TP2 : Algèbre linéaire sur un anneau principal

Résumé du TP

Bertrand Meyer 29 novembre 2023



Les modules sur un anneau principal

Passer d'un corps à un anneau

Caveat

Dans des problèmes d'algèbre linéaire sur un anneau A, on ne peut pas diviser par des constantes

- \rightarrow pas de pivot de Gauß,
- ightarrow pas d'algèbre linéaire classique.

Exemple

Le système

$$\begin{cases} 40x + 70y + 20z = -60 \\ 20x + 50y + 60z = 40 \end{cases}$$

a pour solution dans Q

$$(-29/3, 14/3, 0) + \mathbb{Q}(1, -5/8, 3/16).$$

Quelles sont les solutions entières?

Les modules sur un anneau

DéfinitionUn module *M* sur un anneau *A* est « l'équivalent d'un espace vectoriel » sur *A* lorsque *A* est un anneau.

Les modules sur un anneau

Définition

Un module M sur un anneau A est « l'équivalent d'un espace vectoriel » sur A lorsque A est un anneau.

Exemples

- · (avec $A = \mathbb{Z}$) \mathbb{Z}^n ou $\mathbb{Z}/d\mathbb{Z}$ sont des \mathbb{Z} -modules.
- · (avec $A = \mathbb{F}_p[x]$) $\mathbb{F}_p[x]/\langle f(x) \rangle$ est un $\mathbb{F}_p[x]$ -modules .
- (avec $A = \mathbb{K}[x]$) Soient **K** un corps et $\mathbf{M} \in \mathbb{K}^{n \times n}$ une matrice fixée. L'ensemble des vecteurs \mathbb{K}^n est un $\mathbb{K}[x]$ module (cf. **TP 10**)

$$\cdot: (p, \mathbf{x}) \in \mathbb{K}[x] \times \mathbb{K}^n \mapsto p(\mathbf{M})\mathbf{x} \in \mathbb{K}^n$$

• (avec $A = \mathbb{Z}$) Points d'une courbe elliptique (cf. **TP13**)

Pourquoi se restreindre aux anneaux principaux?

Une droite vectorielle est toujours de la forme $\mathbb{K}\mathbf{v}$ (engendrée par 1 seul élément).

Un sous-module de A (en tant que A-module) est en fait un idéal de A. Si A n'est pas principal, les idéaux ne sont pas forcément monogènes (i.e. de la forme Aa).

Exemple

L'ensemble $\mathfrak{I}=\langle x,y\rangle\subseteq\mathbb{K}[x,y]$ est un idéal (donc un sous-module) de $A=\mathbb{K}[x,y]$. Cependant, il n'existe pas de polynôme a tel que $\mathfrak{I}=Aa$.

Engendrement et bases

On dispose de notion de famille libre, de famille génératrice, de base.

Définition

Un module qui possède

- · une famille génératrice finie est dit de type fini.
- une base est dit libre.

Engendrement et bases

On dispose de notion de famille libre, de famille génératrice, de base.

Définition

Un module qui possède

- · une famille génératrice finie est dit de type fini.
- · une base est dit libre.

Exemples

• \mathbb{Z}^n admet comme \mathbb{Z} -base l'ensemble des n vecteurs

$$(0,\ldots,0,1,0,\ldots,0)$$
.

• $\mathbb{Z}/d\mathbb{Z}$ est un \mathbb{Z} -module de type fini engendré par 1, mais n'admet pas de base, ni même de famille libre.

Structure d'un A-module

Rappel : classification des e.v. en dim. finie Un \mathbb{K} -espace vectoriel de dimension fini est forcément une copie de \mathbb{K}^n .

Structure d'un A-module

Rappel : classification des e.v. en dim. finie

Un $\dot{\mathbb{K}}$ -espace vectoriel de dimension fini est forcément une copie de \mathbb{K}^n .

Théorème (Structure des A-modules)

Tout module sur A de type fini est isomorphe à

$$\underbrace{A^r}_{\text{partie libre}} \oplus \underbrace{A/d_1A \oplus A/d_2A \oplus \cdots \oplus A/d_sA}_{\text{partie de torsion}}$$

où r est un unique entier appelé rang et les constantes $d_i \in A$ vérifient $d_1|d_2, d_2|d_3, ..., d_{s-1}|d_s$, sont uniques modulo A^{\times} et s'appellent les facteurs invariants.

Base adaptée

Rappel: théorème de la base incomplète Si $F \subseteq E$ sont deux \mathbb{K} espaces vectoriels, alors il existe une base (e_1, \dots, e_m) de E telle que (e_1, \dots, e_n) , avec $n \le m$, est une base de F.

Base adaptée

Rappel : théorème de la base incomplète

Si $F \subseteq E$ sont deux \mathbb{K} espaces vectoriels, alors il existe une base (e_1, \ldots, e_m) de E telle que (e_1, \ldots, e_n) , avec $n \le m$, est une base de F.

Théorème (Base adaptée)

Si $N \subseteq M$ sont deux A-modules et si M est libre, alors il existe une famille de vecteurs $(\mathbf{e}_i)_{i \le m}$ et des scalaires $(d_j)_{j \le n}$ vérifiant $d_1|d_2$, $d_2|d_3$, ..., $d_{n-1}|d_n$ tels que

- 1. $M = Ae_1 \oplus Ae_2 \oplus \cdots \oplus Ae_m$
- 2. $N = Ad_1\mathbf{e}_1 \oplus Ad_2\mathbf{e}_2 \oplus \cdots \oplus Ad_n\mathbf{e}_n$

Exemple

Avec
$$M = \mathbb{Z}^2$$
, $N = \mathbb{Z} \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \end{pmatrix}$, la base $\left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$ est adaptée (et d_1 vaut 3).

Réduction des matrices

Opérations élémentaires

Une opération élémentaire sur les lignes (ou les colonnes) est

- une transposition $C_i \leftrightarrow C_j$,
- ou une dilatation de rapport inversible $C_i \leftarrow \lambda C_i$ avec $\lambda \in A^{\times}$,
- ou une transvection de rapport quelconque $C_i \leftarrow C_i + \mu C_j$ avec $\mu \in A$,
- · ou une opération de Bezout :

$$\begin{cases} C_i & \leftarrow & sC_i & + & tC_j \\ C_j & \leftarrow & uC_i & + & vC_j \end{cases} \text{ avec } \begin{vmatrix} s & u \\ t & v \end{vmatrix} \in A^{\times}.$$

Ces opérations sont toutes **inversibles** dans A (det $\in A^{\times}$).

Annuler un coefficient avec un autre

Soient ua + vb = d une relation de Bezout, alors

avec l'opération de Bezout

$$\begin{cases} C_i \leftarrow uC_i + vC_j \\ C_j \leftarrow -(b/d)C_i + (a/d)C_j \end{cases}$$

Forme normale d'Hermite

Définition

Une matrice est sous forme normale d'Hermite si

- i. toutes les colonnes nulles sont regroupées à gauche de la matrice
- ii. le dernier élément non-nul d'une colonne est réduit multiplicativement modulo A^{\times} , on l'appelle directeur,
- iii. entre deux colonnes successives, le directeur de la colonne de droite se trouve strictement plus bas que le directeur de la colonne de gauche
- iv. dans toute ligne contenant un directeur, les coefficients à droite d'un directeur sont réduits additivement modulo celui-ci.

Forme normale d'Hermite

Exemple

$$\begin{pmatrix}
0 & 0 & 0 & 1 & -10 & 9 \\
0 & 0 & 0 & 3 & 1 & 2 \\
0 & 0 & 0 & 0 & -5 & 18 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 7 & 6 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 9 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4
\end{pmatrix}$$

Les directeurs, 3, 7 et 4, appartiennent à \mathbb{Z}^+ . La ligne 2 est réduite modulo 3, la ligne 4 est réduite modulo 7.

Algorithme de mise sous forme HNF

Le pivot p est initialement dans le coin inférieur droit.

- 1. Amener par une transposition un coefficient non nul en position de pivot (sinon remonter le pivot d'une ligne)
- 2. Annuler tout coefficient à gauche du pivot par une opération de Bezout
- 3. Réduire multiplicativement le pivot par une dilatation
- 4. Réduire additivement modulo *p* tout coefficient à droite du pivot par une transvection.
- 5. Remonter le pivot d'une ligne et d'une colonne et recommencer.

$$A = \begin{pmatrix} -2 & 3 & 3 & 1 \\ 2 & -1 & 1 & -3 \\ -4 & 0 & -1 & -4 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}^{3 \times 4}.$$

On commence par ramener 1 en position de pivot par $C_3 \leftrightarrow C_4$, puis $C_4 \leftarrow -C_4$.

$$\begin{pmatrix} -2 & 3 & 3 & 1 \\ 2 & -1 & 1 & -3 \\ -4 & 0 & -1 & -4 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} -2 & 3 & 1 & -3 \\ 2 & -1 & -3 & -1 \\ -4 & 0 & -4 & 1 \end{pmatrix}$$

À présent on nettoye la dernière ligne par $C_1 \leftarrow C_1 + 4C_4$ et $C_3 \leftarrow C_3 + 4C_4$.

$$\begin{pmatrix} -2 & 3 & 1 & -3 \\ 2 & -1 & -3 & -1 \\ -4 & 0 & -4 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} -14 & 3 & -11 & -3 \\ -2 & -1 & -7 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

On constate par ailleurs que le pivot $\bf 1$ est > 0 (c-à-d réduit multiplicativement dans $\mathbb{Z}/\{\pm 1\}$ comme souhaité).

Puis
$$C_2 \leftrightarrow C_3$$
 et $C_3 \leftarrow -C_3$.

$$\begin{pmatrix} -14 & 3 & -11 & -3 \\ -2 & -1 & -7 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} -14 & -11 & -3 & -3 \\ -2 & -7 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

On réduit le début de la ligne 2 par $C_1 \leftarrow C_1 + 2C_3$ et $C_2 \leftarrow C_2 + 7C_3$

$$\begin{pmatrix} -14 & -11 & -3 & -3 \\ -2 & -7 & \mathbf{1} & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} -20 & -32 & -3 & -3 \\ 0 & 0 & \mathbf{1} & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

On constate par ailleurs que le pivot $\bf 1$ est > 0 (c-à-d réduit multiplicativement dans $\mathbb{Z}/\{\pm 1\}$ comme souhaité).

On peut maintenant réduire additivement modulo 1 la fin de la ligne 2 par $C_4 \leftarrow C_4 + C_3$

$$\left(\begin{array}{ccccc}
-20 & -32 & -3 & -3 \\
0 & 0 & 1 & -1 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right) \rightarrow \left(\begin{array}{cccccc}
-20 & -32 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Version directe : on calcule une relation de Bezout entre -20 et -32 et on applique une opération de Bezout.

Sinon, à la main on peut préférer réduire successivement un coefficient par rapport à l'autre : on ramène le coefficient le plus petit en position de pivot $C_1 \leftrightarrow C_2$, puis $C_2 \leftarrow -C_2$.

$$\begin{pmatrix}
-20 & -32 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}
\rightarrow
\begin{pmatrix}
-32 & 20 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}$$

On réduit

$$\left(\begin{array}{ccccc}
-32 & 20 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right) \rightarrow \left(\begin{array}{cccccc}
8 & 20 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

On ramène le coefficient le plus petit en position de pivot $C_1 \leftrightarrow C_2$

$$\begin{pmatrix} 8 & 20 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 20 & 8 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

On réduit

$$\left(\begin{array}{ccccc}
\mathbf{20} & \mathbf{8} & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right) \rightarrow \left(\begin{array}{ccccc}
\mathbf{4} & \mathbf{8} & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

On ramène le coefficient le plus petit en position de pivot $C_1 \leftrightarrow C_2$

$$\begin{pmatrix}
4 & 8 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}
\rightarrow
\begin{pmatrix}
8 & 4 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}$$

On réduit

$$\begin{pmatrix}
8 & 4 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}
\rightarrow
\begin{pmatrix}
0 & 4 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{pmatrix}$$

On constate par ailleurs que le pivot 4 est > 0 (c-à-d réduit multiplicativement dans $\mathbb{Z}/\{\pm 1\}$ comme souhaité).

On réduit dans $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ la fin de la ligne par $C_3 \leftarrow C_3 + C_2$ et $C_4 \leftarrow C_4 + 2C_2$. On obtient

$$\left(\begin{array}{cccc}
0 & 4 & -3 & -6 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right) \rightarrow \left(\begin{array}{cccc}
0 & 4 & 1 & 2 \\
0 & 0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

qui est la forme normale d'Hermite que nous cherchions.

Applications de la forme normale d'Hermite

- Forme réduite unique d'une base d'un sous-module de A^m
 - → Test d'égalité entre deux modules
 - → Base d'une somme de deux modules
 - → Test d'inclusion de deux modules.
- Détermination du noyau d'une matrice ou système linéaire homogène

Les zéros du systèmes correspondent aux colonnes nulles à gauche de la forme HNF.

Forme normale de Smith

Définition

Une matrice est sous forme normale de Smith si

- i. les coefficients non-diagonaux sont nuls
- ii. tout coefficient diagonal divise le suivant.

Exemple

$$\begin{pmatrix}
2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 10 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 30 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 120 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0
\end{pmatrix}$$

Algorithme de mise sous forme normale de Smith

Le pivot p est initialement dans le coin supérieur gauche

- Amener par une transposition de ligne et colonne un coefficient non nul en position de pivot
- 2. Annuler tout coefficient à droite ou en dessous du pivot par une opération de Bezout
- 3. Si le pivot ne divise pas un des coefficients restants, ajouter sa colonne à celle du pivot (transvection) et recommencer les annulations
- 4. Décaler le pivot d'une ligne et d'une colonne. Recommencer.

Cherchons la forme normale de Smith de la matrice

$$X = \begin{pmatrix} 40 & 70 & 20 \\ 20 & 50 & 60 \end{pmatrix}$$

On appliquons l'algorithme sans les relations de Bezout.

Avec
$$C_2 \leftarrow C_2 - 2C_1$$
,

$$\begin{pmatrix} 40 & 70 & 20 \\ 20 & 50 & 60 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{cccc}
1 & 0 & 0 \\
0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\begin{pmatrix} 40 & -10 & 20 \\ 20 & 10 & 60 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & -2 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\left(\begin{array}{cc}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{cccc}
1 & -2 & 0 \\
0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Avec
$$C_2 \leftarrow -C_2$$
,

$$\begin{pmatrix}
40 & -10 & 20 \\
20 & 10 & 60
\end{pmatrix} \qquad
\begin{pmatrix}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{pmatrix} \qquad
\begin{pmatrix}
1 & -2 & 0 \\
0 & 1 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{pmatrix}$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
40 & 10 & 20 \\
20 & -10 & 60
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 2 & 0 \\
0 & -1 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Avec
$$C_2 \leftrightarrow C_1$$
,

$$\left(\begin{array}{ccc}
40 & 10 & 20 \\
20 & -10 & 60
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 2 & 0 \\
0 & -1 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\begin{pmatrix}
10 & 40 & 20 \\
-10 & 20 & 60
\end{pmatrix} \qquad
\begin{pmatrix}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{pmatrix} \qquad
\begin{pmatrix}
2 & 1 & 0 \\
-1 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{pmatrix}$$

Avec
$$L_2 \leftarrow L_2 + L_1$$
,

$$\left(\begin{array}{ccc}
\mathbf{10} & 40 & 20 \\
-10 & 20 & 60
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
0 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & 1 & 0 \\
-1 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
\mathbf{10} & 40 & 20 \\
0 & 60 & 80
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & 1 & 0 \\
-1 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Avec
$$C_2 \leftarrow C_2 - 4C_1$$
 et $C_3 \leftarrow C_3 - 2C_1$

$$\left(\begin{array}{ccc}
\mathbf{10} & 40 & 20 \\
0 & 60 & 80
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & 1 & 0 \\
-1 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
\mathbf{10} & 0 & 0 \\
0 & 60 & 80
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & -7 & -4 \\
-1 & 4 & 2 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Avec
$$C_3 \leftarrow C_3 - C_2$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & 60 & 80
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & -7 & -4 \\
-1 & 4 & 2 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & 60 & \mathbf{20}
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & -7 & 3 \\
-1 & 4 & -2 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

Avec $C_3 \leftrightarrow C_2$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & 60 & \mathbf{20}
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & -7 & 3 \\
-1 & 4 & -2 \\
0 & 0 & 1
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & \mathbf{20} & 60
\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & 3 & -7 \\
-1 & -2 & 4 \\
0 & 1 & 0
\end{array}\right)$$

Avec
$$C_3 \leftarrow C_3 - 3C_2$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & \mathbf{20} & 60
\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad \left(\begin{array}{ccc}
2 & 3 & -7 \\
-1 & -2 & 4 \\
0 & 1 & 0
\end{array}\right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc}
10 & 0 & 0 \\
0 & \mathbf{20} & 0
\end{array}\right) \qquad
\left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 \\
1 & 1
\end{array}\right) \qquad
\left(\begin{array}{cccc}
2 & 3 & -16 \\
-1 & -2 & 10 \\
0 & 1 & -3
\end{array}\right)$$

La matrice

$$X = \begin{pmatrix} 40 & 70 & 20 \\ 20 & 50 & 60 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}^{2 \times 3}$$

a pour forme normale de Smith

$$D = \left(\begin{array}{ccc} \mathbf{10} & 0 & 0 \\ 0 & \mathbf{20} & 0 \end{array}\right)$$

car **D** est diagonale, positive et **10** divise **20**.

En posant

$$\mathbf{L} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \qquad \mathbf{C} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -16 \\ -1 & -2 & 10 \\ 0 & 1 & -3 \end{pmatrix},$$

on a

$$LXC = D.$$

Applications de la forme normale de Smith

- Solution d'un système linéaire non-homogène Le système est diagonalisé.
- Base adaptée à A^n et im M.
- Structure d'un quotient $A^n / \text{im } M$.

Le quotient se calcule composante par composante dans la base adaptée.

Système linéaire non-homogène dans A

Exemple

Le système
$$Xz = b$$
 avec $X = \begin{pmatrix} 40 & 70 & 20 \\ 20 & 50 & 60 \end{pmatrix}$ et $b = \begin{pmatrix} -60 \\ 40 \end{pmatrix}$ équivaut à $Dz' = b$ avec $z = Cz'$ et $b' = Lb$ soit simplement

$$\begin{cases} 10z'_1 = -60 \Leftrightarrow z'_1 = -6 \\ 20z'_2 = -20 \Leftrightarrow z'_2 = -1 \\ z'_3 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

Les solutions sont

$$z'_{1}\begin{pmatrix}2\\-1\\0\end{pmatrix}+z'_{2}\begin{pmatrix}3\\-2\\1\end{pmatrix}+z'_{3}\begin{pmatrix}-16\\10\\-3\end{pmatrix}=\begin{pmatrix}-15\\8\\-1\end{pmatrix}+t\begin{pmatrix}-16\\10\\-3\end{pmatrix},\ t\in\mathbb{Z}.$$