

TD/TP DÉTERMINANTS

**Exercice 1 — Méthode de Gauss-Bareiss —**

Soit  $A$  un anneau intègre. Soit  $M_0 = (a_{i,j}^{(0)})_{1 \leq i,j \leq n}$  une matrice à coefficients dans  $A$ . On pose  $c_0 = 1$ . On définit par récurrence une suite de matrices  $M_1, M_2, \dots, M_{n-1}$  à coefficients dans  $A$  de la manière suivante :

$$M_k = (a_{i,j}^{(k)})_{k+1 \leq i,j \leq n}, \quad a_{i,j}^{(k)} = \frac{1}{c_{k-1}} \begin{vmatrix} a_{k,k}^{(k-1)} & a_{k,j}^{(k-1)} \\ a_{i,k}^{(k-1)} & a_{i,j}^{(k-1)} \end{vmatrix}, \quad c_k = a_{k,k}^{(k-1)}.$$

On suppose que  $c_k$  est non nul pour tout  $k$ , de sorte que les matrices  $M_k$  sont bien définies, au moins dans le corps des fractions de  $A$ .

1. À l'aide du pivot de Gauss, montrer que

$$\det(M_k) = \frac{c_k^{n-k-1}}{c_{k-1}^{n-k}} \det(M_{k-1}) \quad (1 \leq k \leq n-1).$$

2. En déduire  $\det(M_0) = c_n$ .
3. Montrer que  $a_{i,j}^{(k)}$  est égal au mineur  $(k+1) \times (k+1)$  de  $M_0$  formé des  $k$  premières lignes et de la  $i$ -ième ligne, et des  $k$  premières colonnes et de la  $j$ -ième colonne.
4. En déduire qu'au cours de la procédure, toutes les divisions dans  $A$  sont exactes.
5. Implémenter cet algorithme.
6. Comment peut-on modifier l'algorithme lorsqu'il existe  $k$  tel que  $c_k = 0$  ?

**Exercice 2 —**

1. En utilisant la méthode de Gauss-Bareiss, écrire une fonction Sage qui calcule le polynôme caractéristique d'une matrice  $M \in M_n(k)$ .
2. Comparer le temps de calcul avec la méthode d'interpolation de Lagrange, et avec la fonction dédiée de Sage.

**Exercice 3 —**

Généraliser la méthode de Gauss-Bareiss pour calculer l'inverse d'une matrice  $M \in M_n(\mathbb{Z})$  de déterminant  $\pm 1$ .