

2.2 Le raisonnement par récurrence

2.2.1 Théorème

Toute partie $X \subset \mathbb{N}$ telle que :

1. $0 \in X$
2. $(\forall x \in X)(x + 1 \in X)$

est identique à \mathbb{N}

Démonstration

Soit $Y = \mathbb{N} \setminus X$. Nous allons montrer que $Y = \emptyset$

Supposons le contraire, c'est à dire $Y \neq \emptyset$; alors, d'après 2.1.2, Y admet un plus petit élément $p \in Y$. Comme $0 \in X$, nous avons $p \neq 0$, c'est à dire $p > 0 \iff p \geq 1$. p admet donc un prédécesseur $p - 1 = p'$. Nous avons $p' \notin Y$, donc $p' \in X$, et donc, d'après les propriétés de X , $p' + 1 \in X$. or $p' + 1 = p$ et donc $p \in X$; il y a donc contradiction.

L'hypothèse $Y \neq \emptyset$ est donc fautive et $Y = \emptyset$

2.2.2 Théorème : le raisonnement par récurrence

Soit \mathcal{P} une propriété définie sur l'ensemble \mathbb{N} .

Si nous avons :

1. $\mathcal{P}(0)$ vraie
2. **La proposition** : $(\forall n \in \mathbb{N})(\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n + 1))$ **vraie**

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

Démonstration

Soit $X = \{n \in \mathbb{N} \text{ tels que } \mathcal{P}(n) \text{ soit vraie}\}$. Nous devons montrer que $X = \mathbb{N}$, et pour ce faire, nous allons montrer que X vérifie les conditions de 2.2.1

— Tout d'abord, $0 \in X$

— D'autre part, d'après la définition de la propriété, si $n \in X$, alors $n + 1 \in X$

Nous en déduisons donc, d'après 2.2.1 que $X = \mathbb{N}$

2.2.3 Théorème

Soit \mathcal{P} une propriété définie sur l'ensemble \mathbb{N} .

Si nous avons :

1. **Supposons qu'elle soit vraie pour un entier $p \in \mathbb{N}$ c'est à dire que $\mathcal{P}(p)$ est vraie**
2. **Supposons que la proposition** : $(\forall n \in \mathbb{N})(n \geq p)(\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n + 1))$ **soit vraie**

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

Démonstration

Soit $X_p = \{n \in \mathbb{N} \text{ tels que } \mathcal{P}(n + p) \text{ soit vraie}\}$. Nous devons montrer que $X_p = \mathbb{N}$, et pour ce faire, nous allons montrer que X vérifie le théorème 2.2.1.

— Tout d'abord, $0 \in X$

— D'autre part, d'après la définition de la propriété, si $n \in X$, alors $n + 1 \in X$

Nous en déduisons donc, d'après 2.2.1 que $X_p = \mathbb{N}$, et donc, pour tout $n \geq p$, $(\mathcal{P}(n))$ est vraie

Exemple 1 :

Nous allons donner, ici, quelques exemples du raisonnement par récurrence.

1. On considère l'application f suivante :

$$\begin{cases} f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} & \longrightarrow & \mathbb{N} \\ (x, y) & \longmapsto & f[(x, y)] = \frac{(x+y)(x+y+1)}{2} + y \end{cases}$$

Il faut montrer que f est surjective.

Soit $A = f(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$. Si f est surjective, alors $A = \mathbb{N}$. pour montrer que $A = \mathbb{N}$, nous allons utiliser les axiômes de récurrence.

(a) Tout d'abord, $0 \in A$, parce que $f[(0, 0)] = \frac{(0+0)(0+0+1)}{2} + 0 = 0$

(b) Supposons $n \in A$, et démontrons que $n+1 \in A$

Si $n \in A$, il existe alors $(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ tel que $f[(x, y)] = n$

— Si $x \geq 1$, alors $f[(x-1, y+1)] = \frac{(x-1+y+1)(x-1+y+1+1)}{2} + y+1 = \frac{(x+y)(x+y+1)}{2} + y+1 = n+1$

— Si $x = 0$, nous avons alors $f[(0, y)] = n$, c'est à dire $\frac{y(y+1)}{2} + y = n$. Alors :

$$\begin{aligned} f[(y+1, 0)] &= \frac{(y+1)(y+2)}{2} \\ &= \frac{y(y+1)}{2} + \frac{(y+1)2}{2} \\ &= \frac{y(y+1)}{2} + y+1 \\ &= \left(\frac{y(y+1)}{2} + y \right) + 1 \\ &= n+1 \end{aligned}$$

Donc, $n+1 \in A$

Donc, $A = \mathbb{N}$, et f est surjective

2. Montrer que, pour $n \geq 24$, il existe $a \in \mathbb{N}$, et $b \in \mathbb{N}$, tels que $n = 5a + 7b$

— Si $n = 24$, nous avons : $24 = 5 \times 2 + 7 \times 2$. La propriété est donc vraie pour $n_0 = 24$

— Supposons que, pour $n \geq 24$, il existe $a \in \mathbb{N}$, et $b \in \mathbb{N}$, tels que $n = 5a + 7b$

Alors, en remarquant que $1 = 15 - 14$, nous avons :

$$n+1 = 5a + 7b + 15 - 14 = 5(a+3) + 7(b-2)$$

Nous venons donc de montrer que pour $n \geq 24$, il existe $a \in \mathbb{N}$, et $b \in \mathbb{N}$, tels que $n = 5a + 7b$

3. Montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 2$, $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} \notin \mathbb{N}$

Pour simplifier les notations, nous écrivons : $U_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$

Nous pouvons remarquer que $U_2 = \frac{3}{2}$, que $U_3 = U_2 + \frac{1}{3} = \frac{11}{6}$. Ces différents calculs laissent penser que U_n est le quotient d'un nombre impair par un nombre pair.

Nous allons montrer que, pour tout n entier tel que $n \geq 2$, U_n est le quotient d'un nombre impair sur un nombre pair, c'est à dire que $U_n = \frac{2p+1}{2q}$ où p et q sont des entiers supérieurs ou égaux à 1.

(a) Nous l'avons vérifié pour $n = 2$, et même $n = 3$

(b) Supposons que jusqu'au rang n , $U_n = \frac{2p+1}{2q}$

(c) **Démontrons que nous avons le même résultat à l'ordre $n + 1$**

— Si n est pair, c'est à dire $n = 2m$, alors :

$$\begin{aligned} U_{n+1} &= U_n + \frac{1}{2m+1} \\ &= \frac{2p+1}{2q} + \frac{1}{2m+1} \quad (\text{Hypothèse de récurrence}) \\ &= \frac{(2m+1)(2p+1) + 2q}{2q(2m+1)} \\ &= \frac{2p(2m+1) + (2m+1) + 2q}{2q(2m+1)} \\ &= \frac{2(p(2m+1) + m + q) + 1}{2q(2m+1)} \end{aligned}$$

L'écriture de U_{n+1} est bien du type $U_{n+1} = \frac{2p'+1}{2q'}$

— Si n est impair, c'est à dire $n = 2m - 1$, alors :

$$\begin{aligned} U_{n+1} &= 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{2m-1} + \frac{1}{2m} \\ &= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2m} \right) + \left(1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2m-1} \right) \\ &\quad (\text{On a regroupé les termes de rang pair et ceux de rang impair}) \\ &= \frac{1}{2} \left(1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{m} \right) + \left(1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2m-1} \right) \\ &= \frac{1}{2} \times \frac{2p+1}{2q} + \left(1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2m-1} \right) \quad (\text{Hypothèse de récurrence}) \end{aligned}$$

Or, $1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2m-1}$ est une somme de fractions dont le dénominateur est impair. Le résultat est donc une fraction de dénominateur impair. Nous pouvons donc écrire :

$$1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2m-1} = \frac{p'}{2q'+1}$$

Nous avons donc, et tous calculs faits :

$$U_{n+1} = \frac{2p+1}{4q} + \frac{p'}{2q'+1} = \frac{2(p(2q'+1) + 2p'q + p) + 1}{4q(2q'+1)}$$

qui est donc le rapport d'un nombre impair sur un nombre pair.

En conclusion, on peut donc dire que $U_n \notin \mathbb{N}$

Remarque 5 :

Suivent, ici, des remarques très importantes.

1. Le raisonnement par récurrence comporte 2 étapes

- Vérifier que la formule est vraie pour le premier indice n_0
- Démontrer que la propriété est héréditaire, c'est à dire, démontrer que si la propriété P est vraie au rang n , elle l'est aussi au rang $n + 1$; en fait, on démontre que l'implication $\mathcal{P}(n) \implies \mathcal{P}(n + 1)$ est vraie

On peut alors conclure que la propriété est vraie pour tout entier $n \geq n_0$.

2. Exemples de raisonnements par récurrence

- On considère la suite $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par $U_0 = 3$ et pour $n \in \mathbb{N}$, $U_{n+1} = 3U_n - 6$. Donner les valeurs de U_n pour tout $n \in \mathbb{N}$
 - Premièrement, dans cet exercice, nous ne connaissons pas la valeur demandée, mais des calculs successifs tendent à montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $U_n = 3$

- ii. Nous appellerons donc $P(n)$, la propriété dépendant de $n \in \mathbb{N} : P(n) : U_n = 3$
- iii. **Première étape du raisonnement par récurrence, la vérification :**
Vérifions donc que $P(n)$ est vraie pour le premier terme, c'est à dire vérifions que $P(0)$ est vraie ; or, $U_0 = 3$ et donc $P(0)$ est vraie ;
- iv. **Supposons maintenant que $P(n)$ est vraie**
C'est à dire supposons que $U_n = 3$
- v. **Démontrons que $P(n+1)$ est vraie**
Nous avons supposé $U_n = 3$, et donc, $U_{n+1} = 3U_n - 6 = 3 \times 3 - 6 = 3$
- vi. Nous venons donc de montrer que l'implication $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ est vraie
- vii. On peut donc conclure que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $P(n)$ est vraie, et donc que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $U_n = 3$

(b) On considère la suite $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par
$$\begin{cases} v_0 = -2 \\ v_{n+1} = \frac{1}{2}v_n + 3 \end{cases}$$

Démontrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $v_n < 6$

- i. Cette fois ci, dans cet exercice, nous connaissons la propriété à démontrer
- ii. Nous appellerons donc $Q(n)$, la propriété dépendant de $n \in \mathbb{N} : Q(n) : v_n < 6$
- iii. **Première étape du raisonnement par récurrence, la vérification :**
Vérifions donc que $Q(n)$ est vraie pour le premier terme, c'est à dire vérifions que $Q(0)$ est vraie ; or, $v_0 = -2 < 6$ et donc $Q(0)$ est vraie ;
- iv. **Supposons maintenant que $Q(n)$ est vraie**
C'est à dire supposons que $v_n < 6$
- v. **Démontrons que $Q(n+1)$ est vraie**
Nous avons supposé $v_n < 6$, et donc, $v_{n+1} = \frac{1}{2}v_n + 3 < \frac{1}{2} \times 6 + 3 = 6$; donc, $Q(n+1)$ est vraie
- vi. Nous venons donc de montrer que l'implication $Q(n) \Rightarrow Q(n+1)$ est vraie
- vii. On peut donc conclure que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $Q(n)$ est vraie, et donc que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $v_n < 6$

3. **Important** Une démonstration par récurrence exige la connaissance préalable de l'énoncé.

4. **Important** Une démonstration par récurrence ne s'impose pas toujours, par exemple :

Soit $A_n = \sum_{k=1}^n 2k - 1$; montrer que, pour $n \geq 1$, $A_n = n^2$, par récurrence, et par une autre méthode.

(a) **Première méthode : par récurrence :**

— On vérifie pour $n = 1$: $A_1 = \sum_{k=1}^1 2k - 1 = 1 = 1^2$. La propriété est vraie au rang 1

— Supposons $A_n = \sum_{k=1}^n 2k - 1 = n^2$

— Démontrons que $A_{n+1} = \sum_{k=1}^{n+1} 2k - 1 = (n+1)^2$

Nous avons :

$$A_{n+1} = \sum_{k=1}^{n+1} (2k - 1) = \sum_{k=1}^n (2k - 1) + (2(n+1) - 1)$$

Or, par hypothèse de récurrence (la supposition)

$$A_n = \sum_{k=1}^n 2k - 1 = n^2$$

Donc :

$$\begin{aligned} A_{n+1} &= \sum_{k=1}^{n+1} (2k-1) = \sum_{k=1}^n (2k-1) + 2(n+1) - 1 \\ &= n^2 + (2(n+1) - 1) \\ &= n^2 + 2n + 1 = (n+1)^2 \end{aligned}$$

On vient donc de montrer l'implication :

$$(P(n_0) \text{ et } (\forall n \in \mathbb{N}) (P(n) \Rightarrow P(n+1))) \Rightarrow ((\forall n \in \mathbb{N}) (n \geq n_0) \Rightarrow P(n))$$

et on peut donc en déduire que :

$$(P(1) \text{ et } (n \geq 1) (P(n) \Rightarrow P(n+1)))$$

C'est à dire :

$$(\forall n \in \mathbb{N}) (n \geq 1) \Rightarrow A_n = \sum_{k=1}^n 2k - 1 = n^2$$

(b) Une autre méthode que la récurrence :

$$A_n = \sum_{k=1}^n (2k-1) = \sum_{k=1}^n (2k) - \sum_{k=1}^n (1) = 2 \sum_{k=1}^n (k) - n$$

Or, ce que tout le monde doit savoir (!), c'est que

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

Donc,

$$A_n = \sum_{k=1}^n 2k - 1 = 2 \frac{n(n+1)}{2} - n = n(n+1) - n = n^2$$

5. Troisième remarque importante

Il est très important de vérifier que la propriété est vraie pour le premier terme : tous les "pas" du raisonnement par récurrence sont essentiels

Exemple :

Posons $S_n = 0 + 1 + 2 + 3 + \dots + (n-1) + n$. On appelle $P(n) : S_n = \frac{1}{2} \left(n + \frac{1}{2} \right)^2$. Montrer que nous avons $P(n) \Rightarrow P(n+1)$; avons-nous $P(0)$?

Supposons donc $P(n) : S_n = \frac{1}{2} \left(n + \frac{1}{2} \right)^2$; alors,

$$\begin{aligned} S_{n+1} &= 0 + 1 + 2 + 3 + \dots + (n-1) + n + (n+1) \\ &= S_n + (n+1) \\ &= \frac{1}{2} \left(n + \frac{1}{2} \right)^2 + (n+1) \\ &= \frac{1}{2} \left(n^2 + n + \frac{1}{4} + 2n + 2 \right) \\ &= \frac{1}{2} \left(n^2 + 3n + \frac{9}{4} \right) \\ &= \frac{1}{2} \left(n + \frac{3}{2} \right)^2 \\ &= \frac{1}{2} \left(n + 1 + \frac{1}{2} \right)^2 \end{aligned}$$

Nous avons donc bien $P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Par contre, nous n'avons pas $P(0)$; l'affirmation $S_n = \frac{1}{2} \left(n + \frac{1}{2} \right)^2$, pour tout $n \in \mathbb{N}$ est donc fausse.

2.2.4 Exercices sur le raisonnement par récurrence

Exercice 4 :

Montrer que, pour $a > 0$, et pour tout $n \in \mathbb{N}$, $(1+a)^n \geq 1+na$; la récurrence est-elle nécessaire ?

Exercice 5 :

Ces questions tournent autour des puissances de 2

1. Démontrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $2^n > n$
2. Montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 5 \implies 2^n > n^2$
3. Montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $2^{n-1} \leq n!$

Exercice 6 :

On considère la suite $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par $\begin{cases} v_0 = 0 \\ v_{n+1} = \sqrt{2v_n + 35} \end{cases}$

Montrer que cette suite est positive et majorée par 7; en déduire qu'elle est croissante.

Exercice 7 :

Soit $P(n)$ la propriété suivante :

$P(n)$: $10^n + 1$ est divisible par 9

Montrer que $P(n) \implies P(n+1)$; la propriété est-elle vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$?

Exercice 8 :

Montrer par récurrence sur $n \geq 1$ que $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k(k+1)} = 1 - \frac{1}{n+1}$

La récurrence était-elle nécessaire ? (*penser à décomposer* $\frac{1}{k(k+1)} = \frac{1}{k} - \frac{1}{k+1}$)

Exercice 9 :

Etablir que $n \geq 1$, $\sum_{k=1}^n k(k!) = (n+1)! - 1$

Exercice 10 :

1. Démontrer par récurrence que

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

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

$$(b) \sum_{k=0}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

2. En déduire

$$(a) \sum_{k=0}^n (7k+1)^2$$

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

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

Exercice 11 :

Montrer que, pour $n \geq 0$, $n(2n+1)(7n+1)$ est un multiple de 6