

	<b>ANNÉE UNIVERSITAIRE 2024/2025</b>  <b>4TMA701U Calcul Formel</b> <b>Devoir Surveillé</b> <b>Date : 06/11/2024    Heure : 14h    Durée : 1h30</b> Documents autorisés.	<b>Collège Sciences et Technologies</b>
--	---	---

Vous rendrez à la fin de l'examen une copie papier ainsi qu'un fichier sage contenant vos programmes (lisible, commenté et nettoyé si possible..) au format DS-Nom-Prenom.ipynb (feuille Jupyter) ou DS-Nom-Prenom.sage (fichier texte). Le fichier est à envoyer par e-mail à votre enseignant.e de TD (christine.bachoc@u-bordeaux.fr ou leo.poyeton@u-bordeaux.fr).

Soit  $K$  un corps, et soit  $P(X) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k X^k$  un polynôme à coefficients dans  $K$ . Soit  $u \in K$ , l'objectif de ce sujet est d'étudier quelques algorithmes pour calculer les coefficients du polynôme  $P(X + u) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k (X + u)^k$ .

1. On étudie d'abord l'algorithme suivant :

**Algorithme 1** [NAIF]

*Entrées* :  $P(X) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k X^k \in K[X]$ ,  $u \in K$ .

*Sortie* :  $P(X + u)$

1. *Initialisation* :  $S = a_0$ ,  $Q = 1$

2. *Pour*  $k = 1, \dots, n - 1$  :

2.1.  $Q = Q \cdot (X + u)$  (où  $\cdot$  désigne la multiplication des polynômes)

2.2.  $S = S + a_k Q$

3. *Sortir*  $S(X)$ .

- 1) Expliquez pourquoi NAIF fait bien le job (on pourra expliciter le contenu des variables  $S$  et  $Q$  à chaque tour de boucle).
  - 2) Montrez que sa complexité est  $O(n^2)$ .
  - 3) Ecrire une fonction Sage qui prend en entrées un polynôme et un  $u \in K$  et qui exécute NAIF (vous choisissez  $K$  à votre convenance) et testez-la.
2. Maintenant on cherche un algorithme de meilleure complexité. On supposera pour simplifier que  $n$  est une puissance de 2. Soit donc  $k \geq 1$  tel que  $n = 2^k$ . On se fixe un algorithme pour la multiplication de deux polynômes de degré inférieur à  $n$ , dont on note la complexité  $M(n)$ , et on suppose que  $M(n)$  vérifie l'inégalité  $2M(n/2) \leq M(n)$  (c'est le cas pour les algorithmes que vous connaissez).

On écrit  $P = P_0 + X^{n/2} P_1$  avec  $\deg(P_0) < n/2$  et  $\deg(P_1) < n/2$ . Alors, on a

$$P(X + u) = P_0(X + u) + (X + u)^{n/2} P_1(X + u). \quad (\text{E})$$

- a) Proposez un algorithme récursif utilisant (E) qui prend en entrées  $n$ ,  $P$ , et  $u$ , et sort  $P(X + u)$  et  $(X + u)^n$ .
- b) Montrez que la complexité  $T(n)$  de votre algorithme vérifie

$$T(n) = 2T(n/2) + 2M(n/2) + O(n)$$

- c) Montrez que  $T(n) = O((M(n) + n) \log(n))$  (indication : inspirez-vous de la preuve du Lemme Maître).
- d) Implémentez votre algorithme dans Sage et testez-le.