

# Cours TalENS 2023-2024

RRrrr, Shadoks, Craies

Matthieu Boyer

22 février 2024

# Plan

Modélisation

Arithmétique Modulaire

Algèbre Linéaire

Résolution du Jeu

# Lights Out !

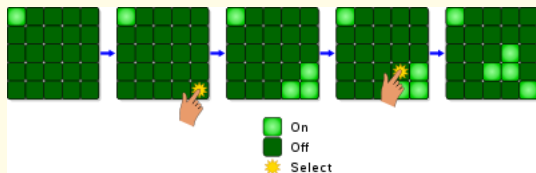


Figure – Déroulé d'une partie de Lights Out

Source : Wikipédia

# Lights Out !

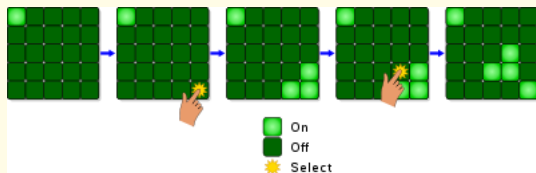


Figure – Déroulé d'une partie de Lights Out

Source : Wikipédia

Il existe aussi des variantes du jeu où les lumières peuvent avoir plus que deux couleurs possibles

# Plan

Modélisation

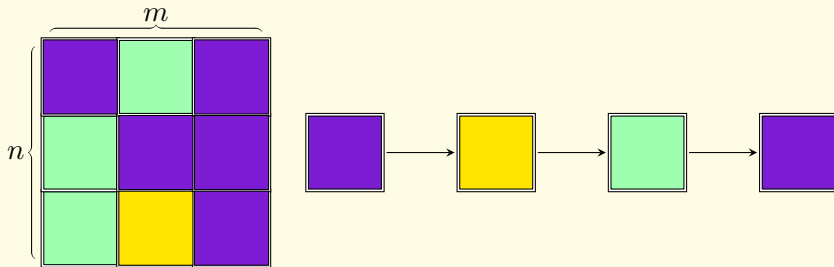
Arithmétique Modulaire

Algèbre Linéaire

Résolution du Jeu

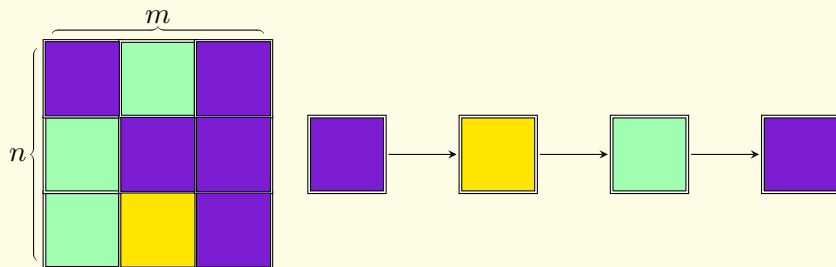
# État du Jeu

On part par exemple d'une situation semblable à celle-ci dessous :



# État du Jeu

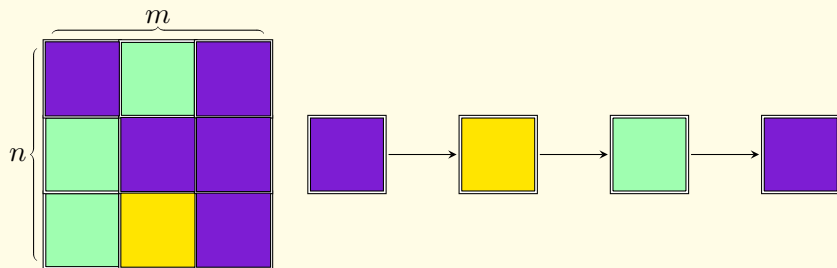
On part par exemple d'une situation semblable à celle-ci dessous :



On choisit de modéliser chaque couleur par un nombre différent :  
Violet = 0, Jaune = 1 et Menthe = 2

# État du Jeu

On part par exemple d'une situation semblable à celle-ci dessous :



On décrit alors la situation par la couleur de chaque lumière sous forme d'un vecteur :

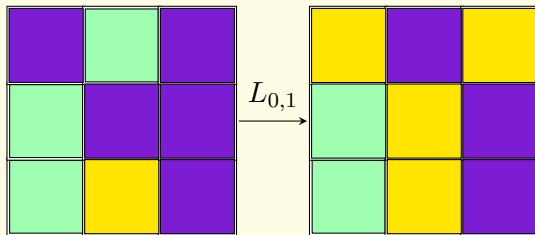
$$\mathcal{P} = (0, 2, 0, 2, 0, 0, 2, 1, 0)$$

La lumière de la case  $i, j$  est représenté par la  $i * m + j$ -ème valeur.



## Transitions de l'État du Jeu - 1

Si on appuie sur la lumière en haut au milieu :

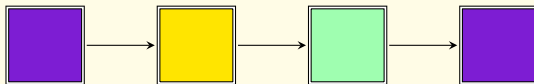


C'est à dire :

$$L_{0,1} (0, 2, 0, 2, 0, 0, 2, 1, 0) = (1, 0, 1, 0, 1, 1, 2, 1, 0)$$

## Transitions de l'État de Jeu - 2

On a plus généralement :

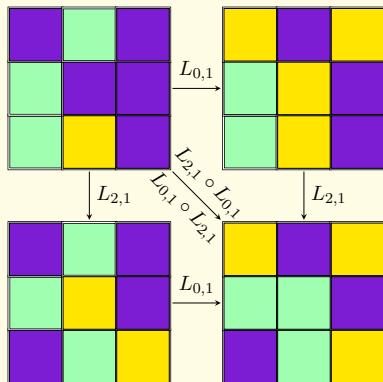


C'est à dire que si on agit sur une case  $i, j$  :

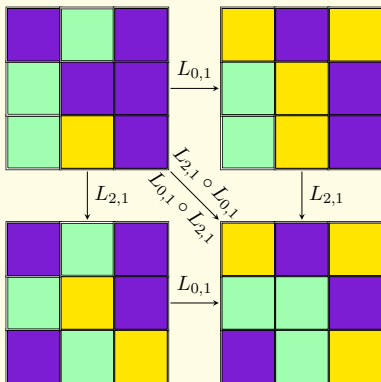
$L_{x,y}(u_0, \dots, u_{nm-1}) = (u'_0, \dots, u'_{nm-1})$  où :

$$\forall k, u'_k = \begin{cases} u_k & \text{si } im + j \text{ et } k \text{ ne sont pas adjacentes} \\ 1 & \text{si } u_k = 0 \\ 2 & \text{si } u_k = 1 \\ 0 & \text{si } u_k = 2 \end{cases}$$

## Transitions de l'État de Jeu - 3



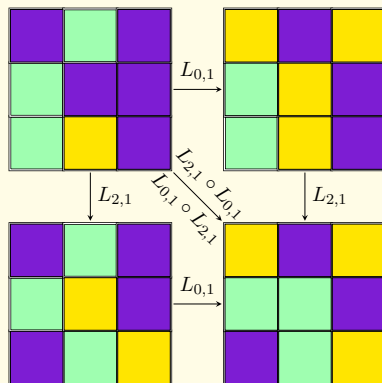
## Transitions de l'État de Jeu - 3



Le diagramme commutatif ci-contre est valable pour toutes paires  $(i, j)$  et  $(k, l)$ . C'est à dire que

$$\forall (i, j), (k, l), L_{i,j} \circ L_{k,l} = L_{k,l} \circ L_{i,j}$$

## Transitions de l'État de Jeu - 3



Le diagramme commutatif ci-contre est valable pour toutes paires  $(i, j)$  et  $(k, l)$ . C'est à dire que

$$\forall (i, j), (k, l), L_{i,j} \circ L_{k,l} = L_{k,l} \circ L_{i,j}$$

Par ailleurs, si on prend  $u = (u_0, \dots, u_{mn-1})$  et  $v = (v_0, \dots, v_{mn-1})$  deux états de jeu, on a :

$$L_{i,j}(u + v) = L_{i,j}(u) + L_{i,j}(v)$$

# Plan

Modélisation

Arithmétique Modulaire

Algèbre Linéaire

Résolution du Jeu

# Division Euclidienne

## Théorème 3.1: Division Euclidienne

Soit  $n, q \in \mathbb{Z}$ . Il existe un unique couple  $(p, r)$  vérifiant :

$$n = pq + r \text{ et } 0 \leq r < q$$

# Division Euclidienne

## Théorème 3.1: Division Euclidienne

Soit  $n, q \in \mathbb{Z}$ . Il existe un unique couple  $(p, q)$  vérifiant :

$$n = pq + r \text{ et } 0 \leq r < q$$

### Démonstration.

**Existence** On soustrait  $q$  à  $n$  jusqu'à tomber sur  $r < q$ .

**Unicité** Si  $(p, r), (p', r')$  conviennent, on a  $(p - p')q = r - r'$ .

Mais  $|r - r'| \leq q$  donc  $p - p' = 0$  et par suite  $r = r'$ .





# Divisibilité

## Définition 3.1: Modulo et Divisibilité

On note  $a \mid b$  lorsque  $r = 0$  dans la division euclidienne de  $a$  par  $b$ , i.e.  $a = p \times b$ .

On note  $a \equiv b[n]$  lorsque  $a$  et  $b$  ont même reste dans la division euclidienne par  $n$ . On dit qu'ils sont congrus modulo  $n$ . On note  $a \bmod n$  ou  $a[n]$  la valeur de ce reste commun.

# Équivalence

## Proposition 3.1: Sur la Relation Modulo $n$

Soit  $a, b, n \in \mathbb{Z}$ .

- ▶  $a + b \bmod n = (a \bmod n) + (b \bmod n) \bmod n$
- ▶  $ab \bmod n = (a \bmod n) \times (b \bmod n) \bmod n$
- ▶ La relation  $a \bmod n = b \bmod n$  est une relation d'équivalence.

## Démonstration.

On calcule simplement les résultats à l'aide d'un tableau de congruence. ■

# Anneaux

## Définition 3.2: Anneau $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

On définit sur l'ensemble  $\{0, \dots, n-1\}$  l'addition et le produit par le passage au modulo.

Formellement, il s'agit du passage au quotient de  $\mathbb{Z}$  par son idéal  $n\mathbb{Z}$ .

# Anneaux

## Définition 3.2: Anneau $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

On définit sur l'ensemble  $\{0, \dots, n-1\}$  l'addition et le produit par le passage au modulo.

Formellement, il s'agit du passage au quotient de  $\mathbb{Z}$  par son idéal  $n\mathbb{Z}$ .

## Proposition 3.2: Corps Primaux

L'anneau  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  est un corps (i.e. il y a des inverses multiplicatifs) si et seulement si il est intègre si et seulement si  $p \in \mathcal{P}$ .

## Modélisation

Si nos lampes peuvent avoir  $p$  couleurs différentes, on va donc modéliser l'état de chacune de nos lampes comme un nombre sur  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ . On a alors bien :

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 1 = 2$$

$$\vdots$$

$$p - 1 + 1 = 0$$

et on modélise correctement le cycle des couleurs.

# Plan

Modélisation

Arithmétique Modulaire

Algèbre Linéaire

Résolution du Jeu

# Espace Vectoriel sur un Corps

## Définition 4.1: Espace Vectoriel

Étant donné un corps  $\mathbb{K}$ , on appelle espace vectoriel sur  $\mathbb{K}$  ou  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel un ensemble  $E$  muni d'une addition commutative  $+$  et d'un produit externe  $\times$  distributif sur l'addition.

# Espace Vectoriel sur un Corps

## Définition 4.1: Espace Vectoriel

Étant donné un corps  $\mathbb{K}$ , on appelle espace vectoriel sur  $\mathbb{K}$  ou  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel un ensemble  $E$  muni d'une addition commutative  $+$  et d'un produit externe  $\times$  distributif sur l'addition.

## Proposition 4.1: Quelques Exemples

- ▶  $\mathbb{R}$ ,  $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ ,  $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  ou  $\mathbb{R}[X]$  sont des  $\mathbb{R}$ -ev.
- ▶  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  est un  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ -espace vectoriel.



# Applications Linéaires

## Définition 4.2: Application Linéaire

Soient  $E, F$  deux  $\mathbb{K}$ -espaces vectoriels. Une application  $f : E \rightarrow F$  est dite linéaire si :

- ▶  $\forall x, y \in E, f(x + y) = f(x) + f(y)$
- ▶  $\forall x \in E, \lambda \in \mathbb{K}, f(\lambda x) = \lambda f(x)$

# Applications Linéaires

## Proposition 4.2: Exemples

►  $ev_x : P \in \mathbb{R}[X] \mapsto P(x) \in \mathbb{R}$  est linéaire.

# Applications Linéaires

## Proposition 4.2: Exemples

- ▶  $ev_x : P \in \mathbb{R}[X] \mapsto P(x) \in \mathbb{R}$  est linéaire.
- ▶  $\Delta : P \in \mathbb{R}[X] \mapsto P' \in \mathbb{R}[X]$  est linéaire.

# Applications Linéaires

## Proposition 4.2: Exemples

- ▶  $ev_x : P \in \mathbb{R}[X] \mapsto P(x) \in \mathbb{R}$  est linéaire.
- ▶  $\Delta : P \in \mathbb{R}[X] \mapsto P' \in \mathbb{R}[X]$  est linéaire.
- ▶  $L_a : x \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \mapsto a \times x \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  est linéaire.

# Espace Engendré

## Définition 4.3: Espace Engendré

Soit  $e = e_1, \dots, e_n \in E$ . On appelle Espace Vectoriel Engendré par  $e_1, \dots, e_n$  le plus petit sous-espace vectoriel de  $E$  contenant chacun des  $e_i$  i.e.

$$\text{Vect}(e) = \text{Vect}(e_1, \dots, e_n) = \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i \mid (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{K}^n \right\}$$

Par exemple :

$$\text{Vect}(1, X, \dots, X^n, \dots) = \mathbb{R}[X]$$

# Bases

## Définition 4.4: Famille Génératrice, Libre, Base

On dit que :

- ▶  $e$  est une base si  $\text{Vect}(e \setminus \{e_i\}) \subsetneq \text{Vect}(e)$  pour tout  $i$

# Bases

## Définition 4.4: Famille Génératrice, Libre, Base

On dit que :

- ▶  $e$  est une base si  $\text{Vect}(e \setminus \{e_i\}) \subsetneq \text{Vect}(e)$  pour tout  $i$
- ▶  $e$  est génératrice si  $\text{Vect}(e) = E$

# Bases

## Définition 4.4: Famille Génératrice, Libre, Base

On dit que :

- ▶  $e$  est une base si  $\text{Vect}(e \setminus \{e_i\}) \subsetneq \text{Vect}(e)$  pour tout  $i$
- ▶  $e$  est génératrice si  $\text{Vect}(e) = E$
- ▶  $e$  est une base si  $e$  est génératrice et libre



# Bases

## Définition 4.4: Famille Génératrice, Libre, Base

On dit que :

- ▶  $e$  est une base si  $\text{Vect}(e \setminus \{e_i\}) \subsetneq \text{Vect}(e)$  pour tout  $i$
- ▶  $e$  est génératrice si  $\text{Vect}(e) = E$
- ▶  $e$  est une base si  $e$  est génératrice et libre

$E$  est de dimension finie s'il existe une famille génératrice finie.

# Bases

## Définition 4.4: Famille Génératrice, Libre, Base

On dit que :

- ▶  $e$  est une base si  $\text{Vect}(e \setminus \{e_i\}) \subsetneq \text{Vect}(e)$  pour tout  $i$
- ▶  $e$  est génératrice si  $\text{Vect}(e) = E$
- ▶  $e$  est une base si  $e$  est génératrice et libre

$E$  est de dimension finie s'il existe une famille génératrice finie.

En dimension finie  $(\mathbb{K}^n, \mathbb{K}_n[X], L(\mathbb{K}, \mathbb{K}))$ , ces trois propositions sont équivalentes.

# Applications Linéaires et Base

## Proposition 4.3: Image d'une Base

L'image par une application linéaire est une famille génératrice de l'image de l'application linéaire.

# Applications Linéaires et Base

## Proposition 4.3: Image d'une Base

L'image par une application linéaire est une famille génératrice de l'image de l'application linéaire.

### Démonstration.

Si  $x = \sum_i \lambda_i e_i$ ,  $f(x) = \sum_i \lambda_i f(e_i)$ . ■

# Applications Linéaires et Base

## Proposition 4.3: Image d'une Base

L'image par une application linéaire est une famille génératrice de l'image de l'application linéaire.

### Démonstration.

Si  $x = \sum_i \lambda_i e_i$ ,  $f(x) = \sum_i \lambda_i f(e_i)$ . ■

On n'a donc besoin que de l'image d'une base pour caractériser une application linéaire. On n'a par ailleurs besoin que d'une base pour caractériser un espace.

# Matrices

## Définition 4.5: Matrice d'une Application Linéaire

Soit  $e = e_1, \dots, e_n$  une base d'un  $\mathbb{K}$ -espace  $E$ ,  $f = f_1, \dots, f_m$  une base d'un  $\mathbb{K}$ -espace  $F$ . Soit  $u : E \rightarrow F$  linéaire. Si on a, pour tout  $i \in \llbracket 1, m \rrbracket : u(e_i) = \sum_{j=1}^n a_{i,j} f_j$  la matrice de  $u$  relativement à  $e$  et  $f$  est :

$$Mat_{e,f}(u) = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m,1} & \cdots & a_{m,n} \end{pmatrix}$$

Elle est de taille  $m, n$ . On note  $\mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{K})$  l'ensemble des telles matrices.

# Anneau Matriciel

## Définition 4.6: Anneau Matriciel

- ▶ Si  $P, Q \in \mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$  sont les matrices de  $u$  et  $v$  dans certaines bases,  $P + Q$  est la matrice de  $u + v$  dans ces bases.
- ▶ Si  $P \in \mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$  est la matrice de  $u : F \rightarrow G$  et si  $Q \in \mathcal{M}_{q,r}(\mathbb{K})$  est la matrice de  $v : E \rightarrow F$  alors  $PQ \in \mathcal{M}_{p,r}(\mathbb{K})$  est la matrice de  $u \circ v : E \rightarrow G$ .

# Espaces de Matrices

## Proposition 4.4: Propriétés des Matrices

- ▶ La matrice d'une application la caractérise entièrement.



# Espaces de Matrices

## Proposition 4.4: Propriétés des Matrices

- ▶ La matrice d'une application la caractérise entièrement.
- ▶  $P + Q$  est la matrice somme des coefficients :

$$(P + Q)_{i,j} = P_{i,j} + Q_{i,j}$$

# Espaces de Matrices

## Proposition 4.4: Propriétés des Matrices

- ▶ La matrice d'une application la caractérise entièrement.
- ▶  $P + Q$  est la matrice somme des coefficients :

$$(P + Q)_{i,j} = P_{i,j} + Q_{i,j}$$

- ▶  $P \times Q$  se calcule comme suit :

$$(P \times Q)_{i,j} = \sum_{k=1}^q p_{i,k} q_{k,j}$$

# Modélisation

On peut voir une transition de jeu comme une application linéaire de  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^{mn}$  vers  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^{mn}$ .

## Modélisation

On peut voir une transition de jeu comme une application linéaire de  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^{mn}$  vers  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^{mn}$ . En  $3 \times 3$  :

$$\mathcal{L}(3,3) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

# Plan

Modélisation

Arithmétique Modulaire

Algèbre Linéaire

Résolution du Jeu

## Système Linéaire

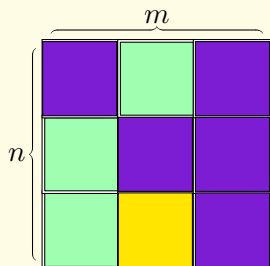
On peut finalement voir Lights Out comme un système linéaire :

$$\mathcal{L}(3,3) \times a = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \times a = b$$

où  $b$  est la situation initiale et où on cherche  $a$

## Exemple de Résolution

Dans notre cas :



$$b = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$a = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Pour résoudre le problème, on a calculé la matrice inverse de

# Déterminant

## Définition 5.1: Déterminant d'une Matrice

Si  $A = (a_{i,j}) \in M_{n,n}(\mathbb{K})$ , on appelle déterminant de  $A$  le nombre :

$$\det A = \begin{vmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} = \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \varepsilon(\sigma) \prod_{i=1}^n a_{i,\sigma(i)}$$



# Déterminant

## Définition 5.1: Déterminant d'une Matrice

Si  $A = (a_{i,j}) \in M_{n,n}(\mathbb{K})$ , on appelle déterminant de  $A$  le nombre :

$$\det A = \begin{vmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} = \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \varepsilon(\sigma) \prod_{i=1}^n a_{i,\sigma(i)}$$

## Proposition 5.1: Inversibilité et Déterminant

$A$  est inversible, i.e.  $A^{-1}$  existe si et seulement si  $\det A \neq 0$ .

## Déterminant - 2

### Proposition 5.2: Déterminant Sur $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$

On a, si  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})$  :

$$\det_{\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} A = \det_{\mathbb{R}} A \bmod p$$

## Déterminant - 2

Proposition 5.2: Déterminant Sur  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ 

On a, si  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})$  :

$$\det_{\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} A = \det_{\mathbb{R}} A \bmod p$$

$p \backslash n$	2	3	4	5	6	7	8	9
2	⊤	⊤	⊥	⊥	⊤	⊤	⊤	⊥
3	⊥	⊤	⊥	⊥	⊤	⊤	⊥	⊥
4	⊤	⊤	⊥	⊥	⊤	⊤	⊤	⊥
5	⊤	⊤	⊥	⊥	⊤	⊤	⊤	⊥

## Pivot de Gauss

Pour calculer  $A^{-1}$  on dispose de l'algorithme de Gauss-Jordan :

$r \leftarrow 0$

**for**  $j = 1$  à  $m$  **do**

$k \leftarrow \arg \max_{r+1 \leq i \leq n} |A_{i,j}|$

**if**  $A_{k,j} \neq 0$  **then**

$r \leftarrow r + 1$

Diviser la ligne  $k$  par  $A_{k,j}$

**if**  $k \neq r$  **then**

Échanger les lignes  $k$  et  $r$

**end if**

**for**  $i = 1$  à  $n$  **do**

**if**  $i \neq r$  **then**

Soustraire à la ligne  $i$  la ligne  $r$  multipliée par  $A[i,j]$

**end if**

**end for**

**end if**

**end for**