

# TP - Manipulation du corps $\mathbb{F}_{256}$

## Addition-soustraction-multiplication-division

Sébastien Varrette `Sebastien.Varrette@imag.fr`  
Jean-Louis Roch `Jean-Louis.Roch@imag.fr`

### 1 Rappels : construction d'un corps fini à $p^m$ éléments ( $p$ premier, $m \geq 1$ )

On considère le corps fini à  $p$  éléments  $\mathbb{F}_p$  (ou  $p$  est premier). Dans  $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ , les opérations sont réalisées modulo  $p$ . Soit  $m$  un entier positif. On souhaite construire le corps  $\mathbb{F}_{p^m}$  possédant  $p^m$  éléments. Pour cela, on considère  $g$  un polynôme unitaire irréductible de  $\mathbb{F}_p[X]$  de degré  $m$ . Soit  $\omega$  une racine<sup>1</sup> de  $g : g(\omega) = 0$ . On pose alors :

$$\mathbb{F}_{p^m} = \{a_0 + a_1.\omega + a_2.\omega^2 + \dots + a_{m-1}.\omega^{m-1} \mid a_i \in \mathbb{F}_p\} \xrightarrow{\sim} \mathbb{F}_p[X]/(g(X))$$

$\mathbb{F}_{p^m}$  correspond à l'ensemble de tous les polynômes en  $\omega$  de degrés  $\leq m$  et à coefficients dans  $\mathbb{F}_p$ . On munit  $\mathbb{F}_{p^m}$  d'une addition  $+$  (correspondant à l'addition de polynômes dans  $\mathbb{F}_p[X]$ ). et une multiplication  $\cdot$  (correspondant à la multiplication de polynômes de  $\mathbb{F}_p[X]$  modulo  $g(X)$ ). On peut montrer qu'alors  $(\mathbb{F}_{p^m}, +, \cdot)$  est un corps de  $p^m$  éléments ( $\mathbb{F}_{p^m}$  est une extension finie de  $\mathbb{F}_p$ ) Pour de plus amples informations, se référer au cours de mathématiques sur les corps finis.

Voici les points importants à retenir :

- deux polynômes irréductibles de même degré  $m$  sur  $\mathbb{F}_p$  fournissent deux corps isomorphes. Il n'est toutefois pas toujours facile d'expliciter cet isomorphisme.
- tout élément de  $\mathbb{F}_{p^m}$  s'écrit donc de manière unique :

$$a_0 + a_1.\omega + a_2.\omega^2 + \dots + a_{m-1}.\omega^{m-1}, \text{ avec } a_i \in \mathbb{F}_p \text{ et } \omega \text{ racine de } g$$

- Si  $g(X) = \sum_{i=0}^{m-1} \lambda_i X^i + X^m$ , alors on a la formule :

$$\omega^m = - \sum_{i=0}^{m-1} \lambda_i \omega^i$$

Cette formule permet de calculer facilement le produit. La base  $1, \omega, \dots, \omega^{m-1}$  est dite *polynômiale*.

Soit  $x$  un élément de  $\mathbb{F}_{p^m}$ .  $x$  admettra donc deux représentations :

---

<sup>1</sup>On peut montrer que l'ensemble des racines de  $g$  est  $\{\omega, \omega^p, \omega^{p^2}, \dots; \omega^{p^{m-1}}\}$

- *représentation exponentielle* : soit  $x = 0$ , soit  $\exists i \in [0, p^m - 2] / x = \omega^i$ . On représentera alors  $x$  par la valeur de l'exposant  $i$  (avec par convention  $i = p^m - 1$  si  $x = 0$ ).
- *représentation polynômiale* :  $\exists \{a_0, \dots, a_{m-1}\} \in \mathbb{F}_p / x = \sum_{i=0}^{m-1} a_i \omega^i$ . Dans ce cas, on représentera  $x$  par la séquence  $a_{m-1} \dots a_1 a_0$ .

## 2 Le corps $\mathbb{F}_{256}$

Dans ce TP, on considère le cas du corps  $\mathbb{F}_{256}$  ( $p = 2$  et  $m = 8$ ). Ce corps est isomorphe à  $\mathbb{F}_2[X]/(g(X))$  où

- $\mathbb{F}_2$  est le corps à 2 éléments.
- $g(X)$  est un polynôme (unitaire) irréductible de  $\mathbb{F}_2[X]$ , de degré 8.

On considèrera pour cela le polynôme  $g(X) = X^8 + X^7 + X^2 + X + 1$ . Comme on l'a vu dans la section précédente, on disposera de deux représentations des éléments du corps en machine :

1. la représentation exponentielle : le monome  $\omega^i$  sera représenté par l'entier  $i$ . On représentera  $\mathbb{F}_{256}$  par

$$\mathbb{F}_{256} = \{0, 1 = \omega^0, \omega, \omega^2, \dots, \omega^{254}\}$$

On représentera par convention l'élément 0 par 255 (ou -1). Dans cette représentation, la multiplication est facile à implémenter. En effet, pour  $i, j \in [0, 254]$ ,

$$\omega^i \times \omega^j = \omega^{i+j \pmod{255}}$$

Par contre il n'y a pas de solution simple pour l'addition.

2. la représentation polynômiale : dans ce cas, un octet  $a_7 a_6 \dots a_1 a_0$  représentera le polynôme  $\sum_{i=0}^7 a_i \omega^i$  et on représentera  $\mathbb{F}_{256}$  par

$$\mathbb{F}_{256} = \{a_0 + a_1 \omega + a_2 \omega^2 + \dots + a_7 \omega^7 \mid a_i \in \mathbb{F}_p\}$$

Dans cette représentation, c'est l'addition qui est facile à implémenter. En effet, elle correspond à une simple addition de polynôme dans  $\mathbb{F}_2[X]$  et donc si  $x, y \in \mathbb{F}_{256}$  dans cette représentation, alors

$$x + y = x \oplus y$$

Où  $\oplus$  désigne le ou exclusif donc voici la table :

$\oplus$	0	1
0	0	1
1	1	0

## 3 Travail à réaliser

Ce TP est à réaliser en C et devra permettre la manipulation du corps  $\mathbb{F}_{256}$ , en particulier l'addition, la soustraction, la multiplication et la division d'éléments de  $\mathbb{F}_{256}$ .

Il faudra d'abord choisir quelle représentation (exponentielle ou polynômiale) est privilégiée et sera utilisée par défaut. Il s'agira ensuite d'implémenter le passage d'une représentation à l'autre, On pourra alors implémenter facilement chaque type d'opération (en passant éventuellement à l'autre représentation pour faciliter l'opération difficile).

On trouvera en annexe le début de la table de correspondance entre les deux représentations.

A noter que ce travail servira de base au projet à réaliser dans le cadre du cours sur les codes correcteurs. C'est pourquoi on spécifiera dans un fichier header (`f256.h` par exemple) le prototype des fonctions implémentées pouvant être utilisées dans un module extérieur.

## A Annexe : début de la table de correspondance entre les deux représentations

Elément de $\mathbb{F}_{256}$		Représentation machine	
rep. exponentielle	rep. polynômiale	rep. exponentielle	rep. polynômiale
0	0	255	0
1	1	0	1
$\omega$	$\omega$	1	2
$\omega^2$	$\omega^2$	2	4
$\omega^3$	$\omega^3$	3	8
$\omega^4$	$\omega^4$	4	16
$\omega^5$	$\omega^5$	5	32
$\omega^6$	$\omega^6$	6	64
$\omega^7$	$\omega^7$	7	128
$\omega^8$	$\omega^7 + \omega^2 + \omega + 1$	8	135
$\omega^9$	$\omega^7 + \omega^3 + 1$	9	137
$\omega^{10}$	$\omega^7 + \omega^4 + \omega^2 + 1$	10	149
...	...	...	...

## Références

- [Can03] Anne Canteaut. "Programmation en Langage C". INRIA - projet CODES, 2003.
- [Cas98] Bernard Cassagne. "Introduction au Langage C". Laboratoire CLIPS UJF/CNRS, 1997-1998.
- [KR88] B.W. Kernighan and D.M. Ritchie. *The C Programming Language*. Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, USA, 1988. 2nd edition.
- [Sen02] Nicolas Sendrier. Calculs dans  $F_{256}$ , 2002. <http://www.enseignement.polytechnique.fr/profs/informatique/Nicolas.Sen%20drier/X02/IF/PROJET/f256.html>.