

# Introduction à la théorie des modules

Version du 14 décembre 2017 à 18:34



# **Table des matières**



# Chapitre 1

## Généralités sur les modules

### 1.1 La catégorie des $A$ -modules

$A$  est anneau unitaire, non nécessairement commutatif.

#### 1.1.1 Objets

**Définition 1.1.1.** Un  $A$ -module à gauche est la donnée d'un groupe abélien  $(M, +)$  et d'une loi externe  $A \times M \rightarrow M$ , notée  $\times$  satisfaisant les conditions suivantes :

- distributivité
- distributivité
- associativité
- action de  $1_A$  triviale

En général, on note la loi externe avec un point au lieu de  $\times$ , voire on omet de la noter.

Les éléments de  $A$  sont appelés les *scalaires*.

**Remarque 1.1.2.** Il revient au même de donner une structure de  $A$ -module sur un groupe abélien  $M$ , ou de donner un morphisme d'anneaux entre  $A$  et l'anneau des endomorphismes de groupe de  $M$ .

**Exercice 1.1.3.** Il existe une définition de  $A$ -module à droite qui est semblable. Écrire la définition. Que devient la remarque précédente pour les modules à droite?

Dans la suite, on parlera surtout de modules à gauche, et on écrit *module* au lieu de *module à gauche*. Si des modules à droite apparaissent, ce sera signalé. Les modules à droite ont aussi quelques avantages et apparaissent de façon naturelle dans certains contextes.

**Remarque 1.1.4.** Si l'anneau  $A$  est commutatif, on ne fait pas la différence entre modules à gauche et à droite et on écrit juste module.

**Exercice 1.1.5** (Règles de calcul). Soit  $M$  un  $A$ -module. Montrer :

- $\forall m \in M, 0_A.m = 0_M$ ;

- $\forall m \in M, (-1_A)m = -m$ ;
- $\forall a \in A, a0_M = 0_M$ .

**Exemple 1.1.6.** Voici quelques exemples de modules.

- Le groupe abélien  $0$  à un élément a une unique structure de  $A$ -module. C'est le module nul.
- L'anneau  $A$  est un  $A$ -module, avec comme loi externe la multiplication de l'anneau.
- Tout groupe abélien a une unique structure de  $\mathbb{Z}$ -module : si  $n \in \mathbb{Z}$  et  $x \in M$ , on est obligé de définir  $n \cdot x = x + x + \dots + x$ .
- Si  $A$  est un corps, les  $A$ -modules sont exactement les  $A$ -espaces vectoriels.
- $A[X]$  est un  $A$ -module.
- Si  $M$  est un  $A$ -module et  $f : B \rightarrow A$  est un morphisme d'anneaux, alors l'application

$$\times_B : B \times M \rightarrow M, (b, m) \mapsto f(b)m$$

munit  $M$  d'une structure de  $B$ -module. (Utile pour  $B = Z(A)$  pour avoir un module sur un anneau commutatif par exemple.)

**Exemple 1.1.7** (fondamental). Soit  $V$  un  $K$ -ev, et  $f$  un endomorphisme (d'espace vectoriel) de  $E$ . Alors on définit :

$$\mu : K[X] \times V \rightarrow V, (P, v) \mapsto P(f)(v),$$

où  $P(f)(v)$  est le polynôme d'endomorphisme  $P(f)$  appliqué au vecteur  $v$ . Exercice : vérifier que ceci munit le  $K$ -ev  $V$  d'une structure de  $K[X]$ -module. Cet exemple est fondamental.

Dans les exemples qui suivent, l'anneau  $A$  n'est pas commutatif.

**Exemple 1.1.8.** Soit  $G$  un groupe,  $k$  un corps et  $A = k[G]$  l'algèbre du groupe sur  $k$  (voir les rappels sur les anneaux). Alors un  $A$ -module à gauche est la même chose qu'une  $k$ -représentation de  $G$ , c'est-à-dire un  $k$ -espace vectoriel  $V$  et une action à gauche de  $G$  sur  $V$  par automorphismes linéaires.

**Exemple 1.1.9.** Soit  $k$  un corps,  $n \in \mathbb{N}$  et  $A = M_n(k)$ . Alors  $k^n$  est un  $A$ -module à gauche. Plus généralement, si  $V$  est un  $k$ -ev, alors  $V$  est un  $\text{End}_k(V)$ -module à gauche.

**Définition 1.1.10.** Soit  $I$  un ensemble (fini ou infini),  $M$  un  $A$ -module,  $(x_i)_{i \in I}$  une famille d'éléments de  $M$ . Une combinaison linéaire des  $x_i$  est un élément de  $M$  de la forme  $\sum_{i \in I} a_i x_i$ , où  $(a_i)_{i \in I}$  est une famille presque nulle (on dit aussi : à support fini) d'éléments de  $A$ .

### 1.1.2 Morphismes

**Définition 1.1.11** (Morphisme). Soient  $M$  et  $N$  deux  $A$ -modules. Une application  $f : M \rightarrow N$  est dite  $A$ -linéaire si c'est un morphisme de groupe abélien et qu'elle est compatible avec la loi externe, autrement dit  $\forall a \in A, \forall m \in M, f(am) = af(m)$ .

On dit juste morphisme au lieu de : application  $A$ -linéaire, etc.

**Exemple 1.1.12.** Le morphisme nul.

**Exercice 1.1.13.** Une application  $f : M \rightarrow N$  est  $A$ -linéaire ssi :

$$\forall a, b \in A, \forall m, n \in M, f(am + bn) = af(m) + bf(n).$$

On montre par récurrence que  $f(\sum a_i x_i) = \sum a_i f(x_i)$ .

**Définition 1.1.14.** On note  $\text{Hom}_A(M, N)$  l'ensemble des morphismes de  $M$  dans  $N$ . Un morphisme de  $M$  dans lui-même est un endomorphisme. On note  $\text{End}_A(M)$  l'ensemble des endomorphismes de  $M$ .

**Proposition 1.1.15.** La composée de deux applications  $A$ -linéaires est  $A$ -linéaire.

**Définition 1.1.16.** Un diagramme de modules est la donnée de modules  $M_i$  et de morphismes  $f_{ij} : M_i \rightarrow M_j$ . On dit que le diagramme commute si  $\forall i, j$ , tous les morphismes de  $M_i$  vers  $M_j$  obtenus en composant des morphismes du diagramme sont égaux.

Exemple : triangle commutatif, carré commutatif.

**Définition 1.1.17.** Un morphisme  $f : M \rightarrow N$  est un isomorphisme s'il existe un morphisme  $g : N \rightarrow M$  tel que  $f \circ g = \text{Id}_N$  et  $g \circ f = \text{Id}_M$ .

**Proposition 1.1.18.** Un morphisme  $f : M \rightarrow N$  est un isomorphisme si et seulement s'il est bijectif.

*Démonstration.* La preuve est la même que pour les espaces vectoriels. Un isomorphisme est forcément bijectif vu la définition. Montrons que si un morphisme est bijectif, son application réciproque  $g$  est  $A$ -linéaire. Soient  $n$  et  $n'$  des éléments de  $N$ , et  $m, m'$  les antécédents par  $f$ , c'est-à-dire  $n = f(m)$  et  $n' = f(m')$ . Alors, pour  $a, b \in A$  on a :

$$\begin{aligned} g(an + bn') &= g(af(m) + bf(m')) \\ &= g(f(am + bm')) \quad (\text{car } f \text{ est linéaire}) \\ &= am + bm' \\ &= ag(n) + bg(n'). \end{aligned}$$

□

**Exercice 1.1.19.** Soit  $a \in A$ , et  $\phi_a : M \rightarrow M, m \mapsto am$  l'homothétie de rapport  $a$ . C'est un morphisme de groupe abélien. Déterminer des conditions pour que  $\phi$  soit : un endomorphisme ; un automorphisme.

**Remarque 1.1.20** (Morphismes de  $A$  dans un  $A$ -module). Un morphisme de  $A$  dans  $M$  est déterminé par l'image de  $1_A$ . Autrement dit, l'application

$$\text{Hom}_A(A, M) \rightarrow M,$$

$$f \mapsto f(1_A)$$

est une bijection.

### 1.1.3 Sous-objets et quotients

**Définition 1.1.21.** Soit  $M$  un module. Un sous-module est un sous-groupe  $N \subset M$  qui est stable par la loi externe :  $\forall a \in A, \forall n \in N, an \in N$ .

**Exemple 1.1.22.** Le module nul et  $A$  sont des sous-modules de  $A$ .

Les sous-modules d'un  $\mathbb{Z}$ -module sont ses sous-groupes.

Les sous-modules du  $A$ -module à gauche  $A$  sont les idéaux à gauche de  $A$ .

Les sous-modules de  $\mathbb{Z}$  sont les  $n\mathbb{Z}$ .

Si  $A$  est un corps, les sous-modules sont les sous-espaces vectoriels.

Si  $M$  est un  $A$ -module à gauche et  $I$  est un idéal à gauche de  $A$ , alors  $IM$  est un sous-module de  $M$ .

**Exemple 1.1.23.** Les sous-modules de  $(V, f)$  de l'exemple fondamental sont les sous- $k$ -ev de  $V$  stables par le  $k$ -endomorphisme  $f$ .

**Exemple 1.1.24.** Les sous-modules d'une représentation d'un groupe sont les sous-représentations : les sous-ev stables sous l'action du groupe.

**Proposition 1.1.25.** Les images directes et réciproques de sous-modules par des morphismes sont des sous-modules.

**Proposition–Définition 1.1.26** (Quotients). Soit  $N$  un sous-module de  $M$ .

1. Il existe un module  $Q$  et un morphisme  $\pi : M \rightarrow Q$  vérifiant la propriété (dite universelle) suivante (on dit aussi : « solution du problème universel suivant ») :  
Pour tout module  $P$  et tout morphisme  $\phi : M \rightarrow P$  tel que  $\phi(N) = 0$  (autrement dit  $N \subset \text{Ker } \phi$ ), il existe un unique morphisme  $\bar{\phi} : Q \rightarrow P$  tel que  $\phi = \bar{\phi} \circ \pi$ .
2. Un tel couple  $(Q, \pi)$  est unique à unique isomorphisme près, c'est-à-dire que si  $(Q', \pi' : M \rightarrow Q')$  est une autre solution du problème universel, alors il existe un unique isomorphisme  $\psi : Q \rightarrow Q'$  tel que  $\pi' = \psi \circ \pi$ .

*Démonstration.* Unicité. Puis, existence : le groupe abélien quotient  $M/N$  a structure de  $A$ -module telle que la projection canonique soit  $A$ -linéaire. Le quotient muni de cette structure répond au problème.  $\square$

L'image d'un élément  $x \in M$  dans le quotient est notée  $x + N$ . Les règles de calcul sont celles qui sont naturelles, ce qui est une traduction du fait que la projection canonique soit un morphisme de modules.

On a une correspondance entre sous-modules de  $M/N$  et sous-modules de  $M$  contenant  $N$ , via la projection canonique.

## 1.2 Propriétés générales, alias « $A\text{-Mod}$ est une catégorie abélienne »

### 1.2.1 Additivité

**Proposition 1.2.1.** L'ensemble  $\text{Hom}_A(M, N)$  est un groupe abélien pour la loi d'addition naturelle. (L'élément neutre est le morphisme nul.)



### 1.2.2 Produits et coproduits

**Proposition–Définition 1.2.2.** Soit  $(E_i)_{i \in I}$  une famille de modules.

1. Il existe un module  $P$  muni d'applications  $p_k : P \rightarrow E_k$ , vérifiant la propriété suivante (dite propriété universelle du produit) :  
Pour tout module  $M$  muni d'applications  $f_k : P \rightarrow E_k$ , il existe un unique morphisme  $\phi : M \rightarrow P$  tel que  $\forall k, p_k \circ \phi = f_k$ .
2. Une solution de ce problème universel est unique à unique isomorphisme près

Un tel module  $P$  est appelé module produit et noté  $\prod_{i \in I} E_i$ . Les applications  $p_k : \prod_{i \in I} E_i \rightarrow E_k$  sont les projections canoniques.

*Démonstration.* Unicité :  $\square$

Existence :

L'ensemble produit  $\prod E_i$  est muni de la structure de  $A$ -module en définissant la somme et la multiplication externe composante par composante. Il répond au problème.  $\square$

**Proposition–Définition 1.2.3.** Soit  $(E_i)_{i \in I}$  une famille de modules.

1. Il existe un module  $S$  muni d'applications  $i_k : E_k \rightarrow S$ , vérifiant la propriété suivante (dite propriété universelle de la somme directe) :  
Pour tout module  $M$  muni d'applications  $f_k : E_k \rightarrow M$ , il existe un unique morphisme  $\phi : S \rightarrow M$  tel que  $\forall k, \phi \circ i_k = f_k$ .
2. Une solution de ce problème universel est unique à unique isomorphisme près.

Un tel module  $P$  est appelé module somme directe, ou coproduit, et noté  $\bigoplus_{i \in I} E_i$  ou  $\coprod_{i \in I} E_i$ . Les applications  $i_k : E_k \rightarrow \bigoplus_{i \in I} E_i$  sont les inclusions canoniques.

*Démonstration.* Unicité :  $\square$

Existence : Le sous-ensemble de  $\prod E_i$  des suites presque nulles est un sous-module de  $\prod E_i$ . Les applications  $i_k : E_k \rightarrow \bigoplus_{i \in I} E_i$  sont les inclusions canoniques.  $\square$

Remarque : dans les ouvrages de niveau M1/agreg ou inférieur, la notation  $\bigoplus$  et l'appellation « somme directe » sont beaucoup plus employés que  $\coprod$  et « coproduit ». Sinon, certains auteurs emploient les deux indifféremment, et d'autres distinguent les deux et réservent la notation  $\bigoplus$  et le nom de somme directe au cas d'une somme directe *interne*, voir plus loin.

**Proposition 1.2.4.** Les propriétés universelles du produit et de la somme peuvent s'écrire sous la forme suivante :

$$\begin{aligned}\text{Hom}_A(M, \prod E_i) &= \prod \text{Hom}_A(M, E_i), \\ \text{Hom}_A(\bigoplus E_i, M) &= \prod \text{Hom}_A(E_i, M).\end{aligned}$$

**Exercice 1.2.5.** Dans la proposition plus haut, préciser le sens des égalités (bijections? isomorphismes? de groupes? modules?). Ensuite, démontrer la proposition.

Notation : si tous les modules sont identiques, notations  $E^I$  et  $E^{(I)}$ . En particulier, on a les modules  $A^I$  et  $A^{(I)}$ .

### 1.2.3 Noyaux, Images, conoyaux, coimages

**Proposition 1.2.6.** Les noyaux et images de morphismes sont des  $A$ -modules. Les conoyaux et coimages aussi.

**Proposition 1.2.7.** Injectif ssi noyau nul, surjectif ssi  $Im(f) = N$ .

**Proposition 1.2.8.** Propriété universelle de ces objets.

Remarque : dans la mesure du possible, privilégier l'utilisation des propriétés universelles aux définitions ensemblistes, pour s'entraîner à les manipuler.

**Théorème 1.2.9.** Monomorphisme ssi injectif; épimorphisme ssi surjectif.

**Théorème 1.2.10** (Premier théorème d'isomorphisme). Soit  $f : M \rightarrow N$  un morphisme. Alors  $f$  passe au quotient par  $Ker(f)$  et induit un isomorphisme

$$Coim(f) \xrightarrow{\sim} Im(f).$$

**Théorème 1.2.11** (Décomposition canonique d'un morphisme). Tout morphisme  $f : M \rightarrow N$  s'écrit comme composée d'un épimorphisme puis d'un monomorphisme.

*Démonstration.* Écrire

$$M \twoheadrightarrow Coim(f) \xrightarrow{\sim} Im(f) \hookrightarrow N$$

□

## 1.3 Suites exactes, chasse au diagramme

**Définition 1.3.1.** Suites exactes. Morphisme de suites exactes. Isomorphisme de suites exactes.

**Proposition–Définition 1.3.2.** Soit  $0 \rightarrow N \rightarrow M \rightarrow Q \rightarrow 0$  une suite exacte courte de modules. Alors les cinq conditions suivantes sont équivalentes :

1. isomorphe à une somme directe;
2. scindée à gauche;
3. scindée à droite;
4. la suite induite  $0 \rightarrow Hom(P, N) \rightarrow Hom(P, M) \rightarrow Hom(P, Q) \rightarrow 0$  est exacte pour tout  $A$ -module  $P$ ;
5. la suite induite  $0 \rightarrow Hom(Q, P) \rightarrow Hom(M, P) \rightarrow Hom(N, P) \rightarrow 0$  est exacte pour tout  $A$ -module  $P$ .

Lorsqu'elles sont vérifiées, on dit que la suite exacte courte est *scindée*.

**Remarque 1.3.3.** Attention, la situation est très différente en théorie des groupes (non abéliens) : dans une suite exacte de groupes non abéliens, un scindage à droite ne suffit pas à avoir un produit direct. La raison est essentiellement que l'image de la section est un groupe qui n'est pas forcément distingué.

**Proposition 1.3.4.** Lemme des cinq.

**Exercice 1.3.5.** Lemme du serpent.

**Exercice 1.3.6.** Lemme «  $3 \times 3$  ».

## 1.4 Opérations sur les sous-modules

### 1.4.1 Sous-modules engendrés

**Proposition 1.4.1.** L'intersection de sous-modules est un sous-module.

**Définition 1.4.2.** Sous-module engendré par une partie, par une famille. Notation  $\langle X \rangle$ .

**Théorème 1.4.3.** Le module engendré par une famille est l'ensemble des combinaisons linéaires d'éléments de cette famille.

**Définition 1.4.4.** Module monogène. Notation  $A.x$ . Morphisme canonique associé à  $x : f : A \rightarrow M, 1_A \rightarrow x$ , dont l'image est le sous-module  $Ax$  de  $M$ .

Si  $I$  est le noyau de ce morphisme, on en déduit que le module  $Ax$  est isomorphe à  $A/I$ .

**Définition 1.4.5.** Somme de sous-modules :  $\sum E_i = \langle \cup E_i \rangle$ .

Pour tout  $i \in I$ , on a le morphisme d'injection canonique  $j_i : M_i \rightarrow M$ . Par propriété universelle de la somme directe, on en déduit un morphisme canonique  $f : \bigoplus E_i \rightarrow M$ . L'image de ce morphisme est  $\sum E_i$ . C'est l'ensemble des combinaisons linéaires d'éléments des  $E_i$ .

**Notation 1.4.6.** Si  $M$  et  $N$  sont des sous-modules, on note  $M + N$  leur somme.

### 1.4.2 Deuxième théorème d'isomorphisme

**Théorème 1.4.7.**

$$\frac{M}{M \cap N} \simeq \frac{M + N}{N}.$$

### 1.4.3 Sous-modules en somme directe et projecteurs

**Proposition–Définition 1.4.8.** Soit  $M$  un module et  $N, N'$  deux sous-modules. Les conditions suivantes sont équivalentes :

1. le morphisme canonique  $N \coprod N' \rightarrow M$  est injectif et induit un isomorphisme  $N \coprod N' \simeq N + N'$ ;
2. Tout élément de  $N \cap N'$  admet une unique écriture de la forme  $n + n'$  avec  $n \in N$  et  $n' \in N'$ ;
3.  $N \cap N' = \{0\}$ .

Dans ce cas, on dit que les deux sous-modules *sont en somme directe* (ou *somme directe interne*), et on préfère écrire  $N \oplus N'$  plutôt que  $N + N'$ .

**Définition 1.4.9.** Somme directe interne d'une famille de sous-modules.

**Définition 1.4.10.** Projecteur

Propriétés

**Définition 1.4.11.** Famille orthogonale de projecteurs

**Théorème 1.4.12.** Si  $E$  est somme directe finie de sous-modules, alors on a une famille finie orthogonale de projecteurs dont la somme est l'identité.

#### 1.4.4 Supplémentaires

**Définition 1.4.13.** Sommes directes à deux termes : on dit que les deux sous-modules sont supplémentaires.

$0$  et  $A$  sont supplémentaires dans le  $A$ -module  $A$ .

Correspondance entre couples de sous-modules supplémentaires et projecteurs. Correspondance entre les supplémentaires d'un sous-module fixé et les projecteurs d'image ce sous-module.

Tout supplémentaire de  $N$  dans  $M$  est canoniquement isomorphe à  $M/N$ ; Exemple :  $2\mathbb{Z} \subset \mathbb{Z}$  n'a pas de supplémentaire.

## Chapitre 2

# Compléments

### 2.1 Modules de morphismes et dualité

### 2.2 Torsion

Attention, plusieurs définitions. Forcer intègre pour éviter les problèmes.

Éléments de torsion.

Modules de torsion, modules sans torsion.

Exemples.

Partie de Torsion.

Si  $A$  est intègre, c'est un sous-module.

Le quotient par la torsion n'a pas de torsion.

propriétés universelles.

$p$ -torsion

### 2.3 Changement de l'anneau de base

Source : Objectif agrégation pour le minimum syndical.



## Chapitre 3

# Modules particuliers

Dans ce chapitre  $A$  est commutatif.  
 $A/I$  est de torsion.  $\mathbb{Q}/\mathbb{Z}$  est de torsion.

### 3.1 Familles libre et génératrices

Définitions équivalentes. Bases. Contre-exemples.

### 3.2 Modules de type fini

**Proposition–Définition 3.2.1.** Soit  $M$  un module. Les conditions suivantes sont équivalentes.

1. Il existe une famille génératrice finie  $m_1, \dots, m_r$  de  $M$ .
2. Il existe un morphisme surjectif  $A^r \rightarrow M$ .

Lorsqu'elles sont vérifiées, on dit que le module est *de type fini*.

Exemples :  $A^n$  est de type fini. Le  $\mathbb{Z}$ -module  $\mathbb{Q}$  n'est pas de type fini. Si  $k$  est un corps, le  $k$ -module (c'est-à-dire  $k$ -ev)  $k[X]$  n'est pas de type fini comme  $k$ -module. Attention, on dit cependant que c'est une  *$k$ -algèbre de type fini*! (En tant que  $k$ -algèbre,  $k[X]$  est en effet engendrée par un nombre fini d'éléments, en fait juste un seul :  $X$ . Mais pas en tant que  $k$ -ev.)

**Proposition 3.2.2.** Soit  $M$  de type fini. Alors :

1. Tout quotient de  $M$  est de type fini.
2. Un sous-module de  $M$  n'est pas forcément de type fini.

**Proposition 3.2.3.** Soit  $0 \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  une suite exacte courte de modules. Si  $M'$  et  $M''$  sont de t.f., alors  $M$  aussi.

Cette proposition est une conséquence de la proposition plus générale qui dit qu'une famille génératrice de  $M'$  et une famille génératrice de  $M''$  fournissent une famille génératrice de  $M$ . On peut aussi appliquer le lemme des cinq dans sa version générale.

**Théorème 3.2.4** (Cayley-Hamilton).

**Corollaire 3.2.5.** Soit  $M$  un module de type fini, et  $f \in \text{End}_A(M)$ . Si  $f$  est surjectif, il est bijectif.

### 3.3 Modules libres

#### 3.3.1 Généralités sur les bases, contre-exemples

#### 3.3.2 Théorie de la dimension pour les espaces vectoriels (admis)

Les résultats suivants sont admis. Voir Lang, Algebra, III.5 (chapitre sur les espaces vectoriels).

**Théorème 3.3.1.** Soit  $V$  un  $k$ -ev. Soit  $\mathcal{L}$  une famille libre et  $\mathcal{G} \supset \mathcal{L}$  une famille génératrice. Alors il existe une base  $\mathcal{B}$  avec  $\mathcal{L} \subset \mathcal{B} \subset \mathcal{G}$ .

En particulier, de toute famille génératrice on peut extraire une base, et toute famille libre peut être complétée en une base.

**Théorème-définition 3.3.2.** Soit  $V$  un  $k$ -ev. Toutes les bases de  $V$  ont le même cardinal, que l'on appelle la *dimension* de  $V$  (en tant que  $k$ -espace vectoriel).

#### 3.3.3 Théorie du rang pour les modules libres sur un anneau commutatif

#### 3.3.4 Applications

à la fin, les surjections vers un module libre sont scindées

### 3.4 Modules de présentation finie

### 3.5 Modules noethériens (et artiniens)

**Proposition 3.5.1.**

**Proposition-Définition 3.5.2.** Soit  $M$  un module. On a équivalence entre les trois assertions suivantes. Un module est noethérien s'il vérifie les conditions équivalentes précédentes.

**Proposition-Définition 3.5.3.** Soit  $M$  un module. On a équivalence entre les deux assertions suivantes. Un module est artinien s'il vérifie les conditions équivalentes précédentes.

**Proposition 3.5.4.** « 2-out-of-3 » pour noethériens et artiniens.

**Proposition 3.5.5.** Soit  $M$  un  $A$ -module, et  $f \in \text{End}_A(M)$ .

- Si  $M$  est noethérien et  $f$  est surjectif,  $f$  est bijectif.
- Si  $M$  est artinien et  $f$  est injectif,  $f$  est bijectif.



## **Chapitre 4**

# **Modules de type fini sur les anneaux principaux**