# C11 - Arithmétique

# I. Divisibilité

# 1. Relation de divisibilité

#### **Association**

a et b  $\in \mathbb{Z}$  sont dit associés ssi a|b et b|a

Ils sont associés ssi :

$$|a| = |b| \Leftrightarrow a = \pm b \Leftrightarrow \exists \epsilon \in \{\pm 1\}$$

Démonstration

Supposons  $a=\epsilon b$  avec  $\epsilon\in\{\pm 1\}$  alors b|a et  $b=\epsilon a$  Donc a|b a et b sont associés

Supposons que a et b soient associés :

- Si a=0 alors comme  $a|b,\,b=0$  donc  $a=\pm\,b$  donc |a|=|b|
- Si b = 0 se même |a| = |b|
- Si  $a \neq 0$  et  $b \neq 0$

Alors comme a|b, il existe |a||k| = |b|

Comme  $b \neq 0$ ,  $k \neq 0$  donc  $|k| \geq 1$  et comme |a| et |b| sont positifs  $|a| \leq |b|$ 

Par symétrie des roles,  $|b| \leq |a|$ 

Donc |a| = |b|

#### Démonstration de la conséquence

R et T par "restriction"

Antisymétrique:

Soient  $a,b \in \mathbb{N}$  tq a|b et b|a

Alors par la proposition : |a|=|b| or  $a,b\in\mathbb{N}$ , Donc a=b De plus  $2\nmid 3$  et  $3\nmid 2$  Donc l'ordre n'est pas total.

# II. Diviseurs et multiples communs

# 2. Cas des entiers relatifs

# **Proposition 18**

Démonstration

Soient  $a,b\in\mathbb{Z}$  et  $k\in\mathbb{Z}^*$ On a  $a\wedge b\mid a$  donc  $k(a\wedge b)\mid ka$ De même  $k(a\wedge b)\mid (ka)\wedge (kb)$ De plus il existe  $u,v\in\mathbb{Z}$  tq  $a\wedge b=au+bv$ On a alors  $k(a\wedge b)=(ka)u+(kb)v$  or

$$egin{cases} (ka) \wedge (kb) \mid (ka) \ (ka) \wedge (kb) \mid (kb) \end{cases}$$

donc

$$egin{aligned} (ka) \wedge (kb) \mid (ka)u + (kb)v \ & (ka) \wedge (kb) \mid k(a \wedge b) \end{aligned}$$

Ainsi  $k(a \wedge b)$  et  $(ka) \wedge (kb)$  sont associés et comme ce sont des entiers naturels, ils sont égaux.

# 3. Nombre premiers entre eux

## **Théorème**

Soit  $a,b\in\mathbb{Z}$  alors

$$a \wedge b = 1 \Leftrightarrow (\exists u, v \in \mathbb{Z}, au + bv = 1)$$

#### Démonstration:

⇒ : Relation de Bézout

 $\Leftarrow$  : Supposons qu'il existe  $u,v\in\mathbb{Z}$  tel que :

$$au + bv = 1$$

Tout diviseur commun d de a et b divise la CLE au+bv=1 or  $1\in\mathbb{N}$  et  $1\mid a$  et  $1\mid b$  donc par la caractérisation des PGCD,  $1=a\wedge b$ 

#### Théorème de Gauss

Soient  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ 

$$\left.egin{array}{c} a\mid bc\ a\wedge b=1 \end{array}
ight\}\Rightarrow a\mid c$$

Supposons que  $a \mid bc$  et  $a \land b = 1$ 

Par la relation de Bézout, il existe  $u,v\in\mathbb{Z}$  tel que :

$$au + bv = 1$$

On a alors

$$a(uc) + (bc)v = c$$

or  $a \mid a(uc)$  et  $a \mid (bc)v$ 

Donc a divise la CLE

$$a(uc) + (bc)v = c$$

# Théorème : Divisibilité par produit

Soient  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ 

$$\left.egin{array}{c} a\mid b\ b\mid c\ a\wedge b=1 \end{array}
ight\}\Rightarrow ab\mid c$$

Démonstration:

Supposons  $a \mid b$ ,  $b \mid c$  et  $a \land b = 1$ 

Comme  $a \mid c$  il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tq ak = c

Or  $b \mid c$  i.e.  $b \mid ak$ 

et 
$$b \wedge a = 1$$

Donc par le théorème de Gauss

#### **Théorème**

Soient  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ 

$$\left. egin{aligned} a \wedge b \ b \wedge c \end{aligned} 
ight\} \Rightarrow (ab) \wedge c = 1$$

#### **Théorème**

$$orall r \in \mathbb{Q}, \exists ! (p,q) \in \mathbb{Z} imes \mathbb{N}^*, egin{cases} p \wedge q = 1 \ rac{p}{q} = r \end{cases}$$

Démonstration

#### Unicité

Soient  $(p,q),(p',q')\in \mathbb{Z} imes \mathbb{N}^*$ , tel que  $p\wedge q$  =  $p'\wedge q'=1$  et  $\frac{p}{q}=\frac{p'}{q'}$ 

On a alors pq'=p'q donc pp'q' ou  $p\wedge q=1$  (Gauss) De même  $p'\mid p$  donc  $q'=\pm q$  or  $q,q'\in \mathbb{N}^*$ ,

Donc q' = q et p' = p

### **Définition**

L'écriture  $r=rac{p}{q}$  s'appelle l'écriture irréductible du rationnel r

# 4. PGCD de plus de 2 entiers

#### **Définition**

Soient  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ ,

Le PGCD de 3 entiers est :

$$a \wedge b \wedge c$$

# Propriété

La loi  $\wedge$  est associative te commutative et admet 0 comme élément neutre  $(\operatorname{sur} \mathbb{N})$ .

# **Proposition 21**

Démonstration

L'assertion de recurrence est la proposition

#### **Initialisation**

 $A_2$  est la relation de Bézout déja vue et prouvée

#### Hérédité

Soit  $n \geq 2$  tq  $A_n$ 

Soient  $a_1, \ldots, a_{n+1} \in \mathbb{Z}$ 

Par H.R. il existe  $u_1, \ldots u_n \in \mathbb{Z}$  tq

$$igwedge_{i=1}^n a_i = \sum_{i=1}^n u_i a_i$$

Puis par  $A_2$ :

$$igwedge_{i=1}^n a_i \, \wedge a_{n+1} = (igwedge_{i=1}^n a_i) u + a_{n+1} v$$

Cela se réécrit :

$$igwedge_{i=1}^{n+1} a_i = \left(\sum_{i=1}^n a_i(u_i u)
ight) + a_{n+1} v = \sum_{i=1}^{n+1} a_{i ilde{u_i}}$$

En posant:

$$egin{cases} orall i \in \llbracket 1, n 
rbracket, ilde{u_i} = u_i u \in \mathbb{Z} \ u_{n+1} = v \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

Ainsi  $A_{n+1}$  est vérifiée Cela achève l'hérédité

#### **Définition**

Soient  $a_1,\ldots,a_n\in\mathbb{Z}$ 

On dit qu'ils sont

- 1. Premiers entre eux deux a deux ssi  $orall i,j\in \llbracket 1,n
  rbracket, i\neq j\Rightarrow a_i\wedge a_j=1$
- 2. Premiers entre eux dans leur ensemble

ssi

$$igwedge_{i=1}^n a_i = 1$$

Démonstration

Si a=0 ou b=0 le seul multiple positif de a et b est 0 et  $min_{|_{\mathbb{N}}}(\{0\})=0$ 

Si  $a \neq 0$  et  $b \neq 0$ 

On note  $d=a \wedge b \neq 0$  (car  $a \neq 0$ )

On pose  $m = \frac{ab}{d}$ 

Comme  $d \mid b$ , alors  $\frac{b}{d} \in \mathbb{N}$  et  $m = a\left(\frac{b}{d}\right)$ 

est un multiple de a

De même m est un multiple de b, donc m est un multiple commun à a et b

Soit n un multiple commun de a et b Posons  $a' = \frac{a}{d}$  et  $b' = \frac{b}{d}$ 

On a 
$$a' \wedge b' = 1$$

(On a vu que si  $k \mid a$  et  $k \mid b$ ,  $\left( \frac{a}{k} \right) \wedge \left( \frac{b}{k} \right) = \frac{a \wedge b}{k}$ )

On a  $a \mid n$  donc  $a' \mid \frac{n}{d}$ 

Puis de même  $b' \mid \frac{n}{d}$ 

or  $a' \wedge b' = 1$  donc  $a'b' \mid \frac{n}{d}$ 

i.e.  $\frac{a}{d} \times \frac{b}{d} \mid \frac{n}{d}$ 

en multipliant par d,  $m=\frac{ab}{d}\mid n$ 

Donc m divise tout multiple commun de a et b

#### Théorème de Bézout

$$orall a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z}, igwedge_{i=1}^n a_i = 1 \Leftrightarrow \left(\exists u_1, \dots, u_n, \sum_{i=1}^n u_i a_i = 1
ight)$$

## 5. PPCM

#### Définition dans $\mathbb{Z}$ du PPCM

Pour  $a,b\in\mathbb{Z}$ , on pose

$$a \lor b = |a| \lor |b|$$

# Propriété

Pour  $a \neq 0$  et  $b \neq 0$ ,  $a \vee b$  est aussi le plus petit des multiples communs positifs de a et b au sens de l'ordre usuel  $\leq$ 

# Propriété: Caractérisation du PPCM

Soient  $a,b\in\mathbb{Z}$  et  $m\in\mathbb{N}$ Alors

$$m = a ee b \Leftrightarrow egin{cases} a \mid m ext{ et } b \mid m \ orall n \in \mathbb{Z}, (a \mid n ext{ et } b \mid n \Rightarrow m \mid n) \end{cases}$$

# Propriété

$$orall a,b\in \mathbb{Z}, (a\wedge b)(aee b)=|ab|$$

### Méthode de calcul $a \lor b$

$$42 \land 54 = 6$$

Donc

$$42 \vee 54 = \frac{42 \times 54}{6} = 42 \times 9 = 378$$

# **Propriété**

$$orall a,b,n\in \mathbb{Z}, (na)ee (nb)=|n|(aee b)$$

# **III. Nombres premiers**

# 1. Définition et premières propriétés

### **Définition**

Un nombre premier est un entier naturel  $p \neq 1$  et dont les seuls diviseurs positifs sont 1 et p

Remarque: 1 n'est pas premier

# **Notation (du prof)**

On notera  $\mathcal{P}$  l'ensemble des nombres premiers

# **Exemple**

$$2,3,5,7,11\in\mathcal{P}$$

## **Définition**

 $n \neq 1$  et non premier est dit composé.

Il existe alors  $ab \in \mathbb{N} \backslash \{1, n\}$  tel que

$$n=ab.$$
 Si  $n
eq 0$ , on a  $a,b\in \llbracket 2,n-1
rbracket$  et  $a\leq \sqrt{n}$  ou  $b\leq \sqrt{n}$ 

Cela justifie la méthode su crible d'Ératosthène pour trouver tous les nombres premiers inférieur ou égaux a une borne fixée.

## Propriété

Soit 
$$p \in \mathcal{P}$$
 et  $n \in \mathbb{Z}$   
Alors

$$n \wedge p 
eq 1 \Leftrightarrow p \mid n$$

i.e. on a une alternative

- Soit  $p \mid n$  et  $p \wedge n = p$
- Soit p et n sont premiers entre eux

#### Lemme d'Euclide

Soit  $p \in \mathcal{P}$  et  $e, b \in \mathbb{Z}$  Alors

$$p \mid ab \Rightarrow (p \mid a \text{ ou } p \mid b)$$

Démonstration

Supposons  $p \mid ab$ 

On a deux cas:

- Si  $p \mid a$  c'est fini
- Si  $p \nmid a$  alors  $p \wedge a = 1$ Donc par le théorème de Gauss Comme  $p \wedge a = 1$  et  $p \mid ab$ , alors  $p \mid b$

#### **Théorème**

 $\mathcal{P}$  est fini

# 2. Décomposition en facteurs premiers

### **Théorème**

$$orall n \in \mathbb{N}^*, \exists k \in \mathbb{N}, \exists p_1, \ldots, p_k \in \mathcal{P}, \exists lpha_1, \ldots, lpha_k \in \mathbb{N}^*, n = p_1^{lpha_1} imes \cdots imes p_k^{lpha_k} = \prod_{i=1}^k p_i^{lpha_i}$$

De plus cette écriture est unique à l'ordre des facteurs près

Démonstration

### **Existence par récurrence forte sur** N

Pour 
$$n \in \mathbb{N}^*$$
 on pose

$$A_n:\exists k\in\mathbb{N},\exists p_1,\ldots,p_k\in\mathcal{P},\existslpha_1,\ldots,lpha_k\in\mathbb{N}^*,n=\prod_{i=1}^kp_i^{lpha_i}$$

#### **Initialisation**

$$1 = \prod_{i=1}^0 p_i^{lpha_i}$$
 Donc  $A_1$  est vérifiée

#### Hérédité

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$  tel que  $A_1, A_2, \ldots, A_n$ 

Soient vérifiées

On a deux cas:

• Si  $n+1 \in \mathcal{P}$  : en prenant k=1  $p_1=n+1$  et  $lpha_1=1$  on a

$$n+1=\prod_{i=1}^1 p_i^{lpha_i}$$

• Si  $n+1 \in \mathcal{P}$ 

Comme  $n+1\geq 2$ , alors il est composé i.e. s'écrit n+1=ab avec  $a,b\in \llbracket 2,n
rbracket$ 

Ainsi par H.R.  $A_a$  et  $A_b$  sont vérifiées

Donc a s'écrit comme produits de puissances de premiers et b aussi. En regroupant les deux produits et éventuellement les puissances de même premiers, puis en les ordonants on a

$$(n+1) = \prod_{i=1}^k p_i^{lpha_i}$$

Donc  $A_{n+1}$  est vraie

#### **Théorème**

Soit  $u\in\mathbb{C}^{\mathbb{N}}$ ,  $l\in\mathbb{C}$ 

$$u_n 
ightarrow l \Leftrightarrow egin{cases} Re(u_n) 
ightarrow Re(l) \ Im(u_n) 
ightarrow Im(l) \end{cases}$$

Démonstration:

 $\Rightarrow$  : Supposons que  $u_n o l$ 

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, |u_n - l| \leq \epsilon$$

Soir  $\epsilon>0$  et  $N_\epsilon$  associé

Pour  $n \geq N_{\epsilon}$ ,

$$\left\{egin{aligned} |Re(u_n)-Re(l)| &= |Re(u_n-l)| \leq |u_n-l| \leq \epsilon \ |Im(u_n)-Im(l)| &= |Im(u_n-l)| \leq |u_n-l| \leq \epsilon \end{aligned}
ight.$$

Ainsi

$$egin{cases} Re(u_n) 
ightarrow Re(l) \ Im(u_n) 
ightarrow Im(l) \end{cases}$$

$$\Leftarrow$$
 : Supposons que  $egin{cases} Re(u_n) 
ightarrow Re(l) \ Im(u_n) 
ightarrow Im(l) \end{cases}$ 

Soit  $\epsilon > 0$ 

Comme  $Re(u_n) o Re(l)$  il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que

$$orall n \geq N, |Re(u_n) - Re(l)| \leq rac{\epsilon}{\sqrt{2}}$$

Comme  $Im(u_n) o Im(l)$  il existe  $N' \in \mathbb{N}$  tel que

$$orall n \geq N', |Im(u_n) - Im(l)| \leq rac{\epsilon}{\sqrt{2}}$$

Soit N'' = max(N, N')

Pour  $n \geq N''$ ,

$$ert u_n-lert^2=(Re(u_n-l))^2+(Im(u_n-l))^2=(Re(u_n)-Re(l))^2+(Im(u_n)-Im)^2$$
 $ert u_n-lert^2\leqrac{\epsilon^2}{2}+rac{\epsilon^2}{2}=\epsilon^2\leq\epsilon$ 

Par positivité de  $\epsilon$ 

Ainsi

$$orall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}, |u_n - l| \leq \epsilon$$

#### Idée de la preuve de l'unicité :

Si  $n=p_1^{lpha_1}\dots p_k^{lpha_k}=q_1^{eta_1}\dots q_l^{eta_l}$ 

avec les hypothèses

Comme  $p_1|n,p_1|q_1^{eta_1}\dots q_l^{eta_l}$ 

Comme  $p_1$  est premier par le Lemme d'Euclide il divise l'un d'entre eux :  $a^{eta_j}$ 

et encore par le lemme d'Euclide comme  $p_1 \mid q_1 imes \cdots imes q_j$  et  $p_1 \in \mathcal{P}$  alors  $p_1 \mid q_j$ 

Comme  $q_j$  est premier  $p_j=q_j$ 

Si j 
eq 1 on aurait :  $p_1 > q_1$ 

Or par le même raisonnement  $q_1$  est l'un des  $p_i$  donc  $p_1 \leq p_i = q_1$ Contradiction

Ainsi j=1 i.e.  $p_1=q_1$ 

quitte a échanger les notations, on peut supposer que  $\alpha_1 \leq \beta_1$ En divisant par  $p^{\alpha_1}$  on obtiens :

$$p_2^{lpha_2}\dots p_k^{lpha_k}=p_1^{eta_1-lpha_1}q_2^{eta_2}\dots q_l^{eta_l}$$

Si on avait  $\beta_1-\alpha_1>0$ , le même raisonnement précédent prouvait que  $p_2=p_1$  ce qui n'est pas le cas.

Ainsi on a prouvé que si

$$p_1^{lpha_1}\dots p_k^{lpha_k}=q_1^{eta_1}\dots q_l^{eta_l}$$

avec

$$p_1,\dots,p_k,q_1,q_l\in\mathcal{P}$$

alors

$$p_1 = q_1 ext{ et } lpha_1 = eta_1$$

En divisant par  $p_1^{lpha_1}$  on obtient

$$p_2^{lpha_2}\dots p_k^{lpha_k}=q_2^{eta_2}\dots q_l^{lpha_l}$$

et  $p_2=q_2$ ,  $lpha_2=eta_2$  etc.

Par récurrence immédiate, les deux décompositions sont les mêmes

### **Définition**

Soit  $p \in \mathcal{P}$ ,

Pour  $n \in \mathbb{N}^*$ , on appelle valuation p-adique de n le nombre :

$$v_p(n) = max\{k \in \mathbb{N} \mid (p^k \mid n)\}$$

Lorsque  $p\mid n$ , c'est aussi la puissance de p dans la décomposition en facteurs premiers de n

Lorsque  $p \nmid n$ ,  $v_p(n) = 0$ 

#### **Définition**

Pour  $n \in \mathbb{N}^*$ , l'ecriture :

$$n = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{v_p(n)}$$

S'appelle la factorisation-première de n

#### **Théorème**

Avec la convention qu'on ne prend pas en compte les factorisations  $p^\circ=1$  par  $p\nmid n$ 

$$egin{aligned} orall p \in \mathcal{P}, v_p(ab) &= v_p(a) + v_p(b) \ & a \mid b \Leftrightarrow orall p \in \mathcal{P}, v_p(a) \leq v_p(b) \ & a \wedge b = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{min(v_p(a), v_p(b))} ext{ et } a ee b = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{max(v_p(a), v_p(b))} \end{aligned}$$

i.e.

$$orall p \in \mathcal{P}, egin{cases} v_p(a \wedge b) = min(v_p(a), v_p(b)) \ v_p(a ee b) = max(v_p(a), v_p(b)) \end{cases}$$

Cas pratique : On utilise ce produit de manière abstraite : en pratique on écrit que les premiers qui servent.

# **IV Congruences**

### **Définition**

Pour  $n \in \mathbb{N}$ ,

On dit que  $a,b\in\mathbb{Z}$  sont congrus modulo n ssi  $n\mid a-b$ 

On note  $a \equiv b[n]$ 

et lorsque on a besoin  $\equiv_n a_k$  relation sur  $\mathbb Z$  appelé congruence modulo n

## **Propriété**

 $\equiv_n$  est une relation d'équivalence

Démonstration:

- R : Pour  $a \in \mathbb{Z} \ n \mid 0 = a a$ Donc  $a \equiv a[n]$
- S : Pour  $a,b\in\mathbb{Z}$  tel que  $a\equiv b[n]$ On a  $n\mid b-a$  dans  $n\mid a-b$ Donc  $b\equiv a[n]$
- T : Pour  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ , tel que  $a\equiv b[n]$   $b\equiv c[n]$  c-a=(c-b)+(b-a) est divisible par n puisque  $n\mid b-a$   $n\mid c-b$  Donc  $a\equiv c[n]$

# Pour la suite on suppose $n \geq 2$

#### **Notation**

On note, lorsqu'il n'y a pas ambiguïté,  $\overline{a}$  la classe d'équivalence par  $\equiv_n$  qu'on appelle classe de congruences modulo n de a :

$$\overline{a} = \{b \in \mathbb{Z} \mid a \equiv b[n]\} \subset \mathbb{Z}$$

i.e.

$$\overline{a} \in \mathcal{P}(\mathbb{Z})$$

• Exemple :

Les classes de congruences modulo 3 sont :

$$\overline{0}=3\mathbb{Z},\overline{1}=3\mathbb{Z}+1,\overline{2}=3\mathbb{Z}+2$$

### Reformulation

Soient  $a,b\in\mathbb{Z}$ ,

$$a \equiv b[n] \Leftrightarrow n \mid b-a \Leftrightarrow a \in \overline{b} \Leftrightarrow b \in \overline{a} \Leftrightarrow \overline{a} = \overline{b}$$

## Propriété

Les classes de congruences modulo n sont au nombre de n. Ce sont  $\overline{0},\overline{1},\ldots,\overline{n-1}$ 

• Démonstration :

Soit  $n \in \mathbb{Z}$ ,

On effectue la division euclidienne de a par n  $(n \neq 0)$ 

$$a = nq + r$$
 avec  $0 \le r \le n - 1$ 

Comme  $n\mid nq=a-r,\, a\equiv r[n]$  i.e.

$$\overline{a} = \overline{r}$$

Ainsi toute division est de la forme  $\overline{k}$  avec  $k \in \llbracket 0, n-1 
rbracket$ 

De plus c'est classes dont deux à deux d...:

Soient  $k,k' \in \llbracket 0,n-1 
rbracket$  tels que  $\overline{k}=\overline{k'}$ 

On a alors  $n \mid k' - k$  et |k' - k| < n donc k = k'

# **Notation**

L'ensemble quotient de  $\mathbb{Z}$  par  $\equiv_n$  qui est l'ensemble des classes de congruences modulo n est noté :

$$\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}=\{\overline{k};k\in\llbracket 0,n-1
rbracket\}$$

 $('\mathbb{Z} \operatorname{sur} n\mathbb{Z}')$ 

• Exemple:

$$\mathbb{Z}/3\mathbb{Z}=\{\overline{9},\overline{-2},\overline{11}\}$$

## Rappel

Sur les relations d'équivalences les classes forment une partition de l'ensemble sur lequel est définie la relation binaire, ici :

$$\mathbb{Z} = igsqcup_{k=0}^{n-1} \overline{k} = igsqcup_{c \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}} c$$

Avec les classes non vides

## **Propriété**

Compatibilité de  $\equiv_n$  avec les opérations de  $\mathbb{Z}$ 

$$orall a,b,a',b'\in\mathbb{Z}, (a\equiv a'[n] ext{ et }b\equiv b'[n])\Rightarrow a+b\equiv a'+b'[n] ext{ et }ab\equiv a'b'[n]$$

Démonstration Produit :

Soient  $a,a',b,b'\in\mathbb{Z}$  tq

$$a \equiv a'[n]$$
 et  $b \equiv b'[n]$ 

**Alors** 

$$a'b' - ab = (a' - a)b' + a(b' - b)$$

Comme  $n \mid a' - b$  et  $n \mid b' - b$  par hypothèse, n divise alors cette combinaison linéaire i.e.

$$ab \equiv a'b'[n]$$

# **Propriété**

Soit  $m \neq 0$  Alors

$$orall a,b\in \mathbb{Z}, a\equiv b[n]\Leftrightarrow ma\equiv mb[n]$$

# Avant première

A l'aide des compatibilités précédentes on peut définir

L'addition

Pour  $c,d\in\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ 

On définit  $c \dotplus d$ 

Comme a+b ou  $\overline{a}=c$  et  $\overline{b}=d$ 

Ce qui fonctionne bien parce qu'avec d'autres représentants a',b' tel que  $\overline{a'}=c$  et  $\overline{b'}=d$ 

On a

$$a\equiv a'[n]$$
 et  $b\equiv b'[n]$   
Donc  $a+b\equiv a'+b'[n]$  i.e.

$$\overline{a+b} = \overline{a'+b'}$$

La multiplication

On définit  $c \times d$  qui ne dépends pas des représentants a de c et b de d choisis.

• Exemple :

$$\overline{1}+\overline{2}=\overline{1+2}=\overline{3}$$

(La meme pour la multiplication)

# Propriété

$$(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z},\dot{+},\dot{\times})$$
 est un anneau

En pratique, on note  $\dot{+}$  et  $\dot{\times}$  --> + et  $\times$  (abus pratique)

• Exercice:

$$\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \operatorname{corp} \Leftrightarrow n \in \mathcal{P}$$

• Exemple : Tableau des opérations sur  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ 

+	$\bar{0}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$
$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$
$\overline{1}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$	$\overline{0}$
$\overline{2}$	$\overline{2}$	$\bar{3}$	$\overline{0}$	$\overline{1}$
$\overline{3}$	$\overline{3}$	$\overline{0}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$

×	$\overline{0}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$
$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$
$\overline{1}$	$\overline{0}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$
$\overline{2}$	$\overline{0}$	$\overline{2}$	$\overline{0}$	$\overline{2}$
$\overline{3}$	$\overline{0}$	$\overline{3}$	$\overline{2}$	$\overline{1}$

 $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$  ,n'est pas un corp puisque  $\overline{2}\neq\overline{0}$  et  $\overline{2}$  n'est pas inversible (Par contre  $\overline{3}$  l'est)

# Propriété

Soit  $a \in \mathbb{Z}$  Alors

$$(\exists u \in \mathbb{Z}, au \equiv 1[n]) \Leftrightarrow a \wedge n = 1$$

Démonstration :

Par le théorème de Bézout

$$egin{aligned} a \wedge n &= 1 \Leftrightarrow \exists u,v \in \mathbb{Z}, au+vn = 1 \Leftrightarrow \exists u \in \mathbb{Z} (\exists v \in \mathbb{Z}, au = 1-nv) \ \Leftrightarrow \exists u \in \mathbb{Z} (\exists k \in \mathbb{Z}, au = 1+kn) \Leftrightarrow \exists u \in \mathbb{Z}, au \equiv 1[n] \end{aligned}$$

Traduction dans  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ 

$$\overline{a}$$
 est inversible  $\Leftrightarrow a \land n = 1$ 

(au sens de  $\dot{x}$ )

(Puisque 
$$au\equiv_1[n]\Leftrightarrow \overline{au}=\overline{1}\Leftrightarrow \overline{a}.\overline{u}=\overline{1}$$
)

Par abus, on dira que a est inversible modulo n u est un inverse de a modulo n

Application:

Résolution de  $(E):8x\equiv 7[15]$  d'inconnue  $x\in\mathbb{Z}$ 

Par la propriété,

Comme  $8 \wedge 15 = 1$  alors il existe  $u \in \mathbb{Z}$  tq  $8u \equiv 1 \lceil 15 \rceil$ 

On a alors pour  $x \in \mathbb{Z}$ 

$$8x \equiv 7[15] \Rightarrow x \equiv 7u[15]$$

et aussi

$$x\equiv 7u[15]\Rightarrow 8x\equiv 7[15]$$

Ainsi

$$(E) \Leftrightarrow x \equiv 7u[15] \Leftrightarrow x \in 7u + 15\mathbb{Z}$$

Maintenant trouver *u* 

On se sert pour cela de la preuve constructive de la proposition:

Pour résoudre (E) on trouve une relation de Bézout pour 8 et 15. Ici il y en a une "apparente" :  $8 \times 2 + 15 \times (-1) = 1$ 

Ainsi 2 est inverse de 8 modulo 15 et pour  $x \in \mathbb{Z}$ ,

 $(E) \Leftrightarrow x \equiv 14[15] \Leftrightarrow x \equiv -1[15]$  donc l'ensemble des solutions est:

$$-1+15\mathbb{Z}$$

#### Petit théorème de Fermat :

Soit  $p \in \mathcal{P}$  et  $a \in \mathbb{Z}$  tel que  $p \nmid a$ Alors :

$$a^{p-1}\equiv 1[p]$$

On démontre d'abord le lemme 1.

Soit  $p \in \mathcal{P}$  et  $a \in \mathbb{Z}$  tel que  $p \nmid a$ .

On note r le reste de la division euclidienne de a par p

On a  $r \in \mathbb{N}$  et  $a \equiv r[p]$  donc  $a^p \equiv r^p[p]$ 

Par le lemme 1 :

$$r^p \equiv r[p]$$

Donc:

$$a^p \equiv a[p]$$

Comme  $p \nmid a$  et  $p \in \mathcal{P}$ ,  $a \land p = 1$ 

Donc il existe  $u \in \mathbb{Z}$  tel que  $au \equiv \mathbb{1}[p]$ 

On a alors  $a^{p-1}\equiv a^{p-1}au\equiv a^pu\equiv au\equiv 1[p]$ 

#### Lemme 1

Soit  $p \in \mathcal{P}$ 

Alors:

$$\forall a \in \mathbb{N}, a^p \equiv a[p]$$

Démonstration :

Par récurrence sur a

Pour  $a\in\mathbb{N}$  on pose :

$$\mathcal{A}_a:'a^p\equiv a[p]'$$

- Initialisation ez
- HéréditéSoit  $a \in \mathbb{N}$  tq  $\mathcal{A}_n$ Alors

$$(a+1)^p = \sum_{k=0}^p inom{p}{k} a^k = 1 + \sum_{k=1}^{p-1} inom{p}{k} a^k \ + a^p$$

On admet le lemme 2 et on a alors

$$\sum_{k=1}^{p-1} inom{p}{k} a^k \equiv \sum_{k=1}^{p-1} 0.a^k \equiv 0[p]$$

Donc

$$(a+1)^p \equiv 1 + a^p[p] \equiv 1 + a[p]$$

Ainsi  $\mathcal{A}_{a+1}$ 

Conclusion
 Cela achève l'hérédité, la récurrence et la preuve du Lemme 1

### Lemme 2

$$orall p \in \mathcal{P}, orall k \in \llbracket 1, p-1 
rbracket, p \mid egin{pmatrix} p \ k \end{pmatrix}$$

Démonstration :

Soit  $p \in \mathcal{P}$  et  $k \in \llbracket 1, p-1 
rbracket$ 

On a

$$egin{pmatrix} p \ k \end{pmatrix} = rac{p(p-1)\dots(p-k+1)}{k(k-1)\dots 1}$$

$$p \mid p(p-1)\dots(p-k) = k! inom{p}{k}$$

Or k! est un produit d'entiers  $(1,2,\ldots,k)$  premiers avec p car p ne les divisent pas (car r < p) et p et  $p \in \mathcal{P}$ , donc  $p \land (k!) = 1$ Par le lemme de Gauss,  $p \mid \binom{p}{k}$  (Ou le lemme d'Euclide)

# Méthode de résolution des équations de la forme

$$ax + by = c$$

Inconnues :  $(x,y)\in\mathbb{Z}^2$  (a,b,c sont des constantes dans  $\mathbb{Z}$ )

Existence des solutions

Notons  $d = a \wedge b$ )

• Si  $d \mid c$  alors il existe des solutions par la relation de Bézout :

On trouve d'abord :  $u,v\in\mathbb{Z}$ 

tel que au + bv = d

Puis en multipliant par le facteur adéquat e,

$$a(ue) + b(ve) = de = c$$

• Si  $d \nmid c$ 

il n'y a pas de solutions

On le démontre par l'absurde.

Si x, y étaient solutions de (E)

On aurait  $d \mid a$  et  $d \mid b$ 

Donc  $d \mid ax + by = c$ 

Contradiction

Déterminer l'ensemble des solutions

On se place dans le cas ou les solutions existent

i.e. 
$$d \mid c ext{ eou } d = a \wedge b$$

Etape 1: Simplification

On pose :  $a' = \frac{a}{d}$  et  $b' = \frac{b}{d}$ ,  $c' = \frac{c}{d}$ 

et alors pour  $(x,y) \in \mathbb{Z}$ 

$$(E) \Leftrightarrow (E'): a'x - b'y = c'$$

et on a  $a' \wedge b' = 1$ 

Quitte a faire cette eatpe avant de mettre des notations en on suppose dès le départ que  $a \wedge b = 1$ 

#### Etape 2 : Soleutions particulières

On est dans le cadre d'une équation

$$(E): ax + by = c \text{ avec } a, b, c \in \mathbb{Z}$$

On peut alors déterminer  $u,v\in\mathbb{Z}$  tel que au+bv=1 (relation de Bézout)

En posant

$$x_0 = cu$$
 et  $y_0 = cv$ 

On obtiens une solution particulière  $(x_0, y_0)$  de (E)

Etape 3: Résolution (Rédaction subtile)

Pour  $(x,y) \in \mathbb{Z}$ 

$$(E) \Leftrightarrow ax+by=ax_0+by_0 \Leftrightarrow a(x-x_0)=b(y_0-y): (\star)$$

On résout (\*) par Analyse-Synthèse

Analyse:

Supposons que (x,y) vérifie  $(\star)$ 

Alors  $a \mid a(x-x_0) = b(y_0 - y)$ 

et comme  $a \wedge b = 1$  par le théorème de Gauss,

 $a\mid y_0-y$  i.e. il existe  $k\in\mathbb{Z}$ 

tel que :  $y=y_0-ak$ 

En reportant dans  $(\star)$ , on a  $a(x-x_0)=bak$  (Stabilité)

et comme  $a \neq 0$ ,  $x = x_0 + bk$ 

Synthèse:

Pour  $k \in \mathbb{Z}$ ,

$$a((x_0+bk)-x_0)=abk=b(y_0-(y_0-ak))$$

Conclusion:

L'ensemble des solutions de (E) est celui de  $(\star)$  qui est :

$${\mathcal S}_E = (x_0,y_0) + {\mathbb Z}(b,-a)$$

Autrement dit:

$$\mathcal{S}_E = \{(x_0,y_0) + k(b,-a); k \in \mathbb{Z}\} = \{(x_0 + kb, y_0 - ka); k \in \mathbb{Z}\}$$

# Important:

En pratique il faut tout refaire dans le cas particulier ou vous êtres placés