

Chapitre 4: Techniques algébriques (Σ)

I. Coefficients binomiaux

1) Définition

a) définition

Def: Soit $n \in \mathbb{N}$ et soit $k \in \mathbb{Z}$.

Le coefficient binomial d'indices n et k , noté $\binom{n}{k}$

est défini par $\binom{n}{k} := |\mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket)|$

En fait on retiendra que $\binom{n}{k}$ est le nombre de parties à k éléments d'un ensemble à n éléments.

Exemples:

• Calculons $\binom{4}{2}$. On calcule avant $\mathcal{P}_2(\llbracket 1, 4 \rrbracket)$

On a

idée P^X : être méthodique

$$\mathcal{P}_2(\llbracket 1, 4 \rrbracket) = \left\{ \begin{array}{l} \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}\} \\ \{3, 4\} \end{array} \right\}$$

Ainsi $\binom{4}{2} = 6$

b) premières propriétés

Fait^①: $\binom{n}{1} = n$

Δ/ En effet: $P_1([1, n]) = \{\{i\}; i \in [1, n]\}$

Donc $|P_1([1, n])| = n$: il y a n singlets dans $P_1([1, n])$

Fait^②: $\binom{n}{0} = 1$

Δ/ On a: $P_0([1, n]) = \{\emptyset\}$

Donc $|P_0([1, n])| = |\{\emptyset\}| = 1$

Fait^③

1) $\forall k < 0, \binom{n}{k} = 0$

Ex:

$$\binom{4}{-1} = 0$$

2) $\forall k > n, \binom{n}{k} = 0$

$$\binom{4}{7} = 0$$

Δ/ 1) En effet^④, si $k < 0$ alors $[1, n]$ ne possède pas de partie de cardinal k .

2) De m^e, si $k > n$, $[1, n]$ ne possède pas de partie à k éléments

Proposition^⑤

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

Δ/ Soit $n \in \mathbb{N}$ et soit $k \in \mathbb{Z}$

On distingue 3 cas

• Cas 1: $k < 0$

On a alors $n-k > n$

Ainsi, on a $\binom{n}{k} = 0$ et $\binom{n}{n-k} = 0$ d'après ce qui précède

• Cas 2: $k > n$: c'est pareil
(On a $n-k < 0$)

• Cas 3: $k \in [0, n]$: c'est le cas intéressant

Pour choisir une partie à k éléments de $\{1, n\}$, on choisit les éléments qui ne sont pas dans cette partie.

Combien y a-t-il de tels éléments? Il y en a $n-k$

Combien y a-t-il de façon de choisir une partie à $n-k$ éléments de $\{1, n\}$? Par définition il y en a $\binom{n}{n-k}$

Donc $\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}$

2) Formule de Pascal.

a) La Formule

Theorème ①

$$\binom{n+1}{k+1} = \binom{n}{k+1} + \binom{n}{k} \quad (*)$$

D/ Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $k \in \mathbb{Z}$

• Commengons par exclure les cas peu intéressants

• Si $k+1 > n+1$, alors

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

* $\binom{n}{k+1} = 0$ car $k+1 > n$

* $\binom{n}{k} = 0$ car $k > n$

Dans ce cas $(*)$ est vraie

Si $k=n$, c'est ok car $(*)$ devient alors

$$1 = 0 + 1 \quad (\text{Rq } ① : \binom{n}{n} = 1)$$

Si $k=-1$, $(*)$ devient $\binom{n+1}{0} = \binom{n}{0} + \binom{n}{-1}$ ie $1 = 1 + 0$

* Si $k < -1$: (*) devient $0=0+0$

On suppose $k \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$

On considère E un ensemble à $n+1$ éléments.

Fixons $a_0 \in E$ un élément

Comptons le nombre de parties de E à $(k+1)$ éléments
(Rq: on sait qu'il y en a $\binom{n+1}{k+1}$)

Il y a 2 types (disjoints) de telles parties.

1°) Les parties A de E à $(k+1)$ éléments qui contiennent a_0 . Combien y a-t-il de telles parties.

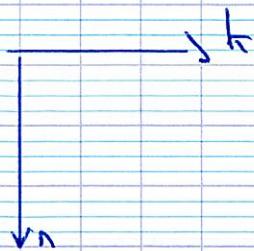
Pour construire une telle partie, on choisit une partie A' à k éléments de $E \setminus \{a_0\}$, il y a $\binom{n}{k}$ choix possible car $|E \setminus \{a_0\}| = n$ et ce procédé de construction est exhaustif et sans redondance \Rightarrow il y a $\binom{n}{k}$ telles parties

2°) Les parties A de E à $(k+1)$ éléments qui ne contiennent pas a_0 . Idem: c'est exactement les parties à $(k+1)$ éléments de $E \setminus \{a_0\}$. Il y en a $\binom{n}{k+1}$.

$$\text{Ainsi on a } \boxed{\binom{n+1}{k+1} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k+1}}$$

b) Triangle de Pascal

On repère \mathbb{N}^2 par



La formule de Pascal se visualise par:

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

D'où:

0	1	2	3	4	5
---	---	---	---	---	---

0	1				
1	1	1			
2	1	2	1		
3	1	3	3	1	
4	1	4	6	4	1
5	1	5	10	10	5

3) Expression factorielle des $\binom{n}{k}$

a) Factorielles

Def⁽¹⁾ $n! := 1 \times 2 \times \dots \times n$
 $0! := 1$

b) La Formule

Prop: On a

$$\forall n \in \mathbb{N}, \forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

Rq: a priori on ne sait que $\frac{n!}{k!(n-k)!} \in \mathbb{N}$

A priori, c'est dans \mathbb{Q}

D1 \square Idée: (rec) \rightarrow Pascal, (rec) sur n

O_n raisonne par récurrence

• Pour $n \in \mathbb{N}$, on note $P(n)$: " $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ "

• Mq $P(0)$ ie mq $\forall k \in \llbracket 0, 0 \rrbracket, \binom{0}{k} = \frac{0!}{k!(0-k)!}$

C'est ok car $\frac{0!}{0!} = 1$ et $\frac{0!}{0!0!} = \frac{1}{1} = 1$
D'où $P(0)$

héritage

M_p $\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Surt $n \in \mathbb{N}$ tq $P(n)$

$M_q P(n+1) \cdots \rightarrow \mathbb{R}^*$ C'est une Vasserouan

Surt $k \in \{0, n+1\}$

$$M_q \binom{n+1}{k} = \frac{(n+1)!}{k!(n+1-k)!}$$

On distingue 2 cas

• Cas 1 : $k=0$

C'est ok car $\binom{n+1}{0} = 1$

$$\text{et } \frac{(n+1)!}{0!(n+1-0)!} = \frac{(n+1)!}{(n+1)!} = 1$$

• Cas 2 $k \geq 1$ et $k \leq n$

D'après la fl de pascal, on a

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

Or si $1 \leq k \leq n$, on a $0 \leq k-1 \leq n$ et $0 \leq k \leq n$

D'après $P(n)$, on a

$$\left\{ \begin{array}{l} \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \binom{n}{k-1} = \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!} \end{array} \right.$$

Donc

$$\binom{n+1}{k} = \frac{n!}{\cancel{k!}(n-k)!} + \frac{n!}{\cancel{(k-1)!}(n-k+1)!}$$

$$= \frac{n!(n-k+1) + n!k}{\cancel{k!}(n-k+1)!}$$

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

Ce qu'on voulait

• Cas 3: $k = n+1$

C'est ok car $\binom{n+1}{n+1} = 1$ et $\frac{(n+1)!}{(n+1)!(n+1-(n+1))!} = 1$

D'où l'hérédité

DLR

c) Forme explicite !!

En pratique, il vaut mieux retenir cette forme là:

⑦
$$\binom{n}{k} = \frac{\overbrace{n \times (n-1) \times \dots \times (n-k+1)}^{k \text{ facteurs}}}{k!}$$

Rq. C'est $\frac{(n-0)(n-1)(n-2)\dots(n-(k-1))}{k!}$

i.e. $\frac{n(n-1)(n-2)\dots(n-k+1)}{k!}$

DL En effet $\frac{n!}{(n-k)!} = \frac{1 \times 2 \times 3 \dots \times (n-k) \times (n-k+1) \times (n-k+2) \dots n}{1 \times 2 \times 3 \dots \times (n-k)}$

Applications

$$\bullet \binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

$$\bullet \binom{n}{3} = \frac{n(n-1)(n-2)}{6}$$

$$\bullet \binom{n}{4} = \frac{n(n-1)(n-2)(n-3)}{24}$$

$$\bullet \frac{\binom{n}{3}}{2^n} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} 0$$

d/ $\frac{1}{6} \cdot \frac{n(n-1)(n-2)}{2^n} \xrightarrow{} 0$ par croissance comparée \blacksquare

(4) Formule des capitaines d'équipe

Prop:

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

exo Même cette formule avec les factorielles

Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $k \in \{0, n\}$

On est coach. On dispose d'un "pool" (d'un ensemble) de n joueurs. Une équipe est la donnée de k joueur dont l'un est capitaine d'équipe.

Comptons le nombre d'équipe

1ère façon

Pour construire une équipe, on procède à suiv

1°) on choisit k joueurs : on a $\binom{n}{k}$ choix possibles

2°) on choisit un capitaine parmi ces joueurs. Il ya k choix possibles

Ce procédé de construction étant exhaustif et sans redondance il y a $\binom{n}{k}$ équipes

2ème façon

Pour construire une équipe, on procède à suiv.

- 1°) On désigne un capitaine : il y a n choix possibles
- 2°) Le capitaine choisit les $(k-1)$ autres joueurs de l'équipe parmi les $(n-1)$ joueurs restants. Il y a $\binom{n-1}{k-1}$ choix possibles

Ce procédé de construction étant exhaustif et sans redondance il y a $n \binom{n-1}{k-1}$ ~~choix~~ équipes possibles

B) F^{le} d'absorption !!

$$\text{Prop} \quad \frac{n+1}{k+1} \binom{n}{k} = \binom{n+1}{k+1}$$

D) D'après ce qui précède en remplaçant k par $k+1$ et n par $n+1$ on a

$$(k+1) \binom{n+1}{k+1} = (n+1) \binom{n}{k} \quad \text{ALR} \blacksquare$$

II Sommes, Σ

1) Notation

a) Somme entre deux indices entiers

Soient $p, q \in \mathbb{Z}$ tels que $p \leq q$.
Soient $a_p, a_{p+1}, \dots, a_q \in \mathbb{C}$

Notation

On note $\sum_{i=p}^q a_i := a_p + a_{p+1} + \dots + a_q$

Rq ! ici, i est suivi de . On a donc

$$\sum_{i=p}^q a_i = \sum_{j=p}^q a_j = \sum_{k=p}^q a_k = \sum_{l=p}^q a_l = \dots$$

Fait :

Dans $\sum_{i=p}^q a_i$, il y a $(q-p+1)$ termes

Définition

Applications \oplus \mathbb{R}^\times

• dans $\sum_{i=0}^n a_i$, il y a $(n+1)$ termes

• dans $\sum_{i=1}^n a_i$, il y a n termes

Ex :

$$\bullet \sum_{k=1}^n k = 1+2+3+\dots+n$$

$$\bullet \sum_{k=0}^n a^k = 1+a+a^2+\dots+a^n$$

b) Sommes indexées par un ensemble finie

Soit I un ensemble fini

Soit $(a_i)_{i \in I} \in \mathbb{C}^I$: une famille de nb complexe indexée par I

Notons $m := |I|$ et écrivons $I = \{i_1, i_2, \dots, i_m\}$

Def°: La somme de la famille $(a_i)_{i \in I}$ notée $\sum_{i \in I} a_i$, est le nombre complexe défini par:

$$\boxed{\sum_{i \in I} a_i := a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_m}}$$

Rq : • L'écriture $a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_m}$ est acceptable car $+ \circ$ est associative i.e car on a $\forall a, b, c \in \mathbb{C}, a + (b + c) = (a + b) + c$.

Cela entraîne que le parathésage dans $a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_m}$ n'est pas nécessaire

• Soi on considère une autre numérotation $I = \{j_1, j_2, \dots, j_n\} \subset \mathbb{N}$
le résultat sera le \hat{m} : on a

$a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_m} = a_j + a_k + \dots + a_m$. Cela fonctionne car $+$ est commutative et car $\forall a, b \in \mathbb{C}, ab = ba$

Exemples

- On considère $I := \text{MPS}_3$

On considère la famille $(a_i)_{i \in I}$ définie par :

$$a_i := \text{âge de } i \text{ pour } i \in I$$

On a :

$$\sum_{i \in \text{MPS}_3} a_i = a_{\text{Hyacinthe}} + a_{\text{Alexis}} + a_{\text{Yannick}} + \dots + a_{\text{Ezra}}$$

$$\hat{\in} \forall x \in \text{MPS}_3, 16 \leq a_x \leq 18$$

$$\sum_{i \in \text{MPS}_3} 16 \leq \sum_{i \in I} a_i \leq \sum_{i \in \text{MPS}_3} 18$$

Donc on a

$47 \times 16 \leq \sum_{i \in I} a_i \leq 67 \times 18$

- $\sum_{i \in [1, 18]} (1 + 2i)^2$

- $\sum_{A \in \mathcal{P}(\{\emptyset\})} \text{card}(A) = |\emptyset| + |\{\emptyset\}| = 1$

Rq : on a $|\emptyset|=0$; donc $|\mathcal{P}(\emptyset)|=2^0=1$ donc $|\mathcal{P}(\{\emptyset\})|=2$

(Rq : $\mathcal{P}(\emptyset)=\{\emptyset\}$ et $\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))=\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$)

- Soit $n \in \mathbb{N}$

Pour $A \subset \{0, n\}$, notons

$$S_A := \sum_{k \in A} k$$

(ex: $S_{\{1, 2\}} = 1+2$, $S_{\{0, 1, \dots, n\}}$ est)

(AC) On dispose donc de

$$(S_A)_{A \in \mathcal{P}(\{0, n\})} \in \mathbb{R}^{\mathcal{P}(\{0, n\})}$$

qu'on note aussi $(S_A)_{A \in \{0, n\}} \in \mathbb{R}^{\mathcal{P}(\{0, n\})}$

Car $\mathcal{P}(\{0, n\})$ est fini (il est de cardinal 2^{n+1})

on peut poser

$$\bar{T}_n := \sum_{A \in \mathcal{P}(\{0, n\})} S_A$$

qu'on note aussi $\sum_{A \in \{0, n\}} S_A$

Remarques

⊕ Dans $\sum_{i \in I} a_i$, la variable i est muette. On a :

$$\sum_{i \in I} a_i = \sum_{j \in J} a_j = \dots$$

⊕ Ainsi: $\bar{T}_n = \sum_{B \in \{0, n\}} S_B = \sum_{C \in \{0, n\}} S_C$

⊕ On dispose ainsi de $(\bar{T}_n)_{n \in \mathbb{N}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$

- Par convention, une somme nulle est nulle

Ie ① $\boxed{\sum_{i \in \emptyset} a_i = 0}$

• Ainsi: $T_1 = \sum_{A \subset \{0,1,2\}} S_A = S_{\emptyset} + S_{\{0\}} + S_{\{1\}} + S_{\{2\}} = 0 + 1 + 1 + 1 = 2$

• Et

$$\begin{aligned} T_2 &= S_{\emptyset} + S_{\{0\}} + S_{\{1\}} + S_{\{2\}} + S_{\{0,1\}} + S_{\{0,2\}} + S_{\{1,2\}} + S_{\{0,1,2\}} \\ &= 0 + 0 + 1 + 1 + 2 + 1 + 2 + 3 = 12 \end{aligned}$$

ΔT_2 est somme de 2³ termes car $|\mathcal{P}(\{0,1,2\})| = 2^3 = 8$

• Ana ②

$$T_n = \sum_{A \subset \{0,1,\dots,n\}} S_A = \sum_{A \subset \{0,1,\dots,n\}} \left(\sum_{b \in A} b \right)$$

2) Propriétés ③

linearité

Prop: $\sum_{i=0}^n (a_i + db_i) = \sum_{i=0}^n a_i + d \sum_{i=0}^n b_i$

\square ④ 1^o) C'est un regroupement: les a_i d'un côté, les db_i de l'autre

On a $\sum_{i=0}^n (a_i + db_i) = (a_0 + db_0) + (a_1 + db_1) + \dots + (a_n + db_n)$

$$= (a_0 + a_1 + \dots + a_n) + (\lambda b_0 + \dots + \lambda b_n)$$

Raisonnons factorise la 2nd somme

$$\text{On a } (\lambda b_0 + \dots + \lambda b_n) = \lambda(b_0 + \dots + b_n)$$

DCR

$$\text{Fact : } \bullet \sum_{i=1}^n 1 = n$$

$$\bullet \sum_{i=0}^n 1 = n+1$$

Not

$$\begin{aligned} \text{Lg} & \quad \left\{ \begin{array}{l} \sum_{i=0}^n a_i = \sum_{i \in [0, n]} a_i \\ \sum_{i=1}^n a_i = \sum_{i \in [1, n]} a_i \end{array} \right. \end{aligned}$$

$$\text{Rq : si } q \geq p \text{ en a } \sum_{i=p}^q 1 = q-p+1$$

b) croissance et positivité

Prop: on suppose que $\forall i \in [0, n], a_i \geq 0$

$$\text{Alors } \sum_{i=0}^n a_i \geq 0$$

D/

On raisonne par red.

• On note, pour $n \in \mathbb{N}$, $P(n) : \forall a_0, \dots, a_n \in \mathbb{R}_+, \sum_{i=0}^n a_i \geq 0 \Rightarrow$

• Montrons $P(0) \wedge R^*$ C'est une V-assertion

Soit $a_0 \in \mathbb{R}_+$

$$\text{On a } \sum_{i=0}^0 a_i = a_0 \geq 0$$

Donc $P(0)$

• Herédité

$$M_q \quad \forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)$$

Soit $n \in \mathbb{N}$ tel que $P(n)$

M_q $\textcircled{P(n+1)} \wedge R^*$ c'est une V-assertion

Soit $a_0, \dots, a_{n+1} \in \mathbb{R}_+$

$$M_q \quad \sum_{i=0}^{n+1} a_i \geq 0$$

$$\text{On a } \boxed{\sum_{i=0}^{n+1} a_i = \sum_{i=0}^n a_i + a_{n+1}}$$

OFAA \textcircled{v}

Il est vrai et il est $\forall i \in [0, n], a_i \geq 0$, on a $\sum_{i=0}^n a_i \geq 0$

• $\sum_{i=0}^n a_i \geq 0$, on a $\sum_{i=0}^n a_i + a_{n+1} \geq 0$

NLR

D'où $P(n+1)$

D'où l'hérédité

DLR \blacksquare

Prop

On suppose que $\forall i \in [0, n]$, $a_i < b_i$

Alors on a $\sum_{i=0}^n a_i < \sum_{i=0}^n b_i$

D' \oplus Linearité et positivité

• Déjà, posons pour $i \in [0, n]$, $\Delta_i := b_i - a_i$

• On a : $\forall i \in [0, n]$, $\Delta_i \geq 0$

• D'ACP, on a $\sum_{i=0}^n \Delta_i \geq 0$, i.e. on a $\sum_{i=0}^n b_i - a_i \geq 0$

• Or d'après 1), on a :

$$\begin{aligned}\sum_{i=0}^n b_i - a_i &= \sum_{i=0}^n b_i + (-1)a_i = \sum_{i=0}^n b_i + (-1)\sum_{i=0}^n a_i \\ &= \sum_{i=0}^n b_i - \sum_{i=0}^n a_i\end{aligned}$$

Ainsi on a $\sum_{i=0}^n b_i - \sum_{i=0}^n a_i \geq 0$, d'où $\sum_{i=0}^n a_i < \sum_{i=0}^n b_i$ \blacksquare

c) une somme nulle de termes ≥ 0 a tous ses termes nuls.

Prop

Soyons $a_0, \dots, a_n \geq 0$. Alors

$$\sum_{i=0}^n a_i = 0 \Rightarrow \forall i \in [0, n], a_i = 0$$

¶ 1^{er}

On suppose $\sum_{i=0}^n a_i = 0$

Mq $\forall i \in [0, n], a_i = 0$

¶ Attention aux conflits de notation

Soit $i_0 \in [0, n]$

Mq $a_{i_0} = 0$

On a $a_{i_0} \leq \sum_{i=0}^n a_i$

(d) On est la famille $(\tilde{a}_i)_{i \in [0, n]}$ définie par $\tilde{a}_{i_0} = a_{i_0}$

et $\forall j \in [0, n], j \neq i_0 \Rightarrow \tilde{a}_j = 0$

On a $\forall i \in [0, n], \tilde{a}_i \leq a_i$

Done par croissance, on a

$$\sum_{i=0}^n \tilde{a}_i \leq \sum_{i=0}^n a_i$$

$$\text{Or } \left(\sum_{i=0}^n a_i = a_{i_0} \right) \quad \textcircled{A}$$

(d)

$$\text{On pose } \Delta := \sum_{i=0}^n a_i - a_{i_0}$$

$$\text{On a } \Delta = a_0 + \dots + a_{i_0} + a_{i_0+1} + \dots + a_n - a_{i_0}$$

$$= a_0 + a_1 + \dots + a_{i_0-1} + a_{i_0+1} + \dots + a_n \geq 0 \quad \blacksquare$$

Adsi on a :

$$0 \leq a_{i_0} \leq \sum_{i=0}^n a_i = 0$$

$$0 \leq a_{i_0} \leq 0$$

$$\text{Donc } a_{i_0} = 0$$

$$\text{Donc } \forall i \in \{0, \dots, n\}, a_i = 0$$

DLR

d) Propriétés Fonctres

$$\text{Fct F: } \left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \times \left(\sum_{j=1}^m b_j \right) = \sum_{i,j} a_i b_j \text{ est F}^\infty \text{ en general}$$

Rq:

- $(a+b)^2 = a^2 + b^2$
- $(R \setminus Q)^3 = R^3 \setminus Q^3$
- $(Fg)' = F'g'$
- $\text{non } (P \Rightarrow Q) \equiv P \Rightarrow \text{non } Q$

$$\bullet \sqrt{a+b} = \sqrt{a} + \sqrt{b}$$

$$\bullet \frac{1}{a+b} = \frac{1}{a} + \frac{1}{b}$$

D'où on prend $n \geq 2$, $\forall i \in \{1, n\}$, $a_i = b_i = 1$

On a $\sum_{i=1}^n a_i = n$ et $\sum_{i=1}^n b_i = n$ et $\sum_{i=1}^n a_i b_i = n$

Or $n \neq n$ car $n \geq 2$ ($d/\overset{\textcircled{1}}{\text{ORPA}}$ $n^2 = n \xrightarrow{n \neq 0} n=1$)

Faut $\overset{\textcircled{2}}{\text{}}$

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i \right)^2 = \sum_{i=1}^n a_i^2 \text{ est } F^\infty \text{ en général}$$

Donc si c'est vrai pour $n=2$, on aura $(a+b)^2 = a^2 + b^2$ \square

e) généralisations

• On peut remplacer $\sum_{i=0}^n$ par $\sum_{i=p}^q$ (en supposant $p \leq q$) dans ce qui précède)

• De façon générale, tout ce qui précède est vrai avec $\sum_{i \in I}$ où I est finie

Ainsi :

Soit I un ensemble fini

Soyons $(a_i)_{i \in I}, (b_i)_{i \in I} \in \mathbb{R}^I$ et soit $d \in \mathbb{R}$

Alors on a

$$1) \sum_{i \in I} a_i + d b_i = \sum_{i \in I} a_i + d \sum_{i \in I} b_i$$

$$2) \sum_{i \in I} (V_i \in I, a_i \geq 0) \Rightarrow \sum_{i \in I} a_i \geq 0$$

$$3) (\forall i \in I, a_i < b_i) \Rightarrow \sum_{i \in I} a_i < \sum_{i \in I} b_i$$

$$4) (\forall i \in I, a_i \geq 0) \Rightarrow \left(\sum_{i \in I} a_i = 0 \Rightarrow (\forall i \in I, a_i = 0) \right)$$

Prop ①	$\sum_{i \in I} 1 = I $
--------	--------------------------

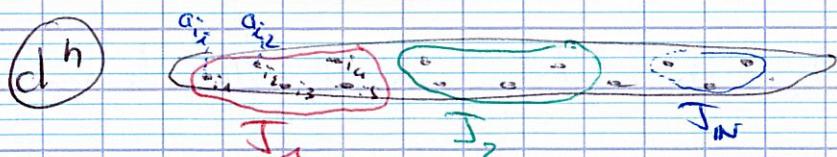
3)* Sommation par paquet

a) le résultat

Soit I un ensemble fini et soit $(a_i)_{i \in I}$ une famille de nombres indexée par I

On s'intéresse $\sum_{i \in I} a_i$

Idée: si on "découpe" I en plusieurs sous ensembles alors pour trouver $\sum_{i \in I} a_i$, il suffit de sommer sur chacun de ces sous ensembles puis de sommer toutes ces sommes



Formalisation:

Théorème

Soit K un ensemble fini et soit $(J_k)_{k \in K}$ un recouvrement disjoint de I

Alors on a $\sum_{i \in I} a_i = \sum_{k \in K} \sum_{i \in J_k} a_i$

D/ non \exists (rec) sur $|K|$

b) somme vide

Faut une somme vide est nulle

"D"/ C'est une convention nécessaire pour que la formule de sommes par paquets soit vraie en toute généralité.

La famille $(\underline{\mathcal{O}}, \underline{\mathcal{O}})$ est un recouvrement disjoint de $\underline{\mathcal{O}}$

- $\underline{\mathcal{O}} \cup \underline{\mathcal{O}} = \underline{\mathcal{O}}$: elle est courante
- $\underline{\mathcal{O}} \cap \underline{\mathcal{O}} = \underline{\mathcal{O}}$: elle est disjointe

①

Donc
$$\sum_{i \in \underline{\mathcal{O}}} a_i + \sum_{i \in \underline{\mathcal{O}}} a_i = \sum_{i \in \underline{\mathcal{O}}} a_i$$
 pour sommer par paquets

En soustrayant : $\sum_{i \in \underline{\mathcal{O}}} = 0$ ~~par paquets~~

c) Relation de Charles

C'est un cas particulier

Prop : Soient I et J deux ensembles disjoints et finis

Soit $(a_i)_{i \in I \cup J}$ une famille de nombres

Alors

$$\sum_{i \in I \cup J} a_i = \sum_{i \in I} a_i + \sum_{i \in J} a_i$$

D'où ~~par paquets~~

Application

$$\text{On a } \sum_{k=1}^n a_k = \sum_{k=1}^p a_k + \sum_{k=p+1}^n a_k$$

D'où

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^p a_k + \sum_{k=p+1}^n a_k &= \sum_{k \in [1, p]} a_k + \sum_{k \in [p+1, n]} a_k \\ &= \sum_{\substack{k \in [1, p] \cup [p+1, n] \\ \text{et } a_k \neq 0}} a_k = \sum_{k=1}^n a_k = \sum_{k \in [1, n]} a_k \end{aligned}$$

□

4) Changement de variable $l = k+1$

Quand on a $\sum_{k=p}^q a_k$, faire le cdv " $l = k+1$ " c'est faire ceci :

1°) remarquer que " $k = l-1$ "

2°) remplacer dans a_k , k par $l-1$

3°) Pour les bornes, se poser les questions suivantes

• « quand $k=p$, combien vaut l ? »

• « quand $k=q$, combien vaut l ? »

Théorème

Soit n un entier et soient $a, b \in \mathbb{C}$.

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

↗ ORP (red) sur n

On note, pour $n \in \mathbb{N}$, $P(n)$: « $(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$ »

Mg P(0)

On a $(a+b)^0 = 1$

et

R^o il y a 1 seul terme donc cet \sum

$$\left(\sum_{k=0}^0 \binom{0}{k} a^k b^{0-k}\right) = (0) a^0 b^{0-0} = 1 \cdot 1 \cdot 1 = 1$$

D'où P(0)

• Hérité

Mg $\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Soit $n \in \mathbb{N}$ tel que $P(n)$

Mg P(n+1)

On a $(a+b)^{n+1} = \boxed{(a+b)^n} \cdot (a+b)$

$$= \overbrace{\left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}\right)}^{\text{à P(n)}} \cdot (a+b)$$

$$= \underbrace{\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}}_{\text{notée } S} + \underbrace{\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k}}_{\text{notée } T}$$

Par changement de variable "l=k+1", on a

$$S = \sum_{l=1}^{n+1} \binom{n}{l-1} a^l b^{n-(l-1)}$$

$$= \sum_{l=1}^{n+1} \binom{n}{l-1} a^l b^{n+l-l} = \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n}{k-1} a^k b^{n+k-k}$$

idée : on a S $\xrightarrow{k=1} \xrightarrow{k=n+1}$
T : $\xrightarrow{k=0} \xrightarrow{k=n}$

~~OFIA~~ l'intervalle commun de sommation qui est $[1, n]$

$$\text{On a } S = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} a^k b^{n+1-k} + \binom{n}{n+1-1} a^{n+1} b^{n+1-(n+1)}$$

$$= \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} a^k b^{n+1-k} + a^{n+1}$$

$$\text{On a } T = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+k} + \binom{n}{0} a^0 b^{n+0} \quad \leftarrow \\ = b^{n+1}$$

$$\text{Donc } (a+b)^{n+1} = S + T$$

$$= \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} a^k b^{n+1-k} + a^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+k} + b^{n+1}$$

$$= \sum_{k=1}^n \left(\binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \right) a^k b^{n+1-k} + a^{n+1} + b^{n+1}$$

$\binom{n+1}{k} \leftarrow \text{formule de Pascal}$

$$= \sum_{k=1}^n \binom{n+1}{k} a^k b^{n+1-k} + \binom{n+1}{n+1} a^{n+1} b^{n+1-n+1} + \binom{n+1}{0} a^{n+1} b^{n+1}$$

$$= \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} a^k b^{n+1-k}$$

D'où P(n+1)

D'où l'hérédité

DR

D) Quand on développe $(a+b)^n = (a+b)(a+b)\dots(a+b)$

on obtient une somme de termes de la forme $a^k b^{n-k}$ où

k est "le nombre de parenthèses où l'on a choisi a "; en effet

si l'on choisit a dans k parenthèses, on choisit b dans les $n-k$ restantes.

Soit $k \in \{0, n\}$. Combien de fois le terme $a^k b^{n-k}$ va-t-il

apparaître dans cette somme ? Il va apparaître autant

de fois qu'il y a de façon de choisir k

parenthèses parmi n ; il va donc apparaître $\binom{n}{k}$ fois.

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

Exemples

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

$$\bullet (a+b)^2 = a^2 + \binom{2}{1} ab + b^2 \\ = a^2 + 2ab + b^2$$

$$\bullet (a+b)^3 = a^3 + \binom{3}{1} a^2 b + \binom{3}{2} ab^2 + \binom{3}{3} b^3$$

Où on a "

1			
1	1		
1	2	1	
1	3	3	1
1	4	6	4

"

$$\text{Ex } (a+b)^3 = a^3 + 3ab^2 + 3a^2b + b^3$$

$$\circ \text{Ex } n = (a+b)^4 = a^4 + 4a^3b + 6a^2b^2 + 4ab^3 + b^4$$

Applications

$$\boxed{\text{Prop : } \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n}$$

D'On sait que $\forall a, b \in \mathbb{C} \quad (a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$

Pour $a := 1$ et $b := 1$, on obtient

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

$$\text{donc } 2^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \quad \blacksquare$$

DY*

$$\text{On a } \mathcal{P}(\mathbb{I}_{[1,n]}) = \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\mathbb{I}_{[1,n]})$$

(réunion disjointe)

(d) Déjà on a $\forall k \in [0, n], \mathcal{P}_k(\mathbb{I}_{[1,n]}) \subset \mathcal{P}(\mathbb{I}_{[1,n]})$

• Donc, on a $\bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\mathbb{I}_{[1,n]}) \subset \mathcal{P}(\mathbb{I}_{[1,n]})$

• Rep^{ent}, mq $\mathcal{P}(\mathbb{I}_{[1,n]}) \subset \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\mathbb{I}_{[1,n]})$

Rx canevas de preuve de C

Sort $A \in \mathcal{P}(\mathbb{I}_{[1,n]})$

$$\forall q \ A \in \bigcup_{k=0}^n P_k([1, n])$$

$\exists R^*$ reformulé

$$\exists e \ \forall q \ \exists k_0 \in [0, n] : A \in P_{k_0}([1, n])$$

Posons $k_0 := |A|$; on a bien $[0 \leq k_0 \leq n]$

$$\text{On a } A \in P_{k_0}([1, n]) \quad (\text{AC})$$

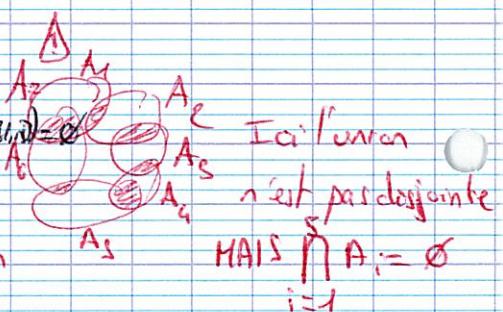
DLR

D'où l'inclusion

$$\underline{\text{cl}}: \text{on a } \forall q \ P([1, n]) = \bigcup_{k=0}^n P_k([1, n])$$

• $\forall q$ la réunion est disjointe

$$\exists e \ \forall k, l \in [0, n], k \neq l \rightarrow P_k([1, n]) \cap P_l([1, n]) = \emptyset$$



\oplus Astuce: ORP Contraposition

Soient $k, l \in [0, n]$

$$\forall q \ P_k([1, n]) \cap P_l([1, n]) \neq \emptyset \Rightarrow k = l$$

$$\forall q \ P_k([1, n]) \cap P_l([1, n]) \neq \emptyset$$

$$\forall q \ k = l$$

$\hat{C} \mathcal{P}_k([1,n]) \cap \mathcal{P}_l([1,n]) \neq \emptyset$, fixons A_0 un élément de cette intersection

On a $A_0 \in \mathcal{P}_k([1,n])$, donc $|A_0| = k$

De m : $|A_0| = l$

Donc $k = l$

DCR

$$\underline{\text{cl}}: \mathcal{P}([1,n]) = \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k([1,n])$$

lemme: Soit $N \in \mathbb{N}$ et soient A_0, \dots, A_N des ensembles finis et à 2

disjoints

$$\underline{\text{Alors}} \quad \left| \bigcup_{k=0}^N A_k \right| = \sum_{k=0}^N |A_k|$$

D/ $\overline{\text{D}}$ - Par somations par paquets !

En effet

$$\left| \bigcup_{k=0}^N A_k \right| = \sum_{\substack{i \in \bigcup_{k=0}^N A_k \\ k=0}} 1 = \sum_{k=0}^N \underbrace{\sum_{i \in A_k} 1}_{|A_k|} = \sum_{k=0}^N |A_k| \blacksquare$$

Alors on a $\underbrace{|\mathcal{P}(\{1, \dots, n\})|}_{2^n} = \sum_{k=0}^n \overbrace{|\mathcal{P}_k(\{1, \dots, n\})|}^{\binom{n}{k}}$

Or $2^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$

<u>Prop</u>	$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0$
-------------	--

$n \geq 1$

D/

On a $(1-x)^n = ((-1)+1)^n$

$$= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k \underbrace{\cancel{1^{n-k}}}_{=1} = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0^n$$

$= 0$ car $n \geq 1$

5) Cdv "l=n-k"

Cela revient à sommer les termes à rebours.

En effet, pour $\begin{cases} l=0, & \text{on a } k=n \\ l=n, & \text{on a } k=0 \end{cases}$

On a $\sum_{k=0}^n a_k = a_0 + a_1 + \dots + a_n$

$$\sum_{k=0}^n a_{n-l} = a_n + a_{n-1} + \dots + a_0$$

Comment faire avec le cdv ? \dagger

1°) On remarque " $k=n-l \Rightarrow$ "

2°) On remplace k par $n-l$ dans nk

3°) On pose les questions "Quand $k=0$, combien vaut-il?"
Dès pour $k=n$

4°) Δ On échange les bornes

Application

$$\text{Soit } n \in \mathbb{N} \text{ alors } \sum_{k=0}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

Δ Méthode naturelle : on pose $S := \sum_{k=0}^n k$

• En faisant le cdv " $l=n-k$ ", on a

$$S = \sum_{k=0}^n n - l = \sum_{k=0}^n n - k$$

$$\begin{aligned} \text{• Donc } S+S &= \sum_{k=0}^n k + \sum_{k=0}^n n - k \\ &= \sum_{k=0}^n n + (n-k) = \sum_{k=0}^n n = n \sum_{k=0}^n 1 \\ &= n(n+1) \end{aligned}$$

$$\text{Donc } S = \frac{n(n+1)}{2} \quad \blacksquare$$

6) Sommatolescopies !!

Prop¹:

$$\sum_{k=p}^q a_{k+1} - a_k = a_{q+1} - a_p$$

Idée: ($p=0$ & $q=n$)

On a

$$\sum_{k=0}^n a_{k+1} - a_k = \underbrace{(a_1 - a_0)}_{\substack{\dots \\ k=0}} + \underbrace{(a_2 - a_1)}_{\substack{\dots \\ k=1}} + \underbrace{(a_3 - a_2)}_{\substack{\dots \\ k=2}} + \dots + \underbrace{(a_{n+1} - a_n)}_{\substack{\dots \\ k=n}} = a_{n+1} - a_0$$

Méthode d'"..."

Δ' (rec) sur q : AF \blacksquare

Δ'^2 (cdv)

$$\text{On a } \sum_{k=p}^q a_{k+1} = \sum_{l=p+1}^{q+1} a_l = \sum_{k=p+1}^{q+1} a_k$$

$$\text{Donc } \sum_{k=p}^q a_{k+1} - a_k = \sum_{k=q}^q a_{k+1} - \sum_{k=p}^q a_k$$

$$= \sum_{k=p+1}^{q+1} a_k - \sum_{k=p}^q a_k = \sum_{k=p+1}^q a_k + a_{q+1} - \sum_{k=p+1}^q a_k = a_{q+1} - a_p$$

DQFAA
 $\sum_{k=p+1}^q a_k$

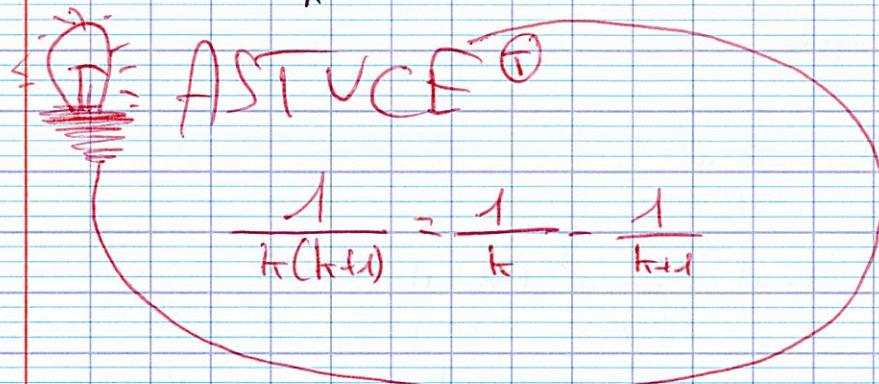
$$= a_{n+1} - a_p \quad \blacksquare$$

Exemple

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

Posons $S_n := \sum_{k=1}^n \frac{1}{k(k+1)}$

Calculons S_n



$$\left(\text{d/ } \frac{1}{k} - \frac{1}{k+1} = \frac{k+1-k}{k(k+1)} = \frac{1}{k(k+1)} \right)$$

exo) quid de $\frac{1}{k(k+2)}$? De $\frac{1}{k(k+3)}$? De $\frac{1}{k(k+p)}$

Ans: :

$$\begin{aligned} S_n &= \sum_{k=1}^n \left(\frac{1}{k} - \frac{1}{k+1} \right) = \frac{1}{1} - \frac{1}{n+1} \\ &= 1 - \frac{1}{n+1} \quad \blacksquare \end{aligned}$$

7) Somme classiques

a) somme de géométriques

Prop: soit $a \in \mathbb{C} \setminus \{1\}$, soit $p, q \in \mathbb{N}$ tq $p \leq q$

Alors $\sum_{k=p}^q a^k = a^p \cdot \frac{a^{q-p+1} - 1}{a - 1}$

Rq : on retrouvera $\sum_{k=p}^q a^k = a^p \frac{\text{premier terme } a^p \times \text{nb de termes} - 1}{a - 1}$

D) "Arnaque"

Notons $S = \sum_{k=p}^q a^k$

$$\begin{aligned} \text{On a } S(a-1) &= \sum_{k=p}^q a^k (a-1) \\ &= \sum_{k=p}^q a^{k+1} - a^k = a^{q+1} - a^p \quad \text{par telescopage} \\ &= a^p (a^{q+1-p} - 1) \end{aligned}$$

Donc $S = a^p \frac{a^{q+1-p} - 1}{a - 1}$



b) Sommes arithmétiques

Soit $(u_n)_n \in \mathbb{R}^\mathbb{N}$ une suite arithmétique

Prop^① : $\sum_{k=p}^q u_k = \frac{u_p + u_q}{2} \times (q-p+1)$

① $\sum_{k=p}^q u_k =$ Moyenne des termes extrêmes \times nb de termes

$$D/ Notons \quad S := \sum_{k=p}^q u_k$$

$$\text{On a } S = \sum_{l=0}^{q-p} u_{l+p}$$

(cdv) $l=k-p$ OFAA "l=0"

Fixons $a \in \mathbb{R}$ la raison de $(u_n)_n$. On sait que

$$\boxed{\forall l \in \mathbb{N}, u_{p+l} = u_p + la \quad (\ast)}$$

$$\begin{aligned} \text{Donc } S &= \sum_{l=0}^{q-p} u_p + la = \sum_{l=0}^{q-p} u_p + a \left[\sum_{l=0}^{q-p} l \right] \\ &= (q-p+1)u_p + a \frac{(q-p)(q-p+1)}{2} \end{aligned}$$

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

$$= (q-p+1) \left[\frac{2u_p + a(q-p)}{2} \right]$$

(\oplus) Je sais déjà

que il va falloir

$$\text{forcer ci apparaître} = (q-p+1) \left[\frac{u_p + [u_p + (q-p)a]}{2} \right]$$

u_q)

$$= (q-p+1) \frac{u_p + u_q}{2}$$

$$q \in (\ast) \text{ pour } l = q-p$$

$$\text{OFAA; } p+l = q \text{ d'où } l = q-p$$

c) Sommes de puissances

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

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

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

Rq • 3) est une coïncidence

- À retenir : il n'y a pas de formule simple

pour $\sum_{k=0}^n k^p$

• Mais on peut mg " $\sum_{k=0}^n k^p = \frac{n^{p+1}}{p+1} + \dots$ "

- À retenir pas de flé pour

$$\boxed{\sum_{k=1}^n \frac{1}{k}}$$

Démonstration :

1) ok

2) ORP (rec)

• On note, pour $n \in \mathbb{N}$, $P(n) = " \sum_{k=0}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} "$

• $P(0)$ est v car $\sum_{k=0}^0 k^2 = 0$ et $\frac{0(0+1)(0+1)}{6} = 0$

• Hérédité

• C'est une preuve uniquement calculatoire

M_q Vn > 0, P(n) \Rightarrow P(n+1)

S.o.t $n \in \mathbb{N}$ tq P(n)

M_q - P(n+1)

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

$\hat{g} \hat{\alpha} P(n)$

$$\textcircled{d^1} = \frac{(n^2+n)(2n+1)+6n^2+6+12n}{6}$$
$$= \frac{2n^3+n^2+2n^2+n+6n^2+6+12n}{6} = \frac{2n^3+9n^2+13n+6}{6}$$

$$\text{Or, } \frac{(n+1)(n+1+1)(2(n+1)+1)}{6} = \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}$$
$$= \frac{(2n+3)(n^2+3n+2)}{6} = \frac{2n^3+6n^2+4n+3n^2+9n+6}{6}$$
$$= \frac{2n^3+9n^2+18n+6}{6}$$

D'où P(n+1)

D'où l'hérédité

$\textcircled{d^2}$ En reprenant les calculs on a

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

$$= \frac{(n+1)}{6} [n(2n+1) + 6(n+1)] = \frac{(n+1)}{6} \cdot [2n^2 + 7n + 6]$$

B) $D = 7^2 - 6 \cdot 2 \cdot 8 = 49 - 48 = 1$

$$\frac{-7 \pm 1}{4} \text{ ie } \frac{8}{4} = 2 \text{ et } \frac{-6}{4} = \frac{3}{2}$$

Or, on a, après calcul, $2X^2 + 7X + 6 = 2(X+2)(X+\frac{3}{2})$

$$= (X+2)(2X+3)$$

Donc $\sum_{k=0}^{n+1} k^2 = \frac{n+1}{6} [(n+2)(2n+3)] = \frac{(n+1)(n+1+1)(2(n+1)+1)}{6}$

D'où P(n+1)

D'où l'hérédité

3) De m (rec) : [AF] (calculatrice)

d) Formule de Bernoulli !!

Prop \oplus

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

Rq

- pour $n=2$ $a^2 - b^2 = (a-b)(a+b)$

- pour $n=3$ $a^3 - b^3 = (a-b)(b^2 + ab + a^2)$
 $= (a-b)(a^2 + ab + b^2)$

- pour $n=4$ $a^4 - b^4 = (a-b)(a^3 + a^2b + ab^2 + b^3)$

• Le terme " $a^n - b^n$ " est de "degré" n

• $(a-b)$ est de "degré" 1

• pour toute k , le terme $a^k \cdot b^{n-1-k}$ est de "degré" n-1;

de même pour $\sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k}$

C'est cohérent avec $a^n - b^n = (a-b) \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k}$

D/Y¹ m astuce que pour SQ

$$\textcircled{1} \quad (a-b) \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k} = \sum_{k=0}^n a^{k+1} b^{n-(k+1)} - a^k b^{n-k}$$

$$= \sum_{k=0}^{n-1} v_{k+1} - v_k \text{ où on a posé, pour } k \in [0, n-1], v_k := a^k b^{n-k}$$

Telescopeage
 $= v_n - v_0 = a^n - b^n$ ■

D'après b + 0 et a + b

$$\text{On écrit } a^n - b^n = b^n \left(\frac{a^n}{b^n} - 1 \right) = b^n \left(\left(\frac{a}{b} \right)^n - 1 \right)$$

$$\text{Et } \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k} = b^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{-k} = b^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \left(\frac{a}{b} \right)^k$$

$$= b^{n-1} \frac{\left(\frac{a}{b} \right)^n - 1}{\left(\frac{a}{b} \right)^0 - 1} b = \frac{b^n \left(\left(\frac{a}{b} \right)^n - 1 \right)}{a - b}$$

$\frac{a}{b}$ car $\frac{a}{b} \neq 1$ car $a \neq b$

$$\text{D'où } b^n \left[\left(\frac{a}{b} \right)^n - 1 \right] = (a-b) \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k}$$

DLR ■

Applications

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

i.e. $(a^n - 1) = (a - 1) \sum_{k=0}^{n-1} a^k$

• Où q est impair

Avec " $a+b$ ", on obtient

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

Ex: $a^n + b^n = a + b \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k a^{n-k} b^{n-1-k}$
 (car $(-b)^n = (-1)^n b^n = -b^n$)

$\begin{cases} B^o \\ (-1)^{n-1-k} \\ (-1)^{n-1} \cdot (-1)^k \\ 1 - (-1)^k \end{cases}$

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

Ex: $(a^3 + b^3) = (a+b)(a^2 - ab + b^2)$

• "pour $a=X$ " et $b=1$

$$X^n - 1 = (X - 1)(1 + X + \dots + X^{n-1})$$

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

Application (polie)

On a

$$(30 = 2 \times 3 \times 5)$$

B^o

$$\sqrt[12]{-1} = (\sqrt{-1})(1 + \sqrt{+1})$$

$$\begin{aligned}
 (X^{30} - 1) &= (X^{15})^2 - 1 = (X^{15} + 1)(X^{15} - 1) = (X^{15} + 1)(X^5 + 1)(X^5 - 1) \\
 &= (X^{15} + 1)(X^5 - 1)(1 + X^5 + (X^5)^2)
 \end{aligned}$$

$$= (x^{15} + 1)(1 + x^5 + x^{10})(x^5 - 1)$$

$$= \underbrace{(x^{15} + 1)}_{(x+1)} (1 + x^5 + x^{10})(x-1)(1 + x + x^2 + x^3 + x^4)$$

$$= (x+1)(1 - x + x^2 - x^3 + \dots + x^{15}) (1 + x^5 + x^{10})(x-1)(1 + x + x^2 + x^3 + x^4)$$

(rq: vérifications avec les degrés : $1+16+10+1+4 = 30$)

De m

$$x^{30} - 1 = (x^6)^5 - 1 = (x^6 - 1)(1 + (x^6)^1 + (x^6)^3 + (x^6)^5 + x^6)$$

$$= (x^6 - 1)(1 + 1 + x^6 + x^{12} + x^{18} + x^{24})$$

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

$$= (x-1)(x+1)(1 + x^2 + x^4)(1 + x^6 + x^{12} + x^{18} + x^{24})$$

III Products

1) Definition

Def^o 6

- $\prod_{k=0}^n a_k := a_0 \times a_1 \times \dots \times a_n$

- Si I est un ensemble finie, qu'on écrit $I = \{i_1, \dots, i_n\}$

et que $(a_i)_{i \in I}$ est une famille de nombre indexé par I ,

on pose $\prod_{i \in I} a_i := a_{i_1} \times a_{i_2} \times \dots \times a_{i_n}$

Exemples

- $\prod_{k=1}^n k$ c'est n!

- $\prod_{k=1}^n a = a^n$

2) Propriétés

Prop^④ : a) $\prod_{i=1}^n a_i b_i = \prod_{i=1}^n a_i \times \prod_{i=1}^n b_i$

b) $\prod_{i=1}^n a_i \leq \lambda^n \prod_{i=1}^n a_i$

Rq^{*}

$$\text{On a } \prod_{i=1}^n (a_i + b_i) = \sum_{X \subset \{1, \dots, n\}} \prod_{i \in X} a_i \cdot \prod_{i \in X} b_i$$

3) Produit vide

De même que une Σ vide vaut 0, un produit vide vaut par convention 1

Application

$$0^0 = \prod_{i \in \{1, \dots, 0\}} a_i = \prod_{i \in \emptyset} a_i = 1$$

$$(0^0 \text{ si } a^n := \prod_{i \in \{1, \dots, n\}} a)$$

$$\text{Donc } 0^0 = 1$$

$$0! = \prod_{k \in \{1, \dots, 0\}} k = \prod_{k \in \emptyset} k = 1$$

$$(0^m! = \prod_{k \in \{1, \dots, m\}} k)$$

IV

!!^{co}

Sommes doubles

1) Familles doubles

a) definitions et notation

Soient I, J ensembles

Def°: Une famille double indexée par I et J c'est une famille indexée par $I \times J$

On la note $(x_{(i,j)})_{(i,j) \in I \times J}$

Plais la notat° la plus courante est $(x_{i,j})_{\substack{i \in I \\ j \in J}}$

Rq

• Autre de noter $(x_{i,j})_{\substack{i \in [1,n] \\ j \in [1,p]}}$, on note $(x_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$

• Si $I = J$, on note aussi $(x_{i,j})_{i,j \in I}$

• Si $I = J = [1,n]$, on note $(x_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n}$

Exemples

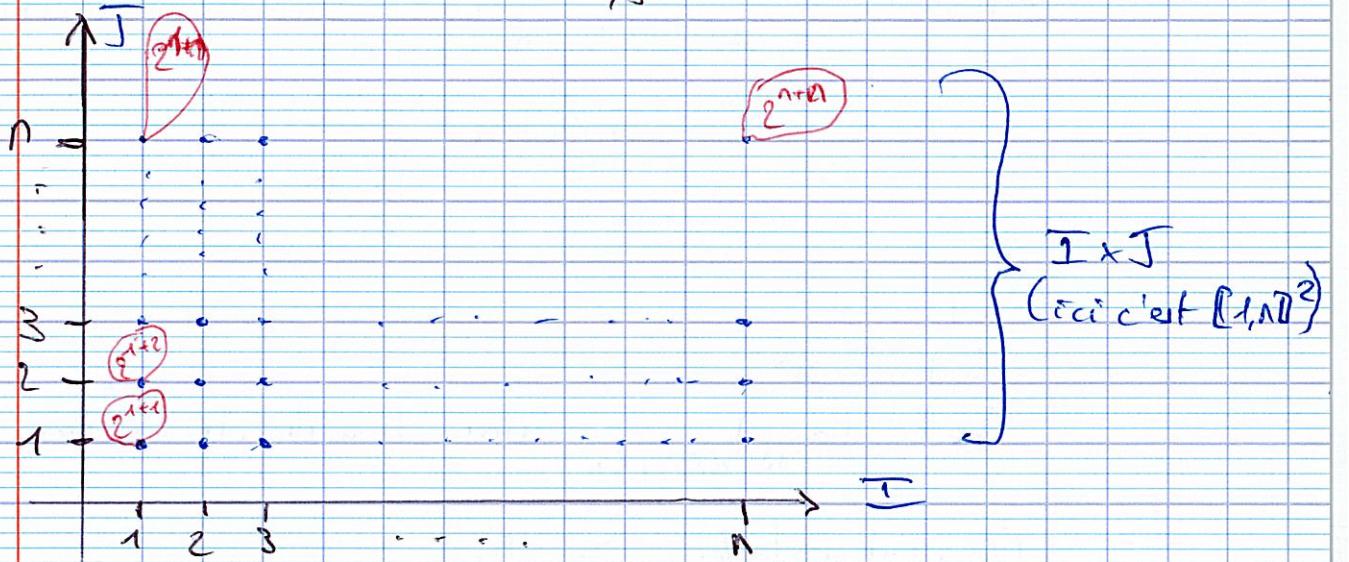
Soit $n \in \mathbb{N}^*$

• On sait $(2^{i+j})_{1 \leq i,j \leq n}$: c'est une famille double

- Ocqd $(\frac{i}{j})_{1 \leq i, j \leq n}$

b) dessin

Représentons $(2^{i+j})_{1 \leq i, j \leq n}$



2) Sommes doubles

a) définitions et notations

Def°: Soient I, J deux ensembles finis

Soit $(a_{i,j})_{\substack{i \in I \\ j \in J}}$ une famille double de nombres

La somme de cette famille est notée $\sum_{(i,j) \in I \times J} a_{i,j}$; cet

objet est bien défini car $I \times J$ fini

On la note $\sum_{\substack{i \in I \\ j \in J}} a_{i,j}$; on dit que c'est une somme double

Exemples

Soient $n, p \in \mathbb{N}^*$

• On a une famille double $(a_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$. La somme est alors notée $\sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} a_{i,j}$

• On a une famille double $(c_{i,j})_{1 \leq i, j \leq n}$ une famille double.

La somme est notée $\sum_{1 \leq i, j \leq n} c_{i,j}$

b) somme ligne par ligne

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

Soit $(a_{i,j})_{1 \leq i, j \leq n}$ une famille de nombres

On veut calculer $\sum_{1 \leq i, j \leq n} a_{i,j}$

On somme ligne par ligne

d^n	j						
n		$a_{3,0}$	$a_{3,1}$	\dots	$a_{3,n}$	\dots	
3	3	$a_{1,3}$	$a_{2,3}$	\dots	$a_{n,3}$	$a_{1,3} + a_{2,3} + \dots + a_{n,3}$	
	2	\dots	$a_{3,2}$	\dots	\dots	\dots	
	1	\dots	\dots	$a_{3,1}$	\dots	\dots	
		i	1	2	\dots	n	$\rightarrow i$

Pour $j \in [1, n]$, on note

$$L_j := a_{1,j} + a_{2,j} + \dots + a_{n,j}$$

i.e. on pose $L_j := \sum_{i=1}^n a_{i,j}$

Fait :

Notons $S := \sum_{1 \leq i < j \leq n} a_{i,j}$, la somme double

On a $S = L_1 + L_2 + L_3 + \dots + L_n$

$$\text{Fait } S = \sum_{1 \leq j \leq n} L_j = \sum_{j=1}^n L_j$$

D¹/ ok ■

D²/ C'est un reordonnement de la somme

D³/ On fait une sommat' par paquets

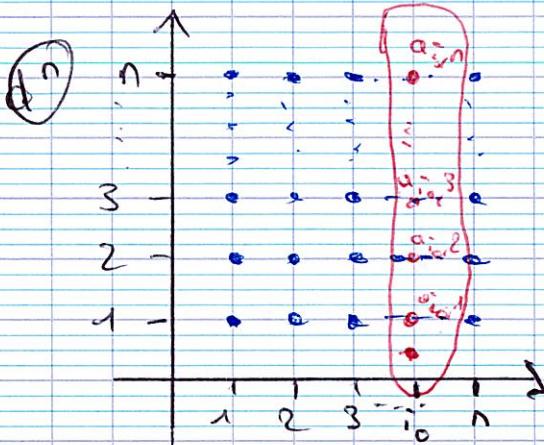
$$\text{On a } \mathbb{I}[1,n]^2 = \bigsqcup_{j=1}^n \mathbb{I}[1,n] \times \{j\}$$

Dans

$$\sum_{(i,j) \in \mathbb{I}[1,n]^2} a_{i,j} = \sum_{\substack{(i,j) \in \bigsqcup_{j=1}^n \mathbb{I}[1,n] \times \{j\}}} a_{i,j}$$

$$= \sum_{j_0=1}^n \sum_{(i,j) \in \mathbb{I}[1,n] \times \{j_0\}} a_{i,j} = \sum_{j_0=1}^n \boxed{\sum_{i \in \mathbb{I}[1,n]} a_{i,j_0}} = L_{j_0}$$

2) Colonne par colonne



On pose, pour $i \in [1, n]$

$$C_i := a_{i,1} + a_{i,2} + a_{i,3} + \dots + a_{i,n}$$

et on pose $C := \sum_{j=1}^n a_{j,j}$

Fait

$$\text{On a } S = C_1 + C_2 + \dots + C_n$$

$$\text{et on a } S = \sum_{i=1}^n C_i$$

Idem

d) Théorème d'interversion des sommes rectangles

On a donc $S = \sum_{j=1}^n L_j = \sum_{i=1}^n C_i$

$$\text{F. ex, on a } \boxed{\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n a_{ij} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}}$$

Plus généralement:

Théorème: Soient $(a_{ij})_{1 \leq i \leq n}$ une famille de nombres

$$\text{Alors on a } \boxed{\sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} a_{ij} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^p a_{ij} = \sum_{j=1}^p \sum_{i=1}^n a_{ij}}$$

Ex

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

Posons $S := \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^{\infty} (1-2^i) 2^{ij}$ notée S_j

à j fixé: combien vaut cette somme ?

Soit $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$

$$\text{On a } S_j = \sum_{i=1}^n (1-2^i) 2^{ij}$$

$$= \boxed{\sum_{i=1}^n 2^{ij}} - \boxed{\sum_{i=1}^n 2^{i+j}}$$

Calculons T

Notons $a := 2^j$

$$\text{On a } T = \sum_{i=1}^n 2^{ij} = \sum_{i=1}^n (2^j)^i \stackrel{!}{=} \sum_{i=1}^n a^i$$

idée

$$= a \frac{a^n - 1}{a - 1} = 2^j \frac{2^{nj} - 1}{2^j - 1}$$

$$\text{De même : } U = 2^{j+1} \frac{2^{n(j+1)} - 1}{2^{j+1} - 1}$$

$$\text{Pcl : on a } S = \sum_{j=1}^n 2^j \frac{2^{nj} - 1}{2^j - 1} = 2^{j+1} \frac{2^{n(j+1)} - 1}{2^{j+1} - 1}$$

rend le calcul compliqué
voire impossible

 R^c: calculons S en intervertissant les sommes
ne dépend pas de j

$$\text{On a } S = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (1-2^i) 2^{ij}$$

$$= \sum_{i=1}^n (1-2^i) \sum_{j=1}^n (2^j)^i$$

$$= \sum_{i=1}^n (1-2^i) \frac{2^i - 1}{2^i - 1} \text{ S'garde } 2^i \neq 1$$

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

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

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

$$\sum_{i=1}^n (1)a_i = 1 \sum_{i=1}^n a_i$$

si n ne dépend
pas de i

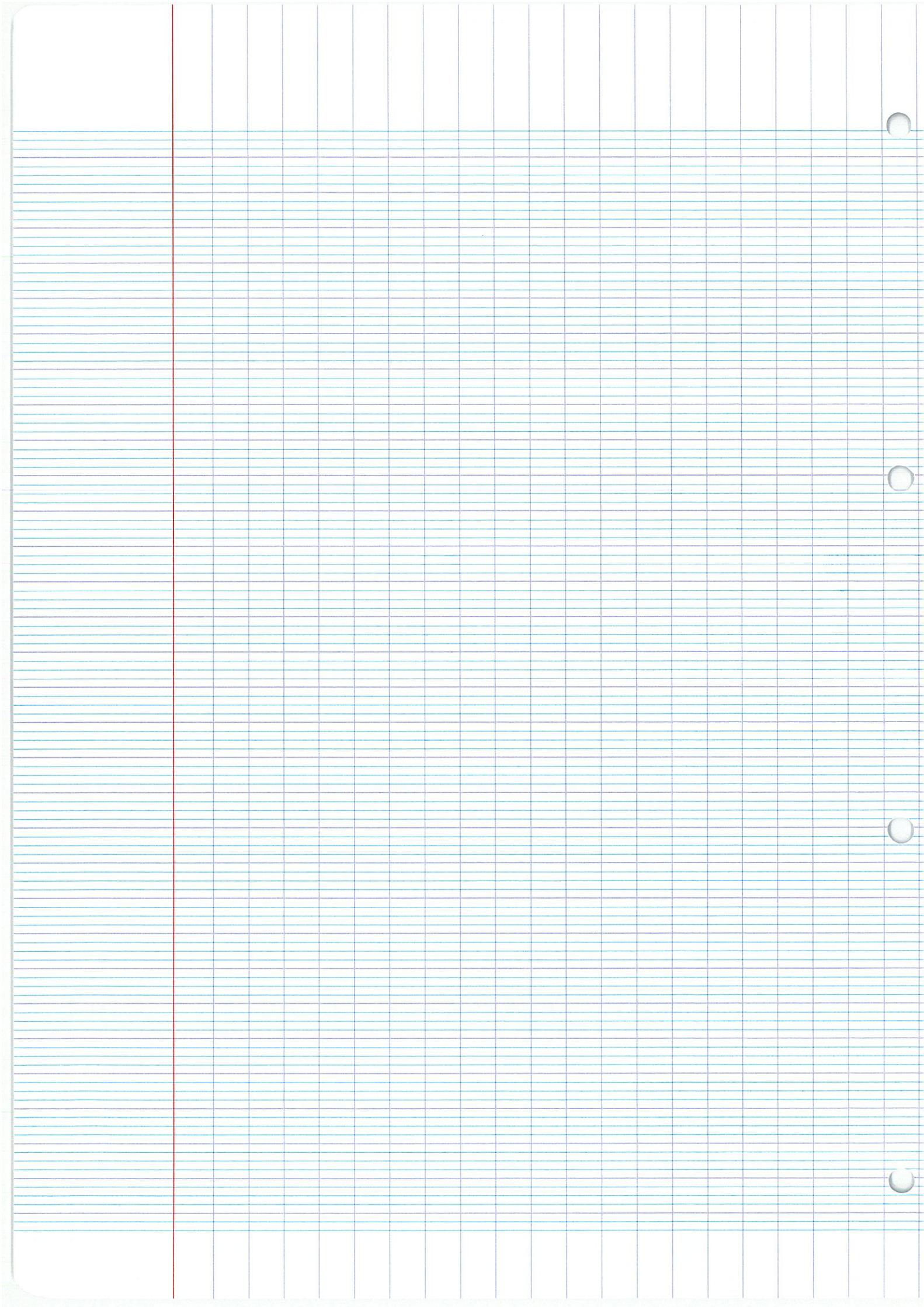
$$= 2^{n+1} - 2^{n+1} \frac{e^{n(n+1)} - 1}{e^{n+1} - 1} - 2$$

Rq : de façon générale, si I, J finis et si $(a_{ij})_{\substack{i \in I \\ j \in J}} \in \mathbb{C}^{I \times J}$

alors, on a

$$\sum_{\substack{i \in I \\ j \in J}} a_{ij} = \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} a_{ij} = \sum_{j \in J} \sum_{i \in I} a_{ij}$$

~~et lignes doubles à deuxième borne variable~~



3) Familles à variables séparées

a) définition

Def^o Soient $(\alpha_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ une famille de nombres

si $\exists \alpha, \beta : (\alpha_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} \in \mathbb{C}^{[1,n] \times [1,p]}$

On dit quelle est à variable séparée si

$$\exists (\alpha_i)_{1 \leq i \leq n} \in \mathbb{C}^n, \exists (\beta_j)_{1 \leq j \leq p} \in \mathbb{C}^p$$

$$\forall (i,j) \in [1,n] \times [1,p], \boxed{\alpha_{i,j} = \alpha_i \times \beta_j}$$

Ex \ominus

• $(2^{i+j})_{1 \leq i,j \leq n}$ est à variables séparées

• $(\frac{1}{i+j})_{1 \leq i,j \leq n}$ ne l'est pas

b) théorème fondamental

Théorème \ominus On a la famille $(\alpha_i, \beta_j)_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$

$$\text{Alors } \sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} \alpha_i \times \beta_j = \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i \right) \times \left(\sum_{j=1}^p \beta_j \right)$$

Δ On rappelle que ①

$$\sum_{i=1}^n a_i b_i \neq \sum_{i=1}^n a_i \times \sum_{i=1}^n b_i$$

C'est f++ en gal

$$\text{Rq on a } \sum_{i=1}^n a_i \times \sum_{j=1}^p b_j = \sum_{i=1}^n a_i \times \sum_{j=1}^p b_j = \sum_{1 \leq i \leq n} a_i b_j$$

Dr on a

$$\sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} a_i \times b_j = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^p a_i \times b_j \quad \text{ne depend pas de } j$$

Notons $S := \sum_{i=1}^n a_i$ et $T := \sum_{j=1}^p b_j$ (P 1^{re} notation)

$$\text{D'où } \sum_{i=1}^n a_i \times b_j = \sum_{i=1}^n \left(a_i \times \boxed{\sum_{j=1}^p b_j} \right) \quad \text{ne depend pas de } j$$

$$= T \sum_{i=1}^n a_i = \left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \left(\sum_{j=1}^p b_j \right)$$

Ex on a ④

$$\sum_{1 \leq i, j \leq n} z^{i+j} = \sum_{1 \leq i, j \leq n} z^i \cdot z^j = \sum_{i=1}^n z^i \times \sum_{j=1}^n z^j$$

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

$$= 4 (2^n - 1)^2$$

Réseparation des Σ

4) Somme doubles à deuxième borne variable

Δ Ce sont des sommes "triangulaires"; c'est Θ subtil

a) cadre

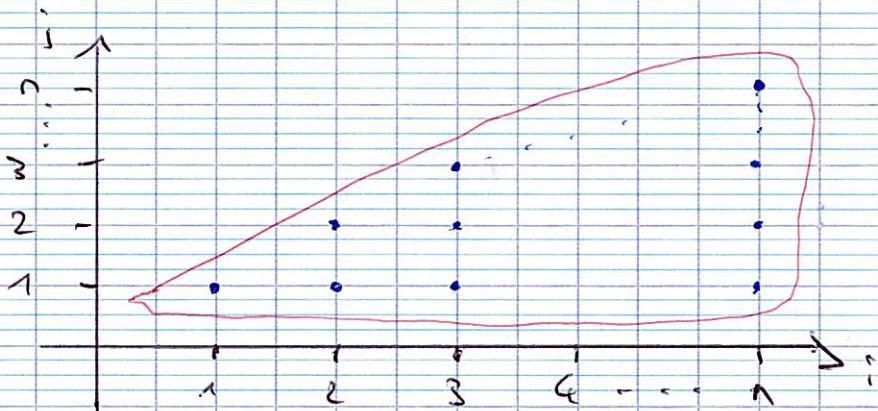
Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Soit $(a_{i,j})_{1 \leq i, j \leq n}$ une famille de n^2 nombres

On pose $S := \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{i,j}$

Δ Ecrire $\left[\sum_{i=1}^n \left[\sum_{j=1}^i a_{i,j} \right] \right] = \left[\sum_{j=1}^i \left[\sum_{i=1}^n a_{i,j} \right] \right]$ n'a $\not\rightarrow$ sens

c)

Dessinons l'ensemble des indices considérés !!



b) interversion des ordres de sommation

$\hat{\Delta}$ au dessin, on constate

- pour $j=1$ on somme pour i allant de 1 à n
 - pour $j=2$ on somme pour i allant de 2 à n
 - pour $j=3$ on somme pour i allant de 3 à n
- etc ...

$$\text{Prop. ana } \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{i,j} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n a_{i,j}$$

D) Par sommation par paquets

c) méthode

1°) on part de la Σ triangulaire : $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i$

2°) Au  : on synthétise les termes de i, j en une seule double inégalité

3°) on peut écrire sur la copie $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i = \sum_{1 \leq j \leq i \leq n} (\dots)$

4°) on rétransforme la double inégalité en double somme en "changeant l'ordre de lecture"

Ici : d'abord $j \leq j \leq n$
puis : $j \leq i \leq n$

Ensuite : $\sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n (\dots)$

5°) on peut écrire directement.

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i (\dots) = \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n (\dots)$$

\Downarrow

« $1 \leq j \leq i \leq n$ »

d) exemple

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

Notons $S :=$

$$\underbrace{\overbrace{z + z + \dots + z}^{i \text{ termes}}}_{\text{Fois}}$$

 c'est une somme constante
 "z + z + ... + z"
 Fois

On a $S = \sum_{i=1}^n i \cdot 2^i$

On a également

cf b) et d)

$$\begin{aligned} S &= \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n i \cdot 2^i = \sum_{j=1}^n 2^j \frac{2^{n-j+1}-1}{2-1} \\ &= \sum_{j=1}^n 2^{n+1} - 2^j = \sum_{j=1}^n 2^{n+1} - \sum_{j=1}^n 2^j = n2^{n+1} - \frac{2^{n+1}-1}{2-1} \\ &= n2^{n+1} - 2^{n+1} + 1 = (n-1)2^{n+1} + 2 \end{aligned}$$

CC1 $\sum_{i=1}^n i \cdot 2^i = (n-1)2^{n+1} + 2$

IV Résolution de petits systèmes

On résout toujours les systèmes en utilisant la méthode du pivot de Gauss

Ex 1 (c'est un modèle de R²)

Résolvons le système $\begin{cases} x - 2y + z = 1 & \text{d'inconnues } x \in \mathbb{R} \\ -2x - 3y + 3z = -2 \\ x + y - 2z = 1 \end{cases}$

Soient $x, y, z \in \mathbb{R}$

On a les équivalences suivantes:

$$\left\{ \begin{array}{l} x - 2y + z = 1 \\ -2x - 3y + 3z = -2 \\ x + y - 2z = 1 \end{array} \right. \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x - 2y + z = 1 \\ -7y + 5z = 0 \\ 3y - 3z = 0 \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} L_2 &\leftarrow L_2 + 2L_1 \\ L_3 &\leftarrow L_3 - L_1 \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x - 2y + 2z = 1 \\ 3y - 3z = 0 \\ -7y + 5z = 6 \end{array} \right. \quad L_2 \leftrightarrow L_3$$

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x - 2y + z = 1 \\ y - z = 0 \\ -7y + 5z = 6 \end{array} \right. \quad L_2 \leftarrow \frac{L_2}{3}$$

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x - 2y + z = 1 \\ y - z = 0 \\ -2z = 0 \end{array} \right. \quad L_3 \leftarrow L_3 + 7L_2$$

(rq : on a triangulaire le système)

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x = 1 - 2 + 2y = 1 \\ y = z = 0 \\ z = 0 \end{array} \right.$$

Ainsi :

$$\left\{ (x, y, z) \in \mathbb{R}^3 \mid \begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ -2x + 3y + 3z = -2 \\ x + 2y - 2z = 1 \end{cases} \right\} = \{(1, 0, 0)\}$$

2e exemple :

Résolution : (S) : $\left\{ \begin{array}{l} x + 2y + 3z = 0 \\ 5x + 6y + 7z = 0 \\ 8x + 10y + 11z = 0 \end{array} \right. \quad \text{d'inconnues } x, y, z \in \mathbb{R}$

Sont $x, y, z \in \mathbb{R}$

On a les équivalences suivantes

$$(S) \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x + 2y + 3z = 0 \\ -4y - 8z = 0 \\ -8y - 16z = 0 \end{array} \right. \quad \begin{aligned} L_2 &\leftarrow L_2 - 5L_1 \\ L_3 &\leftarrow L_3 - 8L_1 \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x + 2y + 3z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ y + 2z = 0 \end{cases} \quad L_2 \leftarrow -\frac{L_2}{4} \quad L_3 \leftarrow -\frac{L_2}{8}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \textcolor{blue}{x} + 2y + 3z = 0 \\ \textcolor{red}{y} + 2z = 0 \end{cases}$$

On entoure les 1ères variables l'inconnue de chaque lignes
 → ce sont les inconnues principales
 les inconnues restantes sont les inconnues secondaires ou paramètres

* On exprime les inconnues principales en fonction des paramètres

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = -3z - 2y = z \\ y = -2z \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = z \\ y = -2z \\ z = z \end{cases}$$

Ccl : On a mq

$$\left\{ (x, y, z) \in \mathbb{R}^3 \mid (S) \right\} = \left\{ (z, -2z, z) ; z \in \mathbb{R} \right\}$$

$$(00e = \left\{ (t, -2t, t) ; t \in \mathbb{R} \right\})$$

Ex n°3

Résolutions (I) : $\begin{cases} x+y+z+t = 2 \\ 2x+y+z+t = 1 \\ x+2y+z = 2 \end{cases}$

Soyons $x, y, z, t \in \mathbb{R}$

$$(I) \Leftrightarrow \begin{cases} x+y+z+t = 2 \\ -y-z-t = -3 \\ y+z-t = 0 \end{cases} \quad \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{array}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x+y+z+t = 2 \\ y+z-t = 0 \\ -y-z-t = -3 \end{cases} \quad L_2 \leftarrow L_2 - L_3$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x+y+z+t = 2 \\ y+z-t = 0 \\ -2t = -3 \end{cases} \quad L_3 \leftarrow L_3 + L_2$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = 2 - \frac{3}{2} - z \\ y = \frac{3}{2} - z \\ t = \frac{3}{2} \end{cases}$$

Ans:

$$\left\{ (x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid (I) \right\} = \left\{ \left(-1; \frac{3}{2} - z; z; \frac{3}{2} \right); z \in \mathbb{R} \right\}$$