

## info607 : mathématiques pour l'informatique

### TD 5 : cryptographie 2 (cryptographie à clé publique)

Pierre Hyvernat  
Laboratoire de mathématiques de l'université de Savoie  
bâtiment Chablais, bureau 22  
téléphone : 04 79 75 94 22  
email : Pierre.Hyvernat@univ-savoie.fr  
www : <http://www.lama.univ-savoie.fr/~hyvernat/>

#### Exercice 0 : cryptographie sans clé

*Rappel et notation* :  $p$  est un nombre premier

- pour envoyer  $M < p - 1$ , Alice choisit un nombre  $a$  secret premier avec  $p - 1$  et envoie  $X = M^a \bmod p$  à Bob
- Bob choisit un nombre  $b$  premier avec  $p - 1$  et renvoie  $Y = X^b \bmod p$  à Alice
- Alice renvoie  $Z = Y^{a'} \bmod p$  à Bob, où  $a'$  est l'inverse de  $a$  modulo  $p - 1$
- Bob calcule  $Z^{b'}$  où  $b'$  est l'inverse de  $b$  modulo  $p - 1$ . Le résultat est le message  $M$

*Question 1* : en utilisant ce système, encryptez le nombre 9 en partant du nombre premier 13. Alice et Bob utiliseront les nombres  $a = 5$  et  $b = 11$ . Que constatez-vous ?

*Question 2* : même question en utilisant  $a = 3$  et  $b = 7$  pour coder le message 7. Que constatez-vous ?

*Question 3* : en utilisant vos calculatrices / ordinateurs, utilisez les nombres  $p = 1367$   $a = 129$  et  $b = 1201$  pour transmettre  $M = 666$ .

#### Exercice 1 : cryptographie à clé publique, système Elgamal

*Rappel et notation* :  $p$  est un nombre premier et  $g$  est un générateur du groupe  $\mathbf{Z}_p$  ;

- Bob choisit un nombre  $b$  secret et publie sa clé  $K_B = g^b \bmod p$
- pour envoyer  $M$ , Alice choisit un nombre  $k$  secret et envoie  $(g^k, K_B^k * M \bmod p)$  à Bob
- à la réception de  $(C_1, C_2)$ , Bob calcule  $C_2 / C_1^b$  et obtient  $M$ .

*Question 1* : en prenant  $p = 13$  et  $g = 2$ , faites les calculs et vérifications suivantes

- $g$  est un élément générateur de  $\mathbf{Z}_p$
- quelle est la clé publique de Bob si sa clé privée est  $b = 9$  ?
- comment Alice code-t-elle le message 10 si elle choisit une clé temporaire  $k = 6$  ?
- comment Bob décode-t'il le message ? Est-ce que ça a marché ?

*Question 2* : que se passe-t'il si on utilise un nombre  $g$  qui n'est pas générateur ?

*Question 3* : que se passe-t'il si on utilise un nombre  $p$  non premier ?

*Question 4* : supposons qu'Alice utilise tout le temps la même clé  $k$  pour coder son message. Un observateur malveillant Eve peut alors obtenir des informations précieuses... Si Alice encode  $M_1$  et  $M_2$  avec  $k$  et Eve parvient à écouter les communications, elle pourra connaître la valeur de  $M_1/M_2$ . Comment ?

Comment est-ce que Eve peut mettre cette connaissance à profit ?

## Exercice 2 : le système RSA (Rivest, Shamir, Adleman)

Rappel et notation :

- Bob choisit deux nombres premiers différents  $p$  et  $q$  et un nombre  $d$  premier avec  $(p-1)(q-1)$ . Il publie les nombres  $n = pq$  et  $e = d^{-1} \pmod{(p-1)(q-1)}$
- pour lui envoyer  $M$ , Alice calcule  $C = M^e \pmod{n}$ . Elle envoie  $C$  à Bob.
- pour décrypter, Bob calcule  $C^d \pmod{n}$  et obtient  $M$

Question 1 : on suppose que Bob a choisi comme clé privée les nombres  $p = 3$ ,  $q = 11$  et  $d = 3$

- quelle est la clé publique de Bob ?
- comment Alice s'y prend elle pour envoyer le message 12 à Bob ?
- comment Bob décrypte-t'il le message d'Alice ?

Question 2 : pour la preuve que RSA fonctionne, on a dit "Bob reçoit  $C = M^e \pmod{n}$ , il obtient le message en calculant  $C^d \pmod{n}$ ; ça marche par le théorème d'Euler (car on a  $M^{\varphi(n)} = 1 \pmod{n}$ )." Ceci n'est pas tout à fait exact, car le théorème d'Euler demande que  $M$  soit premier avec  $n$ .

Corrigez la justification de RSA en montrant les choses suivantes :

- $M^{e*d} = M \pmod{p}$
- $M^{e*d} = M \pmod{q}$
- si  $u = v \pmod{p}$  et  $u = v \pmod{q}$  alors  $u = v \pmod{pq}$

Question 3 : on suppose que Bob possède deux clés privées  $d_1$  et  $d_2$  qui engendrent deux clés publiques  $(e_1, n)$  et  $(e_2, n)$ . (Par exemple ; Bob vient de changer de clé...) Alice veut lui envoyer un message  $M$ , mais pour être sûr que Bob le reçoive bien, elle l'envoie en deux exemplaires : une fois en le cryptant avec la première clé (elle envoie  $C_1$ ), une fois en cryptant avec la deuxième clé (elle envoie  $C_2$ ).

Si Eve écoute les communications, elle peut parfois retrouver  $M$  : il suffit que  $e_1$  et  $e_2$  soient premiers entre eux et que  $C_1$  et  $C_2$  soient premiers avec  $n$ ... Comment fait-elle ?

(Indice : écrire la relation de Bezout entre  $e_1$  et  $e_2$ .)

Que se passe-t'il si  $C_1$  ou  $C_2$  n'a pas d'inverse ? Est-ce que ça arrive souvent ?