

#6

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

Pour que d soit un entier, il faut que

$3(p-1)(q-1) + 1$ soit divisible par 7.

$$3(p-1)(q-1) + 1 \equiv 3(2-1)(3-1) + 1 \equiv 7 \equiv 0 \pmod{7}$$

donc $3(p-1)(q-1) + 1$ est divisible par 7

$\Rightarrow d$ est bien un entier !

b)

Pour le b), nous allons utiliser le lemme suivant:

Lemme d'Euclide

soient $a, b, c \in \mathbb{Z}$. Si a divise bc et $(a, b) = 1$,
alors a divise c .

Ici, on veut $mq \neq 0$, c'est-à-dire que $m^7 \not\equiv 0 \pmod{n}$,
en sachant que $(m, n) = 1$.

supposons que $m^7 \equiv 0 \pmod{n}$

$$\Rightarrow n \mid m^7 \Rightarrow n \mid m^6 \cdot m$$

mais $(m, n) = 1$, alors selon le lemme d'Euclide,
 $n \nmid m^6$

$\Rightarrow n \nmid m^5 \cdot m$, mais par le lemme d'Euclide $\Rightarrow n \nmid m^5$

$\Rightarrow \dots$

$\Rightarrow n \nmid m \cdot m \Rightarrow n \nmid m$ par le lemme d'Euclide.

contradiction, n ne peut pas diviser m car ils sont coprimiers.

On conclut que $m^7 \not\equiv 0 \pmod{n} \Rightarrow a \neq 0$.

Puis, $m_1 \equiv a^d \equiv m^{7d} \pmod{n}$.

Par le même argument que pour « a », on peut conclure que $m^{7d} \not\equiv 0 \pmod{n} \Rightarrow m_1 \neq 0$.

c) Le numéro utilise le thm suivant!

thm d'Euler: Soit $\varphi(n)$ la fonction d'Euler et

Soit m tq $(m, n) = 1$.

Alors, $m^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

Béatrice calcul $m_1 \equiv a^d \pmod{n}$, où $m_1 \in \{1, \dots, n-1\}$

ici, $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$, car $n = p \cdot q$ avec p, q des premiers.

$$m_1 \equiv a^d \equiv m^{7d} \equiv m^{3(p-1)(q-1)+1} \equiv m^{3\varphi(n)+1} \equiv (m^{\varphi(n)})^3 \cdot m$$

$$\equiv 1^3 \cdot m \equiv m \pmod{n}.$$

et $m \in \{1, \dots, n-1\} \Rightarrow m_1 = m$.

Alors Béatrice réussira à décoder le message d'Alain.

#9

a) On veut montrer que $F(N) = F(r)$ s'il n'y a pas d'erreur dans la multiplication $N = m \cdot n$.

Premièrement, convainquons-nous que la fct F renvoie le modulo q du nombre qu'on lui fournit.

Notons que $10^i \equiv 1^i \equiv 1 \pmod{n} \quad \forall i \in \mathbb{Z}$.

$$M \equiv a_p \cdot 10^p + a_{p-1} \cdot 10^{p-1} + \dots + a_2 \cdot 10^2 + a_1 \cdot 10 + a_0 \pmod{q}$$

$$\equiv a_p \cdot 1^p + a_{p-1} \cdot 1^{p-1} + \dots + a_2 \cdot 1^2 + a_1 + a_0 \pmod{q}$$

$$\equiv F(M) \pmod{q}.$$

$$\Rightarrow M \equiv F(M) \pmod{q}$$

On a alors :

$$F(r) \equiv r \equiv F(m) F(n) \equiv m \cdot n \equiv N \equiv F(N) \pmod{q}$$

et puisque $F(r), F(N) \in \{0, 1, \dots, 8\}$, on a

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

b) exemple: $61 \cdot 75 = 4575$

$$m \cdot n = N.$$

$$F(N): 4+5+7+5 = 21 \equiv 3 \pmod{9}.$$

$$F(r): F(m) = 6 + 1 = 7 \equiv 7 \pmod{9}$$

$$F(n) = 7 + 5 = 12 \equiv 3 \pmod{9}$$

$$r = F(m) \cdot F(n) = 7 \cdot 3 = 21 \Rightarrow F(r) = 2 + 1 = 3$$

on a bien $F(r) = F(N)$ ✓.

Si on avait fait une erreur dans la multiplication

$$\text{Disons } 61 \cdot 75 \stackrel{*}{=} 4585$$

on aurait le même $F(r) = 3$, mais

$$F(N): 4 + 5 + 8 + 5 = 22 \equiv 4 \pmod{9}$$

$F(r) \neq F(N)$, on a donc fait une erreur dans la multiplication !!

c) On ne peut pas conclure qu'on a pas d'erreur de calculs si $F(r) = F(N)$.

Cela nous indique seulement que nous sommes à un multiple de 9 de la bonne réponse.

ex: si on avait fait l'erreur $61 \cdot 75 \stackrel{*}{=} 4584$

on aura $F(r) = 3$, $F(N) = 3$, mais on sait

que ce n'est pas la bonne réponse.

#11

on sait que $\varphi(n) = \varphi(851) = (23-1)(37-1)$
 $= 792.$

on cherche alors $d \in \{1, \dots, \underbrace{851-1}_{=850}\}$ tel que

$$47 \cdot d \equiv 1 \pmod{792}.$$

on a que $(47, 792) = 1$. alors $\exists d, f$ tels que
 $1 = f \cdot 792 + 47 \cdot d \equiv 47 \cdot d \pmod{792}$

On cherche alors ce d avec l'algorithme d'Euclide.

$$792 = 16 \cdot 47 + 40 \quad (1)$$

$$47 = 1 \cdot 40 + 7 \quad (2)$$

$$40 = 5 \cdot 7 + 5 \quad (3)$$

$$7 = 1 \cdot 5 + 2 \quad (4)$$

$$5 = 2 \cdot 2 + 1 \quad (5)$$

$$(1) \quad 40 = 792 - 16 \cdot 47$$

$$(2) \quad 7 = 47 - 1 \cdot 40$$

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

$$(4) \quad 2 = 7 - 5$$

$$(5) \quad 1 = 5 - 2 \cdot 2$$

(4)

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

(3)

$$= -2 \cdot 7 + 3(40 - 5 \cdot 7) = 3 \cdot 40 - 17 \cdot 7$$

(2)

$$= 3 \cdot 40 - 17(47 - 1 \cdot 40) = -17 \cdot 47 + 20 \cdot 40$$

(1)

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

$$= 20 \cdot 792 - 337 \cdot 47$$

alors $1 \equiv -337 \cdot 47 \pmod{792}$

on veut de $\{1, \dots, 850\}$, alors

$$-337 \equiv 455 \equiv d \pmod{792}$$

#12.

a)

on a $10^i \equiv (-1)^i \pmod{11}$ puisque $10 \equiv -1 \pmod{11}$

on sait aussi que N sera divisible par 11 si et seulement si $N \equiv 0 \pmod{11}$.

Alors, 11 divise N ssi

$$0 \equiv N$$

$$\equiv a_0 + a_1 \cdot 10 + a_2 \cdot 10^2 + \dots + a_{N-2} \cdot 10^{N-2} + a_{N-1} \cdot 10^{N-1} \pmod{11}$$

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

$$\equiv a_0 - a_1 + a_2 - a_3 + \dots + a_{N-2} \cdot (-1)^{N-2} + a_{N-1} \cdot (-1)^{N-1}$$

□

b). On remarque que $100 \equiv -1 \pmod{101}$.

Alors, par un processus similaire, 101 divise N ssi

$$0 \equiv N \pmod{101}$$

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

$$\equiv (a_0 + 10 \cdot a_1) + \underbrace{10^2}_{100} (a_2 + 10 a_3) + \underbrace{10^4}_{100^2} (a_4 + 10 a_5) + \dots \pmod{101}$$

$$\equiv (a_0 + 10 \cdot a_1) - (a_2 + 10 \cdot a_3) + (-1)^2 (a_4 + 10 a_5) + \dots \pmod{101}$$

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

$$\square 0 \equiv -(a_0 + 10 \cdot a_1) + (a_2 + 10 \cdot a_3) - (a_4 + 10 \cdot a_5) + \dots$$

□

Exercice B :

On a $(e_B, e_C) = 1$. Alors, il existe $x, y \in \mathbb{Z}$ tels que $e_B x + e_C y = 1$.

De plus, m_B et m_C sont calculés avec les clés d'encryption :

$$m^{e_B} \equiv m_B \pmod{n}$$

$$m^{e_C} \equiv m_C \pmod{n}$$

Alors, avec le calcul suivant on peut retrouver m :

$$m_B^x \cdot m_C^y \equiv m^{e_B x} \cdot m^{e_C y} \equiv m^{e_B x + e_C y} \equiv m \pmod{n}$$

n, e_B et e_C sont des données publiques.

Un malfaiteur interceptant les messages encryptés m_B et m_C pourra retrouver m en :

1. trouvant $x, y \in \mathbb{Z}$ tq $e_B x + e_C y = 1$

2. calculant $m_B^x \cdot m_C^y \equiv m \pmod{n}$.

Et boom, le message n'est plus confidentiel.

Exer C:

a) $\ll \text{Jet} \gg$

↓ Nombres associés aux lettres
10 5 20

↓ $a \equiv 3^N \pmod{29}$
5 11 25

↓ Nouvelles lettres
E K Y

b) 3^N , pour chaque valeur de $N \in \{1, \dots, 28\}$, va nous donner une valeur distincte modulo 29.

Alors, en connaissant seulement $\ll a \gg$, il est possible de retrouver le N de départ. Voici une façon de faire:

L'inverse modulo est l'élément a^{-1} tel que
 $a \cdot a^{-1} \equiv 1 \pmod{29}$.

Par ex: que vaut $3^{-1} \pmod{29}$?

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

$$2 = 1 \cdot 2 + 0 \Rightarrow 1 = 3 - 2 = 3 - (29 - 9 \cdot 3) = 10 \cdot 3 - 29$$

$$\Rightarrow 1 \equiv 10 \cdot 3 \pmod{29}$$

Alors, $3^{-1} \equiv 10 \pmod{29}$.

Maintenant, intéressons-nous à a^{-1} .

$$1 \equiv a \cdot a^{-1} \equiv a \cdot (a)^{-1} \equiv a \cdot (3^N)^{-1} \equiv a \cdot 3^{-N} \equiv a \cdot (3^{-1})^N \\ \equiv a \cdot 10^N \pmod{29}.$$

La technique serait alors la suivante:

- Vérifier si $a \cdot 10 \equiv 1 \pmod{29}$.
Lorsqu'il s'agit de ce cas, alors $N = 1$.
- Vérifier si $a \cdot 10^2 \equiv 1 \pmod{29}$.
Lorsqu'il s'agit de ce cas, $N = 2$.
- ... continuer jusqu'à obtenir $a \cdot 10^N \equiv 1 \pmod{29}$.

c) décoder $\ll X M F \gg$

nombres associés

24 13 6

Retrouver le $\ll N \gg$.

J'ai ici utilisé l'ordinateur.

24 26 18

Le mot décodé

X Z R