

Chapitre

Raisonnement, ensembles, applications

1.1 Vocabulaire

1.1.1 Ensemble

π Théorème 1.1 : Ensemble

Un ensemble est constitué d'éléments et est défini par une relation d'appartenance

! Remarque sur l'appartenance d'un ensemble à lui-même

Un ensemble n'est jamais élément de lui même.

1.1.2 Éléments de logique propositionnelle

Assertions

Assertion : Une phrase grammaticalement correcte dont on peut dire sans ambiguïté si elle est vraie ou fausse

Opérations logique

Négation : \neg

Et : \wedge

Ou : \vee

P	Q	P et Q	P ou Q	$P \Rightarrow Q$	$P \iff Q$	$\neg P$
V	V	V	V	V	V	F
V	F	F	V	F	F	F
F	V	F	V	V	F	V
F	F	F	F	V	V	V



Si la première assertion est fautive, une implication est toujours vraie

Règles de calcul

- $\neg(\neg P) = P$
- $\neg(P \wedge Q) = \neg P \vee \neg Q$
- $P \iff Q = \neg P \vee Q$
- $\neg(P \Rightarrow Q) = P \wedge \neg Q$ ✗
- $\neg(\forall x, P(x)) = \exists x, \neg P(x)$
- $\neg(\exists x, P(x)) = \forall x, \neg P(x)$

Contraposée

Contraposé : $(P \Rightarrow Q) \iff (\neg Q \Rightarrow \neg P)$

$$\forall x, y \in R, x \neq y \Rightarrow x^3 \neq y^3 \iff x^3 = y^3 \Rightarrow x = y$$

Prédicat

$P(x_1 \dots x_r)$ est un prédicat si c'est une phrase correcte qui dépend de variables et dont on peut dire la valeur de vérité pour tout k-uplet donné.

Astuce

Ce sont des assertions sauf que l'on a pas défini les variables. On peut les transformer en assertions avec des quantificateurs

1.2 Raisonnements

1.2.1 Tautologie et contradiction



Théorème 2.1 : Tautologie

Formule propositionnelle toujours vraie



Théorème 2.2 : Contradiction

Formule propositionnelle toujours fausse

1.2.2 Par récurrence

On veut démontrer des assertions où $n \in \mathbb{N}$.



Théorème 2.3 : Proposition

Si $(P(0) \text{ et } (\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \Rightarrow P(n+1)))$, alors $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$.



Exemple : Montrer que $\forall n \in \mathbb{N}, n < 2^n$

Soit $H(n) = n < 2^n$.

Je démontre $H(n)$ par récurrence sur $n \in \mathbb{N}$.

Initialisation

$H(0) : 0 < 2^0 = 1$, donc $H(0)$.

Hérédité

On suppose $H(n)$, montrons $H(n+1)$, ie $n+1 < 2^{n+1}$.

D'après $H(n)$, $n+1 < 2^n + 1$. Or $n < 2^n$, d'où $n+1 < 2^n + 2^n = 2^{n+1}$.

Donc $H(n+1)$ et $H(n) \Rightarrow H(n+1)$.

Conclusion

- $H(0)$
- $\forall n \in \mathbb{N}, H(n) \Rightarrow H(n+1)$

Donc $\forall n \in \mathbb{N}, H(n) : n < 2^n$.

1.2.3 Récurrence à 2 pas

π Théorème 2.4 : Déf

Si $(P(0) \wedge P(1)) \wedge (\forall n \in \mathbb{N}, P(n) \wedge P(n + 1) \Rightarrow P(n + 2))$, alors $P(n)$.

1.2.4 Récurrance forte

π Théorème 2.5 : définition

Si $P(0) \wedge (\forall n \in \mathbb{N}, [\forall k \in \{0, \dots, n\}, P(k) \Rightarrow P(n + 1)])$, alors $P(n) \forall n \in \mathbb{N}$.

1.3 Théorie des ensembles

π Théorème 3.1 : Égalité d'Ensemble

Soit E et F 2 ensembles. Ils sont égaux ssi $\forall x, x \in E \iff x \in F$.
On écrit alors $E = F$.

π Théorème 3.2 : Inclusion

E est inclu dans F ssi $\forall x, x \in E \Rightarrow x \in F$. On écrit alors $E \subset F$. E est un sous ensemble de F

Remarque : $E \not\subset F \iff \exists x, x \in E \wedge x \notin F$

π Axiome 3.1 : Ensemble vide

Il existe un ensemble appelé ensemble vide noté \emptyset , tel que $\forall x, x \notin \emptyset$. Ce dernier est unique

π Axiome 3.2 : Parties de E

L'ensemble de tous les sous-ensembles d'un ensemble E est un Ensemble E, que l'on note $\mathcal{P}(E)$

π Axiome 3.3 : Collection des x de E qui vérifient P(x)

Soit E un Ensemble, Soit P(x) un prédicat défini sur E, alors la collection des x de E qui vérifient P(x) est un ensemble. On le note $\{x, x \in E \wedge P(x)\}$

π Théorème 3.3 : Conséquence

Soit E et F 2 ensembles.

l'intersection de E et F, noté $(E \cap F) = \{x, x \in E \wedge x \in F\}$ est un ensemble.

La réunion de E et F est défini par $(E \cup F) = \{x, x \in E \vee x \in F\}$ est un ensemble complémentaire F dans E

$E \setminus F = \{x \in E, x \notin F\}$ est un ensemble.

π Axiome 3.4 : Produit cartésien

Soit E et F 2 ensembles. On appelle produit cartésien de E et F l'ensemble des couples $E \times F = \{(x; y), x \in E, y \in F\}$. On le note $\{(a, 1); (a, 2)\}$

π Théorème 3.4 : Propriété

$\emptyset \subset E$ pour tout Ensemble. $\forall x, x \notin E \Rightarrow x \notin \emptyset$ et par contraposé : $x \in \emptyset \Rightarrow x \in E$.

✓ Exemples

$$E = \{1, 2\}$$

$$P(E) = \{\emptyset; \{1\}; \{2\}; \{1, 2\}\}$$

1.4 Propriétés de l'intersection

Soit E un ensemble, A et B deux parties de E.

$$A \cap B = \{x \in E, x \in A \wedge x \in B\}.$$

$$A \cup B = \{x \in E, x \in A \vee x \in B\}.$$

π Théorème 4.1 : Def

Le complémentaire de A dans E, noté \bar{A} est l'ensemble défini par $x \in \bar{A} \iff x \notin A$. Ainsi, $\bar{\bar{A}} = \{x \in E, x \notin A\}$.

π Théorème 4.2 : Propriétés

$$\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}.$$

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}.$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C).$$

$$\bar{\emptyset} = E.$$

$$\bar{E} = \emptyset.$$

$$\bar{\bar{A}} = A.$$

π Théorème 4.3 : Définition

Soit I un ensemble, et $\forall i \in I$, soit F_i un ensemble.

$$F = (F_i, i \in I).$$

I est appelé ensemble des index.

$$\bigcap_{i \in I} = \{x, x \in F_i, \forall i \in I\}.$$

$$\bigcup_{i \in I} = \{x, \exists i \in I, x \in F_i\}.$$

Exemples :

$$\bigcap_{n \in \mathbb{N}^*} [-n, n] = [-1, 1]$$

$$\bigcap_{n \in \mathbb{N}^*} [-\frac{1}{n}, \frac{1}{n}] = \{0\} \times$$

\times Difficulté

Le contenu de l'ensemble, ici celui du singleton 0 n'a pas besoin d'appartenir à l'ensemble de définition de n , ici \mathbb{N}^* .

1.5 Applications

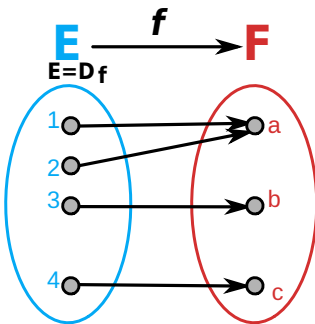
Soient E et F 2 ensembles non vides.

1.5.1 Définition

π Théorème 5.1 : Définition

Une application f de E vers F, notée $f : E \rightarrow F$ est définie par la donnée d'un sous-ensemble Γ_f de $E \times F$ qui vérifie la propriété : $\forall x \in E, \exists! y \in F, (x, y) \in \Gamma_f$. On écrit alors $y = f(x)$. y est l'image unique de x . x est un antécédent de y .

Exemple : $E = \{1,2,3,4\}$ et $F = \{a,b,c\}$

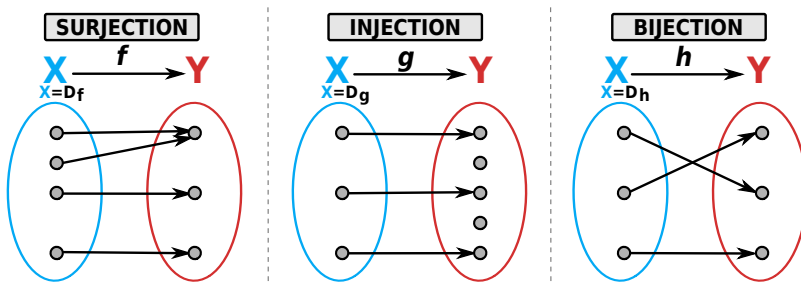


$\Gamma_f = \{(1, c); (2, b); (3, a); (4, b)\}$. On l'appelle le graphe de l'application. E est appelé ensemble de départ et F ensemble d'arrivée.

! Application

$f : E \rightarrow F$ est une application si tout élément de E a toujours une unique image dans F.

1.5.2 Injection, surjection, bijection



π Théorème 5.2 : Surjectivité

f est surjective de $E \rightarrow F \iff \forall y \in F, \exists x \in E, y = f(x) \iff$
 tout élément de F admet au moins un antécédent dans E .

π Théorème 5.3 : Injectivité

f est injective de $E \rightarrow F \iff (\forall x, x' \in E, x \neq x' \Rightarrow f(x) \neq f(x')) \iff (\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow x = x') \iff$ tout
 élément de F a au plus un antécédent dans E .

π Théorème 5.4 : Bijektivité

f est bijective de $E \rightarrow F \iff (\forall x, x' \in E, \exists! x \in E, y = f(x)) \iff$ tout élément de F a un unique antécédent par f dans $E. \iff f$ est injective et surjective.

Fonction	Injective	Surjective
$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : x \mapsto x^2$	Non	Non
$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : x \mapsto 2x$	Oui	Oui
$f : \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+ : x \mapsto x^2$	Oui	Oui
$f : \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R} : x \mapsto x^2$	Oui	Non
$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^+ : x \mapsto x^2$	Non	Oui
$f : \mathbb{R} \rightarrow [-1, 1] : x \mapsto \sin(x), \cos(x)$	Non	Oui
$f : [0, 2\pi[\rightarrow [-1, 1] : x \mapsto \sin(x)$	Oui	Oui

π Théorème 5.5 : Définitions

Soit $f : E \rightarrow F$ une application. Soit $A \subset E$, i.e $A \in P(E)$.

L'image directe de A , notée $f(A)$ est l'ensemble défini par : $f(A) = \{f(x), x \in A\} \subset F = \{y \in F, \exists x \in A, y = f(x)\}$.

Soit $B \subset F$. L'image réciproque de B par f , notée $f^{-1}(B)$ est le sous-ensemble de E défini par $f^{-1}(B) = \{x \in E, f(x) \in B\}$ (= "tiré en arrière de B ")

Exemple :

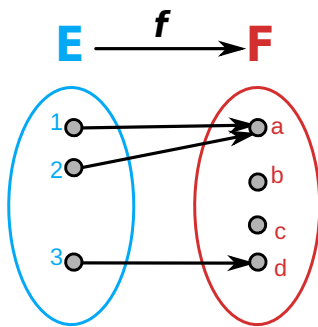


Image directe

$$f(E) = \{f(1), f(2), f(3)\} = \{a, d\}$$

$$f(\{1\}) = \{a\}$$

$$f(\{2, 3\}) = \{a, d\}$$

$$f(\emptyset) = \emptyset$$

Image réciproque

$$f^{-1}(F) = E \quad \text{?}$$

$$f^{-1}(\{a, d\}) = E$$

$$f^{-1}(\{c\}) = \emptyset$$

$$f^{-1}(\emptyset) = \emptyset$$

$$f^{-1}(\{a\}) = \{1, 2\}$$

Astuce

Cette égalité est toujours vraie par définition d'une application



Remarque

$f : E \rightarrow F$ est surjective si $f(E) = F$.