

ALICE & BOB
Initiation à la Cryptologie



**Université
de Limoges**

IREM Institut de Recherche
sur l'Enseignement des Mathématiques

<http://www.irem.unilim.fr/>

2017/2019

I/ Première partie : Les nombres premiers

Nombres premiers entre eux

On dit que deux nombres entiers a et b sont premiers entre eux si leur $PGCD$ est 1 :

“ a et b sont premiers entre eux si
 $PGCD(a; b) = 1$ ”

Par exemple 5 et 12 sont premiers entre-eux car $PGCD(5; 12) = 1$; 28 et 49 ne le sont pas car $PGCD(28; 49) = 7$.

Nombres premiers

On appelle « nombre premier » tout entier naturel p ayant exactement deux diviseurs, lui-même et 1.

“ p est premier si
 pour tout $m \in \mathbb{N}, m < p, PGCD(p; m) = 1$ ”

Ainsi, 20 qui est divisible par 1, 2, 4, 5, 10 et 20 n'est pas un nombre premier ; 17 qui n'est divisible que par 1 et 17 est un nombre premier.

Procédure de recherche de nombres premiers

Vérifier si un nombre entier N est un nombre premier se nomme « test de primalité ». Il en existe plusieurs sortes, plus ou moins complexes, plus ou moins rapides. . .

Pour un élève de lycée ou de collège, la façon la plus simple - mais sans doute la moins efficace aussi - consiste à effectuer la division euclidienne du nombre N par tous les entiers successifs de 1 à \sqrt{N} et de vérifier pour chaque calcul si le reste obtenu est nul ou non.

Propriété : Divisibilité par m

La divisibilité d'un nombre N par le nombre m peut s'exprimer de différentes façons.

“ Un entier naturel n est divisible par m si et seulement si :

- le reste de la division euclidienne de N par m est nul,
- $N \equiv 0 \pmod{m}$ (N est congru à 0 modulo m),
- la partie décimale du quotient $\frac{N}{m}$ est nulle,
- la partie entière du quotient $\frac{N}{m}$ est égale au quotient $\frac{N}{m}$. ”

Activité : Nombres premiers entre-eux

Établissez la liste ordonnée L_n de tous les nombres strictement inférieurs à n et premiers avec n lorsque $n = 12, n = 19$ et $n = 35$ (*) :

1. $L_{12} = \{ \dots \}$
2. $L_{19} = \{ \dots \}$
3. $L_{35} = \{ \dots \}$

Activité : Trouver des nombres premiers

Établissez une liste ordonnée de tous les nombres premiers (†) de 1 à 100 :

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

(*). La plupart des calculatrices de lycée possèdent une fonction de calcul du $PGCD$ de deux nombres entiers.

(†). L'annexe de ce document propose un algorithme de recherche

Activité : Test de primalité

3

Les nombres suivants sont-ils premiers ?

331 1789 1973 2017 2099 207030040050 5^{99} 2017^{2018} 592159 4233683

Activité : Factoriser un nombre entier

4

Écrivez chaque nombre n comme un produit de deux nombres entiers p et q différents de 1 et n .

factoriser $n = 51$

51 = ×

factoriser $n = 8633$

8633 = ×

factoriser $n = 60491$

60491 = ×

II/ Seconde partie : L'exponentiation modulaire

⊕ Petit théorème de Fermat

Soit $a \in \mathbb{N}$ et p un nombre premier non diviseur de a ,

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

⊕ Théorème d'Euler

Soit p et q deux nombres premiers, on pose $n = pq$.
Pour tout entier naturel a premier avec n ,

$$a^{(p-1)(q-1)} \equiv 1 \pmod{n}$$

Activité : Trouver le reste d'une division euclidienne lorsque le dividende est un grand nombre

5

1. Calculez $2^8 \pmod{11}$ 2. Calculez $3^{25} \pmod{29}$

$2^8 \pmod{11}$

$3^{25} \pmod{29}$

Activité : Trouver un exposant modulaire

6

1. Déterminez k tel que $2^k \equiv 6 \pmod{11}$ 2. Déterminez k tel que $3^k \equiv 26 \pmod{29}$

solution de $2^k \equiv 6 \pmod{11}$

$k =$

solution de $3^k \equiv 26 \pmod{29}$

$k =$

III/ Troisième partie : Le codage RSA


🗨️ Activité : Se fabriquer une clef publique de chiffrement


7

Vous allez produire une clef publique de chiffrement que vous mettrez en évidence sur votre plan de travail.


1. Choisissez deux nombres premiers p et q et calculez le produit $n = pq$:

 p

 q

 n


2. Calculez $\varphi(n) = (p - 1) \times (q - 1) = \dots\dots\dots$

 $\varphi(n)$


Ce nombre appelé « indicatrice d'Euler », représente le nombre de nombres premiers avec n ; c'est à dire le nombre d'entiers dont le plus grand diviseur commun (PGCD) avec n est 1.

3. Choisissez un nombre c premier avec $\varphi(n)$.

Il suffit de vérifier avec la calculatrice que $PGCD(c; \varphi(n)) = 1$ (on note aussi $c \wedge \varphi(n) = 1$).

 c

4. Votre clef publique est prête, c'est le couple $(c; n)$ que vous pouvez afficher pour vos camarades : ils l'utiliseront pour vous faire parvenir des messages chiffrés.

 $(c; n)$


🗨️ Activité : Se fabriquer une clef privée de déchiffrement (avec l'aide des professeurs)

8


Vous allez produire une clef privée qui va vous permettre de déchiffrer les messages qui vous parviendront.

1. Calculez l'inverse modulaire d de c modulo $\varphi(n)$; c'est à dire le nombre d tel que :

$$c \times d \equiv 1 \pmod{\varphi(n)} \quad \text{ou encore} \quad d \equiv c^{-1} \pmod{\varphi(n)}$$

 d

2. Votre clef privée est prête, c'est le couple $(d; n)$ que vous devez impérativement conserver secret.

 $(d; n)$

Activité : Chiffrer un message

9

Vous allez maintenant chiffrer un message court (5/10 lettres) que vous transmettez au groupe de votre choix. Pour cela, on utilisera la table de codage alpha-numérique suivante :

A = 01	B = 02	C = 03	D = 04	E = 05	F = 06	G = 07	H = 08	I = 09	J = 10	K = 11	L = 12	M = 13
N = 14	O = 15	P = 16	Q = 17	R = 18	S = 19	T = 20	U = 21	V = 22	W = 23	X = 24	Y = 25	Z = 26

1. Notez la clef publique $(c'; n')$ de chiffrement du groupe de votre choix :

 $(c'; n')$ clé publique du groupe destinataire du message

2. Écrivez en clair le message que vous souhaitez faire parvenir au groupe puis procédez à son codage : chaque lettre (dans la réalité, ce sont des groupes de lettres) est associé à un nombre M_i . Dans ce cas, votre message n'est fait que de nombres entre 01 et 26.

 message en clair

 message codé

3. Chiffrez chaque nombre M_i obtenu par l'exponentiation modulaire suivante :

$$C_i = M_i^{c'} \pmod{n'}$$

 message chiffré à envoyer

4. Remettez à son destinataire le message chiffré que vous avez obtenu. Ce message peut même être rendu public car seul le destinataire sera en mesure de le déchiffrer.

Activité : Déchiffrer un message

10

Vous avez reçu un message ? Vous n'aurez aucun mal à le déchiffrer avec votre clé privée $(d; n)$ de déchiffrement.

1. Notez soigneusement le message chiffré reçu :

 message chiffré reçu

2. Chaque groupe de deux chiffres du message reçu correspond à une lettre chiffrée avec votre clé publique. Déchiffrez chacune d'elles en appliquant la formule ci-dessous puis procédez à la transcription du message en lettres :

$$M_i = C_i^d \pmod{n}$$

 message déchiffré

 message en clair

3. Remerciez votre correspondant par un message chiffré.

Un algorithme de recherche de nombres premiers

L' algorithme suivant permet la recherche de nombres premiers dans un intervalle choisi par l'utilisateur. Celui-ci renseigne la borne inférieure \min et la borne supérieure \max ; le reste du travail est effectué lors de la boucle itérative « Pour ».

Lors de chaque itération, on teste si le nombre N est divisible par tous les entiers n qui sont inférieurs ou égaux à la racine carrée de N (boucle tant que). Si aucun des entiers n n'est diviseur de N alors le test de primalité est positif.

Bien que simple, la méthode est malheureusement coûteuse en temps car elle effectue des calculs inutiles : en effet, si N n'est pas divisible par un entier n , alors N n'est divisible par aucun des multiples de n ...

Recherche de nombres premiers dans un intervalle [\min ; \max]

```
1 saisir min
2 saisir max
3 pour  $N$  allant de min à max faire
4    $D \leftarrow 2$ 
5    $P \leftarrow 1$ 
6   tant que  $D \leq \sqrt{N}$  et  $P = 1$  faire
7     si partie entière de  $(N \div D) = N \div D$  alors
8        $P \leftarrow 0$ 
9     sinon
10       $D \leftarrow D + 1$ 
11  si  $P = 1$  alors
12  afficher  $N$ 
```

Un algorithme d'exponentiation modulaire

L' algorithme suivant permet la recherche du reste de la division euclidienne d'un nombre B à l'exposant E par un entier M .

L'avantage principal de cet algorithme est qu'il permet de traiter de très grands nombres sans devoir réellement les calculer. Magique !

Calcul de R dans $B^E \equiv R \pmod{M}$

```
1 saisir  $B$ 
2 saisir  $E$ 
3 saisir  $M$ 
4  $R \leftarrow B \pmod{M}$  pour  $I$  allant de 2 à  $E$  faire
5    $R \leftarrow (R \times B) \pmod{M}$ 
6 afficher  $R$ 
```

N.B. : Certaines calculatrices possèdent déjà cette fonction sans qu'il soit nécessaire de les programmer.