

Le chiffrement affine

Objectifs:

- Introduire la notion de congruence
- Introduire les propriétés algébriques des congruences
- Prolonger avec un algorithme et une programmation

Enoncé « élèves »

On chiffre les lettres de l'alphabet en leur associant dans l'ordre un entier entre 0 et 25 :

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

Le principe du codage :

- l'expéditeur écrit le message sous une forme numérique x selon le principe ci-dessus.
- L'expéditeur code le message en utilisant une fonction affine, on note y
- Le récepteur décode y pour retrouver x à partir duquel il retrouve le message
-

Partie A : Le codage

On souhaite coder à l'aide d'un tableur le message « bonjour » en utilisant la fonction f définie par $f(x) = 19x + 3$

Définition : Le code ASCII (American Standart Code for Information Interchange) est un codage numérique des caractères. Les lettres minuscules sont codées de 97 à 122 et les majuscules de 65 à 90. Les tableurs et Xcas utilisent ce type de codage.

Avec Excel ou LibreOfficeCalc :

le fonction CODE associe à chaque lettre minuscule de l'alphabet un entier entre 97 et 122.
par exemple CODE (« a ») ENTREE donne 97.

1° Faire apparaître les lettres de « bonjour » en minuscule sur une ligne du tableur puis sur la ligne suivante le message numérisé en x , entier entre 0 et 25

2° Sur une nouvelle ligne faire apparaître le chiffrement y' tel que $y' = 19x + 3$. L'entier y' permet-il toujours d'associer immédiatement une lettre de l'alphabet ?

3° Quel calcul proposez vous pour obtenir à partir de y' un entier y permettant d'associer une lettre de l'alphabet ?

4° Avec Excel ou LibreOfficeCalc :

- la fonction MOD(a ; b) donne le reste de la division euclidienne de a par b.
- la fonction CAR () associe à tout entier entre 97 et 122 sa lettre correspondante.

Faire apparaître y sur une nouvelle ligne puis le message codé sur la ligne suivante.

Partie B : le décodage

Celui qui reçoit le message n'a que y et la relation $y \equiv 19x + 3$, il faut qu'il puisse retrouver x

1° Montrer que $19x + 3 \equiv y [26]$ équivaut à $19x \equiv y - 3 [26]$

2° Déterminer un entier p tel que $19p \equiv 1 [26]$

3° Que pouvez-vous dire alors de $19px$, x entier ? Justifiez

4° Montrer que $x \equiv 11y - 33 [26]$ et terminer le travail sur le tableur pour décoder le message.

Partie C : un décodage toujours possible ?

Si deux valeurs distinctes x et x' donnent le même y le décodage devient impossible, un tel cas peut-il se produire ?

Le chiffrement affine : Eléments de correction

Partie A

Questions 1 et 2 :

B2		$f_{\infty} \Sigma =$	=CODE(B1)-97					
	A	B	C	D	E	F	G	H
1	message initial	b	o	n	j	o	u	r
2	message initial chiffré x	1	14	13	9	14	20	17

B4		$f_{\infty} \Sigma =$	=19*B2+3					
	A	B	C	D	E	F	G	H
1	message initial	b	o	n	j	o	u	r
2	message initial chiffré x	1	14	13	9	14	20	17
3								
4	message codé y=19x+3	22	269	250	174	269	383	326

Question 3 : Quel calcul proposez vous pour obtenir à partir de y' un entier y permettant d'associer une lettre de l'alphabet ?

Nécessité d'utiliser le reste de y' dans la division euclidienne par 26 noté y

Pour définir y par rapport à x on introduit la notion de congruence :

$$y \equiv 19x + 3 \text{ et on donne } a \equiv b[26] \text{ équivaut à } 26 | a - b$$

Question 4 : Faire apparaître y sur une nouvelle ligne puis le message codé sur la ligne suivante.

B7		$f_{\infty} =$	=CHAR(B5+97)					
	A	B	C	D	E	F	G	H
1	message initial	b	o	n	j	o	u	r
2	message initial chiffré x	1	14	13	9	14	20	17
3								
4	message codé y=19x+3	22	269	250	174	269	383	326
5	message codé y reste de la De	22	9	16	18	9	19	14
6								
7	message codé	w	j	q	s	j	t	o

Partie B

Question 1: Montrer que $19x + 3 \equiv y[26]$ équivaut à $19x \equiv y - 3[26]$

$19x \equiv y - 3[26]$ équivaut à $26 | 19x - (y - 3)$ équivaut à $26 | 19x + 3 - y$ équivaut à $19x + 3 \equiv y[26]$
 On pourra généraliser $a \equiv b[n]$ et $a' \equiv b'[n]$ implique $a + b \equiv a' + b'[n]$

Question 2: Déterminer un entier p tel que $19p \equiv 1[26]$

le problème s'écrit : $19p = 26k + 1$ c'est à dire $19p - 26k = 1$, le théorème de Bézout justifie de l'existence de p et l'algorithme d'Euclide permet de trouver $p = 11$.

Les élèves peuvent aussi trouver p par essais à la calculatrice.

Question 3 : Que pouvez-vous dire alors de $19px$, x entier ? Justifiez

- on a $26 \mid (11 \times 19) - 1$ donc pour tout entier x on a $26 \mid x(11 \times 19) - x$ et $11 \times 19x \equiv x[26]$

On peut donner la propriété générale $a \equiv b[n]$ et $k \in \mathbb{Z}$ implique $ak \equiv kb[n]$

- on a alors $11 \times 19x \equiv 11y - 33[26] \equiv x[26]$

Prolongement on peut demander un algorithme de décodage aux élèves puis le programmer par exemple avec Xcas:

L'instruction : `asc` (« lettre ») numérise la lettre : entiers de 65 à 90 pour les majuscules

L'instruction : `char` (' nombre) donne la lettre associée au nombre

L'instruction : `irem` (a, b) donne le reste de la division euclidienne de a par b

Algorithme de codage :

```

Xcas Nouvelle Interface
Fich Edit Cfg Aide CAS Expression Cmds Prg Graphic Geo Tableur Phys Scolaire Tortue
/Documents and Settings/Propriétaire/Bureau/FormationProgrammes/Activité1CodageAffine/progCodAffine.xws
? Sauver Config progCodAffine.xws : exact real RAD 12 xcas STOP Kbd X
1 Prog Edit Ajouter 1 nxt Fonctions Test Boucle OK Save
crypt(lettre):={
  local nbr,y,reste,code;
  nbr:=asc(lettre);
  y:= 19*(nbr-65)+3;
  reste:=irem(y,26);
  code:=char(reste+65);

  return code;
};;

// Interprete crypt
// Success compiling crypt
Done
2 crypt("B") W
3 crypt("O") J

```

Partie C

Question : Si deux valeurs distinctes x et x' donnent le même y le décodage devient impossible, un tel cas peut-il se produire ?

On a $y \equiv 19x + 3[26] \equiv 19x' + 3[26]$ donc $19(x - x') \equiv 0[26]$ et $26 \mid 19(x - x')$ et $x \neq x'$

D'après le théorème de Gauss

$26 \mid (x - x')$ or $-25 \leq x - x' \leq 25$ donc la division par $\{26\}$ n'est pas possible si $x \neq x'$

donc $x = x'$

