

Motivations: Cryptographie / Transformée de Fourier discrète / Codes correcteurs.

1) Corps finis

1) Construction des corps finis

K est un corps.

Def 1: La caractéristique de K est le générateur de $\text{Ker } \varphi$ où $\varphi: \mathbb{Z} \rightarrow K$ défini par $n \mapsto n \cdot 1 = 1+1+\dots+1$. On notera $\text{char}(K)$

Prop 2: La caractéristique d'un corps K est nulle ou un entier p premier.

Prop 3: $\mathbb{Z}_{\neq 2}$ est un corps $\Leftrightarrow n$ est premier

Ex 4: $\mathbb{Z}_{\neq 2}$ est de caractéristique p / \mathbb{Q} est de caractéristique 0

Def prop 5: Le sous-corps premier de K est le plus petit sous-corps de K (contenant 1). Il vaut $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}_{\neq 2}$ si $\text{char}(K) = p$ / \mathbb{Q} si $\text{char}(K) = 0$

Ex 6: $\mathbb{F}_p(x)$ a pour sous-corps premier \mathbb{F}_p

R et C ont pour sous-corps premier \mathbb{Q} .

Corollaire 7: Tout corps fini K est une extension de \mathbb{F}_p

Si $n = \dim_{\mathbb{F}_p}(K) = [K : \mathbb{F}_p]$, alors $|K| = p^n$

Def 8: Le morphisme de Frobenius est $F: K \rightarrow K$ pour $p = \text{char}(K)$ défini par $x \mapsto x^p$

Prop 9: F est un automorphisme (pour K fini), injectif + même cardinal au départ et à l'arrivée

F est l'identité sur \mathbb{F}_p (petit théorème de Fermat)

Ex 10: Pour tout x dans \mathbb{F}_2 , $x^2 = x$.

Thm Def 11: Soit $q = p^n$, il y a existence et unicité à isomorphisme (non unique) près d'un corps à q éléments. On le note \mathbb{F}_q .

- \mathbb{F}_q est le corps de décomposition de $X^q - X$ sur \mathbb{F}_p

- \mathbb{F}_q est l'ensemble des racines de $X^q - X$ sur une clôture algébrique de \mathbb{F}_p

Prop 12: Soit P un polynôme irréductible de degré n sur \mathbb{F}_p . Le corps \mathbb{F}_q est alors le corps de rupture de P sur \mathbb{F}_p

Ex 13: $\mathbb{F}_4 = \frac{\mathbb{F}_2[x]}{(x^2+x+1)}$ cf. annexe Attention $\mathbb{F}_4 \times \mathbb{Z}_{\neq 2}$

Prop 14: On a $(\mathbb{F}_q, +) \cong (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^n$ en tant que groupe abélien fini

Ex 15: $\mathbb{F}_4 \cong \mathbb{Z}_{\neq 2} \times \mathbb{Z}_{\neq 2}$

Thm 16: On a $\mathbb{F}_{p^n} \subset \mathbb{F}_{p^m}$ si et seulement si $n \mid m$

Ex 17: Diagramme d'inclusions pour $p = 2$ en annexe

2) Dénombrement et géométrie sur les corps finis

- comme produit cartésien d'ensemble fini : $|(\mathbb{F}_q)^N| = q^N$
- en faisant agir \mathbb{F}_q^* sur $(\mathbb{F}_q)^N \setminus \{0\}$: $|P^N(\mathbb{F}_q)| = 1+q+\dots+q^{n-1}$
- en comptant les bases de $(\mathbb{F}_q)^n$: $|GL_n(\mathbb{F}_q)| = (q^n-1)(q^n-q)\dots(q^n-q^{n-1})$
- en quotientant $GL_n(\mathbb{F}_q)$ par les brindilles : $|PGL_n(\mathbb{F}_q)| = (q^n-1)(q^n-q)\dots(q^n-q^{n-1})/q$
- en utilisant le morphisme discriminant : $|SL_n(\mathbb{F}_q)| = (q^n-1)(q^n-q)\dots(q^n-q^{n-2})q^{n-1}$
- en quotientant $SL_n(\mathbb{F}_q)$ par son centre : $|PSL_n(\mathbb{F}_q)| = \frac{1}{\text{pgcd}(q-1, n)} |SL_n(\mathbb{F}_q)|$
- car $|SL_n(\mathbb{F}_q)| = \text{pgcd}(q-1, n)$

Prop 18: On a les isomorphismes exceptionnels suivants :

- (i) $GL_2(\mathbb{F}_2) \cong SL_2(\mathbb{F}_2) \cong PSL_2(\mathbb{F}_2) \cong PGL_2(\mathbb{F}_2) \cong \mathcal{O}_3$
- (ii) $PSL_2(\mathbb{F}_3) \cong \mathcal{A}_4$, $PGL_2(\mathbb{F}_3) \cong \mathcal{D}_4$
- (iii) $PGL_2(\mathbb{F}_4) = PSL_2(\mathbb{F}_4) \cong \mathcal{A}_5$
- (iv) $PSL_2(\mathbb{F}_5) \cong \mathcal{A}_5$, $PGL_2(\mathbb{F}_5) \cong \mathcal{S}_5$

3) Etude des carrés sur les corps finis

Def 19: \mathbb{F}_q^{*2} est l'ensemble des carrés de \mathbb{F}_q : $\{x \in \mathbb{F}_q \mid \exists a \in \mathbb{F}_q, x = a^2\}$

\mathbb{F}_q^{*2} est l'ensemble des carrés de \mathbb{F}_q^* : $\{x \in \mathbb{F}_q^* \mid \exists a \in \mathbb{F}_q^*, x = a^2\}$

Ex 20: Les carrés de \mathbb{F}_7^* sont 1, 2 et 4

Prop 21: \mathbb{F}_q^* et $\mathbb{F}_{q^2}^*$ sont des groupes cycliques

Rang 22: En pratique, il n'est pas facile de trouver un générateur

Ex 23: 2 est un générateur de $(\mathbb{Z}/18)^*$ de ces groupes

\bar{x} est un générateur de $(\mathbb{F}_q^*)^2$

4 est un générateur de $(\mathbb{Z}/18)^*$

Prop 24: Pour $p \geq 2$, x est un carré dans $\mathbb{F}_q^* \Leftrightarrow x^{\frac{q-1}{2}} = 1$

Corollaire 25: -1 est un carré dans $\mathbb{F}_q \Leftrightarrow q \equiv 1 \pmod{4}$

Application 26: Théorème des deux carrés (cas p premier)

Application 27: Classification des formes quadratiques sur \mathbb{F}_q par le discriminant

Def 28: Le symbole de Legendre $(\frac{a}{p})$ vaut $\begin{cases} 1 & \text{si } a \in \mathbb{F}_p^\times \\ 0 & \text{si } a=0 \\ -1 & \text{sinon} \end{cases}$

Ex 29: $(\frac{-1}{3}) = -1$ et $(\frac{2}{7}) = 1$

Prop 30: pour a, b entiers on a $(\frac{a}{p}) = a^{\frac{p-1}{2}}(q)$, $(\frac{ab}{p}) = (\frac{a}{p})(\frac{b}{p})$
 $(\frac{e^{\pm i\pi}}{p}) = 1$ si $p \equiv 1 \pmod{4}$ $(\frac{-3}{p}) = \begin{cases} 1 & \text{si } p \equiv 1, 3 \pmod{4} \\ -1 & \text{si } p \equiv 2, 3 \pmod{4} \end{cases}$

Thm 31: loi de reciprocité quadratique

Soyons p, q premiers, on a $(\frac{p}{q})(\frac{q}{p}) = (-1)^{\frac{(p-1)(q-1)}{4}}$
 impairs distincts

II) Irréductibilité des polynômes sur $\mathbb{F}_q[X]$

La connissance d'un polynôme irréductible de degré n sur \mathbb{F}_p valide la construction alternative de \mathbb{F}_q proposée en 12

a) Critère d'irréductibilité

Prop 32: Soit $P \in \mathbb{F}_q[X]$ de degré n . P est irréductible sur \mathbb{F}_q si et seulement si P n'a pas de racine dans les extensions de \mathbb{F}_q de degré inférieur ou égal à $\frac{n}{2}$

Ex 33: Pour montrer que x^4+x+1 est irréductible sur \mathbb{F}_2 , il suffit de montrer qu'il n'a pas de racine dans \mathbb{F}_2 ni \mathbb{F}_4

Prop 34: Soit $P \in \mathbb{F}_q[X]$ irréductible de degré n , soit K une extension de degré m avec $\text{pgcd}(m, n) = 1$. Alors P est irréductible sur K

Ex 35: X^3+X+1 n'a pas de racines dans \mathbb{F}_2 , donc est irréductible sur \mathbb{F}_2 si $3 \nmid m$. Par contre il est réductible sur \mathbb{F}_3 .

Prop 36: (critère d'Eisenstein) Soit $P = a_0x^n + \dots + a_nx^{n-m} \in \mathbb{Z}[x]$, on suppose qu'il existe p premier tel que
 (i) $\forall i \leq m-1$ $p \nmid a_i$ (ii) $p \mid a_m$ (iii) $p^2 \nmid a_0$

Alors P est irréductible dans $\mathbb{Q}[x]$ et dans $\mathbb{Z}[x]$

Ex 37: $P(x) = x^4+1$ est irréductible sur $\mathbb{Z}[x]$ l'est avec $p=2$

Prop 38: Soit $P \in \mathbb{Z}[x]$, soit p premier, on pose \tilde{P} la réduction de P dans $\mathbb{F}_p[x]$, on suppose que $\tilde{a}_0 \neq 0$. Alors, si \tilde{P} est irréductible dans $\mathbb{F}_p[x]$, on a P irréductible sur \mathbb{Q} et sur \mathbb{Z}

Ex 39: $P(x) = X^3+4X^2-5X+7 \equiv X^3+X+1 \pmod{2}$ irréductible sur \mathbb{F}_2
 Donc P est irréductible sur \mathbb{Z}

Réciproque fausse 40: X^4+1 est réductible sur tous les \mathbb{F}_p mais irréductible sur \mathbb{Z} .

2) Les polynômes cyclotomiques

Intérêt 41: étude des irréductibles de X^N-1 sur \mathbb{F}_q

On fixe N et $q = p^n$, tels que $\text{pgcd}(N, p) = 1$

Def 42: On connaît $K_{N,p}$ le corps de décomposition de X^N-1 sur \mathbb{F}_p . On pose $\Phi_{N,p}(x) = \prod_{w \in \mu_N^+(K_{N,p})} (x-w)$

où $\mu_N^+(K_{N,p})$ est l'ensemble des racines primitives N -ièmes de l'unité sur $K_{N,p}$
 ce sont les polynômes cyclotomiques

Ex 43: $\Phi_{2,3}(x) = x+1$ car $\mu_2^+(K_{2,3}) = \{-1\}$

Prop 44: On a $X^N-1 = \prod_{d|N} \Phi_{d,p}(x)$

Utilisation 45: On peut calculer les polynômes cyclotomiques récursivement grâce à cette propriété voir annexe.

Prop 46: On suppose $\text{pgcd}(N, q) = 1$ ($\Rightarrow p \nmid N$). Soit r l'ordre de q dans le groupe $(\mathbb{Z}/N\mathbb{Z})^*$. Alors $\Phi_{N,p}$ se décompose dans $\mathbb{F}_q[X]$ en produit de polynômes irréductibles de degré r , tous différents.

3) Déterminer automatiquement si un polynôme est irréductible

Alg. 47. Algorithme de Berlekamp

Cet algorithme permet de trouver la décomposition en facteurs irréductibles d'un polynôme sur \mathbb{F}_q .

(III) Applications au monde réel

1) Trouver des nombres premiers très très grands

Def 48: Un nombre de Mersenne s'écrit $2^q - 1$

pour q premier impair. on le note M_q .

Thm 49: M_q premier $\Leftrightarrow (2 + \sqrt{3})^{2^{q-1}} \equiv -1 [M_q]$

Alg. 50: Test de Lehmer-Lucas

Soit $(L_n)_{n \geq 0}$ la suite de $\mathbb{Z}/M_q\mathbb{Z}$ définie par $L_0 = 4$
et $L_{n+1} = L_n^2 - 2 [M_q]$

Alors M_q premier $\Leftrightarrow L_{q-2} \equiv 0 [M_q]$

Appli 51: Système RSA.

→ Donner le plus grand nombre premier qu'on connaît

2) Transformée de Fourier Rapide (TFR)

Def 52: (Transformée de Fourier Discrète TFD) Soit $N \in \mathbb{N}^*$

Pour w une racine N ème primitive de l'unité dans \mathbb{F}_q

on pose $F: (\mathbb{F}_q)^N \rightarrow (\mathbb{F}_q)^N$ la TFD
 $(a_i)_1^N \mapsto \left(\sum_{k=0}^{N-1} a_k w^{-ki} \right)_{j=1}^N$

et $\bar{F}: (\mathbb{F}_q)^N \rightarrow (\mathbb{F}_q)^N$ la TFD inverse
 $(a_i)_1^N \mapsto \left(\sum_{k=0}^{N-1} a_k w^{ki} \right)_{j=1}^N$

DEV 2 Max

Prop 53: On a $F(\bar{F}(a)) = a$ et $\bar{F}(F(a)) = a \quad \forall a \in (\mathbb{F}_q)^N$

Prop 54: (Convolution) $F(a * b) = F(a) \cdot F(b)$ et $\bar{F}(a * b) = \bar{F}(a) \cdot \bar{F}(b)$
 avec a, b le produit terme à terme de $a * b$ ($a, b \in (\mathbb{F}_q)^N$)

Prop 55: (TFR) Étant donnée une racine primitive N ème de l'unité dans \mathbb{F}_q , on peut calculer récursivement la TFD en $O(N \log N)$

Appli 56: Multiplication des grands polynômes/grand entiers en $O(N \log N)$ (schéma en arbre)

3) Codes correcteurs

Def 57: Un code linéaire C de taille N et de dimension m est un sous espace vectoriel de dimension m de $(\mathbb{F}_q)^N$.

Def 58: Un code linéaire est cyclique s'il est stable par décalage circulaire (i.e. si $a_0 \dots a_{n-1} \in C$ alors $a_{n-1} a_0 a_1 \dots a_{n-2} \in C$)

On peut le voir comme multiplication par X via l'isomorphisme $(\mathbb{F}_q)^N \xrightarrow{\sim} \mathbb{F}_q[X]/(X^{N-1})$, ainsi C est stable

$$(a_i)_0^{N-1} \mapsto \sum_{i=0}^{N-1} a_i X^i$$

par multiplication par tout polynôme donc c'est un idéal de $\mathbb{F}_q[X]/(X^{N-1})$. Il est isomorphe à un idéal (principal) de $\mathbb{F}_q[X]$ contenant X^{N-1} (par la correspondance des idéaux).

Donc un code cyclique est engendré par un unique facteur irréductible P de X^{N-1} sur \mathbb{F}_q .

Ex 59: Les codes BCH utilisent la cyclotomie pour générer des codes de distance minimale fixée. Leur décodage s'effectue efficacement par TFR.

[Dev] [Pey]

[Scl]

[Dev] [Pey]

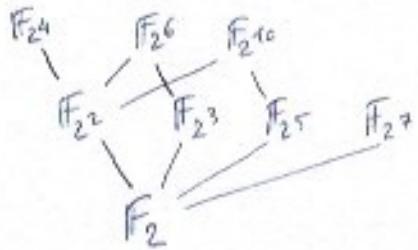
Pierre

[Dev] [Pey] [Scl]

Annexe 1. Table de $\mathbb{F}_4 \cong \frac{\mathbb{F}_2[x]}{(1+x+x^2)}$ multiplicative

	0	1	\bar{x}	$1+\bar{x}$
0	0	0	0	0
1	0	1	\bar{x}	$1+\bar{x}$
\bar{x}	0	\bar{x}	$1+\bar{x}$	1
$1+\bar{x}$	0	$1+\bar{x}$	1	\bar{x}

Annexe 2 : Diagramme des inclusions des \mathbb{F}_{2^k}



Annexe 4 : $N = 2^n$ $N \geq \deg P + \deg Q + 1$

$$(P, Q) \in \mathbb{F}_q^N \times \mathbb{F}_q^N \xrightarrow[\mathcal{G}(N \otimes_f N)]{\text{TRRw}} (FP, FQ) \in \mathbb{F}_q^N \times \mathbb{F}_q^N$$

$\mathcal{G}(N)$ | $\begin{matrix} \text{product term} \\ \text{at term} \end{matrix}$

$$(P \otimes Q) \in \mathbb{F}_q^N \xleftarrow[\text{TRRw}^{-1}]{\mathcal{G}(N \otimes_f N)} FP \cdot FQ = F(P \otimes Q)$$

Annexe 3 : pour $p = 11$

n	$\phi_{n,p}(x)$
1	$x - 1$
2	$x + 1$
3	$x^2 + x + 1$
4	$x^2 + 1$
5	$x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$
6	$x^2 - x + 1$
7	$x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$
8	$x^4 + 1$

Références:

- [Per] Daniel Perrin, Cours d'algèbre
- [Pey] Gabriel Peyré, L'algèbre discrète de la transformée de Fourier
- [Sau] Saup Ricart-Ramou, Cours de calcul formel, corps finis, systèmes polynomiaux, applications
- [NH2G2] Caldero-Germann NH2G2 Tome 2
- [Dem] Michel Demazure, Cours d'algèbre
- [Gau] Xavier Gourdon, Algèbre