

# Algorithme de Berlekamp

**Théorème :** Soit  $p$  premier,  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $q = p^n$ . On se donne  $P \in \mathbb{F}_q[X]$  sans facteur carré. Si  $P$  n'est pas irréductible, il existe  $V \in \mathbb{F}_q[X]$  tel que

$$P = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} \text{pgcd}(V - \alpha, P).$$

**Lemme :** Soit  $R \in \mathbb{F}_q[X]$ . On pose  $S_R : \begin{matrix} \mathbb{F}_q[X]/(R) & \longrightarrow & \mathbb{F}_q[X]/(R) \\ \overline{Q(X)} & \longmapsto & \overline{Q(X^q)} \end{matrix}$ . L'application  $S_R$  est linéaire, bien définie et correspond à l'élevation à la puissance  $q$  dans  $\mathbb{F}_q[X]/(R)$ .

**Preuve du lemme :** Soit  $\delta : \begin{matrix} \mathbb{F}_q[X] & \longrightarrow & \mathbb{F}_q[X] \\ Q(X) & \longmapsto & Q(X^q) \end{matrix}$ , c'est un morphisme d'anneau sans trop de soucis.

Comme nous sommes en caractéristique  $p$ , il vient aussi que  $\delta(Q(X)) = Q(X)^q$ .

On pose alors  $\pi : \mathbb{F}_q[X] \rightarrow \mathbb{F}_q[X]/(R)$  la projection canonique et  $\Delta : \pi \circ \delta$ . Comme  $\pi$  est un morphisme d'anneau,  $\Delta$  aussi et on trouve alors  $\Delta(R(X)) : \pi(R(x))^q = 0$ . On peut ainsi passer au quotient l'application  $\Delta$  pour avoir  $S_R$  comme voulue et qui est donc bien définie.

De plus on voit que  $S_R(\overline{Q(X)}) = S_R(\pi(Q(X))) = \pi(Q(X)^q) = \overline{Q(X)^q}$ , d'où la complétion de la preuve.  $\square$

Voici maintenant l'algorithme en question :

En notant  $x = \pi(X)$  et  $\mathcal{B} = (1, x, \dots, x^{\deg(P)-1})$  qui est une base de  $\mathbb{F}_q[X]/(P)$  on considère l'algorithme suivant :

- 1) On calcule la matrice de  $S_R - \text{Id}$  dans la base  $\mathcal{B}$
- 2) On montre que  $P$  possède  $r = \dim(\ker(S_R - \text{Id}))$  facteurs irréductibles.
- 3) On montre qu'il existe  $V$  non-constant modulo  $P$  dans le noyau de  $S_R - \text{Id}$  tel que

$$P = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} \text{pgcd}(V - \alpha, P).$$

**Preuve du théorème :**

1,2) Comme  $\mathbb{F}_q[X]$  est factoriel on peut se donner  $P = \prod_{1 \leq i \leq r} P_i$  la décomposition en facteurs irréductibles de

$P$ . On pose alors  $K_i = \mathbb{F}_q[X]/(P_i)$  pour tout  $i$ .

Soit

$$\varphi : \begin{matrix} \mathbb{F}_q[X]/(P) & \longrightarrow & K_1 \times \dots \times K_r \\ Q \text{ mod } (P) & \longmapsto & (Q \text{ mod } (P_1), \dots, Q \text{ mod } (P_i)) \end{matrix} .$$

Le lemme chinois nous donne directement le fait que  $\varphi$  est une isomorphisme. On pose  $\tilde{S}_P = \varphi \circ S_P \circ \varphi^{-1}$ . On remarque alors que cette application correspond à l'élevation à la puissance  $q$  composante par composante grâce au lemme.

Ainsi,  $(x_1, \dots, x_r) \in \ker(\tilde{S}_P - \text{Id}) \iff x_i^q = x_i$  pour tout  $i$ . Or  $x_i^q = x_i \iff x_i \in \mathbb{F}_q$ . En effet,  $P_i$  est

irréductible donc  $\mathbb{F}_q[X]/(P_i)$  est une extension de corps de  $F_q$ . Donc le polynôme  $X^q - X$  admet au maximum  $q$  racines. Or l'image de l'injection de  $F_q$  dans  $\mathbb{F}_q[X]/(P_i)$  est de cardinal  $q$  et incluse dans les racines de  $X^q - X$  par Lagrange, d'où l'équivalence.

Finalement on en déduit que  $\ker(\tilde{S}_P - \text{Id}) = (\mathbb{F}_q)^r$ . Mais  $\tilde{S}_P - \text{Id}$  et  $S_P - \text{Id}$  sont semblables donc la dimension de leur noyau est la même et vaut  $\dim((F_q)^r) = r$ .

3) Si  $r = 1$ ,  $P$  est irréductible et on a finit. Sinon,  $r \geq 2$ . Dans ce cas,  $\{\text{Constantes modulo } P\} = \text{Vect}(\mathbb{1})$  est un sous espace-vectoriel de dimension 1. Grâce à l'étape 2 on peut alors se donner un élément  $V$  non constant modulo  $P$  dans le noyau de  $S_P - \text{Id}$ . Notons alors  $\alpha_i = V \bmod P_i$ . On a déjà vu que  $\alpha_i \in \mathbb{F}_q$  pour tout  $i$ .

Montrons maintenant  $\text{pgcd}(V - \alpha, P) = \prod_{\{i:\alpha_i=\alpha\}} P_i$ .

Comme  $\text{pgcd}(V - \alpha, P) | P$ , par factoriabilité il existe  $I_\alpha \subset \{1, \dots, n\}$  tel que  $\text{pgcd}(V - \alpha, P) = \prod_{I_\alpha} P_i$ . On a

alors  $I_\alpha = \{i : P_i | V - \alpha\}$  :

- L'inclusion direct est triviale par définition.

- L'inclusion réciproque est plus subtile. Soit  $j \in \{i : P_i | V - \alpha\}$ . Comme  $P_j | \text{pgcd}(V - \alpha, P)$  et que les  $P_i$  sont tous premiers entre eux, le lemme de Gauss affirme qu'il existe  $i$  dans  $I_\alpha$  tel que  $P_j | P_i$  ie  $P_i = P_j$  car  $P_i$  est irréductible, d'où l'inclusion réciproque.

On conclut en écrivant que  $P = \prod_{1 \leq i \leq r} P_i = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} \prod_{\{i:\alpha_i=\alpha\}} P_i = \prod_{\alpha \in \mathbb{F}_q} \text{pgcd}(V - \alpha, P)$ .  $\square$

**Pré-requis importants :** Il faut être à l'aise sur

- Le théorème chinois
- La factoriabilité des anneaux de polynômes
- L'injection de  $\mathbb{F}_q$  dans ses sur-corps