
Algorithmes arithmétiques II – Feuille de TD 1

22/09/2021

Le corrigé de certains exercices sera disponible à l'adresse suivante :

www.math.univ-paris13.fr/~lavauzelle/teaching/2021-22/algorithmes-arithmetiques.html

(★) exercice fondamental (★★) pour s'entraîner (★★★) pour aller plus loin  sur machine

Exercice 1. (★) Polynôme de connexion minimal.

Soit $u \in \mathbb{F}^{\mathbb{N}}$ une suite récurrente linéaire.

Question 1.– Démontrer que l'ensemble des polynômes de connexion P de u forme un idéal de $\mathbb{F}[X]$.

Question 2.– En déduire qu'il existe un unique polynôme de connexion de u dont le degré est minimal, et tel que $P(0) = 1$.

Exercice 2. (★) LFSR d'une suite dont les premiers termes sont nuls.

Soit $u \in \mathbb{F}^{\mathbb{N}}$ une suite récurrente linéaire telle que $u_0 = \dots = u_{k-1} = 0$ et $u_k = 1$. On note $(\ell_n(u))_{n \in \mathbb{N}}$ le profil de complexité linéaire de u .

Question 1.– Pour tout $i \in \{1, \dots, k\}$:

- démontrer que $\ell_i(u) = 0$;
- expliciter un polynôme $P_i(X) \in \mathbb{F}[X]$ de degré minimal tel que $(P_i, \ell_i(u))$ engendre u sur i termes.

Question 2.– Démontrer que $\ell_{k+1}(u) = k + 1$.

Question 3.– Soit $v \in \mathbb{F}^{\mathbb{N}}$ la suite telle que $v_n = u_{k+n}$ pour tout $n \in \mathbb{N}$. Démontrer que $\ell_n(v) = \ell_{n+k}(u) - k$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

Exercice 3. (★★) Exécution de l'algorithme de Berlekamp–Massey.

Question 1.– Dérouler l'algorithme de Berlekamp–Massey sur la suite binaire dont les 10 premiers termes sont :

$(1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1)$.

Question 2.– Si la suite se poursuit indéfiniment par la séquence périodique $(0, 1, 1)$, que dire de son polynôme de connexion minimal ?

Exercice 4. (★) Premiers termes d'une suite définie par sa série formelle.

Soit $u \in \mathbb{F}_2^{\mathbb{N}}$ la suite récurrente linéaire définie par la série formelle

$$U(X) = \frac{1 + X + X^2}{1 + X + X^3}.$$

Question 1.– Quel est l'ordre de la suite? Combien de termes initiaux possède-t-elle?

Question 2.– Donner les 15 premiers termes de la suite u . Quelle est sa période?

Exercice 5. □ (★★) Implantation de l'algorithme de Berlekamp–Massey.

Question 1.– Implanter l'algorithme de Berlekamp-Massey vu en cours, sur un corps fini \mathbb{F}_2 .

Question 2.– Tester votre fonction avec les suites dont les premiers termes sont donnés par :

1. (1, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1)
2. (1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0)
3. (1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0)

Question 3.– En produisant des suites linéaires récurrentes aléatoires d'ordre d , donner une estimation de la complexité de l'algorithme de Berlekamp–Massey en fonction de d .

Exercice 6. □ (★★) Résolution de systèmes linéaires.

Pour les deux premières questions de cet exercice, les fonctions à implémenter doivent être génériques et être exécutables sur n'importe quel corps effectif \mathbb{F} .

Question 1.– Implanter les fonctions suivantes.

1. Une fonction `triangular_solve(T, b)` qui calcule une solution éventuelle d'un système linéaire $Tx = b$, où $T \in \mathbb{F}^{n \times n}$ est sous forme échelonnée. On traitera notamment le cas où le système n'admet aucune solution.
2. Une fonction `right_kernel(T)` qui calcule une base du noyau à droite d'une matrice échelonnée $T \in \mathbb{F}^{m \times n}$.
3. Une fonction `gaussian_elimination(A, b)` qui effectue l'élimination gaussienne sur la matrice $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ et le vecteur $b \in \mathbb{F}^n$.

Question 2.– Écrire une fonction `solve_system(A, b)` qui calcule l'ensemble des solutions du système d'équations $Ax = b$, où $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ et $b \in \mathbb{F}^m$. On donnera les solutions sous la forme d'un espace affine, dont on décrira un élément particulier et une base de l'espace directeur.

Question 3.– Implanter une fonction `solve_general_system(A, b)` qui traite le cas où le système n'est pas nécessairement carré, c'est-à-dire lorsque $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ et $b \in \mathbb{F}^m$.

Question 4.– Dans le cas où $\mathbb{F} = \mathbb{F}_2$, donner une estimation numérique la plus précise possible de la complexité de la résolution d'un système linéaire aléatoire de taille $n \times n$. On pourra

- ou bien incorporer des compteurs pour évaluer le nombre d'opérations (additions et multiplications) effectuées en fonction de n ,
- ou bien mesurer le temps d'exécution de l'algorithme.