

TP6

28 février 2025

Section 7.6

Exercice 1: Soient $a, b, c, d, x, y \in \mathbb{Z}$. Montrer que

$$(b) \ a \equiv c \pmod{n} \text{ et } b \equiv d \pmod{n} \Rightarrow ax + by \equiv cx + dy \pmod{n}$$

Sol: (b) $a \equiv c \pmod{n} \Rightarrow a = k \cdot n + c$, pour $k \in \mathbb{Z}$

$$\Rightarrow ax = knx + cx$$

$$b \equiv d \pmod{n} \Rightarrow b = l \cdot n + d, \text{ pour } l \in \mathbb{Z}$$

$$\Rightarrow by = lny + dy$$

$$\text{Ainsi, } ax + by = knx + lny + cx + dy$$

$$\Rightarrow ax + by \equiv cx + dy \pmod{n}$$

Exercice 4: Soit p un nombre premier.

(a) Calculer $\phi(p^2)$, où ϕ est la fonction d'Euler.

(b) Le principe de la cryptographie à clé

publique fonctionne pour un entier

$n = p \cdot q$, où p et q sont deux grands

nombre premiers distincts. Est-ce que le

principe fonctionnerait aussi avec l'entier

$n = p^2$? Si oui, décrire les étapes à suivre.

Pourquoi alors ne l'utiliserait-on pas ?

Sol : (a) Rappel : $\phi(n)$ est le nombre d'entiers dans $\{1, 2, \dots, n-1\}$ qui sont relativement premiers avec n , pour $n > 1$, et $\phi(1) = 1$.

$$\begin{aligned} \text{On a } \phi(p^2) &= |\{1 \leq n \leq p^2 - 1 \mid (n, p^2) = 1\}| \\ &= (p^2 - 1) - |\{1 \leq n \leq p^2 - 1 \mid (n, p^2) \neq 1\}| \\ &= p^2 - 1 - |\{p, p^2, \dots, (p-1)p\}| \\ &= p^2 - 1 - (p-1) \\ &= p^2 - p \\ &= p(p-1) \end{aligned}$$

(b) Le système fonctionne de la même façon que dans le cas où on choisit p et q distincts. Par contre, pour briser le code, il suffit d'essayer de calculer $\sqrt{n} = \sqrt{p^2}$, qui est beaucoup plus facile que de trouver deux grands premiers distincts p et q .

tels que $pq=n$.

Exercice 6: Vous choisissez un entier premier p ,

tel que $p \equiv 2 \pmod{7}$ et un entier premier q ,

tel que $q \equiv 3 \pmod{7}$. Ceci vous permet de

calculer $n=pq$. Le message d'Alain est un

nombre m de $\{1, \dots, n-1\}$ tel que $(m, n) = 1$.

Pour envoyer son message, Alain calcule

m^7 et divise ce nombre par n . Soit

$a \in \{1, \dots, n-1\}$ le reste de la division

de m^7 par n . Béatrice décode avec la

clé de décryptage $d = \frac{3(p-1)(q-1)+1}{7}$.

Elle calcule a^d et le reste m_1 de la division

de a^d par n . On affirme que ce reste est

le message d'Alain.

(a) Vérifier que d est un entier

(b) Expliquer pourquoi a et m_1 ne peuvent

s'annuler, c-à-d qu'on a $a, m_1 \in \{1, \dots, n-1\}$

(c) Montrer que $m_1 = m$.

Sol: (a) On a

$$d = \frac{3(p-1)(q-1)+1}{7}$$

$$= \frac{3(7k+2-1)(7l+3-1)+1}{7}, \text{ pour } k, l \in \mathbb{Z}$$

car $p \equiv 2 \pmod{7}$
 $q \equiv 3 \pmod{7}$

$$= \frac{3(7k+1)(7l+2)+1}{7}$$

$$= \frac{3(49kl + 14k + 7l + 2) + 1}{7}$$

$$= \frac{3 \cdot 49kl + 3 \cdot 14k + 3 \cdot 7l + 6 + 1}{7}$$

$$= 3 \cdot 7kl + 3 \cdot 2k + 3l + 1 \in \mathbb{Z}$$

(b) Par définition, $m \in \{1, 2, \dots, n-1\}$, et $(m, n) = 1$.

$$(m, n) = 1 \Rightarrow m \not\equiv 0 \pmod{n}$$

Lemme
 $\Rightarrow m^7 \not\equiv 0 \pmod{n}$

$\Rightarrow a \neq 0$, car a est le reste de la
de m^7 par n

Par définition, $a \equiv m^7 \pmod{n}$, alors on a

$$a^d \equiv (m^7)^d \equiv m^{7d} \not\equiv 0 \pmod{n} \quad \text{Lemme}$$

$$\Rightarrow n \nmid a^d$$

$\Rightarrow m_1 \neq 0$, car m_1 est le reste de la division de a^d par n

(c) Par définition, m_1 est le reste de la division de a^d par n . On a

$$a^d = (m^7)^d = m^{7d} = m^{3(p-1)(q-1)+1} = (m^{(p-1)(q-1)})^3 m$$

$$= (m^{\phi(n)})^3 m$$

$$\equiv 1^3 \cdot m \pmod{n}, \text{ par thm d'Euler}$$

$$\equiv m$$

Donc $m = m_1$.

Exercice 8: On utilise les 29 symboles de l'exercice 7.

Voici comment on code un mot formé de tels symboles :

① On remplace les symboles par leurs nombres associés

② On multiplie par 3 le nombre associé à chaque symbole et on ajoute 4.

③ On réduit le résultat obtenu modulo 29

④ On trouve les symboles correspondant aux nombres obtenus. Ceci nous donne le mot codé.

(a) Coder le mot «MATHS»

(b) Expliquer pourquoi le code est inversible et comment on s'y prend pour décoder.

(c) Décoder le mot «CODE»

Sol : (a) ① M:13, A:1, T:20, H:8, S:19

$$② 13 \cdot 3 + 4 = 43, 1 \cdot 3 + 4 = 7, 20 \cdot 3 + 4 = 64, 8 \cdot 3 + 4 = 28, 19 \cdot 3 + 4 = 61$$

$$③ 43 = 29 + \underline{14}, 7 = \underline{7}, 64 = 29 \cdot 2 + \underline{6}, 28 = \underline{28}, 61 = 29 \cdot 2 + \underline{3}$$

$$④ N:14, G:7, F:6, S:28, C:3$$

Le mot «MATHS» devient «NGFS»

(b) Le code est réversible car 29 est premier.

Comme 29 est premier, on a que $(x, 29) = 1$

$\forall x \in \{1, 2, \dots, 28\}$. On peut donc appliquer

l'algorithme d'Euclide et le corollaire 7.6.

Par exemple, pour retrouver M à partir de N,

(13)

(14)

on veut résoudre l'équation modulaire

$$x \cdot 3 + 4 \equiv 14 \pmod{29}.$$

$$\text{On a } x \cdot 3 + 4 \equiv 14 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \cdot 3 \equiv 10 \pmod{29} \quad (\star)$$

On applique l'algorithme d'Euclide pour trouver

l'inverse modulo 29 de 3

$$29 = 3 \cdot 9 + 2$$

$$2 = 29 - 3 \cdot 9$$

$$3 = 2 \cdot 1 + 1$$

$$1 = 3 - 2 \cdot 1$$

$$2 = 1 \cdot 2 + 0$$

$$\Rightarrow 1 = 3 - (29 - 3 \cdot 9) \cdot 1$$

$$= 3 - 29 + 3 \cdot 9$$

$$= 3 \cdot 10 - 29$$

$$\equiv 3 \cdot 10 \pmod{29}$$

\Rightarrow L'inverse modulo 29 de 3 est 10.

On revient à l'équation (\star) , on a

$$x \cdot 3 \equiv 10 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \equiv 100 \pmod{29}$$

$$\equiv 13 \pmod{29}$$

On a bien retrouvé M à partir de N .

(13)

(14)

(c) Pour $C: 3$

$$x \cdot 3 + 4 \equiv 3 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \cdot 3 \equiv 28 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \equiv 280 \pmod{29}$$

$$\equiv 19 \pmod{29}$$

On change C pour S

(3)

(19)

Pour $O: 15$

$$x \cdot 3 + 4 \equiv 15 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \cdot 3 \equiv 11 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \equiv 110 \pmod{29}$$

$$\equiv 23 \pmod{29}$$

On change O pour W

(15)

(23)

Pour $D: 4$

$$x \cdot 3 + 4 \equiv 4 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \cdot 3 \equiv 0 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \equiv 0 \pmod{29}$$

On change D pour □
(4) (0)

Pour E:5

$$x \cdot 3 + 4 \equiv 5 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \cdot 3 \equiv 1 \pmod{29}$$

$$\Rightarrow x \equiv 10 \pmod{29}$$

On change E pour J
(5) (10)

En décodant <<CODE>>, on obtient <<SW□J>>

Exercice 9: On multiplie deux nombres m et n . Soit

$N = mn$. On veut vérifier le résultat obtenu. Pour

cela, on utilise la notation décimale d'un

nombre $M \in \mathbb{N}$: $M = a_p \dots a_0$, où $a_i \in \{0, 1, 2, \dots, 9\}$. On a

$$M = \sum_{i=0}^p a_i 10^i$$

Au nombre M , on associe le nombre $F(M) \in \{0, 1, \dots, 8\}$,

où $F(M)$ est le reste de la division de

$\sum_{i=0}^p a_i$ par 9. Exemple: $F(2857) = 4$.

On calcule $F(m)$, $F(n)$ et $r = F(m)F(n)$. On calcule ensuite $F(r)$.

(a) Montrer que, s'il n'y a pas d'erreur de calcul, dans la multiplication, c-à-d si $N = mn$, alors on doit avoir $F(N) = F(r)$.

(b) Donner un exemple simple

(c) Que peut-on dire si $F(N) = F(r)$? Peut-on dire qu'il n'y a pas eu d'erreur dans la multiplication $N = mn$?

Sol: (a) Supposons que $N = mn$.

$$\begin{aligned} \text{On a } M &= \sum_{i=0}^p a_i 10^i \\ &\equiv \sum_{i=0}^p a_i \pmod{9} \\ &\equiv F(M) \pmod{9} \end{aligned}$$

Ainsi, la fonction F prend un nombre M

entré et redonne M modulo 9, donc le reste

de la division de M par 9.

On obtient =

$$F(N) \equiv N \pmod{a}$$

$$\equiv nm \pmod{a}$$

$$\equiv F(n)F(m) \pmod{a}$$

$$\equiv r \pmod{a}$$

$$\equiv F(r) \pmod{a}$$

Comme $F(N) \equiv F(r) \pmod{a}$ et $F(N), F(r) \in \{0, 1, \dots, 8\}$,

$$F(N) = F(r).$$

(b) $n=28, m=5$

$$\Rightarrow N = 28 \cdot 5 = 140$$

$$\Rightarrow F(N) = 5$$

$$F(n) = 1, F(m) = 5 \Rightarrow r = 5 \Rightarrow F(r) = 5$$

$$\Rightarrow F(N) = 5 = F(r)$$

(c) Supposons qu'on fait une erreur de calcul et

qu'on obtient $28 \cdot 5 = 131 = N$

$$\text{On a } F(131) = 5, F(28) = 1, F(5) = 5 \Rightarrow r = 5 \Rightarrow F(r) = 5$$

On a donc $F(N) = F(r)$, mais $28 \cdot 5 \neq 131$.

On sait seulement qu'on est à plus ou moins un multiple de 9 près =

Exercice II: On se donne un code RSA avec clé

$n = 23 \cdot 37 = 851$ et clé de cryptage $e = 47$. Trouver

la clé de décryptage d qui satisfait à

$$e \cdot d \equiv 1 \pmod{\phi(n)}$$

Sol: On a $\phi(n) = \phi(851) = \phi(23 \cdot 37) = (23-1)(37-1)$

$$= 792$$

$$\hookrightarrow (47, 792) = 1$$

On cherche donc l'inverse modulo 792

de $e = 47$. On applique l'algorithme d'Euclide.

$$792 = 47 \cdot 16 + 40$$

$$40 = 792 - 47 \cdot 16$$

$$47 = 40 \cdot 1 + 7$$

$$7 = 47 - 40 \cdot 1$$

$$40 = 7 \cdot 5 + 5$$

$$5 = 40 - 7 \cdot 5$$

$$7 = 5 \cdot 1 + 2$$

$$2 = 7 - 5 \cdot 1$$

$$5 = 2 \cdot 2 + 1$$

$$1 = 5 - 2 \cdot 2$$

$$2 = 1 \cdot 2 + 0$$

$$\Rightarrow 1 = 5 - (7 - 5 \cdot 1) \cdot 2$$

$$= 5 - 7 \cdot 2 + 5 \cdot 2$$

$$= 5 \cdot 3 - 7 \cdot 2$$

$$= (40 - 7 \cdot 5) \cdot 3 - 7 \cdot 2$$

$$= 40 \cdot 3 - 7 \cdot 15 - 7 \cdot 2$$

$$= 40 \cdot 3 - 7 \cdot 17$$

$$= 40 \cdot 3 - (47 - 40 \cdot 1) \cdot 17$$

$$= 40 \cdot 3 - 47 \cdot 17 + 40 \cdot 17$$

$$= 40 \cdot 20 - 47 \cdot 17$$

$$= (792 - 47 \cdot 16) \cdot 20 - 47 \cdot 17$$

$$= 792 \cdot 20 - 47 \cdot 16 \cdot 20 - 47 \cdot 17$$

$$= 792 \cdot 13 - 47 \cdot 337$$

$$= 792 \cdot 13 - 337 \cdot 47$$

$$\equiv -337 \pmod{792}$$

$$\equiv 455$$

$$\Rightarrow d = 455$$

Exercice 12: On se donne un nombre entier de N chiffres.

Soit $a_{N-1} \dots a_1 a_0$ sa représentation décimale, c-à-d

$$N = a_{N-1} 10^{N-1} + a_{N-2} 10^{N-2} + \dots + a_1 10 + a_0$$

(a) Montrer que N est divisible par 11 si et seulement

$$\text{si } a_0 - a_1 + a_2 - a_3 + \dots + (-1)^{N-2} a_{N-2} + (-1)^{N-1} a_{N-1} \equiv 0 \pmod{11}$$

(b) Montrer que N est divisible par 101 si et seulement

$$\text{si } -(a_0 + 10a_1) + (a_2 + 10a_3) - (a_4 + 10a_5) + \dots \equiv 0 \pmod{101}$$

Sol: (a) On a que $N \equiv 0 \pmod{11}$

$$\Leftrightarrow a_{N-1} 10^{N-1} + a_{N-2} 10^{N-2} + \dots + a_1 10 + a_0 \equiv 0 \pmod{11}$$

$$\Leftrightarrow a_{N-1} (-1)^{N-1} + a_{N-2} (-1)^{N-2} + \dots + a_1 10 + a_0 \equiv 0 \pmod{11}$$

Remarque: $10^i \equiv (-1)^i \pmod{11}$, car

$$= 10^1 \equiv (-1)^1 \pmod{11}$$

$$\Rightarrow 10^2 \equiv (-1)^1 (-1)^1 \equiv (-1)^2 \pmod{11}$$

$$\Rightarrow 10^i \equiv (-1)^{i-1} (-1)^1 \equiv (-1)^i \pmod{11}$$

(b) On a $10^2 \equiv 100 \equiv -1 \pmod{101}$

$$\Rightarrow 10^4 \equiv (-1)^2 \pmod{101}$$

$$\Rightarrow 10^{2i} \equiv (-1)^i \pmod{101}$$

$$\text{On } a \quad N \equiv 0 \pmod{101}$$

$$\Leftrightarrow a_0 + a_1 10^1 + a_2 10^2 + a_3 10^3 + a_4 10^4 + a_5 10^5 + \dots \equiv 0 \pmod{101}$$

$$\Leftrightarrow (a_0 + a_1 10) + 10^2 (a_2 + 10a_3) + 10^4 (a_4 + 10a_5) + \dots \equiv 0 \pmod{101}$$

$$\Leftrightarrow (a_0 + a_1 10) - (a_2 + 10a_3) + (a_4 + 10a_5) + \dots \equiv 0 \pmod{101}$$

$$\Leftrightarrow -(a_0 + a_1 10) + (a_2 + 10a_3) - (a_4 + 10a_5) + \dots \equiv 0 \pmod{101}$$