

CHAPITRE ENSEMBLES ET APPLICATIONS.

I Les ensembles

I.1 Généralités sur les ensembles

Un ensemble est une collection d'objets. Un objet x de E est appelé un élément de E : on note $x \in E$.

Définition (Inclusion-Égalité-Partie)

Soient E et F deux ensembles.

- **Égalité.** E et F sont **égaux** si : $\forall x, x \in E \Leftrightarrow x \in F$
- **Inclusion.** E est **inclus** dans F ou E est une **partie** de F si :

$$\forall x, x \in E \Rightarrow x \in F \text{ ou encore } \forall x \in E, x \in F.$$

Conséquence : on caractérise l'égalité de deux ensembles par la double inclusion

$$E = F \iff E \subset F \text{ et } F \subset E.$$

- **Parties de E .** On note $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des parties de E c'est-à-dire l'ensemble des ensembles $A \subset E$.

⚠ Attention ⚠ Il ne faut pas confondre les symboles \in et \subset . En le disant, on ne confondra donc pas non plus "appartient" et "est inclus dans".

On écrit $1 \in \mathbb{Z}$ et non pas $1 \subset \mathbb{Z}$, à défaut on peut écrire $\{1\} \subset \mathbb{Z}$. On écrit $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z}$ et non pas $\mathbb{N} \in \mathbb{Z}$.

I.2 Opérations sur les ensembles

Définition (Opérations)

Soient A et B deux ensembles.

- On appelle **réunion** de A et B l'ensemble : $A \cup B = \{x / x \in A \text{ ou } x \in B\}$
- On appelle **intersection** de A et B l'ensemble : $A \cap B = \{x / x \in A \text{ et } x \in B\}$
- On appelle **différence** de A et B l'ensemble : $A \setminus B = \{x / x \in A \text{ et } x \notin B\}$
- Si E est un ensemble et A une partie de E , on appelle **complémentaire** de A l'ensemble $E \setminus A$, noté aussi A^c s'il n'y a pas d'ambiguïté sur l'ensemble E .

Remarques (Réunion et intersection quelconque)

Si I est un ensemble et $(A_i)_{i \in I}$ une famille de parties de E . On définit:

- $\bigcup_{i \in I} A_i = \{x \in E / \exists i \in I, x \in A_i\}$: l'ensemble des éléments qui appartiennent à l'un des A_i
- $\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in E / \forall i \in I, x \in A_i\}$: l'ensemble des éléments qui appartiennent à tous les A_i .

Par exemple $\bigcap_{n \in \mathbb{N}^*} \left[-\frac{1}{n}, \frac{1}{n}\right], \bigcup_{k \in \mathbb{Z}} \left[-\frac{\pi}{3} + 2k\pi, \frac{\pi}{3} + 2k\pi\right]$.

Définition (Recouvrement disjoint, partition)

Si I est un ensemble et $(A_i)_{i \in I}$ une famille de parties de E .

- **Recouvrement disjoint.** On dit que la famille $(A_i)_{i \in I}$ est un recouvrement disjoint de E si les A_i sont deux à deux disjoints et leur réunion contient E .
- **Partition.** On dit que la famille $(A_i)_{i \in I}$ est une partition de E si les A_i sont non vides, deux à deux disjoints et leur réunion est exactement E .

Théorème (Propriétés des opérations ensemblistes)

Soit E un ensemble et $(A, B, C) \in (\mathcal{P}(E))^3$. Alors:

- 1) **Propriétés de \cup .**
 $A \cup B = B \cup A$ (commutativité), $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ (associativité), $A \cup \emptyset = A$ (\emptyset est neutre)
- 2) **Propriétés de \cap .**
 $A \cap B = B \cap A$ (commutativité), $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$ (associativité), $A \cap E = A$ (E est neutre)
- 3) **Distributivité.** $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$, $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
- 4) **Propriétés du complémentaire.**
 $(A^c)^c = A$, $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$, $(A \cap B)^c = A^c \cup B^c$ (lois de De Morgan)

Remarques

Ces propriétés calculatoires se généralisent au cas de réunion ou intersection quelconque d'ensembles.

I.3 Produit cartésien

Définition (Produit cartésien)

Soient E_1, \dots, E_n des ensembles. On appelle produit cartésien de E_1, \dots, E_n l'ensemble des n -uplets :

$$E_1 \times \dots \times E_n = \{(x_1, \dots, x_n) / \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, x_i \in E_i\}.$$

Dans le cas où les E_i sont égaux à un même ensemble E , l'ensemble $E_1 \times \dots \times E_n$ est noté E^n .

Exemple $\{0, 1\} \times \{2, 3, 4\} = \{(0, 2), (0, 3), (0, 4), (1, 2), (1, 3), (1, 4)\}$.

II Applications

II.1 Définitions

Définition (Application)

Soient E et F deux ensembles.

- Une **application** de E vers F est une correspondance telle qu'à tout élément de E on associe un unique élément de F . On note $f: E \rightarrow F$
 $x \mapsto f(x)$.
 E est l'**ensemble de départ** E , et F l'**ensemble d'arrivée** F . Cette notation se lit " f de E dans F qui à x associe $f(x)$ ". On dit que f est à valeurs dans F .
- L'ensemble des applications de E dans F est noté F^E (attention à l'ordre) ou $\mathcal{F}(E, F)$

⚠ Attention ⚠

- Les ensembles de départ et d'arrivée font partie de la définition. Ainsi, les applications $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ et $x \mapsto \sin x$ et $\mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ $x \mapsto \sin x$ même si elles ont même expression sont différentes car les ensembles de départ sont différents.
- Ne pas confondre les flèches \rightarrow et \mapsto dans la définition des fonctions.
- Par définition d'une application $f : E \rightarrow F$, un élément $x \in E$ a une **unique image** $f(x) \in F$ par f . En revanche, un élément $y \in F$ peut avoir 0, 1 **ou plusieurs antécédents** par f .

Définition (Composition)

La **composée** des applications $f : E \rightarrow F$ et $g : F \rightarrow G$ est l'application $g \circ f : E \rightarrow G$ $x \mapsto (g \circ f)(x) = g(f(x))$.

Remarques (Sur la composition)

- Pour que la composition soit compatible, dans la définition précédente, l'ensemble d'arrivée de f doit être inclus dans l'ensemble de départ de g .
- La composition est **associative**, c'est-à-dire que pour des ensembles de départ et d'arrivée compatibles, si f, g, h sont des applications alors $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$. En revanche la composition n'est **pas commutative** en général i.e. $f \circ g \neq g \circ f$.

Définition (Applications particulières)

- Si f est une application de E vers F et si A est une partie de E , alors l'application $f|_A : A \rightarrow F$ $x \mapsto f(x)$ est appelée la **restriction** de f à A .
- On appelle **application identité** de E l'application $\text{Id}_E : E \rightarrow E$ $x \mapsto x$.
- Si A est une partie de E . On appelle fonction indicatrice de A que l'on note $\mathbb{1}_A$ l'application $\mathbb{1}_A : E \rightarrow \{0, 1\}$ $x \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } x \in A \\ 0 & \text{si } x \notin A \end{cases}$.

II.2 Image directe - Image réciproque

Définition (Image directe- Image réciproque)

Soit l'application $f : E \rightarrow F$.

- L'**image directe** de $A \subset E$ par f est définie par

$$f(A) = \{f(x) \in F / x \in A\} = \{y \in F / \exists x \in A, y = f(x)\}.$$

L'ensemble $f(A)$ est en fait l'ensemble des images par f des éléments de A .

- L'**image réciproque** de $B \subset F$ par f est défini par

$$f^{-1}(B) = \{x \in E / f(x) \in B\}.$$

L'ensemble $f^{-1}(B)$ est en fait l'ensemble des antécédents par f des éléments de B .

Exemples

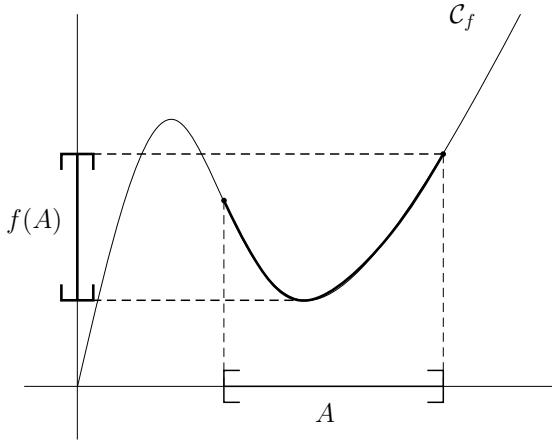


Image directe

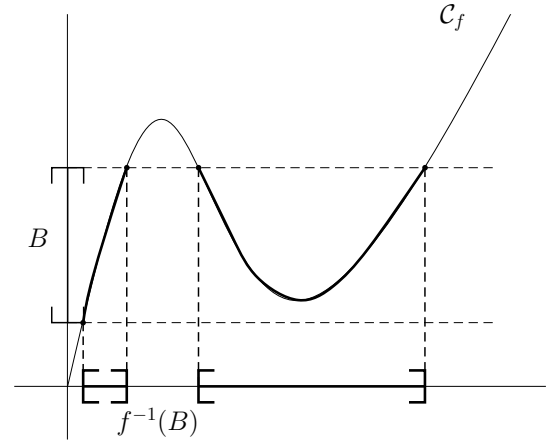


Image réciproque

Exercice.

- 1) On pose $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ tel que $f(x) = x^2$ et $A = \{-3, 1\}$, $B = [-1, 4]$.
Déterminer $f(A)$, $\overset{\leftarrow}{f}(B)$, $\overset{\leftarrow}{f}(f(A))$, $f(\overset{\leftarrow}{f}(B))$.
- 2) On pose $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ tel que $f(x) = \cos x$.
Déterminer $f(\mathbb{R})$, $f([0, \frac{\pi}{2}])$, $\overset{\leftarrow}{f}(\{0\})$, $\overset{\leftarrow}{f}([0, \frac{1}{2}])$.
- 3) On pose $f : MPSI_1 \rightarrow \llbracket 1, 12 \rrbracket$ tel que $f(e) = i$ où i est le numéro du mois de naissance.
Déterminer $f(MPSI_1)$, $f(\{\text{étudiantes de } MPSI_1\})$, $\overset{\leftarrow}{f}(\{1\})$.

Exercice.

- 1) Montrer que pour tout $(A, A') \in (\mathcal{P}(E))^2$, $f(A \cup A') = f(A) \cup f(A')$ et $f(A \cap A') \subset f(A) \cap f(A')$.
- 2) Montrer que pour tout $(B, B') \in (\mathcal{P}(F))^2$, $\overset{\leftarrow}{f}(B \cup B') = \overset{\leftarrow}{f}(B) \cup \overset{\leftarrow}{f}(B')$ et $\overset{\leftarrow}{f}(B \cap B') = \overset{\leftarrow}{f}(B) \cap \overset{\leftarrow}{f}(B')$.

II.3 Injection-Surjection-Bijection

II.3.a Injection

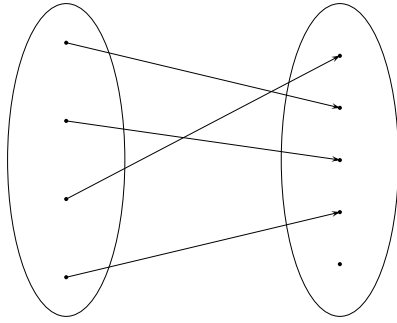
Définition (Injection)

On dit qu'une application de $f : E \rightarrow F$ est **injective** si tout élément de F a **au plus un antécédent** par f c'est-à-dire 0 ou 1 antécédent dans E ce qui équivaut à dire que deux éléments différents de E ont des images différentes ou que deux éléments de E ayant même image sont nécessairement égaux, qui mathématiquement s'écrit:

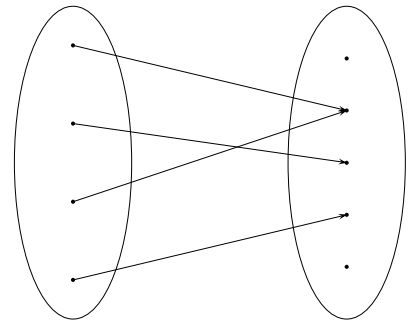
$$\forall (x, x') \in E^2, x \neq x' \Rightarrow f(x) \neq f(x') \quad \text{ou} \quad \forall (x, x') \in E^2, f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'.$$

Illustration

- Patatoïde

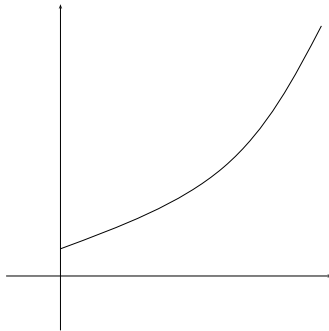


Fonction injective: les éléments à l'arrivée ont 0 ou 1 antécédent au départ.

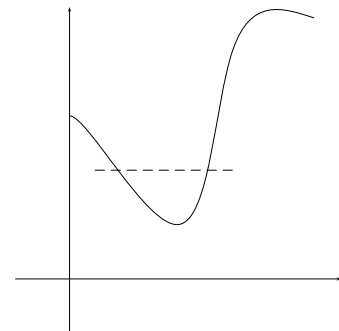


Fonction non injective: le deuxième élément de l'ensemble d'arrivée admet 2 antécédents.

• Graphe



Fonction injective: les éléments à l'arrivée ont 0 ou 1 antécédent au départ.



Fonction non injective: il y a des éléments qui ont deux antécédents.

Exercice. La fonction carré n'est pas injective sur \mathbb{R} mais l'est sur \mathbb{R}_+ .

Exercice. Montrer qu'une application strictement croissante est injective.

Remarques

C'est donc précisément l'hypothèse d'injectivité qui permet de conserver l'équivalence quand on applique une fonction à une égalité :

$$a = b \Leftrightarrow f(a) = f(b).$$

Exercice. Montrer que $\text{Arctan } 3 - \text{Arctan } \frac{1}{2} = \frac{\pi}{4}$.

Théorème (Composée d'injections)

La composée de deux applications injectives est injective.

II.3.b Surjection

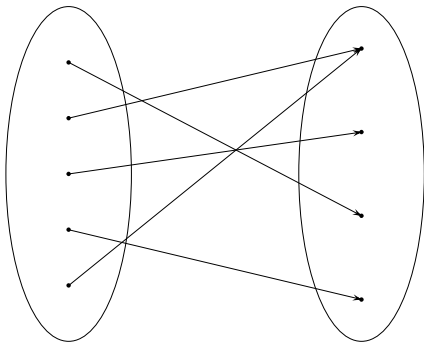
Définition (Surjection)

On dit qu'une application de $f : E \rightarrow F$ est **surjective** si tout élément de F a **au moins un antécédent** par f dans E , qui mathématiquement s'écrit:

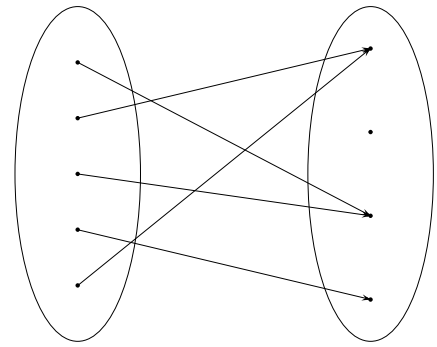
$$\forall y \in F, \exists x \in E, y = f(x).$$

Illustration

- Patatoïde

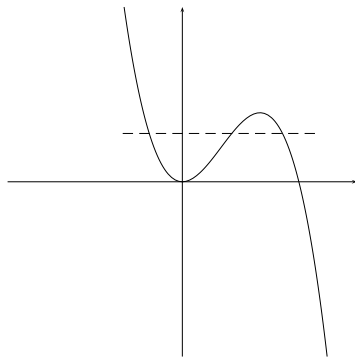


Fonction surjective: les éléments à l'arrivée ont 1 ou 2 antécédents au départ.

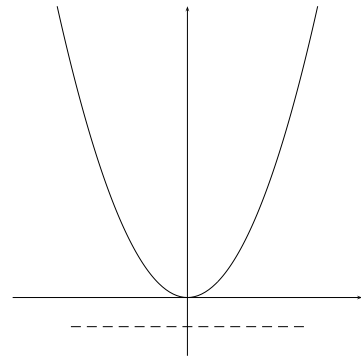


Fonction non surjective: le deuxième élément de l'ensemble d'arrivée n'admet pas d'antécédent.

- Graphe



Fonction surjective: tout élément de \mathbb{R} a au moins un antécédent i.e. tout droite horizontale coupe la courbe au moins une fois.



Fonction non surjective: il y a des éléments qui n'ont pas d'antécédents.

Théorème (Composée de surjections)

La composée de deux applications surjectives est surjective.

II.3.c Bijection

Définition (Bijection)

Soit $f : E \rightarrow F$ une application.

- On dit qu'une application de $f : E \rightarrow F$ est **bijective** ou est **une bijection** si tout élément de F a un unique antécédent par f dans E , qui mathématiquement s'écrit:

$$\forall y \in F, \exists! x \in E, y = f(x).$$

Autrement dit, f est bijective si et seulement si f est à la fois injective et surjective.

- Si f est une application bijective, la **réciproque** de f est l'application notée $f^{-1} : F \rightarrow E$ qui à y associe son unique antécédent par f i.e.

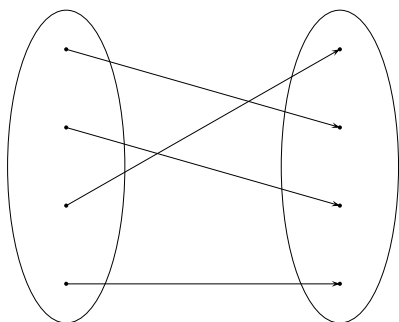
$$y = f(x) \iff x = f^{-1}(y).$$

La fonction réciproque f^{-1} est elle aussi bijective de réciproque f .

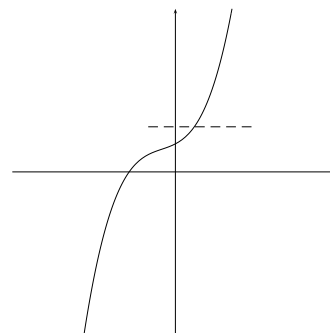
Illustration

Exemples

- Si E et F sont des intervalles de \mathbb{R} ou des ensembles finis

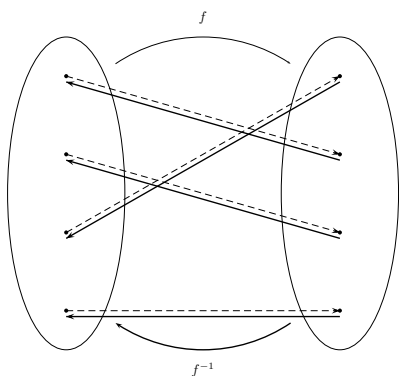


Fonction bijective: les éléments à l'arrivée ont exactement 1 antécédent au départ.

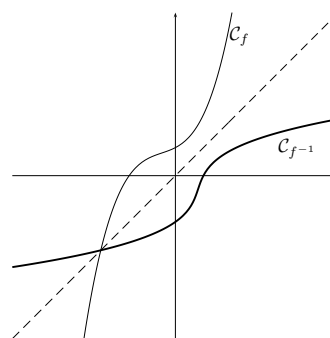


Fonction bijective: tout élément de \mathbb{R} a exactement un antécédent i.e. tout droite horizontale coupe la courbe exactement une fois.

- En gras sur ces deux schémas, la représentation de la fonction réciproque des exemples précédents.



Fonction bijective: on représente la réciproque en inversant le sens des flèches.



Fonction bijective: pour les fonctions de la variable réelle à valeurs réelles, $C_{f^{-1}}$ est la symétrique de C_f par rapport à la première bissectrice des axes.

Remarques (Propriétés de la réciproque)

La fonction réciproque f^{-1} de f vérifie $f^{-1} \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$.

Théorème (Caractérisation des bijections)

Une application $f : E \rightarrow F$ est bijective **si et seulement si** il existe une application $g : F \rightarrow E$ vérifiant $g \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ g = \text{Id}_F$. Dans ce cas: $g = f^{-1}$.

Méthode pratique (Montrer qu'une application est bijective)

On souhaite prouver la bijectivité de l'application $f : E \rightarrow F$.

- 1) **Méthode 1.** On montre que f est surjective et injective.
- 2) **Méthode 2.** On résout l'équation $y = f(x)$, et on prouve qu'elle admet une unique solution. Cette méthode fournit de plus à la fin l'expression de la réciproque.
- 3) **Méthode 3.** À l'aide du théorème de caractérisation des bijections, on a un candidat g à être la bijection. Reste à prouver $g \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ g = \text{Id}_F$.
- 4) **Méthode 4.** Si I est un intervalle de \mathbb{R} et $f : I \rightarrow \mathbb{R}$. On utilise le théorème de la bijection monotone.

Théorème (Composée de bijections)

Soient $f \in \mathcal{F}(E, F)$ et $g \in \mathcal{F}(F, G)$. Si f et g sont bijectives alors $g \circ f$ est bijective et $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$.

Théorème (Image directe par f^{-1} et image réciproque.)

Soit $f : E \rightarrow F$. On suppose que f est bijective.

Pour toute partie B de F on a : $\overset{\leftarrow}{f}(B) = f^{-1}(B)$.

Remarques (Notation $f^{-1}(B)$ pour l'image réciproque.)



Ce théorème justifie que même si f n'est pas bijective on adopte la notation $f^{-1}(B)$ au lieu de $\overset{\leftarrow}{f}(B)$ pour l'image réciproque de B .

III Relations

III.1 Relation binaire

Définition (Relation binaire)

Une relation binaire \mathcal{R} sur un ensemble E est une partie de $E \times E$. Lorsque le couple (x, y) appartient la relation \mathcal{R} , on note plutôt $x\mathcal{R}y$. Et on dit que x est en relation avec y .

 **Explication**  Le relation $<$ sur $\{1, 2, 3\}$ met en relation les éléments $1, 2, 3$: $1 < 2$, $1 < 3$, $2 < 3$. La relation $<$ est alors définie comme l'ensemble des couples $\{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$.

Exemples

- 1) $=$ est une relation sur \mathbb{R} .
- 2) \leq est une relation sur \mathbb{R} .
- 3) \leq est une relation sur $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$.
- 4) \subset est une relation sur $\mathcal{P}(E)$ où E est un ensemble.
- 5) $|$ (divisibilité) est une relation sur \mathbb{Z} .
- 6) La relation de congruence modulo $\alpha \in \mathbb{R}$, $\equiv \dots[\alpha]$.

III.2 Relation d'équivalence

Définition (Relation d'équivalence)

Soit \mathcal{R} une relation binaire sur un ensemble E . On dit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence sur E si

- \mathcal{R} est **réflexive** : $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$
- \mathcal{R} est **symétrique** : $\forall (x, y) \in E^2, x\mathcal{R}y \Rightarrow y\mathcal{R}x$
- \mathcal{R} est **transitive** : $\forall (x, y, z) \in E^3, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}z \Rightarrow x\mathcal{R}z$.

Exemples

- 1) $=$ est une relation d'équivalence sur \mathbb{R} .
- 2) La relation de congruence $\equiv \dots[\alpha]$ où $\alpha \in \mathbb{R}$ est une relation d'équivalence.
- 3) La relation de congruence $\equiv \dots[n]$ où $n \in \mathbb{Z}$ est une relation d'équivalence.
- 4) Les relations \leq, \subset et $|$ vues ci-dessus n'en sont pas (pas de symétrie).

Théorème-Définition (Classe d'équivalence)

Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence sur un ensemble E .

- Soit $x \in E$. On appelle **classe d'équivalence** de x pour la relation \mathcal{R} que l'on note $\text{Cl}(x)$, le sous-ensemble de E constitué des éléments en relation avec x , c'est-à-dire:

$$\text{Cl}(x) = \{y \in E / x\mathcal{R}y\}.$$

- Les classes d'équivalence pour la relation \mathcal{R} forment une **partition** de E . C'est-à-dire que les classes d'équivalence sont non vides, deux à deux disjointes et leur réunion est E .

III.3 Relation d'ordre

Définition (Relation d'ordre)

Soit \mathcal{R} une relation binaire sur un ensemble E . On dit que \mathcal{R} est une relation d'ordre sur E si

- \mathcal{R} est **réflexive** : $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$
- \mathcal{R} est **antisymétrique** : $\forall (x, y) \in E^2, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}x \Rightarrow x = y$.
- \mathcal{R} est **transitive** : $\forall (x, y, z) \in E^3, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}z \Rightarrow x\mathcal{R}z$.

L'ensemble E muni de \mathcal{R} est dit ordonné.

Exemples

- 1) Les relations \leq sur \mathbb{R} et sur $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ sont des relations d'ordre.
- 2) La relation \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est une relation d'ordre.
- 3) Le relation $|$ est une relation d'ordre sur \mathbb{N} mais pas sur \mathbb{Z} .

Définition (Ordre total, ordre partiel)

Soit \mathcal{R} une relation d'ordre sur un ensemble E . On dit que la relation \mathcal{R} est **totale** si deux éléments quelconques de E sont toujours comparables par \mathcal{R} c'est-à-dire :

$$\forall (x, y) \in E^2, x\mathcal{R}y \text{ ou } y\mathcal{R}x.$$

Sinon, l'ordre est dit **partiel**.

Exemples

- 1) La relation d'ordre \leq sur \mathbb{R} est totale et est partielle sur $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$.
- 2) La relation d'ordre \subset sur $\mathcal{P}(E)$ est partielle.
- 3) La relation d'ordre $|$ sur \mathbb{N} est partielle.