

Chapitre 4: Techniques algébriques (Σ)

7. 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 $\binom{n}{k} := \left| \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \right|$

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 $\mathcal{P}^$: 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: $\binom{n}{1} = n$

D/ En effet: $\mathcal{P}_1([1, n]) = \{\{i\} ; i \in [1, n]\}$

Donc $|\mathcal{P}_1([1, n])| = n$: il y a n singletons dans $\mathcal{P}_1([1, n])$

Fait ^②: $\binom{n}{0} = 1$

D/ On a: $\mathcal{P}_0([1, n]) = \{\emptyset\}$

Donc $|\mathcal{P}_0([1, n])| = |\{\emptyset\}| = 1$

Fait ^③ ①

1° $\forall k < 0, \binom{n}{k} = 0$

Ex:

• $\binom{4}{-1} = 0$

2° $\forall k > n, \binom{n}{k} = 0$

• $\binom{4}{7} = 0$

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

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

Proposition ^①

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

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

On distingue 3 cas

- Cas 1: $k \leq 0$

- On a alors $n-k \geq n$

- 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: $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$: c'est le cas intéressant

- Pour choisir une partie à k éléments de $\llbracket 1, n \rrbracket$, 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 $\llbracket 1, n \rrbracket$? Par de fonction 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 $k \in \mathbb{Z}$

• Commençons par exclure le cas peu intéressant

• Si $k+1 > n+1$, alors

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

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

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

Dans ce cas $(*)$ est vraie

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

$$1 = 0 + 1 \quad (R_9 \text{ ①} : \binom{n}{n} = 1)$$

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

* 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?

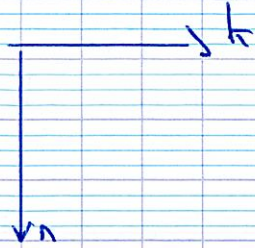
Pour construire une telle partie, on choisit une partie A' à k éléments de $E \setminus \{a_0\}$; il y a $\binom{n}{k}$ choix possibles car $|E \setminus \{a_0\}| = n$ et ce procédé de construction est exhaustif et sans redondance: il y a $\binom{n}{k}$ telles parties

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 M^2 par



La formule de Pascal s'écrit par :

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

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	1

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

a) factorielles

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

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 $\mathbb{Q}$

D/ Idée: $\textcircled{\text{rec}}$ + Pascal, $\textcircled{\text{rec}}$ sur n

On raisonne par récurrence

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

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

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

hérédité

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

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

$M_q P(n+1) \dots \rightarrow \textcircled{P^n}$ c'est une $\forall$ assertion

Soit $k \in \llbracket 0, n+1 \rrbracket$

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

On distingue 2 cas

• Cas 1 : $k=0$

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

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

• Cas 2 $k \geq 1$ et $k \leq n$

D'après la f^{te} de pascal, on a

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

Or $\exists 1 \leq k \leq n$, on a $0 \leq k-1 \leq n$ et $0 \leq k \leq n$
D'après $P(n)$, on a

$$\begin{cases} \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \\ \binom{n}{k-1} = \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!} \end{cases}$$

Donc

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

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

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

Ce qu'on voulait

• Cas 3: $k = n+1$

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

D'où l'hérédité

DLR

e) Forme explicite !!

En pratique, il vaut mieux retenir cette forme là:

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

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

ie $\frac{n(n-1)(n-2) \dots (n-k+1)}{k!}$

⚡ 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

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

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

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

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

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

4) Formule des capitaines d'équipe

Prop:

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

(exo) Mg cette formule avec les factorielles

D/ Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$

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

Comptons le nombre d'équipe

1ere façon

Pour construire une équipe, on procède de la sorte

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

2°) on choisit un capitaine parmi ces k joueurs, il y a k choix possibles

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

2ème façon

Pour construire une équipe, on procède à suit :

- 1°) On désigne un capitaine : il y a n choix possibles
- 2°) le capitaine choisit les $(k-1)$ autres joueurs de l'équipe
parmis 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 (!!)

<u>Prop</u>	$\frac{n+1}{k+1} \binom{n}{k} = \binom{n+1}{k+1}$
-------------	---

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

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

II Sommes, Σ

1) Notation

a) Somme entre deux indices entiers

Soient $p, q \in \mathbb{Z}$ tels que $p \leq q$.

Soient $a_p, a_{p+1}, \dots, a_q \in \mathbb{R}$

Notation

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

Rq : $i \in \mathbb{N}$, i est muette. 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

$\Delta \oplus$ bon $\blacksquare$

Applications $\oplus$

$(\mathbb{R}^n)$

• 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 :

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

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

b) Sommes indexées par un ensemble fini

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 :

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

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

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

• So on considère une autre numérotation $I = \{j_1, j_2, \dots, j_n\}$ de I
le résultat sera le même : on a

$a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_n} = a_{j_1} + a_{j_2} + \dots + a_{j_n}$. Cela fonctionne car $+$ est commutative ie car $\forall a, b \in \mathbb{C}, a+b = b+a$

Exemples

• On considère $I := \text{MPSI}_3$

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

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

On a :

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

$$\hat{=} \forall x \in \text{MPSI}_3, 16 \leq a_x \leq 19$$

$$\sum_{i \in \text{MPSI}_3} 16 \leq \sum_{i \in \text{MPSI}_3} a_i \leq \sum_{i \in \text{MPSI}_3} 19$$

$$\text{I.e on a } 47 \times 16 \leq \sum_{i \in \text{MPSI}_3} a_i \leq 47 \times 19$$

$$\bullet \sum_{i \in \{1, 1.5\}} (1+2i)^2$$

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

(R_q : on a $|\emptyset| = 0$; $\text{D.A.L.C.} : |\mathcal{P}(\emptyset)| = 2^0 = 1$ donc, $\text{D.A.L.C.} |\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))| = 2$)

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

• Soit $n \in \mathbb{N}$

Pour $A \subset \llbracket 0, n \rrbracket$, notons

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

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

(AC) On dispose donc de

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

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

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

on peut poser

$$\boxed{T_n} := \sum_{A \in \mathcal{P}(\llbracket 0, n \rrbracket)} S_A$$

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

Remarques

① Dans $\sum_{i \in \mathbb{I}} a_i$, la variable i est muette. On a :

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

• ② Ainsi $T_n = \sum_{B \in \llbracket 0, n \rrbracket} S_B = \sum_{C \in \llbracket 0, n \rrbracket} S_C$

• On dispose ainsi de $(T_n)_{n \in \mathbb{N}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$

• Par convention, une somme vide est nulle

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

• Ainsi : $T_1 = \sum_{A \in \mathcal{P}(\{0,1\})} S_A = \overset{=0 \text{ par convention}}{S_{\emptyset}} + \overset{=0}{S_{\{0\}}} + \overset{=1}{S_{\{1\}}} + \overset{=1}{S_{\{0,1\}}} = 2$
 il y a 4 éléments

• Et

$$\begin{aligned} T_2 &= S_{\emptyset} + S_{\{0\}} + S_{\{1\}} + S_{\{2\}} + S_{\{0,1\}} + S_{\{0,2\}} + S_{\{1,2\}} + S_{\{0,1,2\}} \\ &\downarrow \\ &= 0 + 0 + 1 + 1 + 1 + 2 + 2 + 3 = 9 \end{aligned}$$

△ T_2 est somme de 2^3 termes car $|\mathcal{P}(\{0,1,2\})| = 2^3 = 8$

• $\forall n \in \mathbb{N}$ ①

$$T_n = \sum_{A \in \mathcal{P}(\{0,1,\dots,n\})} S_A = \sum_{A \in \mathcal{P}(\{0,1,\dots,n\})} \left(\sum_{k \in A} k \right)$$

2) Propriétés ①

additivité

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

Ex: $\mathbb{Q} \setminus \{0\}$ C'est un regroupement : les a_i d'un côté, les b_i de l'autre

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

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

On factorise la 2nd somme

$$\text{On a } (b_0 + \dots + b_n) = 1(b_0 + \dots + b_n)$$

DLR

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

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

et

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

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

b) croissance et positivité

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

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

DL

On raisonne par rec.

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

• Montrons $P(0)$ Δ $\mathbb{R}^+$ c'est une $\forall$ -assertion

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

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

D'où $P(0)$

hérédité

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

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

Il, q $P(n+1)$ $\mathbb{R}^+$ c'est une $\forall$ -assertion

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

$$\text{Il, q } \sum_{i=0}^{n+1} a_i \geq 0$$

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

OFAA Δ

$\hat{C}$ $P(n)$ est vrai et $\hat{C} \forall i \in [0, n], a_i \geq 0$, on a $\sum_{i=0}^n a_i \geq 0$

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

$\mathbb{R}$

$\downarrow$
 D'où $P(n+1)$
 $\downarrow$
 D'où l'hérédité
 $\downarrow$
 DLR $\square$

Prop

On suppose que $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, a_i \leq b_i$

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

21 $\square$ Linéarité et positivité

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

• On a : $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, \Delta_i \geq 0$

• D'ACQP, 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 si on a $\sum_{i=0}^n b_i - \sum_{i=0}^n a_i \geq 0$, d'où $\sum_{i=0}^n a_i \leq \sum_{i=0}^n b_i$ $\square$

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

Prop

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

$$\sum_{i=0}^n a_i = 0 \Rightarrow \forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, a_i = 0$$

D/1

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

Mq $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, a_i = 0$

⚠ Attention aux conflits de notation

Soit $i_0 \in \llbracket 0, n \rrbracket$

Mq $a_{i_0} = 0$

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

(d/1) On est la famille $(\tilde{a}_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$ définie par $\tilde{a}_{i_0} = a_{i_0}$

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

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

Donc par croissance, on a

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

$$\textcircled{1} - \left(\sum_{i=0}^n a_i = a_{i_0} \right) \textcircled{2}$$

(d)

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

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

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

Ainsi on a :

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

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

Donc $a_{i_0} = 0$

Donc $\forall i \in \mathbb{N}, a_i = 0$

DLR

d) Propriétés fautes

Faut $\textcircled{1}$: $\left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \times \left(\sum_{i=1}^n b_i \right) = \sum_{i=1}^n a_i b_i$ est F^∞ en general

Rg :

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

- $(\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q})^3 = \mathbb{R}^3 \setminus \mathbb{Q}^3$

- $(Fg)' = F'g'$

- $\text{non}(P \Rightarrow Q) \equiv P \Rightarrow \text{non } Q$

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

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

Donc on prend $n \geq 2$, $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$, $a_i = b_i = 1$

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 $n \times n \neq n$ car $n \geq 2$ (d'après ORPA $n^2 = n \xrightarrow{n \neq 0} n=1$)

Fact $\oplus$

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

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

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 s'applique avec $\sum_{i \in I}$ où I est fini

Ainsi :

Soit I un ensemble fini

Soient $(a_i)_{i \in I}, (b_i)_{i \in I} \in \mathbb{R}^I$ 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) $\sum_{i \in I} (\forall i \in I, a_i \geq 0) \Rightarrow \sum_{i \in I} a_i \geq 0$

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

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

$$\text{Prop } \textcircled{1} \quad \sum_{i \in I} 1 = |I|$$

3)* Somme par paquet

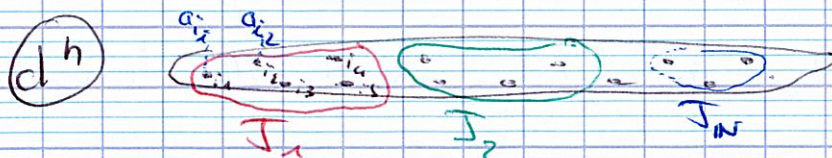
a) le résultat

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

On s'intéresse $\sum_{i \in I} a_i$

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

N/ non $\textcircled{d}$ (rec sur $|K|$)

b) somme vides

Fait : une somme vide est nulle

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

La famille $(\emptyset, \emptyset)$ est un recouvrement disjoint de $\emptyset$

- $\emptyset \cup \emptyset = \emptyset$: elle est courante
- $\emptyset \cap \emptyset = \emptyset$: elle est disjointe

⑦ Donc
$$\boxed{\sum_{i \in \emptyset} a_i + \sum_{i \in \emptyset} a_i = \sum_{i \in \emptyset} a_i}$$
 par sommat. + par paquets

En soustrayant : $\sum_{i \in \emptyset} = 0$ $\square$

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/ ok $\square$

Application

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

D/ On a

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

et car $[1, p] \cap [p+1, n] = \emptyset$

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

Quand on a $\sum_{k=p}^q a_k$, faire le (du) " $l = k+1$ " 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:

• " $\text{quand } k=p, \text{ combien vaut } l?$ "

• " $\text{quand } k=q, \text{ combien vaut } l?$ "

Theoreme

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

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

2/ ORP (rec) sur n

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

Ma PCO)

$$\text{On a } (a+b)^0 = 1$$

et

Par il y a 1 seul terme dans cet Σ

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

D'où $P(0)$

• Hérité

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

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

Ma $P(n+1)$

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

$$\begin{aligned} & \stackrel{\text{Ma } P(n)}{=} \left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} \right) \cdot (a+b) \\ &= \underbrace{\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k}}_{\text{notée } S} + \underbrace{\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k}}_{\text{notée } T} \end{aligned}$$

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

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

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

renommer l en k

I idée : on a S $\binom{n}{k-1} \rightarrow \binom{n}{k=n+1}$

T : $\binom{n}{k=0} \rightarrow \binom{n}{k=n}$

II OFPA l'intervalle commun de sommation qui est $[1, n]$

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

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

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

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

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

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

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

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

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

D'où $P(n+1)$

D'où l'hérédité

OK

Si 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 $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$. 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.

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

Exemples

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

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

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

Or on a "
$$\begin{array}{cccc} & & & 1 \\ & & 1 & 1 \\ & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 3 & 1 \\ 1 & 4 & 6 & 4 & 1 \end{array}$$
 "

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

Ex $m = (a+b)^4 = a^4 + 4a^3b + 6a^2b^2 + 4ab^3 + b^4$

Applications

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

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

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

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

Def *

On a $\mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket) = \bigsqcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket)$
 (union disjointe)

(d) Déjà, on a $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \subset \mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket)$

Donc, on a $\bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \subset \mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket)$

et réciproquement, on a $\mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket) \subset \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket)$
 (c'est évident)

Soit $A \in \mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket)$

$$\forall q \quad A \in \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket)$$

$\mathbb{R}^*$ reformulé

$$\exists e \quad \forall q \quad \exists k_0 \in \llbracket 0, n \rrbracket : A \in \mathcal{P}_{k_0}(\llbracket 1, n \rrbracket)$$

$$\text{Posons } k_0 := |A|; \text{ on a bien } \boxed{0 \leq k_0 \leq n}$$

$$\text{On a } A \in \mathcal{P}_{k_0}(\llbracket 1, n \rrbracket) \quad (AC)$$

DLR

D'où l'inclusion

$$\underline{ACL} : \text{on a } \forall q \quad \mathcal{P}(\llbracket 1, n \rrbracket) = \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket)$$

$\forall q$ la réunion est disjointe

$$\exists e \quad \forall q \quad \forall k, l \in \llbracket 0, n \rrbracket, k \neq l \Rightarrow \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \cap \mathcal{P}_l(\llbracket 1, n \rrbracket) = \emptyset$$

Proposition : ORP Contraposition



Ici l'union
n'est pas disjointe
MAIS $\bigcap_{i=1}^8 A_i = \emptyset$

Soient $k, l \in \llbracket 0, n \rrbracket$

$$\forall q \quad \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \cap \mathcal{P}_l(\llbracket 1, n \rrbracket) \neq \emptyset \Rightarrow k = l$$

$$\text{Or } \mathcal{P}_k(\llbracket 1, n \rrbracket) \cap \mathcal{P}_l(\llbracket 1, n \rrbracket) \neq \emptyset$$

$$\forall q \quad k = l$$

$\hat{C} \mathcal{P}_k(\mathbb{I}1, n\mathbb{I}) \cap \mathcal{P}_\ell(\mathbb{I}1, n\mathbb{I}) \neq \emptyset$, fixons A_0 un élément de cette intersection
 On a $A_0 \in \mathcal{P}_k(\mathbb{I}1, n\mathbb{I})$; donc $|A_0| = k$
 De $\tilde{m} : |A_0| = l$
 Non $k = l$
 DLR

$$\underline{\text{cd}}: \mathcal{P}(\mathbb{I}1, n\mathbb{I}) = \bigcap_{k=0}^n \mathcal{P}_k(\mathbb{I}1, n\mathbb{I}) \quad \Bigg)$$

Lemme: Soit $N \in \mathbb{N}$ et soient $A_0, \dots, A_N$ des ensembles finis et ≤ 2 disjoints

Alors

$$\left| \bigcup_{k=0}^N A_k \right| = \sum_{k=0}^N |A_k|$$

D/D Par sommations par paquets!

En effet

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

Ainsi on a $\underbrace{\left| \mathcal{P}([1, n]) \right|}_{2^n} = \sum_{k=0}^n \overbrace{\left| \mathcal{P}_k([1, n]) \right|}^{\binom{n}{k}}$

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

Prop^① $\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0 \quad n \geq 1$

R/
On a $(1-1)^n = ((-1)+1)^n$

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

 $= 0 \text{ car } n \geq 1$

5) cdv " $l = n - k$ "

Cela revient à sommer les termes à rebours.

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

On a $\sum_{k=0}^n a_k = a_0 + a_1 + \dots + a_n$
 $\sum_{l=0}^n a_{n-l} = a_n + a_{n-1} + \dots + a_0$

Comment faire un tel (cdv) ? ①

1°) On remarque " $k = n - l$ "

2°) On remplace k par $n - l$ dans a_k

3°) On pose les questions "quand $k=0$ combien vaut l ?"
De même pour $k=n$

4°) Δ On échange les bornes

Application

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

✓ Méthode rebato^e : on pose $S_1 = \sum_{k=0}^n k$

• En faisant le (cdv) " $l = n - k$ ", on a

$$S_1 = \sum_{k=0}^n n - l = \sum_{k=0}^n n - k$$

$$\text{• Donc } S + S = \sum_{k=0}^n k + \sum_{k=0}^n n - k$$

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

$$= n(n+1)$$

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



6) Somme télescopique !!!

Prop^③:

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

Idee: (p=0 et q=n)

On a

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

= $a_{n+1} - a_0$

Méthode "..."

Δ' rec sur q: (AF) ■

Δ' cdu

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

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

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

GRAD

$$= a_{n+1} - a_p$$

Exemple

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

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

Calculons S_n

 **ASTUCE** ①

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

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

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

Ainsi:

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

7) Somme classiques

a) sommes de géométriques

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

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

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

Δ/ "Arnaque"

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

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

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

b) Sommes arithmétiques

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

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

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

On note $S := \sum_{k=p}^q v_k$

On a $S = \sum_{l=0}^{q-p} v_{l+p}$
 (cdv) $l=k-p$ d'où "l=0"

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

$$\forall l \in \mathbb{N}, v_{p+l} = v_p + la \quad (*)$$

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

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

(*) Je sais déjà
que il va falloir

forcer ci apparaît v_q

$$\begin{aligned} &= (q-p+1) \left[\frac{v_p + [v_p + (q-p)a]}{2} \right] \\ &= (q-p+1) \frac{v_p + v_q}{2} \end{aligned}$$

q est (*) pour $l = q-p$
 d'où $l = q-p$

c) Sommes de puissance

Prop $\oplus$ 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 fle 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 $\frac{0(0+1)(2\cdot 0+1)}{6} = 0$

• Hérédité

⚡ C'est une preuve uniquement calculatoire

$$M_q \quad \forall n \geq 0, P(n) \Rightarrow P(n+1)$$

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

$$M_q \quad P(n+1)$$

$$\begin{aligned} \text{On a } \sum_{k=0}^{n+1} k^2 &= \sum_{k=0}^n k^2 + (n+1)^2 \\ &\stackrel{\text{g. r. A}(n)}{=} \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + (n+1)^2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{d^1} &= \frac{(n^2+n)(2n+1)+6n^2+6+12n}{6} \\ &= \frac{2n^3+n^2+2n^2+n+6n^2+6+12n}{6} = \frac{2n^3+3n^2+13n+6}{6} \end{aligned}$$

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

$$\text{D'où } P(n+1)$$

D'où l'hérédité

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

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

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

$$\textcircled{B^0} \Delta = 7^2 - 6 \cdot 2 \cdot 8 = 49 - 48 = 1$$

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

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

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

D'où $P(n+1)$

D'où l'hérédité

3) De $\tilde{m}$ (rec) : AF (calculatrice)

d) Formule de Bernoulli: !!

Prop $\textcircled{I}$

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

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" $\boxed{n}$

• $(a-b)$ est de "degré" $\boxed{1}$

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

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

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

N¹ $\tilde{m}$ astuce que pour SA

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

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

Telescoping
 $= v_n - v_0 = a^n - b^n$

0² car $b \neq 0$ et $a \neq b$

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

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

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

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

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

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

• Ordre impair

Avec " $-b$ " on obtient

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

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

Somme alternée

B^0

$$\begin{aligned} & (-1)^{n-1-k} \\ & (-1)^{n-1} \cdot (-1)^k \\ & 1 - (-1)^k \end{aligned}$$

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

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 (p. 10)

On a

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

B^0

$$v^2 - 1 = (v - 1)(1 + v + v^2)$$

$$(X^{30} - 1) = (X^{15})^2 - 1 = (X^{15} + 1)(X^{15} - 1) = (X^{15} + 1)(X^5)^3 - 1$$

$$= (X^{15} + 1)(X^5 - 1)(1 + X^5 + (X^5)^2)$$

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

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

$$= (x + 1)(1 - x + x^2 - x^3 + \dots + x^{13})(1 + x^5 + x^{10})(x - 1)(1 + x + x^2 + x^3 + x^4)$$

(rq: vérifications avec les degrés : $1 + 14 + 10 + 1 + 4 = 30$)

De $\bar{m}$

$$x^{30} - 1 = (\cancel{x^6})^5 - 1 = (x^6 - 1)(1 + \cancel{x^6} + (\cancel{x^6})^2 + (\cancel{x^6})^3 + (\cancel{x^6})^4 + \cancel{x^6})$$

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

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

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

II Products

1) Definition

Def. 6

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

• Si I est un ensemble fini, qu'on écrit $I = \{i_1, \dots, i_n\}$
et que $(a_i)_{i \in I}$ est une famille de nombre indexée par I ,

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

Exemples

$$\bullet \prod_{k=1}^n k \quad \boxed{\text{c'est } n!}$$

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

2) Propriétés

$$\text{Prop. } \textcircled{1} : 1) \prod_{i=1}^n a_i b_i = \left(\prod_{i=1}^n a_i \right) \times \left(\prod_{i=1}^n b_i \right)$$

$$2) \prod_{i=1}^n d a_i = d^n \prod_{i=1}^n a_i$$

Rq*

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

3) Produit vide

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

Applicat°

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

$$\left(\text{où } a^n := \prod_{i \in \{1, n\}} a \right)$$

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

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

$$\left(\text{à } m! = \prod_{k \in \{1, m\}} k \right)$$

IV ^{!! 00} Sommes doubles

1) Familles doubles

a) definitions et notations

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

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

Rq

- Au lieu 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

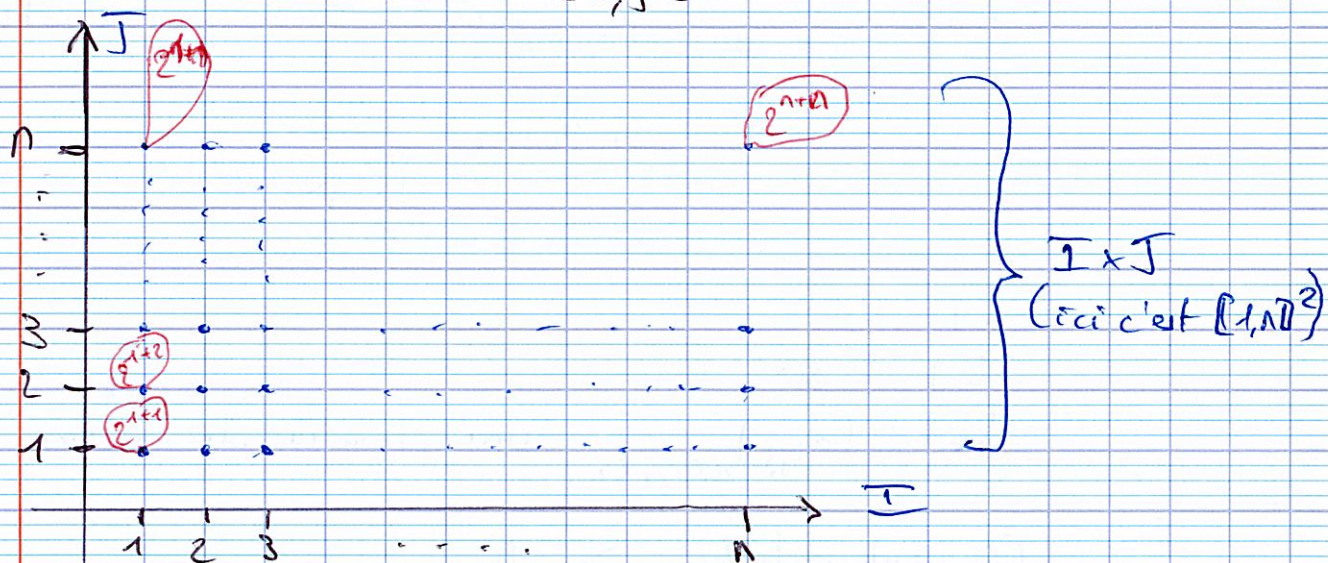
Soit $n \in \mathbb{N}^*$

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

• Ocsd $\left(\frac{i}{j}\right)_{1 \leq i, j \leq n}$

b) dessin

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



2) Sommes doubles

a) définitions et notations

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

• Oesd $(a_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$. La somme est aussi notée $\sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} a_{i,j}$

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

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

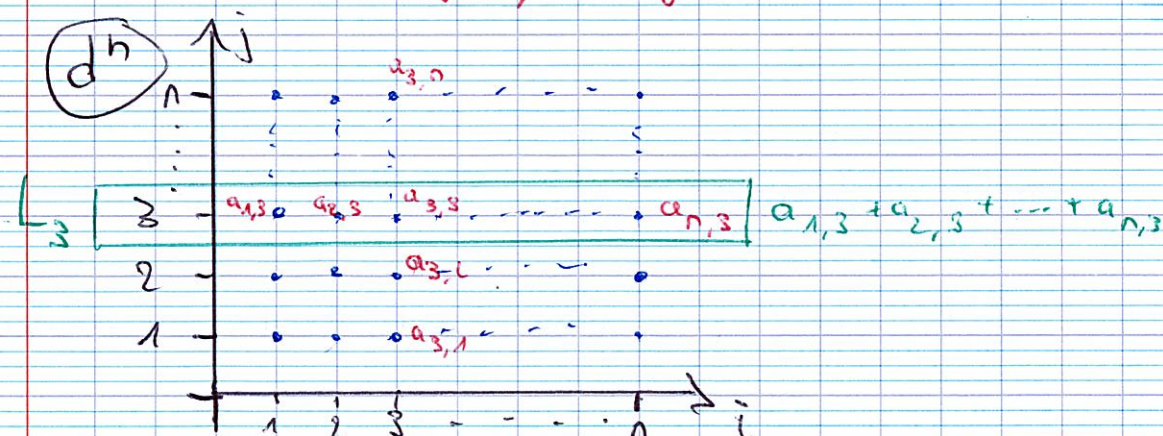
b) somme ligne par ligne

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



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

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

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

Fact:

Notons $S := \sum_{i \in I, j \in J} a_{i,j}$, la somme double

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

$$\text{Par } S = \sum_{i \in I, j \in J} a_{i,j} = \sum_{j=1}^n L_j$$

D¹/ ok ■

D²/ C'est un reordonnement de la somme

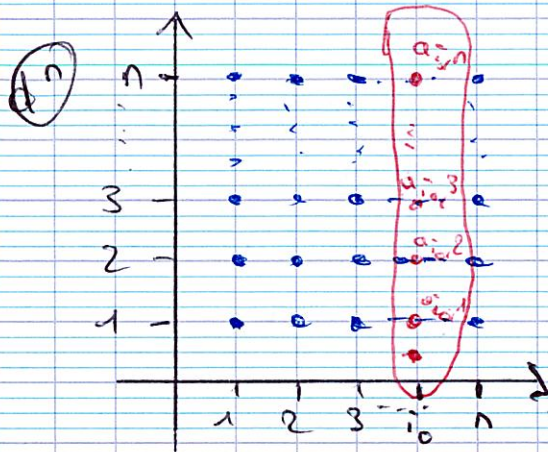
D³/ On fait une sommation par paquets

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

Donc

$$\begin{aligned} \sum_{(i,j) \in [1,n]^2} a_{i,j} &= \sum_{(i,j) \in \bigsqcup_{j=1}^n [1,n] \times \{j\}} a_{i,j} \\ &= \sum_{j_0=1}^n \sum_{(i,j) \in [1,n] \times \{j_0\}} a_{i,j} = \sum_{j_0=1}^n \left(\sum_{i \in [1,n]} a_{i,j_0} \right) = L_{j_0} \end{aligned}$$

2) Colonne par colonne



On pose, pour $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$

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

ie on pose $C_i := \sum_{j=1}^n a_{i,j}$

Fact

On a $S = C_1 + C_2 + \dots + C_n$

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

✓ Idem ▣

d) Théorème d'intervention des sommes rectangulaires

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

En effet, on a $\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n a_{ij} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}$

Plus généralement:

Théorème: Soient $(a_{ij})_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq p}$ une famille de nombre

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

Ex

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

Posons $S := \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n (1-2^i) 2^{ij}$ notée S_j
 $a_{ij} = (1-2^i) 2^{ij}$ fixé: combien vaut cette somme?

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

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

$= \underbrace{\sum_{i=1}^n 2^{ij}}_T - \underbrace{\sum_{i=1}^n 2^{i(i+j)}}_U$

Calculons T

Notons $a_i = 2^i$

$$\text{On a } T = \sum_{i=1}^n 2^i = \sum_{i=1}^n (2^i)^i \xrightarrow{\text{idée}} \sum_{i=1}^n a_i$$

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

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

CC1 : on a $S = \sum_{j=1}^n 2^j \frac{2^j - 1}{2^j - 1} \leftarrow 2^{j+1} \frac{2^{n(j+1)} - 1}{2^{j+1} - 1}$

rend le calcul compliqué
voir impossible

 **R'** : calculons S en intervertissant les sommes

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

ne dépend pas de j

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

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

si i ne dépend pas de j

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

car $2 \neq 1$

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

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

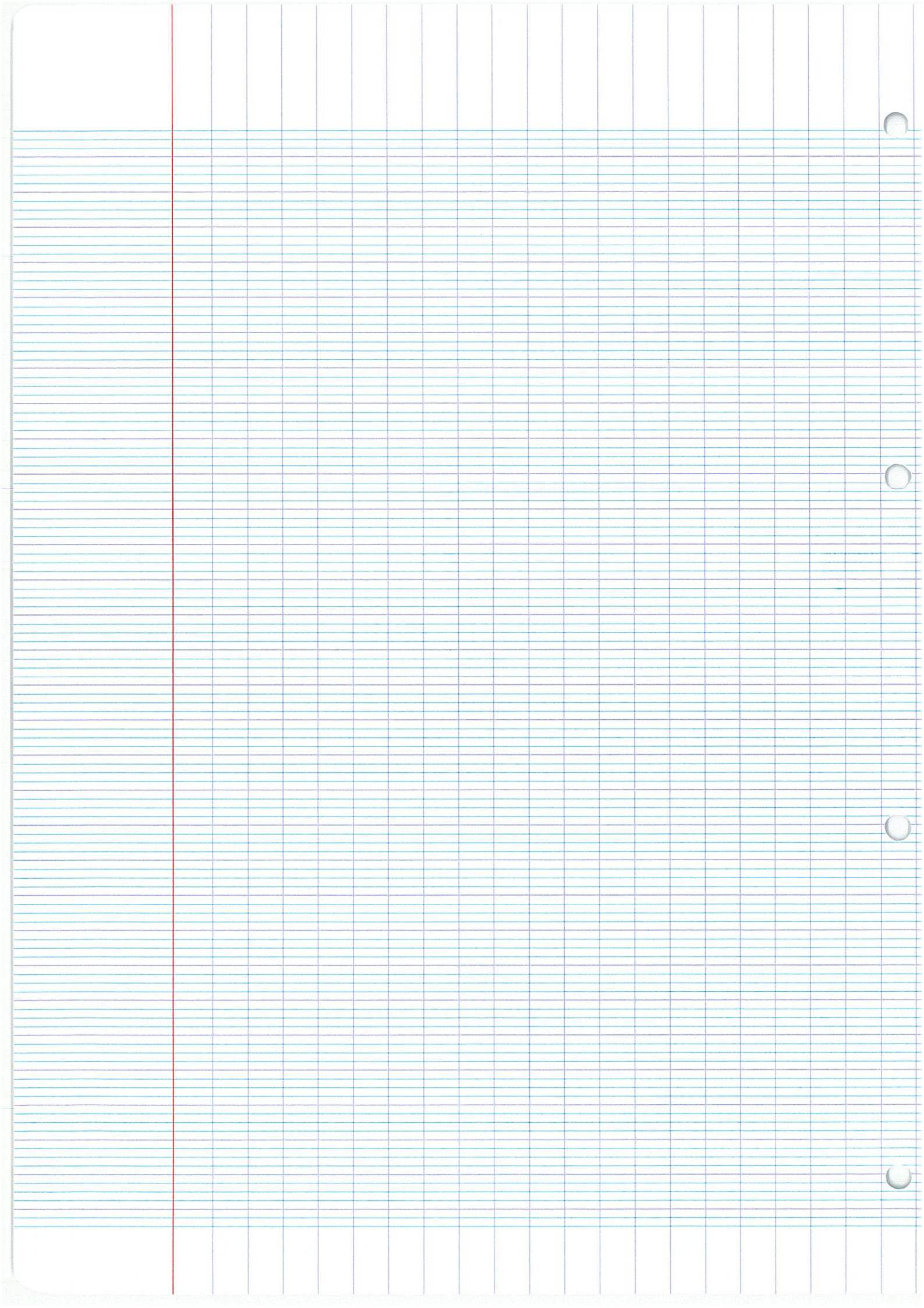
$$= 2 \frac{2^n - 1}{2 - 1} = 2^{n+1} \frac{2^{n+1} - 1}{2^{n+1} - 1}$$

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

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

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

~~cf Sommes doubles à deuxième borne variable~~



3) Familles à variables séparées

a) définition

Def $\circledast$ Soient $(a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ une famille de nombres

ie soit $(a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} \in \mathbb{C}^{\llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket}$

On dit qu'elle est à variables séparées si

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

$$\forall (i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket, \boxed{a_{ij} = \alpha_i \times \beta_j}$$

Ex $\circledast$

- $(2^{i+j})_{1 \leq i, j \leq n}$ est à variables séparées
- $\left(\frac{1}{i+j}\right)_{1 \leq i, j \leq n}$ ne l'est pas

b) Théorème fondamentale

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

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

⚠ On rappelle que ①

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

← nth terme

C'est FTT en gal

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

← nth termes

Dr on a

$$\sum_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} \alpha_i \times \beta_j = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^p \alpha_i \times \beta_j$$

ne depend pas de j

Notons $S := \sum_{i=1}^n \alpha_i$ et $T := \sum_{j=1}^p \beta_j$ (Ⓟ nd notation)

Donc $\sum_{i=1}^n \alpha_i \times \beta_j = \sum_{i=1}^n \left(\alpha_i \times \underbrace{\sum_{j=1}^p \beta_j}_{=T} \right)$

ne depend pas de j

$$= T \sum_{i=1}^n \alpha_i = \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i \right) \times \left(\sum_{j=1}^p \beta_j \right)$$

Bx on a ②

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq i, j \leq n} 2^{i+j} &= \sum_{1 \leq i, j \leq n} \underline{2^i \cdot 2^j} \quad \xrightarrow{\text{R de separation des } \Sigma} \sum_{i=1}^n 2^i \times \sum_{j=1}^n 2^j \\ &= \left(\sum_{i=1}^n 2^i \right)^2 = \left(2 \frac{2^n - 1}{2 - 1} \right)^2 \\ &= \boxed{4(2^n - 1)^2} \end{aligned}$$

4) Sommes doubles à deuxième borne variable

⚠ Ce sont des sommes "triangulaires"; c'est @ subtil

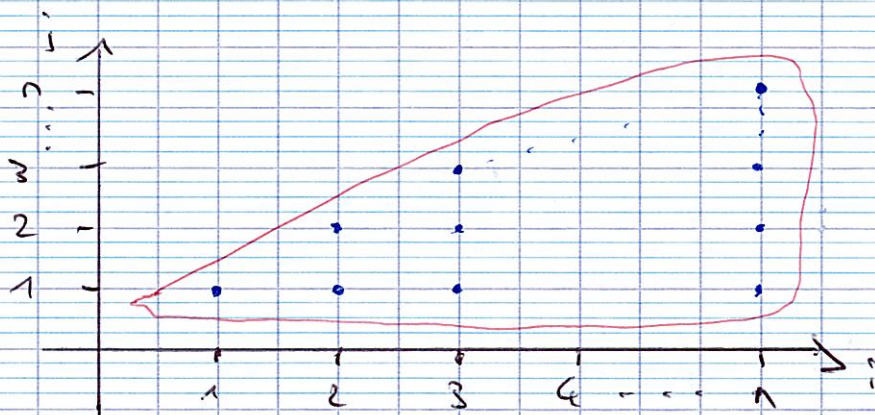
a) cadre

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

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

⚠ Ecrire $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{ij} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n a_{ij}$ n'a pas de sens

d) Dessinons l'ensemble des indices considérés !!



§ b) interversion des ordres de sommation

⚠ 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

Propriété : $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{ij} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n a_{ij}$

D) Par sommation par paquets exo

c) methode

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

2°) A. D. : on synthetise les bornes de i, j en une seule double inegalite

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

4°) on retransforme la double inegalite en double somme en "changeant l'ordre de lecture"

ici: d'abord j $1 \leq j \leq n$
puis i $j \leq i \leq n$

$$\text{ici: } \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n (...)$$

5°) on peut écrire directement,

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

$\uparrow$
 $\langle 1 \leq j \leq i \leq n \rangle$

d) exemple

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

Notons $S := \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i 2^i$ ← i termes

c'est une somme constante
" $2^i + 2^i + \dots + 2^i$ "
soit i fois

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

On a également
et bien d)

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

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

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

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

V) Résolution de petits systèmes

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

Ex 1 (c'est un modèle de $\mathbb{R}^3$)

Réolvons le système $\begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ -(x - 3y + 3z) = -2 \\ x + y - 2z = 1 \end{cases}$ d'inconnues $x, y, z \in \mathbb{R}$

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

On a les équivalences suivantes:

$$\begin{cases} \textcircled{x} - 2y + z = 1 \\ -2x - 3y + 3z = -2 \\ x + y - 2z = 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ -7y + 5z = 0 \\ 3y - 3z = 0 \end{cases}$$

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

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ 3y - 3z = 0 \\ -7y + 5z = 0 \end{cases}$$

$$L_2 \leftrightarrow L_3$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ y - z = 0 \\ -7y + 5z = 0 \end{cases}$$

$$L_2 \leftarrow \frac{L_2}{3}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ y - z = 0 \\ -2z = 0 \end{cases}$$

$$L_3 \leftarrow L_3 + 2L_2$$

(rq: on a triangularisé le système)

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = 1 - 2z + z = 1 \\ y = z = 0 \\ z = 0 \end{cases}$$

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:

Resolvant: (S): $\begin{cases} x + 2y + 3z = 0 \\ 5x + 6y + 7z = 0 \\ 8x + 10y + 12z = 0 \end{cases}$ d'inconnues $x, y, z \in \mathbb{R}$

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

On a les equivalences suivantes

$$(S) \Leftrightarrow \begin{cases} x + 2y + 3z = 0 \\ -4y - 8z = 0 \\ -8y - 16z = 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} L_2 &\leftarrow L_2 - 5L_1 \\ L_3 &\leftarrow L_3 - 9L_1 \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x + 2y + 3z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ y + z = 0 \end{cases} \quad \begin{aligned} L_2 &\leftarrow -\frac{L_2}{1} \\ L_3 &\leftarrow -\frac{L_3}{1} \end{aligned}$$

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

On entoure les 1^{ères} variables inconnues de chaque ligne
 → ce sont les inconnues principales
 Les inconnues restantes sont les inconnues secondaires ou paramètres

Q On exprime les inconnues principales en f^o 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 mg

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

$$(\text{ou } = \{ (t, -2t, t) ; t \in \mathbb{R} \})$$

Ex n°3

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

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

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

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

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

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = 2 - \left(\frac{3}{2} - 2\right) - 2 - \frac{3}{2} = -1 \\ y = \frac{3}{2} - 2 \\ t = \frac{3}{2} \end{cases}$$

Ans:

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