

# **TP4 : Factorisation partielle de polynômes univariés sur un corps fini**

Résumé du TP

---

Bertrand Meyer

4 décembre 2019

# Ingrédient principal

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

## Outil unique :

Calculer des pgcd entre  $f$  et des polynômes *intelligemment choisis*.

## Démarche en trois étapes.

1. Découpage par exposant
2. Découpage par degré
3. Découpage final

# L'algorithme de Yun

---

# La factorisation sans facteurs carrés

Soit un polynôme à factoriser

$$g = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i^{e_i} \in \mathbb{Q}[X]$$

et  $(f_i)_{i \leq k}$  ses facteurs irréductibles distincts.

ÉTAPE 1 : **Regrouper par exposant** : i.e. trouver

$$g_j = \prod_{i \text{ t.q. } e_i=j} f_i.$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique 0

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{divisible par} & f_i^{e_i-1} \\ \text{non-divisible par} & f_i^{e_i} \end{cases}$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique 0

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{divisible par} & f_i^{e_i-1} \\ \text{non-divisible par} & f_i^{e_i} \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i^{e_i-1}$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique 0

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{divisible par} & f_i^{e_i-1} \\ \text{non-divisible par} & f_i^{e_i} \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i^{e_i-1} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique 0

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{divisible par} & f_i^{e_i-1} \\ \text{non-divisible par} & f_i^{e_i} \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i^{e_i-1} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i$$

Finalement, on obtient

$$g_1 = \prod_{i \text{ t.q. } e_i=1} f_i = \frac{u}{u \wedge t}.$$



## Calcul de $g_1$ en caractéristique 0

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{divisible par} & f_i^{e_i-1} \\ \text{non-divisible par} & f_i^{e_i} \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i^{e_i-1} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i$$

Finalement, on obtient

$$g_1 = \prod_{i \text{ t.q. } e_i=1} f_i = \frac{u}{u \wedge t}.$$

Récursion sur  $t$  pour trouver  $g_j$  avec  $j \geq 2$ .

## Calcul de $g_1$ en caractéristique $p$

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{exactement divisible par } f_i^{e_i-1} & \text{si } i \text{ non-multiple de } p \\ \text{exactement divisible par } f_i^{e_i} & \text{si } i \text{ multiple de } p \end{cases}$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique $p$

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{exactement divisible par } f_i^{e_i-1} & \text{si } i \text{ non-multiple de } p \\ \text{exactement divisible par } f_i^{e_i} & \text{si } i \text{ multiple de } p \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i^{e_i-1} \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ multiple de } p}} f_i^{e_i} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i$$

## Calcul de $g_1$ en caractéristique $p$

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{exactement divisible par } f_i^{e_i-1} & \text{si } i \text{ non-multiple de } p \\ \text{exactement divisible par } f_i^{e_i} & \text{si } i \text{ multiple de } p \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i^{e_i-1} \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ multiple de } p}} f_i^{e_i} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i$$

Finalement, on obtient

$$g_1 = \prod_{i \text{ t.q. } e_i=1} f_i = \frac{u}{u \wedge t}.$$

Récursion sur  $t$  pour trouver  $g_j$  avec  $j \geq 2$  et  $j$  non-multiple de  $p$ .

## Calcul de $g_1$ en caractéristique $p$

$$g' \text{ est } \begin{cases} \text{exactement divisible par } f_i^{e_i-1} & \text{si } i \text{ non-multiple de } p \\ \text{exactement divisible par } f_i^{e_i} & \text{si } i \text{ multiple de } p \end{cases}$$

Donc

$$t = g \wedge g' = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i^{e_i-1} \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ multiple de } p}} f_i^{e_i} \quad \text{et} \quad u = \frac{g}{t} = \prod_{\substack{1 \leq i \leq k, \\ i \text{ non multiple} \\ \text{de } p}} f_i$$

Finalement, on obtient

$$g_1 = \prod_{i \text{ t.q. } e_i=1} f_i = \frac{u}{u \wedge t}.$$

Récursion sur  $t$  pour trouver  $g_j$  avec  $j \geq 2$  et  $j$  non-multiple de  $p$ .

$$\text{Reste finalement } t = \prod_{\substack{j \text{ multiple} \\ \text{de } p}} g_j^{e_j}$$

# Racine $p$ -ième d'un polynôme en caractéristique $p$

Un polynôme  $f \in \mathbb{F}_q[x]$  est de la forme  $u^p$  ssi  $f' = 0$ .

$$\left(u_d x^d + \cdots + u_1 x + u_0\right)^p = (u_d)^p x^{pd} + \cdots + (u_1)^p x^p + (u_0)^p.$$

## Exemple

$$3x^{125} + 2x^{30} + 4x^5 + 2 = (3x^{25} + 2x^6 + 4x + 2)^5 \in \mathbb{F}_5[x].$$

## **Factorisation étagée en degrés distincts**

---

# Factorisation étagée en degrés distincts

Soit un polynôme à factoriser

$$g_j = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i \in \mathbb{Q}[X]$$

et  $(f_i)_{i \leq k}$  ses facteurs irréductibles distincts.

ÉTAPE 2 : **Regrouper par degrés** : i.e. trouver

$$g_{j,d} = \prod_{i \text{ t.q. } \deg f_i = d} f_i.$$



## Théorème

Le polynôme  $x^{q^n} - x \in \mathbb{F}_q[x]$  est le produit des irréductibles unitaires de degré divisant  $n$ .

## Algorithme de factorisation en degré distincts

Entrée :  $f \in \mathbb{F}_q[x]$  sans facteur carré.

Pour  $d$  de 1 à  $\infty$  :

- $g_d \leftarrow f \wedge (x^{q^d} - x)$
- $f \leftarrow f/g_d$ .

**Fin de la factorisation**

---

# Factorisation étagée en degrés distincts

Soit un polynôme à factoriser

$$g_{j,d} = \prod_{1 \leq i \leq k} f_i \in \mathbb{Q}[X]$$

et  $(f_i)_{i \leq k}$  ses facteurs irréductibles distincts tous de même degré  $d$ .

ÉTAPE 3 : **Trouver les facteurs**, c'est-à-dire les

$$f_i.$$

## Théorème

Si  $f$  produit d'irréductibles distincts de degré  $d$ , pour tout polynôme  $u(x)$ ,

$$f = (f \wedge u) \cdot \left( f \wedge (u^{(q^d-1)/2} - 1) \right) \cdot \left( f \wedge (u^{(q^d-1)/2} + 1) \right).$$

## Algorithme de factorisation en degré distincts

Entrée :  $f \in \mathbb{F}_q[x]$  produit d'irréductibles distincts de degré  $d$ .

Répéter jusqu'à factorisation complète

- Tirer  $u$  au hasard
- Calculer  $t \leftarrow f \wedge (u^{(q^d-1)/2} - 1)$
- Répéter sur  $t$  et sur  $f/t$ .