

TD 2 : Réécriture

1 Induction bien fondée

Q 1.1 Prouvez par une induction bien fondée sur un ordre adapté que tout entier strictement positif admet une factorisation en nombres premiers.

Q 1.2 Prouvez grâce au principe d'induction bien fondée que l'ordre $>$ termine sur les entiers.

2 Clôtures

Soit X un ensemble quelconque, et notons $\mathcal{R} = \mathcal{P}(X^2)$ l'ensemble des *relations binaires* sur X . On notera par \rightarrow les éléments de \mathcal{R} et par $x \rightarrow y$ l'appartenance du couple (x, y) à la relation \rightarrow . La composée de deux relations sera notée par la juxtaposition $(\rightarrow_1 \rightarrow_2 \triangleq \{(x, z) \mid \exists y, x \rightarrow_1 y \rightarrow_2 z\})$.

Soit \rightarrow une relation, on note :

- \leftarrow sa relation converse ($\leftarrow \triangleq \{(x, y) \mid y \rightarrow x\}$);
- \rightarrow^n la composition de \rightarrow n fois;
- $\rightarrow^=$ sa clôture réflexive;
- \rightarrow^+ sa clôture transitive;
- \rightarrow^* sa clôture réflexive et transitive;
- \leftrightarrow sa clôture symétrique;
- \leftrightarrow^* la clôture réflexive et transitive de sa clôture symétrique.

La relation \rightarrow est dite :

- *totale* si pour tous x, y , $x \rightarrow y$, $y \rightarrow x$ ou $x = y$;
- *terminante* s'il n'existe pas de suite $(x_n)_{n \in \mathbb{N}}$ telle que pour tout i , $x_i \rightarrow x_{i+1}$;
- *acyclique* s'il n'existe pas d'élément x tel que $x \rightarrow^+ x$;
- *à branchement fini* si pour tout élément x l'ensemble $\{y \mid x \rightarrow y\}$ est fini;
- *globalement finie* si pour tout élément x l'ensemble $\{y \mid x \rightarrow^+ y\}$ est fini;
- *bornée* si pour tout x il existe $n_x \in \mathbb{N}$ tel qu'il n'existe pas de y tel que $x \rightarrow^{n_x} y$.

Q 2.1 a) Comparez les relations \rightarrow^* , $(\rightarrow^+)^=$ et $(\rightarrow^=)^+$.

b) Comparez \leftrightarrow^+ et la clôture symétrique de \rightarrow^+ .

c) Comparez $\leftrightarrow^=$ et la clôture symétrique de $\rightarrow^=$.

Q 2.2 Dans les questions qui suivent, prouvez les affirmations correctes ou donner un contre-exemple dans le cas contraire.

a) Une relation bornée est-elle terminante ?

b) Une relation globalement finie est-elle bornée ? Est-elle terminante ?

c) On suppose que \rightarrow et \rightarrow^* sont à branchement fini. \rightarrow est-elle terminante ?

d) On suppose \rightarrow acyclique et \rightarrow^* à branchement fini. \rightarrow est-elle terminante ?

Q 2.3 Montrez que \rightarrow^+ est terminante ssi \rightarrow l'est aussi.

3 Ordre lexicographique

Soit A et B deux ensembles, \geq_A une relation d'ordre sur A , \geq_B une relation d'ordre sur B , $>_A$ l'ordre strict associé à A et $>_B$ l'ordre strict associé à B .

Q 3.1 Rappelez la définition de l'ordre lexicographique $>_{A \times B}$ associé à $>_A$ et à $>_B$.

Q 3.2 On donne la définition suivante :

$$(x, y) \geq_{A \times B} (x', y') :\Leftrightarrow (x >_A x') \vee (x = x' \wedge y \geq_B y') .$$

Vérifiez que $\geq_{A \times B}$ est la clôture réflexive de $>_{A \times B}$ et qu'il s'agit d'une relation d'ordre sur $A \times B$, c'est à dire que $\geq_{A \times B}$ est réflexive, transitive et antisymétrique.

Q 3.3 Prouvez que si $>_A$ et $>_B$ sont bien fondées, alors $>_{A \times B}$ est bien fondée.

4 Plongement d'un ordre

Q 4.1 Montrez le lemme suivant :

Une relation à branchement fini termine ssi il existe un plongement¹ dans $(\mathbb{N}, >)$.

Q 4.2 Montrez que la restriction aux relations à branchement fini est nécessaire en analysant l'exemple suivant, sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$:

$$(i + 1, j) \rightarrow (i, k)$$

$$(i, j + 1) \rightarrow (i, j)$$

Q 4.3 Donner un prolongement dans \mathbb{N} pour l'exemple suivant, sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

$$(i + 1, j) \rightarrow (j, i)$$

$$(i, j + 1) \rightarrow (j, i)$$

Q 4.4 Soit \rightarrow une relation, et $(X, >)$ un ordre bien fondé. Montrez le lemme suivant :

S'il existe un plongement de \rightarrow dans $(X, >)$, alors \rightarrow termine.

Q 4.5 Avec un prolongement dans $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ avec l'ordre lexicographique, prouvez que la relation suivante sur les mots est terminante :

- Pour tout mots w, u , on a $waau \rightarrow wbbabbu$
- Pour tout mots w, u , on a $wabbu \rightarrow wbau$

5 Terminaison

Pour toutes les questions suivantes, indiquez si la relation termine. Si oui, prouvez le, sinon, donnez un contre-exemple.

Q 5.1 Sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$:

$$(i + 1, j) \rightarrow (i, i)$$

$$(i, j + 1) \rightarrow (i, j)$$

Q 5.2 On donne la définition suivante :

$$\rightarrow_{1 \cup 2} := \{(x, y) \mid x \rightarrow_1 y \vee x \rightarrow_2 y\} .$$

On suppose \rightarrow_1 et \rightarrow_2 terminantes. $\rightarrow_{1 \cup 2}$ est-elle terminante ?

1. Ici un plongement est une fonction f telle que $x > y$ implique $f(x) > f(y)$ (on utilise ainsi le fait que $>$ est terminante sur \mathbb{N})

Q 5.3 Sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$:

$$(i + 1, j) \rightarrow (i, j + 1)$$

$$(i, j + 3) \rightarrow (i + 1, j)$$

Q 5.4 Qu'en est-il pour la relation suivante sur les mots de l'alphabet $\{a, b\}$?

Pour tout mots w, u , on a $wababu \rightarrow waaau$

Pour tout mots w, u , on a $waabu \rightarrow wabbu$

Q 5.5 Qu'en est-il pour la relation suivante sur les mots de l'alphabet $\{a, b\}$?

Pour tout mots w, u , si $w \neq a^n$, alors on a $wau \rightarrow awbu$

Pour tout mots w, u , si $u \neq b^n$, alors on a $wbu \rightarrow waub$

Q 5.6 Qu'en est-il pour la relation suivante sur les mots de l'alphabet $\{a, b\}$?

Pour tout mots w, u , on a $wabu \rightarrow wbbu$

Pour tout mots w, u , on a $wbau \rightarrow waaau$