Criptografia

Código de Chave Pública: está baseado em algoritmos que requerem chaves assimétricas:

- Existem duas chaves distintas, uma pública e outra privada.
- A chave pública fica à disposição de qualquer pessoa e é utilizada para codificar uma mensagem.
- O receptor da mensagem possui a chave privada e será a única pessoa capaz de decodificar a mensagem.

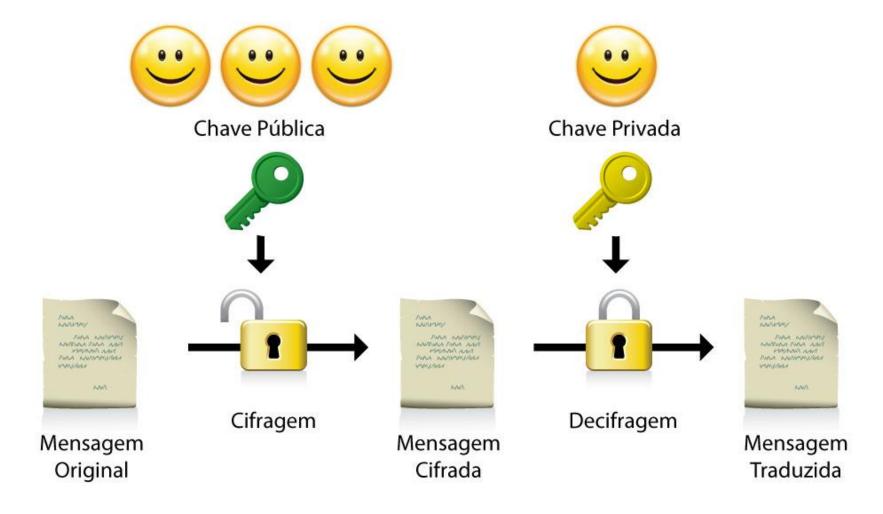
Criptografia

Código de Chave Pública:

O método criptografia mais conhecido de chave pública é o RSA, que foi criado em 1977.

RSA: Iniciais de Rivest, Shamir e Adleman

 Utiliza a teoria dos números para a codificação e decodificação de mensagens.



- Escolha dois primos distintos muito grandes *p* e *q* (Essa informação é mantida em segredo)
- Calcule n = p.q (n é a chave pública)
- Para codificar a mensagem use n
- Para decodificar a mensagem use p e q
- Quebrar o RSA consiste em fatorar n, que leva muito tempo se n for grande.

• Exemplo: Você está implementando ó RSA para uma loja, a loja possui a informação dos números primos p e q. Quando um cliente compra na loja via web, o computador da loja envia para o computador do cliente a chave n para poder codificar os dados do cartão de crédito e enviá-los para o computador da loja.

Criptografia RSA: Método

• Escolha p e q, faça:

$$-n = p.q$$

 $-\phi(n) = (p-1)(q-1)$

- Escolha e um número inteiro tal que:
 - $-e < \phi(n)$
 - $-mdc(e,\phi(n)) = 1$
 - -Então existe $d < \phi(n)$ tal que $1 = k\phi(n) + de$
- A chave de codificação será (e,n) e de decodificação (d,n)

• <u>Primeira etapa é a pré-codificação</u>, em que as letras são convertidas em números. Para isso, usaremos a seguinte tabela:

Α	В	C	D	Ε	F	G	Н	ı	J	K	L	M	
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	-
N	0	Р	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Υ	Z	
23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	

Paraty é linda

2510271029349914992118231310

em que 99 significa os espaços entre as palavras.

Α	В	C	D	E	F	G	Н	ı	J	K	L	M
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
N	0	Р	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Υ	Z
23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	33	34

- <u>Último passo da pré-codificação</u> é separar o número obtido em blocos, os quais devem ter números menores que *n*
- Escolhendo p = 11 e p = 13, então n = 11 * 13 = 143
- Então, 2510271029349914992118231310 pode ser quebrado em blocos: 25-102-7-102-93-49-91-49-92-118-23-13-10

Existem várias maneiras de quebrar em blocos, o único cuidado deve ser evitar que o bloco comece com 0

• A chave de codificação será (e,n) tal que $mdc (e,\phi(n))=1$ Logo,

n = 11 * 13 = 143, $\phi(n) = (10)(12) = 120$. O menor valor para $e \in 7$.

Cada bloco **b** será codificado da seguinte forma:

Cada bloco **b** será codificado da seguinte forma:

C(b)=resto da divisão de b^e por n

Para codificar 25-102-7-102-93-49-91-49-92-118-23-13-10 podemos usar algumas ferramentas computacionais (Matlab, Wolfram)

$$C(25) = mod (25^7, 143) = 64$$

 $C(102) = mod (102^7, 143) = 119$
 $C(7) = mod (7^7, 143) = 6 \dots$

Obtendo: 64-119-6-119-102-36-130-36-27-79-23-117-10

Decodificação

• 64-119-6-119-102-36-130-36-27-79-23-117-10

$$\phi(143) = (10)(12) = 120 e e = 7$$

- A chave de decodificação será (d,n) tal que $1=k\phi(n)+de$
- Determinemos quem é d: 1 = k. 120 + d. 7, dividindo 120 por 7, temos
- 120 = 7 * 17 + 1, $\log 0 1 = 120 + (-17) * 7$
- Como d é positivo, então fazemos d=120-17=103
- A chave de decodificação será (103,143)

Decodificação

• Definindo: D(a) = resto da divisão de a^{d} por n

$$D(64) = mod(64^{103}, 143) = 25 \dots$$

Dessa forma, voltaremos a mensagem inicial:

25-102-7-102-93-49-91-49-92-118-23-13-10

Decodificação

25-102-7-102-93-49-91-49-92-118-23-13-10

Paraty é linda