

DM n° 4 : Sommes, relations

Ce devoir est à m'envoyer scanné au format pdf, via l'assistant Tigroesch sur Discord. Merci de respecter la consigne suivante pour le nom du fichier : `dm04-nom.pdf` (par exemple `dm04-troesch.pdf` si c'est ma copie), sans accent, sans tréma, sans espace. Pour les fratries, merci d'ajouter votre prénom.

Suggestion de travail supplémentaire (à ne pas me rendre) : en plus du problème ci-dessous obligatoire, je vous invite, si vous en avez le temps, à voir le problème 3 de la sélection (lemme de Zorn), après le cours de mardi.

Correction de l'exercice 1 – Formules d'inversion de Pascal

1. Soit $m \in \mathbb{N}$. On a :

$$\begin{aligned}
(-1)^m \sum_{k=0}^m (-1)^k \binom{m}{k} b_k &= (-1)^m \sum_{k=0}^m (-1)^k \binom{m}{k} \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} a_j \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m \sum_{k=j}^m (-1)^k \binom{m}{k} \binom{k}{j} a_j && \text{(intersion des signes } \sum) \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m a_j \frac{m!}{j!} \sum_{k=j}^m \frac{(-1)^k}{(m-k)!(k-j)!} \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m a_j \frac{m!}{j!(m-j)!} \sum_{k=j}^m \frac{(-1)^k (m-j)!}{(m-k)!(k-j)!} \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m a_j \binom{m}{j} \sum_{k=j}^m (-1)^k \binom{m-j}{k-j} \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m a_j \binom{m}{j} \sum_{k=0}^{m-j} (-1)^{k+j} \binom{m-j}{k} && \text{(changement d'indice)} \\
&= (-1)^m \sum_{j=0}^m a_j \binom{m}{m} (-1)^j (1-1)^{m-j} && \text{(formule du binôme)} \\
&= (-1)^m a_m \binom{m}{m} (-1)^m && \text{(car } 0^0 = 1 \text{ et } 0^n = 0 \text{ si } n > 0)
\end{aligned}$$

et donc :
$$a_m = (-1)^m \sum_{k=0}^m (-1)^k \binom{m}{k} b_k$$

2. Soit, pour $k \in \mathbb{N}$ fixé, et pour tout m ,

$$a_m = m! \delta_k(m).$$

On pose, pour tout $n \in \mathbb{N}$:

$$\begin{aligned}
b_n &= \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} a_m \\
&= \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} m! \delta_k(m) \\
&= \binom{n}{k} k!
\end{aligned}$$

Remarquez que cette dernière égalité est aussi valide si $k > n$: dans ce cas, $\delta_k(m)$ est nul pour toutes les valeurs de m considérées, tout comme le coefficient binomial $\binom{n}{k}$.

Ainsi :

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad b_n = (-1)^k \frac{n!}{(n-k)!} = n(n-1) \dots (n-k+1).$$

D'après la formule d'inversion de Pascal, on en déduit que :

$$\begin{aligned} m! \delta_k(m) = a_m &= (-1)^m \sum_{p=0}^m (-1)^p \binom{m}{p} b_p \\ &= (-1)^m \sum_{p=0}^m (-1)^p n(n-1) \dots (n-k+1) \binom{m}{p} \end{aligned}$$

En multipliant par $(-1)^m$, on obtient bien :

$$\boxed{\sum_{p=0}^m (-1)^p n(n-1) \dots (n-k+1) \binom{m}{p} = (-1)^m m! \delta_k(m)}$$

3. On effectue une récurrence forte bornée. Soit pour tout $k \in \llbracket 0, m \rrbracket$, $\mathcal{P}(k)$ la propriété : $\sum_{p=0}^m (-1)^p p^k \binom{m}{p} = (-1)^m m! \delta_k(m)$

Pour $k = 0$, cela correspond à l'égalité de la question précédente (pour la même valeur de k) Ainsi, $\mathcal{P}(0)$ est vraie.

Soit $k \in \llbracket 1, m \rrbracket$. On suppose que $\mathcal{P}(0), \dots, \mathcal{P}(k-1)$ sont vrais. Ainsi, $\sum_{p=0}^m (-1)^p p^i \binom{m}{p} = 0$ pour tout $i < k$. On en déduit, par combinaison linéaire de telles expressions, que pour tout polynôme Q

$$\sum_{p=0}^m (-1)^p Q(p) \binom{m}{p} = 0$$

Soit $Q = X^k - X(X-1) \dots (X-k+1)$. Ce polynôme est de degré au plus $k-1$. Ainsi :

$$\begin{aligned} \sum_{p=0}^m (-1)^p p^k \binom{m}{p} &= \sum_{p=0}^m (-1)^p p(p-1) \dots (p-k+1) \binom{m}{p} + \sum_{p=0}^m (-1)^p Q(p) \binom{m}{p} \\ &= (-1)^m m! \delta_k(m) + 0 \end{aligned}$$

Ainsi, $\mathcal{P}(k)$ est vrai

On en déduit que $\mathcal{P}(k)$ est vraie pour tout $k \in \llbracket 0, m \rrbracket$:

$$\forall k \in \llbracket 0, m \rrbracket, \quad \boxed{\sum_{p=0}^m (-1)^p p^k \binom{m}{p} = (-1)^m m! \delta_k(m)}$$

4. Supposons que pour tout $(m, n) \in \mathbb{N}^2$,

$$b_m(n) = \sum_{k=0}^m a_k n^k,$$

alors, pour tout $m \in \mathbb{N}$,

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} b_m(n-j) &= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} \sum_{k=0}^m a_k (n-j)^k \\ &= \sum_{j=0}^m \sum_{k=0}^m \sum_{\ell=0}^k (-1)^j \binom{m}{j} a_k \binom{k}{\ell} n^\ell (-1)^{k-\ell} j^{k-\ell} \\ &= \sum_{k=0}^m a_k \sum_{\ell=0}^k \binom{k}{\ell} n^\ell (-1)^{k-\ell} \sum_{j=0}^m (-1)^j j^{k-\ell} \binom{m}{j} \end{aligned}$$

Or, la somme $\sum_{j=0}^m (-1)^j j^{k-\ell} \binom{m}{j}$ est nulle, sauf si $k-\ell = m$. Comme $k \leq m$ et $\ell \geq 0$, l'égalité $k-\ell = m$ n'est possible que si $k = m$ et $\ell = 0$. Ainsi

$$\sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} b_m(n-j) = a_m \binom{m}{0} n^0 (-1)^m (-1)^m m! = a_m m!$$

On obtient donc :

$$a_m = \frac{1}{m!} \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} b_m(n-j)$$

Correction de l'exercice 2 –

1. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. On intervertit les deux signes somme (sur un triangle) :

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n \frac{i}{j} &= \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^j \frac{i}{j} = \sum_{j=1}^n \frac{1}{j} \cdot \frac{j(j+1)}{2} = \sum_{j=1}^n \frac{j+1}{2} \\ &= \frac{1}{2} \left(\sum_{j=1}^n j + \sum_{j=1}^n 1 \right) = \frac{1}{2} \left(\frac{j(j+1)}{2} + j \right) = \boxed{\frac{n(n+3)}{4}}. \end{aligned}$$

2. On procède de même, en se ramenant au calcul précédent :

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n \sum_{k=j}^n \frac{i}{jk} &= \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \sum_{j=1}^k \sum_{i=1}^j \frac{i}{j} = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \frac{k(k+3)}{4} \\ &= \frac{1}{4} \left(\sum_{k=1}^n k + \sum_{k=1}^n 3 \right) = \frac{1}{4} \left(\frac{n(n+1)}{2} + 3n \right) = \boxed{\frac{n(n+7)}{8}} \end{aligned}$$

3. Soit pour tout $n \in \mathbb{N}^*$ la propriété $\mathcal{P}(k)$: pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $\sum_{1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_k \leq n} \frac{i_1}{i_2 \dots i_n} = \frac{n(n+2^k-1)}{2^k}$.

- L'initialisation pour $k=0$ est triviale (on obtient simplement $\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$). On peut constater que les deux questions précédentes donnent les cas $n=2$ et $n=3$.
- Soit $k \geq 1$ et supposons $\mathcal{P}(k)$. Alors :

$$\sum_{1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_{k+1} \leq n} \frac{i_1}{i_2 \dots i_{k+1}} = \sum_{i_{k+1}=1}^n \frac{1}{i_{k+1}} \sum_{1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_k \leq i_{k+1}} \frac{i_1}{i_2 \dots i_k}.$$

En utilisant l'hypothèse de récurrence, il vient donc :

$$\sum_{1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_{k+1} \leq n} \frac{i_1}{i_2 \dots i_{k+1}} = \sum_{i_{k+1}=1}^n \frac{i_{k+1} + 2^k - 1}{2^k} = \frac{1}{2^k} \left(\frac{n(n+1)}{2} + (2^k - 1)n \right) = \frac{n(n+2^{k+1}-1)}{2^{k+1}}.$$

Ainsi, la propriété $\mathcal{P}(k+1)$ est encore satisfaite.

- On déduit du principe de récurrence que pour tout $k \in \mathbb{N}^*$, tout $n \in \mathbb{N}^*$:

$$\sum_{1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_k \leq n} \frac{i_1}{i_2 \dots i_n} = \frac{n(n+2^k-1)}{2^k}$$

Correction de l'exercice 3 – Soit $\alpha \in]1, 2[$, et $\beta = \alpha - 1$.

1. On a, pour tout $n \geq 2$ et tout $t \in [n-1, n]$, du fait que $\beta - 1 < 0$:

$$t^{\beta-1} \geq n^{\beta-1}.$$

Ainsi, en intégrant sur $[n-1, n]$:

$$\frac{1}{\beta} (n^\beta - (n-1)^\beta) = \int_{n-1}^n t^{\beta-1} dt \geq n^{\beta-1}.$$

2. Par conséquent, pour tout $n \geq 2$,

$$\begin{aligned} \frac{1}{\beta} \left(\frac{1}{(n-1)^\beta} - \frac{1}{n^\beta} \right) &= \frac{1}{\beta} \frac{n^{\beta-1} - (n-1)^{\beta-1}}{n^\beta (n-1)^\beta} \\ &\geq \frac{n^{\beta-1}}{n^\beta (n-1)^\beta} \\ &= \frac{1}{n(n-1)^\beta} \\ &\geq \frac{1}{n^{\beta+1}}, \end{aligned}$$

c'est-à-dire :

$$\frac{1}{\beta} \left(\frac{1}{(n-1)^\beta} - \frac{1}{n^\beta} \right) \geq \frac{1}{n^\alpha}.$$

3. Par télescopage, on en déduit que pour tout $N \geq 2$,

$$\sum_{n=1}^N \frac{1}{n^\alpha} \leq 1 + \frac{1}{\beta} \sum_{n=2}^N \left(\frac{1}{(n-1)^\beta} - \frac{1}{n^\beta} \right) = 1 + \frac{1}{\beta} \left(1 - \frac{1}{N^\beta} \right).$$

On en déduit que

$$\sum_{n=1}^N \frac{1}{n^\alpha} \leq 1 + \frac{1}{\beta}.$$

La somme partielle de cette série est donc majorée. Elle est aussi croissante (car la série est à termes positifs).

Donc elle converge. Ainsi, $\sum \frac{1}{n^\alpha}$ converge, et en passant à la limite dans l'inégalité précédente,

$$\sum_{n=1}^{+\infty} \frac{1}{n^\alpha} \leq 1 + \frac{1}{\alpha-1} = \frac{\alpha}{\alpha-1}.$$

Correction du problème – Saturation

1. (a) Soit $A \in \mathcal{P}(E)$. Puisque \sim est une relation d'équivalence, elle est réflexive, donc pour tout $x \in A$, $x \sim x$, donc, en prenant $y = x$, il existe bien $y \in A$ tel que $x \sim y$. Ainsi, $x \in A^s$.

On peut conclure que pour tout $A \in \mathcal{P}(E)$, $A \subset A^s$.

- (b) • Si $A = \emptyset$, il ne peut exister de y dans A tel que $x \sim y$, pour aucun $x \in E$. Ainsi, $\emptyset^s = \emptyset$.

- Puisque $E \subset E^s$ d'après 1, et que par définition, $E^s \subset E$, on obtient $E^s = E$.

- (c) • D'après la question 1, $A^s \subset (A^s)^s$.

- Soit $x \in (A^s)^s$. Il existe alors $y \in A^s$, qu'on se donne, tel que $x \sim y$. Comme $y \in A^s$, il existe $z \in A$ tel que $y \sim z$. Par transitivité, on en déduit que $x \sim z$, donc que $x \in A^s$. Ainsi, $(A^s)^s \subset A^s$.

- Des deux inclusions, on déduit l'égalité $(A^s)^s = A^s$.

2. Soit $A \in \mathcal{P}(E)$.

- (a) Soit $y \in E$. Dire que $y \in A^s$ équivaut à dire qu'il existe $x \in A$ tel que $y \sim x$, c'est-à-dire $y \in \bar{x}$. Ceci équivaut bien à dire que $y \in \bigcup_{x \in A} \bar{x}$.

Ces équivalences montrent que $A^s = \bigcup_{x \in A} \bar{x}$.

- (b) A^s est une partie saturée (question 1c) contenant A (question 1a). Donc A^s est un des termes de l'intersection du membre de droite. On en déduit que

$$\bigcap_{B \in \mathcal{S}(E), A \subset B} B \subset A^s.$$

Réciproquement, soit B une partie saturée contenant A . On utilise le fait évident que $A \subset B$ implique $A^s \subset B^s$. Ainsi, B étant saturé, $A^s \subset B$. Par conséquent, A^s est inclus dans tout ensemble saturé contenant A , donc :

$$A^s \subset \bigcap_{B \in \mathcal{S}(E), A \subset B} B.$$

Les deux inclusions amènent l'égalité : $A^s = \bigcap_{B \in \mathcal{S}(E), A \subset B} B$.

Cette égalité affirme que A^s est la plus petite partie saturée contenant A .

3. Soient A et B dans $\mathcal{P}(E)$.

(a) On a

$$A^s \cup B^s = \bigcup_{x \in A} \bar{x} \cup \bigcup_{x \in B} \bar{x} = \bigcup_{x \in A \cup B} \bar{x} = (A \cup B)^s.$$

Ainsi, $A^s \cup B^s = (A \cup B)^s$.

(b) Soit $x \in (A \cap B)^s$. Il existe donc $y \in A \cap B$ tel que $x \sim y$. Puisque $y \in A$, $x \in A^s$. Puisque $y \in B$, $x \in B^s$. Ainsi $x \in A^s \cap B^s$. On a donc toujours l'inclusion $(A \cap B)^s \subset A^s \cap B^s$.

En revanche, l'inclusion réciproque est fautive en générale. Le problème provient du fait qu'une même classe peut à la fois avoir un représentant dans A , un représentant dans B , mais aucun dans $A \cap B$. Alors cette classe est incluse dans $A^s \cap B^s$, mais pas dans $(A \cap B)^s$. Un tout simple est le cas de l'ensemble $E = \{1, 2\}$, et la relation complète, dont le graphe est $E \times E$. Il s'agit bien d'une relation d'équivalence, et l'unique classe est E . Prenant $A = \{1\}$ et $B = \{1\}$, on a alors $A^s = B^s = E$, donc $A^s \cap B^s = E$. En revanche, $A \cap B = \emptyset$, donc $(A \cap B)^s = \emptyset$.

4. Puisque les classes d'équivalence forment une partition de E ,

$$(A^s)^c = \bigcup_{x \in E | \bar{x} \cap A = \emptyset} \bar{x}.$$

En effet, une classe est présente dans l'union définissant A^s si et seulement si un de ses représentants est dans A , donc si $\bar{x} \cap A \neq \emptyset$. Or,

$$\{x \in E \mid \bar{x} \cap A = \emptyset\} \subset A^c,$$

puisque $x \in \bar{x}$. Ainsi,

$$(A^s)^c \subset \bigcup_{x \in A^c} \bar{x} \quad \text{soit:} \quad (A^s)^c \subset (A^c)^s.$$

On a alors l'égalité dès lors que la première inclusion ci-dessus est une égalité, donc dès lors que la classe de tout élément de A^c est disjointe de A , donc que les classes d'éléments de A sont toutes incluses dans A (elles ne doivent pas déborder). En réécrivant A^s comme union des classes, il vient alors la CNS suivante : $A = A^s$, c'est-à-dire A saturé.

On peut aussi s'y prendre ainsi : puisque $A \subset A^s$, on a $(A^s)^c \subset A^c \subset (A^c)^s$. On ne peut avoir l'égalité que si les deux inclusions sont des égalités, ce qui impose en particulier $A = A^s$. Réciproquement si $A = A^s$, pour tout $x \in A$, il n'existe aucun $y \in A$ tel que $x \sim y$ (sinon on aurait $y \in A^s$). Ainsi, aucun x de A n'est dans $(A^c)^s$, donc $(A^c)^s \subset A^c$, puis, $(A^c)^s = A^c$. La chaîne d'inclusions ci-dessus est alors constituée de 2 égalités, d'où $(A^s)^c = (A^c)^s$.

Ainsi, $(A^s)^c = (A^c)^s$ si et seulement si A est saturé.

5. Soit $x \in E$. On a $x \in A^s$ si et seulement si il existe $y \in A$ tel que $(x, y) \in G$, si et seulement si l'ensemble $p_2^{-1}(A) \cap G$ contient un élément dont la première coordonnée est x , si et seulement si $x \in p_1(p_2^{-1}(A) \cap G)$.

On a bien obtenu : $A^s = p_1(p_2^{-1}(A) \cap G)$.

6. On définit sur $\mathcal{P}(E)$ la relation \mathcal{R} par :

$$A \mathcal{R} B \iff (\forall x \in A, \exists y \in B, x \sim y).$$

- (a) • Soit $A \in \mathcal{P}(E)$. On a $A \mathcal{R} A$, car si $A \neq \emptyset$, il suffit de prendre $y = x$ (par réflexivité de \sim), et si $A = \emptyset$, la propriété est vraie par défaut, l'hypothèse de l'implication n'étant jamais vérifiée. Ainsi, \mathcal{R} est réflexive.
- Soit $(A, B, C) \in \mathcal{P}(E)^2$, tels que $A \mathcal{R} B$ et $B \mathcal{R} C$. Si A est vide, on a de même qu'avant $A \mathcal{R} C$ par défaut. Sinon, soit x quelconque dans A . Il existe y dans B tel que $x \sim y$. Mais comme $B \sim C$, il existe $z \in C$ tel que $y \sim z$. Par transitivité, pour un tel z , on a alors $x \sim z$. Comme on peut trouver un tel z pour tout x de A , on a bien $A \sim C$. Ainsi, \mathcal{R} est transitive.
- En général, \mathcal{R} n'est pas une relation d'équivalence car elle n'est pas symétrique. Plus précisément, si $E \neq \emptyset$, $\emptyset \mathcal{R} E$, mais en revanche, on ne peut pas avoir $E \mathcal{R} \emptyset$. Le cas $E = \emptyset$ est le seul cas où \mathcal{R} est une relation d'équivalence.
- (b) • Si $A \mathcal{R} B$ et $B \mathcal{R} A$, alors pour tout $x \in A$, il existe $y \in B$ tel que $\bar{x} = \bar{y}$. Ainsi

$$A^s = \bigcup_{x \in A} \bar{x} \subset \bigcup_{y \in B} \bar{y} = B^s.$$

L'inclusion réciproque se montre de même. Ainsi, $A^s = B^s$.

- Réciproquement, si $A^s = B^s$, puisque $A \subset A^s$, tout x de A est aussi dans B^s . Donc il existe $y \in B$ tel que $x \sim y$. Cela prouve que ARB . L'autre relation se prouve de même.
 - Ainsi, ARB et BRA si et seulement si $A^s = B^s$.
 - L'égalité $A^s = B^s$ n'équivaut pas à $A = B$, par exemple si une des classes d'équivalence est constituée de 2 éléments x et y , et $A = \{x\}$, $B = \{y\}$, on a $A^s = B^s$, mais $A \neq B$. Ainsi, en général ARB et BRA n'équivaut pas à $A = B$. La relation n'est donc pas une relation d'ordre en général.
- (c) La réflexivité, la symétrie et la transitivité de \mathcal{S} sont immédiates. \mathcal{S} est une relation d'équivalence.
- (d) Soient (A, B, A', B') tels que ASA' et BSB' , et ARB . D'après la question 6b et la définition de \mathcal{S} , on a $A\mathcal{R}A'$, $A'\mathcal{R}A$, $B\mathcal{R}B'$, $B'\mathcal{R}B$ et ARB . Selectionnons 3 de ces relations : $A'\mathcal{R}A$, ARB et $B\mathcal{R}B'$. Par transitivité de \mathcal{R} , on obtient alors $A'\mathcal{R}B'$.
Ainsi, \mathcal{S} respecte \mathcal{R} .
- (e) On définit $\overline{\mathcal{R}}$ sur $\mathcal{P}(E)/\mathcal{S}$ par $C\overline{\mathcal{R}}D$ si et seulement s'il existe des représentants A et B des classes C et D tels que ARB . Par conséquent, par définition même,

$$ARB \implies \overline{A} \overline{\mathcal{R}} \overline{B}.$$

Si A' et B' sont deux autres représentants de C et D , d'après la question précédente, on aura aussi $A'\mathcal{R}B'$. Ainsi, on obtient bien

$$\overline{A} \overline{\mathcal{R}} \overline{B} \implies ARB.$$

- (f)
- Soit C une classe dans $\mathcal{P}(E)/\mathcal{S}$, représentée par un élément $A \in \mathcal{P}(E)$. On a alors $A\mathcal{R}A$, par réflexivité de \mathcal{R} . Par conséquent, $C\overline{\mathcal{R}}C$, d'où la réflexivité de $\overline{\mathcal{R}}$.
 - Soient C, D deux éléments de $\mathcal{P}(E)/\mathcal{S}$, représentés par A et B . Supposons $C\overline{\mathcal{R}}D$ et $D\overline{\mathcal{R}}C$. On a alors ARB et BRA donc $A^s = B^s$, c'est-à-dire ASB , ou encore $C = D$. Ainsi, $\overline{\mathcal{R}}$ est symétrique.
 - La transitivité de $\overline{\mathcal{R}}$ découle de celle de \mathcal{R} , de la même manière que la réflexivité.

Ainsi, $\overline{\mathcal{R}}$ est une relation d'ordre sur $\mathcal{P}(E)/\mathcal{S}$.