

Relations binaires antisymétriques

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

On dit que \mathcal{R} est **antisymétrique** si pour tous $x, y \in E$, $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} x$ impliquent $x = y$.

Exemple

Soient $E := \{e_1, e_2, e_3\}$ et \mathcal{R} la relation binaire sur E vérifiant $e_1 \mathcal{R} e_1$, $e_2 \mathcal{R} e_3$ et $e_3 \mathcal{R} e_2$. Cette relation binaire n'est pas antisymétrique. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $e_2 \mathcal{R} e_3$ et $e_3 \mathcal{R} e_2$.

Exemple

La relation binaire $\neq_{\mathbb{N}}$ n'est pas antisymétrique. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $0 \neq_{\mathbb{N}} 1$ et $1 \neq_{\mathbb{N}} 0$.

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{N}}$ est antisymétrique. En effet, pour tous nombres $x, y \in \mathbb{N}$, si l'on a $x \leq_{\mathbb{N}} y$ et $y \leq_{\mathbb{N}} x$, alors $x = y$.

Relations binaires transitives

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Relations binaires transitives

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

On dit que \mathcal{R} est **transitive** si pour tous $x, y, z \in E$, $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} z$ impliquent $x \mathcal{R} z$.

Relations binaires transitives

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

On dit que \mathcal{R} est **transitive** si pour tous $x, y, z \in E$, $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} z$ impliquent $x \mathcal{R} z$.

Exemple

Soient $E := \{e_1, e_2, e_3\}$ et \mathcal{R} la relation binaire sur E vérifiant $e_1 \mathcal{R} e_2$ et $e_2 \mathcal{R} e_3$. Cette relation binaire n'est pas transitive. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $e_1 \mathcal{R} e_2$, $e_2 \mathcal{R} e_3$ et $e_1 \not\mathcal{R} e_3$.

Relations binaires transitives

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

On dit que \mathcal{R} est **transitive** si pour tous $x, y, z \in E$, $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} z$ impliquent $x \mathcal{R} z$.

Exemple

Soient $E := \{e_1, e_2, e_3\}$ et \mathcal{R} la relation binaire sur E vérifiant $e_1 \mathcal{R} e_2$ et $e_2 \mathcal{R} e_3$. Cette relation binaire n'est pas transitive. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $e_1 \mathcal{R} e_2$, $e_2 \mathcal{R} e_3$ et $e_1 \not\mathcal{R} e_3$.

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{Z}}$ est transitive. En effet, pour tous nombres $x, y, z \in \mathbb{Z}$, si $x \leq_{\mathbb{Z}} y$ et $y \leq_{\mathbb{Z}} z$, alors $x \leq_{\mathbb{Z}} z$.

Relations binaires transitives

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

On dit que \mathcal{R} est **transitive** si pour tous $x, y, z \in E$, $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} z$ impliquent $x \mathcal{R} z$.

Exemple

Soient $E := \{e_1, e_2, e_3\}$ et \mathcal{R} la relation binaire sur E vérifiant $e_1 \mathcal{R} e_2$ et $e_2 \mathcal{R} e_3$. Cette relation binaire n'est pas transitive. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $e_1 \mathcal{R} e_2$, $e_2 \mathcal{R} e_3$ et $e_1 \not\mathcal{R} e_3$.

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{Z}}$ est transitive. En effet, pour tous nombres $x, y, z \in \mathbb{Z}$, si $x \leq_{\mathbb{Z}} y$ et $y \leq_{\mathbb{Z}} z$, alors $x \leq_{\mathbb{Z}} z$.

Exemple

La relation binaire $\neq_{\mathbb{N}}$ n'est pas transitive. En effet, on peut exhiber un **contre-exemple** qui met en défaut la propriété : on a $0 \neq_{\mathbb{N}} 1$, $1 \neq_{\mathbb{N}} 0$ et 0 n'est pas en relation par $\neq_{\mathbb{N}}$ avec 0 .

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$					
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui				
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non			
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui		
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E					
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non				
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui			
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui		
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F					
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui				
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non			
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non		
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$					
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non				
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui			
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non		
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$					

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$	Oui				

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$	Oui	Non			

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$	Oui	Non	Non		

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$	Oui	Non	Non	Oui	

Classification des relations binaires usuelles

Voici les principales propriétés des relations binaires usuelles.

Ici, E est un ensemble quelconque, F est un ensemble de nombres et G est un ensemble de nombres entiers non nuls.

Relation	Réflexive	Irréflexive	Symétrique	Antisymétrique	Transitive
$=_E$	Oui	Non	Oui	Oui	Oui
\neq_E	Non	Oui	Oui	Non	Non
\leq_F	Oui	Non	Non	Oui	Oui
$<_F$	Non	Oui	Non	Oui	Oui
$ _G$	Oui	Non	Non	Oui	Oui

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Il est possible de lire certaines des propriétés de \mathcal{R} sur son graphe orienté.

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Il est possible de lire certaines des propriétés de \mathcal{R} sur son graphe orienté.

\mathcal{R} est **réflexive** si chaque sommet x possède une boucle.



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Il est possible de lire certaines des propriétés de \mathcal{R} sur son graphe orienté.

\mathcal{R} est **réflexive** si chaque sommet x possède une boucle.



\mathcal{R} est **irréflexive** si aucun sommet x ne possède de boucle.



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Il est possible de lire certaines des propriétés de \mathcal{R} sur son graphe orienté.

\mathcal{R} est **réflexive** si chaque sommet x possède une boucle.



\mathcal{R} est **irréflexive** si aucun sommet x ne possède de boucle.

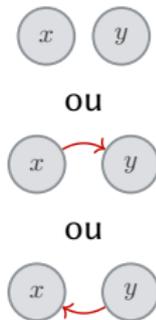


\mathcal{R} est **symétrique** si dès qu'il existe un arc de x vers y , il existe aussi un arc de y vers x .



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

\mathcal{R} est **antisymétrique** si entre deux sommets x et y , il n'y a aucun arc entre x et y ou bien il y a un arc de x vers y ou bien il y a un arc de y vers x .

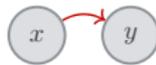


Lecture de propriétés sur les graphes orientés

\mathcal{R} est **antisymétrique** si entre deux sommets x et y , il n'y a aucun arc entre x et y ou bien il y a un arc de x vers y ou bien il y a un arc de y vers x .



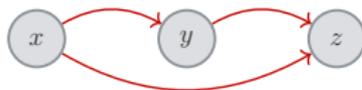
ou



ou



\mathcal{R} est **transitive** si dès qu'il existe un arc de x vers y et un arc de y vers z , alors il existe un arc de x vers z .



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive,

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est

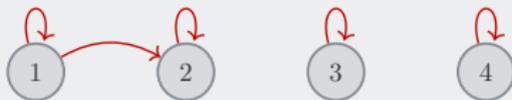


réflexive, antisymétrique

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

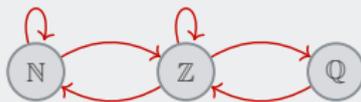
La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



n'est ni réflexive,

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

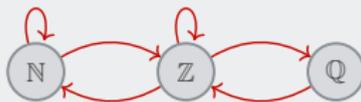
La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



n'est ni réflexive, ni irréflexive.

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

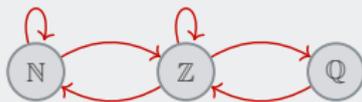
La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



n'est ni réflexive, ni irreflexive. Elle est symétrique

Lecture de propriétés sur les graphes orientés

Exemple

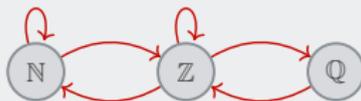
La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

La relation binaire \mathcal{R} dont le graphe orienté est



n'est ni réflexive, ni irreflexive. Elle est symétrique et non transitive.

Plan

Relations binaires

Définition et représentations

Propriétés

Relations d'ordre

Relations d'équivalence

Opérations

Relations d'ordre

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'ordre** si elle est **réflexive**, **antisymétrique** et **transitive**.

Relations d'ordre

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'ordre** si elle est **réflexive**, **antisymétrique** et **transitive**.

Dans ce contexte, si un élément x de E est en relation avec un élément y de E , on dit que x est **plus petit** que y .

Relations d'ordre

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'ordre** si elle est **réflexive**, **antisymétrique** et **transitive**.

Dans ce contexte, si un élément x de E est en relation avec un élément y de E , on dit que x est **plus petit** que y .

Si pour tous $x, y \in E$, x est plus petit que y ou y est plus petit que x , alors on dit que \mathcal{R} est une **relation d'ordre totale**.

Relations d'ordre

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'ordre** si elle est **réflexive**, **antisymétrique** et **transitive**.

Dans ce contexte, si un élément x de E est en relation avec un élément y de E , on dit que x est **plus petit** que y .

Si pour tous $x, y \in E$, x est plus petit que y ou y est plus petit que x , alors on dit que \mathcal{R} est une **relation d'ordre totale**.

Les relations d'ordre généralisent les relations de comparaison usuelles.

Les relations de comparaison usuelles sont en effet des relations d'ordre particulières.

Relations d'ordre

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{R}}$ est une relation d'ordre totale.

Relations d'ordre

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{R}}$ est une relation d'ordre totale.

Exemple

La relation binaire d'inclusion \subset sur $\mathcal{P}(E)$ où E est un ensemble quelconque est une relation d'ordre.

Relations d'ordre

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{R}}$ est une relation d'ordre totale.

Exemple

La relation binaire d'inclusion \subset sur $\mathcal{P}(E)$ où E est un ensemble quelconque est une relation d'ordre.

Exemple

Soit la relation binaire

$$\mathcal{R} := \{(x, y) : x, y \in \mathbb{N} \text{ et } x \text{ et } y \text{ commencent par le même chiffre}\}.$$

\mathcal{R} n'est pas une relation d'ordre car elle n'est pas antisymétrique. Pour le montrer, on construit un contre-exemple : on a $21 \mathcal{R} 2$ et $2 \mathcal{R} 21$.

Déterminer si une relation est une relation d'ordre

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Déterminer si une relation est une relation d'ordre

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Pour **démontrer que \mathcal{R} est une relation d'ordre**, on procède en démontrant **toutes** les trois propriétés suivantes :

1. \mathcal{R} est réflexive;
2. \mathcal{R} est antisymétrique;
3. \mathcal{R} est transitive.

Déterminer si une relation est une relation d'ordre

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Pour **démontrer que \mathcal{R} est une relation d'ordre**, on procède en démontrant **toutes** les trois propriétés suivantes :

1. \mathcal{R} est réflexive;
2. \mathcal{R} est antisymétrique;
3. \mathcal{R} est transitive.

À l'inverse, pour **démontrer que \mathcal{R} n'est pas une relation d'ordre**, il suffit de mettre en évidence que \mathcal{R} ne vérifie pas **au moins** l'une des trois propriétés suivantes :

1. la réflexivité;
2. l'antisymétrie;
3. la transitivité.

Relations d'ordre — démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Relations d'ordre — démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Rappel : on a $x |_M y$ s'il existe $z \in \mathbb{N}$ tel que $xz = y$.

Relations d'ordre – démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Rappel : on a $x |_M y$ s'il existe $z \in \mathbb{N}$ tel que $xz = y$.

Démonstration : on commence par démontrer le fait que $|_M$ est réflexive.
Soit $x \in M$. Comme $x1 = x$, on a $x |_M x$. Ainsi, $|_M$ est **réflexive**.

Relations d'ordre – démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Rappel : on a $x |_M y$ s'il existe $z \in \mathbb{N}$ tel que $xz = y$.

Démonstration : on commence par démontrer le fait que $|_M$ est réflexive. Soit $x \in M$. Comme $x1 = x$, on a $x |_M x$. Ainsi, $|_M$ est **réflexive**.

Montrons maintenant que $|_M$ est antisymétrique. Soient $x, y \in M$ tels que $x |_M y$ et $y |_M x$. Alors, il existe $z_1, z_2 \in \mathbb{N}$ tels que $xz_1 = y$ et $yz_2 = x$. On a ainsi $(xz_1)z_2 = x$, ce qui entraîne successivement que $x(z_1z_2) = x$, que $z_1 = z_2 = 1$ et que $x = y$. La relation binaire $|_M$ est donc **antisymétrique**.

Relations d'ordre – démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Rappel : on a $x |_M y$ s'il existe $z \in \mathbb{N}$ tel que $xz = y$.

Démonstration : on commence par démontrer le fait que $|_M$ est réflexive. Soit $x \in M$. Comme $x1 = x$, on a $x |_M x$. Ainsi, $|_M$ est **réflexive**.

Montrons maintenant que $|_M$ est antisymétrique. Soient $x, y \in M$ tels que $x |_M y$ et $y |_M x$. Alors, il existe $z_1, z_2 \in \mathbb{N}$ tels que $xz_1 = y$ et $yz_2 = x$. On a ainsi $(xz_1)z_2 = x$, ce qui entraîne successivement que $x(z_1z_2) = x$, que $z_1 = z_2 = 1$ et que $x = y$. La relation binaire $|_M$ est donc **antisymétrique**.

Finalement, montrons que $|_M$ est transitive. Soient $x, y, z \in M$ tels que $x |_M y$ et $y |_M z$. Alors, il existe $t_1, t_2 \in \mathbb{N}$ tels que $xt_1 = y$ et $yt_2 = z$. On a ainsi $(xt_1)t_2 = z$, ce qui entraîne $x(t_1t_2) = z$ et ainsi $x |_M z$. La relation binaire $|_M$ est donc **transitive**.

Relations d'ordre – démonstration 1

Soit l'énoncé

« La relation binaire $|_M$ est une relation d'ordre. », où $M := \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Rappel : on a $x |_M y$ s'il existe $z \in \mathbb{N}$ tel que $xz = y$.

Démonstration : on commence par démontrer le fait que $|_M$ est réflexive. Soit $x \in M$. Comme $x1 = x$, on a $x |_M x$. Ainsi, $|_M$ est **réflexive**.

Montrons maintenant que $|_M$ est antisymétrique. Soient $x, y \in M$ tels que $x |_M y$ et $y |_M x$. Alors, il existe $z_1, z_2 \in \mathbb{N}$ tels que $xz_1 = y$ et $yz_2 = x$. On a ainsi $(xz_1)z_2 = x$, ce qui entraîne successivement que $x(z_1z_2) = x$, que $z_1 = z_2 = 1$ et que $x = y$. La relation binaire $|_M$ est donc **antisymétrique**.

Finalement, montrons que $|_M$ est transitive. Soient $x, y, z \in M$ tels que $x |_M y$ et $y |_M z$. Alors, il existe $t_1, t_2 \in \mathbb{N}$ tels que $xt_1 = y$ et $yt_2 = z$. On a ainsi $(xt_1)t_2 = z$, ce qui entraîne $x(t_1t_2) = z$ et ainsi $x |_M z$. La relation binaire $|_M$ est donc **transitive**.

En conclusion, $|_M$ est réflexive, antisymétrique et transitive. C'est donc une **relation d'ordre**.

Relations d'ordre – démonstration 2

Soit l'énoncé

« Pour tout ensemble E , la relation binaire \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre. ».

Relations d'ordre – démonstration 2

Soit l'énoncé

« Pour tout ensemble E , la relation binaire \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre. ».

Démonstration : montrons que \subset est réflexive. Soit $F \in \mathcal{P}(E)$. Comme tout ensemble est inclus dans lui-même, on a bien $F \subset F$. Ainsi, \subset est réflexive.

Relations d'ordre – démonstration 2

Soit l'énoncé

« Pour tout ensemble E , la relation binaire \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre. ».

Démonstration : montrons que \subset est réflexive. Soit $F \in \mathcal{P}(E)$. Comme tout ensemble est inclus dans lui-même, on a bien $F \subset F$. Ainsi, \subset est **réflexive**.

Montrons maintenant que \subset est antisymétrique. Soient $F, G \in \mathcal{P}(E)$ tels que $F \subset G$ et $G \subset F$. Alors, par le **théorème de la double inclusion**, on a $F = G$. Ceci entraîne que \subset est **antisymétrique**.

Relations d'ordre – démonstration 2

Soit l'énoncé

« Pour tout ensemble E , la relation binaire \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre. ».

Démonstration : montrons que \subset est réflexive. Soit $F \in \mathcal{P}(E)$. Comme tout ensemble est inclus dans lui-même, on a bien $F \subset F$. Ainsi, \subset est **réflexive**.

Montrons maintenant que \subset est antisymétrique. Soient $F, G \in \mathcal{P}(E)$ tels que $F \subset G$ et $G \subset F$. Alors, par le **théorème de la double inclusion**, on a $F = G$. Ceci entraîne que \subset est **antisymétrique**.

Montrons finalement que \subset est transitive. Soient $F, G, H \in \mathcal{P}(E)$ tels que $F \subset G$ et $G \subset H$. Ainsi, pour tout $x \in F$, on a $x \in G$ et pour tout $x \in G$, on a $x \in H$. Ceci montre que pour tout $x \in F$, on a aussi $x \in H$. Ceci entraîne que $F \subset H$. La relation binaire \subset est donc **transitive**.

Relations d'ordre – démonstration 2

Soit l'énoncé

« Pour tout ensemble E , la relation binaire \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre. ».

Démonstration : montrons que \subset est réflexive. Soit $F \in \mathcal{P}(E)$. Comme tout ensemble est inclus dans lui-même, on a bien $F \subset F$. Ainsi, \subset est **réflexive**.

Montrons maintenant que \subset est antisymétrique. Soient $F, G \in \mathcal{P}(E)$ tels que $F \subset G$ et $G \subset F$. Alors, par le **théorème de la double inclusion**, on a $F = G$. Ceci entraîne que \subset est **antisymétrique**.

Montrons finalement que \subset est transitive. Soient $F, G, H \in \mathcal{P}(E)$ tels que $F \subset G$ et $G \subset H$. Ainsi, pour tout $x \in F$, on a $x \in G$ et pour tout $x \in G$, on a $x \in H$. Ceci montre que pour tout $x \in F$, on a aussi $x \in H$. Ceci entraîne que $F \subset H$. La relation binaire \subset est donc **transitive**.

En conclusion, \subset est réflexive, antisymétrique et transitive. C'est donc une **relation d'ordre**.

Plan

Relations binaires

Définition et représentations

Propriétés

Relations d'ordre

Relations d'équivalence

Opérations

Relations d'équivalence

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'équivalence** si elle est **réflexive**, **symétrique** et **transitive**.

Relations d'équivalence

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'équivalence** si elle est **réflexive**, **symétrique** et **transitive**.

Dans ce contexte, si un élément x de E est en relation avec un élément y de E , on dit que x et y sont **équivalents**.

Relations d'équivalence

Soit E un ensemble.

Une relation binaire \mathcal{R} sur E est une **relation d'équivalence** si elle est **réflexive**, **symétrique** et **transitive**.

Dans ce contexte, si un élément x de E est en relation avec un élément y de E , on dit que x et y sont **équivalents**.

Les relations d'équivalence généralisent la notion d'égalité usuelle.

La notion d'égalité usuelle est en effet une relation d'équivalence particulière.

Relations d'équivalence

Exemple

La relation binaire $=_{\mathbb{R}}$ est une relation d'équivalence.

Relations d'équivalence

Exemple

La relation binaire $=_{\mathbb{R}}$ est une relation d'équivalence.

Exemple

La relation binaire

$\mathcal{R} := \{(x, y) : x, y \in \mathbb{Z} \setminus \{0\} \text{ et } x \text{ et } y \text{ ont le même signe}\}$ est une relation d'équivalence.

Relations d'équivalence

Exemple

La relation binaire $=_{\mathbb{R}}$ est une relation d'équivalence.

Exemple

La relation binaire

$\mathcal{R} := \{(x, y) : x, y \in \mathbb{Z} \setminus \{0\} \text{ et } x \text{ et } y \text{ ont le même signe}\}$ est une relation d'équivalence.

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{Z}}$ n'est pas une relation d'équivalence. En effet, cette relation binaire n'est pas symétrique. Pour le montrer, on construit un contre-exemple : on a $-1 \leq_{\mathbb{Z}} 2$ et $2 \not\leq_{\mathbb{Z}} -1$.

Relations d'équivalence

Exemple

La relation binaire $=_{\mathbb{R}}$ est une relation d'équivalence.

Exemple

La relation binaire

$\mathcal{R} := \{(x, y) : x, y \in \mathbb{Z} \setminus \{0\} \text{ et } x \text{ et } y \text{ ont le même signe}\}$ est une relation d'équivalence.

Exemple

La relation binaire $\leq_{\mathbb{Z}}$ n'est pas une relation d'équivalence. En effet, cette relation binaire n'est pas symétrique. Pour le montrer, on construit un contre-exemple : on a $-1 \leq_{\mathbb{Z}} 2$ et $2 \not\leq_{\mathbb{Z}} -1$.

Exemple

La relation binaire $\neq_{\mathbb{N}}$ n'est pas une relation d'équivalence. On peut ici réfuter le fait qu'elle soit réflexive en donnant un contre-exemple : 0 n'est pas en relation avec 0.

Déterminer si une relation est une relation d'équivalence

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Déterminer si une relation est une relation d'équivalence

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Pour **démontrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence**, on procède en démontrant **toutes** les trois propriétés suivantes :

1. \mathcal{R} est réflexive;
2. \mathcal{R} est symétrique;
3. \mathcal{R} est transitive.

Déterminer si une relation est une relation d'équivalence

Soit E un ensemble et \mathcal{R} une relation binaire sur E .

Pour **démontrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence**, on procède en démontrant **toutes** les trois propriétés suivantes :

1. \mathcal{R} est réflexive;
2. \mathcal{R} est symétrique;
3. \mathcal{R} est transitive.

À l'inverse, pour **démontrer que \mathcal{R} n'est pas une relation d'équivalence**, il suffit de mettre en évidence que \mathcal{R} ne vérifie pas **au moins** l'une des trois propriétés suivantes :

1. la réflexivité;
2. la symétrie;
3. la transitivité.

Relations d'équivalence — démonstration

Soit l'énoncé

« Soit \mathcal{R} la relation sur $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ telle que l'on a $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ si $x + y = x' + y'$.
Alors, \mathcal{R} est une relation d'équivalence. ».

Relations d'équivalence — démonstration

Soit l'énoncé

« Soit \mathcal{R} la relation sur $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ telle que l'on a $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ si $x + y = x' + y'$. Alors, \mathcal{R} est une relation d'équivalence. ».

Démonstration : on commence par démontrer le fait que \mathcal{R} est réflexive. Soit $(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Comme $x + y = x + y$, on a $(x, y) \mathcal{R} (x, y)$. Ainsi, \mathcal{R} est **réflexive**.

Relations d'équivalence — démonstration

Soit l'énoncé

« Soit \mathcal{R} la relation sur $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ telle que l'on a $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ si $x + y = x' + y'$. Alors, \mathcal{R} est une relation d'équivalence. ».

Démonstration : on commence par démontrer le fait que \mathcal{R} est réflexive. Soit $(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Comme $x + y = x + y$, on a $(x, y) \mathcal{R} (x, y)$. Ainsi, \mathcal{R} est **réflexive**.

Montrons maintenant que \mathcal{R} est symétrique. Soient $(x, y), (x', y') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tels que $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$. On a alors $x + y = x' + y'$. Ainsi, on a $x' + y' = x + y$, ce qui entraîne $(x', y') \mathcal{R} (x, y)$. La relation binaire \mathcal{R} est donc **symétrique**.

Relations d'équivalence — démonstration

Soit l'énoncé

« Soit \mathcal{R} la relation sur $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ telle que l'on a $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ si $x + y = x' + y'$. Alors, \mathcal{R} est une relation d'équivalence. ».

Démonstration : on commence par démontrer le fait que \mathcal{R} est réflexive. Soit $(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Comme $x + y = x + y$, on a $(x, y) \mathcal{R} (x, y)$. Ainsi, \mathcal{R} est **réflexive**.

Montrons maintenant que \mathcal{R} est symétrique. Soient $(x, y), (x', y') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tels que $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$. On a alors $x + y = x' + y'$. Ainsi, on a $x' + y' = x + y$, ce qui entraîne $(x', y') \mathcal{R} (x, y)$. La relation binaire \mathcal{R} est donc **symétrique**.

Finalement, montrons que \mathcal{R} est transitive. Soient $(x, y), (x', y'), (x'', y'') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tels que $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ et $(x', y') \mathcal{R} (x'', y'')$. On a alors $x + y = x' + y'$ et $x' + y' = x'' + y''$. Ainsi, on a $x + y = x'' + y''$, ce qui entraîne $(x, y) \mathcal{R} (x'', y'')$. La relation binaire \mathcal{R} est donc **transitive**.

Relations d'équivalence – démonstration

Soit l'énoncé

« Soit \mathcal{R} la relation sur $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ telle que l'on a $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ si $x + y = x' + y'$. Alors, \mathcal{R} est une relation d'équivalence. ».

Démonstration : on commence par démontrer le fait que \mathcal{R} est réflexive. Soit $(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Comme $x + y = x + y$, on a $(x, y) \mathcal{R} (x, y)$. Ainsi, \mathcal{R} est **réflexive**.

Montrons maintenant que \mathcal{R} est symétrique. Soient $(x, y), (x', y') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tels que $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$. On a alors $x + y = x' + y'$. Ainsi, on a $x' + y' = x + y$, ce qui entraîne $(x', y') \mathcal{R} (x, y)$. La relation binaire \mathcal{R} est donc **symétrique**.

Finalement, montrons que \mathcal{R} est transitive. Soient $(x, y), (x', y'), (x'', y'') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tels que $(x, y) \mathcal{R} (x', y')$ et $(x', y') \mathcal{R} (x'', y'')$. On a alors $x + y = x' + y'$ et $x' + y' = x'' + y''$. Ainsi, on a $x + y = x'' + y''$, ce qui entraîne $(x, y) \mathcal{R} (x'', y'')$. La relation binaire \mathcal{R} est donc **transitive**.

En conclusion, \mathcal{R} est réflexive, symétrique et transitive. C'est donc une **relation d'équivalence**.