

Résumé de cours : Logique, ensembles, applications

I. Logique

1) Et, ou, non, implique.

(\wedge = et \vee = ou \bar{P} = la négation de P).

Th : $\overline{P \wedge Q} \Leftrightarrow \overline{P} \vee \overline{Q}$ $\overline{P \vee Q} \Leftrightarrow \overline{P} \wedge \overline{Q}$ (lois de DE MORGAN).

Th : « et » est distributif sur « ou » ($P \wedge (Q \vee R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$)

« ou » est distributif sur « et » ($P \vee (Q \wedge R) \Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$)

Def : La contraposée de $P \Rightarrow Q$ est $\overline{Q} \Rightarrow \overline{P}$. La négation de $P \Rightarrow Q$ est $\overline{P \Rightarrow Q}$. La réciproque de $P \Rightarrow Q$ est $Q \Rightarrow P$.

Th : Une implication est équivalente à sa contraposée : $(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\overline{Q} \Rightarrow \overline{P})$.

Th : La négation de $P \Rightarrow Q$ est $P \wedge \overline{Q}$.

Par exemple, f continue en $x_0 \Leftrightarrow \forall \varepsilon > 0, \exists \alpha > 0 / \forall x \in I (|x - x_0| \leq \alpha \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| \leq \varepsilon)$ puis f n'est pas continue en $x_0 \Leftrightarrow \exists \varepsilon > 0, \forall \alpha > 0 / \exists x \in I (|x - x_0| \leq \alpha \text{ et } |f(x) - f(x_0)| > \varepsilon)$.

La réciproque d'une implication n'a aucun lien avec cette implication.

2) Quantificateurs.

Def : Soit $\mathcal{P}(x)$ une proposition dont les valeurs de vérité sont fonction d'un élément variable x de E.

Quand la proposition $\mathcal{P}(x)$ est vraie pour tous les éléments x de E, on écrit : $\forall x \in E, \mathcal{P}(x)$.

Quand la proposition $\mathcal{P}(x)$ est vraie pour au moins un élément x de E, on écrit : $\exists x \in E, \mathcal{P}(x)$.

Tout résultat contenant une variable doit être précédé du quantificateur adéquat. Ainsi, $f(x) = 0$ est une phrase qui n'a aucun sens. Il faut préciser si l'égalité est vraie pour tout x de E ($\forall x \in E, f(x) = 0$) ou pour au moins un x de E ($\exists x \in E / f(x) = 0$ ou encore, l'équation $f(x) = 0$ a (au moins) une solution).

$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$ est mauvais et $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$ est bon.

Ceci aussi est très mauvais : $\sum_{0 \leq k \leq \frac{n}{2}} \binom{n}{2k} = 2^{n-1}$ alors que ceci est bon : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sum_{0 \leq k \leq \frac{n}{2}} \binom{n}{2k} = 2^{n-1}$ et que

ceci est faux : $\forall n \in \mathbb{N}, \sum_{0 \leq k \leq \frac{n}{2}} \binom{n}{2k} = 2^{n-1}$

Les phrases suivantes sont très mauvaises : $f = 0 \Leftrightarrow f(x) = 0$ ou aussi $f = \text{Id} \Leftrightarrow f(x) = x$. On doit écrire : $f = 0 \Leftrightarrow \forall x \in E, f(x) = 0$ et $f = \text{Id} \Leftrightarrow \forall x \in E, f(x) = x$.

Méthode pour montrer : $\forall x \in E, \mathcal{P}(x)$ est vraie (toujours le même schéma) :

soit $x \in E$

... et donc $\mathcal{P}(x)$ est vraie.

On a montré que $\forall x \in E, \mathcal{P}(x)$ est vraie.

Méthode pour montrer : $\exists x \in E / \mathcal{P}(x)$ est vraie (presque toujours le même schéma) :

soit x_0 cet élément (on fournit explicitement un x)

... et x_0 est tel que $\mathcal{P}(x_0)$ est vraie.

On a montré que $\exists x \in E / \mathcal{P}(x)$ est vraie.

Th : $\overline{\forall x \in E, \mathcal{P}(x)} \Leftrightarrow \exists x \in E / \overline{\mathcal{P}(x)}$ et $\overline{\exists x \in E, \mathcal{P}(x)} \Leftrightarrow \forall x \in E / \overline{\mathcal{P}(x)}$.

Quand il y a plusieurs quantificateurs :

- on peut permuter deux quantificateurs de même nature.

- on ne peut pas permuter \forall et \exists . Dans la phrase « $\exists x \in E / \forall y \in E, \dots$ » le x fourni **ne dépend pas** de y ou encore le x fourni marche pour tous les y. Dans la phrase « $\forall y \in E, \exists x \in E / \dots$ » le x fourni peut varier quand y varie ou encore le x fourni **dépend** de y.

Par exemple,

- f est une homothétie de E $\Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{K} / f = \lambda \text{Id}_E \Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{K} / \forall x \in E, f(x) = \lambda x$ ce qui n'est pas du tout équivalent à $\forall x \in E, \exists \lambda \in \mathbb{K} / f(x) = \lambda x$.

- $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est bornée $\Leftrightarrow \exists M \in \mathbb{R} / \forall n \in \mathbb{N}, |u_n| \leq M$ ce qui n'est pas du tout équivalent à $\forall n \in \mathbb{N}, \exists M \in \mathbb{R} / |u_n| \leq M$.

3) Variables muettes.

Dans les expressions suivantes, certaines variables sont muettes :

dans $\sum_{k=0}^n u_k$, la variable k est muette : $\sum_{k=0}^n u_k = \sum_{i=0}^n u_i$. $\sum_{k=0}^n u_k$ est une fonction de n mais pas de k .

dans $\int_0^x f(t) dt$, la variable t est muette : $\int_0^x f(t) dt = \int_0^x f(u) du$. $\int_0^x f(t) dt$ est une fonction de x mais pas de t .

dans $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n$, la variable n est muette : $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \lim_{p \rightarrow +\infty} u_p$.

dans $(e_i)_{1 \leq i \leq n}$, la variable i est muette : $(e_i)_{1 \leq i \leq n} = (e_j)_{1 \leq j \leq n}$.

dans $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$, la variable n est muette : $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} = (u_p)_{p \in \mathbb{N}}$.

« $\forall k \in \mathbb{N}, \sum_{k=0}^n u_k = n$ » est mauvais et « $\forall n \in \mathbb{N}, \sum_{k=0}^n u_k = n$ » est bon.

« $\forall n \in \mathbb{N}, \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty$ » est mauvais et « $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty$ » est bon.

« $\forall n \in \mathbb{N}, (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est bornée » est mauvais et « la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est bornée » est bon.

« $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, (e_i)_{1 \leq i \leq n}$ est une base de E » est mauvais et « $(e_i)_{1 \leq i \leq n}$ est une base de E » est bon.

« $\forall n \in \mathbb{N}, (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est décroissante » est mauvais et « la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est décroissante » est bon.

« $\forall x \in]-1, 0[\cup]0, +\infty[, \frac{\ln(1+x)}{x} \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 - \frac{x}{2} + o(x)$ » est mauvais et « $\frac{\ln(1+x)}{x} \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 - \frac{x}{2} + o(x)$ » est bon ...

II. Ensembles

Intersection et réunion. Soit $(A, B) \in (\mathcal{P}(E))^2$. $A \cap B$ est l'ensemble des éléments x de E qui appartiennent à A et à B et $A \cup B$ est l'ensemble des éléments x de E qui appartiennent à A ou à B .

Si $(A_i)_{i \in I}$ est une famille de parties de E , $\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in E / \forall i \in I, x \in A_i\}$ et $\bigcup_{i \in I} A_i = \{x \in E / \exists i \in I, x \in A_i\}$.

Donc : $\forall x \in E, \left(x \in \bigcap_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \forall i \in I, x \in A_i \right)$ et $\forall x \in E, \left(x \in \bigcup_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \exists i \in I / x \in A_i \right)$.

Th : $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$ et $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$.

Th : L'intersection et la réunion sont commutatives et associatives dans $\mathcal{P}(E)$. L'élément neutre pour \cup est \emptyset et l'élément neutre pour \cap est E .

L'intersection est distributive sur la réunion et la réunion est distributive sur l'intersection.

Fonction caractéristique ou indicatrice.

Soit $A \in \mathcal{P}(E)$. La fonction caractéristique (ou indicatrice) de A est la fonction de E dans $\{0, 1\}$, notée χ_A (ou 1_A) définie par : $\forall x \in E, \chi_A(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in A \\ 0 & \text{si } x \notin A \end{cases}$.

Th : $\chi_{\overline{A}} = 1 - \chi_A$, $\chi_{A \cap B} = \chi_A \times \chi_B$ et $\chi_{A \cup B} = \chi_A + \chi_B - \chi_A \chi_B$.

Def : Soit $(A_i)_{i \in I}$ une famille de parties de E ($I \neq \emptyset$). $(A_i)_{i \in I}$ est une partition de E si et seulement si

- $\forall i \in I, A_i \neq \emptyset$,
- $\forall i \neq j, A_i \cap A_j = \emptyset$,
- $\bigcup_{i \in I} A_i = E$.

Dans ce cas, tout élément de E appartient à une et une seule partie $A_i, i \in I$.

III. Relations

1) Relations binaires.

Def : Une relation binaire \mathcal{R} sur un ensemble E est :

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

2) Relations d'équivalence.

Def : Une relation d'équivalence sur un ensemble E est une relation réflexive, symétrique et transitive.

Les relations suivantes sont des relations d'équivalence :

- l'égalité sur E ensemble quelconque
- la congruence modulo n sur \mathbb{Z} ($\forall (a, b) \in \mathbb{Z}^2, (a \equiv b [n] \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} / b = a + kn)$).
- la relation de similitude sur $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ ($\forall (A, B) \in (\mathcal{M}_n(\mathbb{K}))^2, A$ et B semblables $\Leftrightarrow \exists P \in GL_n(\mathbb{K}) / B = P^{-1}AP$).
- la relation \sim sur l'ensemble des suites ne s'annulant pas à partir d'un certain rang ($(u_n)_{n \rightarrow +\infty} \sim (v_n)_{n \rightarrow +\infty} \Leftrightarrow \frac{u_n}{v_n} \underset{n \rightarrow +\infty}{\rightarrow} 1$).

Def : Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence sur E . Soit $x \in E$. La classe d'équivalence de x est l'ensemble des éléments en relation avec x : $\hat{x} = \{y \in E, x \mathcal{R} y\}$.

- $\hat{x} = \hat{y} \Leftrightarrow x \mathcal{R} y$.
- Tout élément d'une classe d'équivalence est un représentant de cette classe d'équivalence.
- Les classes d'équivalence forment une partition de E .

3) Relations d'ordre.

Def : Une relation d'ordre sur un ensemble E est une relation réflexive, anti-symétrique et transitive.

Def : La relation d'ordre \mathcal{R} est une relation d'ordre total \Leftrightarrow deux éléments quelconques de E sont toujours comparables ($\forall (x, y) \in E^2, (x \mathcal{R} y \text{ ou } y \mathcal{R} x)$).

La relation d'ordre \mathcal{R} est une relation d'ordre partiel \Leftrightarrow il existe deux éléments de E qui ne sont pas comparables ($\exists (x, y) \in E^2, (x \text{ non } \mathcal{R} y \text{ et } y \text{ non } \mathcal{R} x)$).

Les relations suivantes sont des relations d'ordre :

\leq dans \mathbb{R} (ordre total).

L'inclusion dans $\mathcal{P}(E)$ (relation d'ordre partiel dès que $\text{card}(E) \geq 2$).

La divisibilité dans \mathbb{N}^* ($\forall (a, b) \in (\mathbb{N}^*)^2, b|a \Leftrightarrow \exists q \in \mathbb{N}^* / a = bq$) (ordre partiel)

IV. Applications

1) Injections, surjections, bijections.

Def : Soit f une application de E vers F .

- f est injective $\Leftrightarrow \forall (x_1, x_2) \in E^2, (x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2))$
 $\Leftrightarrow \forall (x_1, x_2) \in E^2, (f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2)$ (le plus utilisé)
 $\Leftrightarrow \forall y \in F$, l'équation $y = f(x)$, d'inconnue $x \in E$, a au plus une solution.

(Si f est une application linéaire d'un espace vectoriel E vers un espace vectoriel F et uniquement dans ce cas : f est injective si et seulement si $\text{Ker}(f) = \{0\}$. Si f est une application d'un intervalle I de \mathbb{R} dans \mathbb{R} et uniquement dans ce cas : si f est strictement monotone sur I , alors f est injective. Si de plus f est continue : f est injective si et seulement si f est strictement monotone).

- f est surjective $\Leftrightarrow \forall y \in F, \exists x \in E / y = f(x)$.
 $\Leftrightarrow \forall y \in F$, l'équation $y = f(x)$, d'inconnue $x \in E$, a au moins une solution.
- f est bijective $\Leftrightarrow \forall y \in F, \exists! x \in E / y = f(x)$.
 $\Leftrightarrow \forall y \in F$, l'équation $y = f(x)$, d'inconnue $x \in E$, a exactement une solution.

Th : Soient f une application de E vers F et g une application de F vers G .

Si f et g injectives, alors $g \circ f$ injective. Si f et g surjectives, alors $g \circ f$ surjective. Si f et g bijectives, alors $g \circ f$ bijective.

Th : Soient f une application de E vers F et g une application de F vers G .

Si $g \circ f$ injective, alors f injective. Si $g \circ f$ surjective, alors g surjective.

Def : Soit f une bijection de E sur F .

La réciproque de f est l'application de F vers E définie par : $\forall (x, y) \in E \times F, y = f(x) \Leftrightarrow x = f^{-1}(y)$.

Th : Si f est bijective, $f^{-1} \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$.

Th : Soit f une application de E vers F . Si il existe une application g de F vers E telle que $g \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ g = \text{Id}_F$, alors f est bijective et de plus $g = f^{-1}$. En général, une seule égalité ne suffit pas (penser à $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ et $n \mapsto n+1$)

$$g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \left. \begin{array}{l} n \mapsto \begin{cases} n-1 & \text{si } n \geq 1 \\ 0 & \text{si } n = 0 \end{cases} \end{array} \right\} \text{)}.$$

Th : Soit f une bijection de E sur F . Alors, f^{-1} est une bijection de F sur E et $(f^{-1})^{-1} = f$.

Th : Soient f une bijection de E sur F et g une bijection de F sur G . $g \circ f$ est bijective et de plus $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$.

2) Image directes, images réciproques d'une partie par une application.

Soit f une application d'un ensemble E vers un ensemble F . Soient A une partie de E et B une partie de F .

L'image directe de la partie A par l'application f est : $f(A) = \{f(x), x \in A\}$. $f(A)$ est donc l'ensemble des images des éléments de A par f :

$$\forall y \in F, (y \in f(A) \Leftrightarrow \exists x \in A / f(x) = y).$$

L'image réciproque de la partie B par l'application f est : $f^{-1}(B) = \{x \in E / f(x) \in B\} = \{x \in E / \exists y \in B / y = f(x)\}$. $f^{-1}(B)$ est donc l'ensemble des antécédents des éléments de B par f :

$$\forall x \in E, (x \in f^{-1}(B) \Leftrightarrow f(x) \in B).$$

$f^{-1}(B)$ a toujours une signification même si f n'est pas bijective. Dans la notation $f^{-1}(B)$, il ne faut pas lire ; l'image de la partie B par la réciproque de f . Par contre, si f est bijective, $f^{-1}(B)$ est l'ensemble des images des éléments de B par la réciproque f^{-1} .

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

1) $\forall (A, B) \in (\mathcal{P}(F))^2$, $f^{-1}(A \cap B) = f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$, $f^{-1}(A \cup B) = f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$ et $f^{-1}(C_F(A)) = C_E(f^{-1}(A))$ (tout se passe bien avec l'image réciproque).

2) $\forall (A, B) \in (\mathcal{P}(E))^2$, $f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$ (avec égalité pour tout (A, B) si et seulement si f est injective), $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$ (ça se passe nettement moins bien avec l'image directe).

3) $\forall A \in \mathcal{P}(E)$, $A \subset f^{-1}(f(A))$ (avec égalité pour tout A si et seulement si f est injective) et $\forall B \in \mathcal{P}(F)$, $f(f^{-1}(B)) \subset B$ (avec égalité pour tout B si et seulement si f est surjective).