

Correction contrôle de mathématiques

du mardi 18 décembre 2012

EXERCICE 1

ROC

3 points

- 1) cf cours
 - 2) Soit $D = \text{pgcd}(a, b)$ et $d = \text{pgcd}(a - b, b)$
 - D divise a et b donc divise $a - b$. D divise donc $a - b$ et a . $D \leq d$ (1)
 - d divise $a - b$ et b donc divise $(a - b) + b = a$. d divise donc a et b . $d \leq D$ (2)
- De (1) et (2) on a : $D = d$.

EXERCICE 2

Application du cours

5 points

- 1) Par l'algorithme d'Euclide, on a :

$$1386 = 546 \times 2 + 294$$

$$546 = 294 \times 1 + 252$$

$$294 = 252 \times 1 + 42$$

$$252 = 42 \times 6$$

Donc $\text{pgcd}(1386, 546) = 42$ et donc $\text{ppcm}(1386, 546) = \frac{1386 \times 546}{42} = 18\,018$

- 2) Par l'algorithme d'Euclide, on a :

$$2013 = 734 \times 2 + 545$$

$$734 = 545 \times 1 + 189$$

$$545 = 189 \times 2 + 167$$

$$189 = 167 \times 1 + 22$$

$$167 = 22 \times 7 + 13$$

$$22 = 13 \times 1 + 9$$

$$13 = 9 \times 1 + 4$$

$$9 = 4 \times 2 + 1$$

Donc $\text{pgcd}(2013, 734) = 1$. Les nombres 2013 et 734 sont donc premiers entre eux.

- 3) On a : $5(14n + 3) + (-14)(5n + 1) = 70n + 15 - 70n - 14 = 1$

Il existe un couple (u, v) tel que : $u(14n + 3) + v(5n + 1) = 1$, donc d'après le théorème de Bezout, les nombres $(14n + 3)$ et $(5n + 1)$ sont premiers entre eux.

$87 = 14 \times 6 + 3$ et $31 = 5 \times 6 + 1$ donc les nombres 87 et 31 sont respectivement de la forme $(14n + 3)$ et $(5n + 1)$. On a donc $\text{pgcd}(87, 31) = 1$

4) Soit $d = \text{pgcd}(a, b)$ et $m = \text{ppcm}(a, b)$. on a donc les relations :

$$a = da' \quad \text{et} \quad b = db' \quad \text{avec} \quad \text{pgcd}(a', b') = 1 \quad \text{et} \quad m = da'b'$$

on a alors : $6a'b' = 102$ soit $a'b' = 17$

La seule décomposition de 17 est 1×17 . Comme $a < b$, on a : $a' = 1$ et $b' = 17$.

On en déduit alors que : $a = 6 \times 1 = 6$ et $b = 17 \times 6 = 102$

EXERCICE 3

BAC

4 points

1) On a : $269 = 13 \times 18 + 5$ et $239 = 17 \times 14 + 1$. Donc 239 vérifie le système.

2) $N \equiv 5 \pmod{13}$ donc il existe $y \in \mathbb{Z}$ tel que $N = 5 + 13y$

$N \equiv 1 \pmod{17}$ donc il existe $x \in \mathbb{Z}$ tel que $N = 1 + 17x$

On a donc : $N = 1 + 17x = 5 + 13y$

3) Résolution de : $17x - 13y = 4$ (1)

- (1,1) est solution de (1) car : $17 \times 1 + 13 \times 1 = 4$
- soit (x, y) une solution de (1), on a donc le système suivant :

$$\begin{cases} 17x - 13y = 4 \\ 17 \times 1 - 13 \times 1 = 4 \end{cases}$$

En soustrayant termes à termes, on obtient : $17(x - 1) - 13(y - 1) = 0$ soit $17(x - 1) = 13(y - 1)$ (2).

13 divise $17(x - 1)$ et $\text{pgcd}(17, 13) = 1$, d'après le théorème de Gauss, il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $x - 1 = 13k$

En remplaçant dans (2), on obtient alors : $y - 1 = 17k$

Les solutions (x, y) de l'équation sont de la forme :

$$\begin{cases} x = 1 + 13k \\ y = 1 + 17k \end{cases} \quad k \in \mathbb{Z}$$

4) On a : $1 + 17x = 5 + 13y \Leftrightarrow 17x - 13y = 4$. x et y vérifient donc les relations de la question précédente, donc $x = 1 + 13k$

En remplaçant : $N = 1 + 17x = 1 + 17(1 + 13k) = 1 + 17 + 221k = 18 + 221k$

EXERCICE 4

Le chiffrement de Hill

8 points

Partie A Inverse de 23 modulo 26

1) On a : $23 \times (-9) - 26 \times (-8) = -207 + 208 = 1$. Donc le couple $(-9, -8)$ est solution de (E)

2) Soit (x, y) une solution de (E) , on a donc le système suivant :

$$\begin{cases} 23x - 26y = 1 \\ 23 \times (-9) - 26 \times (-8) = 1 \end{cases}$$

En soustrayant termes à termes, on obtient : $23(x + 9) - 26(y + 8) = 0$ soit $23(x + 9) = 26(y + 8)$ $(E2)$.

26 divise $23(x + 9)$ et $\text{pgcd}(23, 26) = 1$, d'après le théorème de Gauss, il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que : $x + 9 = 26k$

En remplaçant dans $(E2)$, on obtient alors : $y + 8 = 23k$

Les solutions (x, y) de l'équation (E) sont de la forme :

$$\begin{cases} x = -9 + 26k \\ y = -8 + 23k \end{cases} \quad k \in \mathbb{Z}$$

3) Si $23a \equiv 1 \pmod{26}$, alors il existe $b \in \mathbb{Z}$ tel que : $23a = 1 + 26b$ donc $23a - 26b = 1$

(a, b) est donc solution de (E) . a est donc de la forme : $a = -9 + 26k \quad k \in \mathbb{Z}$. Si l'on veut $0 \leq a \leq 25$ il faut donc prendre $k = 1$ ce qui donne $a = -9 + 26 = 17$.

Partie B Chiffrement de Hill

△ Dans toute cette partie les congruences sont toutes modulo 26.

1) On a la chaîne suivante :

$$ST \Rightarrow (18, 19) \Rightarrow (21, 20) \Rightarrow VU$$

Détails :

- $y_1 \equiv 11 \times 18 + 3 \times 19 \equiv 255$ or $255 = 26 \times 9 + 21$ donc $y_1 \equiv 21$
- $y_2 \equiv 7 \times 18 + 4 \times 19 \equiv 202$ or $202 = 26 \times 7 + 20$ donc $y_2 \equiv 20$

a) A l'aide l'algorithme, on trouve alors :

PALACE \Rightarrow PA ; LA ; CE \Rightarrow (15, 0) ; (11, 0) ; (2; 4) \Rightarrow (9, 1) ; (17, 25) ; (8, 4) \Rightarrow JB ; RZ ; IE \Rightarrow JBRZIE	RAPACE \Rightarrow RA ; PA ; CE \Rightarrow (17, 0) ; (15, 0) ; (2; 4) \Rightarrow (5, 15) ; (9, 1) ; (8, 4) \Rightarrow FP ; JB ; IE \Rightarrow FPJBIE
---	--

b) Une même lettre n'est pas nécessairement codée de la même façon. En effet le A de PA est codé par B tandis que le A de RA est codé par P. Pour qu'une même lettre soit codée de la même façon, il faut que le couple qu'elle compose avec une autre lettre soit identique.

2) a) Si $(x_1 ; x_2)$ vérifie (S_1) alors : $\begin{cases} 11x_1 + 3x_2 \equiv y_1 & (1) \\ 7x_1 + 4x_2 \equiv y_2 & (2) \end{cases}$

En faisant $4 \times (1) - 3 \times (2)$, on obtient :

$$\begin{array}{r} 44x_1 + 12x_2 \equiv 4y_1 \\ -21x_1 - 12x_2 \equiv -3y_2 \\ \hline 23x_1 + 0x_2 \equiv 4y_1 - 3y_2 \end{array}$$

or $-3 = -26 + 23$ donc $-3 \equiv 23$
on a donc : $23x_1 \equiv 4y_1 + 23y_2$

En faisant $-7 \times (1) + 11 \times (2)$, on obtient :

$$\begin{array}{r} -77x_1 - 21x_2 \equiv -7y_1 \\ 77x_1 + 44x_2 \equiv 11y_2 \\ \hline 0x_1 + 23x_2 \equiv -7y_1 + 11y_2 \end{array}$$

or $-7 = -26 + 19$ donc $-7 \equiv 19$
on a donc : $23x_2 \equiv 19y_1 + 11y_2$

b) De la question A3), on a : $23a \equiv 1 \Leftrightarrow a \equiv 17$ Alors :

- $23x_1 \equiv 4y_1 + 23y_2 \Leftrightarrow x_1 \equiv 17(4y_1 + 23y_2)$
 $x_1 \equiv 68y_1 + 391y_2$ or $68 \equiv 16$ et $391 \equiv 1$ donc : $x_1 \equiv 16y_1 + y_2$
- $23x_2 \equiv 19y_1 + 11y_2 \Leftrightarrow x_2 \equiv 17(19y_1 + 11y_2)$
 $x_2 \equiv 323y_1 + 187y_2$ or $323 \equiv 11$ et $187 \equiv 5$ donc : $x_2 \equiv 11y_1 + 5y_2$

c) Inversement si (x_1, x_2) vérifient (S_3) alors :

- $11x_1 + 3x_2 \equiv 11(16y_1 + y_2) + 3(11y_1 + 5y_2) \equiv 176y_1 + 11y_2 + 33y_1 + 15y_2 \equiv 209y_1 + 26y_2$
or $209 \equiv 1$ et $26 \equiv 0$ donc : $11x_1 + 3x_2 \equiv y_1$
- $7x_1 + 4x_2 \equiv 7(16y_1 + y_2) + 4(11y_1 + 5y_2) \equiv 112y_1 + 7y_2 + 44y_1 + 20y_2 \equiv 156y_1 + 27y_2$
or $156 \equiv 0$ et $27 \equiv 1$ donc : $7x_1 + 4x_2 \equiv y_2$

(x_1, x_2) vérifie bien (S_1)

d) On trouve l'algorithme suivant :

Variables
 X, Y, Z, T
Initialisation
Lire X, Y
traitement
 $16 * X + Y \rightarrow Z$
 $11 * X + 5 * Y \rightarrow T$
 $Z - E(Z/26) * 26 \rightarrow Z$
 $T - E(T/26) * 26 \rightarrow T$
Sortie
Afficher Z, T

e) On obtient donc pour $PFXXKNUW$

$$\begin{aligned} PFXXKNUW &\Rightarrow PF ; XX ; KN ; UW \\ &\Rightarrow (15, 5) ; (23, 23) ; (10, 13) ; (4, 18) \\ &\Rightarrow (11, 8) ; (1, 4) ; (17, 19) ; (4, 18) \\ &\Rightarrow LI ; BE ; RT ; ES \\ &\Rightarrow LIBERTES \end{aligned}$$

Le mot cherché est donc : LIBERTÉ