

# Segurança Computacional

## RSA

Ricardo de la Rocha Ladeira  
{ricardo.ladeira@ifc.edu.br}

# RSA

- ▶ Algoritmo de **criptografia assimétrica**.

# RSA

- ▶ Algoritmo de **criptografia assimétrica**.
- ▶ **Criptografia assimétrica** (ou de **chave pública**) é aquela que exige um par de chaves para cifragem e decifragem da informação. Uma chave é distribuída livremente (chamada *pública*) e outra é mantida sob sigilo (a chave *privada*). As chaves são unidas matematicamente, de forma que todo conteúdo cifrado por uma é decifrado somente pela outra e vice-versa.

# RSA

- ▶ Ronald **R**ivest, Adi **S**hamir e Leonard **A**dleman.
- ▶ Primeiro algoritmo a permitir criptografia e assinatura digital.

# RSA

- ▶ Utilizado em funções de criptografia e assinatura digital em diversos protocolos.
  - ▶ SSH
  - ▶ OpenPGP
  - ▶ SSL/TLS
  - ▶ ...
- ▶ Navegadores utilizam para estabelecer conexões seguras em uma rede insegura (Internet) e validar assinaturas digitais.

# RSA

- ▶ Está fundamentado na teoria dos números.
- ▶ Decifragem depende da fatoração de números, e costuma-se usar números **muito grandes**.
- ▶ O cálculo utiliza números primos e módulo (%).

# RSA

1. Escolha 2 números primos  $p$  e  $q$ .
2. Calcule  $n = p \times q$ .
3. Compute  $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$ .
4. Escolha  $e \mid 1 < e < \varphi(n)$ ,  $e$  e  $\varphi(n)$  coprimos<sup>1</sup>.
5. Compute  $d \mid (d \times e) \% \varphi(n) = 1$
6. Chave pública =  $(e, n)$
7. Chave privada =  $(d, n)$
8. Mensagem =  $x \rightarrow \text{MensagemC} = x^e \% n = y$
9. MensagemC =  $y \rightarrow \text{Mensagem} = y^d \% n = x$

Note que de Mensagem é possível obter MensagemC e vice versa.  
As chaves pública e privada são relacionadas matematicamente.

---

<sup>1</sup>Dois números naturais  $a$  e  $b$  são ditos *coprimos*, ou *primos entre si*, se  $\text{mdc}(a, b) = 1$ .

# RSA

Tabela: Exemplo de Codificação.

<b>A</b>	<b>B</b>	<b>C</b>	<b>D</b>	<b>E</b>	<b>F</b>	<b>G</b>	<b>H</b>	<b>I</b>	<b>J</b>	<b>K</b>	<b>L</b>	<b>M</b>
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
<b>N</b>	<b>O</b>	<b>P</b>	<b>Q</b>	<b>R</b>	<b>S</b>	<b>T</b>	<b>U</b>	<b>V</b>	<b>W</b>	<b>X</b>	<b>Y</b>	<b>Z</b>
23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35

\*99 = Espaço em branco.



# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?
- ▶ Quanto vale  $d$ , se foi escolhido  $e = 7$ ? E por que 7?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?
- ▶ Quanto vale  $d$ , se foi escolhido  $e = 7$ ? E por que 7?
- ▶ Qual é a chave pública?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?
- ▶ Quanto vale  $d$ , se foi escolhido  $e = 7$ ? E por que 7?
- ▶ Qual é a chave pública?
- ▶ Qual é a chave privada?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
  
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?
- ▶ Quanto vale  $d$ , se foi escolhido  $e = 7$ ? E por que 7?
- ▶ Qual é a chave pública?
- ▶ Qual é a chave privada?
- ▶ Como cifrar a mensagem “10” com a chave pública?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
  
- ▶ Quanto vale  $n$ ?
- ▶ Quanto vale  $\varphi(n)$ ?
- ▶ Quanto vale  $d$ , se foi escolhido  $e = 7$ ? E por que 7?
- ▶ Qual é a chave pública?
- ▶ Qual é a chave privada?
- ▶ Como cifrar a mensagem “10” com a chave pública?
- ▶ Como decifrar a mensagem “29” com a chave privada?

# RSA

- ▶  $p = 3$
- ▶  $q = 11$
- ▶  $n = 33$
- ▶  $\varphi(n) = 20$
- ▶  $e = 7$
- ▶  $d = 3$
- ▶  $pub = (7, 33)$
- ▶  $pri = (3, 33)$

# RSA

►  $M = 10 \rightarrow C = ?$

►  $M = 6 \rightarrow C = ?$

►  $M = 2 \rightarrow C = ?$

►  $M = 4 \rightarrow C = ?$



# RSA

- ▶  $p = 11$
  - ▶  $q = 13$
  - ▶  $n = 143$
  - ▶  $\varphi(n) = 120$
  - ▶  $e = 7$
  - ▶  $d = 103$
  - ▶  $pub = ?$
  - ▶  $pri = ?$
- 
- ▶ Mensagem criptografada: 64 – 119 – 6 – 119 – 102 – 36 – 130 – 36 – 27 – 79 – 23 – 117 – 10. Obter a original!

# RSA

- ▶ Mensagem criptografada: 64 – 119 – 6 – 119 – 102 – 36 – 130 – 36 – 27 – 79 – 23 – 117 – 10.
- ▶ Mensagem original: 25 – 102 – 7 – 102 – 93 – 49 – 91 – 49 – 92 – 118 – 23 – 13 – 10
- ▶ Olhando na tabela...

# RSA

- ▶ Mensagem criptografada: 64 – 119 – 6 – 119 – 102 – 36 – 130 – 36 – 27 – 79 – 23 – 117 – 10.
- ▶ Mensagem original: 25 – 102 – 7 – 102 – 93 – 49 – 91 – 49 – 92 – 118 – 23 – 13 – 10
- ▶ Olhando na tabela... PARATY É LINDA.

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $e = 7085$
- ▶  $n = 9047$
- ▶  $p = 83$
- ▶  $q = ?$
- ▶  $\varphi(n) = ?$
- ▶  $d = ?$

## 2. Decifrar a mensagem criptografada: 8655 – 1969 – 1563.

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $e = 7085$
- ▶  $n = 9047$
- ▶  $p = 83$
- ▶  $q = n/p = 9047/83 = 109$
- ▶  $\varphi(n) = ?$
- ▶  $d = ?$

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $e = 7085$
- ▶  $n = 9047$
- ▶  $p = 83$
- ▶  $q = n/p = 9047/83 = 109$
- ▶  $\varphi(n) = 82 * 108 = 8856$
- ▶  $d = ?$

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $e = 7085$
- ▶  $n = 9047$
- ▶  $p = 83$
- ▶  $q = n/p = 9047/83 = 109$
- ▶  $\varphi(n) = 82 * 108 = 8856$
- ▶  $d = 5$  (`rsad.py 7085 8856`)

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $e = 7085$
- ▶  $n = 9047$
- ▶  $p = 83$
- ▶  $q = n/p = 9047/83 = 109$
- ▶  $\varphi(n) = 82 * 108 = 8856$
- ▶  $d = 5$  (`rsad.py 7085 8856`)

## 2. Decifrar a mensagem criptografada: 8655 – 1969 – 1563.

- ▶  $8655^5 \% 9047 = 2930 = \text{TU}$
- ▶  $1969^5 \% 9047 = 1220 = \text{CK}$
- ▶  $1563^5 \% 9047 = 1427 = \text{ER}$
- ▶ TUCKER



# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $p = 127$
- ▶  $q = 211$
- ▶  $e = 4811$
- ▶  $n = 26797$
- ▶  $\varphi(n) = 26460$
- ▶  $d = ?$

## 2. Decifrar a mensagem criptografada: 17523 – 9183

# RSA

## 1. Complete:

- ▶  $p = 127$
- ▶  $q = 211$
- ▶  $e = 4811$
- ▶  $n = 26797$
- ▶  $\varphi(n) = 26460$
- ▶  $d = 11$  (`rsad.py 4811 26460`)

## 2. Decifrar a mensagem criptografada: 17523 – 9183

- ▶  $17523^{11} \% 26797 = 272$
- ▶  $9183^{11} \% 26797 = 810$
- ▶  $272810 \rightarrow 27 - 28 - 10 \rightarrow \text{RSA}$

# RSA

- ▶ Quando o RSA não é seguro?

# RSA

- ▶ Quando o RSA não é seguro?
  - ▶ Quando  $n$  é pequeno.
  - ▶ Quando  $d$  é pequeno ( $e$  é, tipicamente, 3 ou **65537**).
  - ▶ Quando  $e$  e  $d$  são iguais.
- ▶ Link interessante: [https://en.wikipedia.org/wiki/RSA\\_Factoring\\_Challenge](https://en.wikipedia.org/wiki/RSA_Factoring_Challenge)

# Segurança Computacional

## RSA

Ricardo de la Rocha Ladeira  
{ricardo.ladeira@ifc.edu.br}