

# TD 5 – Bornes inférieures de complexité en calcul formel

Margot Catinaud [margot.catinaud@lmf.cnrs.fr](mailto:margot.catinaud@lmf.cnrs.fr)  
 Valentin Dardilhac [valentin.dardilhac87@gmail.com](mailto:valentin.dardilhac87@gmail.com)

## I Bornes inférieures de complexité en calcul arithmétique

### Définition 1 : Calcul arithmétique

Un *calcul arithmétique* sur un corps  $\mathbb{K}$  à partir d'un ensemble de paramètres  $\pi \stackrel{\text{def}}{=} \{\pi_i\}_{i=1}^n \in \mathbb{K}^n$  est une suite d'instructions du type :

$$\left( x_i \leftarrow o_i \text{ op}_i o'_i; \right)_{i=1}^k$$

avec, pour tout  $i \in \llbracket 1; k \rrbracket$ ,

- $x_i$  une *variable de calcul* ;
- $\text{op}_i \in \{+, -, \times\}$  une *opération* ;
- $o_i, o'_i$  des *opérandes* pouvant être soit (i) des éléments du corps  $\mathbb{K}$ , soit (ii) des paramètres de  $\pi$  ; soit (iii) l'une des variables de  $\{x_i\}_{i=1}^{k-1}$ .

Par exemple, le programme ci-dessous calcule le produit de deux nombres complexes  $(a + ib)(c + id)$  ; le résultat étant  $x_3 + ix_6$  et les paramètres sont  $\pi = \{a, b, c, d\} \subset \mathbb{R}$  :

$$\begin{array}{lll} x_1 \leftarrow a \times c; & x_3 \leftarrow x_1 - x_2; & x_5 \leftarrow b \times c; \\ x_2 \leftarrow b \times d; & x_4 \leftarrow a \times d; & x_6 \leftarrow x_4 + x_5; \end{array}$$

**Question 1** Proposer un calcul de ce produit qui n'utilise seulement 3 multiplications.

**Question 2** Soit un calcul arithmétique qui renvoie  $r \in \mathbb{N}$  résultats et qui comprend  $s \in \mathbb{N}$  multiplications. Montrer que le vecteur des résultats, noté  $\mathbf{v}$ , vérifie  $\mathbf{v} = \mathbf{M} \cdot \mathbf{e} + \mathbf{h}$  avec

- $\mathbf{M} \in \mathcal{M}_{r \times s}(\mathbb{K})$  est une matrice à valeurs dans  $\mathbb{K}$  de  $r$  lignes et  $s$  colonnes ;
- $\mathbf{e}$  est un vecteur de dimension  $s$  à valeurs dans  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$  (l'anneau des polynômes multivariés, dont les variables sont les paramètres  $\pi = \{\pi_i\}_{i=1}^n$ ) ;
- et  $\mathbf{h} \in \mathbb{K}^r$  est un vecteur de dimension  $r$  dont les coefficients sont de la forme :

$$\forall i \in \llbracket 1; r \rrbracket, h_i \stackrel{\text{def}}{=} c_0 + \sum_{j=1}^n c_j \pi_j \quad \text{avec } c_i \in \mathbb{K}.$$

### Définition 2 : Vecteurs linéairement indépendants modulo un corps, rang

Soient  $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_m$   $m \in \mathbb{N}$  vecteurs de dimension  $r$  à coefficients dans l'anneau  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$ . On dit que la famille de vecteurs  $\mathcal{V} \stackrel{\text{def}}{=} (\mathbf{v}_i)_{i=1}^m$  est une *famille de vecteurs linéairement indépendants modulo le corps  $\mathbb{K}$*  lorsque :

$$\forall \lambda_1, \dots, \lambda_m \in \mathbb{K}, \left[ \sum_{i=1}^m \lambda_i \mathbf{v}_i \in \mathbb{K}^r \implies \forall i \in \llbracket 1; m \rrbracket, \lambda_i = 0 \right].$$

On appelle *rang ligne* (resp. *colonne*) modulo le corps  $\mathbb{K}$  d'une matrice  $\mathbf{M}$  à coefficients dans l'anneau  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$  le nombre maximal de vecteurs ligne (resp. colonne) de  $\mathbf{M}$  linéairement indépendants modulo  $\mathbb{K}$ .

**Question 3** Considérons un calcul arithmétique  $\Gamma$  qui effectue le produit matrice-vecteur  $\mathbf{M}\mathbf{x}$  avec  $\mathbf{M}$  une matrice de dimension  $r \times p$  à coefficients dans l'anneau  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$  et  $\mathbf{x} = (x_i)_{i=1}^p \in \mathbb{K}^p$  un vecteur. Les paramètres de ce calcul sont  $\pi_\Gamma = \{\pi_i\}_{i=1}^n \cup \{x_i\}_{i=1}^p$ . On souhaite montrer que le nombre de multiplications de ce calcul est au moins  $r$  pour le pire des cas (lorsqu'il n'y a pas de coefficients nuls dans  $\mathbf{M}$ ). Pour cela, on suppose par l'absurde que le rang ligne modulo  $\mathbb{K}$  de  $\mathbf{M}$  vaut  $r$  et que  $r > s$ , où  $s$  est le nombre de multiplications du calcul  $\Gamma$ .

1. Montrer qu'il existe un vecteur  $\mathbf{y} \in \mathbb{K}^r$  à coefficients dans  $\mathbb{K}$  non nul et un vecteur  $\mathbf{h} \in \mathbb{K}^p$  à coefficients de la forme

$$\forall i \in \llbracket 1; p \rrbracket, h_i \stackrel{\text{def}}{=} \underbrace{c_0}_{\in \mathbb{K}} + \sum_{j=1}^n \underbrace{c_j}_{\in \mathbb{K}} \pi_j + \sum_{j=1}^p \underbrace{c'_j}_{\in \mathbb{K}} x_j$$

vérifiant l'égalité  $\mathbf{y}^T \mathbf{M} \mathbf{x} = \mathbf{y}^T \mathbf{h}$ .

2. Montrer que  $\mathbf{y}^T \mathbf{M}$  est un vecteur ligne à valeurs dans  $\mathbb{K}$ .
3. Conclure.

**Question 4** En déduire qu'un calcul de  $ac$ ,  $bd$ ,  $ad + bc$  requiert au moins trois multiplications.

**Question 5** Soit  $\mathcal{V} = \{\mathbf{v}_i\}_{i=1}^m$  un ensemble de vecteurs de dimension  $r$  à coefficients dans l'anneau  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$  contenant  $q$  vecteurs linéairement indépendants modulo  $\mathbb{K}$ . On considère, pour  $i \in \llbracket 2; n \rrbracket$ ,  $\mathbf{v}'_i \stackrel{\text{def}}{=} \mathbf{v}_i + b_i \mathbf{v}_1$  avec  $b_i \in \mathbb{K}$ . On souhaite montrer qu'il existe  $q - 1$  vecteurs  $\mathbf{v}'_i$  linéairement indépendants modulo  $\mathbb{K}$ .

1. Établir le résultat lorsque  $\{\mathbf{v}_i\}_{i=1}^q$  sont linéairements indépendants modulo  $\mathbb{K}$ .

On suppose désormais (quitte à réordonner) que  $\{\mathbf{v}_i\}_{i=2}^{q+1}$  sont linéairement indépendants modulo  $\mathbb{K}$ , i.e. le vecteur  $\mathbf{v}_1$  n'est pas dans les  $q - 1$  vecteurs linéairement indépendants.

2. Par l'absurde, supposons que les deux ensembles  $\{\mathbf{v}'_i\}_{i=2}^q$  et  $\{\mathbf{v}'_i\}_{i=3}^{q+1}$  sont des ensembles de vecteurs linéairement dépendants modulo  $\mathbb{K}$ . Montrer qu'il existe des coefficients  $\lambda_1, \dots, \lambda_q \in \mathbb{K}$  tels que  $\sum_{i=1}^q \lambda_i \mathbf{v}_i = \mathbf{w} \in \mathbb{K}^r$ ,  $\lambda_1 \neq 0$  et  $(\lambda_i)_{i=2}^q$  non tous nuls. On suppose dans la suite, quitte à réordonner, que  $\lambda_2 \neq 0$ .
3. En déduire de même qu'il existe  $\mathbf{z} \in \mathbb{K}^r$ ,  $\mu_1 \neq 0$  et  $(\mu_i)_{i=3}^{q+1}$  des coefficients de  $\mathbb{K}$  non tous nuls vérifiant

$$\mu_1 \mathbf{v}_1 + \sum_{i=3}^{q+1} \mu_i \mathbf{v}_i = \mathbf{z}.$$

4. Exprimer  $\mu_1 \mathbf{w} - \lambda_1 \mathbf{z}$  à l'aide des coefficients  $\lambda_i$  et  $\mu_i$  afin d'obtenir une contradiction.

Soit le calcul arithmétique qui effectue le produit matrice-vecteur  $\mathbf{M}\mathbf{x} + \mathbf{y}$  où  $\mathbf{M}$  est une matrice de dimension  $r \times p$  à coefficients dans l'anneau  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$ ,  $\mathbf{x} = (x_i)_{i=1}^p \in \mathbb{K}^p$  et  $\mathbf{y} = (y_i)_{i=1}^r$  un vecteur de dimension  $r$  à valeurs dans  $\mathbb{K}[\pi_1, \dots, \pi_n]$ . Les paramètres de ce calcul sont  $\pi = \{\pi_i\}_{i=1}^n \cup \{x_i\}_{i=1}^p$ . Une multiplication de ce calcul est qualifiée d'*active* lorsque l'une des opérandes contient un  $x_i$  et l'autre opérande n'est pas un élément de  $\mathbb{K}$ .

**Question 6** Montrer que le nombre de multiplications actives d'un tel calcul est au moins égal au rang colonne modulo  $\mathbb{K}$  de  $\mathbf{M}$ . On pourra procéder par récurrence sur le rang colonne.

**Question 7** En déduire qu'un calcul du produit d'une matrice de dimension  $n \times p$  par un vecteur de dimension  $p$  où les paramètres sont les coefficients de la matrice et du vecteur requiert au moins  $np$  multiplications.

## II Forme normale algébrique d'une fonction booléenne

**Question 8 (Question préliminaire)** On note  $\mathbb{B} = \{0, 1\}$ . Rappeler et montrer pour quelles opérations  $\mathbb{B}$  est un corps.

Dans la suite, on note  $\oplus$  et  $\odot$  les opérations précisées dans la question précédente. On s'intéresse à une fonction booléenne  $f : \mathbb{B}^n \rightarrow \mathbb{B}$ . Cette fonction peut être représentée par sa table de vérité ou, plus couramment, comme un polynôme à plusieurs variables de degré au plus  $n$  sur l'anneau  $\mathbb{B}[x_1, \dots, x_n]$ .

**Question 9 (Forme Normale Algébrique (ANF))** Montrer que  $f$  peut s'écrire sous la forme

$$f(x_1, \dots, x_n) = \bigoplus_{(b_1, \dots, b_n) \in \mathbb{B}^n} \left( g(b_1, \dots, b_n) \cdot \bigodot_{i=1}^n (x_i)^{b_i} \right),$$

où  $g : \mathbb{B}^n \rightarrow \mathbb{B}$ .

La représentation de la question précédente est appelée la *Forme Normale Algébrique (ou Algebraic Normal Form (ANF))* de la fonction  $f$ .<sup>1</sup>

**Question 10** Exprimer  $g$  dans le cas où  $n = 1$ .

**Question 11** Montrer que la procédure qui calcule  $g$  en fonction de  $f$  est involutive, c'est-à-dire qu'elle permet également de calculer  $f$  en fonction de  $g$ .

**Question 12** Montrer que  $f$  peut s'écrire sous la forme

$$f(x_1, \dots, x_n) = f_0(x_1, \dots, x_{n-1}) \oplus (x_n \odot f_1(x_1, \dots, x_{n-1}))$$

pour deux fonctions  $f_0$  et  $f_1$  que l'on précisera.

**Question 13** Soit  $g_0$  et  $g_1$  les ANF de  $f_0$  et respectivement  $f_1$ . Exprimer  $g$  en fonction de  $g_0$  et  $g_1$ .

**Devoir maison 5** En déduire un algorithme de calcul de  $g$  et donner sa complexité.

---

1. Pour aller plus loin au sujet des fonctions booléennes et des ANF, voir par exemple

- <https://youtu.be/iYw3s0Ojd2M> – cours de Anne Canteaut, Directrice de Recherche INRIA, cryptographe symétricienne;
- <https://hal.science/tel-05020635> – thèse de Jules Baudrin, Maître de Conférence à l'UVSQ, cryptographe symétricien;
- ...