux  $x, y$  sont impairs et  $z$  pair :

$$\text{alors } x^2 + y^2 + z^2 = (2a + 1)^2 + (2b + 1)^2 + (2c)^2 = 4(a^2 + a + b^2 + b + c^2) + 3 = 4(a(a + 1) + b(b + 1) + c^2) + 2$$

...

— ou bien un seul est impair  $x$  et les deux autres  $y, z$  sont impairs :

$$\text{alors } x^2 + y^2 + z^2 = (2a + 1)^2 + (2b)^2 + (2c)^2 = 4(a^2 + a + b^2 + c^2) + 1 = 4(a(a + 1) + b^2 + c^2) + 1$$

...

— ou bien les trois sont pairs :

$$\text{alors } x^2 + y^2 + z^2 = (2a)^2 + (2b)^2 + (2c)^2 = 4(a^2 + b^2 + c^2)$$

...

2.

3. Supposons qu'il existe  $n > 3$  pour lequel  $x^2 + y^2 + z^2 \equiv -1 \pmod{2^n}$  aurait une solution alors on aurait  $x^2 + y^2 + z^2 = k2^n - 1$  donc  $x^2 + y^2 + z^2 + 1 = k2^n$ . Or  $x^2 + y^2 + z^2 \equiv 3 \pmod{8}$  donc  $x^2 + y^2 + z^2 = 8q + 3$  donc  $k2^n = 8q + 3$  impossible car  $k2^n$  est pair et  $8q + 3$  est impair.

### 3.4 Un mix d'absurde et de disjonction de cas

Démontrer que  $\sqrt{2}$  n'est pas un nombre décimal.

Raisonnons par l'absurde. supposons que  $\sqrt{2}$  est un décimal donc il a un développement décimal fini. Soit  $x$  le dernier chiffre de ce développement décimal. On sait que  $\sqrt{2}^2 = 2$  donc

- ou  $x = 1$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 1 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 2$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 4 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 3$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 9 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 4$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 6 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 6$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 6 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 7$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 9 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 8$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 4 donc il est impossible d'obtenir 2
- ou  $x = 9$  donc le développement décimal de  $x^2$  se termine par 1 donc il est impossible d'obtenir 2

Par conséquent, on aboutit à une contradiction donc  $\sqrt{2}$  ne peut être un nombre décimal.

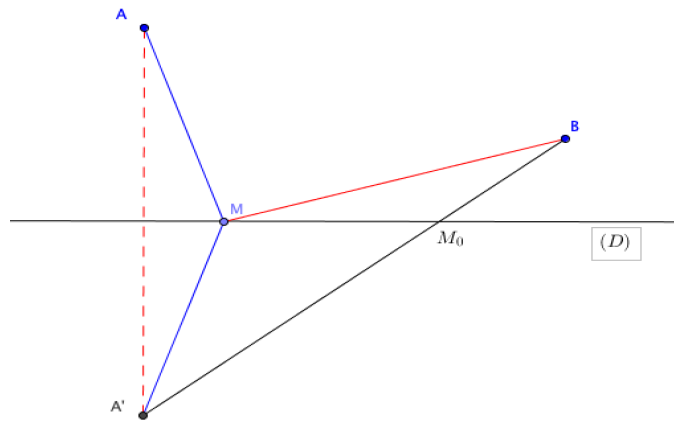
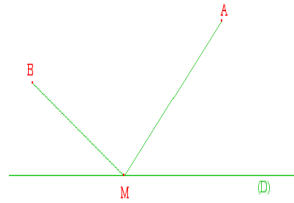
### 3.5 Exercice

Soit la suite  $u_n$  définie par :  $u_0 = 1$  ;  $u_1 = \cos(3)$  et pour tout entier  $n \geq 2$  par  $u_n = 2u_1u_{n-1} - u_{n-2}$ .  
Démontrer par récurrence que  $\forall n \in \mathbb{N}$  l'on a  $u_n = \cos(3n)$

## 4 Le raisonnement par équivalence logique

### 4.1 Billard à 1 côté

Une droite  $(D)$  partage le plan en deux demi-plans. Soient des points  $A$  et  $B$  situés dans le même demi-plan. On crée un chemin  $AMB$  reliant  $A$  à  $B$  et passant par un point  $M$  situé sur la droite  $(D)$ . Où placer  $M$  sur la droite  $(D)$  pour que ce chemin  $AMB$  soit le plus court possible ?



Soit  $A'$  le symétrique de  $A$  par rapport à la droite  $(D)$ .

Comme une symétrie est une isométrie alors elle conserve les distances donc  $AM = A'M$ .

Par conséquent,

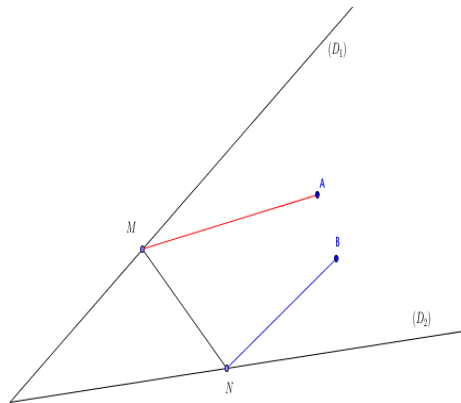
$$\text{résoudre } AM + MB \text{ minimum} \iff \text{résoudre } A'M + MB \text{ minimum} \iff A', M \text{ et } B \text{ alignés}$$

La position cherchée du point  $M$  est  $M_0$ .

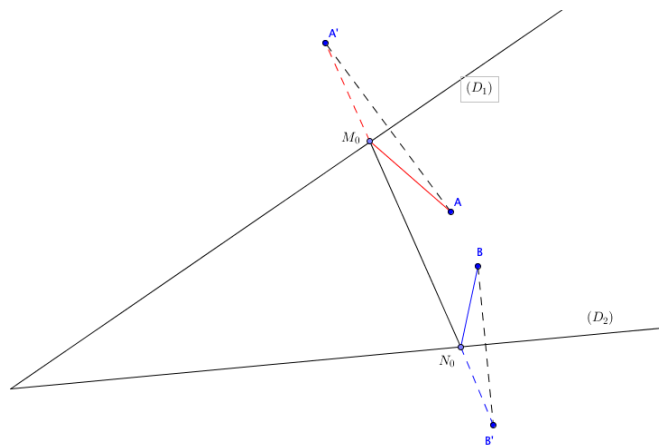
On obtient le même résultat en prenant aussi  $B'$  le symétrique de  $B$  par rapport à la droite  $(D)$ .



## 4.2 Billard à 2 côtés



Deux demi-droites  $(D_1)$  et  $(D_2)$  sont concourantes. Soient  $A$  et  $B$  deux points situés dans la région du plan délimitée par ces deux demi-droites. On crée un chemin  $AMNB$  reliant  $A$  à  $B$  et passant par un point  $M$  situé sur la demi-droite  $(D_1)$  et un point  $N$  situé sur la demi-droite  $(D_2)$ . Où placer  $M$  sur la demi-droite  $(D_1)$  et  $N$  sur la demi-droite  $(D_2)$  pour que ce chemin  $AMNB$  soit le plus court possible ?



Soient  $A'$  le symétrique de  $A$  par rapport à la demi-droite  $(D_1)$  et  $B'$  le symétrique de  $B$  par rapport à la demi-droite  $(D_2)$ .

Comme une symétrie est une isométrie alors elle conserve les distances donc  $AM = A'M$  et  $BN = B'N$ .

Par conséquent,

résoudre  $AM + MN + NB$  minimum  $\iff$  résoudre  $A'M + MN + NB'$  minimum  $\iff$   $A', M, N$  et  $B'$  alignés

La position cherchée du point  $M$  est  $M_0$  et celle du point  $N$  est  $N_0$ .



### 4.3 Equivalence logique



Lorsque l'implication  $p \Rightarrow q$  et son implication réciproque  $q \Rightarrow p$  sont vraies on dira que les propositions  $p$  et  $q$  sont équivalentes ou encore que  $p$  est une CNS (Condition nécessaire et suffisante) de  $q$  ce qui s'écrit  $p \Leftrightarrow q$ .

**Il y a des équivalences logiques célèbres :**

- Le triangle  $ABC$  est rectangle en  $A \Leftrightarrow BC^2 = AB^2 + AC^2$  (Egalité de Pythagore)
- $I$  est le milieu de  $[AB]$  si et seulement si  $\vec{IA} + \vec{IB} = \vec{0}$
- Un produit de réels est nul si et seulement si l'un des facteurs est nul  
 $ab = 0 \Leftrightarrow a = 0$  ou  $b = 0$
- Deux polynômes  $P(x)$  et  $Q(x)$  sont égaux pour tout réel  $x$  si et seulement si les coefficients des monômes respectifs sont égaux.

Attention aussi dans les résolutions de systèmes par addition :

$$\begin{cases} x + y = 6 \\ x - y = 2 \end{cases} \Rightarrow 2x = 8$$

On perd ici l'équivalence logique. Donc on aura au bout de ce raisonnement  $\mathcal{S} \subset \{(4, 2)\}$ . Il faudra absolument écrire la vérification : le couple  $(4, 2)$  est solution du système car  $x + y = 4 + 2 = 6$  et  $x - y = 4 - 2 = 2$ .

On aura alors  $\{(4, 2)\} \subset \mathcal{S}$ .

On pourra alors conclure : Comme  $\mathcal{S} \subset \{(4, 2)\}$  et  $\{(4, 2)\} \subset \mathcal{S}$  alors  $\mathcal{S} = \{(4, 2)\}$ .

Pour garder l'équivalence logique tout au long du raisonnement et avoir directement  $\mathcal{S} = \{(4, 2)\}$ , il faut utiliser une méthode hybride en conservant une des deux équations initiales

$$\begin{cases} x + y = 6 \\ x - y = 2 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x + y = 6 \\ 2x = 8 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x + y = 6 \\ x = 4 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} y = 2 \\ x = 4 \end{cases}$$

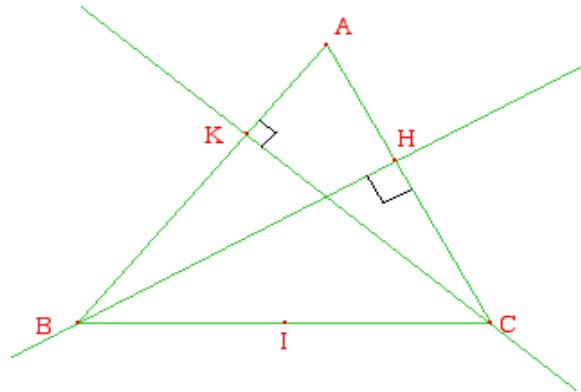
On en déduit que  $\mathcal{S} = \{(4, 2)\}$

## 5 Le raisonnement par analogie

Le raisonnement par analogie consiste à raisonner de telle sorte que l'on trouve un lien, une correspondance, un rapport de sens entre 2 ou plusieurs objets (mots, figures, nombres, signes,...)

### 5.1 Exercice

Soit un triangle  $ABC$ . Soit  $I$  le milieu du segment  $[BC]$ . Soit  $H$  le pied de la hauteur issue de  $B$  et soit  $K$  le pied de la hauteur issue de  $C$ .  
Démontrer que le triangle  $IKH$  est isocèle.



1. Considérons le triangle  $BHC$  rectangle en  $H$ . alors la médiane  $HI$  est telle que  $HI = \frac{BC}{2}$
2. Par analogie en considérant le triangle  $BKC$  en remplaçant  $B$  par  $C$ ,  $C$  par  $B$  et  $H$  par  $K$  alors  $KI = \frac{BC}{2}$
3. Comme  $HI = KI$  alors le triangle  $IKH$  est isocèle en  $I$

## 6 Le raisonnement par analyse-synthèse

"L'analyse et la synthèse consistent à démontrer et à remonter une machine pour en connaître tous les rouages"

Condillac

C'est un type de raisonnement permettant de déterminer l'existence et l'unicité d'un objet mathématique vérifiant des propriétés données

### 6.1

Démontrer que toute fonction numérique définie sur  $\mathbb{R}$  est la somme d'une fonction paire et d'une fonction impaire.

#### 6.1.1 Corrigé

— **Analyse :**

Supposons que  $f = p + i$  où  $p$  est paire et  $i$  est impaire. Alors

—  $\forall x \in \mathbb{R}$  l'on a  $f(x) = p(x) + i(x)$

— Or  $f$  est paire et  $i$  est impaire alors  $f(-x) = p(-x) + i(-x)$  donc  $f(-x) = p(x) - i(x)$

Par conséquent,

$$\begin{cases} f(x) = p(x) + i(x) \\ f(-x) = p(x) - i(x) \end{cases}$$

$$\text{donc } p(x) = \frac{f(x) + f(-x)}{2} \text{ et } i(x) = \frac{f(x) - f(-x)}{2}$$

— **Synthèse :**

Soit  $f$  définie sur  $\mathbb{R}$ .

— soit  $p$  et  $i$  définies aussi sur  $\mathbb{R}$  par  $p(x) = \frac{f(x) + f(-x)}{2}$  et  $i(x) = \frac{f(x) - f(-x)}{2}$

—  $p$  est paire

—  $i$  est impaire

—  $f = p + i$

### 6.2

Démontrer que  $\lim_{x \rightarrow +\infty} \ln(x) = +\infty$

#### 6.2.1 Corrigé

— analyse : soit  $A > 0$ . Supposons  $\exists B > 0$  tel que d'une part  $B \geq 2^n$  et d'autre part  $\forall x > B \ln(x) > A$ . Comme  $x > B$  alors  $x > 2^n$ . Or  $\ln$  est strictement croissante sur  $]0; +\infty[$  donc  $\ln(x) > \ln(2^n)$  donc  $\ln(x) > n \ln(2)$ .

Si l'on veut donc que  $\ln(x) > A$  il suffit de prendre  $n$  tel que  $n \ln(2) > A$  c'est-à-dire tel que  $n > \frac{A}{\ln(2)}$

— synthèse : soit  $A > 0$ . Soit  $B = 2^n$  où  $n$  est la partie entière de  $\frac{A}{\ln(2)} + 1$ . Alors  $\forall x > B$  on a  $\ln(x) > A$  donc  $\lim_{x \rightarrow +\infty} \ln(x) = +\infty$

## 7 Le raisonnement par récurrence

### 7.1 Axiome d'induction complète

Soit  $E$  une partie de  $\mathbb{N}$  vérifiant les deux conditions suivantes :

1.  $0 \in E$
2. si  $n \in E$  alors  $n + 1 \in E$

alors  $E = \mathbb{N}$ .

### 7.2 Théorème de récurrence faible

Soit  $Pr$  une propriété que peut vérifier un entier naturel  $k$  (ce que l'on notera  $Pr(k)$ ) Soit  $n_0$  un entier naturel.

1. Si  $Pr(n_0)$  est vraie (c'est-à-dire que la propriété  $Pr$  est vraie en  $n_0$ )
2. Si pour tout  $k$  entier  $\geq n_0$ , l'implication  $Pr(k) \Rightarrow Pr(k + 1)$  est vraie (c'est-à-dire que la propriété est héréditaire )

Alors pour tout  $n \geq n_0$ ,  $Pr(n)$  est vraie .

#### 7.2.1 Démonstration

. On fait cette démonstration dans le cas où  $n_0 = 0$ .

Soit  $E = \{n \in \mathbb{N} / Pr(n) \text{ est vraie } \}$ .

1.  $0 \in E$  car  $Pr(0)$  est vraie.
2. si  $n \in E$  alors  $n + 1 \in E$  puisque  $Pr(n) \Rightarrow Pr(n + 1)$

donc d'après l'axiome d'induction complète, on a :  $E = \mathbb{N}$ .



### 7.3 Attention !



Il y a deux étapes dans ce type de démonstration.

- Dans l'étape 1, il faut vérifier que la propriété est vraie uniquement en  $n_0$
- Dans l'étape 2, en considérant la table de vérité de l'implication logique

$p$	$q$	$p \Rightarrow q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$

Comme il faut démontrer que l'implication est vraie, on procédera ainsi :

On supposera que  $pr(k)$  est vraie (c'est ce que l'on appelle l'hypothèse de récurrence) et on raisonnera jusqu'à prouver que  $pr(k + 1)$  est vraie.

On aura ainsi démontré que l'implication  $(Pr(k) \Rightarrow Pr(k + 1))$  est vraie

### 7.4 Théorème de récurrence double

Soit  $Pr$  une propriété que peut vérifier un entier naturel  $k$  (ce que l'on notera  $Pr(k)$ ). Soit  $n_0$  un entier naturel.

1. Si  $Pr(n_0)$  et  $Pr(n_0 + 1)$  sont vraies
2. Si pour tout  $k$  entier  $\geq n_0$ , l'implication  $Pr(k) \text{ et } Pr(k + 1) \Rightarrow Pr(k + 2)$  est vraie (c'est-à-dire que la propriété est doublement héréditaire)

Alors pour tout  $n \geq n_0$ ,  $Pr(n)$  est vraie .

### 7.5 Théorème de récurrence forte

Soit  $Pr$  une propriété que peut vérifier un entier naturel  $k$  (ce que l'on notera  $Pr(k)$ ). Soit  $n_0$  un entier naturel.

1. Si  $Pr(n_0)$
2. Si pour tout  $k$  entier  $\geq n_0$ , l'implication  $Pr(n_0) \text{ et } Pr(n_0 + 1) \text{ et } \dots \text{ et } Pr(k) \Rightarrow Pr(k + 1)$  est vraie (c'est-à-dire que la propriété est doublement héréditaire)

Alors pour tout  $n \geq n_0$ ,  $Pr(n)$  est vraie .

7.6 Cardinal de  $\mathcal{P}(E)$ 

1. Déterminer l'ensemble des parties de  $E$  noté  $\mathcal{P}(E)$  dans les cas suivants  $E_1 = \{a\}$ ;  $E_2 = \{a; b\}$ ;  $E_3 = \{a; b; c\}$
2. Démontrer par récurrence que si  $E$  est un ensemble fini ayant  $n$  éléments alors l'ensemble  $\mathcal{P}(E)$  de ses parties a  $2^n$  éléments
3. En déduire  $\mathcal{P}(\emptyset)$ ;  $\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))$ ;  $\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)))$ ;  $Card(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))))$

## 7.6.1 corrigé



1. Pour créer l'ensemble des parties  $\mathcal{P}(E)$  d'un ensemble  $E$ ,
  - on place d'abord la seule partie à 0 éléments qui est l'ensemble vide  $\emptyset$
  - puis les parties à 1 élément qu'on appelle les singletons,
  - les parties à 2 éléments qu'on appelle les paires,
  - celles à 3 éléments ,
  - ...
  - celles à  $n - 1$  éléments
  - et enfin la seule partie à  $n$  éléments, la partie pleine c'est-à-dire l'ensemble  $E$  lui-même.

Par conséquent,

- si  $E_1 = \{a\}$  alors  $\mathcal{P}(E_1) = \{\emptyset; \{a\}\}$
- si  $E_2 = \{a; b\}$  alors  $E_2 = E_1 \cup \{b\}$  et  $\mathcal{P}(E_2) = \{\emptyset; \{a\}; \{b\}; \{a; b\}\}$
- si  $E_3 = \{a; b; c\}$  alors  $E_3 = E_2 \cup \{c\}$  et  $\mathcal{P}(E) = \{\emptyset; \{a\}; \{b\}; \{c\}; \{a; b\}; \{a; c\}; \{b; c\}; \{a; b; c\}\}$



On peut donc remarquer que lorsque l'on ajoute un élément rouge à un ensemble  $E_i$ , alors l'ensemble des parties du nouvel ensemble  $E_i \cup \{x\}$  est formé de toutes les anciennes parties de  $E_i$  auxquelles on ajoute de nouvelles parties qui sont en fait formées des anciennes parties auxquelles on ajoute le nouveau élément rouge  $\{x\}$ .

Donc il y a autant de nouvelles parties ayant ce nouvel élément rouge  $x$  que d'anciennes parties n'ayant pas  $x$ .

2. On pose  $pr(n)$  : " le nombre de parties d'un ensemble ayant  $n$  éléments est  $2^n$  "
  - (a) Etape 1 : initialisation
    - A-t-on  $pr(0)$  ?
    - c'est-à-dire a-t-on le nombre de parties d'un ensemble ayant 0 éléments est  $2^0$  ?
    - Oui car si  $Card(E) = 0$  c'est que  $E = \emptyset$  donc  $\mathcal{P}(E) = \mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$ .  $\mathcal{P}(E)$  n'a donc qu'un seul élément.
    - Par conséquent  $pr(0)$  est vraie.
  - (b) Etape 2 : hérédité
    - Soit un certain entier  $k \geq 0$ . A-t-on  $pr(k) \implies pr(k+1)$  ?
    - c'est-à-dire a-t-on le nombre de parties d'un ensemble ayant  $k$  éléments est  $2^k \implies$  que le nombre de parties d'un ensemble ayant  $k+1$  éléments est  $2^{k+1}$
    - Supposons que l'hypothèse de récurrence suivante " le nombre de parties d'un ensemble ayant  $k$  éléments est  $2^k$  " soit vraie.
    - Soit un ensemble  $F$  ayant  $k+1$  éléments. Isolons un élément  $x$  de  $F$ . Par conséquent  $F = E \cup \{x\}$  où  $E$  a  $k$  éléments.
    - Alors l'ensemble des parties du nouvel ensemble  $F = E \cup \{x\}$  est formé de toutes les anciennes parties de  $E$  auxquelles on ajoute de nouvelles parties qui sont en fait formées des anciennes parties auxquelles on ajoute le nouveau élément rouge  $\{x\}$ .
    - Or d'après l'hypothèse de récurrence,  $Card(\mathcal{P}(E)) = 2^k$  et de plus il y a autant de nouvelles parties ayant ce nouvel élément rouge que d'anciennes parties n'ayant pas  $\{x\}$
    - donc  $Card(\mathcal{P}(F)) = 2^k + 2^k = 2(2^k) = 2^{1+k}$  CQFD.

- (c) Conclusion  $pr$  est initialisé en 0 et  $pr$  est héréditaire  
donc pour tout entier naturel  $n$ , si  $Card(E) = n$  alors  $Card(\mathcal{P}(E)) = 2^n$
3. —  $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$   
—  $\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)) = \mathcal{P}(\{\emptyset\}) = \{\emptyset; \{\emptyset\}\}$   
—  $\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))) = \mathcal{P}(\{\emptyset; \{\emptyset\}\}) = \{\emptyset; \{\emptyset\}; \{\{\emptyset\}\}; \{\emptyset; \{\emptyset\}\}\}$   
— Comme  $card(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))) = 4$  alors  $Card(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)))) = 2^4 = 16$

## 7.7 Inégalité de Bernoulli

♡ ♡ ♡

Soit  $a$  un réel  $> 0$ .

1. Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n$ , l'on a :

$$(1 + a)^n \geq 1 + na$$

2. Redémontrer cette inégalité en utilisant la formule du binôme de Newton ci-dessous :  
Si  $a$  et  $b$  sont des réels alors pour tout entier naturel  $n$

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k$$

### 7.7.1 corrigé

1. On pose  $pr(n) : "(1 + a)^n \geq 1 + na"$

- (a) Etape 1 : initialisation

A-t-on  $pr(0)$  ? c'est-à-dire a-t-on  $(1 + a)^0 \geq 1 + 0a$  ? c'est-à-dire a-t-on  $1 \geq 1$  ? Oui.  
Par conséquent  $pr(0)$  est vraie.

- (b) Etape 2 : hérédité

Soit un certain entier  $k \geq 0$ . A-t-on  $pr(k) \implies pr(k + 1)$  ?

c'est-à-dire a-t-on  $(1 + a)^k \geq 1 + ka \implies (1 + a)^{k+1} \geq 1 + (k + 1)a$

Supposons donc que  $(1 + a)^k \geq 1 + ka$ . Or  $(1 + a)^{k+1} = (1 + a)^k(1 + a)$ .

Comme  $(1 + a)^k \geq (1 + ka)$  comme  $(1 + a) > 0$  car  $a > 0$  donc  $(1 + a)^k(1 + a) \geq (1 + ka)(1 + a)$

d'où  $(1 + a)^{k+1} \geq 1 + ka + a + ka^2$  Mais  $ka^2 \geq 0$  puisque  $k \geq 0$  et  $a > 0$

donc  $1 + ka + a + ka^2 \geq 1 + a + ka$ .

d'où  $(1 + a)^{k+1} \geq 1 + (k + 1)a$

- (c) Conclusion  $pr$  est initialisé en 0 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n$

2. D'après la formule du binôme de Newton,

$$(1 + a)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 1^{n-k} a^k = \binom{n}{0} 1^n a^0 + \binom{n}{1} 1^{n-1} a^1 + \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} 1^{n-k} a^k = 1 + na + \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} 1^{n-k} a^k$$

car  $\binom{n}{0} = 1$  et  $\binom{n}{1} = n$ .

Or  $(1 + a)^n = \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} 1^{n-k} a^k = \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} a^k \geq 0$  donc  $\boxed{(1 + a)^n \geq 1 + na}$

## 7.8 Quelques sommes remarquables

Démontrer par récurrence que :

$$1. S_1 = \sum_{k=1}^n k = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$2. S_2 = \sum_{k=1}^n k^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$3. S_3 = \sum_{k=1}^n k^3 = 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = S_1^2 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$$

$$4. \sum_{k=0}^n (2k+1) = 1 + 3 + 5 + \dots + (2n+1) = (n+1)^2$$

$$5. \sum_{k=1}^n k(k!) = 1(1!) + 2(2!) + 3(3!) + \dots + n(n!) = (n+1)! - 1$$

6. Soit une suite  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$  telle que :

$$\forall n \geq 1 \quad u_n > 0 \text{ et } \sum_{k=1}^n u_k^3 = \left( \sum_{k=1}^n k \right)^2$$

Démontrer avec une récurrence forte que  $\forall n \geq 1 \quad u_n = n$

## 7.8.1 corrigé

$$1. \text{ Notons } pr(n) : \sum_{k=1}^n k = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2},$$

(a) **Etape 1 : Initialisation**

A-t-on  $pr(1)$  ?

$$\text{c'est-à-dire a-t-on } \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} ? \text{ Oui car } \frac{1(1+1)}{2} = 1$$

(b) **Etape 2 : Hérité**

Supposons que pour un certain entier  $n \geq 1$  l'on ait  $pr(n)$  c'est-à-dire que  $1+2+3+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$ .

$$\begin{aligned} \text{Alors } 1 + 2 + 3 + \dots + n + (n+1) &= (1 + 2 + 3 + \dots + n) + (n+1) = \frac{n(n+1)}{2} + (n+1) = \\ &= \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} \\ &= \frac{(n+1)(n+2)}{2} \text{ donc } pr(n+1) \text{ est vraie.} \end{aligned}$$

(c) **Conclusion :**

$$\begin{cases} pr \text{ est initialisée en } 1 \\ pr \text{ est héréditaire} \end{cases} \text{ donc } \forall n \in \mathbb{N}^* \quad pr(n) \text{ est vraie.}$$

$$\text{Par conséquent, } \forall n \in \mathbb{N}^* \quad S_1 = \sum_{k=1}^n k = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

2. Notons  $pr(n)$  : "  $\sum_{k=1}^n k^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$  „

(a) **Etape 1 : Initialisation**

A-t-on  $pr(1)$  ? c'est-à-dire a-t-on  $\sum_{k=1}^1 k^2 = 1 = \frac{1(1+1)(2(1)+1)}{6}$  ?

Oui car  $\frac{1(1+1)(2(1)+1)}{6} = 1$

(b) **Etape 2 : Hérité**

Supposons que pour un certain entier  $n \geq 1$  l'on ait  $pr(n)$  c'est-à-dire que  $1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ .

Alors  $1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 + (n+1)^2 = (1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2) + (n+1)^2$

$= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + (n+1)^2$

$= \frac{n(n+1)(2n+1) + 6(n+1)^2}{6} = \frac{(n+1)(n(2n+1) + 6(n+1))}{6} = \frac{(n+1)(2n^2 + 7n + 6)}{6} = \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}$

donc  $pr(n+1)$  est vraie.

(c) **Conclusion :**

$\left\{ \begin{array}{l} pr \text{ est initialisée en } 1 \\ pr \text{ est héréditaire} \end{array} \right. \text{ donc } \forall n \in \mathbb{N}^* \quad pr(n) \text{ est vraie.}$

Par conséquent,  $S_2 = \sum_{k=1}^n k^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$

3. Notons  $pr(n)$  : "  $\sum_{k=1}^n k^3 = 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$  „

(a) **Etape 1 : Initialisation**

A-t-on  $pr(1)$  ? c'est-à-dire a-t-on  $\sum_{k=1}^1 k^3 = 1 = \frac{1^2(1+1)^2}{4}$  ? Oui car  $\frac{1^2(1+1)^2}{4} = 1$

(b) **Etape 2 : Hérité**

Supposons que pour un certain entier  $n \geq 1$  l'on ait  $pr(n)$  c'est-à-dire que  $1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$ .

Alors  $1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 + (n+1)^3 = (1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3) + (n+1)^3$

$= \frac{n^2(n+1)^2}{4} + (n+1)^3 = \frac{n^2(n+1)^2 + 4(n+1)^3}{4} = \frac{(n+1)^2(n^2 + 4n + 4)}{4} = \frac{(n+1)^2(n+2)^2}{4}$  donc

$pr(n+1)$  est vraie.

(c) **Conclusion :**

$\left\{ \begin{array}{l} pr \text{ est initialisée en } 1 \\ pr \text{ est héréditaire} \end{array} \right. \text{ donc } \forall n \in \mathbb{N}^* \quad pr(n) \text{ est vraie.}$

Par conséquent,  $S_3 = \sum_{k=1}^n k^3 = 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = S_1^2 = \frac{n^2(n+1)^2}{4} = S_1^2$

4.  $\sum_{k=0}^n (2k+1) = 1 + 3 + 5 + \dots + (2n+1) = (n+1)^2$

5.  $\sum_{k=1}^n k(k!) = 1(1!) + 2(2!) + 3(3!) + \dots + n(n!) = (n+1)! - 1$

6. Soit la propriété  $pr(n)$  : "  $u_n = n$  „

(a) Etape 1 Initialisation : Démontrons que  $pr(1)$  est vraie c'est-à-dire que  $u_1 = 1$ .

Comme  $\sum_{k=1}^1 u_k^3 = \left( \sum_{k=1}^1 k \right)^2$  donc  $u_1^3 = u_1^2$  donc  $u_1^3 - u_1^2 = 0$  d'où  $u_1^2(u_1 - 1) = 0$ . or  $u_1^2 > 0$  car  $u_1 > 0$

puisque  $\forall n \geq 1 \quad u_n > 0$ .

Par conséquent  $u_1 - 1 = 0$  donc  $u_1 = 1$ . CQFD.

(b) Soit un certain  $n \geq 1$ . Supposons que pour tout entier naturel  $k \leq n$ , l'implication  $pr(k)$  est vraie.

Démontrons qu'alors  $pr(k+1)$  est vraie.

On sait que  $\sum_{k=1}^{n+1} u_k^3 = \left( \sum_{k=1}^{n+1} k \right)^2$

donc  $u_1^3 + u_2^3 + \dots + u_n^3 + u_{n+1}^3 = (u_1 + u_2 + \dots + u_n + u_{n+1})^2$

d'où  $(u_1 + u_2 + \dots + u_n)^2 + u_{n+1}^3 = (u_1 + u_2 + \dots + u_n)^2 + 2(u_1 + u_2 + \dots + u_n)(u_{n+1}) + u_{n+1}^2$

Alors  $u_{n+1}^3 = 2(u_1 + u_2 + \dots + u_n)(u_{n+1}) + u_{n+1}^2$

Par conséquent,  $u_{n+1}^3 - u_{n+1}^2 - 2(1 + 2 + \dots + n)(u_{n+1}) = 0$  d'où  $u_{n+1} (u_{n+1}^2 - u_{n+1} - n(n+1)) = 0$

Posons  $X = u_{n+1}$ .

Nous devons donc résoudre l'équation  $X^2 - X - n(n+1) = 0$

$\delta = (-1)^2 - 4(-n(n+1)) = 1 + 4n(n+1) = 4n^2 + 4n + 1 = (2n+1)^2$

L'équation du second degré admet donc 2 solutions :

$$X' = \frac{1 - (2n+1)}{2} = -\frac{2n}{2} = -n$$

$$X'' = \frac{1 + (2n+1)}{2} = \frac{2n+2}{2} = n+1$$

Comme  $u_{n+1} > 0$  alors on rejette  $X'$  donc  $u_{n+1} = X'' = n+1$  CQFD.

(c)  $pr$  est initialisée en 1 et  $pr$  est bien héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n \geq 1$

## 7.9 Fausse récurrence

Soit la propriété  $pr(n)$  : «  $5^n + 1$  est un multiple non nul de 4 »

1. Cette propriété est-elle vraie pour  $n = 0$  ?
2. Démontrer que pour tout entier naturel  $k$ , l'implication  $pr(k) \Rightarrow pr(k + 1)$  est vraie.
3. Conclusion ?

### 7.9.1 corrigé

Soit la propriété  $pr(n)$  : «  $5^n + 1$  est un multiple non nul de 4 »

1.  $pr(0)$  est fausse car  $5^0 + 1 = 2$  n'est pas un multiple non nul de 4
2. Et pourtant, pour tout entier naturel  $k$ , l'implication  $pr(k) \Rightarrow pr(k + 1)$  est vraie.  
en effet, supposons que pour un certain entier  $k \geq 0$  l'on ait  $pr(k)$  c'est-à-dire que  $5^k + 1$  est un multiple non nul de 4 donc  $\exists q \in \mathbb{Z}^*$  tel que  $5^k + 1 = 4q$  d'où  $5^k = 4q - 1$   
Alors  $5^{k+1} + 1 = 5(5^k) + 1 = 5(4q - 1) + 1 = 20q - 5 + 1 = 20q - 4 = 4(5q - 1) = 5q'$  où  $q' = 5q - 1 \in \mathbb{Z}^*$ .  
Donc  $pr(k + 1)$  est vraie CQFD.
3. On est en présence d'une fausse récurrence car  $pr$  est bien héréditaire mais n'est pas initialisée en 0



## 7.10 Encore une fausse récurrence

1. Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n$  la propriété suivante : " $10^n - 1$  est un multiple de 9" est vraie.
2. On s'intéresse maintenant à une autre propriété : " $10^n + 1$  est divisible par 9"
  - (a) Démontrer que, pour tout entier naturel  $n$ , l'implication suivante : " $10^n + 1$  est divisible par 9  $\Rightarrow 10^{n+1} + 1$  est divisible par 9" est vraie.
  - (b) Dédurre du 1°) que, pour tout entier naturel  $n$  la propriété " $10^n + 1$  est divisible par 9" n'est jamais vraie.
  - (c) Conclusion ?

### 7.10.1 Corrigé

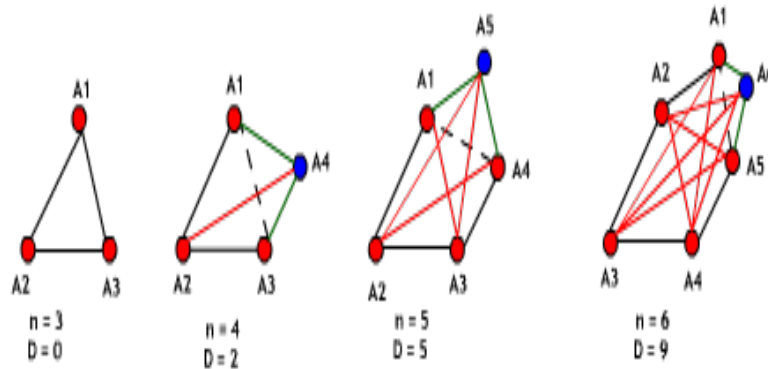
1. Démontrons par récurrence que pour tout entier naturel  $n$  la propriété suivante : " $10^n - 1$  est un multiple de 9" est vraie. Notons  $pr(n)$  : " $10^n - 1$  est un multiple de 9".
  - (a) Initialisation :  
 $10^0 - 1 = 1 - 1 = 0 = 9 \times 0$  donc la propriété  $pr$  est initialisée en  $n = 0$
  - (b) Hérité :  
 Supposons que pour un certain  $n \in \mathbb{N}^*$  l'on ait  $pr(n)$  alors  $\exists k \in \mathbb{N} \quad 10^n - 1 = 9k$   
 Par conséquent,  $10^{n+1} - 1 = 10(10^n) - 1 = 10(9k + 1) - 1 = 90k + 10 - 1 = 90k + 9 = 9(10k + 1) = 9k'$   
 où  $k' \in \mathbb{N}$  donc  $pr(n + 1)$  est vraie.
  - (c) Conclusion :  
 $pr$  est initialisée en 0 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n \in \mathbb{N}$
- (d) On s'intéresse maintenant à une autre propriété : " $10^n + 1$  est divisible par 9"
  - i. Supposons que pour un certain  $n \in \mathbb{N}$  l'on ait  $\exists k \in \mathbb{N} \quad 10^n - 1 = 9k$   
 Par conséquent,  $10^{n+1} - 1 = 10(10^n) - 1 = 10(9k + 1) - 1 = 90k + 10 - 1 = 90k + 9 = 9(10k + 1) = 9k'$   
 où  $k' \in \mathbb{N}$  l'implication suivante : " $10^n + 1$  est divisible par 9  $\Rightarrow 10^{n+1} + 1$  est divisible par 9" est vraie.
  - ii. Pour tout entier naturel  $n$  la propriété " $10^n + 1$  est divisible par 9" n'est jamais vraie car  
 $10^n + 1 = 10^n - 1 + 2 = 9k + 2$
  - iii. En conclusion, pour la propriété " $10^n + 1$  est divisible par 9" on a une fausse récurrence.

### 7.11 Le nombre de diagonales d'un polygone convexe

Soit un polygone convexe de  $n$  côtés. Démontrer par récurrence que si  $n$  est un entier supérieur ou égal à 3 alors le nombre de diagonales est  $\frac{n(n-3)}{2}$

NB – Un polygone est convexe lorsque quelques soient les points  $M$  et  $N$  situés dans l'intérieur de ce polygone, le segment  $[MN]$  est inclus dans cet intérieur.

#### 7.11.1 corrigé



Notons  $D_n$  le nombre de diagonales. Soit la propriété  $pr(n) : " D_n = \frac{n(n-3)}{2} "$

1.  $pr(3)$  est vraie car  $D_3 = 0 = \frac{3(3-3)}{2}$ . Dans un triangle, il n'y a aucune diagonale.
2. Supposons que pour un certain entier  $k \geq 3$  l'on ait  $D_k = \frac{k(k-3)}{2}$ . Considérons alors un polygone  $R$  convexe de  $k+1$  côtés. Donc ce polygone  $R$  a  $k+1$  sommets. Notons ces sommets  $A_1, A_2, \dots, A_k, A_{k+1}$ . Soit  $Q$  le polygone  $A_1, A_2, \dots, A_k$ . Ce polygone  $Q$  a donc  $D_k$  diagonales. On construit  $R$  à partir de  $Q$  en ajoutant le sommet  $A_{k+1}$ . On trace les segments  $[A_1A_{k+1}]$  et  $[A_kA_{k+1}]$ . Mais alors l'ancien côté  $[A_1A_k]$  de  $Q$  devient alors une diagonale de  $R$ . Le nombre  $D_{k+1}$  de  $R$  est  $D_k + k - 2 + 1$  où
  - (a)  $D_k$  est le nombre de diagonales de  $Q$
  - (b)  $k$  : le nombre de segments partant de  $A_{k+1}$  vers les  $k$  autres sommets  $A_1, A_2, \dots, A_k$ .
  - (c) il faut enlever  $-2$  correspondant aux deux nouveaux côtés  $[A_1A_{k+1}]$  et  $[A_kA_{k+1}]$
  - (d) il faut rajouter  $+1$  correspondant à la nouvelle diagonale  $[A_1A_k]$

Or  $D_k + k - 2 + 1 = \frac{k(k-3)}{2} + k - 1 = \frac{k^2 - 3k + 2k - 2}{2} = \frac{k^2 - k + 2k - 2}{2} = \frac{(k+1)(k-2)}{2}$ . Par conséquent,  $D_{k+1} = \frac{(k+1)(k+1-3)}{2}$ . CQFD.

3. La propriété est initialisée en 3 et héréditaire donc elle est vraie pour tout entier naturel  $n \geq 3$

## 7.12 Multiples de 11

Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n$ ,  $10^n - (-1)^n$  est un multiple de 11

### 7.13 Corrigé

On pose  $pr(n)$  : " $10^n - (-1)^n = 11q$ " où  $q \in \mathbb{Z}$

1. Etape 1 : initialisation

A-t-on  $pr(0)$ ? c'est-à-dire a-t-on  $10^0 - (-1)^0 = 11q$ ? c'est-à-dire a-t-on  $1 - 1 = 11q$ ? c'est-à-dire a-t-on  $0 = 11q$ ? Oui car  $0 = 11 \times 0$

Par conséquent  $pr(0)$  est vraie.

2. Etape 2 : hérédité

Soit un certain entier  $k \geq 0$ . A-t-on  $pr(k) \implies pr(k+1)$ ?

c'est-à-dire a-t-on  $\exists q \in \mathbb{Z} 10^k - (-1)^k = 11q \implies \exists q' \in \mathbb{Z} 10^{k+1} - (-1)^{k+1} = 11q'$

Supposons donc que  $10^k - (-1)^k = 11q$ .

Alors  $10^{k+1} - (-1)^{k+1} = 10(10^k) - (-1)^k(-1) = 10[11q + (-1)^k] + (-1)^k = 10 \times 11q + 11(-1)^k = 11[10q + (-1)^k] = 11q'$  où  $q' = 10q + (-1)^k$  est un entier car  $(-1)^k$  est un entier qui vaut soit 1 soit  $-1$  et  $10q$  est un entier relatif car  $q$  est un entier relatif.

3. Conclusion  $pr$  est initialisé en 0 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n$

## 7.14 Inégalité

Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n \geq 3$  que  $n^2 > 2n + 1$

### 7.14.1 Corrigé

1. Etape 1 : initialisation

A-t-on  $pr(3)$ ? c'est-à-dire a-t-on  $3^2 > 2(3) + 1$ ? c'est-à-dire a-t-on  $9 > 7$ ? Oui, par conséquent  $pr(3)$  est vraie.

2. Etape 2 : hérédité

Soit un certain entier  $k \geq 3$ . A-t-on  $pr(k) \implies pr(k+1)$ ?

c'est-à-dire a-t-on  $n^2 > 2n + 1 \implies (n+1)^2 > 2(n+1) + 1$

Supposons donc que  $n^2 > 2n + 1$ .

Alors  $(n+1)^2 = n^2 + 2n + 1$ .

Comme  $n^2 > 2n + 1$  alors  $(n+1)^2 > 2n + 1 + 2n + 1$ .

Or  $n \geq 3$  donc  $2n \geq 6$  donc  $2n > 1$  donc  $1 + 2n + 1 > 1 + 1 + 1$ .

Par conséquent  $2n + 1 + 2n + 1 > 2n + 3$  donc  $(n+1)^2 > 2n + 3$  CQFD.

3. Conclusion  $pr$  est initialisé en 3 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n \geq 3$

## 7.15 Graphe orienté

Soit considère  $n$  villes  $A_1, A_2, \dots, A_n$  où  $n \geq 2$ . On suppose qu'entre deux villes quelconques, il y a toujours une route à sens unique. Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n \geq 2$  il existe toujours au moins une ville notée  $C_n$  parmi ces  $n$  villes à laquelle on peut aller en partant de toutes les autres villes, soit à l'aide d'un chemin direct, soit en visitant une seule ville intermédiaire.

### 7.15.1 corrigé

Soit  $pr$  la propriété recherchée.

1. Etape 1 : initialisation

A-t-on  $pr(2)$ ? oui car entre 2 villes  $A_1$  et  $A_2$  il y a deux cas possibles :

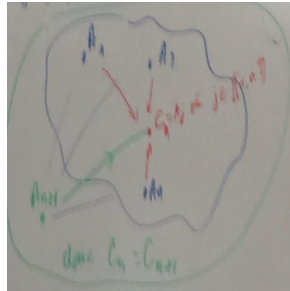
- ou bien le chemin va de  $A_1$  vers  $A_2$  donc  $C_2 = A_2$
- ou bien le chemin va de  $A_2$  vers  $A_1$  donc  $C_2 = A_1$

2. Etape 2 : hérédité

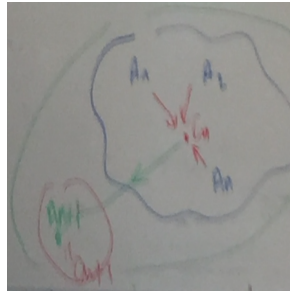
Soit un certain entier  $n \geq 2$ . Supposons donc qu'il existe toujours au moins une ville notée  $C_n$  parmi  $n$  villes à laquelle on peut aller en partant de toutes les autres villes, soit à l'aide d'un chemin direct, soit en visitant une seule ville intermédiaire.

Considérons une ville supplémentaire  $A_{n+1}$ . Il y a un chemin de  $A_{n+1}$  vers  $C_n$

- ou bien le chemin va de  $A_{n+1}$  vers  $C_n$  donc  $C_{n+1} = C_n$



- ou bien le chemin va de  $C_n$  vers  $A_{n+1}$  donc  $C_{n+1} = A_{n+1}$



CQFD.

3. Conclusion  $pr$  est initialisé en 2 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n \geq 2$

## 7.16 Suite de Fibonacci alias Léonard de Pise

Soit une suite  $(u_n)$  définie par :

- $u_1 = 1$
- $u_2 = 1$
- $\forall n$  entier  $\geq 3$   $u_n = u_{n-1} + u_{n-2}$

1. Résoudre l'équation d'inconnue  $x$  réelle :  $x^2 = x + 1$ .  
On note  $\Phi$  la solution positive et  $\Psi$  l'autre solution.
2. Démontrer par une récurrence double que pour tout entier naturel  $n$  :

$$u_n = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^n - \Psi^n)$$

**Corrigé :**

1. Soit l'équation :  $x^2 - x - 1 = 0$  d'inconnue réelle  $x$ .

- (a) Le discriminant  $\Delta = b^2 - 4ac = (-1)^2 - 4(1)(-1) = 5$ .

Comme  $\Delta > 0$  alors cette équation a deux solutions réelles :

$$\Phi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \text{ et } \Psi = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}$$

- (b)  $\Phi + \Psi = -\frac{b}{a} = 1$ ,  $\Phi\Psi = \frac{c}{a} = -1$ ,  $\Phi - \Psi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} - \frac{1 - \sqrt{5}}{2} = \sqrt{5}$

- (c) Comme  $\Phi$  est solution de  $x^2 - x - 1 = 0$  alors  $\Phi^2 = \Phi + 1$ .

- (d) Comme  $\Psi$  est solution de  $x^2 - x - 1 = 0$  alors  $\Psi^2 = \Psi + 1$ .

2. Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n$  :

$$u_n = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^n - \Psi^n)$$

- (a) Initialisation double : La propriété recherchée est vraie pour les deux premières valeurs :

$$\frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^1 - \Psi^1) = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi - \Psi) = \frac{1}{\sqrt{5}}\sqrt{5} = 1 = u_1$$

$$\frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^2 - \Psi^2) = \frac{1}{\sqrt{5}}((\Phi + 1) - (\Psi + 1)) = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi - \Psi) = 1 = u_2$$

- (b) Hérédité : supposons que pour un certain entier  $k \geq 1$  l'on a :

$$u_k = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^k - \Psi^k) \text{ et } u_{k+1} = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^{k+1} - \Psi^{k+1})$$

$$\text{alors } u_{k+2} = u_k + u_{k+1} = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^k - \Psi^k) + \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^{k+1} - \Psi^{k+1})$$

$$\text{donc } u_{k+2} = \frac{1}{\sqrt{5}}((\Phi^k + \Phi^{k+1}) - (\Psi^k + \Psi^{k+1}))$$

$$= \frac{1}{\sqrt{5}}((\Phi^k(1 + \Phi) - \Psi^k(1 + \Psi)))$$

$$\text{Or } 1 + \Phi = \Phi^2 \text{ et } 1 + \Psi = \Psi^2 \text{ donc } u_{k+2} = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^{k+2} - \Psi^{k+2})$$

- (c) On a démontré par récurrence que pour tout entier naturel  $n \geq 1$  l'on a :  $u_n = \frac{1}{\sqrt{5}}(\Phi^n - \Psi^n)$

## 7.17 Puissance d'une matrice

Soit la matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ .

Démontrer par récurrence que pour tout entier naturel  $n \neq 0$  l'on a :

$$A^n = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

### 7.17.1 corrigé

Notons  $pr(n) : A^n = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

1. Initialisation :

$A^1 = A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$  donc la propriété  $pr$  est initialisée en  $n = 1$

2. Hérité :

Supposons que pour un certain  $n \in \mathbb{N}^*$  l'on ait  $pr(n)$  alors  $A^n = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

Par conséquent,  $A^{n+1} = AA^n = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & n+1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$  donc  $pr(n+1)$  est vraie.

3. Conclusion :

$pr$  est initialisé en 1 et  $pr$  est héréditaire donc  $pr$  est vraie pour tout entier naturel  $n \in \mathbb{N}^*$

## 7.18 Formule du binôme de Newton(1642-1727)

Soient  $a$  et  $b$  des nombres réels donc  $ab = ba$ . Alors :

$$\forall n \in \mathbb{N} (a + b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}$$

Or  $\binom{n}{p} = \binom{n}{n-p}$  donc

$$\forall n \in \mathbb{N} (a + b)^n = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} a^{n-j} b^j$$

en effectuant le changement d'indice  $j = n - i$

## 7.18.1 Corrigé

Notons  $pr(n) : (a + b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}$ .

1. Initialisation : elle est vraie en  $n = 0$  car :

$$(a + b)^0 = 1 = \binom{0}{0} a^0 b^{0-0}$$

2. Hérédité : Supposons que la propriété est vraie pour un entier fixé  $k \geq 0$  c'est-à-dire que :

$$(a + b)^k = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} a^i b^{k-i}$$

$$\begin{aligned} \text{Alors } (a + b)^{k+1} &= (a + b)(a + b)^k = (a + b) \left[ \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} a^i b^{k-i} \right] \\ &= (a + b) \left( \binom{k}{0} a^0 b^k + \binom{k}{1} a^1 b^{k-1} + \dots + \binom{k}{i} a^i b^{k-i} + \dots + \binom{k}{k-1} a^{k-1} b^1 + \binom{k}{k} a^k b^0 \right) \\ &= (a + b) \left( b^k + \binom{k}{1} a^1 b^{k-1} + \dots + \binom{k}{i} a^i b^{k-i} + \dots + \binom{k}{k-1} a^{k-1} b^1 + a^k \right) \\ &= (ab^k + \binom{k}{1} a^2 b^{k-1} + \dots + \binom{k}{i} a^{i+1} b^{k-i} + \dots + \binom{k}{k-1} a^k b^1 + a^{k+1} \\ &+ b^{k+1} + \binom{k}{1} a^1 b^k + \dots + \binom{k}{i} a^i b^{k-i+1} + \dots + \binom{k}{k-1} a^{k-1} b^2 + a^k b) \\ &= b^{k+1} + ab^k \left[ \binom{k}{1} + \binom{k}{0} \right] + a^2 b^{k-1} \left[ \binom{k}{2} + \binom{k}{1} \right] + \dots + a^i b^{k-i+1} \left[ \binom{k}{i} + \binom{k}{i-1} \right] + a^{i+1} b^{k-i} \left[ \binom{k}{i} + \binom{k}{i+1} \right] + \dots + a^k b^1 \left[ \binom{k}{k} + \binom{k}{k-1} \right] + a^{k+1} \\ &= b^{k+1} + ab^k \binom{k+1}{1} + a^2 b^{k-1} \binom{k+1}{2} + \dots + a^i b^{k-i+1} \binom{k+1}{i} + a^{i+1} b^{k-i} \binom{k+1}{i+1} + \dots + a^k b^1 \binom{k+1}{k} + a^{k+1} \\ &= \binom{k+1}{0} a^0 b^{k+1} + ab^k \binom{k+1}{1} + a^2 b^{k-1} \binom{k+1}{2} + \dots + a^i b^{k-i+1} \binom{k+1}{i} + a^{i+1} b^{k-i} \binom{k+1}{i+1} + \dots + a^k b^1 \binom{k+1}{k} + \binom{k+1}{k+1} a^{k+1} b^0 \end{aligned}$$

3. Conclusion :  $pr$  étant initialisée en 0 et étant héréditaire est donc vraie pour tout entier naturel  $n \geq 0$



Cette formule est valable pour tous éléments  $a$  et  $b$  d'un anneau à condition que ces éléments soient commutables c'est-à-dire que  $ab = ba$ .

C'est le cas pour des matrices carrées d'ordre  $n$  :  $A$  et  $B$  à condition d'avoir vérifié que  $AB = BA$ .

Souvent  $A = I$  la matrice de l'identité donc  $IB = B$  et  $BI = B$  donc  $IB = BI$  donc

$$\forall n \in \mathbb{N} (I + B)^n = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} I^{n-j} B^j = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} I B^j = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} B^j$$

Si en plus,  $B$  est **nilpotente** par exemple, si  $B^3 = O$

donc  $\forall n \geq 3 \quad B^n = B^3 B^{n-3} = O$  d'où

$$(I + B)^n = \binom{n}{0} B^0 + \binom{n}{1} B^1 + \binom{n}{2} B^2 = I + nB + \frac{n(n-1)}{2} B^2$$



## 7.19 Formule de Leibniz

Soient des fonctions  $f$  et  $g$  dérivables indéfiniment sur  $\mathbb{R}$ . Alors leur produit  $fg$  est aussi indéfiniment dérivable sur  $\mathbb{R}$  et

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad (fg)^{(n)} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} f^{(i)} g^{(n-i)}$$

### 7.19.1 Corrigé

Notons  $pr(n) : (fg)^{(n)} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} f^{(i)} g^{(n-i)}$ .

1. Initialisation : elle est vraie en  $n = 1$  car :

$$(fg)' = fg' + f'g = \binom{1}{0} f^{(0)} g^{(1-0)} + \binom{1}{1} f^{(1)} g^{(1-1)} = \sum_{i=0}^1 \binom{1}{i} f^{(i)} g^{(1-i)}$$

2. Hérédité : Supposons que la propriété est vraie pour un entier fixé  $k \geq 1$  c'est-à-dire que :  $(fg)^{(k)} = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} f^{(i)} g^{(k-i)}$ .

$$\text{Alors } (fg)^{(k+1)} = [(fg)^{(k)}]' = \left[ \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} f^{(i)} g^{(k-i)} \right]' = \sum_{i=0}^k \left[ \binom{k}{i} f^{(i)} g^{(k-i)} \right]'$$

$$= \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} [f^{(i)} g^{(k-i)}]' = \sum_{i=0}^k \left[ \binom{k}{i} [f^{(i+1)} g^{(k-i)} + f^{(i)} g^{(k-i+1)}] \right]$$

$$= \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} f^{(i+1)} g^{(k-i)} + \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} f^{(i)} g^{(k-i+1)}$$

$$= \sum_{j=1}^{k+1} \binom{k}{j-1} f^{(j)} g^{(k-j+1)} + \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} f^{(j)} g^{(k+1-j)} \text{ en effectuant le changement d'indice } j = i + 1 \text{ dans la première somme et } j = i \text{ dans la deuxième somme.}$$

$$\text{Donc } (fg)^{(k+1)} = \binom{k}{0} f^{(0)} g^{(k+1)} + \sum_{j=1}^k \left[ \binom{k}{j-1} + \binom{k}{j} \right] f^{(j)} g^{(k+1-j)} + \binom{k}{k} f^{(k+1)} g^{(0)}$$

$$(fg)^{(k+1)} = \binom{k+1}{0} f^{(0)} g^{(k+1)} + \sum_{j=1}^k \binom{k+1}{j} f^{(j)} g^{(k+1-j)} + \binom{k+1}{k+1} f^{(k+1)} g^{(0)}$$

$$\sum_{i=0}^{k+1} \binom{k+1}{i} f^{(i)} g^{(k+1-i)} \text{ donc } pr(k+1) \text{ est vraie.}$$

3. Conclusion :  $pr$  étant initialisée en 1 et étant héréditaire est donc vraie pour tout entier naturel  $n \geq 1$

**Applications :** On vérifie aisément cette formule sur quelques cas particuliers :

1.  $(fg)' = f'g + fg'$
2.  $(fg)'' = (f'g + fg')' = f''g + f'g' + f'g' + fg'' = f''g + 2f'g' + fg''$
3.  $(fg)^{(3)} = ((fg)'')' = f'''g + f''g' + 2f''g' + 2f'g'' + f'g'' + fg''' = f'''g + 3f''g' + 3f'g'' + fg'''$

7.20 Factorisation de  $a^n - b^n$ 

1. Soient
- $a$
- et
- $b$
- des réels.

Démontrer par récurrence que pour tout entier  $n \geq 2$  l'on a :

$$a^n - b^n = (a - b)(a^{n-1} + a^{n-2}b + a^{n-3}b^2 + \dots + a^2b^{n-3} + ab^{n-2} + b^{n-1})$$

Indication : pour l'hérédité, on pourra utiliser l'astuce suivante :

$$a^{k+1} - b^{k+1} = aa^k - ab^k + ab^k - bb^k$$

2. En déduire une factorisation de
- $1 - x^n$
- pour tout entier
- $n \geq 2$

3. Soit un entier
- $n \geq 2$
- , soient la fonction numérique
- $f$
- d'une variable réelle définie par

$$f(x) = 1 + x + x^2 + \dots + x^n$$

et la fonction numérique  $g$  définie par

$$g(x) = 1 + 2x + 3x^2 + \dots + nx^{n-1}$$

- (a) Quel est l'ensemble de définition de  $f$ ? Quel est l'ensemble de définition de  $g$ ?
- (b) Si l'on suppose que  $x = 1$ , que vaut  $f(x)$  et que vaut  $g(x)$ ?
- (c) Si l'on suppose que  $x \neq 1$  :
- Déterminer une expression simplifiée de  $f(x)$  sous forme d'un quotient.
  - Déterminer une expression simplifiée de  $g(x)$  sous forme d'un quotient.
  - En utilisant le produit  $xf(x)$  retrouver l'expression simplifiée de  $f(x)$

## 7.20.1 Corrigé

1. Soient
- $a$
- et
- $b$
- des réels.

Démontrer par récurrence que pour tout entier  $n \geq 2$  l'on a :

$$a^n - b^n = (a - b)(a^{n-1} + a^{n-2}b + a^{n-3}b^2 + \dots + a^2b^{n-3} + ab^{n-2} + b^{n-1})$$

— Etape 1 : pour  $n = 2$ , comme  $a^2 - b^2 = (a - b)(a + b)$  alors la propriété est vraie au rang  $n = 2$ — Etape 2 : soit un entier  $n \geq 2$  tel que l'on a :

$$a^n - b^n = (a - b)(a^{n-1} + a^{n-2}b + a^{n-3}b^2 + \dots + a^2b^{n-3} + ab^{n-2} + b^{n-1})$$

$$\text{Alors } a^{n+1} - b^{n+1} = aa^n - ab^n + ab^n - bb^n = a(a^n - b^n) + (a - b)b^n$$

$$= a(a - b)(a^{n-1} + a^{n-2}b + a^{n-3}b^2 + \dots + a^2b^{n-3} + ab^{n-2} + b^{n-1}) + (a - b)b^n$$

$$= (a - b)(a^n + a^{n-1}b + a^{n-2}b^2 + \dots + a^3b^{n-3} + a^2b^{n-2} + ab^{n-1}) + (a - b)b^n$$

$$= (a - b)(a^n + a^{n-1}b + a^{n-2}b^2 + \dots + a^3b^{n-3} + a^2b^{n-2} + ab^{n-1} + b^n)$$

donc la propriété est vraie au rang  $n + 1$ — La propriété étant initialisée en 2 et étant héréditaire est donc vraie pour tout entier  $n \geq 2$ 

2. En déduire une factorisation de
- $1 - x^n$
- pour tout entier
- $n \geq 2$

On en déduit en posant  $a = 1$  et  $b = x$  et étant tenant compte du fait que  $\forall k \ 1^k = 1$ 

$$1 - x^n = (1 - x)(1 + x + x^2 + \dots + x^{n-3} + x^{n-2} + x^{n-1})$$

3. Soit un entier
- $n \geq 2$
- , soient la fonction numérique
- $f$
- d'une variable réelle définie par

$$f(x) = 1 + x + x^2 + \dots + x^n$$

et la fonction numérique  $g$  définie par

$$g(x) = 1 + 2x + 3x^2 + \dots + nx^{n-1}$$

- (a) Quel est l'ensemble de définition de
- $f$
- ? Quel est l'ensemble de définition de
- $g$
- ?

 $f$  est une fonction polynôme de degré  $n$  donc est définie sur  $\mathbb{R}$  $g$  est une fonction polynôme de degré  $n - 1$  donc est définie sur  $\mathbb{R}$ 

- (b) Si l'on suppose que
- $x = 1$
- , que vaut
- $f(x)$
- et que vaut
- $g(x)$
- ?

$$f(1) = 1 + 1^1 + 1^2 + \dots + 1^n = 1 + 1 + \dots + 1 = n + 1$$

$$g(1) = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

- (c) Si l'on suppose que
- $x \neq 1$
- :

— Déterminer une expression simplifiée de  $f(x)$  sous forme d'un quotient.Comme  $1 - x^n = (1 - x)(1 + x + x^2 + \dots + x^{n-3} + x^{n-2} + x^{n-1})$  alors

$$1 - x^{n+1} = (1 - x)(1 + x + x^2 + \dots + x^{n-3} + x^{n-2} + x^{n-1} + x^n)$$

$$f(x) = \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x} \text{ car } x \neq 1$$

— Déterminer une expression simplifiée de  $g(x)$  sous forme d'un quotient.Comme  $f$  est une fonction polynôme de degré  $n$  alors  $f$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$  et  $f'(x) = g(x)$  donc

$$g(x) = \frac{-(n+1)x^n(1-x) - (-1)(1-x^{n+1})}{(1-x)^2}$$

$$\text{En simplifiant } g(x) = \frac{x^n(-n-1+nx) + 1}{(1-x)^2}$$

— En utilisant le produit  $xf(x)$  retrouver l'expression simplifiée de  $f(x)$

$$f(x) = 1 + x + x^2 + \cdots + x^n$$

$$xf(x) = x + x^2 + x^3 + \cdots + x^n + x^{n+1}$$

$$\text{donc } f(x) - xf(x) = 1 - x^{n+1} \text{ d'où } f(x)(1-x) = 1 - x^{n+1} \text{ donc } f(x) = \frac{1-x^{n+1}}{1-x} \text{ car } x \neq 1$$

## 7.21 Exponentielle

Soit un réel  $x \geq 0$ .

Démontrer par récurrence que

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!} \leq e^x$$

### 7.21.1 Corrigé

Notons  $pr(n) : \forall n \in \mathbb{N} \quad \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!} \leq e^x$

1. Etape 1 : Initialisation en  $n = 0$  :

A-t-on  $pr(0)$ ? c'est-à-dire a-t-on  $\forall n \in \mathbb{N} \quad \sum_{k=0}^0 \frac{x^k}{k!} \leq e^x$ ? c'est-à-dire a-t-on  $\frac{x^0}{0!} \leq e^x$  c'est-à-dire a-t-on  $1 \leq e^x$ ?

oui car comme  $x \geq 0$  alors  $exp$  étant une fonction croissante alors  $exp(x) \geq exp(0)$  donc  $e^x \geq 1$ .

La propriété est vraie au rang  $n = 0$

2. Etape 2 : Hérédité :

Soit un entier  $n \geq 0$ .

Supposons que  $pr(n)$  est vraie c'est-à-dire que  $\sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!} \leq e^x$ .

Démontrons que  $pr(n+1)$  est vraie c'est-à-dire que  $\sum_{k=0}^{n+1} \frac{x^k}{k!} \leq e^x$ .

Notons  $P_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!}$  alors  $P_{n+1}(x) = \sum_{k=0}^{n+1} \frac{x^k}{k!}$   $P'_{n+1}(x) = \left[ \sum_{k=0}^{n+1} \frac{x^k}{k!} \right]' = \sum_{k=0}^{n+1} \left[ \frac{x^k}{k!} \right]' = \sum_{k=0}^{n+1} k \frac{x^{k-1}}{k!}$

$P'_{n+1}(x) = \sum_{k=1}^{n+1} k \frac{x^{k-1}}{k!} = \sum_{k=1}^{n+1} \frac{x^{k-1}}{(k-1)!} = \sum_{j=0}^n \frac{x^j}{j!}$  en posant  $j = k - 1$

D'après l'hypothèse de récurrence :  $\sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!} \leq e^x$  donc  $P'_{n+1}(x) \leq e^x$

Posons  $f(x) = P_{n+1}(x) - e^x$  alors  $f'(x) = P'_{n+1} - e^x \leq 0$  d'où

$x$	0		$+\infty$
$f'(x)$		-	
$f(x)$	0	$\searrow$	

car  $f(0) = P_{n+1}(0) - e^0 = 1 - 1 = 0$ .

Par conséquent,  $f(x) \leq 0$  donc  $P_{n+1} \leq e^x$  donc  $pr(n+1)$  est vraie.

3. Conclusion :  $pr$  étant initialisée en 0 et étant héréditaire est donc vraie pour tout entier naturel  $n \geq 0$

## 7.22 Récurrence forte

Soit une suite  $(u_n)$  définie sur  $\mathbb{N}$  par  $u_0 = 1$  et  $\forall n \in \mathbb{N} \quad u_{n+1} = \sum_{i=0}^n 2^{n-i} u_i$

1. Déterminer les valeurs de  $u_1$  ;  $u_2$  et  $u_3$
2. Démontrer par une récurrence forte que  $\forall n \in \mathbb{N}^* \quad u_n = 3^{n-1}$

## 7.22.1 Corrigé

$$1. u_0 = 1; u_1 = u_{0+1} = \sum_{i=0}^0 2^{0-i} u_i = 2^{0-0} u_0 = 1 = 3^{1-1}$$

$$2. u_2 = u_{1+1} = \sum_{i=0}^1 2^{1-i} u_i = 2^{1-0} u_0 + 2^{1-1} u_1 = 2^1(1) + 2^0(1) = 3 = 3^{2-1}$$

$$3. u_3 = u_{2+1} = \sum_{i=0}^2 2^{2-i} u_i = 2^{2-0} u_0 + 2^{2-1} u_1 + 2^{2-2} u_2 = 2^2(1) + 2^1(1) + 2^0(3) = 4 + 2 + 3 = 9 = 3^{3-1}$$

4. Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Posons  $pr(n) : "u_n = 3^{n-1}"$

— Initialisation : Cette propriété est vraie au rang 1 car  $u_1 = 1 = 3^{1-1}$

— Hérité Soit un certain entier  $n \geq 1$  supposons que  $pr(i)$  est vraie pour tout entier  $1 \leq i \leq n$  c'est-à-dire que pour tout entier  $1 \leq i \leq n$  l'on a :  $u_i = 3^{i-1}$ .

$$\text{Alors } u_{n+1} = \sum_{i=0}^n 2^{n-i} u_i$$

$$u_{n+1} = 2^{n-0} u_0 + 2^{n-1} u_1 + 2^{n-2} u_2 + \dots + 2^{n-(n-1)} u_{n-1} + 2^{n-n} u_n$$

$$u_{n+1} = 2^{n-0} + 2^{n-1} 3^{1-1} + 2^{n-2} 3^{2-1} + \dots + 2^{n-(n-1)} 3^{n-1-1} + 2^{n-n} 3^{n-1}$$

Or  $2^{n-1} 3^0 + 2^{n-2} 3^1 + \dots + 2^1 3^{n-2} + 2^0 3^{n-1}$  est la somme de  $n$  termes consécutifs d'une suite géométrique de premier terme  $2^{n-1}$  et de raison  $q = \frac{3}{2}$

$$\text{donc } u_{n+1} = 2^n + 2^{n-1} \frac{1 - \left(\frac{3}{2}\right)^n}{1 - \frac{3}{2}}$$

$$\text{Par conséquent, } u_{n+1} = 2^n + 2^{n-1} \frac{1 - \left(\frac{3}{2}\right)^n}{-\frac{1}{2}}$$

$$u_{n+1} = 2^n + 2^{n-1} \frac{\left(\frac{3}{2}\right)^n - 1}{\frac{1}{2}}$$

$$u_{n+1} = 2^n + 2^n \frac{3^n - 2^n}{2^n} = 2^n + 3^n - 2^n = 3^n. \text{ CQFD}$$

—  $pr$  est initialisée en 1 et est héréditaire donc est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$