

ref: [BMP] pp. 245-247 et 251  
 [Ber]  
 [Dem] pp. 232-233

leçons:

122  
 123  
 141  
 142  
 151  
 125

## Algorithme de Berlekamp

Soit  $P \in \mathbb{F}_q[X]$  sans facteur multiple.

Alors  $E = \mathbb{F}_q[X]/(P)$  est une  $\mathbb{F}_q$ -algèbre,  
 $u: E \rightarrow E$ ,  $Q \mapsto Q^q$  est un  
 endomorphisme de  $E$

(i) et  $r := \dim_{\mathbb{F}_q} \ker(u - \text{id})$  est le nombre  
de facteurs irréductibles de  $P$  dans  $\mathbb{F}_q[X]$ .

De plus, si  $V \in \mathbb{F}_q[X]$  vérifie: (et si  $r \geq 1$ )  
 $\begin{cases} V \text{ non congru à un polynôme constant modulo } P \\ V \text{ mod } P \in \ker(u - \text{id}) \end{cases}$

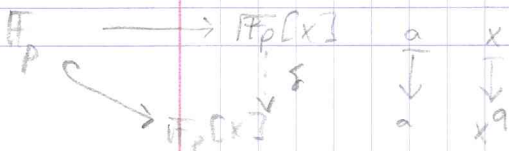
(ii) alors: 
$$P = \prod_{d \in \mathbb{F}_q} P \wedge (V-d)$$

Écrivons  $P = \prod_{i=1}^r P_i$  où les  $P_i$   
 sont irréductibles et premiers entre eux.

①  $E = \mathbb{F}_q[X]/(P)$  est un anneau, qui  
 hérite de la structure de  $\mathbb{F}_q$ -ev de  $\mathbb{F}_q[X]$ .

② Linéarité de  $u$

Par la propriété universelle des polynômes,  
 $\exists!$  mod  $a$   $\delta: \begin{cases} \mathbb{F}_q[X] \rightarrow \mathbb{F}_q[X] \\ a \in \mathbb{F}_q \mapsto a \\ X \mapsto X^q \end{cases}$



Mais pour tout  $Q \in \mathbb{F}_q[X]$ ,

$$\delta(Q) = Q(x^q) = Q(x)^q$$

$$(Q+R)^q = Q^q + R^q$$

$$(\sum a_i x^i)^q = \sum (a_i x^i)^q = \sum a_i^q x^{iq}$$

car la caractéristique de  $\mathbb{F}_q[X]$  divise  $q$ ,  
et car dans  $\mathbb{F}_q$  :  $a^q = a$ .

Donc on a

$$\begin{array}{ccccc} \mathbb{F}_q[X] & \xrightarrow{\delta} & \mathbb{F}_q[X] & \xrightarrow{\pi} & \mathbb{F}_q[X] \\ & & \downarrow \pi & \searrow u & \\ & & \mathbb{F}_q[X]/(P) & & \end{array}$$

où  $\pi \circ \delta$  se factorise car :

$$\pi \circ \delta(P) = \overline{P^q} = \overline{P}^q = \overline{0}$$

et on vérifie, si  $\overline{Q} \in \mathbb{F}_q[X]/(P)$  :

$$u(\overline{Q}) = \overline{Q^q} = \overline{Q}^q$$

et  $u$  hérite de la linéarité de  $\delta$ .

③  $E = \mathbb{F}_q[X]/(P)$  est  $\mathbb{F}_q$ -isomorphe à  $\prod_{i=1}^r \mathbb{F}_{q^{d_i}}$

$(P_i)_i$  premiers entre eux  $\Rightarrow (P_i)_i$  idéaux étas

donc le théorème chinois donne un isomorphisme d'anneaux,

$$\varphi : \mathbb{F}_q[X]/(P) \longrightarrow \prod_{i=1}^r \mathbb{F}_q[X]/(P_i)$$

et comme chaque  $P_i$  est irréductible,  $\mathbb{F}_q[X]/(P_i)$  est un corps à  $q^{d_i}$  éléments que l'on peut noter  $\mathbb{F}_{q^{d_i}}$  (car unique à isom. près).

④ l'op.  $(u - id)$  est  $\mathbb{F}_q$ -isomorphe à  $\mathbb{F}_q^r$

Comme  $\varphi$  est un isomorphisme, on a :

$$\text{si } x = (x_1, \dots, x_n) \in \prod \mathbb{F}_q^{d_i} : \\ y := \varphi^{-1}(x) \in \ker(u - \text{id}) \Leftrightarrow y^q = y \\ \Leftrightarrow x^q = x \\ \Leftrightarrow x_i^q = x_i \quad \forall i$$

or dans chaque  $\mathbb{F}_q^{d_i}$ , l'ensemble  $\{x \in \mathbb{F}_q^{d_i} \mid x^q = x\}$  \*

forment l'unique sous-corps de  $\mathbb{F}_q^{d_i}$  à  $q$  éléments que l'on peut noter  $\mathbb{F}_q$  (abusivement car tous isomorphes). On conclut donc :

$$\ker(u - \text{id}) \cong \mathbb{F}_q^n$$

et  $\underline{n = \dim_{\mathbb{F}_q} \ker(u - \text{id})} = d^{\text{op}} - \text{rg}(u - \text{id})$

(5) Continuons (ii). Si  $n > 1$ , comme  $\{\bar{v} \in E \mid v \equiv d \pmod{P}, d \in \mathbb{F}_q\} = \mathbb{F}_q \cdot 1_E$  est une droite, il existe  $\bar{v} \in \ker(u - \text{id})$  tel que  $v \pmod{P}$  n'est pas constant.

On note :  $\left\{ \begin{array}{l} \bar{v} \in \ker(u - \text{id}) \Rightarrow d_i := v \pmod{P_i} \in \mathbb{F}_q \\ P_i \mid D_\alpha = P \cap (V - d) \text{ pour } d \in \mathbb{F}_q \end{array} \right.$

donc  $D_\alpha \mid P = \prod_{i=1}^n P_i$  ou  $J_\alpha \in \{1, n\}$

or comme  $\left\{ \begin{array}{l} D_\alpha \mid V - d \\ (P_j)_{j \in J_\alpha} \end{array} \right.$  premiers entre eux,

alors  $\forall j \in J_\alpha, P_j \mid V - d$

par le lemme de Gauss,

\* c'est un sous-corps, donc de card  $q^{\dim}$  donc =  $q$ .

$$\begin{aligned} \text{donc } \mathcal{I}_\alpha &= \{ j \in \mathbb{F}_{1,2} \mid P_j \mid v - \alpha \} \\ &= \{ j \in \mathbb{F}_{1,2} \mid v = \alpha \pmod{P_j} \} \\ &= \{ j \in \mathbb{F}_{1,2} \mid \alpha_j = \alpha \} \end{aligned}$$

$$\text{donc } D_\alpha = \prod_{\{j, \alpha_j = \alpha\}} P_j$$

$$\text{et } P = \prod_{i=1}^n P_i = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} \prod_{\{j, \alpha_j = \alpha\}} P_j = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} P_\alpha(v - \alpha)$$

En pratique

Algorithme:

• Dans la base  $\mathcal{B} = (\bar{1}, \bar{x}, \dots, \bar{x}^{d^{\circ}P-1})$  on calcule

la matrice  $M = \text{Mat}_{\mathcal{B}} u$

$$\text{avec } u(\bar{x}^k) = \overline{x^{qk}} = \sum_{i=0}^{d^{\circ}P-1} a_{k,i} \bar{x}^i$$

↳ division euclidienne par P

(ce qui donne  $M = (a_{k,i})_{0 \leq k, i \leq d^{\circ}P-1}$ )

et on calcule  $\text{ng}(M - I)$  grâce au pivot de Gauss.

• Si  $r = 1$  : on s'arrête, sinon :

on calcule  $v$ , et les  $P_\alpha(v - \alpha)$  grâce à Euclide.

Comme on a pris  $v$  non congru à une constante mod P,  
 $\exists \alpha_i \neq \alpha_j \in \mathbb{F}_p$ ,  $v \equiv \alpha_i \pmod{P_i}$  et  $v \equiv \alpha_j \pmod{P_j}$

donc  $P_\alpha(v - \alpha_i)$  et  $P_\alpha(v - \alpha_j)$  sont non triviaux ( $\neq P_\alpha$ )

donc les  $P_\alpha(v - \alpha)$  ont  $< n$  facteurs irréductibles.

Donc on recommence avec ces facteurs, et l'algorithme se termine. (qui sont sans facteur non trivial.)