# MAC0336/5723 Criptografia para Segurança de Dados
# Lista 2

**Mateus Agostinho dos Anjos**
NUSP: 9298191

## Exercício 1.

1. Temos como entrada: $n$ e $\Phi(n)$
2. Sabemos que no algoritmo do RSA: $n = p * q$ e $\Phi(n) = (p-1) * (q-1)$
3. Queremos descobrir $p$ e $q$ para fatorar $n$

Podemos manipular essas equações da seguinte forma:

$$p - 1 = \frac{\Phi(n)}{(q-1)} \quad , \quad (q-1) > 0$$

$$p = \frac{\Phi(n)}{q-1} + 1 \tag{I}$$

Substituindo (**??**) em $n = p * q$ temos:

$$n = \left(\frac{\Phi(n)}{q-1} + 1\right) * q$$

$$n = (\Phi(n) + q - 1) * q$$

$$n = \Phi(n) * q + q^2 - q$$

$$n = q^2 + (\Phi(n) - 1) * q \tag{II}$$

**Note que**, se isolássemos $q$ em (**??**) chegaríamos em:

$$n = p^2 + (\Phi(n) - 1) * p$$

Portanto as soluções de $p$ e $q$ são simétricas.

Como temos $n$ e $\Phi(n)$ podemos achar as raízes $r_1$ e $r_2$ de (**??**), sendo que $p = r_1$ e $q = r_2$, uma vez que $p$ e $q$ são primos a fatoração de $n$ será $p * q$, portanto temos um algoritmo *rápido* (solução de uma equação de segundo grau, podendo utilizar *bhaskara*) para encontrar a fatoração de $n$ .

■

## Exercício 2.

1. $n = 21$ e $a = 5$
   Fatorando $n - 1$ temos: $20 = 2^2 * 5$
   Portanto $t = 2$ e $c = 5$ Agora calcularemos os módulos

$$(5^5)^1 \equiv 17 \bmod 21$$
$$(5^5)^2 \equiv 16 \bmod 21$$
$$(5^5)^4 \equiv 4 \bmod 21$$

   $r_0 = 17$ , $r_1 = 16$ , $r_2 = 4$
   Como nenhum $r_x$ é igual a +1 ou -1 temos que o número 21 é composto.
   Esta resposta final está correta, uma vez que 21 é divisível por 3 e por 7 ele possui mais do que os 2 divisores naturais triviais, portanto não é primo.

2. $n = 13$ e $a = 2$
   Fatorando $n - 1$ temos: $12 = 2^2 * 3$
   Portanto $t = 2$ e $c = 3$ Agora calcularemos os módulos

$$(2^3)^1 \equiv 8 \bmod 13$$
$$(2^3)^2 \equiv 12 \bmod 13$$
$$(2^3)^4 \equiv 1 \bmod 13$$

   $r_0 = 8$ , $r_1 = 12$ $(-1)$, $r_2 = 1$
   Como $r_2$ é igual 1 e $r_x$ imediatamente anterior a ele é $r_1 = 12$ $(-1)$ o número $n$ é dado como primo.
   Esta resposta final está correta, uma vez que 13 é primo.

## Exercício 3.

**Enunciado:**
Demonstre que se $x$ é uma raiz quadrada de 1 mod $n$ distinto de 1 mod $n$ e de $-1$ mod $n$, então $mdc(x - 1, n)$ e $mdc(x + 1, n)$ são ambos divisores não triviais de $n$.

**Demonstração:**
Temos, por suposição, que x é uma raiz quadrada de 1 mod $n$, portanto:

$$x^2 \equiv 1 \bmod n$$
$$x^2 - 1 \equiv 0 \bmod n$$
$$(x - 1)(x + 1) \equiv 0 \bmod n \quad \text{(I)}$$

Da equação (**??**) sabemos que $n$ divide o produto de $(x - 1)(x + 1)$, portanto $n$ tem fatores em comum com $(x - 1)$ e com $(x + 1)$.

$$\frac{(x-1)(x+1)}{n} = i, \text{para algum } i \in \mathbb{N}$$

Portanto podemos pegar o $mdc(x-1,n)$ bem como o $mdc(x+1,n)$ como divisores não triviais de $n$.

■

## Exercício 4.

**Enunciado:**
Demonstre que se $q, r$ são primos distintos, $n = qr$, $0 < a < n$, e se $x, y$ são raízes quadradas de $a$ mod $n$ tais que $y \neq x \bmod n$ e $y \neq n - x \bmod n$, então $mdc(x-y,n) = q$ ou $= r$.

**Demonstração:**
Temos:

- $n = qr$
- $q, r$ são primos distintos.
- $x^2 \equiv a \bmod n$
- $y^2 \equiv a \bmod n$
- $y \neq x \bmod n$
- $y \neq n - x \bmod n$

Operando com o que nos foi dado:

$$x^2 - y^2 \equiv 0 \bmod n$$
$$(x+y)(x-y) \equiv 0 \bmod n$$
$$\text{Como } y \neq x \bmod n \text{ Então } (x-y) \neq 0$$
$$\text{Como } y \neq n - x \bmod n \text{ Então } (x+y) \neq 0$$
$$\text{Sendo assim: } \frac{(x+y)(x-y)}{n} = i, \text{para algum } i \in \mathbb{N} \qquad \text{(I)}$$
$$\text{Portanto } n \text{ tem fator(es) em comum com } (x+y) \text{ e } (x-y)$$

Como $n = qr$ e $q, r$ são primos distintos, os únicos divisores de $n$ são: $1, q, r, n$.
Podemos reescrever (**??**) substituindo $n$ por $qr$:

$$\text{Sendo assim: } \frac{(x+y)(x-y)}{qr} = i, \text{para algum } i \in \mathbb{N}$$

Portanto $mdc(x-y,n) = q$ ou $= r$.

■