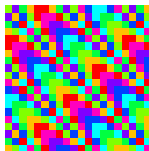


# MATHÉMATIQUES DISCRÈTES

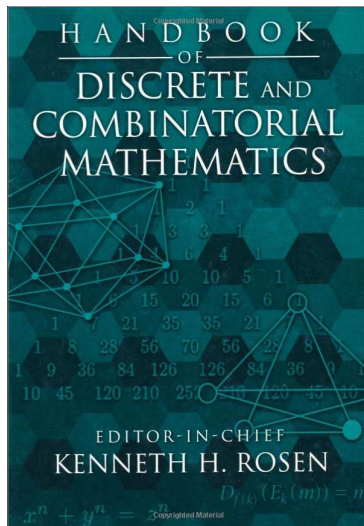
Michel Rigo  
en co-titulariat avec Emilie Charlier

<http://www.discmath.ulg.ac.be/>

Année 2016–2017



## Qu'est-ce que les *mathématiques discrètes*?



Some topics. . .

Counting Methods.

Sequences.

Number Theory.

Algebraic Structures.

Discrete Probability.

Graph Theory

Partially Ordered Sets.

Combinatorial Designs.

Discrete Geometry.

Coding Theory.

Cryptology.

Discrete Optimization.

Theoretical Computer Science.

Information Structures.

Data Mining.

Avec des conventions de *codage* partagées/connues, on peut “tout coder” par des suites d’éléments appartenant à une structure algébrique finie ( $\mathbb{Z}_n$ , corps fini, monoïde finiment engendré, ... ) :

- ▶ textes (.doc, .rtf, SMS, html, RSS, ...)
- ▶ images, photos (.jpg, .png, .bmp, MMS, ...)
- ▶ sons, musique (CD, .wav, .mp3, ...)
- ▶ vidéos (DVD, .mov, .mpg, .divx, .mp4, ...)

Exemple : codage ASCII

bijection entre un alphabet  $\mathcal{A}$  et  $\mathbb{Z}_{256}$

bijection entre  $\mathcal{A}^{\mathbb{N}}$  et  $(\mathbb{Z}_{256})^{\mathbb{N}}$

# Code ASCII *American Standard Code for Information Interchange*

1	␣	33	!	65	A	97	a	129	␣	161	ı	193	Á	225	á
2	␣	34	"	66	B	98	b	130	,	162	ϕ	194	Â	226	â
3	␣	35	#	67	C	99	c	131	f	163	£	195	Ã	227	ã
4	␣	36	\$	68	D	100	d	132	"	164	¤	196	Ä	228	ä
5		37	%	69	E	101	e	133	...	165	¥	197	Å	229	å
6	-	38	&	70	F	102	f	134	†	166	ı	198	Æ	230	æ
7	•	39	'	71	G	103	g	135	‡	167	§	199	Ç	231	ç
8	■	40	(	72	H	104	h	136	^	168	¨	200	È	232	è
9		41	)	73	I	105	i	137	‰	169	©	201	É	233	é
10		42	*	74	J	106	j	138	Š	170	ª	202	Ê	234	ê
11	¿	43	+	75	K	107	k	139	<	171	«	203	Ë	235	ë
12	□	44	,	76	L	108	l	140	Œ	172	¬	204	Ì	236	ì
13		45	-	77	M	109	m	141	␣	173	-	205	Í	237	í
14	þ	46	.	78	N	110	n	142	Ž	174	@	206	Î	238	î
15	¸	47	/	79	O	111	o	143	␣	175	¯	207	Ï	239	ï
16	†	48	0	80	P	112	p	144	␣	176	°	208	Ð	240	ð
17	◀	49	1	81	Q	113	q	145	'	177	±	209	Ñ	241	ñ
18	↕	50	2	82	R	114	r	146	'	178	²	210	Ò	242	ò
19	!!	51	3	83	S	115	s	147	"	179	³	211	Ó	243	ó
20	¶	52	4	84	T	116	t	148	"	180	´	212	Ô	244	ô
21	⊥	53	5	85	U	117	u	149	•	181	µ	213	Õ	245	õ
22	␣	54	6	86	V	118	v	150	-	182	¶	214	Ö	246	ö
23	‡	55	7	87	W	119	w	151	—	183	·	215	×	247	÷
24	↑	56	8	88	X	120	x	152	˘	184	¸	216	Ø	248	ø
25	‡	57	9	89	Y	121	y	153	™	185	˙	217	Ù	249	ù
26	→	58	:	90	Z	122	z	154	š	186	°	218	Ú	250	ú
27	←	59	;	91	[	123	{	155	>	187	»	219	Û	251	û
28		60	<	92	\	124		156	œ	188	¼	220	Ü	252	ü
29		61	=	93	]	125	}	157	␣	189	½	221	Ý	253	ý
30		62	>	94	^	126	~	158	ž	190	¾	222	Þ	254	þ
31		63	?	95	_	127	␣	159	ÿ	191	¿	223	ß	255	ÿ
32		64	@	96	`	128	€	160		192	À	224	à		

Code ASCII  
Savoir compter  
de 0 à 255  
en base 2...

65 A	97 a
66 B	98 b
67 C	99 c
68 D	100 d
69 E	101 e
70 F	102 f
71 G	103 g
72 H	104 h
73 I	105 i
74 J	106 j
75 K	107 k
76 L	108 l
77 M	109 m
78 N	110 n
79 O	111 o
80 P	112 p
81 Q	113 q
82 R	114 r
83 S	115 s
84 T	116 t
85 U	117 u

128	-64	-32	-16	-8	-4	-2	-1		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	= 0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	= 1
									...
0	1	0	0	0	0	1	0	0	= 66
									...
0	1	1	0	1	0	1	0	0	= 106
									...
1	1	1	1	1	1	1	1	1	= 255

Bonjour

66, 111, 110, 106, 111, 117, 114

01000010 01101111 01101110 01101010  
01101111 01110101 01110010

# Coder des images avec des 0 et des 1...



MOI  
À  
L'ÉCOLE

EN  
ALGÈBRE

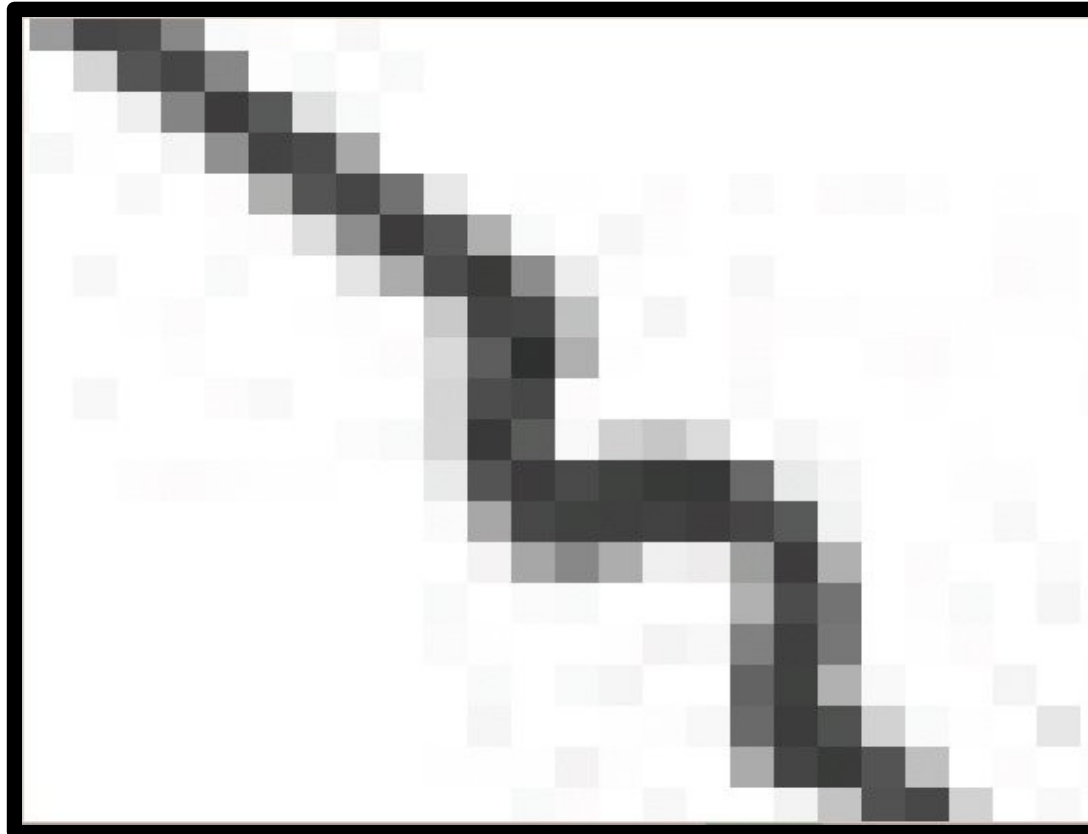


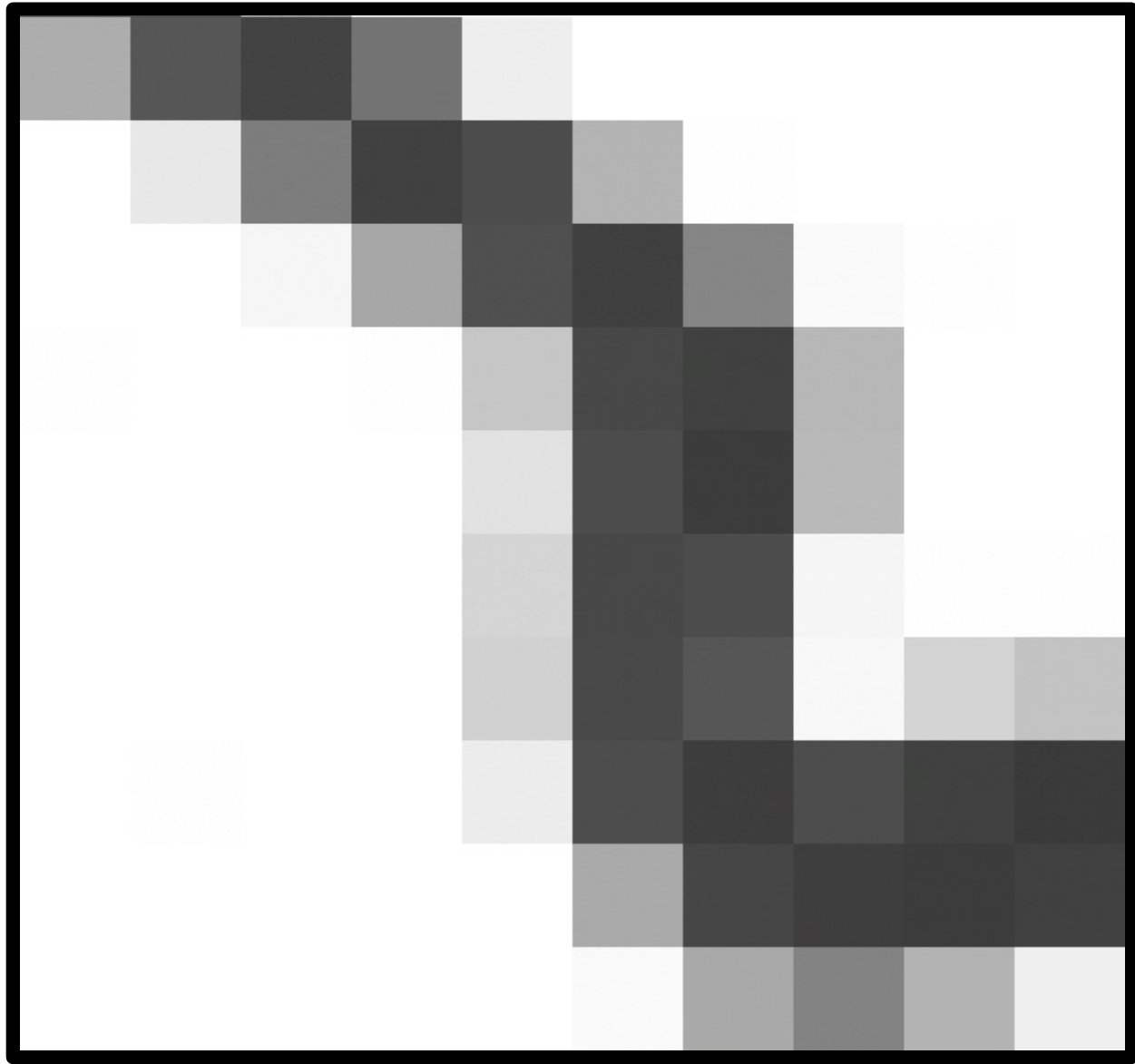




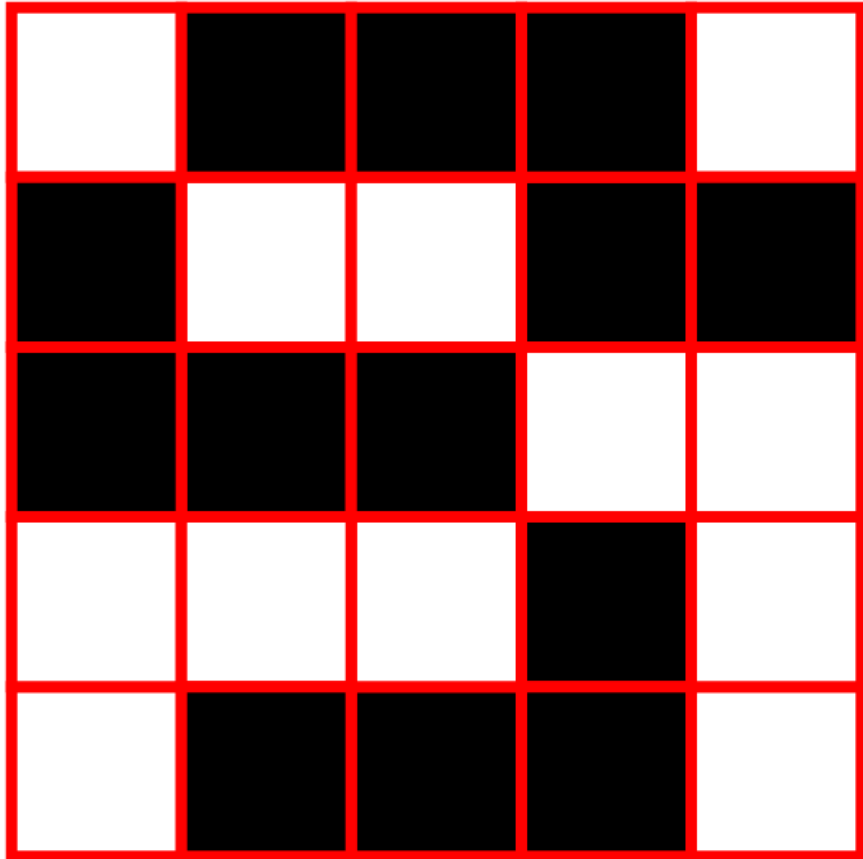




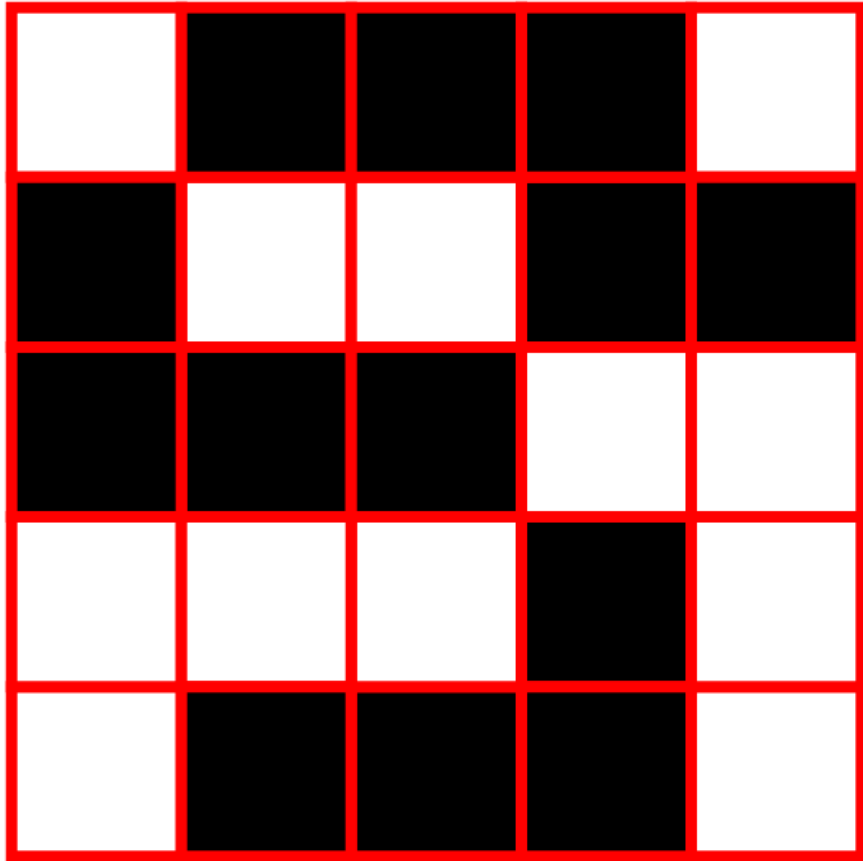




# Images en noir et blanc



# Images en noir et blanc



1 0 0 0 1  
0 1 1 0 0  
0 0 0 1 1  
1 1 1 0 1  
1 0 0 0 1

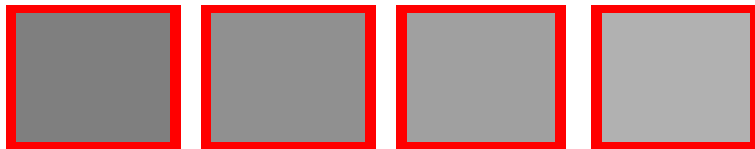
# Images en 16 dégradés de gris



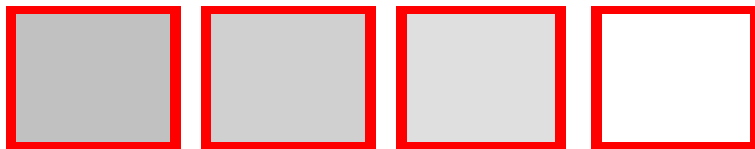
0 1 2 3



4 5 6 7

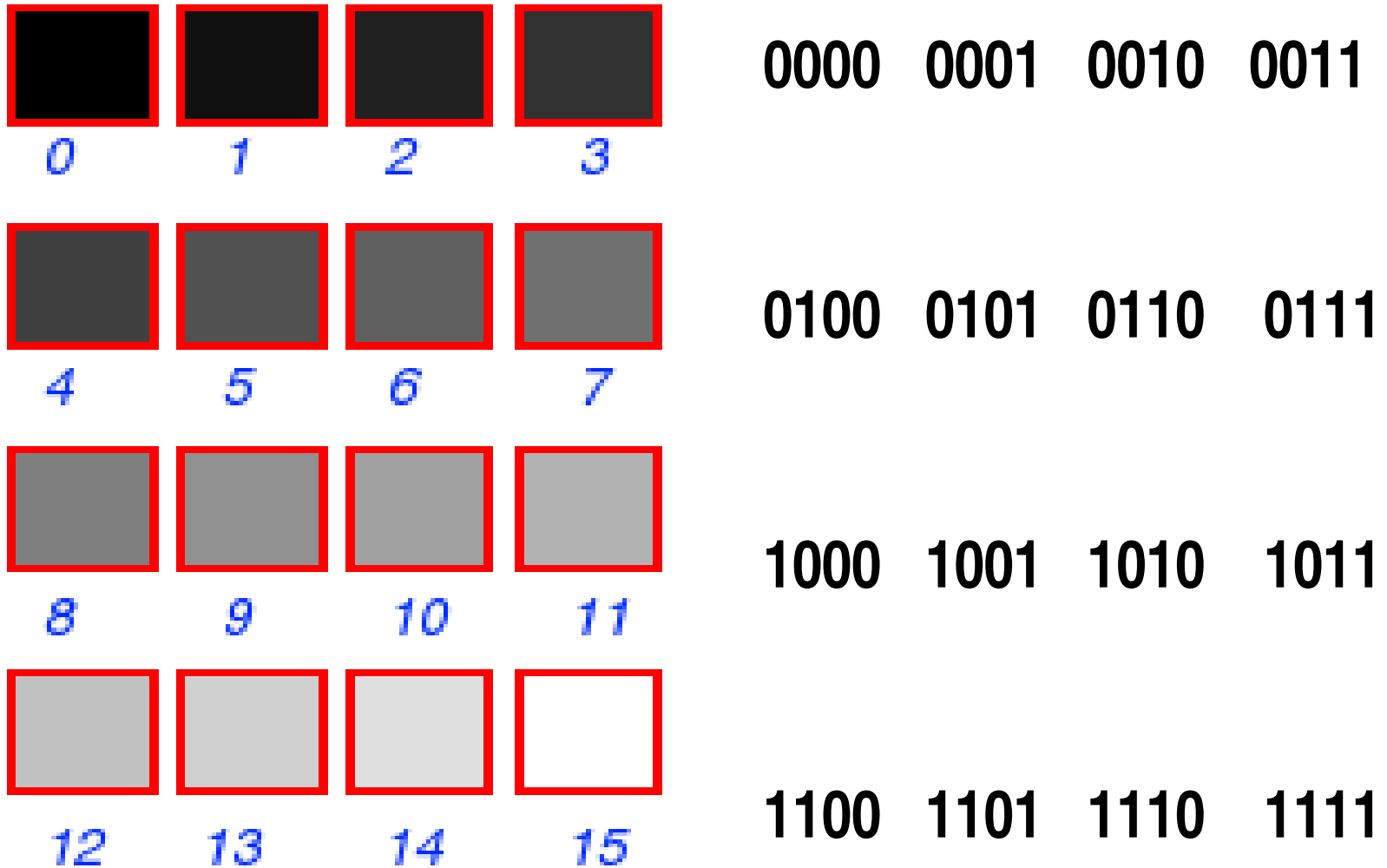


8 9 10 11

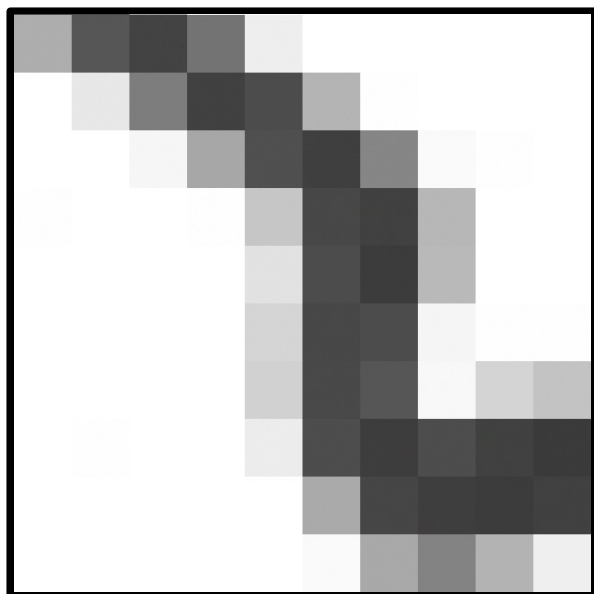


12 13 14 15

# Images en 16 dégradés de gris







1011 0110 0100 1001 1110 1111 1111 1111 1111 1111  
1111 1110 0111 0100 0101 1010 1111 1111 1111 1111  
1111 1111 1110 1000 0101 0100 1001 1111 1111 1111  
1111 1111 1111 1111 1010 0101 0100 1011 1111 1111  
1111 1111 1111 1111 1011 0101 0011 1011 1111 1111  
...



Et pour les images  
en couleur ...



01101100 11001110  
11000000 10101010  
00010100 11001100 ...



00111100 01000111  
01010101 00101111  
11001110 10101100 ...



01111100 10001010  
11010110 10101110  
01110101 01011100 ...

# ORGANISATION DE CETTE PARTIE

- ▶ Rappels et compléments sur les corps finis
- ▶ Constructions et prise en main dans `Mathematica`
- ▶ Arithmétique et complexité des opérations sur un corps fini
- ▶ Cryptographie à clé secrète
- ▶ Cryptographie à clé publique

## QUOTIENT D'UN ANNEAU PAR UN IDÉAL

Soient  $(A, +, \cdot, 0, 1)$  anneau et  $I$  idéal de  $A$ .

$I$  est un sous-groupe du groupe commutatif  $(A, +, 0)$ ,  
on peut considérer le **groupe quotient**  $A/I$

les **éléments** de  $A/I$  sont les classes de la forme

$$a + I = \{a + i \mid i \in I\}, \quad a \in A.$$

La **somme** de deux classes  $a + I$  et  $b + I$  est la classe

$$(a + b) + I$$

Le **neutre** est la classe  $0 + I = I$

$$a + I = b + I \Leftrightarrow a - b \in I.$$

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

## QUOTIENT D'UN ANNEAU PAR UN IDÉAL

On munit  $A/I$  d'une **structure d'anneau** :

le **produit** des classes  $a + I$  et  $b + I$  est la classe

$$(a.b) + I$$

le **neutre** est  $1 + I$ .

La projection canonique  $\pi : A \rightarrow A/I : a \mapsto a + I$  est alors un homomorphisme d'anneaux.

## THÉORÈME DE WEDDERBURN

Tout corps fini est commutatif : *corps fini et champ fini sont des synonymes.*

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

## THÉORÈME

Soient  $A$  un anneau commutatif et  $I$  un idéal de  $A$ .  
L'anneau quotient  $A/I$  est un **champ** SSI  $I$  est un **idéal maximal**.

## THÉORÈME

Soient  $\mathbb{K}$  un champ. L'anneau  $\mathbb{K}[X]$  est principal.

## COROLLAIRE

Soient  $\mathbb{K}$  un champ et  $P \in \mathbb{K}[X]$ .  
L'idéal  $\langle P \rangle$  est un **idéal maximal** SSI  $P$  est irréductible.

## PROPOSITION (CONSTRUCTION DE CORPS)

Soit  $\mathbb{K}$  un champ. L'anneau quotient  $\mathbb{K}[X]/\langle P \rangle$  est un champ SSI  $P$  est un polynôme irréductible.

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

$\mathbb{Z}_3[X]$  quotienté par l'idéal  $\langle X^2 + 1 \rangle$ .

$X^2 + 1$  irréductible sur  $\mathbb{Z}_3[X]$  ?

1, 2,  $X$ ,  $X + 1$ ,  $X + 2$ ,  $2X$ ,  $2X + 1$ ,  $2X + 2$

Les classes de l'anneau quotient sont de la forme

$$P + \langle X^2 + 1 \rangle, \quad \deg P < 2$$

car pour tous  $P, Q \in \mathbb{K}[X]$ ,  $P + \langle X^2 + 1 \rangle = Q + \langle X^2 + 1 \rangle$   
SSI  $P$  et  $Q$  ont même reste après division par  $X^2 + 1$ .

Notons  $P + \langle X^2 + 1 \rangle$  simplement  $P$ .



# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Table de multiplication (sans 0) — version 1

$\cdot$	1	2	$X$	$X + 1$	$X + 2$	$2X$	$2X + 1$	$2X + 2$
1	1	2	$X$	$X + 1$	$X + 2$	$2X$	$2X + 1$	$2X + 2$
2	2	1	$2X$	$2X + 2$	$2X + 1$	$X$	$X + 2$	$X + 1$
$X$	$X$	$2X$	2	$X + 2$	$2X + 2$	1	$X + 1$	$2X + 1$
$X + 1$	$X + 1$	$2X + 2$	$X + 2$	$2X$	1	$2X + 1$	2	$X$
$X + 2$	$X + 2$	$2X + 1$	$2X + 2$	1	$X$	$X + 1$	$2X$	1
$2X$	$2X$	$X$	1	$2X + 1$	$X + 1$	2	$2X + 2$	$X + 2$
$2X + 1$	$2X + 1$	$X + 2$	$X + 1$	2	$2X$	$2X + 2$	$X$	1
$2X + 2$	$2X + 2$	$X + 1$	$2X + 1$	$X$	2	$X + 2$	1	$2X$

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Table de multiplication (sans 0)

version 2 (liste des coefficients)

$\cdot$	(0, 1)	(0, 2)	(1, 0)	(1, 1)	(1, 2)	(2, 0)	(2, 1)	(2, 2)
(0, 1)	(0, 1)	(0, 2)	(1, 0)	(1, 1)	(1, 2)	(2, 0)	(2, 1)	(2, 2)
(0, 2)	(0, 2)	(0, 1)	(2, 0)	(2, 2)	(2, 1)	(1, 0)	(1, 2)	(1, 1)
(1, 0)	(1, 0)	(2, 0)	(0, 2)	(1, 2)	(2, 2)	(0, 1)	(1, 1)	(2, 1)
(1, 1)	(1, 1)	(2, 2)	(1, 2)	(2, 0)	(0, 1)	(2, 1)	(0, 2)	(1, 0)
(1, 2)	(1, 2)	(2, 1)	(2, 2)	(0, 1)	(1, 0)	(1, 1)	(2, 0)	(0, 1)
(2, 0)	(2, 0)	(1, 0)	(0, 1)	(2, 1)	(1, 1)	(0, 2)	(2, 2)	(1, 2)
(2, 1)	(2, 1)	(1, 2)	(1, 1)	(0, 2)	(2, 0)	(2, 2)	(1, 0)	(0, 1)
(2, 2)	(2, 2)	(1, 1)	(2, 1)	(1, 0)	(0, 2)	(1, 2)	(0, 1)	(2, 0)

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

version 3 : en base 3...

$(x_{f-1}, \dots, x_0) \in (\mathbb{Z}_p)^f$  correspond à l'entier

$$\sum_{i=0}^{f-1} x_i p^i.$$

·	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1	2	3	4	5	6	7	8
2	2	1	6	8	7	3	5	4
3	3	6	2	5	8	1	4	7
4	4	8	5	6	1	7	2	3
5	5	7	8	1	3	4	6	1
6	6	3	1	7	4	2	8	5
7	7	5	4	2	6	8	3	1
8	8	4	7	3	2	5	1	6

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Si  $p \geq 2$  premier et  $P \in \mathbb{Z}_p[X]$  polynôme irréductible de degré  $f$ , alors

$$\mathbb{Z}_p[X]/\langle P \rangle$$

est un champ à  $p^f$  éléments.

Questions :

- ▶ nombre d'éléments d'un champ fini arbitraire ?
- ▶ Peut-on obtenir tous les champs finis de cette façon ?
- ▶ existence de polynômes irréductibles pour tout  $f \geq 1$  ?

## REMARQUE

Construction alternative d'un champ fini en considérant l'extension d'un champ  $\mathbb{K}$  par un élément algébrique  $\alpha$ ,  $\mathbb{K}[X]/\langle M_\alpha \rangle \cong \mathbb{K}(\alpha)$ .

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Soit  $\mathbb{K}$  un champ fini ou non (ou même un anneau intègre).

homomorphisme caractéristique :

$$\Phi : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{K} : m \mapsto \Phi(m) = \underbrace{1_{\mathbb{K}} + \cdots + 1_{\mathbb{K}}}_{m \text{ fois}} =: m.1, \quad \text{si } m \geq 0$$

et  $\Phi(m) = -\Phi(-m)$ , si  $m < 0$ .

$\Phi$  est entièrement caractérisé par  $\Phi(1_{\mathbb{Z}}) = 1_{\mathbb{K}}$ .

$\ker \Phi$  est un idéal de  $\mathbb{Z}$  et l'anneau  $\mathbb{Z}$  est principal.

## DÉFINITION

$\exists n \geq 0 : \ker \Phi = \langle n \rangle = n\mathbb{Z}$ ;  $n$  est la caractéristique  $\mathbb{K}$ .

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Premier théorème d'isomorphie :  $\mathbb{Z}/\ker \Phi$  isomorphe à  $\text{Im } \Phi \subset \mathbb{K}$

- Si  $n = 0$ , alors  $\ker \Phi = \{0\}$

$\mathbb{Z}/\ker \Phi = \mathbb{Z}$  s'identifie à un sous-anneau de  $\mathbb{K}$ .

donc  $\mathbb{K}$  est infini et contient un sous-champ  $\cong \mathbb{Q}$ .

- Si  $n = 1$ , alors  $\ker \Phi = \mathbb{Z}$  donc  $\Phi(1) = 0$ .

Or  $\Phi$  est un homomorphisme et on doit avoir  $\Phi(1) = 1$ .

On aurait  $0 = 1$ . Impossible dans un champ.

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

- Si  $n > 1$ ,  $\mathbb{Z}/\ker \Phi = \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \cong \text{Im } \Phi$

$\mathbb{K}$  intègre, donc  $\text{Im } \Phi \subset \mathbb{K}$  est un sous-anneau **intègre**.

## RAPPEL

$\mathbb{Z}_n := \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  intègre (et même un champ) SSI  $n > 1$  est premier.

La caractéristique  $n$  de  $\mathbb{K}$  (fini ou infini) est un nombre premier.

$\mathbb{K}$  contient un sous-champ  $\cong \mathbb{Z}_n$ , i.e.,  $\mathbb{K}$  est une extension de  $\mathbb{Z}_n$ .

## CONCLUSION

La caractéristique d'un champ fini est un nombre premier  $p \geq 2$ .

## PROPOSITION

Soit  $\mathbb{K}$  un champ fini de caractéristique  $p \geq 2$ .  
Il existe  $f \geq 1$  tel que  $\mathbb{K}$  contienne exactement  $p^f$  éléments.

$\mathbb{K}$  contient un sous-champ isomorphe à  $\mathbb{Z}_p$ .

$\mathbb{K}$  vu comme un  $\mathbb{Z}_p$ -vectoriel. Si  $[\mathbb{K} : \mathbb{Z}_p] = f$ , alors  $\#\mathbb{K} = p^f$ .

En effet, si  $(k_1, \dots, k_f)$  est une base de  $\mathbb{K}$ , alors tout élément de  $\mathbb{K}$  est de la forme

$$z_1 k_1 + \dots + z_f k_f$$

avec les  $z_i \in \mathbb{Z}_p$ . ■



## COROLLAIRE

Un champ fini  $\mathbb{K}$  contient un unique *champ* de la forme  $\mathbb{Z}_q$  ( $q \geq 2$  premier).

Si  $\text{car } \mathbb{K} = p$ , i.e.,  $\mathbb{K}$  contient un sous-champ isomorphe à  $\mathbb{Z}_p$ ,  $\mathbb{K}$  contient  $p^f$  éléments (vu le résultat préc.)

Supposons que  $\mathbb{Z}_q$  est un sous-champ de  $\mathbb{K}$ .

$q$  *divise*  $p^f$  (l'ordre d'un sous-groupe divise l'ordre du groupe).

$\mathbb{Z}_q$  est un champ, i.e.,  $q$  *premier*. Par conséquent,  $q = p$ . ■

## CONCLUSION

Pour tout champ fini  $\mathbb{K}$ , il existe un unique  $p$  premier tel que  $\mathbb{K}$  contient une copie de  $\mathbb{Z}_p$  appelée le **sous-champ premier** de  $\mathbb{K}$ .

En particulier,  $p$  coïncide avec la caractéristique de  $\mathbb{K}$ .

# RAPPELS SUR LES CORPS FINIS

Existence et unicité (à isomorphisme près) d'un corps à  $p^f$  éléments.

## THÉORÈME

Pour tout  $q = p^f$ , puissance d'un nombre premier  $p$ , le corps de rupture du polynôme  $X^q - X$  sur  $\mathbb{Z}_p$  est un champ à  $q$  éléments.

## THÉORÈME

Soit  $\mathbb{F}$  un champ à  $q = p^f$  éléments.

Tout élément de  $\mathbb{F}$  satisfait l'équation  $X^q - X = 0$ ;

$\mathbb{F}$  est précisément l'ensemble des racines de cette équation.

C.à.d, pour tout sous-champ  $\mathbb{K}$  de  $\mathbb{F}$  (en particulier,  $\mathbb{K} = \mathbb{Z}_p$ ),

$\mathbb{F}$  est le corps de rupture du polynôme  $X^q - X$  sur  $\mathbb{K}$ .

Notation :  $\mathbb{F}_q$  ou  $GF(q)$

Sous-champs de  $\mathbb{F}_q$ .

## THÉORÈME

Les sous-champs de  $\mathbb{F}_q = \mathbb{F}_{p^f}$  sont exactement les  $\mathbb{F}_{p^d}$  pour  $d|f$ .

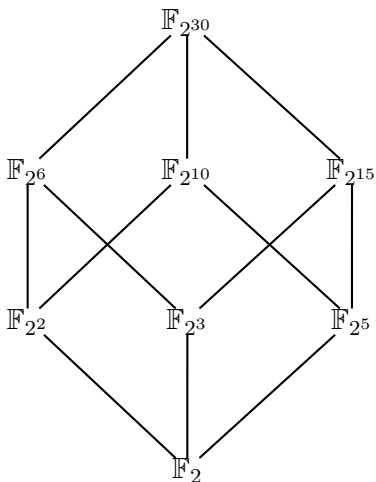
Plus précisément, si  $\mathbb{K}$  est un sous-champ de  $\mathbb{F}_q$ , alors il contient  $p^d$  éléments où  $d$  divise  $f$ .

Réciproquement, si  $d$  divise  $f$ , alors  $\mathbb{F}_q$  contient exactement un sous-champ contenant  $p^d$  éléments.

En particulier, si on étend  $\mathbb{F}_p$  par un élément de  $\mathbb{F}_{p^f}$ , alors on obtient un de ces sous-champs  $\mathbb{F}_{p^d}$ .

# STRUCTURE DES CORPS FINIS

diviseurs de 30 : 1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30



# STRUCTURE DES CORPS FINIS

$\mathbb{F}_{2^8} = \mathbb{F}_{256}$ , diviseurs de 8 : 1, 2, 4, 8,



# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

Dans  $\mathbb{F}_q$ , **générateur (multiplicatif)** ou **élément primitif** de  $\mathbb{F}_q$  :  
tout élément  $g$  d'ordre  $q - 1$  pour le groupe multiplicatif  $\mathbb{F}_q^*$

$$\mathbb{F}_q^* = \{g^n \mid n = 1, \dots, q - 1\}.$$

## EXEMPLE

Dans  $\mathbb{Z}_5$ , 2 est un générateur :

$i$	1	2	3	4
$2^i$	2	4	3	1

Si  $g$  générateur de  $\mathbb{F}_q$ , **logarithme discret** en base  $g$  :

$\text{dlog}_g \alpha = n$  si  $g^n = \alpha$  avec  $n < q$ ,  $\alpha \neq 0$ .

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

$\mathbb{F}_q^*$  est un groupe cyclique.

## THÉORÈME

- ▶ Tout champ fini  $\mathbb{F}_q$  possède un générateur.
- ▶ Soit  $g$  est un générateur de  $\mathbb{F}_q$ ,  
alors  $g^j$  en est un aussi SSI  $\text{pgcd}(j, q - 1) = 1$ .
- ▶ Le nombre de générateurs de  $\mathbb{F}_q$  est  $\varphi(q - 1)$ .

La preuve de ce résultat apporte un élément intéressant :

Pour tout diviseur  $d$  de  $q - 1$ ,  
 $\mathbb{F}_q^*$  contient  $\varphi(d)$  éléments d'ordre  $d$ .

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

## LEMME

$$\forall N \geq 2, \sum_{d|N} \varphi(d) = N.$$

Partition de  $E = \{1, 2, \dots, N\}$  en ensembles disjoints  $E_d$ .

Pour chaque diviseur  $d$  de  $N$ ,  $E_d := \{k \in E \mid \text{pgcd}(k, N) = d\}$ .

$\#E_d = ?$  Soit  $k \in E_d$ . Puisque  $\text{pgcd}(k, N) = d$ , il existe  $k'$  et  $N'$  t.q.

$$k = k'd, \quad N = N'd \quad \text{et} \quad \text{pgcd}(k', N') = 1.$$

$1 \leq k \leq N$  donc  $1 \leq k' \leq N'$ . Il y a  $\varphi(N')$  tels nombres  $k'$ .

A chaque  $k'$  correspond exactement un entier  $k$  de  $E_d$ .



# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

On en tire donc

$$\#E_d = \varphi(N') = \varphi\left(\frac{N}{d}\right).$$

Si  $d_1, \dots, d_r$  sont tous les diviseurs de  $N$ , on a

$$N = \#E = \sum_{i=1}^r \#E_{d_i} = \sum_{i=1}^r \varphi\left(\frac{N}{d_i}\right).$$

Pour conclure, il suffit de remarquer que

$$\{N/d_i \mid i = 1, \dots, r\} = \{d_1, \dots, d_r\}.$$

En effet, chaque  $N/d_i$  est lui-même un diviseur de  $N$ .  
Ainsi, lorsqu'on parcourt l'ensemble des  $N/d_i$  possibles,  
on parcourt en fait l'ensemble de tous les diviseurs de  $N$ . ■

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

## ILLUSTRATION

$$18 = \varphi(1) + \varphi(2) + \varphi(3) + \varphi(6) + \varphi(9) + \varphi(18) = 1 + 1 + 2 + 2 + 6 + 6.$$

De plus,

$$18 = \varphi(18/1) + \varphi(18/2) + \varphi(18/3) + \varphi(18/6) + \varphi(18/9) + \varphi(18/18)$$

et

$$E_1 = \{1, 5, 7, 11, 13, 17\}, \quad E_2 = \{2, 4, 8, 10, 14, 16\},$$

$$E_3 = \{3, 15\}, \quad E_6 = \{6, 12\}, \quad E_9 = \{9\} \text{ et } E_{18} = \{18\}.$$

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

Preuve du théorème...

**Partie 1. Supposons qu'il existe**  $a$  : élément d'ordre  $d$  de  $\mathbb{F}_q^*$ .

L'ordre d'un élément divise l'ordre du groupe :  $d$  divise  $q - 1$ .

Par définition,  $d$  est le plus petit entier tel que  $a^d = 1$ .

Ainsi,  $a, a^2, \dots, a^d$  sont des éléments distincts.

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

**Partie 2.** Les éléments d'ordre  $d$  de  $\mathbb{F}_q^*$  sont exactement les  $a^j$  tels que  $\text{pgcd}(j, d) = 1$ .

$a, a^2, \dots, a^d$  sont tous racines de  $X^d - 1$ .

Un polynôme de degré  $d$  possède au plus  $d$  racines.

$\Rightarrow \{a, a^2, \dots, a^d\} =$  l'ensemble des racines de  $X^d - 1$ .

- Un élément d'ordre  $d$  de  $\mathbb{F}_q^*$  est racine de  $X^d - 1$ .  
Il est donc de la forme  $a^j$ .

- Tout  $a^j$  n'est pas nécessairement d'ordre  $d$ .

Si  $\text{pgcd}(j, d) = d' > 1$ , alors  $(a^j)^{d/d'} = (a^d)^{j/d'} = 1$   
ordre de  $a^j$  divise  $d/d' < d$ ,  $a^j$  n'est pas d'ordre  $d$ .

Si  $\text{pgcd}(j, d) = 1$ ,  $\exists u, v : 1 = ju - dv$ ,  $a = a^{1+dv} = (a^j)^u$

$a$  et  $a^j$  sont puissances l'un de l'autre donc de même ordre  $d$ .

## RAPPEL

Si  $x^m = y$  et  $y^n = x$ , alors  $x$  et  $y$  sont de même ordre.

En effet, si  $x$  (resp.  $y$ ) est d'ordre  $k$  (resp.  $\ell$ ), alors  $y^k = (x^m)^k = (x^k)^m = 1$  et donc  $\ell \leq k$ . Par symétrie,  $k \leq \ell$ .

Conclusion des parties 1 et 2 : si un élément d'ordre  $d$  existe dans  $\mathbb{F}_q^*$ , il y en a alors exactement  $\varphi(d)$ .

$\forall d$  divisant  $q - 1$ , deux possibilités :

- ▶ aucun élément de  $\mathbb{F}_q^*$  n'est d'ordre  $d$
- ▶ il y a exactement  $\varphi(d)$  éléments d'ordre  $d$ .

## Partie 3. Argument de comptage.

Lemme précédent avec  $N = q - 1$ .

Dans  $\mathbb{F}_q^*$ , l'ordre de tout élément divise  $q - 1$ .

Il faut nécessairement  $\varphi(d)$  éléments d'ordre  $d$ ,  $\forall d|(q - 1)$ .

En particulier,  $\mathbb{F}_q^*$  contient  $\varphi(q - 1)$  éléments d'ordre  $q - 1$ . ■

# STRUCTURE (MULTIPLICATIVE) DES CORPS FINIS

## ILLUSTRATION

$$\mathbb{F}_9 = \mathbb{Z}_3[X]/\langle X^2 + 1 \rangle$$

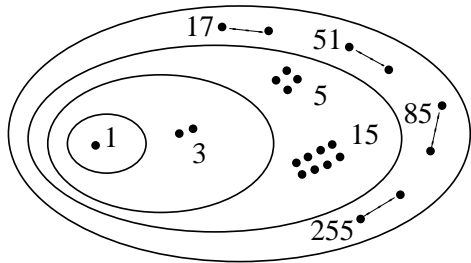
$P$	$P^2$	$P^3$	$P^4$	$P^5$	$P^6$	$P^7$	$P^8$
1							
2	1						
$X$	2	$2X$	1				
$2X$	2	$X$	1				
$X + 1$	$2X$	$2X + 1$	2	$2X + 2$	$X$	$X + 2$	1
$X + 2$	$X$	$2X + 2$	2	$2X + 1$	$2X$	$X + 1$	1
$2X + 1$	$X$	$X + 1$	2	$X + 2$	$2X$	$2X + 2$	1
$2X + 2$	$2X$	$X + 2$	2	$X + 1$	$X$	$2X + 1$	1

$\varphi(8) = 4$  (resp.  $\varphi(4) = 2$ ,  $\varphi(2) = 1$ ,  $\varphi(1) = 1$ )  
 éléments d'ordre 8 (resp. 4, 2, 1).

Deux exemples, reprenons  $\mathbb{F}_{2^8} \supset \mathbb{F}_{2^4} \supset \mathbb{F}_{2^2} \supset \mathbb{F}_2$ .

Peut-on déterminer le nombre d'éléments de chaque ordre ?

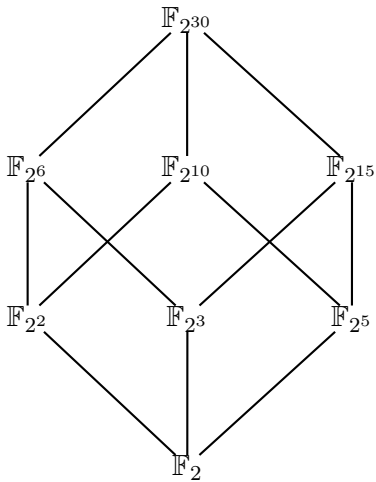
	<i>ord</i>	#
$\mathbb{F}_2^*$	1	1
$\mathbb{F}_4^*$	3	2
$\mathbb{F}_{16}^*$	5	4
	15	8
$\mathbb{F}_{256}^*$	17	16
	51	32
	85	64
	255	128



Dans ce tableau, tous les éléments repris dans les  $k$  premières lignes appartiennent aussi aux sous-champs apparaissant “plus bas” (à cause de l’emboîtement).



Deuxième exemple  $\mathbb{F}_{2^{30}}$

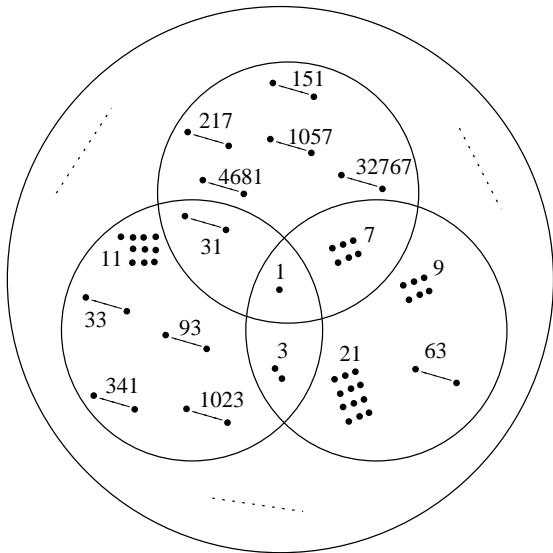


$$\mathbb{F}_{2^6} \supset \mathbb{F}_2, \mathbb{F}_{2^2}, \mathbb{F}_{2^3}; \quad \mathbb{F}_{2^{10}} \supset \mathbb{F}_2, \mathbb{F}_{2^2}, \mathbb{F}_{2^3}$$

	<i>ord</i>	#	déjà pris en compte
$\mathbb{F}_2^*$	1	1	
$\mathbb{F}_{2^2}^*$	3	2	1
$\mathbb{F}_{2^3}^*$	7	6	1
$\mathbb{F}_{2^5}^*$	31	30	1
$\mathbb{F}_{2^6}^*$	9 21 63	6 12 36	1, 3, 7
$\mathbb{F}_{2^{10}}^*$	11 33 93 341 1023	10 20 60 300 600	1, 3, 31

$$\mathbb{F}_{2^{15}} \supset \mathbb{F}_2, \mathbb{F}_{2^3}, \mathbb{F}_{2^5}$$

	<i>ord</i>	#	déjà pris en compte
$\mathbb{F}_{2^{15}}^*$			1, 7, 31
	151	150	
	217	180	
	1057	900	
	4681	4500	
	32767	27000	
$\mathbb{F}_{2^{30}}^*$			1, 3, 7, 9, 11, 21, 31, 33
			63, 93, 151, 217, 341,
			1023, 1057, 4681, 32767
	77	60	
	99	60	
	231	120	
	⋮	⋮	
1073741823	534600000		



THÉORÈME  $q = p^f$

$X^q - X$  se factorise dans  $\mathbb{F}_p[X]$  en le produit de tous les polynômes moniques irréductibles dont le degré divise  $f$ .

Dans  $\mathbb{Z}_3[X]$ , on a

$$(X^2 + 1).(X^2 + X + 2).(X^2 + 2X + 2).X.(X + 1).(X + 2) = X^9 - X$$

# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

## COROLLAIRE

Si  $f$  premier, il y a exactement  $\frac{p^f - p}{f}$  polynômes moniques irréductibles de degré  $f$  dans  $\mathbb{F}_p[X]$ .

## REMARQUE

Petit théorème de Fermat,  $p^f \equiv p \pmod{f}$ .

$N_p(f) = \#$  polynômes moniques irréductibles de deg.  $f$  sur  $\mathbb{F}_p$ .

Par le théorème précédent, les seuls diviseurs de  $f$  étant 1 et  $f$ , le polynôme  $X^{p^f} - X$  se factorise en un produit

- ▶ des  $N_p(f) = k$  polynômes  $P_1, \dots, P_k$  moniques irréductibles sur  $\mathbb{F}_p$  de degré  $f$  et
- ▶ des  $p$  polynômes de degré un :  $X - \alpha$ , pour  $\alpha \in \mathbb{F}_p$

# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

$$X^{p^f} - X = \underbrace{P_1(X) \cdots P_k(X)}_{N_p(f) \text{ polynômes de degré } f} \underbrace{(X - \alpha_1) \cdots (X - \alpha_p)}_{p \text{ polynômes de degré } 1}$$

et en s'intéressant au degré des deux membres, on obtient

$$p^f = f \cdot N_p(f) + p$$

i.e.,

$$N_p(f) = \frac{p^f - p}{f}$$



# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

Si  $f$  n'est pas premier.

$N_p(d) = \#$  polynômes moniques irréductibles de deg  $d$  sur  $\mathbb{F}_p$ .

Au vu du thm.

$$p^f = \sum_{d|f} d \cdot N_p(d) = f \cdot N_p(f) + \sum_{\substack{d|f \\ d < f}} d \cdot N_p(d)$$

$$N_p(f) = \left( p^f - \sum_{\substack{d|f \\ d < f}} d \cdot N_p(d) \right) / f.$$



# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

Calculer de proche en proche  $N_p(f)$  est ... "rassurant"

$f$	1	2	3	4	5	6	7
$p$	2	1	2	3	6	9	18
	3	3	8	18	48	116	312
	5	10	40	150	624	2580	11160
	7	21	112	588	3360	19544	117648
	11	55	440	3630	32208	295020	2783880
	13	78	728	7098	74256	804076	8964072
	17	136	1632	20808	283968	4022064	58619808
	19	171	2280	32490	495216	7839780	127695960
	23	253	4048	69828	1287264	24670536	486403632
	29	406	8120	176610	4102224	99133020	2464268040

# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

## Proportion du nombre de polynômes irréductibles

### REMARQUE (1)

On peut montrer que

$$\frac{N_p(f)}{p^f} \sim \frac{1}{f}$$

### REMARQUE (2)

Pour tout  $f > 2$ , on peut assez facilement<sup>1</sup> montrer que

$$N_p(f) \geq \frac{p^f - p\sqrt{p^f}}{f}.$$

---

1.  $\mathbb{K} \subset \mathbb{L}$  deux champs;  $\alpha \in \mathbb{L}$  est un *générateur* de  $\mathbb{L}$  sur  $\mathbb{K}$  si  $\mathbb{L} = \mathbb{K}[\alpha]$ .

# POLYNÔMES IRRÉDUCTIBLES

En pratique, pour générer un polynôme monique irréductible sur  $\mathbb{F}_p$  de degré  $f$ , on choisit de manière **aléatoire** un polynôme monique puis on **teste** si le polynôme obtenu est ou non irréductible.

- ▶ M. Butler, Quart. J. Math. Oxford, 1954
- ▶ M. O. Rabin, Probabilistic algorithms in finite fields, 1980
- ▶ M. Ben-Or, Probabilistic algorithms in finite fields, 1981
- ▶ V. Shoup, Fast construction of irreducible polynomials over finite fields, 1995

The problem of finding irreducible polynomials over finite fields is an important problem in algorithmic algebra with many applications in coding theory, cryptography and complexity theory. In many such applications the primary use of irreducible polynomials is in the construction of larger finite fields. [C. Saha]