# Structures

# Algebriques

# David Wiedemann

# Table des matières

1	$\mathbf{Pre}$	uves	4
		1.0.1 Proprietes de preuves formelles	4
	1.1	Ensembles	6
<b>2</b>	App	plications entre ensembles	7
	2.1	Relations d'equivalence	9
	2.2	Cardinal d'un ensemble	10
3	The	eorie des nombres	13
	3.1	Algorithme d'Euclide	13
	3.2	Theoreme fondamental de l'arithmetique	14
4	Thé	eorie des Groupes	16
	4.1	Groupe symmétrique de n	16
	4.2	Construction de Groupes avec des quotients	18
		4.2.1 Recette générale	18
	4.3	Produits de Groupes	21
	4.4	Produits de Groupes	21
	4.5	Propriété universelle des Produits	22
	4.6	Sous-groupes	24
	4.7	L'homomorphisme sgn	26
	4.8	Theoreme de Lagrange	28
$\mathbf{L}$	ist	of Theorems	
	1	Definition (division d'entiers)	5
	1	Proposition (Division avec reste)	5
	2	Proposition (Paradoxe de Russel)	6
	2	Definition (Formalisation des applications)	7
	4	Proposition (Surjectivite de la composition)	8

3	,	9
4	,	.0
5	` '	.0
6	Definition (Cardinal d'un ensemble)	0
8	Theorème (Cantor-Schroeder-Bernstein)	. 1
9	Lemme	.1
7	Definition	.3
10	Lemme	.3
8	Definition (Algorithme d'Euclide)	.3
11	Lemme	4
12	Lemme	4
9	Definition (Entier)	4
13	Lemme	.5
14	Proposition	.5
15		.5
16		7
10	Definition (Homomorphismes de groupes)	20
21	Lemme	
11	Definition	
23	Lemme	
24	Proposition	
12	Definition (Sous-Groupe)	
25	Proposition	
13	Definition	
27	Proposition	
28	Proposition	
29	Proposition	
30	Proposition	
14	1	27
31	Lemme	
32	Corollaire	
15		28
34		28
35		29
36	•	30
37	• /	
16		30 20
38		30 20
39	,	30 1
17	Definition (Groupe simple)	
18	Definition (Groupe simple) 3	1

40	Proposition																32
41	Theorème .																32

# Lecture 1: Introduction

Tue 15 Sep

#### Parties

- preuves et ensembles
- Theorie des nombres
- Theorie des groupes

# 1 Preuves

— etc

Une grande partie du bachelor est de faire des preuves, il est donc important de comprendre quand une preuve est correcte.

Il y a deux types de preuves :

- Preuves formelles
   Tres precise, mais difficile a lire.
- Preuves d'habitude
   Approximation des preuves formelles, en remplacant que parties par du texte "humain". Il faut s'assurer qu'on peut traduire cette preuve en preuve formelle.

# 1.0.1 Proprietes de preuves formelles

 Elles utilisent seulement des signes/symboles mathematiques. — $\exists$ ( <code>existe</code> )
— $\forall$ ( pour tout)
- ∃! ( existe unique)
— ∧ ( et)
— V ( ou)
¬ (non)
$ \Rightarrow (implique)$

- Elle consiste de lignes, et il y a des regles strictes que ces lignes doivent suivre.
- Regles
  - Axiomes
  - Propositions qu'on a deja montrees.
  - TautologiesExemples

$$\neg (A \lor B) \iff ((\neg A) \lor (\neg B))$$

— Modus Ponens : Si on a que

$$\begin{cases} A \Rightarrow B \\ A \end{cases}$$

Alors B est vrai  $^1$ 

Dans ce cours 0 n'est ni positif, ni negatif.

# Definition 1 (division d'entiers)

q divise a (q|a) si il existe un entier r tel que  $a = q \cdot r$ .

# Proposition 1 (Division avec reste)

 $a, q \neq 0$  entiers non-negatifs,

 $\Rightarrow \exists entiers non-negatifs$ 

b et r t.q.

$$a = b \cdot q + r$$

et

# Preuve

Unicite Supposons que  $\exists b, r, b', r'$  entiers non-negatifs et r < q et r' < q.

$$a = bq + r$$

$$a = b'q + r'$$

Alors

$$\underbrace{(b-b')}_{-q,0,q}q = \underbrace{r'-r}_{-q < r'-r < q}$$

 $<sup>1.\ {\</sup>rm Pour\ lire\ plus,\ regarder\ "Calcul\ des\ predicats"\ sur\ wikipedia}$ 

$$\Rightarrow r' - r = 0$$

$$(b-b')q=0 \Rightarrow b=b'$$

#### Existence

Par induction sur a.

 $\bullet$   $a = 0 \Rightarrow b = 0$  et r = 0

0 supposons que on connait l'existence pour a remplace par a-1. Alors,  $\exists c, s \ tq$ 

$$a-1=cq+s$$

Alors, soit s < q - 1

$$a = (a-1)+1$$

$$= cq + s + 1$$

Alors on peut dire que s + 1 = r. Sinon s = q - 1

$$a = (a-1)+1$$

$$= cq + \underbrace{s+1}_{=q}$$

$$= (c+1) \cdot q + 0$$

# 1.1 Ensembles

Premiere approche :

 $ensemble = \{ collection de choses \}$ 

Exemple:

$$\underbrace{\{\{\{\emptyset\},\emptyset\}\emptyset\}}_A$$

 $\Rightarrow A \in A$ 

Proposition 2 (Paradoxe de Russel)

$$B = \{Aest\ un\ ensemble | A \in A\}$$

peut pas etre un ensemble.

#### Preuve

Supposons que B est un ensemble et  $B \subset B \iff B \not\subset B \iff B \subset B \dots$ 

#### Question:

Alors, qui sont les ensembles? Reponse :

Quelques exemples de Zermelo-Fraenkel

- 1) et 2) impliquent que  $\emptyset$  est un ensemble.
- 2) A ensemble, E(x) expression  $\rightarrow \{a \in A | E(a) \text{vrai}\}\ 3)$   $A_i$  ensembles  $(i \in I)$

$$\rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i$$

est un ens. 4)...

5) axiome de l'ensemble puissance

A ensemble

$$\rightarrow 2^A = \{B \subseteq A | B \text{sous-ens.} deA\}$$

Exemple :  $\{0, 1\} = A$ 

$$2^A = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\}\}\$$

- 6)  $A_i$  ensembles  $(i \in I) \to \text{on peut choisir } a_i \in A_i \text{ a la meme fois}$
- 7) etc...

Consequences 1) Les ensembles finis existent.

- ( i) ∅
- (ii) {∅}

...

2) 
$$\mathbb{N}=\{0,1,2,\ldots\}$$
 est un ensemble 3)  $\mathbb{Z}=\{\ldots,-2,-1,0,1,2,\ldots\}$ 

4)  $2 \cdot \mathbb{N} = \{x \in \mathbb{N} | 2|x\}$  5)  $A \subseteq B$ 

Alors on peut definir la difference

$$B \setminus A = \{x \in B | x \notin A\}$$

6) 
$$A, B \subseteq C$$

$$A\cap B=\{x\in C|x\in A, x\in B\}$$

# Lecture 2: Applications entre ensembles

Tue 22 Sep

# 2 Applications entre ensembles

Plus complet dans les notes de cours.

# Definition 2 (Formalisation des applications)

Soit A, B deux ensembles, alors

$$\phi: A \to B$$

 $On\ la\ definit\ comme\ un\ sous-ensemble\ du\ produit\ cartesien\ :$ 

$$\Gamma_{\phi} \subseteq A \times B$$

$$\forall a \exists ! b : (a, b) \in \Gamma_{\phi}$$

Une maniere de penser d'une application est comme une machine qui prend a et qui sort b, la machine aura un fonctionnement deterministe.

#### Propriete 3 (Propriete des applications)

Soit  $\phi: A \to B$ 

1. injective:

$$\phi(a) = \phi(b) \iff a = b$$

2. surjective

$$\forall b \in B \exists a : \phi(a) = b$$

3. bijective  $\iff$  injective et bijective L'inverse

$$\phi^{-1}: B \to A \iff \phi(a) = b$$

4. Image

$$\phi(A) = \{\phi(a)|a \in A\} \subseteq B$$

5.  $\phi: A \to B, \xi: B \to C$ , alors

$$(\xi \circ \phi)(a) = \xi(\phi(a))$$

L'ordre est etrange.

# Proposition 4 (Surjectivite de la composition)

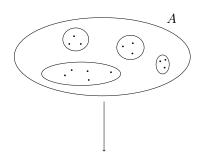
- (i)  $\xi$  surjectif
- (ii)  $\phi$  pas necessairement  $\iff$  il existe un contre exemple.

# Preuve

(i) 
$$\forall c \in C : \exists a : \xi(\phi(a)) = c$$

$$Donc \ \exists b := \phi(a) \Rightarrow \xi(b) = c$$

# 2.1 Relations d'equivalence



$$A = \left\langle \begin{array}{c} \\ \\ \\ \end{array} \right\rangle, \begin{array}{c} \\ \\ \\ \end{array} \right\rangle, \left(\begin{array}{c} \\ \\ \\ \end{array} \right), \left(\begin{array}{c} \\ \\ \\ \end{array} \right) \left\langle \begin{array}{c} \\ \\ \\ \end{array} \right\rangle$$

FIGURE 1 – schema relation d equivalence

#### Definition 3 (Relations d'equivalence)

Une relation d'equivalence de A est un sous ensemble du produit  $R \subseteq A \times A$  tq.

- 1. (identite)  $\forall a \in A : (a, a) \in R$
- 2.  $(reflexivite): (a,b) \in R \iff (b,a) \in R$
- 3. (transitivite):  $(a,b) \in R, (b,c) \in R \Rightarrow (a,c) \in R$ .

# Exemple (Exemple de transitivite)

 $A = \mathbb{Z}$ , alors:

$$R \subseteq \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} : (a,b) \in R \iff m|a-b|$$

- 1.  $(a,a) \in R : m|a-a$ .
- $2. (a,b) \in R \Rightarrow (b,a) \in R$

$$\Rightarrow m|a-b \ m|b-a=-(a-b)$$

 $Ce\ qui\ est\ equivalent.$ 

3. 
$$(a,b) \in R, (b,c) \in R \Rightarrow (a,c) \in R$$

$$m|a-b, m|b-c \Rightarrow m|(a-b) + (b-c) = a-c$$

#### Definition 4 (Classes d'equivalence)

Soir  $R \subseteq A \times A$  rel. d'equivalence. et  $a \in A$ .

La classe d'equivalence de a est

$$R_a = \{ b \in A | (a, b) \in R \}$$

# Definition 5 (L'ensemble quotient)

L'ensemble quotient de R:

$$A/R = \{R_a | a \in A\} \subseteq 2^A$$

#### Exemple (Cas de relation d'equivalence)

m=3 et R la relation d'equivalence precedente.

$$A = \mathbb{Z} = \{-2, -1, 0, 1, 2\}$$

Alors:

$$R \supseteq (0.3)$$

 $R_a = \{b \in A | (a, b) \in R\} = \{b \in \mathbb{Z} | 3|a - b\} \text{ Pour le cas } a = 1, \text{ on } a:$ 

$$R_1 = \{\ldots, -5, -2, 1, 4, 7, \ldots\} = 1 + 3\mathbb{Z}$$

$$R_0 = 3\mathbb{Z}$$

$$R_2 = \{\ldots, -4, -1, 2, 5, \ldots\}$$

$$A/R = \{3\mathbb{Z}, 3\mathbb{Z} + 1, 3\mathbb{Z} + 2\}$$

En general, pour m arbitraire

$$A/R = \{m\mathbb{Z}, m\mathbb{Z} + 1, \dots, m\mathbb{Z} + (m-1)\}\$$

# 2.2 Cardinal d'un ensemble

La question generale est : comment mesure-t'on la taille d'un ensemble (meme pour des ensembles infinis)?

#### Definition 6 (Cardinal d'un ensemble)

1. A et B ont le meme cardinal si il existe  $\phi:A\to B$  bijection, on note |A|=|B|

2. A a un cardinal plus petit que B si  $\exists$  une injection

$$\psi: A \hookrightarrow B$$

On note  $|A| \leq |B|$ .

Par exemple, il n'existe pas de bijection de  $\mathbb{Z}$  a  $\mathbb{R}$ , par contre il existe une injection  $\mathbb{Z} \hookrightarrow \mathbb{R}$  donc  $|\mathbb{Z}| < |\mathbb{R}|$ . On dit quue  $|\mathbb{Z}| = \omega_0 = \aleph_0$  et on note  $|R| = \kappa$ 

#### Exemple

On veut montrer que  $|\mathbb{N}| = |\mathbb{Z}|$  et

$$\phi: \mathbb{Z} \to \mathbb{N}$$

$$\phi: \begin{matrix} 0 \leq x \mapsto 2x \\ 0 > x \mapsto -2x - 1 \end{matrix}$$

Devoir : montrer que  $\phi$  est une bijection.

Theorème 8 (Cantor-Schroeder-Bernstein)

 $|A| \leq |B|, |B| \leq |A|$  alors |A| = |B|. Autrement dit:

$$f:A\hookrightarrow B, B\hookrightarrow A\Rightarrow \exists bijA\mapsto B$$

# Lemme 9

Si il existe

$$X \subseteq A$$

$$X = A \setminus g(B \setminus f(X))$$

Ou g et f sont des injections.

Alors il existe une bijection  $A \mapsto B$ 

Preuve

$$Y_A := A \setminus X = g(Y)$$

$$X_B = f(X)$$

$$Y = B \setminus f(x)$$

Union disjointe  $B = Y \perp X_B$ 

Preuve

 $f:A\hookrightarrow B\ et\ g:B\hookrightarrow A.$ 

Il faut: X tq:

$$X = A \setminus g(B \setminus f(x)) = H(X)$$

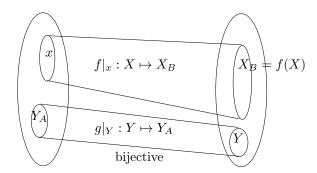


FIGURE 2 – preuve fonction bizarre

$$X \subseteq Z \Rightarrow f(X) \subseteq f(Z)$$

$$\Rightarrow B \setminus f(x) \supseteq B \setminus f(Z)$$

$$\Rightarrow g(B \setminus f(x)) \supseteq g(B \setminus f(Z))$$

$$\Rightarrow A \setminus g(B \setminus f(x)) \supseteq g(B \setminus f(Z))$$

$$\Rightarrow A \setminus g(B \setminus f(Z)) \subseteq A \setminus g(B \setminus f(x))$$

$$\Rightarrow H(X) \subseteq H(Z)$$

Soit  $W = \bigcap_{X \subseteq A, \ H(X) \subseteq X} X$  Lire les notes pour voir que W = H(W)

# Lecture 3: mardi

#### Preuve

C'est suffisant de montrer que

$$H(W) = W$$

On montre la double inclusion  $\subset$ :

 $W \subseteq \bigcap_{x \subseteq A, H(X) \subseteq X} X$ , alors

$$H(W) \subseteq \bigcap_{x \subseteq A, H(X) \subseteq X} H(X)$$
$$\subseteq \bigcap_{x \subseteq A, H(X) \subseteq X} X = W$$

⊇:

H(W) est un X comme dans la definition de W.

$$\Rightarrow W \subseteq H(W)$$

Tue 29 Sep

Question:

$$|\mathbb{R}| = \omega_1$$
?

Hypothese du continu

On peut montrer qu'on ne peut pas demontrer ca.

# 3 Theorie des nombres

# 3.1 Algorithme d'Euclide

#### Definition 7

 $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0, \ alors$ 

$$\underbrace{(a,b)}_{plus\ grand\ commun\ diviseur} = \left\{c \in \mathbb{Z}^{>0} |\ c|a,c|b\right\}$$

Cette valeur existe car il y a une borne superieure donnee par |b|.

#### Lemme 10

$$a_1, b \in \mathbb{Z}, a \neq 0, r \in \mathbb{Z}$$

$$(a,b) = (a,b+ra)$$

#### Preuve

 $Si\ qqchose\ divise\ a\ et\ b,\ il\ divse\ aussi\ a.\ Il\ divise\ aussi\ b\ +\ a$ 

$$(b+ra)-ra=b$$

 $Detail\ dans\ les\ notes\ moodle$ 

# Definition 8 (Algorithme d'Euclide)

 $a,b \in \mathbb{Z}^0$ , soit

$$a_1 := \max \{a, b\}$$
  
 $a_2 := \min \{a, b\} i := 2$ 

# Pas recursif:

 $Si \ qi|q_{i-1} \rightarrow on \ arrete \ et \ on \ pose \ t := i.$ 

$$Sinon \ q_{i-1} = s_i q_i + q_{i+1}$$

$$q_i \not| q_{i-1} \Rightarrow q_{i+1 \neq 0}$$

$$et q_{i+1} < q_i$$

$$q_1 > q_2 > q_3 > \dots q_t > 0$$
, avec  $q_i$  entier

#### Lemme 11

 $\exists m, n \in \mathbb{Z} \ tel \ que$ 

$$am + bn = q_t$$

#### Preuve

On demontre que  $q_i$ 

$$m_i q_i + n_i q_{i+1} = q_t$$

On utilise l'induction descendante sur i.  $\exists m_i, n_i \in \mathbb{Z}$ i = t - 1

$$1q_t + 0q_{t-1} = q_t$$

Pas d'induction

$$q_i = s_o q_{i+1} + q_{i+2}$$

 $Par\ hypothese\ d'induction$ 

$$\underbrace{m_{i+1}q_{i+1} + n_{i+1}q_{i+2}}_{=m_{i+1}q_{i+1} + n_{i+1}(q_i - s_{i+1}q_{i+1})} = q_t$$

$$= \underbrace{n_{i+1}}_{m_i} q_i + \underbrace{(m_{i+1} - n_{i+1}s_{i+1})}_{n_i} q_{i+1}$$

Lemme 12

 $q_t|q_i$  pour chaque i.

#### Preuve

On demontre de la meme facon que le lemme d'avant avec induction descendante.  $\hfill\Box$ 

On peut combiner les deux lemmes : donc

$$(a,b)|q_t$$

$$q_t|(a,b)$$

Donc l'algorithme d'Euclide donne le pgcd.

# 3.2 Theoreme fondamental de l'arithmetique

# Definition 9 (Entier)

Soit  $p \geq 2$  un entier

1. p irreductible si pour chaque  $a|p \Rightarrow a = 1$  ou a = p,  $a \in \mathbb{N}$ 

2.  $p \ premier : \forall a, b \in \mathbb{Z}^{>0}$ 

$$p|a.b \Rightarrow p|a \ ou \ p|b$$

#### Lemme 13

$$q, a, b \in \mathbb{Z}^{>0}$$

$$q|a.b \ et \ (q,a) = 1$$
  
 $\Rightarrow q|b$ 

# Preuve

$$(q, a) = 1$$

$$1=mq+na$$
 ,  
avec  $m,n\in\mathbb{Z}$  
$$b=mqb+nab$$
 
$$\Rightarrow q|b$$
  $\qed$ 

# Proposition 14

 $Soit \; p \geq 2 \; entier$ 

 $p \ irreductible \iff p \ premier$ 

# Preuve

 $\Leftarrow$ 

On veut montrer que  $a.b=p, \Rightarrow a=1$  ou b=1 On sait que p premier

$$p|a.b \Rightarrow p|a \ ou \ p|b$$

$$\underset{a,b \geq p}{\Longrightarrow} p|a \ ou \ p|b$$

 $\Rightarrow$  :

p irreductible

 $Deux\ possibilites:$ 

- 1. p|a on a fini
- 2.  $p \nmid a \Rightarrow (p, a) \neq p$ p irreductible ((p, a)|p), donc

$$(p, a) = 1$$

 $Donc \Rightarrow p|b$ 

# Theorème 15

$$n \in \mathbb{Z}^{>0}$$
,

$$n = \prod_{i=1}^{r} p_i, \text{ avec } p \text{ premiers}$$

#### Preuve

Existence

Induction sur n

n=2 premier donc verifie.

Pas d'induction : 2 possibilites :

- $-n premier \Rightarrow p_1 = n, r = 1$
- n n'est pas premier  $\Rightarrow$  pas irreductible

$$\Rightarrow a.b = n$$

 $tel \ que \ a, b < n$ 

 $\Rightarrow a = \prod p_i \ et \ b = \prod p_i, \ donne \ la \ decomposition \ pour \ n.$ 

Unicite

$$n = \prod_{i=1}^{r} p_i = \prod_{j=1}^{s} q_j, \text{ avec } r \le s$$

- $-s=1 \Rightarrow r=1$  verifie
- s > 1, alors

$$q_1 | \prod_{i=1}^r p_i$$

 $\Rightarrow q_1 \ premier$ 

$$\Rightarrow \forall l: q_1|p_l$$

donc

$$\frac{n}{q_1} = \prod_{i=1, i \neq l}^r p_i = \prod_{j=2}^s a_j$$

# Lecture 4: mardi moitie

Tue 06 Oct

# 4 Théorie des Groupes

# 4.1 Groupe symmétrique de n

Le groupe Bij(X) pour  $X = \{1, ..., n\} \rightarrow S_n$ 

$$\sigma \in S_n \to \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

La multiplication ( loi de composition) est simplement la composition des applications, attention le groupe n'est pas abélien.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

Dans l'autre sens :

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

Les autres exemples seront contruit par une relation d'équivalence, on note

Question:

Quand est-ce que G/R est-il un groupe?

Construction:

$$[g] = R_g = \{ h \in G | (g, l) \in R \}$$

la classe de G.

Multiplication sur  $\frac{G}{R}$ 

Soit  $x, y \in G/R$ , alors

$$x = [g], y \in [f]$$

On définit

$$x \cdot y := [g \cdot f]$$

Problème on peut choisir différents représentatifs.

Donc Pour que la définition sooit sensée, iil faut que

$$[g \cdot f] = [g' \cdot f'](\forall (g, g') \in R(f, f') \in R)$$

Pour l'inverse

$$x \in G/R$$
$$x = [g]$$
$$x^{-1} = [g^{-1}]$$

Elément neutre de G/R :

$$[e] \in G/R$$

# Proposition 16

La définition précédente nous donne une structure de groupe sur G/R.

Les opérations sont bien définies.

$$(g,g') \in R(h,h') \in R \Rightarrow (g.h,g'.h') \in R$$

$$(g, g') \in R \Rightarrow (g^{-1}, (g')^{-1}) \in R$$

#### Preuve

Il faut vérifier les 3 conditions de groupe.

— ( associativité)

$$x \cdot (y \cdot z) = [g] \cdot [f \cdot h] = [g \cdot f] \cdot [h] = (x \cdot y) \cdot z$$

Les deux autres propriétés sont laissées en exercice.

Exemple  $(G = \mathbb{Z}, +)$ 

Soit

$$R = \{(x, y) \in \mathbb{Z} | m|x - y\}$$

$$G/R = \{m \cdot \mathbb{Z}, m\mathbb{Z} + 1, \dots, m\mathbb{Z} + (m-1)\}\$$

Les éléments sont de G/R sont des éléments et des groupes.

Il faut vérifier que + et - sont bien définis par rapport à R et ainsi on obtien le groupe

$$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z},+)$$

#### Lecture 5: mardi

Tue 13 Oct

# 4.2 Construction de Groupes avec des quotients Exemple

$$G = (\mathbb{Z}, +)$$

 $On\ d\'enote$ 

$$G_R = \{R_x | x \in G\} = \{[x] | x \in G\}$$

Dans ce cas

$$\mathbb{Z}_{m\mathbb{Z}} = \{m\mathbb{Z}, m\mathbb{Z} + 1, \dots, m\mathbb{Z} + m - 1\}$$

#### 4.2.1 Recette générale

Construction de la structure de groupes sur  $G_R$ 

— Représentant

$$x \in G_{R}$$

g est un représentant de x si x = [g].

$$--e_{G_{\!/\!R}}=[e]$$

Il faut que ce soit bien défini, donc si

$$(g,g') \in R, (f,f') \in R$$

Alors

$$(g.f, g'.f') \in R$$

De même, si  $(g,g') \in R$ 

$$\Rightarrow (g^{-1}, g'^{-1}) \in R$$

### Exemple

$$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z},+)$$

Il faut vérifier la condition la condition.

$$-(g,g') \in R, (f,f') \in R \implies (g.f,g'.f') \in R, \ alors$$

$$m|g-g' \ et \ m|f-f' \ et \ m|g+f-(g'+f')$$

$$-(g,g') \in R, \ alors \ (g^{-1},g'^{-1}) \in R, \ en \ effet$$

$$m|g-g' \ et \ m|-g-g'$$

Donc on a vérifié que c'est un groupe.

# Exemple

$$\mathbb{Z}_{m\mathbb{Z}}$$

pas stable avec la multiplication.

Par contre ( $\mathbb{Z}_{m\mathbb{Z}}$ , ullet) monoide avec [1] l'élément neutre. Mais [0] $^{-1}$  n'existe pas Donc il faut jeter les classes qui n'ont pas d'inverses, i.e. tous les éléments sauf [p], p premiers.

Donc

$$\left\{[g] \in \mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}} | (g,m) = 1\right\} = (\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times} \subseteq \mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}}$$

Pour le moment, il s'agit que d' un sous-ensemble

On veut voir que la structure de monoide induit une structure de groupe sur  $\mathbb{Z}_{m\mathbb{Z}}$ 

$$[g], [f] \in (\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times} \Rightarrow [g.f] \in (\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times}$$

Autrement dit  $(g, m) = 1(f, m) = 1 \Rightarrow (g.f, m) = 1$ 

Clairement,  $\{1\} \in (\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times}$ De plus, soit  $[g] \in (\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times}$ , on veut montrer que

$$\Rightarrow [g^{-1}] \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^{\times}$$

autrement dit,

$$(g,m) = 1 \implies \exists f \in \mathbb{Z}, \exists x \in \mathbb{Z} \text{ tel que } g.f = 1 + mx$$

Ce qui est immédiat, par Bézout.

Donc  $(\mathbb{Z}/_{m\mathbb{Z}})^{\times}$  est un groupe!

# Definition 10 (Homomorphismes de groupes)

Soient G, H deux groupes.

 $Une\ application$ 

$$\phi: G \to H$$

 $est\ un\ homomorphisme\ si$ 

$$\forall g,f \in G: \phi(g.f) = \phi(g).\phi(f)$$

 $\phi$  est un endomorphisme si  $\phi$  est un homomorphisme

$$\phi:G\to G$$

 $\phi$  est un isomorphisme si

$$\phi: G \to H$$

est un homomorphisme bijectif.

G et H sont isomorphes si il existe

$$\phi:G\to H$$

un isomorphisme. On note

$$G \simeq H$$

#### Lemme 21

$$\phi:G\to H$$

un homomorphisme, alors

$$\phi(g^n) = \phi(g)^n$$

#### Preuve

 $pour \ n=0$ :

à montrer : 
$$\phi(e_G) = e_H$$

$$e_H \cdot \phi(g) = \phi(g) = \phi(e_G.g) = \phi(e_G)\phi(g)$$

Donc  $e_H = \phi(e_G)$ .

Pour n > 0:

$$\phi(g^n) = \phi(g...g) = \phi(g)...\phi(g) = \phi(g)^n$$

 $Pour \ n < 0$ :

On a démontré la semaine passée

$$\phi(g)^n \cdot \phi(g)^{-n} = phi(g)^0 = e_H$$

Il suffit de montrer que

 $\phi(g^n)$  est aussi un inverse de  $\phi(g)^{-n}$ 

$$\phi(g^n)\phi(g^{-n}) = \phi(g^ng^{-n}) = \phi(e_G) = e_H \qquad \Box$$

#### Exemple

— 
$$(G,+)$$
 abélien,  $n \in \mathbb{N}$ 

$$G\ni x\mapsto n.x$$

C'est un homomorphisme car

$$n(x+y) = nx + ny$$

 $\phi: \mathbb{Z} \mapsto G$ 

quelconque, alors

$$\phi(n\cdot 1) = \phi(1)^n \forall n \in \mathbb{Z}$$

Autre direction:

Est-ce qu'il existe

$$\phi: \mathbb{Z} \to G$$

tel que

$$\phi(1) = g$$

Il y a une seule possibilité que ce soit le cas, quand

$$\phi(n) = g^n$$

 ${\bf C}$ 'est un homomorphisme :

$$g^n g^m = g^{n+m}$$

Cet homomorphisme existe donc, et il est uniquemenent determinem on l'appelle

$$dexp_g$$

pour "exponentielle discrete"

# Lecture 6: Th. des Groupes

Tue 20 Oct

# 4.3 Produits de Groupes

# 4.4 Produits de Groupes

#### **Definition 11**

 $Soit\ G, H\ deux\ groupes$ 

$$G \times H = \{(g,h)|g \in G, h \in H\}$$

si  $|G|, |H| < \infty$ , alors  $|G \times H| = |G| \cdot |H|$ , on munit  $G \times H$  d'une structure de groupe avec la loi

$$(g,h)\cdot(g',h')=(g',h')$$

#### Lemme 23

C'est un groupe avec

$$- e_{G \times H} = (e_G, e_H)$$

$$- (g, h)^{-1} = (g^{-1}, h^{-1})$$

# Preuve

 $\Box$  En exo

# 4.5 Propriété universelle des Produits

Si on a  $G \times H$ , on a deux projections (homomorphismes) naturels

$$F \times H \underbrace{\longrightarrow}_{pr_H} H$$

$$pr_F((f,h)) = f$$

$$pr_H((f,h)) = h$$

Ce sont trivialement des homomorphismes.

# Proposition 24

 $Soit\ G, F, H\ des\ groupes$ 

$$F \times H \underset{pr_H}{\longrightarrow} H$$
 
$$et$$
 
$$F \times H \underset{pr_F}{\longrightarrow} F$$
 
$$de \ plus \ soit \ \beta: G \rightarrow H$$
 
$$\alpha: G \rightarrow F$$

Il existe un homomorphisme unique

$$\gamma:G\to F\times H$$

 $tel\ que\ les\ compositions\ ci-dessus\ commutent.$ 

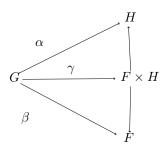


FIGURE 3 – diagrammes produits

Donc que

$$\alpha = pr_F \circ \gamma \ et \ \beta = pr_H \circ \gamma$$

Donc

$$\alpha(g) = pr_F(\gamma(g)) = pr_F(f, h) = f$$

 $De\ plus$ 

$$\beta(g) = pr_H(\gamma(g)) = pr_H(f, h) = h$$

Donc

$$\gamma(g) = (\alpha(g), \beta(g))$$

#### Preuve

Il faut montrer que  $\gamma$  est un homomorphisme.

$$\gamma(g)\gamma(g') = (\alpha(g), \beta(g)) \cdot (\alpha(g'), \beta(g'))$$
$$= (\alpha(g)\alpha(g'), \beta(g)\beta(g'))$$
$$= (\alpha(gg'), \beta(gg')) = \gamma(gg')$$

On a utilisé que la composition d'homomorphismes est un homomorphisme.  $\Box$ 

#### Utilisation

Regardons les homomorphismes de

$$\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/_{2\mathbb{Z}} \times \mathbb{Z}/_{3\mathbb{Z}}$$

est la meme chose que considérer les morphismes de

$$\mathbb{Z} o \mathbb{Z}_{2\mathbb{Z}}$$

$$\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/_{3\mathbb{Z}}$$

On peut par exemple prendre l'exponentielle discrete de  $\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/_{2\mathbb{Z}}$  et  $\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/_{2\mathbb{Z}}$  et les combiner.

On ne doit pas vérifier que la "composition" est un morphisme car on l'a montré dans la propriété universelle.

# 4.6 Sous-groupes

# Definition 12 (Sous-Groupe)

Soit  $(G, \cdot)$  un groupe et  $H \subseteq G$  un sous-ensemble.

 $H\ est\ un\ sous-groupe\ si$ 

1. 
$$\{h \cdot h' | h, h' \in H\} = H \cdot H \subseteq H$$

2.  $\cdot|_H: H \times H \to H$  nous donne un groupe sur H.

# Proposition 25

Soit  $H \subseteq (G, \cdot)$  un sous-ensemble.

 $C\'est\ un\ sous-groupe\ si\ et\ seulement\ si$ 

1. 
$$H \neq \emptyset$$

$$2.\ h,g\in H \implies h.g\in H$$

3. 
$$h \in H \implies h^{-1} \in H$$

De plus, les éléments neutres de G et de H sont les mêmes, inverses aussi

#### Preuve

 $\Rightarrow$ 

1. 
$$e_H \in H \Rightarrow H \neq \emptyset$$

- 2. Vrai
- 3. Il faut démontrer que

$$e_H = e_G$$

En effet

$$e_H \cdot e_H = e_H = e_G \cdot e_H$$

Or on peut simplifier, donc

$$e_H = e_G$$

 $\Leftarrow$ 

Il faut démontrer que  $e_G \in H$ . En effet

$$H \neq \emptyset \Rightarrow \exists g \in H \Rightarrow g^{-1}g = e_G \in H$$

#### Exemple

1. Sous-groupes triviaux

$$\{e\} \subseteq G$$
$$G \subseteq G$$

2. 
$$\{1, -1\} \subseteq (\mathbb{Q} \setminus \{0\}, \cdot)$$

3. 
$$m\mathbb{Z} = \{mx | x \in \mathbb{Z}\} \subseteq (\mathbb{Z}, +)$$

4.  $\mathbb{Z}/_{n\mathbb{Z}}$ , m|n être divisible par m est bien définit sur les classes d'équivalences, autrement dit

$$x, y \in \mathbb{Z}, n|x-y \text{ alors } m|x \iff m|y$$

Donc

$$\left\{[x]\in\mathbb{Z}/_{n\mathbb{Z}}|m|[x]\right\}\subseteq\mathbb{Z}/_{n\mathbb{Z}}$$

est un sous-groupe.

#### Definition 13

Soit

$$\phi:G\to H$$

un morphisme.

1. noyau:

$$\ker \phi = \{ g \in G | \phi g = e_H \} \subset G$$

2. image:

$$Im\phi = \{\phi(g)|g \in G\} \subset H$$

# Proposition 27

L'image et le noyau sonnt des sous-groupes.

#### Preuve

La preuve pour l'image est dans le cours.

$$\ker \phi \neq \emptyset$$
,  $\operatorname{car} \phi(e_G) = e_H$ 

On démontre que c'est stable par composition

$$g, f \in \ker \phi$$

, alors

$$\phi(g.f) = \phi(g).\phi(f) = e_H \cdot e_H e_H$$

On vérifie que c'est stable par inversion.

$$g \in \ker \phi$$

$$\phi(g)^{-1} = \phi(g^{-1})$$

donc c'est fini.

# Lecture 7: theorie des groupes

Tue 27 Oct

Supposons  $o(g) \neq \infty$ , alors on note

$$|\langle g \rangle| = 0(g)$$

On remarque que

$$g^n = (g^{0(g)})^r \cdot g^s$$

# Proposition 28

 $\phi: G \to H \ avec$ 

$$\ker \phi = \{e\}$$

Alors  $\phi$  injectif.

#### Preuve

Soient  $g, h \in G$ .

Supposons  $\phi(g) = \phi(h)$ . On a

$$\phi(g^{-1}h) = \phi(g^{-1})\phi(h) = \phi(g)^{-1}\phi(h) = e$$

 $Donc\ g^{-1}h \in \ker \phi\ Donc$ 

$$g^{-1}h = e$$
$$g = h$$

# 4.7 L'homomorphisme sgn

Rappelons que un cycle  $\sigma \in S_n$  tel que  $\exists a_1, \dots, a_r$  éléments différents de

$$\{1,\ldots,n\}$$

$$\sigma(a_1) = a_2$$

:

$$\sigma(a_{r-1}) = a_r$$

$$\sigma(a_r) = a_1$$

$$\sigma(i) = i \text{ sinon}$$

# Proposition 29

Soit  $\sigma \in S_n$ , avec  $\sigma$  un produit de cycles disjoints de taille  $\geq 2$ . Cette décomposition est unique modulo l'ordre des cycles

#### Proposition 30

 $\sigma \in S_n$ , alors on peut ecrire  $\sigma$  comme un produit de transpositions.

#### Preuve

Il suffit de poser

$$\sigma = (a_1 \dots a_r)$$

On peut écrire  $\sigma$  comme produit de transpositions.

 $Induction \ sur \ r$ 

$$-r=2$$

On peut simplement envoyer chaque élément sur son prochain.

# Definition 14 (sgn )

$$sgn: S_n \to \{-1, 1\}$$

On dénote

$$\operatorname{sgn} \sigma = (-1)^{|\left\{(i,j) \in \mathbb{N}^2 \mid 1 \leq j < i \leq n, \sigma(j) < \sigma(i)\right\}|}$$

#### Lemme 31

 $\sigma \in S_n$  et

$$1 \le r < s \le n$$

On définit

$$\tau = \sigma(rs)$$

Alors

$$sgn(\tau) = -sgn(\sigma)$$

# Preuve

 $Si\ on\ applique\ (rs)\ les\ autres\ éléments\ restent\ les\ mêmes.$ 

 $On\ a\ donc\ que$ 

$$\tau(r) = \sigma(s) \ et \ \tau(s) = \sigma(r)$$

 $-i \neq j \notin \{r,s\}$  implique

$$\sigma(i) = \tau(i)$$

$$\sigma(j) = \tau(j)$$

Pas de changement.

— Soit j < r ou j > s, alors Donc j et r sont en inversion pour  $\sigma$  si et seulement si j et s sont en inversions pour  $\tau$  Donc il n'y a pas de contribution au nombre de paires d'inversions.

— Si r < j < s, alors r et j pour  $\tau$  est le même que s et j pour  $\sigma$ . ( car  $\tau(r) = \sigma(s)$  et  $\tau(j) = \sigma(j)$ )

et s et j sont en inversion pour  $\tau$  si et seulement si r et j ne sont pas en inversion pour  $\tau$ 

Si r et s sont en inversion pour  $\tau$  si et seulement si r et s ne sont pas en inverson pour  $\sigma$ 

#### Corollaire 32

 ${\rm sgn}\ est\ un\ homomorphisme$ 

#### Preuve

 $\sigma, \tau \in S_n$ , alors

$$\operatorname{sgn}(\sigma\tau) = (-1)^{r+s} = \operatorname{sgn}\sigma\operatorname{sgn}\tau$$

# Lecture 8: 3 Novembre

Tue 03 Nov

# 4.8 Theoreme de Lagrange

#### **Definition 15**

Soit  $H \leq G$ , une classe à gauche (resp. à droite) est un sous-ensemble

$$g.H = \{g.h | h \in H\}$$

Ce n'est pas forcément un sous-groupe.

#### Exemple

Soit  $G = S_3$ ,

$$H = \{\langle (12) \rangle\} = \{id, (12)\}$$

Regardons les classe à gauche

1. 
$$g = Id$$

$$Id.H = \{Id, (12)\} = (12).H$$

2. 
$$g = (13)$$

$$(13).H = \{(13), (123)\}$$

3.

$$(23).H = \{(23), (132)\}$$

#### Lemme 34

$$|gH| = |H| \forall g \in G$$

#### Preuve

$$\beta: x \mapsto g^{-1}x$$

et

$$gy \leftarrow y : \alpha$$

Ces deux applications sont inverses  $\Rightarrow$  ils sont en bijection.

#### Proposition 35

Soit  $H \leq G$ .

 $On\ d\acute{e}finit$ 

$$R = \left\{ (g, f) \in G \times G | g^{-1} f \in H \right\} \subseteq G \times G$$

Alors

- 1. R est une relation d'équivalence
- 2. les classes d'équivalence de R sont les classes à gauche

#### Preuve

- 1. reflexivite  $g^{-1}g = e \in H$  donc  $(g,g) \in R$
- 2. Symétrie  $(g, f) \in R$  donc  $g^{-1}f \in H$

$$f^{-1}g = f^{-1}(g^{-1})^{-1} = (g^{-1}f)^{-1} \in H$$

3. Transitivité  $(g, f) \in R$ ,  $(f, h) \in R$ , alors  $g^{-1}f, f^{-1}h \in H$ ,

$$g^{-1}h = g^{-1}ff^{-1}h \in H$$

 $Donc(g,h) \in R$ 

On veut  $R_g = gH$ 

$$R_g = \{ f \in G | (g, f) \in R \} = \{ f \in G | g^{-1}f \in H \} = \{ f \in G | \exists x \in H : f = gx \} = gH \}$$

En somme :

 $H \leq G$ 

Les classes à gauche

- Ont les même tailles
- $H_1, \ldots, H_r$  sont les classes à gauche

$$G = \coprod_i H_i$$

La notation  $\coprod_i$  signifie que l'intersection deux-à-duex est vide.

Donc, si G est fini

$$|G| = \sum |H_i| = r|H|$$

# Theorème 36 (Lagrange)

G est fini et  $H \leq G$ , alors

$$|H|\big||G|$$

 $De \ plus \ \frac{|G|}{|H|} = \ nombre \ de \ classes \ \grave{a} \ gauche \ = [G:H]$ 

# Corollaire 37

 $g \in G$ , alors

$$\Rightarrow o(g)||G|$$

# Preuve

 $H = \langle g \rangle$  et ensuite on utilise Lagrange.

# Definition 16

 $G \ \textit{groupe est cyclique si il existe } g \in G \ \textit{tel que}$ 

$$\langle g \rangle = G$$

#### Corollaire 38

|G| = p > 0 avec p premier, alors G cyclique

# Preuve

 $g\in G\setminus\{e\},\ donc$ 

 $par\ Lagrange.$ 

 $Donc\ o(g)=p\ et\ donc\ \langle g\rangle=G.$ 

# Theorème 39 (Petit theoreme de Fermat)

Soit m > 0 et a entier, avec

$$(a, m) = 1$$

Alors

$$a^{\phi(m)} \equiv 1(m)$$

# Preuve

 $On\ sait\ que$ 

$$[a] \in \left(\mathbb{Z}_{m\mathbb{Z}}\right)^{\times}$$

 $Donc\ par\ lagrange$ 

$$o([a])|\phi(m)$$

 $et\ donc$ 

$$[a]^{\phi(m)} = [1] = [a^{\phi(m)}]$$

Prenons un groupe G

et une relation d'équivalence R sur G.

On a vu que

$$G_R$$

est un groupe si la multiplication et l'inverse sont bien définis.

Dans ce cas

$$[g] \cdot [h] = [gh]$$

Il est équivalent de demander que

$$\xi:G\to G/R$$
 
$$g\to Rg$$

est un homomorphisme de groupe et donc

$$R_g \cdot R_h = R_{gh}$$

On applique çà aux classes à gauche

$$R = \{(g, f)|g^{-1}f \in H\}$$

On essaie de tourner

$$G/R = \{ \text{ classes à gauche } \}$$

C'est nécessaire que

$$\xi_h: G \to G/H$$
  
 $g \to gH$ 

est un homomorphisme.

$$\ker \xi_h = H$$

Quelles conditions est-ce que ca pose?

#### Definition 17

 $H \leq G \ est \ \underline{normal} \ si \ \forall g \in G$ 

$$\forall h \in H$$

on a

$$g^{-1}hg \in H$$

On appelle ceci le conjugué de h par g.

#### Definition 18 (Groupe simple)

 $Si H \leq G normal \Rightarrow H trivial.$ 

# Proposition 40

Soit  $\phi: G \to H$  un homomorphisme, alors le noyau de cet homomorphisme est normal  $\ker \phi$  est normal.

#### Preuve

Soit  $g \in G$ ,  $h \in \ker \phi$ 

$$\phi(g^{-1}hg) = \phi(g^{-1})\phi(h)\phi(g) = \phi(g^{-1})e\phi(g) = e$$

# Theorème 41

 $H \unlhd G$  et R relation d'équivalence des classes à gauche de H G/R un groupe et

$$\xi_H: G \to G/R$$

$$g \mapsto gH$$

 $un\ homomorphisme.$