

## 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 :

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

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  $k \in \llbracket 0, m \rrbracket$  :

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

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

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

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 –

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

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

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

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

- 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 :

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

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 $\beta = \alpha - 1$ .

- 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  $[n-1, n]$  :

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

- 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 :

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

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

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

La somme partielle de cette série est donc majorée. Elle est aussi croissante (car la série est à termes positifs). Donc elle converge. Ainsi,  $\left[ \sum \frac{1}{n^\alpha} \text{ converge} \right]$ , et en passant à la limite dans l'inégalité précédente,

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

### Correction du problème – Saturation

1. (a) Soit  $A \in \mathcal{P}(E)$ . Puisque  $\sim$  est une relation d'équivalence, elle est reflexive, 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  $A \in \mathcal{P}(E)$ ,  $\left[ A \subset A^s \right]$ .

- (b) • Si  $A = \emptyset$ , il ne peut exister de  $y$  dans  $A$  tel que  $x \sim y$ , pour aucun  $x \in E$ . Ainsi,  $\left[ \emptyset^s = \emptyset \right]$ .  
• Puisque  $E \subset E^s$  d'après 1, et que par définition,  $E^s \subset E$ , on obtient  $\left[ E^s = E \right]$ .

- (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  $\left[ (A^s)^s = A^s \right]$ .

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  $y \in \overline{x}$ . Ceci équivaut bien à dire que  $y \in \bigcup_{x \in A} \overline{x}$ .

Ces équivalences montrent que  $\left[ A^s = \bigcup_{x \in A} \overline{x} \right]$ .

- (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 :  $\left[ A^s = \bigcap_{B \in \mathcal{S}(E), A \subset B} B \right]$ .

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,  $\boxed{A^s \cup B^s = (A \cup B)^s}$ .

(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  $\boxed{(A \cap B)^s \subset A^s \cap B^s}$

En revanche, l'inclusion réciproque est fausse en général. 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,

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

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  $\boxed{A \text{ saturé}}$ .

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,  $\boxed{(A^s)^c = (A^c)^s \text{ si et seulement si } A \text{ est saturé}}$ .

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 :  $\boxed{A^s = p_2(p_1^{-1}(A) \cap G)}$ .

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 reflexivité de  $\sim$ ), et si  $A = \emptyset$ , la propriété est vraie par défaut, l'hypothèse de l'implication n'étant jamais vérifiée. Ainsi,  $\boxed{\mathcal{R} \text{ est reflexive}}$ .
- Soit  $(A, B, C) \in \mathcal{P}(E)^3$ , 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,  $\boxed{\mathcal{R} \text{ est transitive}}$
  - En général,  $\boxed{\mathcal{R} \text{ n'est pas une relation d'équivalence}}$  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  $\mathcal{ARB}$ . L'autre relation se prouve de même.
- Ainsi,  $\boxed{\mathcal{ARB} \text{ et } \mathcal{BRA} \text{ si et seulement si } A^s = B^s}$ .
- 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  $\mathcal{ARB}$  et  $\mathcal{BRA}$  n'équivaut pas à  $A = B$ . La relation n'est donc  $\boxed{\text{pas une relation d'ordre en général}}$ .

(c) La reflexivité, la symétrie et la transitivité de  $\mathcal{S}$  sont immédiates.  $\boxed{\mathcal{S} \text{ est une relation d'équivalence.}}$

(d) Soient  $(A, B, A', B')$  tels que  $A\mathcal{S}A'$  et  $B\mathcal{S}B'$ , et  $\mathcal{ARB}$ . D'après la question 6b et la dfinition de  $\mathcal{S}$ , on a  $A\mathcal{R}A'$ ,  $A'\mathcal{R}A$ ,  $B\mathcal{R}B'$ ,  $B'\mathcal{R}B$  et  $\mathcal{ARB}$ . Selectionnons 3 de ces relations :  $A'\mathcal{R}A$ ,  $\mathcal{ARB}$  et  $B\mathcal{R}B'$ . Par transitivité de  $\mathcal{R}$ , on obtient alors  $A'\mathcal{R}B'$ .

Ainsi,  $\boxed{\mathcal{S} \text{ respecte } \mathcal{R}}$ .

(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  $\mathcal{ARB}$ . Par conséquent, par définition même,

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

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

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

- (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 reflexivité de  $\mathcal{R}$ . Par conséquent,  $C\overline{\mathcal{R}}C$ , d'où la reflexivité 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  $A\mathcal{R}B$  et  $B\mathcal{R}A$  donc  $A^s = B^s$ , c'est-à-dire  $A\mathcal{S}B$ , 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 reflexivité.

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