

→ Construction des codes cycliques. Soit $\sigma = (1 \ 2 \ \dots \ n)$.

Def: Un code $\mathcal{C}$ est cyclique si $\forall m = (m_0 \dots m_{n-1}) \in \mathcal{C}$, $\forall \sigma(m) \in \mathcal{C}$.

On identifie m avec $m(X) = m_0 + \dots + m_{n-1}X^{n-1} \in \mathbb{F}_q[X]$.

Alors $\mathcal{C}$ cyclique si $\mathcal{C}(X)$ stable idéal de $\mathbb{F}_q[X]/X^n - 1 \cong \mathbb{F}_q^n$.

Donc l'ensemble des codes cycliques est en bijection avec les diviseurs unitaires

→ Factorisation de $X^n - 1$ dans $\mathbb{F}_q[X]$ (lorsque $q \nmid n = 1$) de $X^n - 1$ dans $\mathbb{F}_q[X]$.

• $X^n - 1 = \prod_{d|n} \Phi_d(X)$. Contrairement à ce qui se passe sur $\mathbb{Q}$, sur $\mathbb{F}_p$

les polynômes cyclotomiques ne sont pas irréductibles!

Prop: (il faut $q \nmid n = 1$) $\pi = o(q)$ dans $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^*, \times)$. Alors Φ_n se décompose dans $\mathbb{F}_q[X]$

en produit de polynômes irréductibles de degré π tous distincts.

• Lemme 1: $X^n - 1$ ~~se factorise~~ ^{sans facteur multiple} dans $\mathbb{F}_q[X]$.

Si $X^n - 1 = Q^2 R$, alors en dérivant: $nX^{n-1} = Q(2Q'R + QR')$

et $n = mX^{n-1} - mX^n + n = Q(X(2Q'R + QR') - mQR)$

Donc Q constant, car $n \neq 0$ dans $\mathbb{F}_q$. Variante + simple: on montre que $X^n - 1$ a racine simple $\otimes$

Donc en particulier les Φ_d sont tous à racines simples dans $\mathbb{F}_q[X]$.

• Lemme 2: Les racines de Φ_n sont les racines π -èmes de 1.

Par récurrence on utilise $X^n - 1 = \prod_{d|n} \Phi_d(X)$, les racines étant racines d'ordre

Preuve de la prop: $\otimes$ Ce n'est pas tout à fait équivalent, car on pourrait avoir un facteur multiple sans racines, mais ici c'est suffisant.

→ $(X^n - 1)' = nX^{n-1}$, racines $\neq 0$ car $n \nmid q = 1$. Donc 0 pas racine de $X^n - 1$.

$X^n - 1$ a racines simples car sinon il y aurait une racine en commun avec $(X^n - 1)'$.

Preuve de la prop. $\mathbb{F}_q \hookrightarrow \mathbb{F}_{q^n}$.

$m \mid q^n - 1$ donc $\mathbb{F}_{q^n}^\times \cong \mathbb{Z}/\frac{q^n-1}{d} \mathbb{Z}$ admet un élément d'ordre m (car il est cyclique!).

Soit $I = \{ \text{classe de } p\text{-ième avec } n \text{ dans } \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \}$.
 $= \{ \alpha^{q^i}, \dots, \alpha^{q^{i+m-1}} \}$
 $\# I = \varphi(m) = \deg \phi_m$.

Chacun des α^{q^i} est d'ordre m , donc $\phi_m(x) = \prod_{i \in I} (x - \alpha^{q^i})$. (*)

On considère la multiplication par q sur I . Comme $m \mid q^n - 1$, $q^n \equiv 1 \pmod{m}$, donc $\forall i \in I$, $q^n i \equiv i$.

Or $\mathbb{Z}$, Par ailleurs, $i \mid m = 1$ et $q(q) = \pi$ donc $i, iq, \dots, iq^{n-1}$ sont
~~distincts~~ distincts dans $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$.

On construit ainsi des classes toutes à n éléments qui partitionnent I .

En regroupant (*), cela donne une décomposition de ϕ_m en produit de polynômes de degré n .

Reste à voir que ces polynômes (notons P_Σ pour le polynôme associé à la classe Σ) sont à coeffs dans $\mathbb{F}_q$. Tout découle du Frobenius via la proposition suivante:

Prop: $g_\Sigma \in \mathbb{F}_q[x] \Leftrightarrow \Sigma$ stable par mult par $q \pmod{m}$.

Preuve: " $\Rightarrow$ " $g_\Sigma \in \mathbb{F}_q[x] \Rightarrow$ chaque coeff de g_Σ stable par Frob et par linéarité,

$g_\Sigma(x^q) = (g_\Sigma(x))^q$, donc $\{ \text{racines de } g_\Sigma \}$ stable par Frob
 i.e. Σ stable par xq (suffit de l'écrire)

" $\Leftarrow$ " Σ stable par $xq \Rightarrow g(x^q) = g_\Sigma(x)^q$ i.e. tous les coeffs de g sont q -ième
 leur puissance q -ième, donc sont des racines de $X^q - X \in$ exactement les éléments de $\mathbb{F}_q$

on $X^q - X$ admet q racines dans un corps. $\square$

Concrètement, on a montré que le corps de décomposition de ϕ_m sur $\mathbb{F}_q$ est $\mathbb{F}_{q^n}$.