

Criptografia

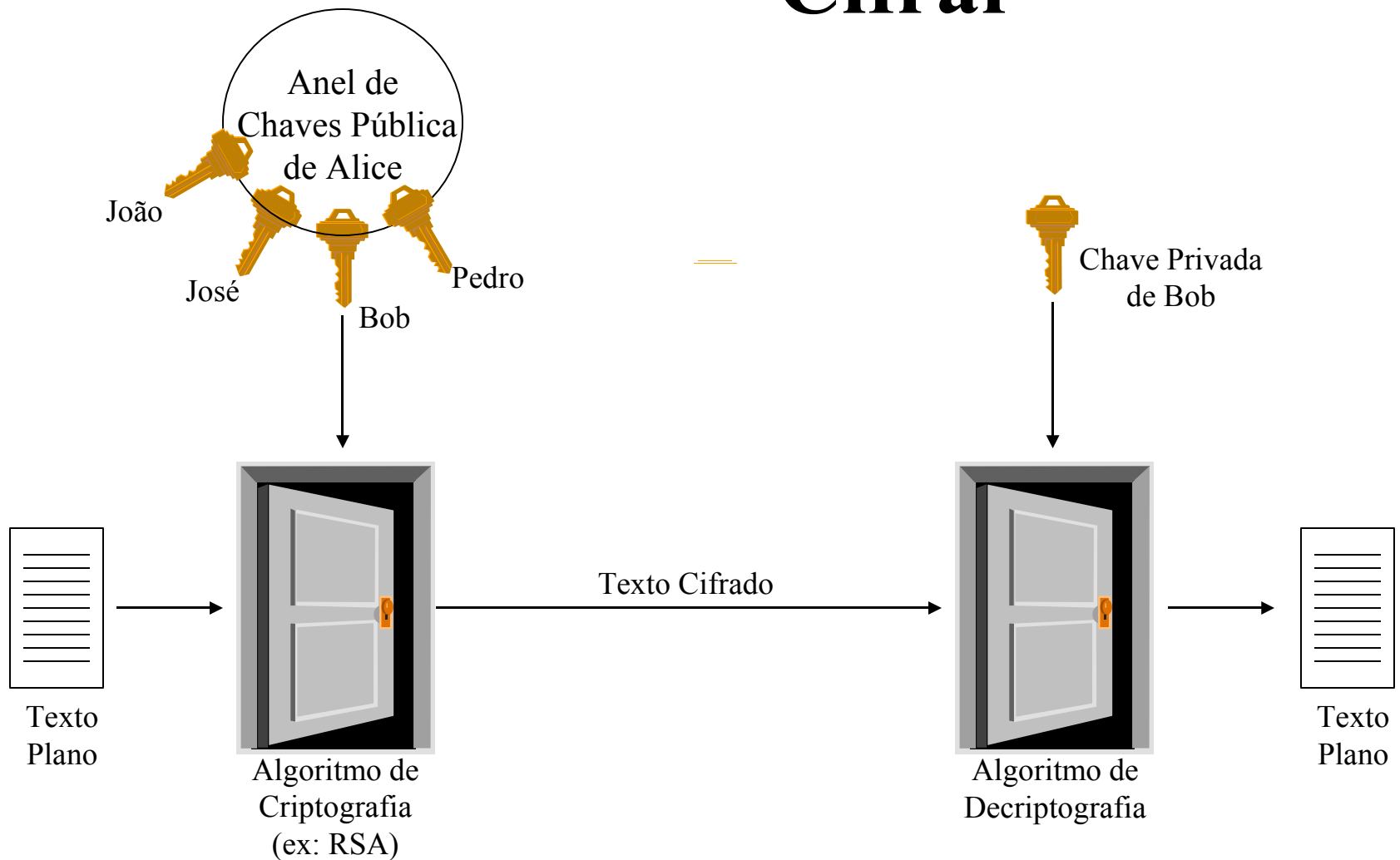
por

Chave Pública

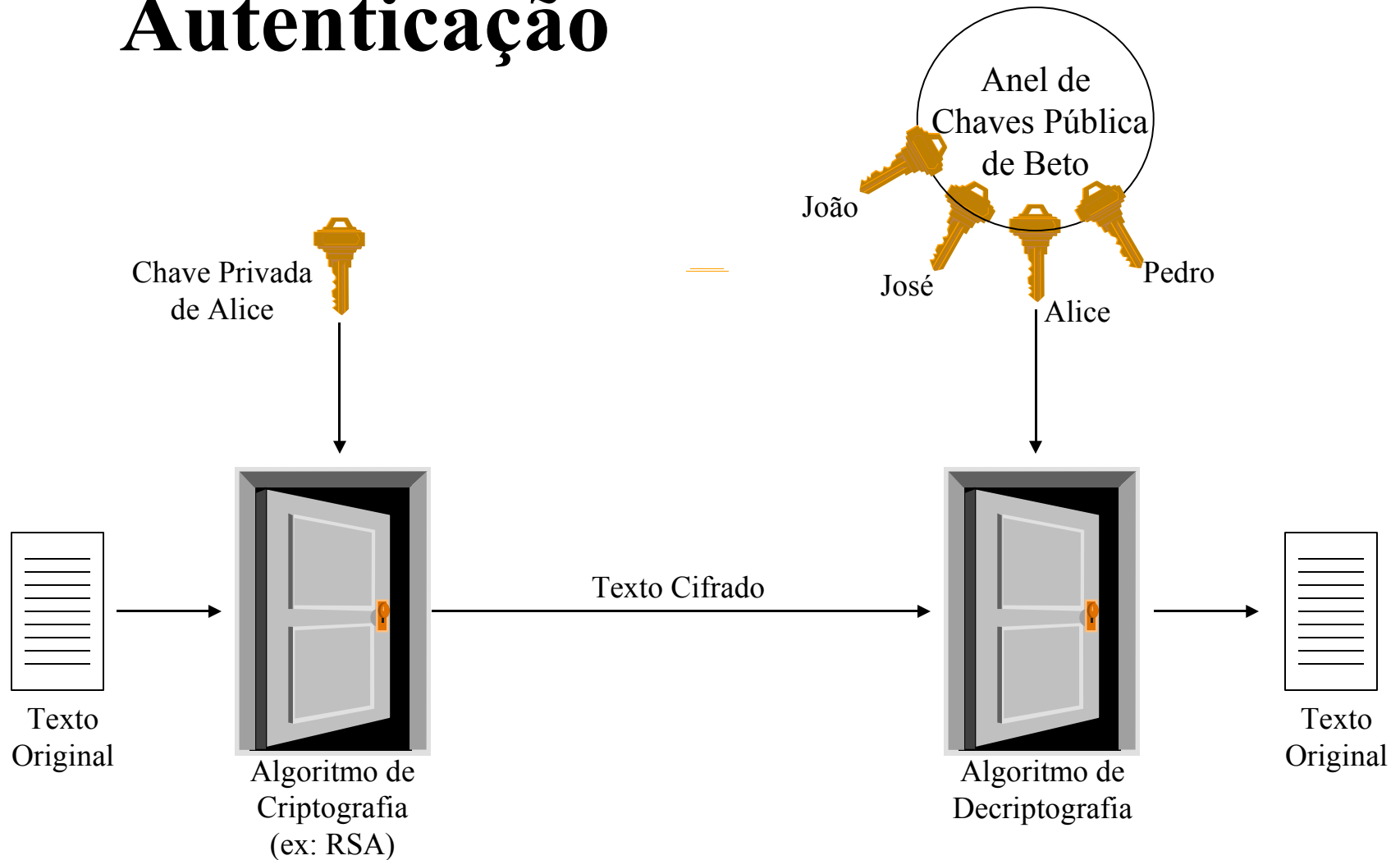
Algoritmo RSA

Prof. Ricardo Felipe Custódio, D.Sc.
INE-CTC-UFSC

Cifrar



Autenticação



Ron Rivest, Adi Shamir e Len Adleman

Blocos com valores binários menores que n
Tamanho do Bloco é k bits, onde $2^k < n \leq 2^{k+1}$

Texto
Cifrado

$$C = M^e \bmod n$$

$$M = C^d \bmod n = (M^e)^d \bmod n = M^{ed} \bmod n$$

Texto
Plano

$$KU = \{e, n\}$$

$$KR = \{d, n\}$$

Requisitos do Algoritmo

- É possível encontrar e , d , n tal que $M^{ed} = M \bmod n$ para todo $M < n$
- É relativamente fácil calcular M^e e C^d para todos os valores de $M < n$
- É improvável determinar d dado e , n

Detalhes Matemáticos

Dados p e q primos,
 n e m inteiros tal que $n = pq$, $0 < m < n$
e um k arbitrário

$$m^{k\phi(n)+1} = m^{k(p-1)(q-1)+1} \equiv m \pmod{n} \quad (\text{Eq. 7.8 - Corolário do Teor. Euler})$$

- $\phi(n)$ é a função totiente de Euler
Número de Inteiros Positivos menor
do que n e relativamente primos a n
- $\phi(pq) = (p-1)(q-1)$

$$\begin{aligned} M^{ed} &= M \pmod{n} \\ ed &= k \phi(n) + 1 \\ ed &\equiv 1 \pmod{\phi(n)} \\ d &\equiv e^{-1} \pmod{\phi(n)} \end{aligned}$$

Relativamente primos a $\phi(n)$

Algoritmo RSA

Geração da Chave

Selecione p,q	p e q primos
Calcular n = p x q	
Calcular $\phi(n) = (p-1)(q-1)$	
Selecionar e inteiro	$\gcd(\phi(n),e) = 1; 1 < e < \phi(n)$
Calcular d	$d = e^{-1} \bmod \phi(n)$
Chave Pública	KU={e,n}
Chave Privada	KR={d,n}

Cifrar

Texto Plano:	$M < n$
Texto Cifrado:	$C = M^e \bmod n$

Decifrar

Texto Plano:	C
Texto Cifrado:	$M = C^d \bmod n$

Exemplo

- Selecionar dois números primos: $p = 7$ e $q = 17$
- Calcular $n = pq = 7 \times 17 = 119$
- Calcular $\phi(n) = (p-1)(q-1) = 96$
- Selecionar e tal que e é relativamente primo a $\phi(n)$ e menor que $\phi(n)$; $e = 5$
- Determinar d tal que $de = 1 \pmod{96}$ e $d < 96$;
 $d = 77$, pois $77 \times 5 = 385 = 4 \times 96 + 1$
- $KU = \{5, 119\}$ e $KR = \{77, 119\}$

Continuação do Exemplo

Cifrar

$$KU = 5, 119$$

Texto
Original 19

$$19^5 \bmod 119 = 66$$

Texto Cifrado 66

Decifrar

$$KR = 77, 119$$

$$66^{77} \bmod 119 = 19$$

Texto Original 19

Aspectos Computacionais E/D

$$[(a \bmod n) \times (b \bmod n)] \bmod n = (a \times b) \bmod n$$

Seja $m = b_k b_{k-1} \dots b_0$

$$m = \sum_{b_i \neq 0} 2^i$$

$$a^m = a^{\sum_{b_i \neq 0} 2^i} = \prod_{b_i \neq 0} a^{2^i}$$

$$a^m \bmod n = \left[\prod_{b_i \neq 0} a^{2^i} \right] \bmod n = \prod_{b_i \neq 0} a^{2^i} \bmod n$$

$$d = a^b \bmod n$$

```
d = 1
para i = k passo -1 até 0 faça
    d = (d x d) mod n
    se bi = 1 então
        d = (d x a) mod n
    fim se
fim para
retorna d
```

[CORM 90]

Aspectos Computacionais Chaves

- Determinar dois primos **p** e **q**
 - $n = pq$ é conhecido
 - **r** randômico ($\approx 2^{200} \rightarrow \text{tentativas} = \ln(2^{200})/2 = 70$)
 - **a** < **r** randômico
 - Testa **r** para primalidade
 - Se **r** passa em vários testes, aceita-se **r**
- Selecionar **e** ou **d** e calcular o outro
 - Algoritmo Extendido de Euclides

Segurança do RSA

- Força Bruta
- Ataques Matemáticos
 - Fatorar Números Primos
 - Determinar $\phi(n)$ diretamente
 - Determinar d diretamente
- Ataques temporais

Fatoração

Número de dígitos Dec.	Aproximado de bits	Data	MIPS - Ano	Algoritmo
100	332	04/1991	7	sieve quadrático
110	365	04/1992	75	sieve quadrático
120	398	06/1993	830	sieve quadrático
129	428	04/1994	5000	sieve quadrático
130	431	04/1996	500	No. de campo sieve generalizado

Pentium 200 MHz = 50 MIPS

MIPS ano para fatorar

