

**Exercice 2** Soient  $\mathcal{R}$ ,  $\mathcal{R}'$  et  $\mathcal{R}''$  trois relations binaires sur un ensemble  $E$ .  
Démontrer que

- $(\mathcal{R}^{-1})^{-1} = \mathcal{R}$ .
- $\overline{\mathcal{R}^{-1}} = \overline{\mathcal{R}}^{-1}$ .
- $\mathcal{R}' \subseteq \mathcal{R} \Leftrightarrow \mathcal{R}'^{-1} \subseteq \mathcal{R}^{-1}$
- $(\mathcal{R} \cup \mathcal{R}')^{-1} = \mathcal{R}^{-1} \cup \mathcal{R}'^{-1}$ .
- $(\mathcal{R} \cdot \mathcal{R}')^{-1} = \mathcal{R}'^{-1} \cdot \mathcal{R}^{-1}$ .

**Correction 2** •

$$\begin{aligned} \forall((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow \\ (e(\mathcal{R}^{-1})^{-1}e' &\Leftrightarrow e'\mathcal{R}^{-1}e \\ &\Leftrightarrow e\mathcal{R}e')) \end{aligned}$$

•

$$\begin{aligned} \forall((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow \\ (e\overline{\mathcal{R}^{-1}}e' &\Leftrightarrow (e, e') \notin \mathcal{R}^{-1} \\ &\Leftrightarrow (e', e) \notin \mathcal{R} \\ &\Leftrightarrow (e', e) \in \overline{\mathcal{R}} \\ &\Leftrightarrow e\overline{\mathcal{R}}^{-1}e')) \end{aligned}$$

•

$$\begin{aligned} \mathcal{R}' \subseteq \mathcal{R} &\Leftrightarrow \forall e \forall e' ((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow (e\mathcal{R}'e' \rightarrow e\mathcal{R}e')) \\ &\Leftrightarrow \forall e \forall e' ((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow (e'\mathcal{R}'^{-1}e \rightarrow e'\mathcal{R}^{-1}e)) \\ &\Leftrightarrow \mathcal{R}'^{-1} \subseteq \mathcal{R}^{-1} \end{aligned}$$

•

$$\begin{aligned} \forall((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow \\ (e(\mathcal{R} \cup \mathcal{R}')^{-1}e' &\Leftrightarrow e'(\mathcal{R} \cup \mathcal{R}')e \\ &\Leftrightarrow e'\mathcal{R}e \vee e'\mathcal{R}'e \\ &\Leftrightarrow e\mathcal{R}^{-1}e' \vee e\mathcal{R}'^{-1}e' \\ &\Leftrightarrow e(\mathcal{R}^{-1} \cup \mathcal{R}'^{-1})e')) \end{aligned}$$

•

$$\begin{aligned} \forall((e \in E \wedge e' \in E) \rightarrow \\ (e(\mathcal{R} \cdot \mathcal{R}')^{-1}e' &\Leftrightarrow e'(\mathcal{R} \cdot \mathcal{R}')e \\ &\Leftrightarrow \exists e'' (e'' \in E \wedge e'\mathcal{R}e'' \wedge e''\mathcal{R}'e) \\ &\Leftrightarrow \exists e'' (e'' \in E \wedge e''\mathcal{R}^{-1}e' \wedge e\mathcal{R}'^{-1}e'') \\ &\Leftrightarrow e(\mathcal{R}'^{-1} \cdot \mathcal{R}^{-1})e')) \end{aligned}$$

**Exercice 3** Soient l'ensemble  $E = \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  et la loi de composition interne :

$$(a, b) \# (c, d) = (ad + bc, bd)$$

Montrer que

- la loi  $\#$  est commutative,
- $(E, \#)$  est un monoïde,

Soit la relation sur  $E$  définie par  $(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow ad = bc$ . Montrer que

- $\sim$  est une relation d'équivalence ;
- $\sim$  est une congruence pour  $\#$ .

**Correction 3** La loi  $\#$  est commutative :

$$\begin{aligned} (a, b) \# (c, d) &= (ad + bc, bd) \\ &= (c, d) \# (a, b) \end{aligned}$$

Pour que  $(E, \#)$  soit un monoïde il faut Associativité de  $\#$

$$\begin{aligned} ((a, b) \# (c, d)) \# (e, f) &= (ad + bc, bd) \# (e, f) \\ &= ((ad + bc)f + (bd)e, (bd)f) \\ &= (adf + bcf + dbe, bdf) \\ &= (a(df) + b(cf + de), b(df)) \\ &= (a, b) \# (cf + de, df) \\ &= (a, b) \# ((c, d) \# (e, f)) \end{aligned}$$

$(0, 1)$  élément neutre de  $\#$

$$(a, b) \# (0, 1) = (a \times 1 + b \times 0, b \times 1) = (a, b)$$

$\sim$  est une relation d'équivalence :

Réflexive :

$$(a, b) \sim (a, b) \leftrightarrow ab = ab$$

Symétrique :  $(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow ad = bc \leftrightarrow (c, d) \sim (a, b)$

Transitive :

$$\begin{aligned} (a, b) \sim (c, d) &\leftrightarrow ad = bc \\ (c, d) \sim (e, f) &\leftrightarrow cf = ed \end{aligned}$$

donc  $adf = bed$  donc  $af = be$  donc  $(a, b) \sim (e, f)$ .

La relation d'équivalence  $\sim$  est une congruence pour  $\#$  :

$$\begin{aligned} ((a, b) \# (e, f)) \sim ((c, d) \# (g, h)) &\leftrightarrow (af + be, bf) \sim (ch + dg, dh) \\ &\leftrightarrow (af + be)dh = bf(ch + dg) \\ &\leftrightarrow afdh + bedh = bfch + bfdg \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\left. \begin{aligned} (a, b) \sim (c, d) &\leftrightarrow ad = bc \\ (e, f) \sim (g, h) &\leftrightarrow eh = fg \end{aligned} \right\} \\ &\rightarrow (ad)(fh) + (eh)(bd) = (bc)(fh) + (fg)(bd) \\ &\rightarrow ((a, b) \# (e, f)) \sim ((c, d) \# (g, h)) \end{aligned}$$