TP4 : Factorisation partielle de polynômes univariés sur un corps fini

Résumé du TP

Bertrand Meyer 16 décembre 2020



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

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

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

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

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

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

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

Donc

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

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

Donc

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

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

Donc

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

Finalement, on obtient

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

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

Donc

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

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 $j \ge 2$.

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

$$g'$$
 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

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

$$g'$$
 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

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

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

$$g'$$
 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

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

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

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

Exemple

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

distincts

Factorisation étagée en degrés

Factorisation étagée en degrés distincts

Soit un polynôme à factoriser

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

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

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

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

Critère de Rabin

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 ∞ :

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

Fin de la factorisation

Factorisation étagée en degrés distincts

Soit un polynôme à factoriser

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

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

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

$$f_i$$

Cantor-Zassenhauss

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.