



**POLYTECHNIQUE
MONTREAL**

UNIVERSITÉ
D'INGÉNIERIE

LOG2810
STRUCTURES DISCRÈTES

TD 5 : RELATIONS
H2023

SOLUTIONNAIRE

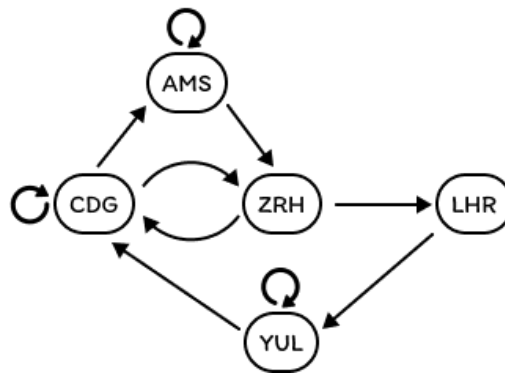
Exercice 1.

Soit les codes IATA des aéroports internationaux suivants :

- YUL (Pierre-Elliott Trudeau de Montréal, Canada)
- ZRH (Zurich, Suisse)
- CDG (Paris-Charles de Gaulle, France)
- LHR (London Heathrow, Royaume-Uni)
- AMS (Amsterdam, Pays-Bas)

En considérant l'ensemble d'aéroport $A = \{YUL, ZRH, CDG, LHR, AMS\}$ et la relation R définie sur A par la disponibilité d'une liaison directe entre les aéroports, incluant une liaison directe entre un aéroport et lui-même pour les vols de test des équipages de cabine.

- a) Déterminez si la relation R représentée par le graphe ci-dessous est réflexive, symétrique, antisymétrique, transitive. Justifiez vos réponses.



Réponse :

- **Réflexivité** : La relation illustrée n'est pas réflexive puisqu'il existe des sommets tels que ZRH et LHR qui n'ont pas de boucle. Formellement, $\exists x \in A, (x, x) \notin R$.
- **Symétrie** : La relation n'est pas symétrique, puisque par exemple, l'arête (CDG, AMS) est présente, mais pas l'arête (AMS, CDG). C'est à dire, $(CDG, AMS) \in R \wedge (AMS, CDG) \notin R$. Formellement $\exists x, y \in A, [(x, y) \in R] \wedge [(y, x) \notin R]$.
- **Antisymétrie** : Elle n'est pas antisymétrique, puisque les deux arêtes (CDG, ZRH) et (ZRH, CDG) sont présentes et $CDG \neq AMS$. Formellement $\exists x, y \in A, [(x, y) \in R] \wedge [(y, x) \in R] \wedge [x \neq y]$.
- **Transitivité** : Elle n'est pas transitive, puisque les deux arêtes (LHR, YUL) et (YUL, CDG) sont présentes, mais l'arête (LHR, CDG) n'est pas présente. Formellement $\exists x, y, z \in A, [(x, y) \in R] \wedge [(y, z) \in R] \wedge [(x, z) \notin R]$.

La relation R n'est ni réflexive, ni symétrique, ni antisymétrique, ni transitive.

b) Quelle est la fermeture transitive **S** de la relation **R** ?

Réponse :

R = {(YUL, YUL), (YUL, CDG),
(ZRH, CDG), (ZRH, LHR),
(CDG, ZRH), (CDG, CDG), (CDG, AMS),
(LHR, YUL),
(AMS, ZRH), (AMS, AMS)}

Soit **S** la fermeture transitive de **R**.

S = {(YUL, YUL), (YUL, ZRH), (YUL, CDG), (YUL, LHR), (YUL, AMS),
(ZRH, YUL), (ZRH, ZRH), (ZRH, CDG), (ZRH, LHR), (ZRH, AMS),
(CDG, YUL), (CDG, ZRH), (CDG, CDG), (CDG, LHR), (CDG, AMS),
(LHR, YUL), (LHR, ZRH), (LHR, CDG), (LHR, LHR), (LHR, AMS),
(AMS, YUL), (AMS, ZRH), (AMS, CDG), (AMS, LHR), (AMS, AMS)}

Alternativement en calculant la fermeture transitive **S** via les matrices de puissance de relation,

Soit **M** la matrice de **R**. On a donc :

$$\begin{aligned}
 M &= \begin{matrix} & \begin{matrix} YUL & ZRH & CDG & LHR & AMS \end{matrix} \\ \begin{matrix} YUL \\ ZRH \\ CDG \\ LHR \\ AMS \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix} \\
 M^{[2]} = M \odot M &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \odot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\
 M^{[3]} = M^{[2]} \odot M &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \odot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\
 M^{[4]} = M^{[3]} \odot M &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \odot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\
 M^{[5]} = M^{[4]} \odot M &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \odot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = M^{[4]}
 \end{aligned}$$

La matrice de la fermeture transitive est **S** = **M** ∨ **M**^[2] ∨ **M**^[3] ∨ **M**^[4] ∨ **M**^[5]

$$\begin{aligned}
 \mathbf{S} &= \begin{matrix} & \begin{matrix} YUL & ZRH & CDG & LHR & AMS \end{matrix} \\ \begin{matrix} YUL \\ ZRH \\ CDG \\ LHR \\ AMS \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix} \quad \text{Ainsi, } \mathbf{S} = \{(YUL, YUL), (YUL, ZRH), (YUL, CDG), (YUL, LHR), (YUL, AMS), \\
 & \quad (ZRH, YUL), (ZRH, ZRH), (ZRH, CDG), (ZRH, LHR), (ZRH, AMS), \\
 & \quad (CDG, YUL), (CDG, ZRH), (CDG, CDG), (CDG, LHR), (CDG, AMS), \\
 & \quad (LHR, YUL), (LHR, ZRH), (LHR, CDG), (LHR, LHR), (LHR, AMS), \\
 & \quad (AMS, YUL), (AMS, ZRH), (AMS, CDG), (AMS, LHR), (AMS, AMS)\}
 \end{aligned}$$

Exercice 2.

On définit une relation G sur \mathbb{R} par :

$$(x, y) \in G \text{ si et seulement si } |x| \leq |y|.$$

G est-elle une relation d'ordre partiel ? Justifiez votre réponse.

Réponse :

Pour vérifier si G est une relation d'ordre partiel, on va vérifier si elle est réflexive, transitive et antisymétrique.

- **Réflexivité :**

Soit $x \in \mathbb{R}$.

On a $|x| \leq |x|$.

Donc $(x, x) \in G$.

La relation G est donc réflexive.

- **Transitivité :**

Soit $x, y, z \in \mathbb{R}$ tel que $(x, y) \in G$ et $(y, z) \in G$.

On a $|x| \leq |y|$ et $|y| \leq |z|$.

Donc, $|x| \leq |y| \leq |z|$.

On déduit, $|x| \leq |z|$.

Ainsi, $(x, z) \in G$.

La relation G est donc transitive.

- **Antisymétrie :**

Soit $x, y \in \mathbb{R}$ tel que $(x, y) \in G$ et $(y, x) \in G$.

On a $|x| \leq |y|$ et $|y| \leq |x|$.

On obtient, $|x| = |y|$

On déduit, $x = y$ ou $x = -y$.

Donc, on n'a pas toujours $x = y$.

La relation G n'est donc pas antisymétrique.

En somme, G n'étant pas antisymétrique, elle ne peut être une relation d'ordre partiel.

Exercice 3.

Soit \mathcal{W} l'ensemble de tous les mots binaires de longueur 3. On définit sur \mathcal{W} la relation R .

Montrez que R est une relation d'équivalence sur \mathcal{W} .

Si $(x, y) \in \mathcal{W}$, alors xRy si et seulement si x et y ont les mêmes deux derniers chiffres.

Réponse :

Pour montrer que R est une relation d'équivalence, on va montrer qu'elle est, en effet, réflexive, symétrique et transitive.

- **Réflexivité :**

Soit $x \in \mathcal{W}$.

Et $x=abc$ avec $a \in \{0, 1\}$, $b \in \{0, 1\}$ et $c \in \{0, 1\}$.

On a xRx .

La relation R est donc réflexive.

- **Symétrie :**

Soit $x, y \in \mathcal{W}$ tel que xRy et yRx .

Par définition, si xRy , alors il existe $a \in \{0, 1\}$, $b \in \{0, 1\}$, $c \in \{0, 1\}$ et $d \in \{0, 1\}$ tel que $x=abc$ et $y = dbc$.

Les deux derniers chiffres du mot y étant bc comme ceux de x .

Donc, on a yRx .

La relation R est donc symétrique.

- **Transitivité :**

Soit $x, y, z \in \mathcal{W}$ tel que xRy et yRz .

Par définition, si xRy et yRz , alors il existe $a \in \{0, 1\}$, $b \in \{0, 1\}$, $c \in \{0, 1\}$, $d \in \{0, 1\}$ et $e \in \{0, 1\}$ tel que $x=abc$ et $y = dbc$ et $z = ebc$.

Les deux derniers chiffres du mot x étant bc comme ceux de z .

Donc, on a xRz .

La relation R est donc transitive.

Ainsi, R est une relation d'équivalence sur \mathcal{W} , car elle est réflexive, symétrique et transitive.

CQFD

Exercice 4.

Soit E un ensemble et A une partie de E . On définit une relation R sur $P(E)$ par :

$$X R Y \text{ si et seulement si } X \cap A = Y \cap A.$$

Montrez que R est une relation d'équivalence sur $P(E)$.

Réponse :

Pour montrer que R est une relation d'équivalence, on va montrer qu'elle est, en effet, réflexive, symétrique et transitive.

- **Réflexivité :**

Soit $X \in P(E)$.

On a $X \cap A = X \cap A$.

Donc $X R X$.

La relation R est donc réflexive.

- **Symétrie :**

Soit $X, Y \in P(E)$ tel que $X R Y$.

Donc $X R Y \Leftrightarrow X \cap A = Y \cap A$

$$\Leftrightarrow Y \cap A = X \cap A$$

$$\Leftrightarrow Y R X$$

On a donc $X R Y \rightarrow Y R X$.

La relation R est donc symétrique.

- **Transitivité :**

Soit $X, Y, Z \in P(E)$ tel que $X R Y$ et $Y R Z$.

Donc $X R Y \Leftrightarrow X \cap A = Y \cap A$.

Et $Y R Z \Leftrightarrow Y \cap A = Z \cap A$.

Donc, $(X R Y \text{ et } Y R Z) \rightarrow X \cap A = Y \cap A = Z \cap A$

$$\rightarrow X \cap A = Z \cap A$$

$$\Leftrightarrow X R Z$$

On a donc $(X R Y \text{ et } Y R Z) \rightarrow X R Z$.

La relation R est donc transitive.

Ainsi, R est une relation d'équivalence sur $P(E)$, car elle est réflexive, symétrique et transitive.

CQFD

Exercice 5.

Soit l'ensemble \mathbb{N}^* . Montrez que R est une relation d'ordre partiel.

$$x R y \leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}^* \text{ tel que } y = x^k.$$

Réponse :

Pour montrer que R est une relation d'ordre partiel, on va montrer qu'elle est, en effet, est réflexive, transitive et antisymétrique.

- **Réflexivité :**

Soit $x \in \mathbb{N}^*$.

On a $x = x^1$.

Donc, il existe un entier non nul k tel que $x = x^k$.

Donc $x R x$.

La relation R est donc réflexive.

- **Transitivité :**

Soit $x, y, z \in \mathbb{N}^*$ tel que $x R y$ et $y R z$.

Par définition :

$$(1) \ x R y \leftrightarrow \exists k_1 \in \mathbb{N}^*, y = x^{k_1}.$$

$$(2) \ y R z \leftrightarrow \exists k_2 \in \mathbb{N}^*, z = y^{k_2}.$$

Par substitution de (1) dans (2), on obtient : $z = y^{k_2}$
 $= x^{k_1 \cdot k_2}$, car $y = x^{k_1}$
 $= x^k$ où $k = k_1 \cdot k_2$ entier

Donc, il existe un entier non nul k tel que $z = x^k$.

Donc, $x R z$.

La relation R est donc transitive.

- **Antisymétrie :**

Soit $x, y \in \mathbb{N}^*$ tel que $x R y$ et $y R x$.

Par définition :

$$(1) \ x R y \leftrightarrow \exists k_1 \in \mathbb{N}^*, y = x^{k_1}.$$

$$(2) \ y R x \leftrightarrow \exists k_2 \in \mathbb{N}^*, x = y^{k_2}.$$

Par substitution de (1) dans (2), on obtient : $x = y^{k_2}$
 $= x^{k_1 \cdot k_2}$, car $y = x^{k_1}$
 $= x^k$ où $k = k_1 \cdot k_2$ entier
 $= x^1$ où $k_1 \cdot k_2 = 1$, soit $k_1 = k_2 = 1$

Donc $x = y$.

La relation R est donc antisymétrique.

Ainsi, R une relation d'ordre partiel, car elle est réflexive, transitive et antisymétrique.

CQFD

Exercice 6.

Soit $Q = \{3, 6, 9, 12, 15, 18\}$ et une relation M sur cet ensemble tel que $a M b \leftrightarrow a$ est un multiple de b .

a) Donnez l'ensemble des couples de cette relation M .

Réponse :

$M = \{(3,3), (6,3), (6,6), (9,3), (9,9), (12,3), (12,6), (12,12), (15,3), (15,15), (18,3), (18,6), (18,9), (18,18)\}$.

b) Dites si M vérifie la propriété suivante : $\forall a, b \in Q, [(a M b) \vee (b M a)]$. Justifiez votre réponse.

Réponse :

Contre-exemple : $[(15,18) \notin M] \wedge (18,15) \notin M$.

Donc, M ne vérifie donc pas la propriété $\forall a, b \in Q, [(a M b) \vee (b M a)]$.

c) À quoi correspond la propriété énoncée en b) ?

Réponse :

Une relation d'ordre total. Une relation d'ordre total est une relation d'ordre partiel qui a la propriété énoncée en b). Grâce à la propriété $\forall a, b \in Q, [(a M b) \vee (b M a)]$, on dit que les éléments de l'ensemble Q , il existe une relation de comparaison définie entre eux.