

Algebre Lineaire I

David Wiedemann

Table des matières

1	Le language des Ensembles	6
1.1	Notations	6
1.2	Ensembles	7
1.2.1	Exemples	7
1.3	Sous-Ensembles	7
1.4	$\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des sous-ensembles	7
1.4.1	Exercice	8
1.5	Operations sur les ensembles	8
1.6	\times : Produit cartesien	8
1.7	Applications entre ensembles	8
1.7.1	Graphe	9
1.8	Composition/Associativite	9
1.8.1	Associativite	10
1.9	Image,Preimage	10
1.10	Relation de composition par les applications reciproques	13
2	Groupes	15
2.1	Le groupe Symmetrique	15
3	Sous-Groupe	19
3.1	Groupe engendre par un ensemble	20
3.2	Morphismes de Groupes	22
4	Noyau et Image	26
5	Anneaux	30
5.1	Elément inversible	32
5.2	Sous-Anneau	33
5.3	Morphismes d'anneaux	33
5.4	Noyau/Image	34
5.5	Modules sur un Anneau	35
5.6	Sous-Module	37

5.7	Module engendré par un ensemble	38
5.8	Morphismes de Modules	39
5.9	Structures Algébriques des espaces de morphismes	41
6	Corps	43
6.1	Corps des fractions	43
6.2	Caractéristique des Corps	46
6.3	Arithmétique des corps de caractéristique $p > 0$	48
7	Espaces Vectoriels	49
7.1	Familles génératrices	51
7.2	Famille Libre	53
7.3	Bases	56
7.4	Espaces vectoriels de dimension infinie	58
7.5	Formes linéaires	62
7.6	Espaces d'applications linéaires	62
7.7	Formes linéaires et dualité	64
7.8	Représentation paramétrique d'un sev cartésienne	65
7.9	Une base de $Hom_k(V, W)$	66

List of Theorems

1	Theorème (Composition de fonctions)	10
1	Définition (Injectivité)	11
2	Définition (Surjectivité)	11
3	Définition (Bijectivité)	12
2	Proposition (Injectivité et cardinalité)	12
3	Proposition (Surjectivité et cardinalité)	12
4	Proposition (injectivité et condition)	12
5	Proposition (Surjectivité et condition)	12
7	Lemme (Composition d'applications surjectives et injectives)	13
8	Proposition (Inverse d'une composition)	14
4	Définition (Notations Injection)	15
5	Définition (Notations Surjection)	15
6	Définition (Notations Bijection)	15
7	Définition (Groupe abstrait)	16
8	Définition (Groupes commutatifs)	17
9	Définition (Notation additive)	17
9	Proposition (Lois de Groupe)	17
10	Définition (Notation exponentielle)	18
11	Définition (exponentielle)	18
12	Définition (Notation multiple)	18

13	Definition (Sous-groupe)	19
11	Proposition (Critere de Sous-groupe)	19
14	Theorème (Sous groupe de \mathbb{Z})	20
15	Proposition (Intersection de sous-groupes)	21
14	Definition (Sous-groupe engendre)	21
17	Theorème	21
15	Definition (Morphisme de Groupe)	22
18	Theorème	22
16	Definition (Notations)	23
21	Proposition	24
22	Proposition	25
17	Definition (Groupes Isomorphes)	25
24	Theorème	26
25	Proposition	26
18	Definition	27
26	Theorème (Critere d'injectivite)	27
19	Definition (Anneaux)	30
30	Lemme	30
20	Definition (Element Inversible)	32
33	Proposition	32
21	Definition (Sous-Anneau)	33
35	Lemme (Critère de sous-anneau)	33
22	Definition (Morphisme d'anneaux)	33
39	Proposition (Noyau d'un morphisme d'anneau)	34
40	Theorème	35
23	Definition (Modules sur un Anneau)	35
24	Definition (A -Algebre)	36
25	Definition (Sous-Module)	37
26	Definition (Ideal)	37
45	Lemme (Critère de Sous-Module)	37
47	Proposition	38
27	Definition	38
48	Theorème	38
28	Definition (Morphismes de Module)	39
50	Lemme (Critere de l'application lineaire)	40
51	Proposition	40
29	Definition	41
53	Proposition	41
54	Proposition	42
55	Theorème	42
30	Definition (Corps)	43

57	Proposition	43
58	Lemme	44
31	Definition	44
59	Proposition	44
32	Definition	44
33	Definition (Caractéristique)	46
61	Lemme	47
34	Definition	47
62	Lemme	47
63	Lemme	48
35	Definition	48
65	Proposition	48
36	Definition	48
66	Lemme	49
37	Definition (Espace Vectoriel)	49
38	Definition (Produit)	49
39	Definition	49
68	Proposition (Critere de SEV)	50
40	Definition	50
70	Proposition (Critere d'application linéaire)	50
71	Proposition	50
72	Proposition	50
41	Definition (Notations)	50
42	Definition	50
73	Proposition	51
43	Definition	51
44	Definition	51
74	Lemme	51
45	Definition (Notations)	52
75	Proposition	52
46	Definition (Famille génératrice)	52
47	Definition (Espace vectoriel fini)	52
76	Theorème	53
48	Definition (Famille Libre)	53
49	Definition	53
79	Proposition	54
80	Theorème	54
81	Corollaire	55
50	Definition	56
83	Theorème	56
84	Theorème (Dimension de SEV)	58

51	Definition	58
52	Definition	58
53	Definition	58
86	Theorème	59
87	Lemme (Lemme de Zorn)	59
88	Proposition	59
54	Definition	59
89	Corollaire	60
90	Theorème (Le théorème noyau-image)	60
91	Corollaire	61
92	Corollaire	62
93	Theorème	62
55	Definition	64
56	Definition	64
96	Proposition	64
57	Definition (Application linéaire duale)	65
98	Proposition	65
99	Lemme	66
100	Theorème	67
101	Proposition	67
102	Proposition	68

Lecture 1: Le langage des Ensembles

Mon 14 Sep

1 Le langage des Ensembles

Le terme “Algebre” est derive du mot arabe al-jabr tire du titre d’un ouvrage. Al-jabr signifie restoration.

Par exemple : $2x - 4 = 0$ Ce qu’on veut c’est trouver x . Il faut donc transformer cette egalite en effectuant des operations de part et d’autres de l’egalite.

$$\begin{array}{ll} 2x = 4 & | + 4 \\ x = \frac{4}{2} = 2 & | : 2 \end{array}$$

Le but de l’ouvrage etait de resoudre des soucis administratifs, comment partager des champs etc.

Le but c’est d’introduire les espaces vectoriels a partir de 0.

Il y aura besoin d’introduire des groupes, anneaux, corps (anneaux particuliers), modules et des ensembles.

Il faut donc commencer avec les objets les plus simples, i.e. les groupes. Ici, on introduit de maniere moins rigoureuse qu’avec les systemes algebriques.

1.1 Notations

- "Il existe" \exists , "Il existe un unique" $\exists!$
- "Quel que soit", "Pour tout", \forall
- "Implique", \Rightarrow
- "est equivalent" \iff , ou “ssi”
- "sans perte de generalite" “spdg”, “wlog”
- “on peut supposer” “ops, wma”
- “tel que” t.q. ou |

On ne va pas parler de logique mathematique dans ce cours, ni de definition rigoureuse des ensembles

1.2 Ensembles

Un ensemble est une collection d'éléments "appartenant" à E

$$e \underbrace{\in}_\text{"appartient à"} E$$

1.2.1 Exemples

- \emptyset ne contient aucun élément
- $\mathbb{N} = \{0, 1, 2\}$
- $\mathbb{Z} = \{-2, -1, 0, 1, 2\}$
- $\mathbb{Q} = \{\frac{p}{q} | p, q \in \mathbb{Z}, q \neq 0\}$
- \mathbb{R} , nombres réels, nombres complexes.

1.3 Sous-Ensembles

Un sous-ensemble A d'un ensemble E est un ensemble t.q. tout élément de A appartient à E . Formellement :

$$a \in A \Rightarrow a \in E$$
$$A \underbrace{\subset}_{\text{inclut dans } E} E$$

L'ensemble vide est un sous-ensemble de E pour tout ensemble E .

$$\emptyset \subset E \forall E$$

Deux ensembles E et F sont égaux si ils ont les mêmes éléments, ssi E est inclus dans F et F est inclus dans E (regarder notations)

$$E \subset F \wedge F \subset E \Rightarrow E = F.$$

1.4 $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des sous-ensembles

C'est l'ensemble des $A \in E$, aussi appelé l'ensemble des parties de E .

Remarque : L'ensemble de TOUS les ensembles n'est pas un ensemble et c'est du au paradoxe de Russell (Logicien anglais) Si c'était le cas, on considérerait

$$N_{\text{cont}} = \{ \text{L'ensemble des } E \text{ tq } E \text{ n'est pas contenu dans lui meme.} \}$$

Cet ensemble N_{cont} est-il contenu dans lui même ou pas ?

1.4.1 Exercice

Ncont est il contenu dans lui meme ou pas ? \nexists

1.5 Operations sur les ensembles

— $A, B \subset E$

$$A \cup B = \{e \in E \text{ tq } e \in A \text{ ou bien } e \in B\}$$

Réunion de A et B .

— $A \cap B = \{e \in E | e \in A \text{ et } e \in B\}$

Difference : $A - B$ ou $A \setminus B$

$$= \{e \in A \wedge e \notin B\}$$

Difference symmetrique :

$$A \Delta B = (A - B) \cup (B - A)$$

Si $A \cap B = \emptyset$ on dit que A et B sont disjoints. $A_1, \dots, A_n \subset E \quad n \geq 1$

On peut noter une grande reunion ainsi :

$$\begin{aligned} A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n &= A_1 \cup (A_2 \cup \dots \cup A_n) \\ &= \{e \in E | \exists i \in \{1, \dots, n\} \text{ avec } e \in A_i\} \\ &= \bigcup_{i=1}^n A_i \end{aligned}$$

1.6 \times : Produit cartésien

Si A et B sont des ensembles

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

On peut bien sur iterer

$$A_1 \times \dots \times A_n = \prod_{i=1}^n A_i = \{a_1, a_2, \dots, a_n \text{ avec } a_i \in A_i\}$$

1.7 Applications entre ensembles

Soient X et Y deux ensembles.

Une application (fonction) f est la donnée pour chaque element $x \in X$ (L'espace de depart) d'un element $f(x) \in Y$ (l'espace d'arrivee)

$$f : X \rightarrow Y$$

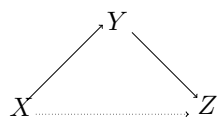


FIGURE 1 – Schema de la composition de 2 applications

1.7.1 Graphe

Se donner une application

$$f : X \rightarrow Y$$

equivaut a se donner un graphe G (graphe de f)

$$G \subset X \times Y = \{(x, y) | x \in X, y \in Y\}$$

tq pour $x_0 \in X$ l'ensemble des elements du graphe G de la forme (x_0, y) possede exactement un element (x_0, y_0) . $y_0 = f(x_0)$ = l'image de x_0 par l'application f .

On associe simplement au premier element un autre element.

1.8 Composition/Associativite

Soient

$$f : X \rightarrow Y$$

$$g : Y \rightarrow Z$$

$$\begin{aligned} g \circ f : X &\longrightarrow Z | x \in X \longrightarrow f(x) \in Y \\ &\longrightarrow g(f(x)) \in Z \end{aligned}$$

Cette application s'appelle la composee de f et g .

1.8.1 Associativité

$$f : X \longrightarrow Y$$

$$g : Y \longrightarrow Z$$

$$h : Z \longrightarrow W$$

Alors

$$\begin{aligned} (g \circ f) : X &\longrightarrow Z \circ h : Z \longrightarrow W \\ &\Rightarrow h \circ (g \circ f) \end{aligned}$$

$$f : X \longrightarrow Y \circ h \circ g : Y \longrightarrow W$$

On a que

Theorème 1 (Composition de fonctions)

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f = h \circ g \circ f$$

Preuve

$$\begin{aligned} h \circ (g \circ f) : x &\longrightarrow h((g \circ f)(x)) \\ &= h(g(f(x))) \in W \\ (h \circ g) \circ f : x &\longrightarrow (h \circ g)(f(x)) \\ &= h(g(f(x))) \in W \end{aligned}$$

□

1.9 Image, Preimage

$$f : X \longrightarrow Y$$

A l'application f sont associées deux applications impliquant $\mathcal{P}(X), \mathcal{P}(Y)$.

$$— \text{ } Im(f) : \mathcal{P}(X) \longrightarrow \mathcal{P}(Y)$$

$$A \subset X \longrightarrow Im(f)(A) = f(A)$$

C'est ce qu'on appelle l'image de A par f

$$= \{f(a) \in Y | a \in A\} \subset Y \in \mathcal{P}(Y)$$

$$\text{L'image de } f \text{ } Im(f) := f(X) = \{f(x) \in Y | x \in X\}$$

— Preimage de $f : \text{Preim}(f) :$

$$\text{Preim}(f) : \mathcal{P}(Y) \longrightarrow \mathcal{P}(X)$$

$$B \longrightarrow \text{Preim}(f)(B) = f^{-1}(B) \quad = \text{preimage de l'ensemble } B \text{ par } f.$$

$$f^{-1}(B) = \{x \in X | f(x) \in B\}$$

Exemples

$$f_1(\{1, 2\}) = \{2, 4\}$$

$$f_1^{-1}(\{1, 2, 3, 4\}) = \{1, 2, 3, 4\}$$

Lecture 2: Injectivite, Surjectivite et Bijectivite

Tue 15 Sep

Definition 1 (Injectivite)

Une application $f : X \mapsto Y$ est injective (injection) si $\forall y \in Y f^{-1}(\{y\})$ ne possede pas plus d'un element. On note

$$f : X \hookrightarrow Y$$

Remarque : Une condition equivalente d' injectivite :

$$\forall x \neq x' \in X \Rightarrow f(x) \neq f(x')$$

Definition 2 (Surjectivite)

Une application $f : X \mapsto Y$ est surjective (surjection) si $\forall y \in Y f^{-1}(\{y\})$ possede au moins un element.

On note

$$f : X \twoheadrightarrow Y$$

Soit $f^{-1}(\{y\}) \neq \emptyset$, il existe au moins $x \in X$ tq $f(x) = y$

De maniere equivalente

$$\text{surjectif} \iff \text{Im}(f) = f(X) = Y$$

Alors on a une application

$$\begin{aligned} "f'' : X &\mapsto Y \\ x &\mapsto f(x) \end{aligned}$$

Cette application est toujours surjective.

Definition 3 (Bijectivite)

Une application $f : X \mapsto Y$ est bijective (bijection) si elle est injective et surjective, cad si $\forall y \in Y, f^{-1}(\{y\})$ (l'ensemble des antecedents de y par f) possede exactement un element. On note la bijectivite par

$$f : X \simeq Y$$

Si $f : X \simeq Y$, alors on peut identifier les els de X avec ceux de Y :

$$x \in X \leftrightarrow f(x) \in Y$$

Remarque : Si $f : X \hookrightarrow Y$

$Y' = f(X)$ l'application

$$f : X \twoheadrightarrow Y' = f(X)$$

et toujours surjective. et comme f est injective, on obtient une bijection $f : X \simeq Y' = f(X)$ entre X et $f(X)$.

X peut etre identifie a $f(X)$.

- $Id_X : \underbrace{X \mapsto X}_{x \mapsto x}$ est bijective
- $x \in \mathbb{R}_{\geq 0} \mapsto x^2 \in \mathbb{R}_{\geq 0}$ est inj et bijective.
- $\mathcal{P} \simeq \{0, 1\}^X = \mathcal{F}(X, \{0, 1\})$

Exercice

$$C : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mapsto \mathbb{N}$$

$$(m, n) \simeq \frac{1}{2}((m+n)^2 + m + 3n)$$

Montrer la bijectivite.

Dans ce qui suit, soient X et Y des ensembles finis possedant respectivement $|X|$ et $|Y|$ elements et $f : X \mapsto Y$ une application entre ces ensembles. On a les proprietes suivantes :

Proposition 2 (Injectivite et cardinalite)

Si $f : X \hookrightarrow Y$ est injective alors $|X| \leq |Y|$

Proposition 3 (Surjectivite et cardinalite)

Si $f : X \twoheadrightarrow Y$ est surjective alors $|X| \geq |Y|$.

Proposition 4 (injectivite et condition)

Si $f : X \hookrightarrow Y$ et $|X| \geq |Y|$ alors $|Y| = |X|$ et f bijective.

Proposition 5 (Surjectivite et condition)

Si $f : X \twoheadrightarrow Y$ et $|X| \leq |Y|$ alors $|Y| = |X|$ et f bijective.

Propriete 6 (Bijectivite)

Si f bijective, on peut lui associer une application reciproque :

$$f^{-1} : Y \mapsto X$$

$$y \mapsto x$$

tel que $f^{-1}(\{y\}) = \{x\}$, x unique.

1.10 Relation de composition par les applications reciproques

— $f : X \simeq Y$ et $f^{-1} : Y \simeq X$

$$f^{-1} \circ f : X \mapsto Y \mapsto X = Id_X.$$

En effet, $\forall x \in X$ si on pose $y = f(x)$

on a $f^{-1}(y) = x = f^{-1}(f(x)) = x$

— $f \circ f^{-1} : Y \mapsto X \mapsto Y$

$$f \circ f^{-1} = Id_Y$$

— $(f^{-1})^{-1} = f$

— $f : X \simeq Y$ et $g : Y \simeq Z$

Alors $g \circ f : X \mapsto Z$ est bijective et $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$

Lemme 7 (Composition d'applications surjectives et injectives)

1. Si f et g sont injectives, $g \circ f$ est injective.

2. Si f et g sont surjectives, $g \circ f$ est surjective.

3. Si f et g sont bijectives, $g \circ f$ est bijective et

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}.$$

Preuve

1. $g \circ f : X \mapsto Y \mapsto Z$

$$x \mapsto g(f(x))$$

$\forall z \in Z$ on veut montrer que $(g \circ f)^{-1}(\{z\})$ a au plus un element

$$(g \circ f)^{-1}(\{z\}) = \{x \in X | g(f(x)) = z\}$$

$$\text{si } g(f(x)) = z \Rightarrow f(x) \in g^{-1}(\{z\})$$

l'ensemble $\{x \in X | g(f(x)) = z\}$ est contenu dans $g^{-1}(\{z\})$ et donc possede au plus 1 element. Si cet ensemble est vide on a fini $(g \circ f)^{-1}(\{z\}) =$

\emptyset . Si $g^{-1}(\{z\}) \neq \emptyset$ alors $g^{-1}(\{z\}) = \{y\}$
et $x \in (g \circ f)^{-1}(\{z\})$ verifie

$$f(x) = y \Rightarrow x \in f^{-1}(\{y\})$$

Comme f^{-1} est injective $f^{-1}(\{y\})$ possede au plus un element.
Et donc $g^{-1}(f^{-1}(\{z\}))$ a au plus 1 element car g est surjective

2. Surjectivite : Exercice

3. Bijectivite : si f et g sont bijectives $g \circ f$ est bijective.

f et g sont inj $\Rightarrow g \circ f$ inj.

f et g sont surj $\Rightarrow g \circ f$ surj

Si f et g sont bij $\Rightarrow g \circ f$ est injective et surjective

$\Rightarrow g \circ f$ bijective. □

Proposition 8 (Inverse d'une composition)

On veut montrer que $\forall z \in Z$

$$X := (g \circ f)^{-1}(z) = f^{-1} \circ g^{-1}(z) \underbrace{=}_{?} f^{-1}(g^{-1}(z)) = x'$$

Preuve

$$\begin{aligned} g \circ f(x) &= g(f(x)) = z \\ g \circ f(f^{-1}(g^{-1}(z))) &= g(f(f^{-1}(g^{-1}(z)))) \\ &= g(f \circ f^{-1}(g^{-1}(z))) \end{aligned}$$

Or on sait que

$$f \circ f^{-1} = g \circ g^{-1} Id_Y$$

et donc

$$g(f \circ f^{-1}(g^{-1}(z))) = g(g^{-1}(z)) = z = (g \circ f)(x)$$

On a donc montre que

$$(g \circ f)(x) = z = (g \circ f)(x') \quad \square$$

$\Rightarrow x$ et x' on la meme image par $g \circ f$ et comme $g \circ f$ est injective $x = x'$. Donc
 $\forall z \in Z (g \circ f)^{-1}(z) = f^{-1} \circ g^{-1}(z)$.

L'ensemble des applications entre X et Y seran note

$$\mathcal{F}(X, Y) = HOM_{ENS}(X, Y) = Y^X$$

Definition 4 (Notations Injection)

L'ensemble des applications injectives sera note

$$INJ_{ENS}(X, Y)$$

Definition 5 (Notations Surjection)

L'ensemble des applications surjectives sera note

$$SURJ_{ENS}(X, Y)$$

Definition 6 (Notations Bijection)

L'ensemble des applications bijectives sera note

$$BIJ_{ENS}(X, Y) = ISO_{ENS}(X, Y)$$

Si il s'agit d'une bijections de X vers $Y = X$ alors

$$Hom_{ENS}(X, X) = END_{ENS}(X) = AUT_{ENS} = ISO_{ENS}(X)$$

On appelle cet ensemble aussi parfois l'ensemble des permutations de X .

2 Groupes

2.1 Le groupe Symmetrique

Voici un exemple d'un groupe, le groupe des bijections muni de la composition.

X ensemble

$$Bij(X, X) = Bij(X)$$

Clairement $\{Id_X\} \subset Bij(X) \Rightarrow Bij(X) \neq \emptyset$.

Supposons $f, g \in Bij(X)$, alors

$$f, g \mapsto g \circ f \in Bij(X)$$

On dispose donc de cette loi de composition :

$$\begin{aligned} \circ : \quad & Bij(X) \times Bij(X) \longrightarrow Bij(X) \\ & (g, f) \longrightarrow g \circ f \end{aligned}$$

\circ est associative :

$f, g, h \in Bij(X)$, alors

$$(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h) = f \circ g \circ h$$

Id_X est neutre : $\forall f \in Bij(X)$

$$f \circ Id_X = Id_X \circ f = f$$

Donc

$$x \in X(f \circ Id_X)(x) = f(Id_X(x)) = f(x)$$

Pour chaque element f on trouve une reciproque notee f^{-1} tel que

$$f^{-1} \circ f = Id_X = f \circ f^{-1}$$

Toutes ces proprietes font de

$$Bij(X) = Aut_{ENS}(X)$$

un groupe

Definition 7 (Groupe abstrait)

Un groupe $(G, \star, e_G, \cdot^{-1})$ est la donnee d'un quadruple forme

- d'un ensemble G non-vide
- d'une application (appelee loi de composition interne) \star tq

$$\begin{aligned} \star : G \times G &\mapsto G \\ (g, g') &\mapsto \star(g, g') =: g \star g' \end{aligned}$$

- d'un element $e_G \in G$ (element neutre)
- de l'application d'inversion \cdot^{-1}

$$\begin{aligned} \cdot^{-1} : G &\mapsto G \\ g &\mapsto g^{-1} \end{aligned}$$

ayant les proprietes suivantes

- Associativite : $\forall g, g', g'' \in G, (g \star g') \star g'' = g \star (g' \star g'')$.
- Neutralite e_G : $\forall g \in G, g \star e_G = e_G \star g = g$.
- Inversibilite : $\forall g \in G, g^{-1} \star g = g \star g^{-1} = e_G$.

Quelques exemples :

- $(Bij(X), \circ, Id_X, \cdot^{-1})$ est un groupe.
- $(\mathbb{Z}, +, 0, -\cdot)$ est un groupe.
- $(\mathbb{Q} \setminus \{0\}, \times, 1, \cdot^{-1})$ est un groupe.
- $(\{1, -1\}, \times, 1, \cdot^{-1})$ est un groupe.

Definition 8 (Groupes commutatifs)

Un groupe $(G, \star, e_G, \cdot^{-1})$ est dit commutatif si \star possède la propriété supplémentaire de commutativité :

$$\forall g, g' \in G \quad g \star g' = g' \star g$$

Exemple Les groupes $(\mathbb{Z}, +)$ ou $(\mathbb{Q} \setminus \{0\}, \cdot)$ sont des groupes commutatifs. Par contre si X possède au moins 3 éléments $\text{Bij}(X)$ n'est pas commutatif.

Lecture 3: Groupes, Anneaux, Corps

Tue 22 Sep

$$\exists \sigma, \tau \in \text{Bij}(X) \text{ tq. } \sigma \circ \tau \neq \tau \circ \sigma$$

Definition 9 (Notation additive)

Si un groupe est commutatif on pourra utiliser une notation "additive" :

- La loi sera notée $+$.
- L'élément neutre sera noté 0_G .
- L'inversion sera appelée opposé et notée $-g$ et $g + (-g) = 0_G$.

Proposition 9 (Lois de Groupe)

- Involutive de l'inversion : $\forall g, (g^{-1})^{-1} = g, g^{-1} \star g = e_G$.
- L'élément neutre est unique, si $\exists e'_G$ tq $g \in G$ vérifiant $g \star e'_G = g$, alors e'_G est l'élément neutre.
- Unicité de l'inverse : si $g' \in G$ vérifie $g \star g' = e_G$, alors $g' = g^{-1}$.
- On a $(g \star g')^{-1} = g'^{-1} \star g^{-1}$

Preuve

La preuve de toutes les propriétés est donnée dans le support de cours.

On montre l'unicité de l'élément neutre.

Si e'_G est telle que pour un certain $g \in G$, tq

$$g \star e'_G = g$$

Alors on a à gauche par $g^{-1}g^{-1} \star g \star e'_G = g^{-1} \star g$

$$= e_G \star e'_G = e_G = e'_G$$

Admettons que l'inverse est unique et montrons que si $g, g' \in G$ $(g \star g')^{-1} = g'^{-1} \star g^{-1}$

On calcule

$$\begin{aligned}(g \star g') \star (g'^{-1} \star g^{-1}) &= g \star g' \star g'^{-1} \star g^{-1} \\ &= g \star e_G \star g^{-1} = g \star g^{-1}\end{aligned}$$

de meme :

$$(g'^{-1} \star g^{-1}) \star (g \star g') = e_G$$

Donc $g'^{-1} \star g^{-1}$ a les meme proprietes d'inversion que $(g \star g')$ et par unicite c'est $(g \star g')^{-1}$. \square

Definition 10 (Notation exponentielle)

(G, \cdot) un groupe et $g \in G$. On peut :

$$g \rightarrow g^{-1} g \cdot g, g \cdot g \cdot g, g \cdot g \cdot g \cdot g \dots$$

On peut faire ca n fois $n \geq 1$ un entier, on notera :

$$g \cdot g \cdot g \cdot g = g^n$$

si $n < 0$:

$$g^n := (g^{-1})^n = \underbrace{g^{-1} \cdot g^{-1} \cdot \dots \cdot g^{-1}}_{|n| \text{ fois}}$$

et $g^0 := e_G$

Exercice 10

Verifier que : $g^{m+n} = g^m \cdot g^n$

Definition 11 (exponentielle)

$$\begin{aligned}\exp_g : \mathbb{Z} &\rightarrow G \\ n &\rightarrow g^n\end{aligned}$$

On l'appelle l'exponentielle de n en base g .

$$\exp_g(m+n) = \exp_g(m) \cdot \exp_g(n)$$

Definition 12 (Notation multiple)

Si G est commutatif et que le groupe est note additivement

$$n \geq 1 \quad \underbrace{g + \dots + g}_{n \text{ fois}} = n \cdot g$$

Si $n < 0$

$$n \cdot g := \underbrace{(-g) + \dots + (-g)}_{|n| \text{ fois}}$$

Donc on a la notation

$$\forall m, n \in \mathbb{Z} (m+n) \cdot g = m \cdot g + n \cdot g$$

3 Sous-Groupe

Definition 13 (Sous-groupe)

Soit $(G, \star, e_G, \cdot^{-1})$ un groupe. Un sous-groupe $H \subset G$ est un sous-ensemble de G tq

1. $e_G \in H$

2. H est stable par la loi de composition

$$\forall h, h' \in H, h \star h' \in H$$

3. H est stable par l'inversion

$$\forall h \in H, h^{-1} \in H$$

$(H, \star, e_G, \cdot^{-1})$ forme un groupe

Proposition 11 (Critere de Sous-groupe)

Pour montrer que $\emptyset \neq H \subset G$ est un sous groupe il suffit de verifier l'une ou l'autre de ces proprietes :

1. a. $\forall h, h' \in H, h \star h' \in H$
b. $\forall h \in H, h^{-1} \in H$
2. $\forall h, h' \in H, h \star h'^{-1} \in H.$

Preuve

Montrons que H verifie le point 1 de la definition.

Comme $H \neq \emptyset$ il existe $h \in H$. Par hypothese $h \star h^{-1} \in H$.

On verifie la stabilite par inversion

Soit $h \in H$ et par hypothese $e_G \in H$ $e_G \star h^{-1} \in H$

On verifie la stabilite par produit

Soit $h, h' \in H$ alors $(h')^{-1} \in H$ et $h \star ((h')^{-1})^{-1} \in H$. Or

$$((h')^{-1})^{-1} = h' \Rightarrow h \star h' \in H \quad \square$$

Exemple

$(G, \cdot) g \in G$ et $g^{\mathbb{Z}} = \exp_g(\mathbb{Z}) = \{g^n, n \in \mathbb{Z}\}$ Forme un sous groupe.

Preuve

Soit $h, h' \in H = g^{\mathbb{Z}}$ alors

$$h = g^m h' = g^{m'} m, m' \in \mathbb{Z}$$

Alors

$$h \cdot h' = g^m \cdot g^{m'} = g^{m+m'} \in g^{\mathbb{Z}}$$

Soit $h \in g^{\mathbb{Z}} h = g^m$ comme $h^{-1} = g^{-m}$ alors $h^{-1} \in g^{\mathbb{Z}}$ \square

Exemple

1. $\{e_G\} \subset G$ est un sous groupe de G on l'appelle le sous groupe trivial de G .
2. $G \subset G$ est un sous groupe
3. $(\mathbb{Z}, +)q \in \mathbb{Z}$
4. $q \cdot \mathbb{Z} = \{a, a = q \cdot k, k \in \mathbb{Z}\}$

Preuve

On prouve la derniere propriete

- $0 \in q\mathbb{Z}$ car $0 = q \cdot 0$
- qk et $q \cdot k' \in q\mathbb{Z} \Rightarrow qk + qk' = q(k + k') \in q \cdot \mathbb{Z}$
- $qk \in q\mathbb{Z}$ □

Theorème 14 (Sous groupe de \mathbb{Z})

Reciproqueme tout sousgroupe de \mathbb{Z} est de la forme $q \cdot \mathbb{Z}$.

Preuve

Soit $H \subset \mathbb{Z}$ un sous groupe

- si $h = \{0\}$, $H = 0 \cdot \mathbb{Z}$.
- si $H \neq \{0\}$ soit $q \in H \neq 0$

Alors, sans perte de generalite, on peut supposer que $q > 0$ (si $q < 0$ on remplace q par $-q \in H$)

Sans perte de generalite on peut supposer que q est le plus petit el strictement positif contenu dans H

$$q = q_{min} = \min(h \in H, h > 0)$$

On va montrer que $H = q\mathbb{Z}$.

Soit $h \in H$ par division euclidienne il existe $k \in \mathbb{Z}$ et $r \in \{0, \dots, q-1\}$ tq

$$\begin{aligned} h &= qk + r \\ r &= h - qk \in H \end{aligned}$$
□

Donc $0 \geq r < q \Rightarrow r = 0$ par def de q .

Donc $h = q \cdot k \in q\mathbb{Z}$.

3.1 Groupe engendre par un ensemble

Proposition 15 (Intersection de sous-groupes)

Soit G un groupe et $H_1, H_2 \subset G$ deux sous groupes alors $H_1 \cap H_2$ est un sous groupe. Plus generalement l'intersection de sous groupes est un sous-groupe.

Preuve

Cas $H_1 \cap H_2$. On veut montrer que c'est un sous groupe. On utilise la deuxieme version du critere de la proposition 11.

$$\forall h, h' \in H_1 \cap H_2 \Rightarrow h \star h'^{-1} \in H_1 \cap H_2$$

Comme $h, h' \in H_1$ $h \star h'^{-1} \in H_1$ et $h, h' \in H_2$ $h \star h'^{-1} \in H_2$

Donc $h \star h'^{-1} \in H_1 \cap H_2$

$\Rightarrow H_1 \cap H_2$ est un sous-groupe □

Definition 14 (Sous-groupe engendre)

G un groupe et $A \subset G$ un sous-ensemble de G .

Le sous-groupe engendre par A , note $\langle A \rangle \subset G$ est par definition le plus petit sous groupe de G contenant A .

Soit

$$G_A = \{H \subset G, H \text{ est un sous groupe et } A \subset H\}$$

G_A est non-vidécar il contient G .

Par la proposition precedente, on considere

$$\langle A \rangle := \bigcap_{H \in G_A} H$$

Par la proposition cette intersection est un sous groupe qui contient A et c'est le plus petit possible au sens ou si $H \subset G$ est un sous groupe contenant A alors

$$\langle A \rangle = \bigcap_{H \in G_A} H \subset H'$$

Exemple

Si $g \in G$ $\langle \{g\} \rangle = g^{\mathbb{Z}} = \{g^n, n \in \mathbb{Z}\}$

Lecture 4: Groupes et Anneaux

Mon 28 Sep

Theorème 17

Soit $A \subset G$ un ensemble, si $A = \emptyset$ alors $\langle A \rangle = \{e_G\}$, sinon on pose

$$A^{-1} = \{g^{-1}, g \in A\} \subset G$$

l'image de A par l'inversion alors

$$\langle A \rangle = \{g_1 \star \dots \star g_n, g_i \in A \cup A^{-1}\}$$

En d'autres termes, $\langle A \rangle$ est l'ensemble des elements de G qu'on peut former en multipliant ensemble des elements de A et de son invers A^{-1} de toutes les manieres possibles.

Preuve

Pour montrer que c'est $\langle A \rangle$, on procede par double inclusion.

\supset : soit $H \subset G$ un ssgpe tq

$$A \subset H \subset G$$

Alors comme H est stable par \bullet^{-1}

$$A^{-1} \subset H^{-1} = H$$

Donc, $A \cup A^{-1} \subset H$ comme H est stable par \star , si $g_1, \dots, g_n \in A \cup A^{-1}$ Le produit $g_1 \star g_2 \star \dots \star g_n \in H$

Donc $\{g_1 \star g_2 \star \dots \star g_n, g_i \in A \cup A^{-1}\} \subset H$ et donc $\{g_1 \star g_2 \star \dots \star g_n, g_i \in A \cup A^{-1}\} \subset \bigcap_{A \subset H} H \subset \langle A \rangle$

\subset : il suffit de mq $\{\dots\}$ et un sous groupe de G . En effet, $\{g_1 \star \dots \star g_n, n \geq 1, g_i \in A \cup A^{-1}\} \supset A$

Critere de ss-groupe :

a) Soit $g \in A \Rightarrow g^{-1} \in A^{-1}, g \star g^{-1} = e_G \in \{g_1 \star \dots \star g_n, \dots\}$

b) Soit $g = g_1 \star g_2 \star \dots \star g_n$ et $g' = g'_1 \star g'_2 \star \dots \star g'_n$

$$n, n' \geq 1, g_i, g'_j \in A \cup A^{-1}$$

Alors

$$g \star g' = g_1 \star \dots \star g_n \star g'_1 \star \dots \star g'_n \in \{\dots\}$$

c) soit $g = g_1 \star \dots \star g_n$ comme ci-dessus

$$g^{-1} = g_n^{-1} \star g_{n-1}^{-1} \star \dots \star g_1^{-1} \in \{\dots\}$$

$\{\dots\}$ est un sousgroupe de G contenant A donc il contient $\langle A \rangle$. □

3.2 Morphismes de Groupes

Definition 15 (Morphisme de Groupe)

Soient (G, \star) et (H, \bullet) deux groupes, un morphisme de groupes $\phi : G \rightarrow H$ est une application telle que

$$\forall g, g' \in G, \phi(g \star g') = \phi(g) \bullet \phi(g')$$

Theorème 18

Soit $\phi : G \rightarrow H$ un morphisme de groupes alors

1. $\phi(e_G) = e_H$
2. $\forall g \in G, \phi(g^{-1}) = \phi(g)^{-1}$

$$3. \forall g, g' \in G, \phi(g \star g') = \phi(g) \bullet \phi(g')$$

Preuve

Il suffit de demontrer 1 et 2, 3 est vrai par definition.

1)

Soit $g \in G, \phi(g) = \phi(g \star e_G) = \phi(g) \bullet \phi(e_G)$.

Donc $\phi(g) = \phi(g) \star \phi(e_G)$ et donc

$$\begin{aligned} h &= h \bullet \phi(e_G) \\ h^{-1} \bullet h &= h^{-1} \bullet h \bullet \phi(e_G) \end{aligned}$$

2)

$$\begin{aligned} \phi(g) \bullet \phi(g)^{-1} &= e_H \\ \phi(g) \bullet \phi(g^{-1}) &= \phi(g \star g^{-1}) \\ &= \phi(e_G) = e_H \end{aligned}$$

On conclut en utilisant l'unicite de l'inverse

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

Definition 16 (Notations)

- $\text{Hom}_{Gr}(G, H)$ l'ensemble des morphismes de groupe entre G et H .
- $\text{End}_{Gr}(G) = \text{Hom}_{Gr}(G, G)$ les endomorphismes du groupe G .
- $\text{Isom}_{Gr}(G, H)$ l'ensemble des morphismes bijectifs
- $\text{Aut}_{Gr}(G) = \text{Isom}_{Gr}(G, G)$ l'ensembles des automorphismes du groupe G .

Exemple

—

$$e_H : \begin{cases} G \rightarrow H \\ g \rightarrow e_h \end{cases}$$

— Soit $g \in G$

$$\exp_G : \begin{cases} \mathbb{Z} \rightarrow G \\ n \rightarrow g^n \end{cases}$$

Si G est commutatif note additivement

$$\bullet \cdot g : \begin{cases} \mathbb{Z} \rightarrow G \\ n \rightarrow n \cdot g \end{cases}$$

Conjugaison dans un groupe : (G, \cdot)

$$h \in G$$

$$Ad_h : \begin{cases} G \rightarrow G \\ g \rightarrow h.g.h^{-1} \end{cases}$$

Preuve

On veut montrer que $\forall g, g' \in G$

$$Ad_h(g.g') = Ad_h(g).Ad_h(g')$$

$$\begin{aligned} Ad_h(g).Ad_h(g') &= (h.g.h^{-1}).(h.g'.h^{-1}) \\ &= h.g.h^{-1}.h.g'.h^{-1} \\ &= h.g.e_G.g'.h^{-1} &= h.g.g'.h^{-1} = Ad_h(g.g') \end{aligned}$$

Terminologie :

$$Ad_h(g) = h.g.h^{-1} \quad \square$$

Le conjugué de g par g .

Remarque

$Ad_h : G \rightarrow G$ est bijectif. Ad_h admet une application réciproque qui est Ad_h^{-1}

Preuve

$$Ad_{h^{-1}} \circ Ad_h = Id_G$$

$$Ad_h \circ Ad_{h^{-1}} = Id_G$$

Il suffit de montrer le premier.

$$\begin{aligned} Ad_{h^{-1}} \circ Ad_h(g) &= h^{-1}.(h.g.h^{-1}).h \\ &= h^{-1}.h.g.h^{-1}.h \\ &= g = Id_G(g) \end{aligned}$$

$$\text{car } (h^{-1})^{-1} = h \quad \square$$

$$\forall h \in G,$$

$$Ad_h \in Aut_{Gr}(G)$$

Proposition 21

Soient $(G, \star), (H, *), (K, \bullet)$ des groupes et $\phi : G \rightarrow H$ et $\psi : H \rightarrow K$ des morphismes de groupes alors la composée $\psi \circ \phi : G \rightarrow K$ est un morphisme de groupes

Preuve

On veut montrer que

$$\psi \circ \phi(g \star g') = ? \psi \circ \phi(g) \bullet \psi \circ \phi(g')$$

on a :

$$\begin{aligned}\psi \circ \phi(g \star g') &= \psi(\phi(g \star g')) \\ &= \psi(\phi(g) * \phi(g')) \\ &= \psi(\phi(g)) \bullet \psi(\phi(g'))\end{aligned}\quad \square$$

Proposition 22

Soit $\phi : G \rightarrow H$ un morphisme de groupe bijectif alors l'application reciproque ϕ^{-1} est un morphisme bijectif.

Preuve

Soit $\phi : G \rightarrow H$ un morphisme de groupe bijectif (en tant qu'application), on veut montrer que $\phi^{-1} : H \rightarrow G$ verifie

$$\phi^{-1}(h \star h') = ? \phi^{-1}(h) * \phi^{-1}(h'), \forall h, h' \in H$$

On calcule

$$\begin{aligned}\phi(\phi^{-1}(h) * \phi^{-1}(h')) &= \phi(\phi^{-1}(h)) \star \phi(\phi^{-1}(h')) \\ &= h \star h' \\ \Rightarrow \phi^{-1}(h) * \phi^{-1}(h') &\end{aligned}\quad \square$$

est un antecedent de $h \star h'$ mais le seul antecedent de $h \star h'$ c'est $\phi^{-1}(h \star h')$
 $\Rightarrow \phi^{-1}(h) * \phi^{-1}(h') = \phi^{-1}(h \star h')$

Definition 17 (Groupes Isomorphes)

Soient G et H deux groupes si

$$Isom_{gr}(G, H) \neq \emptyset$$

On dit que G et H sont isomorphes (comme groupes)

$$G \simeq_{Gr} H$$

et si $Isom_{gr}(G, H) \neq \emptyset$ alors $Isom_{Gr}(H, G) \neq \emptyset, H \simeq_{Gr} G$

La relation “etre isomorphe” dans la categorie des groupes est une relation d'equivalence :

- $G \simeq_{Gr} G$ ($Isom_{Gr}(G, G) \ni Id_G$)
- Si $G \simeq_{Gr} H \Rightarrow H \simeq_{Gr} G$

— Si $G \simeq_{Gr} H$ et $H \simeq_{Gr} K \Rightarrow G \simeq_{Gr} K$

Exemple

Le groupe des automorphismes d'un groupe

$$Aut_{Gr}(G) = Isom_{Gr}(G, G) \subset Bij(G)$$

Theorème 24

$Aut_{Gr}(G)$ est un sous-groupe de $(Bij(G), \circ, Id_G, \bullet^{-1})$

Preuve

Si ϕ et $\psi \in Isom_{Gr}(G, G)$, alors $\psi \circ \phi$ est un morphisme et $\psi \circ \phi$ est bijectif

$\Rightarrow \psi \circ \phi \in Isom_{Gr}(G, G)$

Si $\phi \in Isom_{Gr}(G, G) \cup Bij(G, G)$ alors ϕ^{-1} est un morphisme donc

$$Isom_{Gr}(G, G) = Aut_{Gr}(G) \quad \square$$

Lecture 5: Noyau et Image

Tue 29 Sep

4 Noyau et Image

Proposition 25

Soit $\phi \in Hom_{Gr}(G, H)$ un morphisme de groupes.

— Soit $K \subset G$ un sous groupe alors $\phi(K) \subset H$ est un sous-groupe. En particulier l'image de ϕ ,

$$Im(\phi) = \phi(G)$$

— Soit $L \subset H$ un sous-groupe de H , alors l'image inverse

$$\phi^{-1}(L) = \{g \in G, \phi(g) \in L\} \subset G$$

est un sous-groupe de G . En particulier, $\phi^{-1}(\{e_H\})$ est un sous-groupe

Preuve

Soit $K \subset G$ un sous-groupe.

Soit

$$h, h' \in \phi(K)$$

On veut montrer que $h \star h'^{-1} \in \phi(K)$.

Il existe $k, k' \in K$ tel que $\phi(k) = h, \phi(k') = h'$

$$\begin{aligned} h \star h'^{-1} &= \phi(k) \star \phi(k')^{-1} \\ &= \phi(k) \star \phi(k'^{-1}) \end{aligned}$$

$$= \phi(k * k'^{-1}), \quad k * k'^{-1} \in K$$

car K sous-groupe.

$$h * h'^{-1} \in \phi(K)$$

Soit $L \subset H$ un sous-groupe, on veut montrer que

$$\phi^{-1}(L) \subset G$$

est un sous-groupe Soient $g, g' \in \phi^{-1}(L)$, alors $\phi(g) = h \in L, \phi(g') = h' \in L$

$$g * g'^{-1} \in \phi^{-1}(L)?$$

on a

$$\begin{aligned} \phi(g * g'^{-1}) &= \phi(g) * \phi(g')^{-1} \\ &= h * h'^{-1} \in L \text{ car } L \text{ sous-groupe} \end{aligned} \quad \square$$

Definition 18

Le sous-groupe $\phi^{-1}(\{e_H\})$ s'appelle le noyau de ϕ et est noté

$$\ker(\phi) = \phi^{-1}(\{e_H\}) = \{g \in G, \phi(g) = e_H\}$$

L'importance du noyau vient du fait qu'il permet de tester facilement si un morphisme est injectif.

Theorème 26 (Critère d'injectivité)

Soit $\phi \in \text{Hom}_{Gr}(G, H)$ un morphisme de groupes alors les propriétés suivantes sont équivalentes

- ϕ est injectif
- $\ker(\phi) = \{e_G\}$

Preuve

1 \rightarrow 2

si ϕ est injectif, l'image réciproque de $\{e_H\}$ possède au plus un seul élément.

Mais comme ϕ est un morphisme $\phi(e_G) = e_H \Rightarrow \phi^{-1}(\{e_H\}) = \{e_G\}$

2 \rightarrow 1

On se donne $h \in H$ et on veut montrer que $\phi^{-1}(\{h\}) = \{g \in G, \phi(g) = h\}$ n'a pas plus d'un élément.

Si $\phi^{-1}(\{h\}) = \emptyset$ OK

Si $\phi^{-1}(\{h\}) \neq \emptyset$, soient $g, g' \in \phi^{-1}(\{h\})$ on veut montrer que $g = g'$.

Par définition, $\phi(g) = \phi(g') = h$

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

$$= \phi(g * g'^{-1}) \text{ car } \phi \text{ morphisme}$$

Donc, $g * g'^{-1} \in \ker(\phi) = \{e_G\}$,

$$\Rightarrow g * g'^{-1} = e_G \Rightarrow g = g' \quad \square$$

Exemple

Ordre d'un element

Soit $g \in G$ groupe

$$\exp_g : \mathbb{Z} \rightarrow G, n \in (\mathbb{Z}, +) \rightarrow g^n \in G$$

est un morphisme de groupes.

$$\ker(\exp_g) \subset \mathbb{Z}q, q \in \mathbb{Z}$$

Si $q = 0$, $\ker(\exp_q) = \{0\}$

$$\Rightarrow \mathbb{Z} \rightarrow G$$

$n \rightarrow g^n$ est injective

\mathbb{Z} est isomorphe à $g^{\mathbb{Z}}$ ($\mathbb{Z} \simeq g^{\mathbb{Z}}$)

$$G \supset g^{\mathbb{Z}} \simeq \mathbb{Z}$$

donc g est d'ordre infini.

Si $q > 0$, alors

$$g^{\mathbb{Z}} = \{g^0 = e_G, g, g^2, \dots, g^{q-1}\}$$

est un sous-groupe de cardinal q (à démontrer en exercice) et donc G contient un sous-groupe d'ordre q

$$q := \text{ordre de } g = \text{ord}(g)$$

q est le plus petit entier > 0 tel que

$$g^q = e_G$$

Exemple (Conjugaison)

$G \ni h$

$$\text{Ad}_h : g \rightarrow h.g.h^{-1}$$

On a montré que $\text{Ad}_h \in \text{Aut}_{\text{Gr}}(G)$

On considère l'application

$$h \in G \rightarrow \text{Ad}_h \in \text{Aut}_{\text{Gr}}(G)$$

Cette application est un morphisme de groupes :

On doit verifier que : $\forall h, h' \in G$

$$Ad_{h.h'} = Ad_h \circ Ad_{h'}$$

On veut montrer que pour tout $g \in G$

$$Ad_{h.h'} = Ad_h(Ad_{h'}(g))$$

$$\begin{aligned} h.h'.g.(h.h')^{-1} &= h.h'.g.h'^{-1}.h^{-1} \\ &= h.(h'.g.h'^{-1}).h^{-1} \\ &= Ad_h(Ad_{h'}(g)) \\ \ker(Ad) &= \{h \in G | Ad_h = Id_G\} \\ &= \{h \in G | \forall g \in G Ad_h(g) = g\} \\ &= \{h \in G | \forall g \in G, h.g.h^{-1} = g\} \\ h.g.h^{-1} = g &\iff h.g = g.h \end{aligned}$$

On dit que h commute avec g .

$$\begin{aligned} \ker(Ad) &= \{ \text{l'ensemble des } h \text{ dans } G \text{ qui commutent avec tous les elements de } G \} \\ &= \text{Centre de } G \\ &= Z(G) = Z_G \end{aligned}$$

Z_G est un groupe commutatif de G

Exemple (Translation)

Soit $h \in G$ la translation a gauche par h

$$t_h : \begin{cases} G \rightarrow G \\ g \rightarrow h.g \end{cases}$$

Attention t_h n'est pas un morphisme de groupes, car l'element neutre ne va pas sur lui meme (sauf si $h = e_G, t_h = t_{e_G} = Id_G$)

Par contre t_h est bijective de reciproque $t_{h^{-1}}$

$t_\bullet : h \in G \rightarrow t_h \in \text{Bij}(G)$ est un morphisme de groupe injectif, l'image s'appelle le groupe des translations (a gauche) de G .

Donc $G \simeq t_G \subset \text{Bij}(G)$

Tout groupe G abstrait peut s'identifier (est isomorphe) a un sous-groupe d'un groupe de bijections d'un ensemble.

5 Anneaux

Definition 19 (Anneaux)

Un anneau $(A, +, \cdot, 1_A)$ est la donnée, d'un groupe commutatif $(A, +)$ (note additivement) d'élément neutre noté 0_A , d'une loi de composition interne (dite de multiplication)

$$\bullet \bullet \begin{cases} A \times A \rightarrow A \\ (a, b) \rightarrow a.b \end{cases}$$

et d'un élément unité $1_A \in A$ ayant les propriétés suivantes

1. Associativité de la multiplication

$$\forall a, b, c \in A, (a.b).c = a.(b.c) = a.b.c$$

2. Distributivité

$$\forall a, b, c \in A (a + b).c = a.c + b.c, c.(a + b) = c.a + c.b$$

3. Neutralité de l'unité

$$\forall a \in A, a.1_A = 1_A.a = a$$

Un anneau est dit commutatif si de plus la multiplication est commutative

$$\forall a, b \in A, a.b = b.a$$

Lemme 30

Pour tout $a, b \in A$, on a

$$0_A.a = a.0_A = 0_A$$

On dit que l'élément neutre de l'addition 0_A est absorbant. Pour l'opposé, on a

$$(-a).b = -(a.b) = a.(-b)$$

Preuve

$\forall a \in A$

$$\begin{aligned} a &= a.1_A = a.(1_A + 0_A) \\ &= a.1_A + a.0_A \end{aligned}$$

$$0_A = a.0_A$$

□

Exemple

— L'anneau nul : $\{0\}$

- $\mathbb{Z}, (\mathbb{Q}, +, \bullet), (\mathbb{R}, +, \bullet)$
- $\mathcal{F}(X, \mathbb{R})$ des fonctions d'un ensemble X a valeurs dans \mathbb{R} .

$$+ : f + g : x \in X \rightarrow f(x) + g(x) = (f + g)(x)$$

$$0_{\mathcal{F}(X, \mathbb{R})} : x \rightarrow 0 \in \mathbb{R}$$

$$1_{\mathcal{F}(X, \mathbb{R})} : x \rightarrow 1 \in \mathbb{R}$$

$(\mathcal{F}(X, A), +, \bullet)$ est un anneau (commutatif si A commutatif) generalisation du cas des fonctions reelles

- $\mathbb{R}[x] = \{P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_dx^d, a_0, a_1, \dots, a_d \in \mathbb{R}, d \geq 0\}$
- $A[x] = \{P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_dx^d, a_0, \dots, a_d \in A, d \geq 0\}$
Anneau des polynomes a coefficients dans A .
- $(M, +)$ un groupe commutatif

$$\text{End}(M) = \text{End}_{Gr}(M) = \text{Hom}_{Gr}(M, M)$$

$$+ : \psi, \phi \in \text{End}(M)$$

$$\phi + \psi : m \rightarrow \phi(m) + \psi(m)$$

Soient $\phi, \psi \in \text{End}(M)$

$$\phi \circ \psi \in \text{End}(M)$$

$$0_{\text{End}(M)} : m \in M \rightarrow 0_M \in M$$

$$1_{\text{End}(M)} : Id_M : m \in M \rightarrow m \in M$$

$(\text{End}(M), +, \circ, 0_M, Id_M)$ est un anneau

Lecture 6: Anneaux 2

Mon 05 Oct

Preuve

Soit $\phi, \psi \in \text{End}_{Gr}(M)$, on veut montrer que

$$\phi + \psi \in \text{End}_{Gr}(M)$$

Pour vérifier cela, on utilise le critère de morphisme : $\forall m, m' \in M$, alors

$$(\phi + \psi)(m + m') = (\phi + \psi)(m) + (\phi + \psi)(m')$$

$$\begin{aligned} (\phi + \psi)(m + m') &= \phi(m + m') + \psi(m + m') \\ &= \phi(m) + \psi(m') + \psi(m) + \psi(m') \end{aligned}$$

$+$ est commutative

$$\begin{aligned} &= \phi(m) + \psi(m') + \phi(m') + \psi(m') \\ &= (\phi + \psi)(m) + (\phi + \psi)(m') \end{aligned}$$

Soit $\phi, \psi, \psi' \in \text{End}_{Gr}(M)$ on veut montrer que

$$\phi \circ (\psi + \psi') = \phi \circ \psi + \phi \circ \psi'$$

On veut montrer que $\forall m \in M$

$$\phi \circ (\psi + \psi')(m) = (\phi \circ \psi + \phi \circ \psi')(m)$$

$$\begin{aligned} \phi((\psi + \psi')(m)) &= \phi(\psi(m) + \psi'(m)) \\ &= \phi(\psi(m)) + \phi(\psi'(m)) \\ &= (\phi \circ \psi + \phi \circ \psi')(m) \end{aligned}$$

Reste à faire : associativité de +
 0_M est l'élément neutre de +
 Id_M est l'unité pour \circ

□

5.1 Élément inversible

Definition 20 (Element Inversible)

Un element $a \in A$ est inversible si il existe $b \in A$ tel que

$$a.b = b.a = 1_A.$$

On dit alors que b est un inverse de a (pour la multiplication).

Remarque

Si l'inverse existe, l'inverse est unique, et on le note a^{-1} .

Notation :

On note A^\times l'ensemble des éléments inversibles de A .

Proposition 33

Soit A^\times l'ensemble des éléments inversibles, alors

$$(A^\times, \cdot, 1_A, \bullet^{-1})$$

forme un groupe : le groupe des éléments inversibles de A .

Exemple

- $\mathbb{Z}^\times = \{\pm 1\}$, $\mathbb{Q}^\times = \mathbb{Q} \setminus \{0\}$
- $\mathbb{R}^\times = \mathbb{R} \setminus \{0\}$
- $\mathcal{F}(X, \mathbb{R})^\times = \{f : X \rightarrow \mathbb{R} \mid f(x) \neq 0_{\mathbb{R}} \text{ pour tout } x \in X\}$
- $\mathbb{R}[x]^\times = \{a_0 \mid a_0 \in \mathbb{R}^\times\}$
- $\text{End}_{Gr}(M)^\times = \text{Aut}_{Gr}(M) = \text{Isom}_{Gr}(M, M)$

5.2 Sous-Anneau

Definition 21 (Sous-Anneau)

Soit $(A, +, \cdot)$ un anneau. Un sous-anneau $B \subset A$ est un sous-groupe de $(A, +)$ qui est

- soit le sous-groupe trivial $\{0_A\}$,
- soit qui contient l'unité 1_A et qui est stable par \cdot :

$$\forall b, b' \in B, b \cdot b' \in B$$

Ainsi $(B, +, \cdot)$ est un anneau.

Lemme 35 (Critère de sous-anneau)

Soit $(A, +, \cdot)$ un anneau et $B \subset A$ un sous-ensemble non-vidé alors B est un sous-anneau ssi $B = \{0_B\}$ ou bien $1_A \in B$ et

$$\forall b, b', b'' \in B, b \cdot b' - b'' \in B$$

Preuve

Si $B = \{0_A\}$ c'est un sous-anneau.

Sinon $1_A \in B$ si on prend $b \in B$ alors

$$0_A = 1_A \cdot b - b \in B$$

Alors

$$\forall b, b' \in B$$

$$b - b' = 1_A \cdot b - b' \in B$$

Donc $(B, +)$ est un sous-groupe.

Soient $b, b' \in B$ alors

$$b \cdot b' - 0_A \in B$$

□

$$= b \cdot b'.$$

Exemple

- $\{0_A\} \subset A \subset A$
- $\mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$
- A un anneau

$$A.Id_A := \{a.Id_A : b \mapsto a \cdot b\} \subset End_{Gr}(A).$$

est un sous-anneau

5.3 Morphismes d'anneaux

Definition 22 (Morphisme d'anneaux)

Soient $(A, +, \cdot)$, et $(B, +, \cdot)$ des anneaux. Un morphisme d'anneaux $\phi : A \mapsto B$ est un morphisme de groupes commutatif $\phi : (A, +) \mapsto (B, +)$ tel que

$$\phi(1_A) = 1_B \text{ ou bien } \phi(1_A) = 0_B$$

$$\forall a, a' \in A, \phi(a.a') = \phi(a).\phi(a')$$

Remarque

Si $\phi(1_A) = 0_B$ alors $\phi = 0_B$

Alors $\forall a \in A$

$$\begin{aligned}\phi(a) &= \phi(a.1_A) \\ &= \phi(a)\phi(1_A) = 0_B\end{aligned}$$

Notation : On note les morphismes d'anneaux de A vers B

$$Hom_{Ann}(A, B), End_{Ann}(A) = Hom_{Ann}(A, A), Isom_{Ann}(A, B), Aut_{Ann}(A) = Isom_{Ann}(A, A)$$

Exemple (Le morphisme canonique)

Le morphisme canonique :

$$Can_A : (\mathbb{Z}, +, \cdot) \rightarrow (A, +, \cdot)$$

$$n \rightarrow n.1_A = 1_A + 1_A + \dots + 1_A \text{ } n \text{ fois si } n \geq 0 \text{ et } -n \text{ fois si } n < 0$$

est un morphisme d'anneaux.

On doit vérifier que Can_A est un morphisme entre les groupes additifs.

On doit montrer que $\forall m, n \in \mathbb{Z}$

$$(m \times n).1_A = m.(n.1_A)$$

si m et $n \geq 0$

$$\begin{aligned}(m \times n).1_A &= \underbrace{1_A + \dots + 1_A}_{m \times n \text{ fois}} \\ &= \underbrace{1_A + \dots + 1_A}_{n \text{ fois}} + \underbrace{1_A + \dots + 1_A}_{n \text{ fois}} \text{ } m \text{ fois} \\ &= m.(n.1_A)\end{aligned}$$

5.4 Noyau/Image

Proposition 39 (Noyau d'un morphisme d'anneau)

Soient $\phi \in Hom_{Ann}(A, B)$ un morphisme alors $\phi(A) \subset B$ est un sous-anneau. Par ailleurs le sous-groupe $\ker(\phi)$ est stable par multiplication par A :

$$\forall a \in A, k \in \ker(\phi) a.k \in \ker(\phi)$$

Preuve

Soit $k \in \ker \phi, a \in A$

$$a.k \in \ker \phi?$$

$$\phi(a.k) = \phi(a).\phi(k) = \phi(a).0_B = 0_B$$

□

Theorème 40

$\phi(A) \subset B$ est un sous-anneau de B .

Preuve

Si $\phi(1_A) = 0_B \Rightarrow \phi = \underline{0}_B$ et donc $\phi(A) = \{0_B\} \subset B$

Sinon $\phi(1_A) = 1_B$. $B' = \phi(A)$ alors $1_B \in B'$, $\phi(A)$ est un sous-groupe de $(B, +)$

Soit $b, b' \in B' = \phi(A)$.

$$b = \phi(a), b' = \phi(a')a, a' \in A$$

Alors

$$b.b' = \phi(a).\phi(a') = \phi(a.a') \text{ car } \phi \text{ est un morphisme d'anneaux} \quad \square$$

5.5 Modules sur un Anneau**Definition 23 (Modules sur un Anneau)**

Soit A un anneau, un A -module (à gauche) est un groupe commutatif $(M, +)$ muni d'une loi de multiplication externe

$$\bullet * \bullet : A \times M \mapsto M$$

$$(a, m) \mapsto a * m$$

(appelée multiplication par les scalaires) ayant les propriétés suivantes

— Associativité : $\forall a, a' \in A, m \in M$,

$$(a.a') * m = a.(a' * m).$$

— Distributivité : $\forall a, a' \in A, m, m' \in M$,

$$(a + a') * m = a * m + a' * m, a * (m + m') = a * m + a * m'.$$

— Neutralité de 1_A : $\forall m \in M$,

$$1_A.m = m$$

Exemple

— $\{0_A\} \subset A$ est un A -module

— A est un A -module

— $(M, +)$ = groupe commutatif est canoniquement un \mathbb{Z} -module

$$\begin{aligned} \mathbb{Z} \times M &\rightarrow M \\ (n, \vec{m}) &\rightarrow n * \vec{m} = \underbrace{\vec{m} + \vec{m} + \dots}_{n \text{ fois}} \end{aligned}$$

Lecture 7: Anneaux Et Modules

Tue 06 Oct

$$A^d = \{(a_1, \dots, a_d) \mid a_1, \dots, a_d \in A\}$$

C'est un A -module : le A -module libre de rang d . Soit

$$\begin{aligned}\vec{x} &= (a_1, \dots, a_d) \\ \vec{x}' &= (a'_1, \dots, a'_d) \\ &\in A^d \\ \vec{x} + \vec{x}' &= (a_1 + a'_1, \dots)\end{aligned}$$

Soit

$$\begin{aligned}a \in A, \vec{x} \in A^d \\ a \cdot \vec{x} := (a \cdot a_1, \dots, a \cdot a_d)\end{aligned}$$

On vérifie (en utilisant l'associativité de $(A, +, \cdot)$ et la distributivité dans A) que A^d est un A -module.

$$1_A \cdot \vec{x} = \vec{x}$$

Exemple

— $\phi : A \rightarrow B$, $\ker \phi$ est un A module pour la multiplication dans A .

$$\begin{aligned}\bullet \bullet : A \times \ker \phi &\rightarrow \ker \phi \\ (a, k) &\rightarrow a \cdot k\end{aligned}$$

— $\mathcal{F}(X, A)$ fonctions de X (un ensemble quelconque) à valeurs dans A , on a vu que $\mathcal{F}(X, A)$ un groupe commutatif

$$\begin{aligned}A \times \mathcal{F}(X, A) &\rightarrow \mathcal{F}(X, A) \\ (a, f) &\rightarrow a \cdot f : x \mapsto a \cdot f(x)\end{aligned}$$

Plus généralement, si M est un A -module $\mathcal{F}(X, M)$ est un A -module.

$$\begin{aligned}a \in A, f : X &\rightarrow M \\ a * f : x &\rightarrow a * f(x) \in M\end{aligned}$$

Remarque

Si X possède d éléments

$$\mathcal{F}(X, A) = A^\times \simeq A^d$$

Definition 24 (A-Algebre)

Une A -algebre est un anneau $(B, +, \cdot)$ possédant une structure de A -module qui vérifie la propriété d'associativité suivante :

$$\forall a \in A, b, b' \in B \quad a * (b \cdot b') = (a * b) \cdot b'$$

$\mathbb{R}[x]$ est une \mathbb{R} -algèbre.

5.6 Sous-Module

Definition 25 (Sous-Module)

Un sous-module $N \subset M$ d'un A -module M est un sous-groupe de M qui est stable pour la multiplication par les scalaires

$$\forall a \in A, n \in N, a * n \in N$$

Definition 26 (Ideal)

Un idéal de A est un sous-ensemble $I \subset A$ qui est un sous-module du module A . De manière équivalente, un idéal de A est un sous-groupe $I \subset A$ qui est stable par multiplication par les éléments de A :

$$\forall a \in A, b \in I, a.b \in I$$

Remarque

Tout idéal $I \subset A$ est un noyau d'un morphisme d'anneau.

Lemme 45 (Critère de Sous-Module)

Soit $N \subset M$ un sous-ensemble d'un A -module M alors N est un sous-module de M ssi

$$\forall a \in A, n, n' \in N, a * n + n' \in N.$$

Preuve

Si on prend $a = -1_A$, on a que

$$\begin{aligned} \forall n, n' \in N, -1_A * n + n' &\in N \\ -n + n' &\in N \end{aligned}$$

Donc N vérifie le critère de sous-groupe, donc est un sous-groupe de $(M, +)$.

Comme N est un sous-groupe $0_M \in N$, et $\forall a \in A \forall n \in N$

$$a * n = a * n + 0_M \in N$$

N vérifie les 2 propriétés requises pour être un sous-module. □

Exemple

$\{0_M\} \subset M$ est clairement stable par multiplication

- $d \leq d', A[x]_{\leq d} \leq A[x]_{\leq d'} \leq A[x]$
- $\Delta A = \{(a, \dots, a) = a.(1, \dots, 1)\} \subset A^d$ ΔA est un sous-module de A^d .
- Plus généralement,

$$\vec{x} = (a_1, \dots, a_d), A.\vec{x} = \{a.\vec{x} = (a.a_1, \dots, a.a_d) | a \in A\}$$

est un sous-module de A^d .

Preuve

Soient $a \in A, \vec{v}, \vec{v'} \in A.\vec{x}$

$$\begin{aligned}\vec{v} &= a'.(a_1, \dots, a_d) = a'.\vec{x} \\ \vec{v'} &= a''.(a_1, \dots, a_d) = a''.\vec{x}\end{aligned}$$

Critère de sous-module :

$$a.\vec{v} + \vec{v'} = a.a'.\vec{x} + a''.\vec{x} = (a.a' + a'').\vec{x} \in A.\vec{x} \quad \square$$

5.7 Module engendré par un ensemble**Proposition 47**

Soit M un A -module et M_1, M_2 des sous-modules alors

$$M_1 \cap M_2 \subset M$$

est un sous-module et plus généralement soit $(M_i)_{i \in I}$ une collection de sous-modules alors

$$\bigcap_{i \in I} M_i \subset M$$

est un sous-module.

Definition 27

Soit $X \subset M$ un sous-ensemble d'un A -module, le module engendré par X est le plus petit sous-module de M contenant X (l'intersection de tous les sous-modules contenant X)

$$\langle X \rangle := \bigcap_{X \subset N \subset M} N.$$

Theorème 48

Soit $X \subset M$ un ensemble alors $\langle X \rangle$ est soit le module nul $\{0_M\}$ si X est vide, soit l'ensemble des combinaisons linéaires d'éléments de X à coefficients dans A :

$$\langle X \rangle = CL_A(X) := \left\{ \sum_{i=1}^n a_i * x_i, n \geq 1, a_1, \dots, a_n \in A, x_1, \dots, x_n \in X \right\}.$$

Pour tout $n \geq 1$.

Preuve

$CL_A(X)$ on va montrer que $CL_A(X)$ est un sous-module contenant X

$$\Rightarrow \langle X \rangle \subset CL_A(X)$$

ensuite on va montrer que si $X \subset N \subset M$ est un sous-module contenant X alors

$$\begin{aligned} N &\supset CL_A(X) \\ \Rightarrow CL_A(X) &\subset \langle X \rangle \end{aligned}$$

On utilise le critère de sous-module :

Soit $a \in A, u, v \in CL_A(X)$

$$a * u + v \in CL_A(X)$$

Or

$$\begin{aligned} u &= a_1 x_1 + \dots + a_n x_n, a_i \in A, x_i \in X \\ v &= a'_1 x'_1 + \dots + a'_m x'_m a'_j \in A, x'_j \in X \\ a * u + v &= a.a_1 * x_1 + \dots + a.a_n * x_n + a'_1 * x'_1 + \dots + a'_m * x'_m \in CL_A(X) \end{aligned}$$

$$X \subset CL_A(X)$$

car

$$x = 1_A.x = \text{combinaison linéaire de longueur 1} \quad \square$$

Soit $X \subset N \subset M$ un sous-module et soit $n \geq 1, a_1, \dots, a_n \in A$

$$x_1, \dots, x_n \in X$$

Alors comme N est stable par $*$ et que $x_1, \dots, x_n \in X \subset N$

$$\Rightarrow a_1 * x_1 + \dots + a_n * x_n \in N$$

Lecture 8: Modules et Corps

Mon 12 Oct

5.8 Morphismes de Modules

Definition 28 (Morphismes de Module)

Soit A un anneau et M, N des A -modules, un morphisme de A -modules entre M et N est un morphisme de groupes

$$\phi : M \rightarrow N$$

qui est compatible avec les lois de multiplication externes $*_M$ et $*_N$:

$$\forall a \in A, m \in M, \phi(a *_M m) = a *_N \phi(m)$$

On dit aussi que ϕ est une application A -linéaire.

Remarque

$$\forall a, a' \in A, m, m' \in M$$

$$\phi(a *_M m + a' *_M m') = \phi(a *_M m) + \phi(a' *_M m') = a *_N \phi(m) + a' *_N \phi(m')$$

Lemme 50 (Critere de l'application lineaire)

Soit $\phi : M \rightarrow N$ une application entre deux modules alors ϕ est un morphisme si et seulement si

$$\forall a \in A, m, m' \in M, \phi(a *_M m + m') = a *_N \phi(m) + \phi(m')$$

Preuve

\Rightarrow a été fait ci-dessus.

\Leftarrow :

Si on prend $a = -1_A$, on obtien

$$\forall m, m' \quad \phi(-m + m') = -\phi(m) + \phi(m')$$

en prenant $m = m'$ on obtient $\phi(0) = 0$, et en prenant $a = 1$, on a

$$\phi(m + m') = \phi(m) + \phi(m')$$

$\Rightarrow \phi$ est un morphisme de groupes additifs.

Si on prend $m' = 0_M$

$$\begin{aligned} \phi(a *_M m + 0_M) &= \phi(a *_M m) \\ &= a *_N \phi(m) + \phi(0_M) = a *_N \phi(m) \end{aligned}$$

Proposition 51

Soit $\phi : M \rightarrow N$ un morphisme de A -module et $M' \subset M$ et $N' \subset N$ des sous-modules, alors

$$\phi(M') \subset N \text{ et } \phi^{-1}(N') \subset M$$

sont des sous-modules de M et N respectivement. En particulier

$$\ker \phi = \phi^{-1} \{0_N\} \subset M \text{ et } \text{Im} \phi \subset N$$

Preuve

Comme ϕ est un morphisme de groupes $\phi(M') \subset N$ est un sous-groupe de N et $\phi^{-1}(N') \subset M$ est un sous-groupe de M Reste a vérifier la stabilité par $*$.

On veut montrer que si $m' \in \phi^{-1}(N')$ alors

$$\forall a \in A \quad a *_M m' \in \phi^{-1}(N')$$

$$m' \in \phi^{-1}(N') \Rightarrow \phi(m') \in N'$$

Comme N' est un sous-module

$$a *_N \phi(m') \in N'$$

msid comme ϕ est linéaire

$$a *_N \phi(m') = \phi(a *_M m') \Rightarrow a *_M m' \in \phi^{-1}(N')$$

- Si $M' \subset M$ est un sous-module alors $\phi(M')$ est un sous-module.
- On sait que $\phi(M') \subset N$ est un sous-groupe

Reste à vérifier que $\phi(M')$ est stable par $*$ dans A .

Soit $n' \in \phi(M')$ alors $n' = \phi(m'), m' \in M'$ Soit $a \in A$, $a *_N n' = a *_N \phi(m') = \phi(a *_M m')$

Comme M' est un sous-module

$$a *_M m' \in M' \text{ et donc } a *_N n' = \phi(a *_M m') \in \phi(M')$$

□

Remarque

Le critère d'injectivité s'applique à un morphisme de A -modules est injectif ssi $\ker \phi = \{0_m\}$ C'est vrai parce que c'est vrai quand on voit ϕ comme un morphisme de groupes.

5.9 Structures Algébriques des espaces de morphismes

Definition 29

On note

$$\begin{aligned} \text{Hom}_{A\text{-mod}}(M, N), \text{Isom}_{A\text{-mod}}(M, N) \\ \text{End}_{A\text{-mod}}(M), = \text{Hom}_{A\text{-Mod}}(M, M) \\ \text{Aut}_{A\text{-mod}}(M) = \text{GL}_{A\text{-mod}}(M) = \text{Isom}_{A\text{-mod}}(M, M) \end{aligned}$$

les ensembles de morphismes, morphismes bijectifs, d'endomorphismes et d'automorphismes des A -modules M et N

Proposition 53

Soient $\phi : L \rightarrow M$ et $\psi : M \rightarrow N$ des morphismes de A -modules alors $\psi \circ \phi : L \rightarrow N$ un morphisme.

Preuve

Soit $\phi : L \rightarrow M$, $\psi : M \rightarrow N$ des applications linéaires alors

$$\psi \circ \phi \text{ est linéaire}$$

On sait que $\psi \circ \phi$ est un morphisme de groupes.

Reste à voir que $\forall a \in A, l \in L$

$$\psi \circ \phi(a *_L l) = a *_N \psi \circ \phi(l)$$

$$\psi \circ \phi(a *_L l) = \psi(\phi(a *_L l)) = \psi(a *_M \phi(l)) = a *_N \psi \circ \phi(l) \quad \square$$

Proposition 54

Soient M et N des A -modules alors $\text{Hom}_{A\text{-mod}}(M, N)$ a une structure naturelle de groupe commutatif.

Si de plus A est commutatif alors $\text{Hom}_{A\text{-mod}}(M, N)$ a une structure de A -module

Preuve

Si ϕ et $\psi \in \text{Hom}_{A\text{-mod}}(M, N)$, alors

$$\phi + \psi : m \rightarrow \phi(m) + \psi(m)$$

on sait que $\phi + \psi$ est un morphisme de groupes et on montre que c'est même un morphisme de modules.

$$(\phi + \psi)(a * m) = \phi(a * m) + \psi(a * m) = a * \phi(m) + a * \psi(m) = a * (\phi(m) + \psi(m))$$

Donc $\phi + \psi \in \text{Hom}_{A\text{-mod}}(M, N)$, donc la proposition est prouvée. \square

Theorème 55

Soit M un A -module. L'ensemble $\text{End}_{A\text{-mod}}(M)$ des endomorphismes de M est un sous-anneau de $(\text{End}, +, \circ)$ dont le groupe des unités est $\text{Aut}_{A\text{-mod}}(M)$;

de plus, si A est commutatif, $\text{End}_{A\text{-mod}}(M)$ possède une structure naturelle de A -module qui en fait une A -algèbre.

$\text{End}_{A\text{-mod}}(M)$ est appelée l'algèbre des endomorphismes du A -module M

Preuve

On utilise le critère du sous-anneau.

On sait que $\phi \circ \psi + \Phi \in \text{End}_{A\text{-mod}}(M)$, et on doit vérifier que c'est compatible avec la loi de multiplication externe $*$

$$\begin{aligned} (\phi \circ \psi + \Phi)(a * m) &= a * (\phi \circ \psi + \Phi)(m) \\ (\phi \circ \psi + \Phi)(a * m) &= \phi \circ \psi(a * m) + \Phi(a * m) \\ &= a * \phi \circ \psi(m) + a * \Phi(m) \\ &= a * (\phi \circ \psi(m) + \Phi(m)) \end{aligned} \quad \square$$

6 Corps

Definition 30 (Corps)

Un corps K est un anneau commutatif possédant au moins deux éléments $0_K \neq 1_K$ et tel que tout élément non-nul est inversible :

$$K^\times = K \setminus \{0_K\}$$

Exemple

- $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ sont des corps.
- \mathbb{Z} n'est pas un corps, car $\mathbb{Z}^\times = \{\pm 1\}$
- $\mathbb{R}(x)$ Le corps des fractions rationnelles à coefficients dans \mathbb{R}

$$= \left\{ f(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}, P(x), Q(x) \in \mathbb{R}[x], Q \neq 0 \right\}$$

$$\text{si } f(x) = \frac{P(x)}{Q(x)} \neq 0, f(x)^{-1} = \frac{Q(x)}{P(x)}$$

Proposition 57

Soit K un corps, B un anneau et $\phi \in \text{Hom}_{\text{Ann}}(K, B)$ un morphisme. Alors, si ϕ n'est pas nul ($\phi \neq 0_B$) ϕ est injectif.

$$\phi : K \hookrightarrow B$$

Preuve

Soit $\phi : K \rightarrow B$ un morphisme d'anneaux, supposons $\phi \neq 0_B$.

Il existe $k \in K$ tel que $\phi(k) \neq 0_B$, alors $k \neq 0_K$ (sinon $\phi(k) = 0_B$)

Comme K est un corps, k est inversible et il existe k^{-1} tel que $k.k^{-1} = 1_K$.

Montrons que ϕ est injectif :

c'est à dire que

$$\ker \phi = \{0_K\}.$$

Supposons que non, alors soit $k \in \ker \phi$, tel que

$$\phi(k) = 0_B \text{ et } k \neq 0_K$$

Comme k est inversible

$$\phi(1_K) = \phi(k.k^{-1}) = \phi(k).\phi(k^{-1}) = 0_B$$

Donc si $\ker \phi \neq \{0_K\}$, alors $\phi(1_K) = 0_B$, mais alors $\forall \lambda \in K$

$$\phi(\lambda) = \phi(\lambda.1_K) = \phi(\lambda)\phi(1_K) = 0_B$$

□

Donc $\phi = 0_B$ ce qu'on a exclu. \nmid

6.1 Corps des fractions

Lemme 58

Soit $\{0\} \neq A \subset K$ un sous anneau non-nul commutatif d'un corps K , alors

$$\forall a, b \in A, a.b = 0 \iff a = 0 \text{ ou } b = 0$$

Definition 31

Un anneau commutatif tq si $a.b = 0 \Rightarrow a = 0$ ou $b = 0$ est appelé intègre.

Un corps est toujours intègre.

Preuve

Soit $a, b \in A \subset K$, tel que $a.b = 0_A = 0_K$, supposons que $a \neq 0_K$, alors a admet un inverse dans K , il existe $a^{-1} \in K$ tel que $a^{-1}.a = 1_K$.

$$a.b = 0_K \Rightarrow a^{-1}.a.b = a^{-1}.0_K \Rightarrow b = 0_K$$

□

Lecture 9: Corps

Tue 13 Oct

Proposition 59

Soit A un anneau intègre, alors il existe un corps K et un morphisme d'anneau injectif

$$\iota : A \hookrightarrow K$$

de sorte qu'on peut considérer A comme un sous-anneau de K en identifiant A à $\iota(A) \subset K$ et tel que K a la propriété de minimalité suivante : pour tout corps K' et tout morphisme injectif

$$\iota' : A \hookrightarrow K'$$

de sorte que A peut être identifiée à un sous-corps de K' , il existe un morphisme (nécessairement injectif)

$$\iota' : K \hookrightarrow K'$$

prolongeant le morphisme ι' (ainsi A et K peuvent être vus comme des sous-anneaux de K')

Definition 32

On appelle ce corps K le corps des fractions de A .

Exemple

- $\text{Frac}(\mathbb{Z}) = \mathbb{Q}$
- $\text{Frac}(\mathbb{R}[X]) = \mathbb{R}(X)$ (défini comme avant)

Preuve

Construisons K .

A est intègre.

On considère l'ensemble produit

$$A \times A \setminus \{0\} = \{(a, b) | a, b \in A, b \neq 0_A\}$$

On définit sur cet ensemble une relation.

$(a, b) \sim (a', b')$ si et seulement si $a.b' = a'.b$, la relation \sim est une relation d'équivalence.

- Symétrique : Si $a.b' = a'.b \iff a'.b = a.b' \iff (a', b') \sim (a, b)$
- Reflexive : $(a, b) \sim (a, b) \iff a.b = a.b$
- Transitive : $(a, b) \sim (a', b')$ et $(a', b') \sim (a'', b'') \implies a.b' = a'.b = a''.b' = a'.b' = a''.b'$.

$$\begin{aligned} & \implies ab'b'' = a'b'b'' \\ & \implies a.b''b' = a.b''b' \\ \implies a.b''b' &= a'b''b = a''b'b = a''bb' \\ & \implies (ab'' - a''b).b' = 0_A \end{aligned}$$

Comme A est intègre,

$$ab'' - a''b = 0_A \text{ ou bien } b' = 0_A$$

Donc

$$ab'' - a''b = 0_A$$

Donc $(a, b) \sim (a'', b'')$

Soit $K = A \times A \setminus \{0\} / \sim$ l'ensemble des classes d'équivalences.

On note $\frac{a}{b}$ la classe de l'élément (a, b) .

On va munir K d'une addition et d'une multiplication d'un 0_K , d'une 1_K ainsi que

$$\iota : A \hookrightarrow K$$

Il faut maintenant vérifier toutes les propriétés d'un corps.

$$+ : \frac{a}{b} + \frac{a'}{b'} = \frac{ab' + a'b}{bb'}$$

$b.b' \neq 0_A$ vrai car $b, b' \neq 0$ et A intègre.

On doit vérifier que cette définition ne dépend que des classes d'équivalence $\frac{a}{b}$ et $\frac{a'}{b'}$.

Si $(a'', b'') \sim (a', b')$ on veut voir que $\frac{a}{b} + \frac{a'}{b'} = \frac{a}{b} + \frac{a''}{b''}$. On doit vérifier que

$$\underbrace{(ab' + a'b)}_{abb'b'' + a'b^2b''} . bb'' = \underbrace{(ab'' + a'b)}_{abb'b'' + a''b^2b'}. bb'$$

On sait que $a'b'' = a''b'$.

$$\Rightarrow a'b^2b'' = a''b^2b'$$

On fait pareil pour définir la multiplication \times

$$\frac{a}{b} \times \frac{a'}{b'} = \frac{a.a'}{b.b'}$$

et on doit vérifier que si $\frac{a''}{b''} = \frac{a'}{b'}$ alors $\frac{a}{b} \times \frac{a'}{b'} = \frac{a}{b} \times \frac{a''}{b''}$ sachant que $a'b'' = a''b'$.

On vérifie que $+, \times$ sont commutatives, associatives, distributives.

On définit $0_K = \frac{0}{1_A}$ et $1_K = \frac{1_A}{1_A}$

Enfin, dire que $\frac{a}{b} \neq 0_K \iff a \neq 0_A$ et alors si $\frac{a}{b} \neq 0_K$ $\frac{b}{a} \times \frac{a}{b} = \frac{1_A}{1_A} = 1_K$.

On a un morphisme injectif

$$\iota : A \hookrightarrow K$$

donné par

$$\iota(a) = \frac{a}{1_A}$$

On vérifie que c'est un morphisme d'anneau et, si $\iota(a) = 0_K = \frac{0_A}{1_A} \iff \frac{a}{1_A} = \frac{0_A}{1_A} \iff a = 0_A$, donc

$$\ker \iota = \{0_A\}$$

donc ι est injectif. □

6.2 Caractéristique des Corps

K un corps,

$$Can_K : \mathbb{Z} \rightarrow A$$

$$n \rightarrow n.1_K = n_K$$

$$\ker(Can_K) = p\mathbb{Z}, p \geq 0$$

Definition 33 (Caractéristique)

L'entier p s'appelle la caractéristique du corps K et se note

$$car(K)$$

Si $p = 0$: $\ker Can_K = \{0_{\mathbb{Z}}\}$, donc Can_K est injectif et donc \mathbb{Z} peut être vu comme sous-anneau de K .

$$n \in \mathbb{Z} \rightarrow n_K \in K$$

Si $n \neq 0, n_K \neq 0$ et $\frac{1}{n_K}$ existe et pour tout $a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0$, on définit

$$\left(\frac{a}{b}\right)_K = a_K/b_K \in K$$

On dispose d'un morphisme injectif

$$Can_K : \mathbb{Q} \hookrightarrow K$$

$$\frac{a}{b} \rightarrow \frac{a_K}{b_K}$$

Si $Car(K) = 0$, le corps \mathbb{Q} est un sous-corps de K .

Lemme 61

Si $\text{car}(K) > 0$, alors $\text{car}(K) = p$ est un nombre premier.

Preuve

Si $p = 1$, $\ker \text{Can}_K = \mathbb{Z}$

$$\Rightarrow \text{Can}_K(1) = 1_K = 0_K \not\Leftarrow$$

Donc $p \geq 2$.

Soit une factorisation

$$p = q_1 \cdot q_2$$

non-triviale ($q_1, q_2 \geq 2$)

$$0_K = \text{Can}_K(p) = \text{Can}_K(q_1 \cdot q_2) = \text{Can}_K(q_1) \cdot \text{Can}_K(q_2)$$

Comme K est intègre, $\text{Can}_K(q_1) = 0_K$

$$q_1 \in \ker \text{Can}_K = p\mathbb{Z}$$

$$q_1 = pk, k \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$$

Donc $q_1 \geq p$ mais comme $q_2 \geq 2$

$$q_2 \leq \frac{p}{2} < p$$

Donc p est premier. □

Definition 34

$$\mathbb{F}_p = \text{Can}_K(\mathbb{Z}) = \mathbb{Z}.1_K$$

Lemme 62

L'anneau \mathbb{F}_p est un corps fini de cardinal p .

Preuve

Si $n \in \mathbb{Z}$ et $k \in \mathbb{Z}$

$$(n + pk)_K = n_K + p_K.k_K = n_K$$

Donc, si $r \in \{0, \dots, p\}$ le reste de la division euclidienne de n par p

$$\mathbb{Z}.1_K = \{0_K, 1_K, \dots, (p-1)_K\}$$

\mathcal{F}_p est de cardinal p .

Il faut montrer que si $0 < i \neq j \leq p-1$

$$i_K \neq j_K$$

mais

$$i_K - j_K = (i - j)_K$$

et comme $0 \leq i, j \leq p-1$, $0 \neq |i-j| < p$ Donc $i-j$ ne peut pas être un multiple de p , donc $i-j \notin \ker \text{Can}_K$ Donc

$$(i-j)_K = i_K - j_K \neq 0_K \quad \square$$

Lemme 63

Un anneau commutatif intègre et fini est un corps

Preuve

exercice \square

\mathbb{F} est intègre car c'est un sous-anneau du corps K et il est fini de cardinal p .

Définition 35

Le corps $\mathbb{Q} \subset K$ si $\text{car}(K) = 0$ ou bien $\mathbb{F}_p \subset K$ (si $\text{car}(K) = p > 0$) s'appelle le sous-corps premier de K .

Remarque

Le corps

$$\mathbb{F}_p \simeq (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, +, \times)$$

l'anneau des classes de congruences module p

6.3 Arithmétique des corps de caractéristique $p > 0$

Proposition 65

Soit K un corps de caractéristique $p > 0$, alors l'application

$$\begin{aligned} \bullet^p : K &\rightarrow K \\ x &\rightarrow x^p \end{aligned}$$

est un morphisme d'anneaux non-nul (donc nécessairement injectif).

Définition 36

Soit K un corps de caractéristique p , le morphisme d'anneau précédent s'appelle le morphisme de Frobenius (ou simplement le Frobenius) de K se note

$$\text{frob}_p : x \rightarrow x^p$$

Preuve

$\forall x, y \in K$

$$\begin{aligned} (x.y)^p &= x.y.x.y.x.y.x.y \dots \\ &= x^p y^p \end{aligned}$$

$\forall x, y \in K$

$$(x + y)^p = x^p + y^p$$

Comme K est commutatif, on a la formule du binôme de Newton

$$\begin{aligned}(x + y)^p &= \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} x^k y^{p-k} \\ &= x^p + y^p + \sum_{k=1}^{p-1} \binom{p}{k} x^k y^{p-k}\end{aligned}$$

Lemme 66

Si $1 \leq k \leq p-1$, alors

$$p \mid \binom{p}{k}$$

Or

$$\binom{p}{k} x^k y^{p-k} = \binom{p}{k} x^k y^{p-k} = 0_K \cdot x^k y^{p-k}$$

□

Lecture 10: EV

Mon 19 Oct

7 Espaces Vectoriels

Definition 37 (Espace Vectoriel)

Soit K un corps, in K -espace vectoriel V est simplement un K -module.

Les éléments de V sont appelés vecteurs de V .

Exemple

$\mathbb{Q}^d, \mathbb{R}^d, \mathbb{C}^d, d \geq 1$

Espaces de fonctions

$$\mathcal{F}(X; \mathbb{R}) \simeq \mathbb{R}^X$$

Plus généralement, si V est un K -ev

$$\mathcal{F}(X; V) = V^X \text{ est un } K\text{-ev}$$

Definition 38 (Produit)

Si V et W sont des K -ev

$$V \times W = \{(v, w), v \in V, w \in W\}$$

Definition 39

Soit V un K -espace vectoriel, un sous-espace vectoriel (SEV) de V est un sous- K module $W \subset V$

Proposition 68 (Critere de SEV)

Un sous-ensemble $U \subset V$ d'un K -ev est un sev si

$$\forall \lambda \in K, \vec{v}, \vec{v'} \in U \Rightarrow \lambda \vec{v} + \vec{v'} \in U$$

Exemple

- $\{0_V\} \subset V$
- $e \in V \quad K.e = \{\lambda.e \mid \lambda \in K\} \subset V$ est un SEV.

Definition 40

Soient V et W deux K -espaces vectoriels, un morphisme $\phi : V \rightarrow W$ de K -modules est appelé une application K -linéaire.

Proposition 70 (Critere d'application linéaire)

Une application entre espaces vectoriels $\phi : V \rightarrow W$ est linéaire ssi

$$\forall \lambda \in K, \vec{v}, \vec{v'} \in V, \phi(\lambda.\vec{v} + \vec{v'}) = \lambda\phi(\vec{v}) + \phi(\vec{v'})$$

Preuve

C'est un cas particulier du critere de morphisme de modules. □

Proposition 71

Le noyau et l'image d'une application linéaire est un sev

Preuve

C'est un cas particulier du critere de morphisme de modules. □

Proposition 72

ϕ une application linéaire. ϕ injective ssi

$$\ker \phi = \{0\}$$

Definition 41 (Notations)

On notera

$$\text{Hom}_{K\text{-ev}}(V, W), \text{Isom}_{K\text{-ev}}(V, W), \text{Aut}_{K\text{-ev}}(V) = \text{GL}(V)$$

Les ensembles des applications bijectives.

Definition 42

Une forme linéaire sur V est une application linéaire a valeurs dans K

$$l : V \mapsto K.$$

On note l'ensemble des formes linéaires

$$V^* := \text{End}_{K\text{-ev}}(V, K)$$

C'est le dual.

Proposition 73

Soit $l : V \mapsto K$, si $l \neq 0_K$, alors l est surjective

$$l(V) = K.$$

Preuve

Comme $l \neq 0_K$, il existe

$$v \in V \text{ tel que } l(v) = x \neq 0_K$$

Soit $y \in K$, on cherche v' tel que $l(v') = y$.

Comme $x \neq 0_K$, x est inversible d'inverse x^{-1} soit $v' = y.x^{-1}.v$, on a

$$l(v') = l(y.x^{-1}.v) = y.x^{-1}.l(v) = y.x^{-1}.x = y \quad \square$$

7.1 Familles génératrices

Definition 43

Soit $\mathcal{F} \subset V$ un sous-ensemble, on note

$$\langle \mathcal{F} \rangle = \text{Vect}(\mathcal{F}) = CL_K(\mathcal{F})$$

le sous-espace vectoriel engendré par \mathcal{F} .

Definition 44

Soient $X, Y \subset V$ des sev d'un espace vectoriels. Leur somme $X + Y \subset V$ est

$$X + Y = \langle X \cup Y \rangle \subset V$$

est le sev engendré par les vecteurs de X et de Y .

Lemme 74

On a

$$X + Y = \{x + y, x \in X, y \in Y\}$$

Preuve

Il suffit de montrer que $\{x + y, x \in X, y \in Y\}$ est un sev.

En effet, si c'est le cas, il contient X, Y , il contient donc $X \cup Y$ et donc il contient $\langle X \cup Y \rangle = X + Y$.

De plus, comme $\langle X \cup Y \rangle$ contient tout élément $x \in X$ et tout élément $y \in Y$, il contient $x + y$ (car c'est un sev)

$$\Rightarrow \langle X \cup Y \rangle = \{x + y \mid x \in X, y \in Y\}$$

Soit $\lambda \in K, x + y$ et $x' + y' \in \{u + v \mid u \in X, v \in Y\}$.

$$\begin{aligned} \lambda(x + y) + (x' + y') &= \lambda x + \lambda y + x' + y' \\ &= (\lambda x + x') + (\lambda y + y') \in \{u + v, u \in X, v \in Y\} \end{aligned} \quad \square$$

Definition 45 (Notations)

Si $X \cap Y = \{0\}$, on dit que X et Y sont en somme directe et on écrit

$$X \oplus Y \subset V$$

pour leur somme. Si

$$X \oplus Y = V$$

on dit que V est somme directe de X et Y .

Proposition 75

Soit X et Y en somme directe. Soit $W = X \oplus Y$, alors $w \in W$ s'écrit comme combinaison linéaire unique de $x \in X$ et $y \in Y$

Preuve

Supposons $w = x + y = x' + y'$, alors

$$\begin{aligned} &\Rightarrow x + y = x' + y' \\ &\Rightarrow x - x' = y' - y \in Y \end{aligned}$$

Donc $x - x' = y' - y = 0$

□

Definition 46 (Famille génératrice)

Soit V un K -ev. Un sous-ensemble $\mathcal{F} \subset V$ est une famille génératrice si

$$\text{Vect}(\mathcal{F}) = V$$

ie. tout élément $v \in V$ peut s'écrire sous la forme d'une combinaison linéaire

$$v = \sum_{i=1}^n x_i e_i$$

Definition 47 (Espace vectoriel fini)

Un K -espace vectoriel non-nul est dit de dimension finie si il est de type fini comme K -module : si il exist un ensemble \mathcal{F} fini tel que

$$V = \text{Vect}(\mathcal{F})$$

La dimension de V est définie comme le minimum du cardinal de toutes les familles génératrices finies de V

$$\dim_K(V) = \min_{\mathcal{F} \text{ génératrice}} |\mathcal{F}|$$

Par convention, la dimension de l'espace vectoriel nul $\{0_V\}$ est

$$\dim_K(\{0_K\}) = 0$$

On peut prendre la famille vide comme famille génératrice

Theorème 76

Tout K -espace vectoriel de dimension finie est linéaire, c'est à dire isomorphe à K^d pour un certain $d \geq 0$

Remarque

$d = \dim_K(V)$

Remarque

On verra à la fin ce qui arrive aux espaces vectoriels qui ne sont pas de dimension finie.

Lecture 11: Espaces Vectoriels 2

Tue 20 Oct

Soit V un K -ev de dimension finie et $G = \{e_1, \dots, e_n\}$ une famille de vecteurs.

$$CL_G : K^d \rightarrow V$$

$$(x_1, \dots, x_d) \rightarrow x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_d e_d$$

CL_G est linéaire, suit du critère de combinaison linéaire.

Dire que G est génératrice $\iff CL_G$ est surjective, donc que $CL_G(K^d) = V$.

7.2 Famille Libre**Definition 48 (Famille Libre)**

Soit $\mathcal{F} = \{e_1, \dots, e_d\} \subset V$ et définissons

$$CL_{\mathcal{F}} : K^d \mapsto V$$

une application pas forcément surjective.

Si cette application est injective, alors la famille \mathcal{F} est libre.

Comme $CL_{\mathcal{F}}$ est linéaire, $CL_{\mathcal{F}}$ est injective si et seulement si

$$\ker CL_{\mathcal{F}} = \{0_V\}$$

Donc $\vec{x} = (x_1, \dots, x_n)$ ssi

$$\sum_i x_i e_i = 0$$

Definition 49

Un sous-ensemble fini $\mathcal{F} = \{e_1, \dots, e_d\} \subset V$ d'un espace vectoriel forme une famille libre de V si et seulement si pour tous $x_1, \dots, x_d \in K$

$$\sum_i x_i e_i = 0_V \implies x_1 = \dots = x_d = 0$$

Une famille \mathcal{F} qui n'est pas libre est dite liée.

Proposition 79

Une famille à d éléments $\mathcal{F} = \{e_1, \dots, e_d\} \subset V$ est liée si et seulement si il existe $i \in \{1, \dots, d\}$ tel que e_i peut s'exprimer comme combinaison linéaire des autres éléments de \mathcal{F}

$$e_i \in CL(\mathcal{F} \setminus \{e_i\}) = CL(e_j, j \neq i)$$

Preuve

Supposons \mathcal{F} est liée, il existe $(x_1, \dots, x_d) \neq 0_V$ tel que

$$x_1 e_1 + \dots + x_d e_d = 0_V$$

un des $x_i \neq 0_K$ on peut supposer sans perte de généralité que $x_d \neq 0$, donc

$$-x_d e_d = x_1 e_1 + \dots + x_{d-1} e_{d-1}$$

Or $x_d \neq 0$ donc inversible, on obtient donc

$$x(x_d)^{-1} \in K \setminus \{0\}$$

Donc

$$e_d = \frac{x_1}{-x_d} e_1 + \dots + \frac{x_{d-1}}{-x_d} e_{d-1}$$

Si $e_d \in CL(\{e_1, \dots, e_{d-1}\})$, avec avec

$$e_d = y_1 e_1 + \dots + y_{d-1} e_{d-1}, y_i \in K$$

Donc

$$0_V = y_1 e_1 + \dots + y_{d-1} e_{d-1} - e_d \neq 0$$

□

Theorème 80

Soit V un espace vectoriel non-nul de dimension d et $\mathcal{F} = \{v_1, \dots, v_f\} \subset V$ une famille finie et libre, alors $f \leq d$

Preuve

Par récurrence sur d .

Supposons que l'espace est engendré par un élément K .

$$d = 1 \quad V = K.e, \quad e \neq 0$$

Montrons que $\mathcal{F} = \{v_1, \dots, v_f\} \subset V = K.e$ avec $v_i = x_i.e$ $f \geq 2$ Comme $v_1 \neq v_2, x_1.e = v_1, x_2.e = v_2$, alors x_1 ou $x_2 \neq 0_K$.

Supposons $x_1 \neq 0$, alors $v_2 = x_2.e = \frac{x_2}{x_1}.x_1.e$

Alors \mathcal{F} est liée car v_2 est cl de v_1 .

Dimesions $\dim V = d \geq 2$ et on suppose le résultat démontré en dimension

$\leq d - 1$.

Soit $\mathcal{F} = \{v_1, \dots, v_f\} \subset V$ avec $f \geq d + 1$, on veut montrer que \mathcal{F} est liée.

Soit $G = \{e_1, \dots, e_d\}$ une famille génératrice de V pour $i = 1, \dots, f$

$$v_i = x_{i,1}e_1 + \dots + x_{i,d}e_d$$

avec $x_{i,j}j \leq d$ dans K .

Comme $f > d \geq 1$, il existe $x_{i,j} \neq 0_K$.

Quitte à permuter les e_j et les v_i on peut supposer que

$$x_{f,d} \neq 0_K$$

On pose : $i \leq f$

$$v'_i := v_i - \left(\frac{x_{i,d}}{x_{f,d}} v_f \right)$$

$$\text{Si } i = f \quad v'_f = v_f - \frac{x_{f,d}}{x_{f,d}} v_f = 0_V.$$

Posons

$$v'_i = x'_{i,1}e_1 + \dots + x'_{i,d-1}e_{d-1} + (x_{i,d} - \frac{x_{i,d}}{x_{f,d}}x_{f,d})e_d$$

On a construit $f - 1$ vecteurs $\mathcal{F}' = \{v'_1, v'_2, \dots, v'_{f-1}\}$ qui sont contenus dans l'espace vectoriel

$$V' = CL(\{e_1, \dots, e_{d-1}\}) \subset V$$

Or

$$\dim V' \geq d - 1 \text{ comme } f - 1 > d - 1$$

la famille \mathcal{F}' est liée par hypothèse de récurrence.

Donc l'un des v'_i est CL des autres $v'_{i'}, i' \neq i$, On peut supposer que c'est v'_1

$$v'_1 = y_2 v'_2 + \dots + y_{f-1} v'_{f-1}$$

Or

$$v'_1 = v_1 - \frac{x_{1,d}}{x_{f,d}} v_f = y_2(v_2 - ()v_f) + \dots + y_{d-1}(v_{d-1} - ()v_f)$$

Donc

$$v_1 = y_2(v_2 - ()v_f) + \dots + y_{d-1}(v_{d-1} - ()v_f) + \frac{x_{1,d}}{x_{f,d}} v_f \quad \square$$

Donc v_1 est cl de v_2, \dots, v_f , donc \mathcal{F} est liée.

Corollaire 81

$$\dim K^d = d$$

Preuve

On sait que pour K^d , la base canonique

$$B_d^0 = \{e_1^0, \dots, e_d^0\}$$

est génératrice, donc $\dim K^d \leq d$.

Est libre : $d \leq \dim K^d \quad \square$

7.3 Bases

Definition 50

Soit V un espace vectoriel de dimension finie. Une famille $\mathcal{B} = \{e_1, \dots, e_d\}$ est une base de V si l'une des conditions équivalentes suivantes est vérifiée :

1. \mathcal{B} est génératrice et libre
2. L'application combinaison linéaire de \mathcal{B}

$$CL_{\mathcal{B}} : K^d \rightarrow V$$

est un isomorphisme.

3. Pour tout $v \in V$ il existe un unique uplet $(x_1, \dots, x_d) \in K^d$ tel que v s'écrit sous la forme

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_d e_d$$

Remarque

$$|\mathcal{B}| = \dim V$$

Une base à travers l'isomorphisme $CL_{\mathcal{B}}$ permet d'identifier un espace vectoriel abstrait V avec un espace vectoriel concret K^d .

Theorème 83

Soit V un K -espace vectoriel de dimension $d = \dim V \geq 1$ alors V possède une base \mathcal{B} et on a donc un isomorphisme de K -ev

$$V \simeq K^d$$

Plus précisément

1. Soit $\mathcal{K} \subset V$ une famille génératrice alors \mathcal{K} contient une base de V .
Si de plus $|\mathcal{K}| = d$, alors \mathcal{K} est une base.
2. Si $\mathcal{L} \subset V$ est libre alors \mathcal{L} est contenue dans une base de V . Si $|\mathcal{L}| = d$, alors \mathcal{L} est une base.

Preuve

Soit G une famille génératrice

$$|G| = d' \geq d = \dim V$$

Soit $B \subset G$ une famille génératrice de G de taille minimale parmi les familles génératrices contenues dans G .

B est libre (et est donc une base)

$$G = \{e_1, \dots, e_n\}$$

Supposons que \mathcal{B} est liée, alors il existe $e_{|B|}$ qui est cl de $\{e_1, \dots, e_{|B|-1}\}$

Mais alors

$$V = CL(\mathcal{B}) = CL(\{e_1, \dots, e_{|B|}\})$$

mais comme $e_{|B|}$ est cl de $\{e_1, \dots, e_{|B|-1}\}$

$$CL(\{e_1, \dots, e_{|B|-1}\}) \supset \{e_1, \dots, e_{|B|-1}, e_{|B|}\} \quad \square$$

Ca contredit la minimalité de \mathcal{B} . Donc \mathcal{B} est libre et c'est une base.

Lecture 12: Espaces Vectoriels 3

Mon 26 Oct

Continuation de la preuve de 83

Preuve

Soit $\alpha \subset V$ libre. Soit $\mathcal{B} \subset V$ une base.

Alors $\alpha \cup \mathcal{B}$ est génératrice et contient α .

Soit \mathcal{B}' une famille génératrice contenant α et contenue dans $\alpha \cup \mathcal{B}$, de taille minimale.

On va montrer que \mathcal{B}' est libre et que ce sera une base contenant α (et même contenue dans $\alpha \cup \mathcal{B}$)

Si $\alpha = \mathcal{B}'$, on a fini : $|\alpha| = |\mathcal{B}'|$ et α est une base.

Quitte à renuméroter \mathcal{B}' on peut supposer que

$$\mathcal{B}' = \left\{ \underbrace{e_1, \dots, e_{|\alpha|}}_{\in \alpha}, e_{|\alpha|+1}, \dots \right\}$$

Soient $x_1, \dots, x'_d \in K$ tel que

$$x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_{|\alpha|} e_{|\alpha|} + e_d x_d = 0_V$$

Si tous les $x_{|\alpha|+i} = 0$ pour $i \geq 1$, alors on a

$$0_V = x_1 e_1 + \dots + e_{|\alpha|} x_{|\alpha|}$$

Mais comme α est libre \Rightarrow

$$x_1 = \dots = x_{|\alpha|} = 0_K$$

Si il existe $x_{|\alpha|+i} \geq 1$ qui est non nul, alors

$$e_{|\alpha|+1} = \frac{x_1}{-x_{|\alpha|+i}} e_1 + \dots + \frac{x_{|\alpha|}}{x_{|\alpha|+i}} e_{|\alpha|} + \dots$$

Ce qui implique que V est engendré par $\{e_1, \dots, e_{|\alpha|}\} \setminus e_{|\alpha|+i}$ Ce qui contredit la minimalité de la famille génératrice \mathcal{B}' parce que

$$\mathcal{B}' - \{e_{|\alpha|+i}\} \quad \square$$

est génératrice et contient α

Theorème 84 (Dimension de SEV)

Soit V un espace vectoriel de dimension finie, et $W \subset V$ un sous-espace vectoriel alors

1. W est de dimension finie et $\dim W \leq \dim V$
2. Si \mathcal{B}_W est une base de W , alors il existe une base \mathcal{B}_V de contenant \mathcal{B}_W
3. Si $\dim W = \dim V$, alors $W = V$

Preuve

Si $W = \{0_V\}$, on a fini

Sinon, si $W \neq \{0_V\}$, alors W contient une famille non-vide α qui est libre.

Soit $\alpha \subset W$ libre et de cardinal maximal (parmi les familles libres) On va montrer que α est génératrice de W (et α sera une base de W) .

Si α n'est pas génératrice, il existe $e \in W \setminus \langle \alpha \rangle$.

Ce qui implique que e n'est pas combinaison linéaire des éléments de $\alpha \Rightarrow \alpha \cup \{e\}$ est libre, et elle est contenue dans W , ce qui contredit la maximalité de $|\alpha|$.

Donc W est de dimension finie, $\dim W = |\alpha| \leq \dim V$

Si $|\alpha| = \dim V$, α est libre dans V et de taille $\dim V$.

Donc α est une base de V , et donc $W = V$

□

7.4 Espaces vectoriels de dimension infinie**Exemple**

- $\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}) = \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ n'est pas de dimension finie
- $\mathcal{C}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ fonctions continues
- $\mathbb{R}[x]$ fonctions polynomiales sur \mathbb{R} n'ont pas de dimension finie

Definition 51

Soit V un K -ev. Un sous-ensemble $G \subset V$ est une famille génératrice si

$$\text{Vect}(G) = V$$

ie. tout élément $v \in V$ peut s'écrire sous la forme d'une combinaison linéaire finie d'éléments de G il existe $e_1, \dots, e_d \in G$, $x_1, \dots, x_d \in K$ tq

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_d e_d$$

Definition 52

Soit V un K -ev, un sous-ensemble $\mathcal{L} \subset V$ est une famille libre si tout sous-ensemble fini $\mathcal{L}' \subset \mathcal{L}$ est libre : $\forall d \geq 1$ et tout $\{e_1, \dots, e_d\} \subset \mathcal{L}$, on a

$$x_1 e_1 + \dots + x_d e_d = 0_V \iff x_1 = \dots = x_d = 0_K$$

Definition 53

Une base $\mathcal{B} \subset V$ est une famille libre et génératrice : tout élément de v est représentable comme combinaison linéaire finie d'éléments de \mathcal{B}

Theorème 86

Dans une théorie des ensembles contenant l'axiome du choix, tout espace vectoriel possède une base et toutes les bases de V ont le même cardinal : pour toutes bases $\mathcal{B}, \mathcal{B}'$, il existe une bijection

$$\mathcal{B} \simeq \mathcal{B}'$$

La dimension de V est de cardinal d'une base

$$\dim V = |\mathcal{B}|$$

Lemme 87 (Lemme de Zorn)

Soit E un ensemble ordonné tel que tout sous-ensemble $A \subset E$ totalement ordonné possède un majorant alors E possède un élément maximal.

Proposition 88

Soit $\phi : V \rightarrow W$ une application linéaire avec V de dimension finie. Soit $G = \{e_1, \dots, e_g\} \subset V$ une famille génératrice, alors

$$\phi(G) = \{\phi(e_1), \dots, \phi(e_g)\} \subset W$$

est une famille génératrice de $\text{Im}(\phi)$ et on a

$$\dim \text{Im} \phi \leq \dim V$$

Définition 54

Soit $\phi : V \rightarrow W$ une application linéaire. Le rang de ϕ est la dimension de $\text{Im} \phi$:

$$\text{rg}(\phi) = \dim \text{Im} \phi$$

Preuve

Soit $G = \{e_1, \dots, e_g\} \subset V$ génératrice et soit

$$\phi(G) = \{\phi(e_1), \dots, \phi(e_g)\} \subset W$$

Soit $w \in \text{Im} \phi$ on veut montrer que w est $CL(\phi(G))$.

Comme $w \in \text{Im} \phi$, $w = \phi(v)$, $v \in V$ et comme G est génératrice de V

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_g e_g, \quad x_i \in K$$

Donc

$$w = \phi(v) = x_1 \phi(e_1) + \dots + x_g \phi(e_g)$$

Soit $B = \phi(G)$ une base, alors

$$|B| = \dim V$$

et

$$\dim \operatorname{Im} \phi(V) \leq |\phi(B)| \leq |B| \quad \square$$

Corollaire 89

Une application linéaire envoyant une base sur une base est un isomorphisme

Preuve

$$\phi : V \rightarrow W$$

B une base de V et on suppose que

$$\phi(B) = \{\phi(e_1), \dots, \phi(e_d)\} = \text{Base de } W$$

Alors $\phi : V \simeq W$.

ϕ est surjective car $\phi(B)$ engendre l'image de ϕ et comme $\phi(B)$ est une base de W

$$\langle \phi(B) \rangle = \operatorname{Im} \phi = W$$

ϕ est injective : Soit $v \in \ker \phi$

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_d e_d$$

$$\phi(v) = 0 = x_1 \phi(e_1) + \dots + x_d \phi(e_d)$$

Mais car $\{\phi(e_1), \dots, \phi(e_d)\}$ est libre dans W .

Donc $x_1 = \dots = x_d = 0 \Rightarrow v = 0$ \square

Théorème 90 (Le théorème noyau-image)

Soit $\phi : V \rightarrow W$ une application linéaire avec V de dimension finie. On a

$$\dim V = \dim \ker \phi + \dim \operatorname{Im} \phi$$

Preuve

Soit $\{e_1, \dots, e_k\}$ une base de $\ker \phi$ ($k \leq \dim V$)

Soit $\{f_1, \dots, f_r\}$ une base de $\operatorname{Im} \phi$ ($r \leq \dim V$), alors

$$f_1 = \phi(e'_1), \dots, f_r = \phi(e'_r) \text{ avec } e'_j \in V$$

On va montrer que

$$\{e_1, \dots, e_k, e'_1, \dots, e'_r\} \subset V$$

c'est une base de V . Alors

$$\dim V = |\{ \dots \}| = k + r$$

Montrons que la famille est libre :

Soit $x_1, \dots, x_k, x'_1, \dots, x'_r \in K$ tel que

$$x_1 e_1 + \dots + x'_r e'_r = 0_V$$

On a

$$\begin{aligned}\phi(0_V) &= \phi(x_1 e_1 + \dots + x'_r e'_r) = 0_W \\ &= x_1 \phi(e_1) + \dots + x'_r \phi(e'_r) \\ &= x'_1 f_1 + \dots + x'_r f_r \Rightarrow x'_1 = \dots = x'_r = 0\end{aligned}$$

Il reste

$$0_V = x_1 e_1 + \dots + x_k e_k$$

Donc $\{e_1, \dots, e_k\}$ est linre $\Rightarrow x_1 = \dots = x_k = 0_K$

Montrons que $\{e_1, \dots, e_k, e'_1, \dots, e'_r\}$ est génératrice.

Soit $v \in V$ on veut montrer que v est cl de la famille.

$$\begin{aligned}\phi(v) &= \underbrace{w}_{\in \text{Im}\phi} = x'_1 f_1 + \dots + x'_r f_r \\ &= x'_1 \phi(e'_1) + \dots + x'_r \phi(e'_r) \\ &= \phi(x'_1 e'_1 + \dots + x'_r e'_r)\end{aligned}$$

Donc $\phi(v) = \phi(v')$, or

$$v - v' \in \ker \phi \text{ car } \phi(v - v') = \phi(v) - \phi(v') = 0_W$$

Donc

$$v - v' = x_1 e_1 + \dots + x_k e_k$$

donc

$$= x_1 e_1 + \dots + x_k e_k + x'_1 e'_1 + \dots + x'_r e'_r$$

□

Lecture 13: Applications lineaires

Tue 27 Oct

Corollaire 91

Soit $\phi : V \rightarrow W$ une application lineaire entre espaces de dimension finie

- Si ϕ est injective et $\dim W = \dim V$, alors ϕ est bijective
- Si ϕ est surjective et $\dim W = \dim V$, alors ϕ est bijective

Preuve

Si ϕ est injective, alors $\ker \phi = \{0_V\}$, et donc

$$\dim V = \dim \ker \phi + \dim \text{Im}\phi = \dim \text{Im}\phi = \dim W$$

De même, si ϕ surjective, alors

$$\text{Im}\phi = W \text{ et donc } \dim \text{Im}\phi = \dim W$$

Donc on a

$$\dim W = \dim V = \dim \ker \phi + \dim W$$

□

Donc $\dim \ker \phi = 0$ et donc ϕ est injective \Rightarrow bijective.

Corollaire 92

Deux espaces vectoriels de dimension finie sont isomorphes si et seulement si ils ont même dimension

Preuve

Soit V et W de même dimension $=d$.

En choisissant B une base de V et B' de W

On a les isomorphismes

$$CL_B : K^d \simeq V \text{ et } CL_{B'} \simeq W$$

Donc V et W sont isomorphes.

Si $V \simeq W$, alors $\ker \phi = \{0_V\}$ et $\text{Im} \phi = W$, on a alors

$$\dim V = \dim \ker \phi + \dim \text{Im} \phi = 0 + \dim W \quad \square$$

7.5 Formes linéaires

$$l : V \rightarrow K$$

On rappelle que si $l \neq \underline{0}_K$, alors l est surjective $l(V) = K$.

$$\dim V = \dim \ker l + \dim K = \dim \ker l + 1$$

Donc, si $l : V \rightarrow K, l \neq \underline{0}_K$, alors $\dim \ker l = \dim V - 1$, alors $\ker l$ est un hyperplan vectoriel de V .

7.6 Espaces d'applications linéaires

Soient V, W de $\dim < \infty$, alors

$$\text{Hom}_{K-\text{ev}}(V, W) \text{ a une structure de } K-\text{ev}$$

donné par

$$(\phi + \psi)(v) = \phi(v) + \psi(v)$$

et que

$$\lambda \in K \quad (\lambda \cdot \phi)(v) = \lambda(\phi(v))$$

Théorème 93

Si V et W sont de dimension finie, alors $\text{Hom}_K(V, W)$ est de dimension finie

$$\dim(\text{Hom}_K(V, W)) = \dim V \cdot \dim W$$

Preuve

On va montrer que

$$\text{Hom}(V, W) \simeq W^{\dim V}$$

Soit $B = \{e_1, \dots, e_d\}$ une base de V

$$\text{eval}_B : \text{Hom}(V, W) \rightarrow W^{\dim V}$$

$$\phi \rightarrow (\phi(e_1), \phi(e_2), \dots, \phi(e_d))$$

On va montrer que eval_B est un isomorphisme d'espaces vectoriels.
 eval_B est linéaire :

$$\text{eval}_B(\lambda\phi + \psi) = (\lambda\phi(e_1) + \psi(e_1), \dots, \lambda\phi(e_d) + \psi(e_d)) = \lambda\text{eval}_B(\phi) + \text{eval}_B(\psi)$$

Montrons que eval_B est injective, si

$$\text{eval}_B(\phi) = (0_W, \dots, 0_W)$$

Implique

$$\forall v \in V \quad v = x_1 e_1 + \dots + x_d e_d$$

Donc

$$\phi(v) = x_1 \phi(e_1) + \dots + x_d \phi(e_d) = 0_W$$

Donc ϕ injectif.

Soit $(w_1, \dots, w_d) \in W^{\dim V}$ et soit ϕ l'application définie pour tout $v \in V$ par

$$\phi(v) = x_1 w_1 + \dots + x_d w_d$$

si $v = x_1 e_1 + \dots + x_d e_d$.

C'est bien défini car B est une base de V et la combinaison linéaire qui représente v est unique.

Alors ϕ est linéaire et

$$\phi(e_i) = w_i \quad i = 1 \dots d$$

Donc eval_B est surjective et donc bijective □

Remarque

$$\text{eval}_B : \text{Hom}(V, W) \simeq W^{\dim V}$$

dépend du choix de B .

Remarque

Si on choisit B' une base de W ,

$$W \simeq K^{d'}$$

et donc on obtient un isomorphisme

$$\text{Hom}_K(V, W) = (K^{d'})^d$$

7.7 Formes linéaires et dualité

Definition 55

On note l'espace des formes linéaires $l : V \rightarrow K$

$$V^* = \text{Hom}(V, K)$$

et on l'appelle le dual de V

Comme $\dim K = 1$, on a

$$\dim(V^*) = \dim \text{Hom}(V, K) = \dim V$$

En particulier un espace vectoriel V et son dual sont isomorphes. Plus précisément, soit

$$B = \{e_1, \dots, e_d\}$$

une base de V , on a alors un isomorphisme

$$\text{eval}_B : l \rightarrow (l(e_1), \dots, l(e_d)) \in K^d$$

Definition 56

Soit B une base de V , la base duale de B , $B^* \subset V^*$ est l'image réciproque de la base canonique $B_d^0 = \{e_i^0, i \leq d\} \subset K^d$ par l'application eval_B . On pose

$$e_i^* = \text{eval}_B^{-1}(e_i^0)$$

De sorte que

$$B^* = \{e_i^*, i \leq d\}$$

et c'est une base (car image d'une base par un isomorphisme) .

Proposition 96

Soit $B = \{e_1, \dots, e_d\} \subset V$ et $B^* = \{e_1^*, \dots, e_d^* \subset V^*\}$ la base duale. On a

$$\forall i, j \leq d, \quad e_i^*(e_j) = \delta_{ij}$$

Preuve

Calculons $e_1^* = \text{eval}_B^{-1}((1, 0, 0 \dots))$

Donc

$$\text{eval}_B(e_1^* = (1, 0, 0 \dots)) = (e_1^*(e_1), \dots)$$

□

idem pour e_i^* .

Remarque

L'application eval_B donne

$$V^* \simeq K^d \simeq V$$

Donc l'isomorphisme composé $V^* \simeq V$ est celui qui envoie e_i sur e_i^* .

Cet isomorphisme dépend du choix de B (pas canonique) .

Definition 57 (Application linéaire duale)

Soit $\phi : V \rightarrow W$ à partir de ϕ , on construit (canoniquement) une application

$$\phi^* : W^* \rightarrow V^* \text{ (application linéaire duale de } \phi \text{)}$$

Soit $l' \in W^* \rightarrow \phi^*(l')$ donné par

$$\phi^*(l')(v) = l'(\phi(v)) = ' \circ \phi$$

ϕ^* est linéaire et

$$\bullet^* : \phi \in \text{Hom}(V, W) \rightarrow \phi^* \in \text{Hom}(W^*, V^*)$$

est linéaire.

7.8 Représentation paramétrique d'un sev cartésienne

$W \subset V$, Soit $\{e_1, \dots, e_{d'}\}$ une base de W , alors tout vecteur de W s'écrit

$$w = x_1 e_1 + \dots + x_{d'} e_{d'}$$

Alors

$$W = \{w = x_1 e_1 + \dots\}$$

On a alors une représentation paramétrique de tout vecteur

$$w \in W, \quad w = x_1 e_1 + \dots + x_{d'} e_{d'}$$

de paramètre $x_1, \dots, x_{d'}$.

Note : Il n'est pas nécessaire que $\{e_1, \dots, e_{d'}\}$ soit une base, il suffit que ce soit une famille génératrice de W .

Représentation cartésienne

Proposition 98

Soit $W \subset V$ un sev. Il existe $d_V - d_W$ formes linéaires

$$\mathcal{L}_W^* = \{l_1, \dots, l_{d_v - d_w}\} \subset V^*$$

linéairement indépendantes (ie tq \mathcal{L}_W^* soit libre) telles que

$$W = \{v \in V, l_1(v) = \dots = l_{d_v - d_w}(v) = 0\}$$

De manière équivalente, $W = \ker \phi_{\mathcal{L}_W^*}$ avec

$$\phi_{\mathcal{L}_W^*} : v \in V \rightarrow (l_1(v), \dots, l_{d_v - d_w}(v)) \in K^{d_v - d_w}$$

Preuve

Soit $W \subset V$ et soit $\{e_1, \dots, e_{d'}\}$ une base de W .

Il existe $e_{d'+1}, \dots, e_d \in V$ tel que

$$\{e_1, \dots, e_d\}$$

forme une base de V .

W est l'ensemble des vecteurs V dont les coordonnées suivant les vecteurs $e_{d'+1}, \dots, e_d$ sont nulles.

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_{d'} e_{d'} + \dots + x_d e_d$$

Donc

$$W = \{v \in V \mid e_{d'+1}^*(v) = \dots = e_d^*(v) = 0_K\} \quad \square$$

7.9 Une base de $\text{Hom}_k(V, W)$

Soit $B = \{e_1, \dots, e_d\} \subset V$ et B^* la base duale

$$B' = \{f_1, \dots, f_{d'}\} \mid i \leq d' = \dim W \quad j \leq d = \dim V$$

Alors

$$e_{ij} : V \rightarrow W$$

$$v \rightarrow e_j^*(v) \cdot f_i$$

On dispose de $d \cdot d'$ applications e_{ij}

Lemme 99

L'application $e_{ij} : V \rightarrow W$ est linéaire, de rang 1, d'image $K \cdot f_i$ et de noyau

$$\ker e_{ij} = \langle (\cdot) B - \{e_j\} \rangle$$

L'hyperplan vectoriel engendré par les vecteurs de la base B moins le vecteur e_j

Preuve

e_{ij} est linéaire car

$$e_j^* : V \rightarrow K$$

est linéaire.

Vérification simple avec critère.

On a

$$\text{Im}(e_{ij}) = \text{Im}(e_j^*) \cdot f_i = K \cdot f_i$$

de dimension 1.

$$\ker e_{ij} = \{v \in V \mid \text{tel que } e_j^*(v) \cdot f_i = 0_W\}$$

mais comme $f_i \neq 0_W$ (car f_i fait partie d'une base).

$$e_j^*(v) \cdot f_i = 0_W$$

si et seulement si

$$e_j^* = 0_K$$

Donc

$$\ker e_{ij} = \{v \in V \text{ tel que } e_j^*(v) = 0_K\} \quad \square$$

Theorème 100

La famille d'applications linéaires

$$B_{B,B'} = \{e_{ij}, i \leq d', j \leq d\} \subset \text{Hom}(V, W)$$

forme une base de $\text{Hom}(V, W)$

Preuve

$B_{B,B'}$ est de taille $d \cdot d' = \dim \text{Hom}(V, W)$ pour montrer que c'est une base, il suffit de montrer que $B_{B,B'}$ est libre.

Soient $m_{ij}, i \leq d', j \leq d$ des scalaires tel que

$$\sum_{i=1}^{d'} \sum_j^d m_{ij} e_{ij} = 0_W$$

On veut montrer que $m_{ij} = 0_K$.

$$\begin{aligned} & \left(\sum_{i,j} m_{ij} e_{ij} \right) (e_k) \\ &= \sum_i \sum_j m_{ij} e_{ij}(e_k) \\ &= \sum_i \sum_j m_{ij} e_j^*(e_k) \cdot f_i \\ &= \sum_{i=1}^{d'} m_{ik} f_i = 0 \end{aligned} \quad \square$$

Donc $m_{ik} = 0$ car les f_i forment une famille libre.

Proposition 101

Soit $\phi : V \rightarrow W$ une application linéaire et (m_{ij}) les coordonnées dans la base $B_{B,B'}$. Alors pour $k = 1, \dots, d$ les

$$m_{i,k}$$

sont les coordonnées de $\phi(e_k)$ dans la base B'

Preuve

On a

$$\begin{aligned} e_{ij}(e_k) &= \sum_{i \leq d'} \sum_{j \leq d} m_{ij} e_j^*(e_k) \cdot f_i \\ &= \sum_{i \leq d'} m_{ik} \cdot f_i \end{aligned}$$

Proposition 102

Avec les notations précédentes, si $v = \sum_{j=1}^d x_j e_j$, on a

$$\phi(v) = \sum_{i=1}^{d'} y_i f_i \text{ avec } y_i = \sum_{j \leq d} m_{ij} x_j$$

Preuve

$$\phi(v) = \phi\left(\sum_{k=1}^d x_k e_k\right) = \sum_{k=1}^d x_k \phi(e_k) = \sum_{k=1}^d x_k \left(\sum_{i \leq d'} m_{ik} f_i\right) = \sum_{i \leq d'} \left(\sum_{k=1}^d m_{ik} x_k\right) f_i$$

et par définition

$$\sum_{i \leq d'} y_i f_i$$

□