

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 (I) 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 (I) 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 (II), 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

$$(5^5)^1 \equiv 17 \pmod{21}$$

$$(5^5)^2 \equiv 16 \pmod{21}$$

$$(5^5)^4 \equiv 4 \pmod{21}$$

$$r_0 = 17, r_1 = 16, r_2 = 4$$

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

$$(2^3)^1 \equiv 8 \pmod{13}$$

$$(2^3)^2 \equiv 12 \pmod{13}$$

$$(2^3)^4 \equiv 1 \pmod{13}$$

$$r_0 = 8, r_1 = 12, r_2 = 1$$

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 $\text{mdc}(x - 1, n)$ e $\text{mdc}(x + 1, n)$ são ambos divisores não triviais de n .

Demonstração:

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

$$x^2 \equiv 1 \pmod{n}$$

$$x^2 - 1 \equiv 0 \pmod{n}$$

$$(x - 1)(x + 1) \equiv 0 \pmod{n} \tag{I}$$

Da equação (I) 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 $\text{mdc}(x-1, n)$ bem como o $\text{mdc}(x+1, n)$ 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 $a \bmod n$ tais que $y \not\equiv x \bmod n$ e $y \not\equiv n - x \bmod n$, então $\text{mdc}(x - y, n) = q$ ou $= r$.

Demonstração:

Temos:

- $n = qr$
- q, r são primos distintos.
- $x^2 \equiv a \bmod n$
- $y^2 \equiv a \bmod n$
- $y \not\equiv x \bmod n$
- $y \not\equiv n - x \bmod n$

Operando com o que nos foi dado:

$$\begin{aligned}x^2 - y^2 &\equiv 0 \bmod n \\(x + y)(x - y) &\equiv 0 \bmod n \\ \text{Como } y &\not\equiv x \bmod n \text{ Então } (x - y) \not\equiv 0 \\ \text{Como } y &\not\equiv n - x \bmod n \text{ Então } (x + y) \not\equiv 0 \\ \text{Sendo assim: } &\frac{(x + y)(x - y)}{n} = i, \text{ para algum } i \in \mathbb{N} \tag{I} \\ \text{Portanto } n &\text{ tem fator(es) em comum com } (x + y) \text{ e } (x - y)\end{aligned}$$

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

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

Portanto $\text{mdc}(x - y, n) = q$ ou $= r$. ■