

**math202 : mathématiques pour le numérique**  
**TD 5 : cryptographie asymétrique, arithmétique**

Pierre Hyvernât  
Laboratoire de mathématiques de l'université de Savoie  
bâtiment Chablais, bureau 17, poste : 94 22  
email : [Pierre.Hyvernât@univ-savoie.fr](mailto:Pierre.Hyvernât@univ-savoie.fr)  
www : <http://www.lama.univ-savoie.fr/~hyvernât/>

**Exercice 1 : arithmétique modulaire, puissances**

*Question 1.* Faites les calculs suivants (sans calculatrice)

- $3^{16} \bmod 79$ ,
- $3^{20} \bmod 79$ ,
- $5^{32} \bmod 47$ ,
- $5^{41} \bmod 47$ .

*Question 2.* En utilisant la formule

$$\begin{cases} g^0 = 1 \\ g^{2n} = g^n \times g^n \\ g^{2n+1} = g^n \times g^n \times g \end{cases}$$

et une fonction récursive, programmez une méthode efficace pour calculer le résultat de  $g^n \bmod m$ , même lorsque  $n$  est très grand.

*Question 3.* Estimez le nombre d'opérations faites pour calculer  $3^n \bmod 10^{100}$  lorsque  $n = 1024$ ,  $n = 1023$ ,  $n = 10^6$  et  $n = 10^9$ .

**Exercice 2 : échange de clés de Diffie Hellman**

*Méthode :*

- Alice et Bob choisissent un nombre premier  $p$  et un nombre  $g$  générateur de  $\mathbf{Z}_p$ , c'est à dire

$$\{g^1 \bmod p, g^2 \bmod p, g^3 \bmod p, \dots, g^{p-1} \bmod p\} = \{1, 2, \dots, p-1\}$$

- Alice choisit un nombre aléatoire  $a$  dans  $\mathbf{Z}_p$  et envoie  $g^a \bmod p$  à Bob
- Bob fait la même chose et envoie  $g^b \bmod p$  à Alice
- Alice reçoit  $B$  et calcule  $B^a \bmod p$  et Bob reçoit  $A$  et calcule  $A^b \bmod p$
- ils tombent sur le même résultat.

*Question 1.* Faites tourner l'algorithme d'échange de clé de Diffie-Hellman avec les valeurs suivantes

- $p = 11$  comme nombre premier
- $g = 2$  comme générateur de  $\mathbf{Z}/p\mathbf{Z}$
- $a = 4$  comme nombre secret choisi par Alice
- $b = 8$  comme nombre secret pour Bob

Détaillez les calculs en mettant en avant les messages échangés par Alice et Bob. Quelle est la clé ainsi obtenue ?

*Question 2.* Rappelez pourquoi Bob et Alice trouvent toujours le même résultat.

*Question 3.* Que se passe-t'il si le canal de communication est compromis et qu'un observateur malveillant (Eve) écoute les communications ?

Comment est-ce que Eve pourrait trouver le résultat partagé par Alice et Bob ?

Pourquoi n'est-ce pas raisonnable ?

*Question 4.* Adaptez l'échange de clé de Diffie-Hellman au cas où  $n$  personnes veulent échanger une clé commune.

### **Exercice 3 : attaque “man in the middle”**

Les systèmes cryptographiques mentionnés jusqu'à présents sont sûrs, même si quelqu'un écoute les communications.

Par contre, si un attaquant peut en plus modifier les messages, de nombreux systèmes sont vulnérables à une attaque “man in the middle” : un attaquant (Eve) intercepte les message entre Alice et Bob et se fait passer pour eux.

*Question 1.* Décrivez en détail le fonctionnement d'une telle attaque où Eve arrive à décrypter tous les messages entre Alice et Bob, sans qu'ils ne s'en rendent compte.

*Question 2.* Chercher des solutions pour contrer ce type d'attaques.