

## Réurrence - Sommes doubles

### Réurrence simple (ou faible)

**Exercice 1 :**

Montrer que par récurrence que :

- 1)  $\forall n \in \mathbb{N}, 2^n > n.$
- 2)  $\forall n \in \mathbb{N}, (1+a)^n \geq 1 + na$ ; où  $a > 0$ .
- 3)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$
- 4)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$
- 5)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$
- 6)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, 1 \times 2 + 2 \times 3 + \dots + n(n+1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{3}$
- 7)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, 2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^n = 2^{n+1} - 1$
- 8)  $\forall n \in \mathbb{N}, \left(\frac{a+b}{2}\right)^n \leq \frac{a^n + b^n}{2}$ ; où  $a > 0$  et  $b > 0$ .
- 9)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k! \leq (n+1)!$
- 10)  $\forall n \geq 4, n^2 \leq 2^n$
- 11)  $\forall n \in \mathbb{N}, (3^{2n} - 2^n)$  est divisible par 7.
- 12)  $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k \times k! = (n+1)! - 1$

**Exercice 2 :**

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . On pose  $S_n = \sum_{k=1}^n k \left(\frac{4}{5}\right)^k$ .

Montrer que

$$S_n = \frac{4 \times 5^{n+1} - (5+n)4^{n+1}}{5^n}$$

**Exercice 3 :**

Soit  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  une application strictement croissante. Montrer que

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

**Rappel :**  $f$  est strictement croissante ça veut dire que :

$$\forall m, n \in \mathbb{N}, n < m \Rightarrow f(n) < f(m)$$

**Exercice 4 :**

1) Montrer que :  $\forall x, y \in \mathbb{R}^+, \sqrt{xy} \leq \frac{x+y}{2}$

2) En déduire que

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, \forall x_1, \dots, x_{2^n} \in \mathbb{R}^+, \left( \prod_{k=1}^{2^n} x_k \right)^{\frac{1}{2^n}} \leq \frac{\sum_{k=1}^{2^n} x_k}{2^n}$$

**Exercice 5 :**

Considérons la suite  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  définie par :  $\begin{cases} u_0 = 0 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \sqrt{\frac{u_n + 1}{2}} \end{cases}$

Montrer que :  $\forall n \geq 1, \frac{1}{\sqrt{2}} \leq u_n < 1$

**Réurrence double :****Exercice 6 :** (*Suite de Fibonacci*)

Considérons la suite  $(u_n)_{n \geq 0}$  définie par :  $\begin{cases} u_0 = u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = u_{n+1} + u_n \end{cases}$

Montrer que :  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq \left(\frac{5}{3}\right)^n$

**Réurrence forte :****Exercice 7 :**

Considérons la suite  $(u_n)_{n \geq 0}$  définie par :  $\begin{cases} u_0 = u_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, u_n = u_{n-1} + \dots + u_0 \end{cases}$

Montrer que :  $\forall n \in \mathbb{N}^*, u_n = 2^{n-1}$

**Exercice 8 :**

Notons pour tout  $n \geq 2$ ,  $u_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ .

1) Montrer que

$$\forall n \geq 2, \exists (a_n, b_n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^* \text{ tel que } u_n = \frac{2a_n + 1}{2b_n}$$

2) En déduire que pour tout  $n \geq 2$ ,  $u_n \notin \mathbb{N}$

**Sommes doubles :****Exercice 9 :**

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Calculer les sommes suivantes :

$$1) \sum_{1 \leq i,j \leq n} ij \quad 2) \sum_{1 \leq i < j \leq n} ij$$

$$3) \sum_{1 \leq i,j \leq n} (i+j) \quad 4) \sum_{1 \leq i < j \leq n} (i+j)$$

$$5) \sum_{1 \leq i,j \leq n} (i+j)^2 \quad 6) \sum_{1 \leq i < j \leq n} (i+j)^2$$

$$7) \sum_{1 \leq i,j \leq n} \min(i,j) \quad 8) \sum_{1 \leq i,j \leq n} \max(i,j)$$

$$9) \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} C_n^j C_i^j \quad 10) \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} \frac{i}{j}$$

**Exercice 3 :**

Soit  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  une application strictement croissante. Montrer que

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

Rappel :  $f$  est strictement croissante ça veut dire que :

$$\forall m, n \in \mathbb{N}, n < m \Rightarrow f(n) < f(m)$$

T<sub>0</sub>

Montrons par récurrence que :

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

Initialisation : Pour  $n=0$ .

On a  $f(0) \geq 0$  car  $f(0) \in \mathbb{N}$ , puisque  $f$  application de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{N}$ .

Héritage :

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons que  $f(n) \geq n$ .

Montrons que  $f(n+1) \geq n+1$ .

On a  $f(n+1) > f(n)$  car  $f$  strictement croissante et que  $n+1 > n$ .

Or  $f(n) \geq n$ , alors  $f(n+1) \geq n$

et puisque  $f(n+1)$  et  $n$  deux entiers naturels

D'où  $\boxed{f(n+1) \geq n+1}$   $\square$

*fin Ex3*

**Exercice 4 :**

- 1) Montrer que :  $\forall x, y \in \mathbb{R}^+$ ,  $\sqrt{xy} \leq \frac{x+y}{2}$
- 2) En déduire que

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, \forall x_1, \dots, x_{2^n} \in \mathbb{R}^+, \left( \prod_{k=1}^{2^n} x_k \right)^{\frac{1}{2^n}} \leq \frac{\sum_{k=1}^{2^n} x_k}{2^n}$$

1) Soient  $x, y \in \mathbb{R}^+$ . On a :

$$\frac{x+y}{2} - \sqrt{xy} = \frac{\sqrt{x} + \sqrt{y} - 2\sqrt{x}\sqrt{y}}{2} = \frac{(\sqrt{x} - \sqrt{y})^2}{2} \geq 0$$

$$\text{Donc } \sqrt{xy} \leq \frac{x+y}{2} \quad \square$$

\* 2) On raisonne par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}^*$ .

Initialisation : Pour  $n=1$

Soient  $x_1, x_2 \in \mathbb{R}^+$ . M. que :

$$\left( \prod_{k=1}^2 x_k \right)^{\frac{1}{2^1}} \leq \frac{\sum_{k=1}^2 x_k}{2^1}$$

$$\text{Donc } \left( \prod_{k=1}^2 x_k \right)^{\frac{1}{2^1}} = (x_1 \times x_2)^{\frac{1}{2}} = \sqrt{x_1 x_2}$$

$$\text{et } \frac{\sum_{k=1}^2 x_k}{2^1} = \frac{x_1 + x_2}{2}$$

Et donc  $\sqrt{x_1 x_2} \leq \frac{x_1 + x_2}{2}$  d'après la question 1)

$$\text{Donc } \left( \prod_{k=1}^2 x_k \right)^{\frac{1}{2^1}} \leq \frac{\sum_{k=1}^2 x_k}{2^1}$$

\* Hérédité.

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ .

Supposons que la propriété est vraie pour  $n$ . Et montrons qu'elle est vraie pour  $(n+1)$ .

Soit alors  $x_1, \dots, x_{\frac{n+1}{2}} \in \mathbb{R}^+$ .

Montrons que :

$$\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^{n+1} \stackrel{\frac{1}{2^{n+1}}}{} \leq \frac{\sum_{k=1}^{n+1} x_k}{2}$$

On a :

$$\frac{2}{\pi} x_k = \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^n \times \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=2^n+1}^{n+2}$$

$$\Rightarrow \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^{n+1} \stackrel{\frac{1}{2^{n+1}}}{} = \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^n \stackrel{\frac{1}{2^{n+1}}}{} \times \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=2^n+1}^{n+2} \stackrel{\frac{1}{2^{n+1}}}{} \times$$

$$\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^{n+1} \stackrel{\frac{1}{2^{n+1}}}{} = \sqrt{\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^n \stackrel{\frac{1}{2^n}}{} \times \sqrt{\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=2^n+1}^{n+2} \stackrel{\frac{1}{2^n}}{}}}$$

Et d'après l'hypothèse de récurrence, on a :

$$\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^n \stackrel{\frac{1}{2^n}}{} \leq \frac{\sum_{k=1}^{2^n} x_k}{2^n} \text{ et } \left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=2^n+1}^{n+2} \stackrel{\frac{1}{2^n}}{} \leq \frac{\underbrace{\sum_{k=2^n+1}^{2^{n+1}} x_k}_{\text{il y a } 2^n \text{ termes}}}{2^n}$$

① 一 請 聞 :

$$\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^{n+1} = \sqrt{\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=1}^n}^{\frac{1}{2^n}} \times \sqrt{\left( \frac{2}{\pi} x_k \right)_{k=2^n+1}^{n+1}}^{\frac{1}{2^{n+1}}}$$

$$\frac{\sum_{k=1}^{2^n} n_k}{2^n} \times \frac{\sum_{k=2^n+1}^{2^{n+1}} n_k}{2^n}$$
$$+ \frac{\sum_{k=1}^{2^n} n_k}{2^n} + \frac{\sum_{k=2^n+1}^{2^{n+1}} n_k}{2^n}$$

→ Réfléchir à la question 1°

$$= \sum_{k=1}^{2^n} n_k + \sum_{k=2^n+1}^{n+1} n_k$$

$$= \frac{2^{n+1}}{\sum_{k=1}^{n+1} n_k}$$

## Référence forte :

### Exercice 7 :

Considérons la suite  $(u_n)_{n \geq 0}$  définie par :  $\begin{cases} u_0 = u_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, u_n = u_{n-1} + \dots + u_0 \end{cases}$

Montrer que :  $\forall n \in \mathbb{N}^*, u_n = 2^{n-1}$

Initialisation :

Pour  $n=1$  (OK)

Hérédité :

Soit  $n \geq 1$ . Supposons que  $u_k = 2^{k-1}$ , pour tout  $1 \leq k \leq n$ .  
et montrons que  $u_{n+1} = 2^n$ .

$$\begin{aligned}
 \text{Puis } u_{n+1} &= \sum_{k=0}^n u_k \quad (\text{car } (n+1) \geq 2) \\
 &= u_0 + \sum_{k=1}^n u_k \\
 &= 1 + \sum_{k=1}^n 2^{k-1} \quad (\text{par hypothèse de récurrence}) \\
 &= 1 + 2^{-1} \cdot \sum_{k=1}^n 2^k \\
 &= 1 + \frac{1}{2} \cdot \frac{2^1 \times 1 - 2^n}{1 - 2} \\
 &= 1 - (1 - 2^n) \\
 &= 2^n
 \end{aligned}$$

fin exercice 7

## Sommes doubles :

### Exercice 9 :

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Calculer les sommes suivantes :

$$1) \sum_{1 \leq i,j \leq n} ij \quad 2) \sum_{1 \leq i < j \leq n} ij$$

$$3) \sum_{1 \leq i,j \leq n} (i+j) \quad 4) \sum_{1 \leq i < j \leq n} (i+j)$$

$$5) \sum_{1 \leq i,j \leq n} (i+j)^2 \quad 6) \sum_{1 \leq i < j \leq n} (i+j)^2$$

$$7) \sum_{1 \leq i,j \leq n} \min(i,j) \quad 8) \sum_{1 \leq i,j \leq n} \max(i,j)$$

$$9) \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} C_n^j C_i^j \quad 10) \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} \frac{i}{j}$$

Rappels :

$$1) \sum_{\substack{1 \leq i,j \leq n \\ 1 \leq i \leq j \leq n}} x_{ij} = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^n x_{ij} \right)$$

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

$$1) \sum_{1 \leq i, j \leq n} ij = \left( \sum_{i=1}^n i \right) \left( \sum_{j=1}^n j \right) = \left( \frac{n(n+1)}{2} \right)^2$$

$$2) \sum_{1 \leq i < j \leq n} ij \stackrel{?}{=} \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=i+1}^n ij \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( i \cdot \sum_{j=i+1}^n j \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( i \cdot \frac{i+1+n}{2} \cdot (n-i) \right)$$

$$= \dots ; \text{ via } \begin{cases} \sum i = \dots \\ \sum i^2 = \dots \\ \sum i^3 = \dots \end{cases}$$

$$3) \sum_{1 \leq i, j \leq n} (i+j) = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^n (i+j) \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^n i + \sum_{j=1}^n j \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( i \cdot n + \frac{n(n+1)}{2} \right)$$

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

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

$$= \underbrace{n \cdot \frac{n(n+1)}{2}}_{= n^2(n+1)} + \frac{n(n+1)}{2} \cdot n$$

Rappel:

$$\sum_{i=p}^n c = c \times (n-p+1)$$

$\rightarrow$  où  $p \leq n$

$$4) \sum_{1 \leq i < j \leq n} (i+j) = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=i+1}^n (i+j) \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=i+1}^n i + \sum_{j=i+1}^n j \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( i \cdot (n-i) + \frac{i+1+n}{2} \times (n-i) \right)$$

$$= \dots i \text{ via } \begin{cases} \sum i = \dots \\ \sum i^2 = \dots \end{cases}$$

$$7) \sum_{1 \leq i < j \leq n} \min(i, j) = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^n \min(i, j) \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^{i-1} \min(i, j) + \sum_{j=i}^n \min(i, j) \right)$$

Rappel:

$$\min(i, j) = \begin{cases} i & \text{si } i \leq j \\ j & \text{sinon} \end{cases}$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^{i-1} j + \sum_{j=i}^n i \right)$$

$$\begin{aligned}
 &= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^{i-1} j + \sum_{j=i}^n i \right) \\
 &= \sum_{i=1}^n \left( \frac{i \cdot (i-1)}{2} + i \times (n-i+1) \right) \\
 &= \dots ; \text{ via enclosure} \quad \left| \begin{array}{l} \sum_i i = \dots \\ \sum_i i^2 = \dots \\ \sum_i C = \dots \end{array} \right.
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 q) \sum_{1 \leq i < j \leq n} C_n^i C_i^j &= \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=i}^n C_n^i C_i^j \right) \\
 &= \sum_{i=1}^n C_n^i \left( \sum_{j=i}^n C_i^j \right) \\
 &\quad \quad \quad \underbrace{\quad}_{\forall j > i, C_i^j = 0}
 \end{aligned}$$

$$= \sum_{i=1}^n C_n^i \times \underbrace{C_i^i}_{i=1}^i$$

$$= \sum_{i=1}^n C_n^i$$

$$= \sum_{i=0}^n C_n^i - 1$$

$$= 2^n - 1 \quad \boxed{\square}$$

$$10) \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} \frac{i}{j} = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=i}^n \frac{i}{j} \right)$$

$$= \sum_{i=1}^n \left( i \cdot \sum_{j=i}^n \frac{1}{j} \right)$$

→ somme non classique  
→ C'est l'impossible ...

Commençons par  $\sum_{j} \frac{i}{j}$ :

$$\sum_{1 \leq i \leq j \leq n} \frac{i}{j} = \sum_{j=1}^n \left( \sum_{i=1}^j \frac{i}{j} \right)$$

$$= \sum_{j=1}^n \left( \frac{1}{j} \cdot \sum_{i=1}^j i \right)$$

$$= \sum_{j=1}^n \frac{1}{j} \cdot \frac{j(j+1)}{2}$$

$$= \sum_{j=1}^n \frac{j+1}{2}$$

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

$$= \frac{1}{2} \left( \frac{n(n+1)}{2} + n \right)$$

= ...