

## Intermede

### Theorie des ensembles II

#### Relations

Soient  $E, F, G$  des ensembles

#### (I) Relations

##### 1) Définition

Def : Une relation  $R$  sur  $E$  est une partie de  $E^2$

- Soient  $x, y \in E$

On dit que  $x$  et  $y$  sont en relation (via  $R$ ) et on note  $x R y$  ssi  $(x, y) \in R$

• Dans le cas contraire on note  $x \not R y$

Rq : en general pour définir une relation  $R$ , on dit :

"Ocsd  $R$  la relation sur  $E$  définie

$$x R y \iff \left\{ \begin{array}{l} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \right.$$

pour tous  $x, y \in E$ ."

## 2) Exemples

• On prend  $E := \text{MPSI}_3$

Voici des exemples de relations sur  $E$ :

•  $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  et  $y$  se sont déjà parlés

On a: Gabriel  $\mathcal{R}$  Alexandre

Elle est symétrique:

$$\forall x, y \in \text{MPSI}_3, x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$$

En fait non! Il est possible que  $x$  ait parlé à  $y$  mais que  $y$  ait déjà parlé à  $x$

•  $x$  et  $y$  sont ds le m<sup>ême</sup> gp de colle

•  $x$  est allé chez  $y$

•  $x$  est plus gd que  $y$

Ex: Nils  $\mathcal{R}$  Aveline mais Aveline  $\mathcal{R}$  Nils

Pour la relation "être ds le m<sup>ême</sup> gp de colle", notée  $\mathcal{G}$ , on a

Aveline  $\mathcal{G}$  Joan et Joan  $\mathcal{G}$  Aveline

## • Sur $\mathbb{R}$ ①

⊛  $x$  et  $y$  ont  $\bar{n}$  signe (au sens stricte)

⊛ On fixe  $R \geq 0$ . On considère  $\mathcal{R}$  la relation sur  $\mathbb{R}$  def par

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x^2 + y^2 = R^2$$

⊛  $x > y$

⊛  $x \geq y$

## • Sur $\mathbb{Z}$ ①

⊛  $a$  et  $b$  ont  $\bar{n}$  parité

⊛  $a = -b$

⊛ ( $a$  divise  $b$ )  $a \mid b$

⊛  $a$  et  $b$  sont premier entre eux

⊛ Fixons  $N \in \mathbb{N}^*$

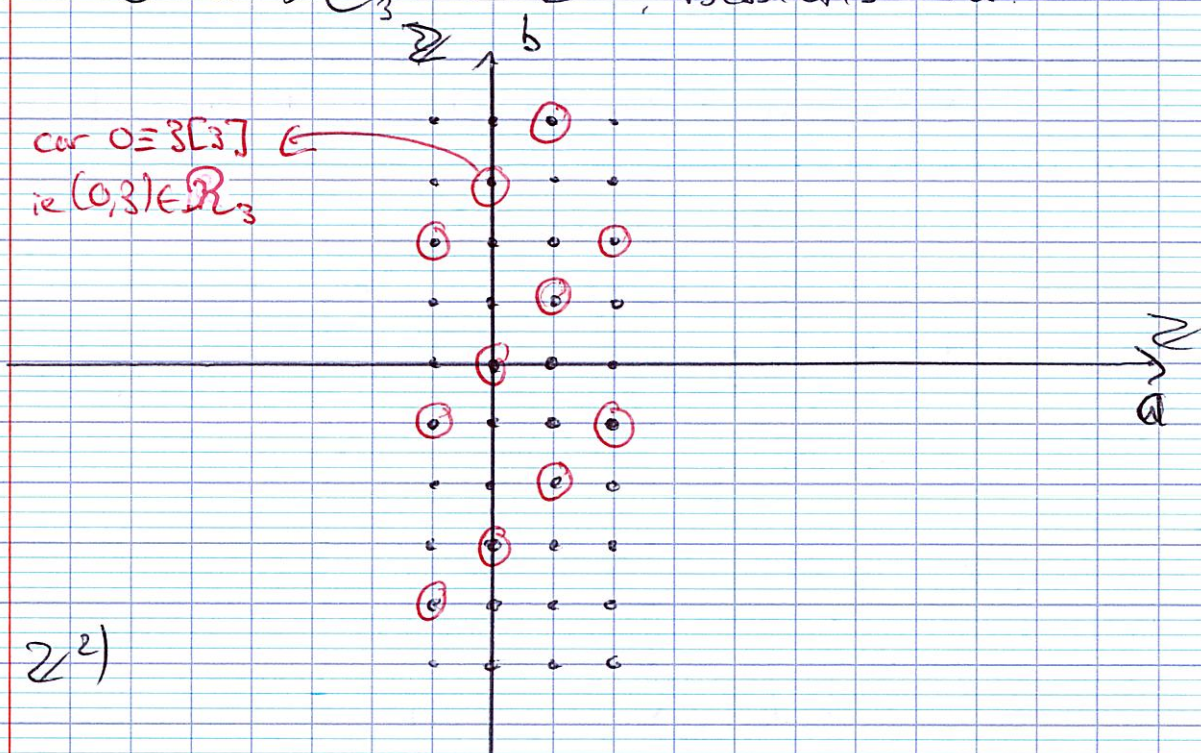
On considère la relation  $\mathcal{R}_N$  sur  $\mathbb{Z}$  def par

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, a \mathcal{R}_N b \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{N}$$

⊛  $a \leq b$

(d<sup>n</sup>) On pose  $N := 3$  - On a  $\mathbb{Q}_3$

On a  $\mathbb{Q}_3 \subset \mathbb{Z}^2$ , Dessinons-la :



Def<sup>o</sup>:

La relation  $\mathbb{Q}_N$  sur  $\mathbb{Z}$  est appelée la relat<sup>o</sup> de congruence modulo  $N$ ; on la note  $\equiv [N]$ .

### 3) Vocabulaire

Soit  $\mathcal{R}$  une relation sur  $E$ . On dit que:

- 1<sup>o</sup>  $\mathcal{R}$  est réflexive  $\Delta$  ssi  $\forall x \in E, x \mathcal{R} x$
- $\mathcal{R}$  est transitive  $\Delta$  ssi  $\forall x, y, z, (x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} z) \Rightarrow x \mathcal{R} z$
- $\mathcal{R}$  est symétrique  $\Delta$  ssi  $\forall x, y \in E, x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$

- $\mathcal{R}$  est anti-symétrique  $\overset{\Delta}{\text{ssi}} \forall x, y \in E, (x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} x) \Rightarrow x = y$

## II) Relations d'ordre

### 1) Déf°

Def° : Soit  $E$  un ensemble. Soit  $\mathcal{R}$  une relat° sur  $E$ . On dit que  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre sur  $E$   $\overset{\Delta}{\text{ssi}}$   
 $\mathcal{R}$  est réflexive, transitive et anti-symétrique

### Remarques

- Les relations d'ordre "abstraites" sont notées généralement :  $\ll, \leq, \preceq$
- Un ensemble ordonné est un couple  $(E, \preceq)$  où  $E$  est un ensemble et où  $\preceq$  est une relat° d'ordre sur  $E$
- On dit  $\textcircled{+}$  que  $\mathcal{R}$  est un pré-ordre sur  $E$   $\overset{\Delta}{\text{ssi}}$   
 $\mathcal{R}$  est réflexive et transitive

### 2) Exemples

- $\mathbb{R}$  muni de l'ordre usuel  $\leq$ .
- $\mathbb{Z}$  muni de  $\leq$ .
- $\mathbb{Z}$  muni de  $|$ .

$\textcircled{+}$   $\forall a \in \mathbb{Z}, a \leq a$  : d'où la réflexivité

$\textcircled{+}$  si  $a \leq b$  et si  $b \leq c$  alors  $a \leq c$  : d'où la transitive

$\textcircled{+}$  si  $a \leq b$  et si  $b \leq a$  alors  $\Delta a = \pm b$

Fait: " $\mid$ " est un préordre sur  $\mathbb{Z}$

- " $\mid$ " est une relation d'ordre sur  $\mathbb{N}$
- Si  $X$  est un ensemble. On dispose de  $\leq$  sur  $\mathcal{P}(X, \mathbb{R})$   
(c'est une relation d'ordre)
- L'inclusion est une relation d'ordre sur  $\mathcal{P}(E)$

### 3) Vocabulaire Ordres totaux

Soit  $\leq$  une relation d'ordre  $E$

Def°: On dit qu'elle est totale si  $\forall x, y \in E, (x \leq y \text{ ou } y \leq x)$

- On dit que  $(E, \leq)$  est totalement ordonné

Ex:

- L'inclusion n'est pas totale

- Dans  $\mathcal{P}(\{0, 1\})$  muni de  $\subset$ : les singletons  $\{0\}$  et  $\{1\}$  ne sont pas comparables

- De même pour " $\mid$ ": car  $2 \nmid 3$  et  $3 \nmid 2$

- De même pour  $\leq$  sur  $\mathcal{L}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$

On a  $\sin \notin \tilde{0}$  et  $\sin \not\leq \tilde{0}$   
Donc  $\sin$  et  $\tilde{0}$  ne sont pas comparables

#### 4) Applications croissantes

Def°: Soient  $(E, \leq_E)$  et  $(F, \leq_F)$  deux ensembles ordonnés.  
Soit  $f: E \rightarrow F$ .

On dit que  $f$  est croissante (pour les  $\leq_E$  et  $\leq_F$ )

$$\Delta \text{ssi } \forall x, y \in E, x \leq_E y \Rightarrow f(x) \leq_F f(y)$$

Ex:

- les  $f^\circ$  au sens usuel : ok
- C'est des applications croissantes, de  $(\mathbb{R}, \leq)$  dans  $(\mathbb{R}, \leq)$

- Soient  $E, F$  ens ; soit  $f: E \rightarrow F$

$$\text{Ocsd } \mathbb{I} : \mathcal{P}(F) \rightarrow \mathcal{P}(E)$$

$$B \mapsto f^{-1}[B]$$

Elle est croissante pour l'inclusion

De même pour l'application "poussé-en-avant"

- Ocsd  $\text{Card} : \mathcal{P}_F(E) \rightarrow \mathbb{N}$

$$A \mapsto \text{Card}(A)$$

$$\text{On a } A \subseteq B \Rightarrow \text{Card}(A) \leq \text{Card}(B)$$

Donc  $\text{Card}$  est croissante pour  $\subseteq$  et  $\leq$

- Ocsd  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ie  $\text{Id}_{\mathbb{N}}$   
 $n \mapsto n$

a) A-t-on  $\text{Id}_{\mathbb{N}} : (\mathbb{N}, \leq) \rightarrow (\mathbb{N}, \leq)$  croissante

b) A-t-on  $\text{Id}_{\mathbb{N}} : (\mathbb{N}, |) \rightarrow (\mathbb{N}, \leq)$  croissante ?

a) NON car  $2 \leq 3$  mais  $2 \nmid 3$

b) A-t-on  $a \mid b \Rightarrow a \leq b$  ?

NON car  $1 \mid 0$  mais  $1 \nless 0$

MAIS : on a  $\left. \begin{matrix} a \mid b \\ b \neq 0 \end{matrix} \right\} \Rightarrow |a| \leq |b|$

Ainsi  $\text{Id}_{\mathbb{N}^*} : (\mathbb{N}^*, |) \rightarrow (\mathbb{N}^*, \leq)$  est croissante

### 5) Remarque

Les notions de majorant, minorant, maximum, minimum et peuvent être définies dans un ensemble ordonné qcb

## III) Relations d'équivalence

### 1) Définition

Def° : Soit  $R$  une relation sur  $E$ . On dit que  $R$  est une relat° d'équivalence sur  $E$  si  $R$  réflexive,  $R$  symétrique,  $R$  transitive

$R_q$  : les relat° d'équivalence sont l'outil par excellence permettant de faire des identifications  
abstractions

Notations : Soit  $R$  une relation d'équivalence sur  $E$   
Soient  $x, y \in E$ . On note

$$\underline{x \equiv_{\mathbb{R}} y} \quad \overset{\Delta}{\text{ssi}} \quad x \mathcal{P} y$$

(en qq sorte :  $x$  et  $y$  sont les  $\bar{n}$  du point de vue de  $\mathbb{R}$ )

## 2) Exemples

### Sur $MPSI_3$

- ⊙ la relation "être dans le  $\bar{n}$  gp de colle"
- ⊙ "être du même sexe"
- ⊙ "venir du  $\bar{n}$  département"

### Sur $\mathbb{Z}$

• Pour  $N \in \mathbb{N}^*$  la relation de  $\equiv_{[N]}$  est une relation d'équivalence

$$: \textcircled{1} \begin{cases} \bullet x \equiv x [N] \\ \bullet x \equiv y [N] \Rightarrow y \equiv x [N] \\ \bullet x \equiv y [N] \\ \bullet y \equiv z [N] \end{cases} \Rightarrow x \equiv z [N]$$

### Sur $\mathbb{R}$

(a relation "être du  $\bar{n}$  signe au sens strict" est une relation d'équivalence

my

### 3) Classes d'équivalences et aldef°

Soit  $E$  un ensemble muni d'une relat° d'équivalence  $\mathcal{R}$

Def° : Soit  $x \in E$ . La classe d'équivalence pour  $\mathcal{R}$ , notée  $Cl_{\mathcal{R}}(x)$  est l'ensemble des éléments  $y \in E$  tq  
 $y \equiv_{\mathcal{R}} x$   
Et on pose :

$$Cl_{\mathcal{R}}(x) := \{y \in E \mid y \mathcal{R} x\}$$

### b) un exemple

Soit  $N \in \mathbb{N}^*$ .  $0_{\text{ord}} \equiv_{\text{ord}}$

$$\text{Alors } Cl_{\equiv_{\text{ord}}} (0) = \{k \in \mathbb{Z} \mid k \equiv 0[N]\}$$

$$= \{k \in \mathbb{Z} \mid N \text{ divise } k\}$$

$$= \underline{N\mathbb{Z}} \quad (= \text{ensemble des multiples de } N)$$

$$\cdot Cl_{\equiv_{\text{ord}}} (1) = \{k \in \mathbb{Z} \mid k \equiv 1[N]\}$$

$$= \{1, 1+N, 1+2N, \dots, 1-N, \dots\}$$

On le note  $1+N\mathbb{Z}$

### c) propriétés

Prop<sup>th</sup>

$$1) x \in Cl_R(x)$$

$$2) Cl_R(x) \cap Cl_R(y) \neq \emptyset \Leftrightarrow x R y$$

$$3) Cl_R(x) \cap Cl_R(y) \neq \emptyset \Leftrightarrow Cl_R(x) = Cl_R(y)$$

$$4) Cl_R(x) = Cl_R(y) \Leftrightarrow x R y$$

N/ Soit  $x, y \in E$

$$1) \hat{=} x R x, \text{ on a } x \in Cl_R(x)$$

$$2) \text{ Nq } Cl_R(x) \cap Cl_R(y) \neq \emptyset \hat{=} x R y$$

$$\textcircled{\Rightarrow} \text{ Osq } x R y \text{ car } x R y. \text{ Donc } x \in Cl_R(y)$$

$$\text{Or } x \in Cl_R(x); \text{ donc } x \in Cl_R(x) \cap Cl_R(y) \quad \square$$

$$\textcircled{\Rightarrow} \text{ Osq } Cl_R(x) \cap Cl_R(y) \neq \emptyset \text{ et on fixe } z_0 \in Cl_R(x) \cap Cl_R(y).$$

On a  $z_0 R x$  et  $z_0 R y$ . Donc on a aussi par symétrie  $x R z_0$ .

$$\hat{=} z_0 R y, \text{ par transitivité, on en déduit } x R y$$

$$\text{I.e. } x R y \quad \square$$

$$3) \quad \bigcap_q \mathcal{C}_R(x) \cap \mathcal{C}_R(y) \neq \emptyset \Rightarrow \mathcal{C}_R(x) = \mathcal{C}_R(y)$$

$$\Leftrightarrow \text{Osq } \mathcal{C}_R(x) = \mathcal{C}_R(y) \text{ . Donc } \mathcal{C}_R(x) \cap \mathcal{C}_R(y) = \mathcal{C}_R(x)$$

$$\text{Or } x \in \mathcal{C}_R(x); \text{ donc } \mathcal{C}_R(x) \cap \mathcal{C}_R(y) \neq \emptyset$$

$$\Leftrightarrow \text{Osq } \mathcal{C}_R(x) \cap \mathcal{C}_R(y) \neq \emptyset \text{ . } \bigcap_q \mathcal{C}_R(x) = \mathcal{C}_R(y)$$

NA COP, on a  $x R y$

On raisonne par double inclusion (CRPDI)

$$\bigcap_q \mathcal{C}_R(x) \subset \mathcal{C}_R(y)$$

$$\text{Soit } z \in \mathcal{C}_R(x)$$

$$\bigcap_q z \in \mathcal{C}_R(y)$$

On a  $z R x$ ; or  $x R y$ ; par transitivité, on a

$$z R y \text{ i.e. } z \in \mathcal{C}_R(y)$$

$$\text{Réciproque: } \mathcal{C}_R(y) \subset \mathcal{C}_R(x)$$

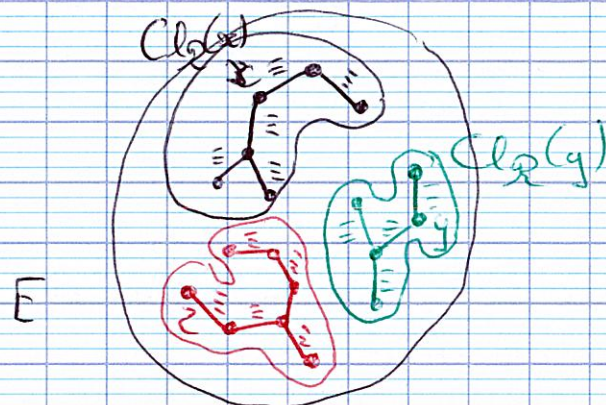
■ 3)

4) On a

$$x \mathcal{R} y \Leftrightarrow \underset{2)}{Cl_{\mathcal{R}}(x) \cap Cl_{\mathcal{R}}(y) \neq \emptyset} \Leftrightarrow \underset{3)}{Cl_{\mathcal{R}}(x) = Cl_{\mathcal{R}}(y)}$$

Rg: L'idée sous-jacente, ici, est que "les classes de  $\mathcal{R}$ " forment une partition de  $E$

(d<sup>n</sup>)



#### 4) classes d'équivalence ( $h_3$ ) et ensemble quotient

Soit  $E$  un ensemble muni d'une relation d'équivalence  $\mathcal{R}$

Def: Soit  $A \subseteq E$

On dit que  $A$  est une classe d'équivalence pour  $\mathcal{R}$  ssi

$$\exists x \in E: A = Cl_{\mathcal{R}}(x)$$

Rg: on a

$A$  classe d'équivalence  $\Leftrightarrow$   
pour  $\mathcal{R}$

$$\left\{ \begin{array}{l} \bullet A \neq \emptyset \\ \bullet \forall a \in A, \forall x \in E, x \mathcal{R} a \Rightarrow x \in A \\ \quad \text{"A est saturée"} \\ \bullet \forall a, b \in A, a \mathcal{R} b \end{array} \right.$$

Def°:

L'ensemble quotient de  $E$  par  $\mathcal{R}$ , noté  $E/\mathcal{R}$  est l'ensemble des classes d'équivalence (pour  $\mathcal{R}$ ) de  $E$

I.e, on pose :  $E/\mathcal{R} := \left\{ A \in \mathcal{P}(E) \mid A \text{ est une classe d'équivalence de } E \text{ pour } \mathcal{R} \right\}$

Exemple:

- On se place sur  $\text{HPSI}_3$  muni de "être de la même grp de colle", qu'on note  $\mathcal{R}$ . Alors.

$$\text{HPSI}_3/\mathcal{R} = \left\{ \{ \text{Hyacinthe, Romain, Thomas} \}, \dots \right\}$$

- Sur  $\mathbb{R}$  muni de  $\leq$  "est de  $n$  signe strict", noté  $\mathcal{R}$

$$\text{On a } \mathbb{R}/\mathcal{R} = \left\{ \mathbb{R}_+^*, \mathbb{R}_-^*, \{0\} \right\}$$

5)  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$

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

On a vu que  $\equiv_{[N]}$  est une relat° d'équivalence

$$\begin{aligned} (\textcircled{1}) \quad & \bullet x \equiv x [N], \bullet x \equiv y [N] \wedge y \equiv x [N], \bullet \text{ ~~$x \equiv y [N] \wedge y \equiv z [N] \Rightarrow x \equiv z [N]$~~ } \\ & \bullet x \equiv y [N] \text{ et } y \equiv z [N] \Rightarrow x \equiv z [N] \end{aligned}$$

On a vu que  $Cl_{\equiv[N]}(0) = N\mathbb{Z}$

$$\text{et } Cl_{\equiv[N]}(1) = \{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv 1[N]\} = \{kn+1, k \in \mathbb{Z}\}$$

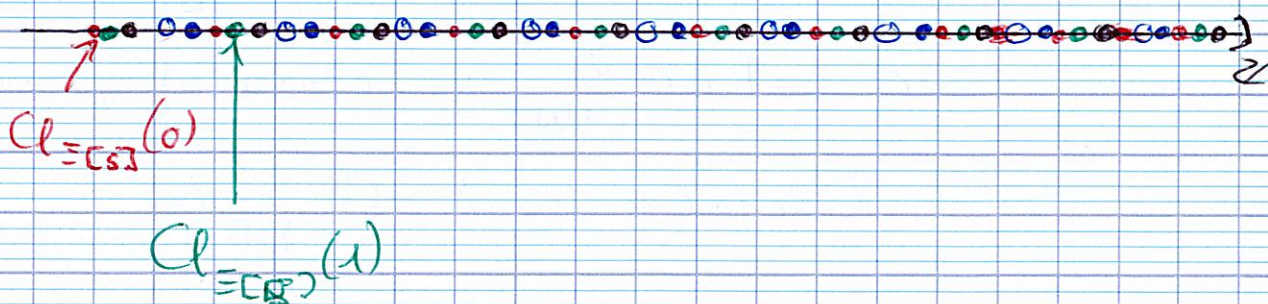
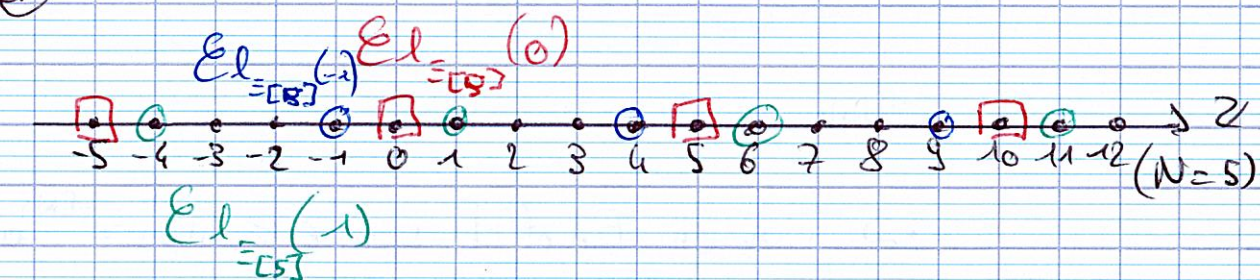
$$\text{notato } \equiv[N] \text{ } \mathbb{Z}$$

Dém :  $Cl_{\equiv[N]}(2) = 2 + N\mathbb{Z}$

$\hat{c} - 1 \equiv N-1[N]$  donc

$$Cl_{\equiv[N]}(-1) = Cl_{\equiv[N]}(N-1)$$

dn



Def<sup>o</sup> : On pose

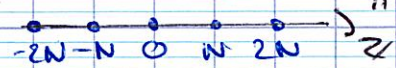
$$\mathbb{Z}/N\mathbb{Z} := \mathbb{Z}/\equiv[N]$$

Prop

Notation :

Si  $x \in \mathbb{Z}$ , on note  $\overline{x}^{[N]} := \text{Cl}_{=[N]}(x)$

Ex :  $\overline{0}^{[N]} = N\mathbb{Z} = "$



Prop :

1)  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  est fini et  $|\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}| = N$

2)  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z} = \left\{ \overline{0}^{[N]}, \overline{1}^{[N]}, \dots, \overline{N-1}^{[N]} \right\}$

3)  $\prod_q \mathbb{Z}/N\mathbb{Z} = \left\{ \overline{0}^{[N]}, \overline{1}^{[N]}, \dots, \overline{N-1}^{[N]} \right\}$

ORAPU

•  $\supset$  c'est ok. En effet, si  $x \in \mathbb{Z}$ , alors  $\overline{x}^{[N]}$  est une classe d'équivalence et donc  $\overline{x}^{[N]} \in \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  et  $\overline{x}^{[N]} \in \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$

•  $\subset$  Soit  $A \in \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  une classe d'équivalence

Fixons  $x \in \mathbb{Z}$  tq  $A = \text{Cl}_{=[N]}(x)$

$\prod_q \exists k \in [0, N-1], \text{Cl}_{=[N]}(x) = \text{Cl}_{=[N]}(k)$

Idee : DE

On fait la DE de  $x$  par  $N$ : fixons  $q \in \mathbb{Z}$  et  $r \in [0, N-1]$

tq  $x = qN + r$

$\exists x-r=Nq$ , on a  $N|x-r$  ie on a  $x \equiv r \pmod{N}$

$$\text{Donc } \text{cl}_{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}(x) = \text{cl}_{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}(r)$$

■

1) Donc  $\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$  est fini car il est inclus dans l'ensemble fini:

$$\left\{ \overline{k}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}} ; k \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket \right\} \text{ et } \left| \mathbb{Z}/N\mathbb{Z} \right| \leq N$$

① (AC)

$\neg q$  les  $\overline{k}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}$  sont 2 à 2 distinctes qd  $k \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket$

$$\text{Ie } \neg q \quad \forall k, l \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket, k \neq l \Rightarrow \overline{k}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}} \neq \overline{l}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}$$

Ie  $\neg q$  (par contraposition):

$$\forall k, l \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket, \overline{k}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}} = \overline{l}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}} \Rightarrow k = l$$

$$\text{Soient } k, l \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket \text{ tq } \overline{k}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}} = \overline{l}^{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}$$

$$\neg q \quad k = l$$

$$\text{D'apr } \vdash \text{ACQP on a } k \equiv l \pmod{N}$$

$$\text{Donc } N | k - l$$

$$\text{ORPA et } \text{on } q \quad k \neq l, \text{ alors } k - l \neq 0$$

$$\text{Donc } N | k - l \text{ entraîne } N \leq |k - l|$$

Rappel:

$$\left. \begin{array}{l} a|b \\ b \neq 0 \end{array} \right\} \Rightarrow |a| \leq |b|$$

$$\forall r, k, l \in [0, N-1]; |k-l| \leq N-1$$

Ab:

2R

