

# Cryptographie : le système RSA

Aurélien Blais, Nicolas Iung

February 5, 2019

# 1 Principe du chiffrement RSA

## 1.1 Question 1

### 1.1.1 Montre que $cd = 1 + k(p-1)(q-1)$

En utilisant le théorème de Bezout  $au + bv = 1$

On pose

$$\begin{aligned}a &= c \\u &= d \\b &= \varphi(n) \\v &= -k\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}cd + -k\varphi(n) &= 1 \\cd &= 1 + k\varphi(n) \\ \text{Or } \varphi(n) &= (p-1)(q-1) \\cd &= 1 + k(p-1)(q-1)\end{aligned}$$

## 1.2 Question 2

### 1.2.1 Dédurre que $cd \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$

On sait que

$$\begin{aligned}a &\equiv b \pmod{c} \\ \iff a &= b + kc\end{aligned}$$

On peut donc en déduire que

$$\begin{aligned}cd &= 1 + k(p-1)(q-1) \\cd &= 1 + k\varphi(n) \\cd &\equiv 1 \pmod{\varphi(n)}\end{aligned}$$

### 1.2.2 Conclure que si $c$ et $\varphi(n)$ premiers entre eux, il existe toujours un entier $d$ inverse de $c$ modulo $\varphi(n)$

On a  $cd \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$   
Or on dit que  $a$  est l'inverse de  $b \equiv \pmod{n}$   
Si et seulement si  $ab \equiv 1 \pmod{n}$   
On a donc  $d$  inverse de  $c \pmod{\varphi(n)}$

## 1.3 Question 3

### 1.3.1 Montrer que $M$ est premier avec $p$ et avec $q$

## 2 Premier exemple

### 2.1 Question 1

**2.1.1** Calculer  $n_1 = p_1 q_1$  et  $\varphi(n_1) = (p_1 - 1)(q_1 - 1)$  avec  $p_1 = 7307$  et  $q_1 = 5923$

$$\begin{aligned}n_1 &= p_1 q_1 \\n_1 &= 7307 * 5923 \\n_1 &= 43279361\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\varphi(n_1) &= (p_1 - 1)(q_1 - 1) \\ \varphi(n_1) &= (7307 - 1)(5923 - 1) \\ \varphi(n_1) &= 43266132\end{aligned}$$

### 2.2 Question 2

**2.2.1** Choisir un entier  $c_1$  premier avec  $\varphi(n_1)$  tel que  $c_1 < \varphi(n_1)$

On sait que 2 nombres sont premiers entre eux si leur *PGCD* est égal à 1  
Pour déterminer rapidement ce chiffre, on utilise un algorithme simple, ici en Ruby.

```
(2..43266131).each do |i|  
  if p.gcd(i) == 1  
    puts i  
    break  
  end  
end
```

L'algorithme itère simplement sur les entiers entre 2 et  $\varphi(n_1)$  et retourne le plus petit entier pour lequel  $PGCD(\varphi(n_1), i) = 1$  soit  $c_1 = 5$ .

## 3 Fonctions de base

### 3.1 Question 1

#### 3.1.1 Implémenter *exponentiationModulaire*( $x, k, n$ )

L'algorithme implémenté suit le pseudo-code suivant :

[https://en.wikipedia.org/wiki/Modular\\_exponentiation#Right-to-left\\_binary\\_method](https://en.wikipedia.org/wiki/Modular_exponentiation#Right-to-left_binary_method)

Ayant une complexité en  $O(\log(k))$

```
def self.exponentiation_modulaire(x, k, n)
  result = 1
  base = x
  while k > 0
    if (k & 1) == 1
      result = (result * base) % n
    end
    k = k >> 1
    base = (base * base) % n
  end
  result
end
```

### 3.2 Question 2

#### 3.2.1 Implémenter *euclideEtendu*( $a, b$ )

L'algorithme implémenté suit le pseudo-code suivant :

[https://fr.wikipedia.org/wiki/Algorithme\\_d%27Euclide\\_%C3%A9tendu#L'algorithme](https://fr.wikipedia.org/wiki/Algorithme_d%27Euclide_%C3%A9tendu#L'algorithme)

```
def self.euclide_etendu(a, b)
  r, u, v, r2, u2, v2, q = a, 1, 0, b, 0, 1, 0
  while(r2 > 0) do
    q = r/r2
    r, u, v, r2, u2, v2 = r2, u2, v2, r-q*r2, u-q*u2, v-q*v2
  end
  {pgcd: r, u: u, v: v}
end
```

La fonction retourne un *Hash*, c'est à dire ensemble clé  $\Rightarrow$  valeur

Tel que  $\{pgcd : valeur, u : valeur, v : valeur\}$

### 3.3 Question 3

#### 3.3.1 Implémenter *inverseModulaire(a, N)*

La méthode retourne l'inverse modulaire de  $(a, N)$  et se base sur la définition fournie ici :

[https://fr.wikipedia.org/wiki/Inverse\\_modulaire#Algorithme\\_d'Euclide\\_%C3%A9tendu](https://fr.wikipedia.org/wiki/Inverse_modulaire#Algorithme_d'Euclide_%C3%A9tendu)

Si  $a$  et  $N$  ne sont pas premiers entre eux, la méthode lève une exception.

```
def self.inverse_modulaire(a, n)
  val = euclide_etendu a, n
  raise Exception.new("Can't find value for a: #{a} and n: #{n}") unless val
  val[:u] % n
end
```

### 3.4 Question 4

#### 3.4.1 Implémenter *generationExposants(p, q)*

On déclare  $\varphi = (p - 1) * (q - 1)$  comme vu précédemment dans l'énoncé.

On déclare ensuite  $c = 2$ , afin de ne pas obtenir  $c = 1$ , qui est premier avec l'ensemble des entiers.

Pour obtenir  $c$ , on l'incrémente tant que  $PGCD(c, \varphi)$  n'est pas égal à 1.

Enfin, on retourne un *Hash* contenant la valeur de  $c$  et de  $d$  tel que  $d = \text{inverseModulaire}(c, \varphi)$

```
def self.generation_exposants(p, q)
  phi = (p - 1) * (q - 1)
  c = 2
  while c < phi
    break if c.gcd(phi) == 1
    c += 1
  end
  {c: c, d: inverse_modulaire(c, phi)}
end
```