

LOGIQUE ET ENSEMBLES

- « non(P) » est vraie quand P est fausse.
- « P et Q » est vraie quand P et Q sont vraies en même temps.
- « P ou Q » est vraie quand P est vraie, ou bien Q, ou bien les deux.
- « $A \Rightarrow B$ » \equiv non(A) ou B \equiv non(B) \Rightarrow non(A)
- « $A \Leftrightarrow B$ » \equiv $A \Rightarrow B$ et $B \Rightarrow A \equiv$ (B et A) ou [non(A) et non(B)]

$$\begin{aligned}\text{non}(P \text{ et } Q) &= \text{non}(P) \text{ ou } \text{non}(Q) \\ \text{non}(P \text{ ou } Q) &= \text{non}(P) \text{ et } \text{non}(Q) \\ P \text{ et } (Q \text{ ou } R) &= (P \text{ et } Q) \text{ ou } (P \text{ et } R) \\ P \text{ ou } (Q \text{ et } R) &= (P \text{ ou } Q) \text{ et } (P \text{ ou } R)\end{aligned}$$

- $\forall x \in E, R(x) \equiv R(x)$ est vraie pour tout x de l'ensemble E.
- $\exists x \in E, R(x) \equiv$ on peut trouver au moins un x dans E vérifiant $R(x)$.

$$\begin{aligned}\text{non}(\forall x \in E, R(x)) &\equiv \exists x \in E, \text{non}(R(x)) \\ \text{non}(\exists x \in E, R(x)) &\equiv \forall x \in E, \text{non}(R(x))\end{aligned}$$

Attention : $\forall x, \exists y, R(x, y)$ et $\exists x, \forall y, R(x, y)$ ne sont pas équivalents !!!

- Raisonnement **direct** pour démontrer $(P \text{ et } (P \Rightarrow Q)) \Rightarrow Q$
« Soit P », « Supposons P », « Pour $x=n$ on a » ... « donc Q »
- Raisonnement **cas par cas** pour démontrer $(P \text{ ou } Q) \Rightarrow R$
« 1^{er} cas : supposons P ... 2^e cas : supposons Q ... donc R »
- Raisonnement **par contraposée** pour démontrer $(P \Rightarrow Q)$
On doit démontrer $(\text{non}(Q) \Rightarrow \text{non}(P)) \Leftrightarrow (P \Rightarrow Q)$.
- Raisonnement **par l'absurde** pour démontrer $(P \Rightarrow Q)$
On suppose P et non(Q) puis on cherche une contradiction.
C'est-à-dire $\text{non}(P \text{ et } \text{non}(Q)) \Leftrightarrow \text{non}(P) \text{ ou } Q \Leftrightarrow (P \Rightarrow Q)$.

- Raisonnement **par récurrence** : soient a et n deux entiers naturels, P_n une proposition qui dépend de n. Alors on a :

$$(P_a \text{ et } (\forall n \geq a, P_n \Rightarrow P_{n+1})) \Rightarrow \forall n \geq a, P_n$$

- « $E \subset F$ » signifie $\forall x \in E, x \in F$.
- « $E = F$ » signifie $E \subset F$ et $F \subset E$.

Ensembles fondamentaux : $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$

- Une relation binaire \mathfrak{R} sur E est une partie de E^2 .
On note $x\mathfrak{R}y$ si $(x, y) \in \Gamma$. Une relation binaire \mathfrak{R} sur E est une relation d'ordre si elle est :
 - o réflexive $\forall x \in E, x\mathfrak{R}x$
 - o antisymétrique $\forall x \forall y \in E, (x\mathfrak{R}y \text{ et } y\mathfrak{R}x) \Rightarrow x = y$
 - o transitive $\forall x \forall y \forall z \in E, (x\mathfrak{R}y \text{ et } y\mathfrak{R}z) \Rightarrow x\mathfrak{R}z$

Une relation d'ordre est totale si $\forall x, y \in E, x\mathfrak{R}y$ ou $y\mathfrak{R}x$.
On retrouve les notions de majorant, minorant, bornes supérieure et inférieure dans les relations d'ordre.

FONCTIONS ET APPLICATIONS

On appelle fonction de E dans F toute correspondance entre E et F telle que tout élément x de E soit en correspondance avec **au plus** un élément y de F. On appelle E l'ensemble de départ et F l'ensemble d'arrivée. On dit que y est l'image de x, x est un antécédent de y.

$$f : E \rightarrow F \quad x \mapsto f(x) \quad G = \{(x, y) \in E \times F \mid y = f(x)\} \text{ définit le graphe de } f.$$

$f : E \rightarrow F$ est une application si $D_f = \{x \in E \mid \exists y \in F, y = f(x)\} = E$.

- f est injective : tout élément de F a au plus un antécédent
 $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'$
- f est surjective : tout élément de F a au moins un antécédent
 $\forall y \in F, \exists x \in E, y = f(x)$
- f est bijective : elle est à la fois injective et surjective
 $\forall y \in F, \exists! x, y = f(x)$

La composée de deux injections|surjections|bijections est une injection|surjection|bijection.

$g \circ f$ est injective $\Rightarrow f$ est injective
 $g \circ f$ est surjective $\Rightarrow g$ est surjective

Si $f : E \rightarrow F$ est bijective, on peut définir $f^{-1} : F \rightarrow E$ qui à $y \in F$ associe $f^{-1}(y) \in E$ son unique antécédent par f .

$f : E \rightarrow F$ et $g : F \rightarrow G$ sont bijectives $\Rightarrow (g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$

f est injective $\Leftrightarrow \forall y \in F, f^{-1}(\{y\})$ a un seul élément.

f est surjective $\Leftrightarrow f(E) = F$

COMPLEXES

$z \in \mathbb{C} \Leftrightarrow \exists! x, y \in \mathbb{R}^2, z = x + iy$ $\text{Re}(z) = x$ $\text{Im}(z) = y$

- $z + z' = (x + x') + i(y + y')$ si $z' \neq 0$ on a :
- $zz' = (xx' - yy') + i(xy' + x'y)$ $\frac{z}{z'} = \frac{xx' + yy'}{x'^2 + y'^2} + i \frac{x'y - xy'}{x'^2 + y'^2}$

- $\bar{z} = x - iy$ est le conjugué de z

$$\overline{z + z'} = \bar{z} + \bar{z}' \quad \overline{zz'} = \bar{z} \bar{z}' \quad 2\text{Re}(z) = z + \bar{z}$$

$$z = \bar{z} \Leftrightarrow z \in \mathbb{R} \quad z = -z' \Leftrightarrow z \in i\mathbb{R} \quad 2i\text{Im}(z) = z - \bar{z}$$

- Le module de z est positif et se note $|z| = \sqrt{x^2 + y^2}$

$$|z|^2 = z \bar{z} \quad |z + z'| \leq |z| + |z'|$$

$$|z z'| = |z| |z'| \quad ||z| - |z'|| \leq |z - z'|$$

$$|z + z'|^2 = |z|^2 + 2\text{Re}(z' \bar{z}) |z|^2$$

- $e^{iq} = \cos q + i \sin q$ $e^{iq} = \frac{z}{|z|} \Leftrightarrow z = |z| e^{iq}$

$\arg(z z') \equiv \arg z + \arg z' \quad [2p]$ $\arg(z/z') \equiv \arg z - \arg z' \quad [2p]$

$\arg(-z) \equiv \arg z + p \quad [2p]$ $\arg(z^n) \equiv n \arg z \quad [2p]$

$\text{Re}(z) = |z| \cos q$ $\text{Im}(z) = |z| \sin q$

$2 \cos q = e^{iq} + e^{-iq}$ $2i \sin q = e^{iq} - e^{-iq}$

- G barycentre de $\{(A_i ; a_i)\}_{i=1 \dots n}$ $z_G = \frac{\sum_{i=1}^n a_i z_i}{\sum_{i=1}^n a_i}$

- $(\overline{AB}, \overline{AC}) = \arg\left(\frac{z_C - z_A}{z_B - z_A}\right) [2p]$

- $M(z) \rightarrow M'(z+a)$ est la translation de vecteur $\vec{v}(a)$.
- $M(z) \rightarrow M'(ze^{iq})$ est la rotation de centre l'origine et d'angle q .
- $|z - z_A| = r$ définit le cercle de centre $A(z_A)$ et de rayon r .

- $$e^{iq} + e^{iq'} = e^{\frac{i(q+q')}{2}} \left(e^{\frac{i(q-q')}{2}} + e^{\frac{i(q'-q)}{2}} \right) = e^{\frac{i(q+q')}{2}} 2 \cos\left(\frac{q-q'}{2}\right)$$

$$e^{iq} - e^{iq'} = e^{\frac{i(q+q')}{2}} \left(e^{\frac{i(q-q')}{2}} - e^{\frac{i(q'-q)}{2}} \right) = e^{\frac{i(q+q')}{2}} 2i \sin\left(\frac{q-q'}{2}\right)$$

- $$x = |x| e^{iq} \neq 0 \quad 0 \leq k \leq n-1$$

$$z^n = x \Leftrightarrow z = \sqrt[n]{|x|} e^{i\frac{q+2kp}{n}}$$

- Linéarisation** $\cos^n q \sin^m q \rightarrow \cos xq \sin yq$

On utilise les formules d'Euler puis on développe et regroupe les puissances exponentielles opposées. On réutilise enfin les formules d'Euler pour retrouver une somme de termes en $\cos xq$ et $\sin yq$.

$$\cos^n q = \left(\frac{e^{iq} + e^{-iq}}{2} \right)^n \quad \sin^m q = \left(\frac{e^{iq} - e^{-iq}}{2i} \right)^m$$

- Factorisation** $\cos xq \sin yq \rightarrow \cos^n q \sin^m q$

On se sert d'abord de la formule de Moivre puis on développe l'expression obtenue selon la formule du binôme de Newton. Il ne reste plus qu'à identifier les parties réelles et imaginaires, qui correspondent exactement aux cosinus et sinus de n.

$$e^{inq} = \cos nq + i \sin nq = (\cos q + i \sin q)^n$$

$$\cos nq = \operatorname{Re}(e^{inq}) \quad \sin nq = \operatorname{Im}(e^{inq})$$

- Division euclidienne** : soit $a, b \in \mathbb{Z}$ avec $b \neq 0$, il existe un unique couple (q, r) d'entiers relatifs tel que $a = bq + r$ avec $0 \leq r < |b|$.

$$b | a \Leftrightarrow a = bq \Leftrightarrow r = 0 \quad r \neq 0 \Leftrightarrow bq < a < b(q+1)$$

$$a | b \text{ et } b | a \Leftrightarrow a = \pm b$$

$$a | b \text{ et } b | c \Rightarrow a | c$$

$$a | b \text{ et } a | c \Rightarrow a | b + gc$$

- $c = \operatorname{pgcd}(a, b) = a \wedge b \Leftrightarrow c\mathbb{Z} = a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} \Leftrightarrow \begin{cases} c | a \text{ et } c | b \\ d | a \text{ et } d | b \Rightarrow d | c \end{cases}$

- $c = \operatorname{ppcm}(a, b) = a \vee b \Leftrightarrow c\mathbb{Z} = a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} \Leftrightarrow \begin{cases} a | c \text{ et } b | c \\ a | d \text{ et } b | d \Rightarrow c | d \end{cases}$

- $a = bq + r$ avec $0 \leq r < |b| \Rightarrow a \wedge b = b \wedge r$

Algorithme d'Euclide : on fait des divisions euclidiennes successives et le pgcd de a et b et le dernier reste non nul. La suite (r_n) est strictement décroissante.

- $a | b \Rightarrow a \vee b = |b| \quad ka \vee kb = k(a \vee b)$

$$b | a \Rightarrow a \wedge b = |b| \quad ka \wedge kb = k(a \wedge b)$$

$$a \wedge b = a + kb \wedge b \quad (a \wedge b)(a \vee b) = |ab|$$

$$a \wedge b = c \Leftrightarrow a/c \wedge b/c = 1$$

- Bézout** $a \wedge b = c \Rightarrow au + bv = c$
 $a \wedge b = 1 \Leftrightarrow au + bv = 1$

- Gauss** $a | bc \text{ et } a \wedge b = 1 \Rightarrow a | c$
 $a \wedge c = 1 \text{ et } b \wedge c = d \Rightarrow ab \wedge c = d$
 $a \wedge c = 1 \text{ et } b \wedge c = 1 \Rightarrow ab \wedge c = 1$
 $a | c \text{ et } b | c \text{ et } a \wedge b = 1 \Rightarrow ab | c$

- Après avoir décomposer a et b en facteurs premiers :
 - Le pgcd est le produit des facteurs premiers communs, chacun étant affecté du plus petit des deux exposants.
 - Le ppcm est le produit des tous les facteurs premiers, chacun étant affecté du plus grand des deux exposants.

- p est premier $\Leftrightarrow p \geq 2$ et ses seuls diviseurs sont 1 et lui même.

Il existe une infinité de nombre premiers.

Tout entier $n \geq 2$ a au moins un facteur premier p .

Si n est premier il est évident que $p = n$, sinon $p \leq \sqrt{n}$.

Tout nombre autre que 0 et 1 se décompose de manière unique en produits de nombres premiers.

p est premier et $p \mid ab \Rightarrow p \mid a$ ou $p \mid b$

- $a \equiv b [n] \Leftrightarrow n \mid (a-b) \Leftrightarrow a = b + kn$
 $a \equiv r [n]$ et $0 \leq r < n \Leftrightarrow r$ est le reste de a/n
 $a \equiv b [n]$ et $b \equiv c [n] \Rightarrow a \equiv c [n]$
 $a \equiv b [n]$ et $a' \equiv b' [n] \Rightarrow a + a' \equiv b + b' [n]$
 $a \equiv b [n]$ et $a' \equiv b' [n] \Rightarrow aa' \equiv bb' [n]$
 $a \equiv b [n] \Rightarrow ac \equiv bc [n]$
 $a \equiv b [n]$ et $p \in \mathbb{N} \Rightarrow a^p \equiv b^p [n]$
- $a \wedge n = 1 \Leftrightarrow$ il existe un entier u tel que $au \equiv 1 [n]$ ($a \in \mathbb{N}^+$)
 Pour trouver u , chercher une relation de Bézout entre a et n .

Petit théorème de Fermat

Si p est un nombre premier et x un entier alors $x^p \equiv x [p]$.

Si en plus p ne divise pas x alors on a $x^{p-1} \equiv 1 [p]$.

Théorème chinois des restes

$$\begin{cases} x \equiv a [n] \\ x \equiv b [k] \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv \frac{akv + bnu}{n \wedge k} [n \vee k] \quad \text{avec } nu + kv = n \wedge k$$

- Méthode de résolution $9x \equiv 21 [15] \Leftrightarrow 9x - 15y = 21$

Cette équation admet des solutions dans \mathbb{Z} si et seulement si $(9 \wedge 15) \mid 21$. On utilise l'algorithme d'Euclide :

$$\begin{aligned} 15 &= 9 \cdot 1 + 6 \\ 9 &= 6 \cdot 1 + 3 \\ 6 &= 3 \cdot 2 + 0 \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad 9 \wedge 15 = 3$$

On remarque que $21 = 3 \cdot 7$ puis on remonte l'algorithme :

$$\begin{aligned} 3 &= 9 - 6 \\ 3 &= 9 - (15 - 9) && \text{en multipliant par 7} \\ 3 &= 9 \cdot 2 + 15 \cdot (-1) \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad (14 ; -7) \text{ est solution particulière}$$

$$9x - 15y = 21 = 9(14) - 15(-7) \Rightarrow 9(x-14) = 15(y-7)$$

En divisant par le pgcd on trouve $3(x-14) = 5(y-7)$

Le théorème de Gauss nous donne $3 \mid (y-7)$ donc $y = 3k + 7$

On remplace dans l'équation bleue et on trouve que

$$9x - 14 \cdot 9 = (15 \cdot 3)k \Rightarrow 9x = 45k + 14 \cdot 9 \Rightarrow x = 5k + 14.$$

Réciproquement on vérifie que $9(5k + 14) - 15(3k + 7) = 21$

$$\Leftrightarrow 45k + 14 \cdot 9 - 45k - 7 \cdot 15 = 21 \Leftrightarrow 2 \cdot 3 - 1 \cdot 5 = 1 \Leftrightarrow \text{VRAI}$$

On peut enfin conclure : $S = \{ (5k + 14 ; 3k + 7) / k \in \mathbb{Z} \}$

- $\{x_0 + kp / k \in \mathbb{Z}\}$ est la **classe d'équivalence** x_0 de modulo p , c'est-à-dire l'ensemble des entiers x_0 vérifiant $x_0 \equiv 0 [p]$.

$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} = \{x_0 + kp / x_0 \in \{0 \dots p-1\}, k \in \mathbb{Z}\}$$

est l'ensemble des classes d'équivalence de modulo p

- $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ muni de l'addition et de la multiplication est un anneau. Les classes d'équivalence peuvent s'ajouter et se multiplier. **Attention** : en général, $ab = 0$ n'entraîne pas $a = 0$ ou $b = 0$. Par exemple dans $\mathbb{Z}/10\mathbb{Z}$: $3+5=8$; $3 \cdot 5=15=5$; $2 \cdot 5=10=0$.

