

# TP5 : Factorisation complète de polynômes univariés

## Résumé du TP

---

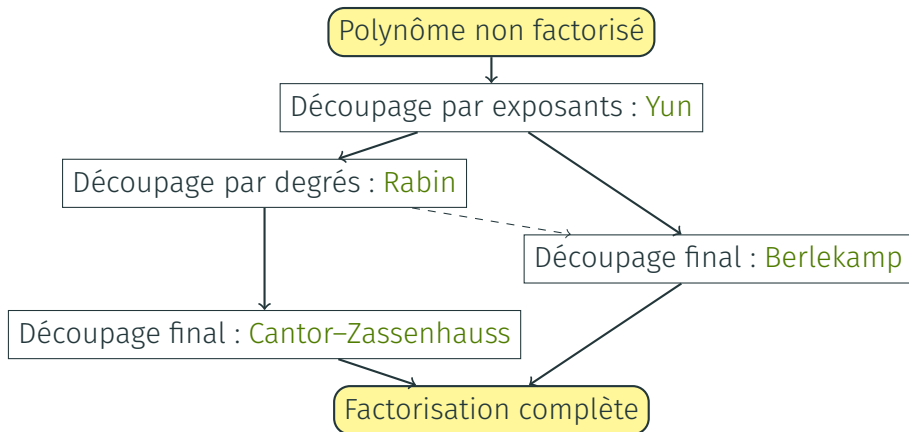
Bertrand Meyer

6 janvier 2021



# La factorisation sur un corps fini

On souhaite factoriser un polynôme  $f \in \mathbb{F}_q[x]$ .



# Algorithme de Berlekamp

---

# Idée

Si  $f = \prod_{i=1}^k f_i$ , on a

$$\mathbb{F}_q[x]/\langle f \rangle = \bigoplus_{k=1}^k \mathbb{F}_q[x]/\langle f_i \rangle$$

Donc  $f \wedge h$  non trivial si  $h \equiv 0 \pmod{f_i}$  pour la moitié des  $f_i$ .

Mais

$$\mathbb{F}_q[x]/\langle f \rangle = \bigoplus_{k=1}^k \mathbb{F}_{q^{\deg f_i}} \supseteq \bigoplus_{k=1}^k \mathbb{F}_q$$

où  $\mathcal{B} = \bigoplus_{k=1}^k \mathbb{F}_q$  est calculable par algèbre linéaire :  $\ker(g \mapsto g^q - g)$ .

Si  $b \in \mathcal{B}$ ,  $b - \alpha$  s'annule dans  $\mathbb{F}_q[x]/\langle f_i \rangle$  pour l'un des  $\alpha \in \mathbb{F}_q$ .

→ fournit des candidats pour  $h$ .

# Algorithme de Berlekamp

1. Ecrire la matrice  $\mathbf{Q}$  (Petr-Berlekamp) de l'application

$$\begin{cases} \mathbb{F}_q[X] & \rightarrow & \mathbb{F}_q[X] \\ g & \mapsto & g^q - g \end{cases}$$

2. Chercher le noyau  $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_k$  de  $\mathbf{Q} - \mathbf{I}_n$ .
3. Pour tout  $1 \leq i \leq k$  et tout  $\alpha \in \mathbb{F}_q$ ,  
calculer  $h \wedge (\mathbf{b}_i - \alpha)$  où  $h$  est un facteur déjà trouvé de  $f$ .  
remplacer  $h$  par les deux facteurs trouvés.  
s'arrêter quand on a obtenu  $k$  facteurs.
4. Renvoyer la liste des facteurs

## Exemple

$f = x^4 + x^3 + x^2 + 1 \in \mathbb{F}_4[x]$  à factoriser.

$$Q = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ car } \begin{cases} (1)^4 = 1 & \text{mod } f \\ (x)^4 = x^3 + x^2 + 1 & \text{mod } f \\ (x^2)^4 = x & \text{mod } f \\ (x^3)^4 = x^2 + x + 1 & \text{mod } f \end{cases}$$

$$\ker(Q - I_4) = \text{Vect}(\underbrace{1}_{b_1}, \underbrace{x + x^3}_{b_2}) \rightarrow 2 \text{ facteurs.}$$

Avec  $\alpha = 1$ ,  $f \wedge (b_2 - \alpha) = x^3 + x + 1$ , d'où

$$f = (x + 1)(x^3 + x + 1).$$

## Factorisation dans $\mathbb{Z}[x]$

---

# Une idée insuffisante

## Espoir :

Factoriser dans  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}[x]$  révèle la factorisation dans  $\mathbb{Z}[x]$  quand  $m$  est grand

## Contre-exemple

$x^4 + 1$  est irréductible dans  $\mathbb{Z}[x]$  mais dans  $\mathbb{F}_p[x]$

$$x^4 + 1 = \begin{cases} \prod_{\pm} \left( x - \frac{\sqrt{2}}{2}(\pm 1 \pm \sqrt{-1}) \right) & \text{si } p \equiv 1[8] \\ (x^2 - \sqrt{-2}x - 1)(x^2 + \sqrt{-2}x - 1) & p \equiv 3[8] \\ (x^2 - \sqrt{-1})(x^2 + \sqrt{-1}) & p \equiv 5[8] \\ (x^2 - \sqrt{2}x + 1)(x^2 + \sqrt{2}x + 1) & p \equiv 7[8] \end{cases}$$

## Meilleure manière :

Factoriser dans  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}[x]$  puis regrouper pour en faire des facteurs dans  $\mathbb{Z}[x]$



# Le relèvement de Hensel

## Principe :

Un début de factorisation dans  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  peut s'étendre dans  $\mathbb{Z}/m^2\mathbb{Z}$ .

On part d'une factorisation

$$f = gh \in \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}[x]$$

On obtient d'une factorisation

$$f = \hat{g}\hat{h} \in \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}[x]$$

avec  $g = \hat{g}$ ,  $h = \hat{h}$  modulo  $m$ .

En réitérant le procédé, on peut arriver dans  $\mathbb{Z}/M\mathbb{Z}$  pour  $M$  aussi grand que voulu.

# Trouver des facteurs de $f$ avec LLL

## Principe :

Si  $\|f\|$  et  $\|g\|$  petits devant  $m$  et  $f, g$  possèdent un diviseur commun  $u$  dans  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ , alors  $f \wedge g$  n'est pas trivial.

## Utilisation :

On travaille à l'envers.

On fabrique  $g$  à partir  $u$ , où  $u$  est l'un des facteurs de  $f$  dans  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}[x]$ .

$g$  un vecteur court du réseau  $\mathbb{Z}[x] \cdot u \oplus \mathbb{Z}[x] \cdot m$ .