

Criptografia Simétrica

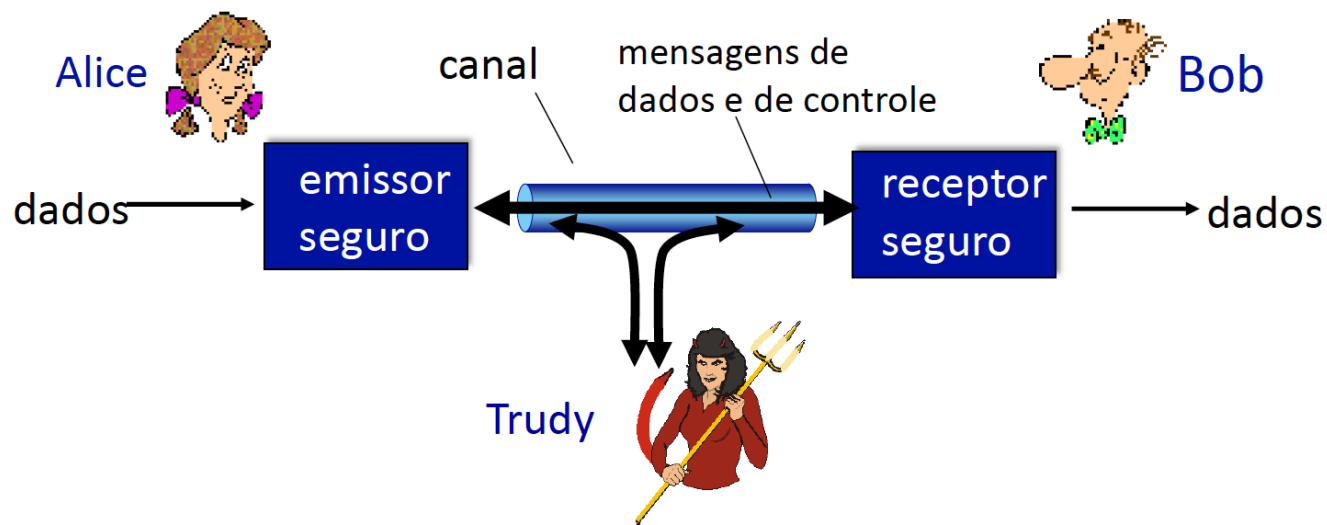
Introdução



Prof. Roberto Rodrigues-Filho
Dept. de Ciência da Computação (CIC)
Universidade de Brasília (UnB)

Amigos e inimigos: Alice, Bob, Trudy

- bem conhecidos no mundo da segurança de rede
- Bob e Alice (amigos!) querem se comunicar “com segurança”
- Trudy (intrusa) pode interceptar, excluir, adicionar mensagens





Criptografia Simétrica

Amigos e inimigos: Alice, Bob, Trudy

Quem seriam Bob e Alice?

- ... bem, Bobs e Alices da *vida real*!
- navegador/servidor da Web para transações eletrônicas (por exemplo, compras online)
- cliente/servidor de banco online
- servidores DNS
- roteadores BGP trocando atualizações da tabela de roteamento
- outros exemplos?

Existem bandidos por aí!

Q: O que um “cara mau” pode fazer?

A: Muito! (lembre-se da seção 1.6)

- **bisbilhotar** (*eavesdrop*): interceptar mensagens
- **inserir** ativamente mensagens na conexão
- **personificação**: pode falsificar (*spoof*) o endereço de origem no pacote (ou qualquer campo no pacote)
- **sequestro** (*hijacking*): “assumir” a conexão em andamento, removendo o remetente ou o destinatário, inserindo-se no lugar
- **negação de serviço** (*denial of service*): impedir que o serviço seja usado por outros (por exemplo, sobrecarregando recursos)

Criptografia de chave simétrica



Criptografia de chave simétrica: Bob e Alice compartilham a mesma chave (simétrica): K

- *por exemplo*, a chave é conhecer o padrão de substituição em uma cifra de substituição mono alfabética

Q: como Bob e Alice concordam com o valor da chave?

Esquema de criptografia simples

cifra de substituição: substituindo uma coisa por outra

- cifra monoalfabética: substitui uma letra por outra

texto simples: abcdefghijklmnopqrstuvwxyz

texto cifrado: mnbvcxzasdfghjklpoiuytrewq

exemplo: texto simples: bob. i love you. alice

 texto cifrado: nkn. s gktc wky. mgsbc

🔑 *Chave de encriptação*: mapeamento de um conjunto de 26 letras
para um conjunto de 26 letras

- Pontos negativos:
 - Poucas combinações: apenas 25 → ataques de força bruta
 - Análise estatística do uso de letras no alfabeto.

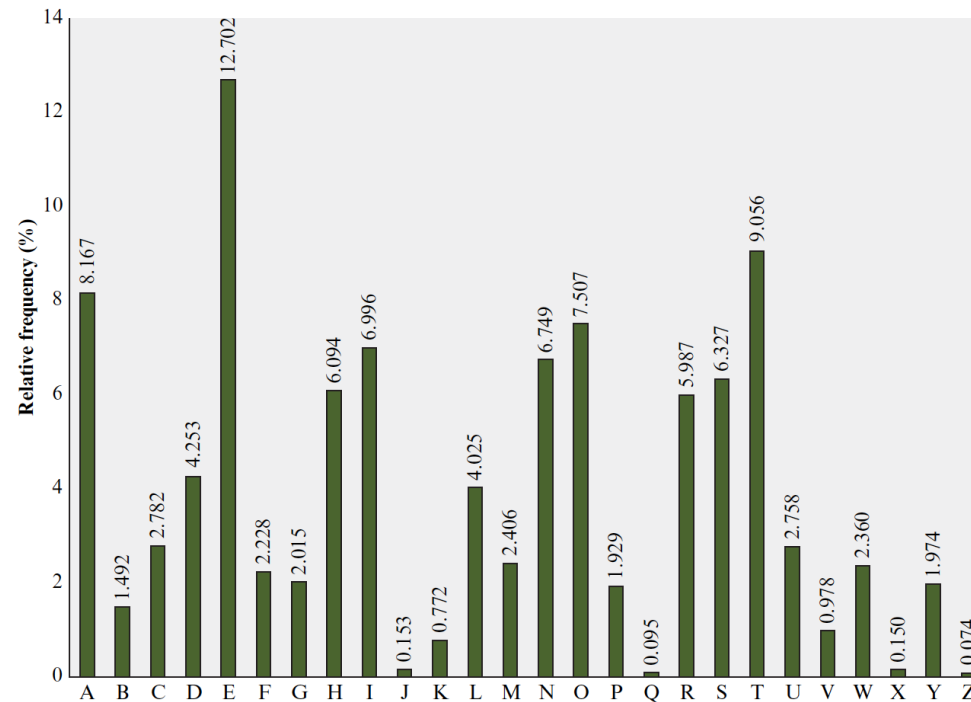


Figure 3.5 Relative Frequency of Letters in English Text



Criptografia Simétrica

- Pontos negativos:

UZQSOVUOHXMOPVGPOZPEVSGZWSZOPFPESXUDBMETSXAI Z
VUEPHZHMDZSHZOWSFPAPDTSVPQUZWYMXUZUHSX
EPYEPOPDZSZUFPOMBZWPFUPZHMDJUDTMOHMQ

- Pontos negativos:

UZQSOVUOHXMOPVGPOZPEVSGZWSZOPFPESXUDBMETSXAI Z
VUEPHZHMDZSHZOWSFPAPDTSVPQUZWYMXUZUHSX
EPYEPOPDZSZUFPOMBZWPFUPZHMDJUDTMOHMQ

P 13.33	H 5.83	F 3.33	B 1.67	C 0.00
Z 11.67	D 5.00	W 3.33	G 1.67	K 0.00
S 8.33	E 5.00	Q 2.50	Y 1.67	L 0.00
U 8.33	V 4.17	T 2.50	I 0.83	N 0.00
O 7.50	X 4.17	A 1.67	J 0.83	R 0.00
M 6.67				

- Pontos negativos:

UZQSOVUOHXMOPVGPOZPEVSGZWSZ
VUEPHZHMDZSHZOWSFPAPDTSVPQ
EPYEPOPDZSZUFPOMBZWPFUPZHMC

P	13.33	H	5.83	F	3.33	B	1.67
Z	11.67	D	5.00	W	3.33	G	1.67
S	8.33	E	5.00	Q	2.50	Y	1.67
U	8.33	V	4.17	T	2.50	I	0.83
O	7.50	X	4.17	A	1.67	J	0.83
M	6.67						

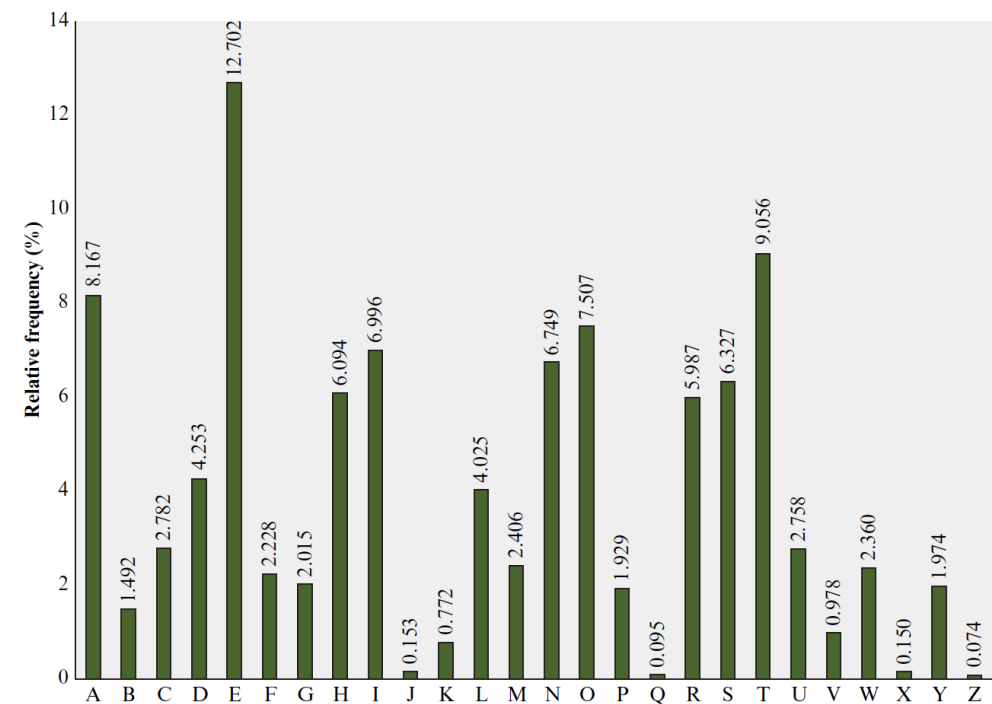


Figure 3.5 Relative Frequency of Letters in English Text

- Pontos negativos:

UZQSOVUOHXMOPVGPOZPEVSGZWSZOPFPESXUDBMETSXAIZ
 t a e e te a that e e a a
 VUEPHZHMDZSHZOWSFPAPDTSVPQUZWYMXUZUHSX
 e t ta t ha e ee a e th t a
 EPYEPOPDZSZUFPOMBZWPFUPZHMDJUDTMOHMQ
 e e e tat e the t

P 13.33	H 5.83	F 3.33	B 1.67
Z 11.67	D 5.00	W 3.33	G 1.67
S 8.33	E 5.00	Q 2.50	Y 1.67
U 8.33	V 4.17	T 2.50	I 0.83
O 7.50	X 4.17	A 1.67	J 0.83
M 6.67			

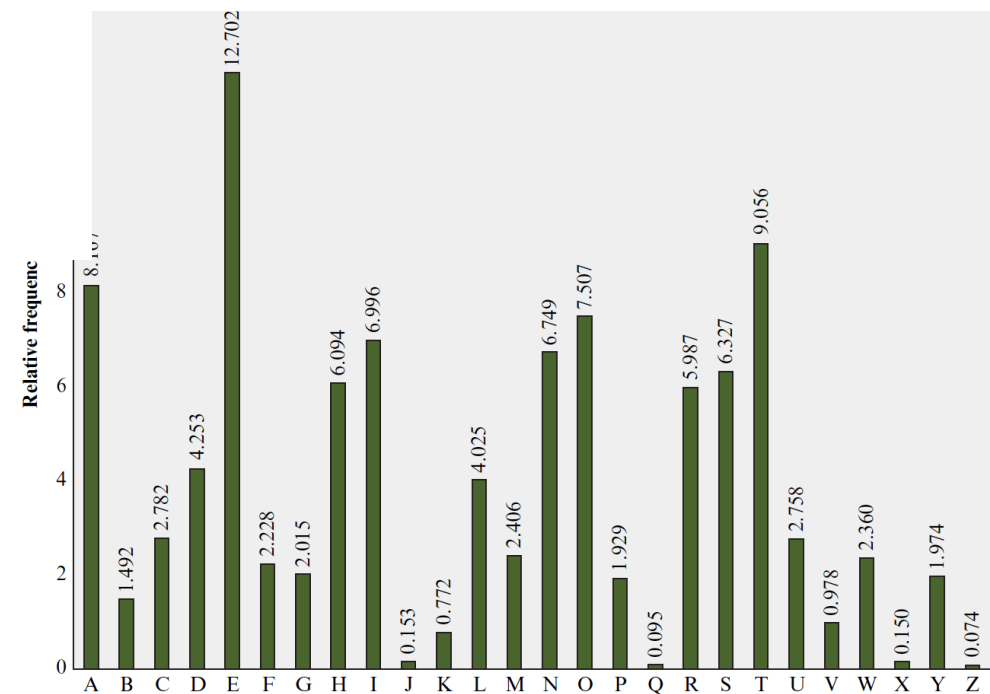


Figure 3.5 Relative Frequency of Letters in English Text

- Pontos negativos:

it was disclosed yesterday that several informal but direct contacts have been made with political representatives of the viet cong in moscow

P 13.33	H 5.83	F 3.33	B 1.67	C 0.00
Z 11.67	D 5.00	W 3.33	G 1.67	K 0.00
S 8.33	E 5.00	Q 2.50	Y 1.67	L 0.00
U 8.33	V 4.17	T 2.50	I 0.83	N 0.00
O 7.50	X 4.17	A 1.67	J 0.83	R 0.00
M 6.67				

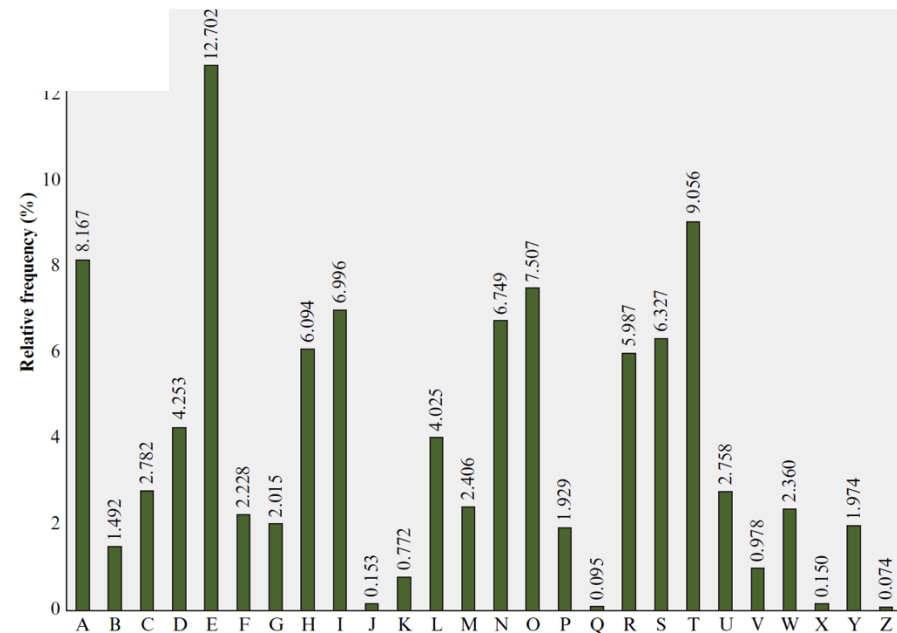


Figure 3.5 Relative Frequency of Letters in English Text



- | | | Plaintext | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|-----------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z |
| A | A | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z |
| B | B | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A |
| C | C | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B |
| D | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D |
| E | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E |
| F | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F |
| G | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G |
| H | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H |
| I | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I |
| J | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J |
| K | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K |
| L | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L |
| M | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M |
| N | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N |
| O | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O |
| P | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P |
| Q | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q |
| R | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R |
| S | S | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S |
| T | T | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T |
| U | U | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U |
| V | V | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V |
| W | W | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W |
| X | X | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X |
| Y | Y | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y |
| Z | Z | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | U | V | W | X | Y | Z |



roberto.filho@unb.br

Criptografia Simétrica

		Plaintext																									
		A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
Key	A	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
	B	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
	C	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
	D	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
	E	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
	F	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
	G	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F
	H	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G
	I	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H
	J	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I
	K	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
	L	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
	M	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
	N	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
	O	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
	P	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
	Q	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
	R	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
	S	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
	T	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S
	U	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T
	V	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U
	W	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V
	X	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
	Y	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
	Z	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y

Criptografia Simétrica

- Polialfabetica: Vigenère
 - Quando a chave é curta
 - → força bruta
 - → análise de frequência



- Cifra de Transposição

- Cifras de Transposição reordenam os símbolos, mas não os disfarçam.
- Texto: “o ataque foi adiado para as 3 pm”
- Chave: 31245



- Cifra de Transposição

- Cifras de Transposição reordenam os símbolos, mas não os disfarçam.
- Texto: “o ataque foi adiado para as 3 pm”
- Chave: 31245

o	a	t	a	q
u	e	f	o	i
a	d	i	a	d
o	p	a	r	a
a	s	3	p	m

- Cifra de Transposição
 - Texto: “oataquefoiadiadoparaas3pm”
 - Chave: 31245
 - Cifra: “tfia3ouaoaaedpsaoarpqidam”

o	a	t	a	q
u	e	f	o	i
a	d	i	a	d
o	p	a	r	a
a	s	3	p	m

Criptografia Simétrica

- Uma cifra monoalfabética

Letra no texto aberto: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
 Letra no texto cifrado: m n b v c x z a s d f g h j k l p o i u y t r e w q

- Uma cifra polialfabética que utiliza duas cifras de César

Letra do texto aberto: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
 $C_1(k = 5)$: f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z a b c d e
 $C_2(k = 19)$: t u v w x y z a b c d e f g h i j k l m n o p q r s

- Uma cifra de bloco de 3 bits específica

Entrada	Saída	Entrada	Saída
000	110	100	011
001	111	101	010
010	101	110	000
011	100	111	001

Criptografia Simétrica

- Uma cifra monoalfabética

Letra no texto aberto: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
 Letra no texto cifrado: m n b v c x z a s d f g h j k l p o i u y t r e w q

- Uma cifra polialfabética que utiliza duas cifras de César

Letra do texto aberto: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
 $C_1(k = 5)$: f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z a b c d e
 $C_2(k = 19)$: t u v w x y z a b c d e f g h i j k l m n o p q r s

- Uma cifra de bloco de 3 bits específica

Entrada	Saída	Entrada	Saída
000	110	100	011
001	111	101	010
010	101	110	000
011	100	111	001

- Cifra de bloco
 - Divide o a mensagem em blocos. Ex.: $k = 64$
 - Cada bloco tem seu mapeamento
 - A chave é o mapeamento (criptografa e descriptografa)
 - Ex.: $k = 3$. Possível mapeamento. Tamanho de mapeamento: 8. Total de mapeamentos: $8! = 40.320$.

Entrada	Saída	Entrada	Saída
000	110	100	011
001	111	101	010
010	101	110	000
011	100	111	001

Criptografia Simétrica

- Cifra de bloco
 - Divide o a mensagem em blocos. Ex.: $k = 64$
 - Cada bloco tem seu mapeamento
 - A chave é o mapeamento (criptografa e descriptografa)
 - Ex.: $k = 3$. Possível mapeamento. Tamanho de mapeamento: 8. Total de mapeamentos: $8! = 40.320$.
 - **DEVE SER REVERSÍVEL**

Reversible Mapping	
Plaintext	Ciphertext
00	11
01	10
10	00
11	01

Irreversible Mapping	
Plaintext	Ciphertext
00	11
01	10
10	01
11	01

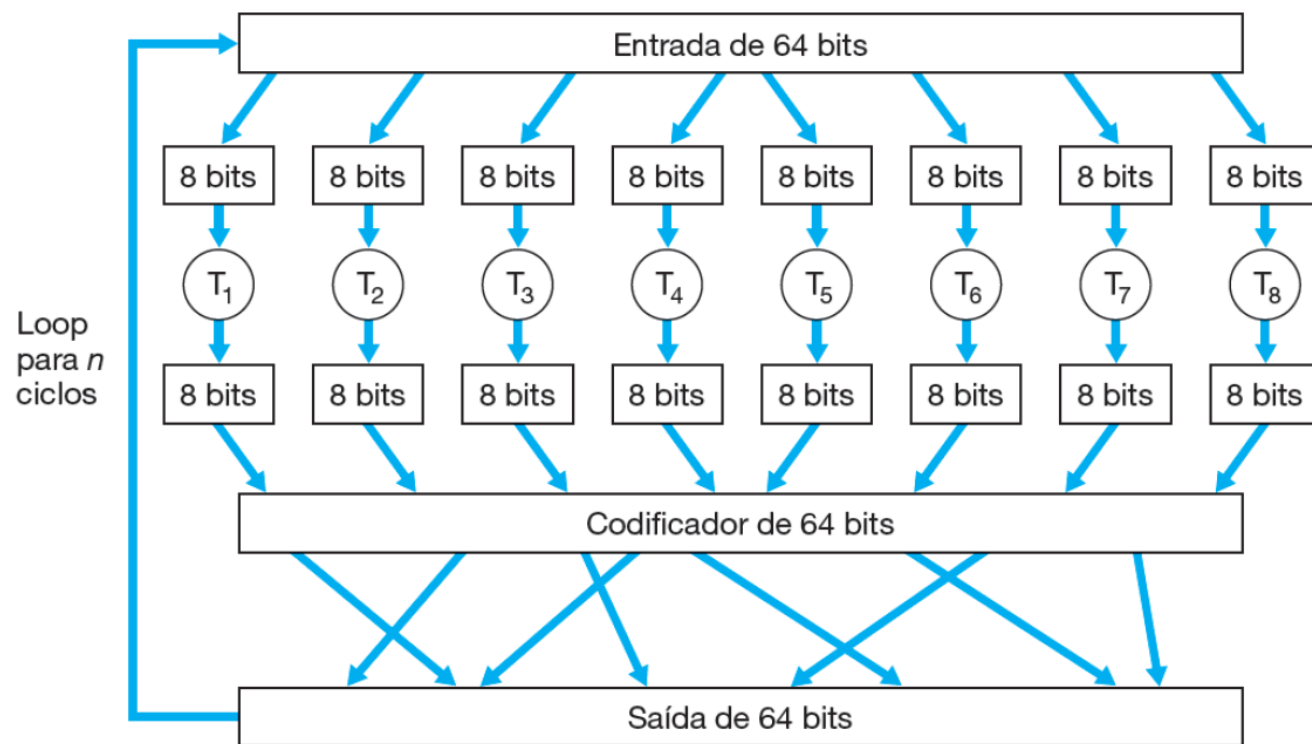
Criptografia Simétrica

- Cifra de bloco
 - Tamanho da tabela para blocos de tamanho k :
 - Tamanho = 2^k
 - Quantidade possibilidades (força bruta)
 - 2^k !
 - Suficientemente grande para $k = 64$.
 - Dificuldade de implementa!
 - Precisa de tabelas grandes. Ex.: 2^{64} , p/ $k = 64$
 - Ruim manter essa quantidade de informação na memória.
 - Ruim fazer troca de chave (transmitir por rede, etc.).



- Cifra de bloco
 - Usamos funções para simular a tabela.
 - Dividimos os 64 bits em 8 blocos de 8 bits
 - Aplicamos tabelas de mapeamento de 8 bits para 8 bits (tamanho gerenciável)
 - Após cada bloco ser substituído, ele é embaralhado
 - Esse processo é executado várias vezes para aumentar a robustez do método.

Criptografia Simétrica – Estrutura de Feistel



- Encadeamento de blocos de cifra
 - Em alguns casos, como por exemplo em redes, um texto plano pode se repetir. Ex.: HTTP/1.1
 - Assim, o mesmo texto, aparecendo na mesma posição, vai ter o mesmo resultado.
 - Ideia principal:
 - $c(i) = K(m(i) + r(i))$, onde + (neste slide) significa XOR
 - $r(i)$ bits aleatórios gerados na hora de criptografar
 - Dado quando trafegado precisa conter $c(i)$ e $r(i)$
 - **PROBLEMA**

- Encadeamento de blocos de cifra
 - Ideia principal:
 - $c(i) = K(m(i) + r(i))$, onde + (neste slide) significa XOR
 - $r(i)$ bits aleatórios gerados na hora de criptografar
 - Dado quando trafegado precisa conter $c(i)$ e $r(i)$
 - **PROBLEMA**
 - Manda $c(i) +$ Vetor de Inicialização