

Relations binaires

Marc SAGE

18 octobre 2007

Table des matières

1	Amuse gueule	2
2	Réseau de connaissances	2
3	Combinatoire dans les quotients	2
4	Sur la conjugaisons dans \mathbb{R}	3
5	Vers les relations d'équivalences	4

Les pluriels de maximum, minimum et extremum sont respectivement maxima, minima et extrema (pas de s). Il semble toutefois que certains dictionnaires modernes tolèrent les pluriels en s.

Dans ordre, on appelle *segment initial* toute partie de la forme $I^{\leq a} := \{o \in O ; o \leq a\}$ ou $I^{< a} = \{o < a\}$ (segment initial *strict*).

1 Amuse gueule

*Dénombrer les relations binaires sur un ensemble à n éléments qui sont symétriques.
Compter de même les relations d'ordre total.*

Solution proposée.

Représentons une relation binaire par son graphe, *i. e.* un tableau $n \times n$ avec un croix dans la cas (a, b) ssi aRb . Une relation symétrique est un tableau qui est entièrement déterminé par sa partie triangulaire supérieure au sens large (*i. e.* incluant la diagonale), laquelle contient $\frac{n^2+n}{2}$ cases. Comme l'on a 2 choix pour chaque case (est-ce qu'on la coche ou pas?), on a en tout $2^{\frac{n^2+n}{2}}$ choix. Plus formellement, on pourra dire que l'ensemble des relations symétrique sur $\{1, \dots, n\}$ est en bijection avec l'ensemble des parties de $\{(a, b) \in \mathbb{N}^2 ; 1 \leq a < b \leq n\}$ (envoyer le graphe de la relation sur lui-même).

Concernant les relations d'ordre total, il revient à compter les relations d'ordre strict. Pour cela, en ordonnant les éléments a_1, \dots, a_n de notre ensemble selon $a_{\sigma(1)} < \dots < a_{\sigma(n)}$, on se ramène à compter les permutations de $\{a_1, \dots, a_n\}$. Le nombre recherché est donc $n!$.

2 Réseau de connaissances

La relation de connaissance sera supposée irreflexive et symétrique.

1. Soient $n \geq 1$ personnes qui se connaissent (ou pas). Montrer que le nombre de personnes connaissant un nombre impair de personnes différentes est pair. Montrer qu'il y a deux personnes connaissant le même nombre de personnes
2. Soient trois pays comportant chacun $n \geq 1$ personnes. On suppose que chaque personne a serré la main d'au moins $n + 1$ personnes autre que de celles de son pays. Montrer qu'il y a trois personnes, une dans chaque pays, qui se sont serré la main.
3. soit le graphe de connaissance : le nombre de couples sommet \hat{a} - \hat{b} est pair, mais en comptant à sommet fixé on trouve ce qu'il faut.
par l'absurde : n sommet, n valences distinctes de 0 à $n - 1$, donc toutes utilisées, mais 0 et $n - 1$ impossible!
4. par l'absurde Soit A un personne dans 1. Elle connaît mettons a personnes (dont B) dans 2, donc au moins $n + 1 - a$ personnes dans 3 ; puisque pas de cercle, B connaît au plus $n - (n + 1 - a) < a$ personnes dans 3 \rightarrow descente

3 Combinatoire dans les quotients

Soit \sim une relation d'équivalence sur un ensemble fini E à n éléments. On rappelle que \sim est définie par son graphe qui est une partie de $E \times E$. Montrer que

$$|E|^2 \leq |E/\sim| \times |\sim|$$

et étudier le cas d'égalité.

Solution proposée.

Soit E_1, \dots, E_p les classes selon \sim , avec $p = |E/\sim|$ le nombre de classes. Explicitons chacun des termes en fonctions de ces données de base (rappelons que \sim est entièrement déterminée par les E_i).

En dénombrant le graphe de \sim selon la première coordonnée, on obtient

$$|\sim| = \# \{(a, b) \in E^2 ; a \sim b\} = \sum_{a \in E} \# \{b \in E ; a \sim b\} = \sum_{a \in E} \#\bar{a}.$$

Or les classes E_i partitionnent E , donc la somme ci-dessus s'écrit aussi

$$\sum_{a \in E} \#\bar{a} = \sum_{i=1}^p \sum_{a \in E_i} \#\bar{a} = \sum_{i=1}^p \sum_{a \in E_i} \#E_i = \sum_{i=1}^p |E_i|^2.$$

Par ailleurs, toujours car $E = E_1 \sqcup \dots \sqcup E_p$, on a

$$|E|^2 = \left(\sum_{i=1}^p |E_i| \right)^2.$$

L'inégalité à montrer se met donc sous la forme

$$\left(\sum_{i=1}^p |E_i| \right)^2 \leq p \sum_{i=1}^p |E_i|^2.$$

Un Cauchy-Schwarz suffit alors pour démolir cet exercice.

On a égalité ssi toutes les classes d'équivalence ont même cardinal.

4 Sur la conjugaisons dans \mathbb{R}

On dit que deux applications f et g de $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ sont *conjuguées*¹ s'il y a une bijection φ de $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ telle que $\varphi \circ f = g \circ \varphi$.

1. *Montrer que la conjugaison est une relation d'équivalence.*
2. *Les applications cos et sin sont-elles conjuguées ?*
3. *Donner une CNS pour que les application $x \mapsto x^2$ et $x \mapsto x^2 + ax + b$ soient conjuguées.*

Solution proposée.

1. La réflexivité est claire (prendre $\varphi = \text{Id}$), tout comme la symétrie (transformer les φ en φ^{-1} en les changeant de côté). En écrivant la conjugaison sous la forme

$$\exists \varphi \text{ bijective, } g = \varphi f \varphi^{-1},$$

la transitivité devient évidente :

$$\begin{cases} g = \varphi f \varphi^{-1} \\ h = \psi g \psi^{-1} \end{cases} \implies h = \psi \varphi f \varphi^{-1} \psi^{-1} = (\psi \varphi) f (\psi \varphi)^{-1}.$$

2. Supposons l'existence d'un φ bijectif tel que $\sin \circ \varphi = \varphi \circ \cos$. Testons des valeurs simples pour obtenir de l'information :

$$\sin \varphi(1) = \varphi(\cos 1) = \varphi(\cos(-1)) = \sin \varphi(-1).$$

Par ailleurs, on peut encadrer $\varphi(\pm 1)$ dans un intervalle où sin est injective, ce qui fournit une contradiction :

$$\begin{aligned} \varphi(1) &= \varphi(\cos 0) = \sin(\varphi(0)) \\ \varphi(-1) &= \varphi(\cos \pi) = \sin(\varphi(\pi)) \end{aligned} \in [-1, 1] \subset \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right].$$

¹Le lecteur connaisseur de la théorie des groupes reconnaîtra l'action (par conjugaison) du groupe des permutations de \mathbb{R} .

3. Posons $\begin{cases} f(x) = x^2 \\ g(x) = x^2 + ax + b \end{cases}$. Supposons dans un premier temps que f et g sont conjuguées. Il y a donc un φ tel que $\varphi \circ f = g \circ \varphi$, i.e.

$$\forall x \in \mathbb{R}, \varphi(x^2) = \varphi(x)^2 + a\varphi(x) + b.$$

Utilisant le carré, on applique à un réel x puis à son opposé $-x$, ce afin de faire la différence. On obtient

$$0 = (\varphi(x) - \varphi(-x))(\varphi(x) + \varphi(-x) + a).$$

On a envie de simplifier par $\varphi(x) - \varphi(-x)$, ce qui sera possible ssi $\varphi(x) \neq \varphi(-x)$, i.e. $x = -x$ (φ est bijectif), i.e. $x \neq 0$. On a donc pour tout $x \neq 0$

$$\varphi(x) + \varphi(-x) + a = 0 \implies 2\varphi(x) + a = \varphi(x) - \varphi(-x) \neq 0 \implies \varphi(x) \neq -\frac{a}{2},$$

ce qui force $\varphi(0) = -\frac{a}{2}$ par surjectivité de φ . Remplacer dans l'équation $\varphi \circ f = g \circ \varphi$ donne

$$-\frac{a}{2} = \left(-\frac{a}{2}\right)^2 + a\left(-\frac{a}{2}\right) + b \implies b = \frac{a}{2}\left(\frac{a}{2} - 1\right).$$

Voici notre condition nécessaire. Si l'on suppose cette condition réalisée, cherchons une bijection φ simple conjuguant f et g . Essayons φ affine de pente 1. La condition $\varphi(x) + \varphi(-x) + a = 0$ montre que l'ordonnée à l'origine de φ vaut $-\frac{a}{2}$. Vérifions :

$$[g \circ \varphi](x) = \left(x - \frac{a}{2}\right)^2 + a\left(x - \frac{a}{2}\right) + b = x^2 - ax + \frac{a^2}{4} + ax - \frac{a^2}{2} + \frac{a}{2}\left(\frac{a}{2} - 1\right) = x^2 - \frac{a}{2} = [\varphi \circ f](x).$$

Cela fonctionne.

Remarque. En notant $\alpha x^2 + 2\beta'x + \gamma = x^2 + ax + b$ notre trinôme, la CNS trouvée s'écrit aussi $\beta' = \beta'^2 - \alpha\gamma$, soit $\Delta' = \beta'$, ce qui équivaut à ce que l'extremum de ce trinôme vale $\frac{\Delta'}{\alpha} = \frac{\beta'}{\alpha}$, soit l'opposé du point $-\frac{\beta'}{\alpha}$ où il atteint cet extremum. Géométriquement, cela revient à dire que le sommet de la parabole est sur la seconde bissectrice².

5 Vers les relations d'équivalences

Soit \mathcal{R} relation binaire sur E .

- (description externe) Montrer qu'il existe une plus petite relation \mathcal{R}^{ref} , resp. \mathcal{R}^{sym} , resp. \mathcal{R}^{trans} , contenant \mathcal{R} qui soit réflexive, resp. symétrique, resp. transitive.
- (description interne) Comparer les relations \mathcal{R}^{ref} , \mathcal{R}^{sym} et \mathcal{R}^{trans} aux trois relations définies ci-dessous

$$\begin{aligned} \mathcal{R}^\dagger & : = \mathcal{R} \cup \text{diag } E \\ \mathcal{R}^\natural & : = \mathcal{R} \cup \mathcal{R}^{-1} \\ \mathcal{R}^\rightarrow & : = \bigcup_{n \geq 0} \left\{ \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \in E^2 ; \exists a = a_0 \mathcal{R} a_1 \mathcal{R} \dots \mathcal{R} a_n = b \right\} \end{aligned}$$

- Montrer que les trois opérateurs \dagger , \natural et \rightarrow (vus comme applications de $\mathfrak{P}(E^2) \rightarrow \mathfrak{P}(E^2)$) sont idempotents croissants et plus grands que l'identité. Commenter.
- Montrer que \dagger commute à \natural et \rightarrow . Préciser $\mathcal{R}^\rightarrow \cup \mathcal{R}^\dagger$.
- Montrer que $\natural \circ \rightarrow \circ \natural = \rightarrow \circ \natural$
- En déduire une description de la plus petite re contenant \mathcal{R} .
- Montrer que $\rightarrow \circ \natural \circ \rightarrow \supseteq \natural \circ \rightarrow$ avec pas égalité en général.

Solution proposée.

²graphe de $-\text{Id}$

1. On considère l'intersection de toutes les relations truc contenant \mathcal{R} (il y a toujours la relation totale E^2). On vérifie que truc est stable par intersection !
2. On vérifie que \mathcal{R}^\dagger est truc et que réciproquement si $\mathcal{S} \supset \mathcal{R}$ est truc alors elle contient \mathcal{R}^\dagger .
3. Idempotents : $\mathcal{R} = \mathcal{R}^{ref}$ ssi réflexive, $= \mathcal{R}^{sym}$ ssi symétrique, $= \mathcal{R}^{trans}$ ssi transitive.
Croissants : ref clair, sym aussi car $^{-1}$ croissant, trans aussi.
 \supset Id : on rajoute des choses à la relations.
4. En remarquant que $(\mathcal{R} \cup \mathcal{S})^{-1} = \mathcal{R}^{-1} \cap \mathcal{S}^{-1}$ Montrons de plus $(\mathcal{R}^\dagger)^\rightarrow = (\mathcal{R}^\rightarrow)^\dagger = \mathcal{R}^\dagger \cup \mathcal{R}^\rightarrow$.
 - \subset Soit $\begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \in (\mathcal{R}^\dagger)^\rightarrow$. Il y a donc une suite finie $a = a_0 \mathcal{R}^\dagger a_1 \mathcal{R}^\dagger \cdots \mathcal{R}^\dagger a_n = b$. Si une relation n'est pas dans \mathcal{R} , elle tombe dans $\text{diag } E$ et on peut la retirer si elle n'est pas tout seule (mais alors $\begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \in \text{diag } E \subset \mathcal{R}^\dagger$), d'où une suite dans \mathcal{R} et l'appartenance $\begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \in \mathcal{R}^\rightarrow$. On a donc $(\mathcal{R}^\dagger)^\rightarrow \subset \mathcal{R}^\dagger \cup \mathcal{R}^\rightarrow$.
 - \subset On a $(\mathcal{R}^\rightarrow)^\dagger = \mathcal{R}^\rightarrow \cup \text{diag } E \subset \mathcal{R}^\rightarrow \cup \mathcal{R}^\dagger$.
 - \supset On applique d'une part la croissance de † à l'inclusion $\mathcal{R} \subset \mathcal{R}^\rightarrow$, d'autre part on applique Id $\subset \rightarrow$ à \mathcal{R}^\dagger , d'où $\mathcal{R}^\dagger \subset (\mathcal{R}^\dagger)^\rightarrow \cap (\mathcal{R}^\rightarrow)^\dagger$, de même en intervertissant \rightarrow et † .

Il s'agit de montrer que $(\mathcal{R}^\natural)^\rightarrow$ est symétrique. Soit $a (\mathcal{R}^\natural)^\rightarrow b$. Il y a une suite $a \mathcal{R}^\natural a_1 \mathcal{R}^\natural \cdots \mathcal{R}^\natural a_n = b$, d'où (par symétrie de \mathcal{R}^\natural) la même suite dans l'autre sens et $b (\mathcal{R}^\natural)^\rightarrow a$.

Il suffit de considérer $\mathcal{R}^{\dagger \natural}$. Noter que la place de † pas importante, mais question suivante montre que $\mathcal{R}^{\dagger \natural}$ n'aurait pas marché en général !

Inclusion claire car Id $\subset \rightarrow$.

On se demande alors si la symétrisation conserve la transitivité. C'est déjà faux pour E ayant deux éléments, eg $\{a < b\}$ (le symétrisé contient en plus juste $b < a$, donc sa transitivité impliquerait $a < a$). Ce ceg est d'ailleurs générique : si \mathcal{R}^\natural est transitive, pour tout élément comparable, on a $a \mathcal{R}^\natural b$ et $b \mathcal{R}^\natural a$ d'où $a \mathcal{R}^\natural a$.

Ainsi, on doit se demander si la symétrisation conserve la transitivité réflexivité. On se donne donc $a \mathcal{R}^\natural b \mathcal{R}^\natural c$. Le cas qui pose pb est $a \mathcal{R} b$ et $c \mathcal{R} b$. D'ailleurs, pour \mathcal{R} sur trois éléments avec juste ça et diagonale (c'est bien transitive), le symétrisé contient ab et bc mais pas ac .