



Conhecimento é a nossa natureza

CCC306 - CIBERSEGURANÇA

Aula II: Introdução à Criptografia

Prof. Leonardo Costella

Objetivos da aula

- Explicar os princípios criptográficos básicos
- Explicar os fundamentos da criptografia
- Descrever as cifras mais comuns em uso atualmente
- Discutir o uso da criptografia em diferentes cenários



Objetivos da aula

Origem da palavra:

- **Cryptos**: escondido, oculto
- **Graphos**: escrita

Não confundir com esteganografia



Conceitos básicos

Elementos básicos:

- **Texto aberto:** informação a codificar (x)
- **Texto cifrado:** informação codificada (x_0)
- **Chave:** informação complementar secreta (k)
- **Cifrar:** transformar o texto aberto em cifrado ($x \xrightarrow{k} x_0$)
- **Decifrar:** transformar o texto cifrado em aberto ($x_0 \xrightarrow{k} x$)
- **Cifrador:** mecanismo para cifrar/decifrar a informação

Conceitos básicos

Criptografia é a prática de proteger informações por meio do uso de algoritmos codificados, hashes e assinaturas. As informações podem estar:

- **em repouso:** como um arquivo em um disco rígido
- **em trânsito:** como comunicação eletrônica trocada entre duas ou mais partes
- **em uso:** durante a computação de dados





Introdução a criptografia

- **Confidencialidade:** disponibiliza as informações somente para usuários autorizados.
- **Integridade:** garante que as informações não tenham sido manipuladas.
- **Autenticação:** confirma a autenticidade das informações ou a identidade de um usuário.
- **Disponibilidade:** As informações precisam estar disponíveis para as pessoas, no momento certo em que precisarem, seguindo as regras de confidencialidade.
- **Não repúdio:** impede que um usuário negue compromissos ou ações anteriores.

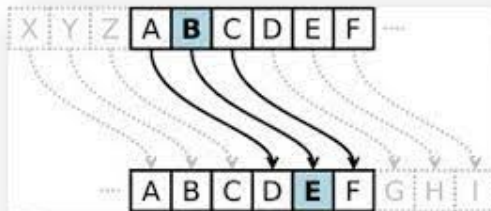
Introdução a criptografia

- **Confidencialidade:** disponibiliza as informações somente para usuários autorizados.
- **Integridade:** garante que as informações não tenham sido manipuladas.
- **Autenticação:** confirma a autenticidade das informações ou a identidade de um usuário.
- **Disponibilidade:** As informações precisam estar disponíveis para as pessoas, no momento certo em que precisarem, seguindo as regras de confidencialidade.
- **Não repúdio:** impede que um usuário negue compromissos ou ações anteriores.



História da Criptografia

- Cifra de César
 - Nomeada através de Júlio César, o general Romano que foi o principal responsável por transformar Roma em um império aproximadamente em 50 a.C.
- Cifra de **Substituição**
 - Consistia originalmente em substituir cada letra da mensagem, pela letra N posições depois dela.



História da Criptografia

- Mensagem:
 - "ATAQUE AO AMANHECER"
- Deslocamento: 3 posições
- Texto CIFRADO:
 -



História da Criptografia

- Mensagem:
 - "ATAQUE AO AMANHECER"
- Deslocamento: 3 posições
- Texto CIFRADO:
 - **DWDXHT DR DPDQKHFHU**



História da Criptografia

- Cifra de Vigenère
 - A invenção da cifra de Vigenère é erradamente atribuída a Blaise de Vigenère encontra-se originalmente descrita por Giovan Battista Bellaso no seu livro datado de 1553 com o título La Cifra del Sig. Giovan Battista Bellaso.
 - Método de criptografia que usa uma série de diferentes cifras de César baseadas em letras de uma senha
 - Amplamente utilizada na guerra civil americana (1861 - 1865)
 - Serviu como base para a máquina Enigma

	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	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

História da Criptografia

Mensagem:

ATACARBASENORTE

Chave:

FOGO

Chave estendida:

FOGOFOGOFOGOFOG

Texto cifrado:

	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	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	D
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	C
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	B
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

História da Criptografia

Mensagem:

ATACARBASENORTE

Chave:

FOGO

Chave estendida:

FOGOFOGOFOGOFOG

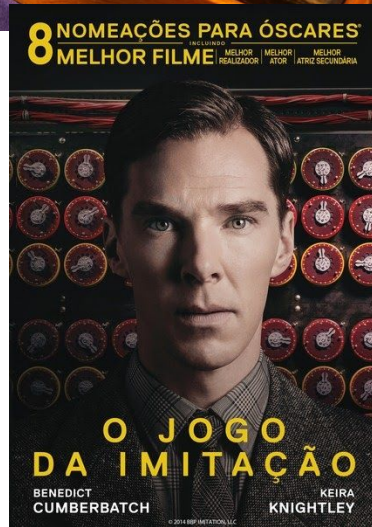
Texto cifrado:

FHQFWHOXSTCWHK

	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	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	D
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	C
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	B
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

História da Criptografia

- Máquina Enigma
 - Máquina eletromecânica de criptografia com rotores. Utilizada tanto para criptografar como para descriptografar códigos de guerra
- Amplamente utilizada pelo exército Alemão
 - Retratada no filme **O Jogo da Imitação**
- Simulador: [Enigma Simulator](#)



Criptoanálise

- Tentar descobrir o texto cifrado e/ou a lógica utilizada em sua encriptação
- Criptoanalistas
- Durante a 2ª Guerra Mundial 30,000 pessoas na Grã-Bretanha realizavam tal trabalho.

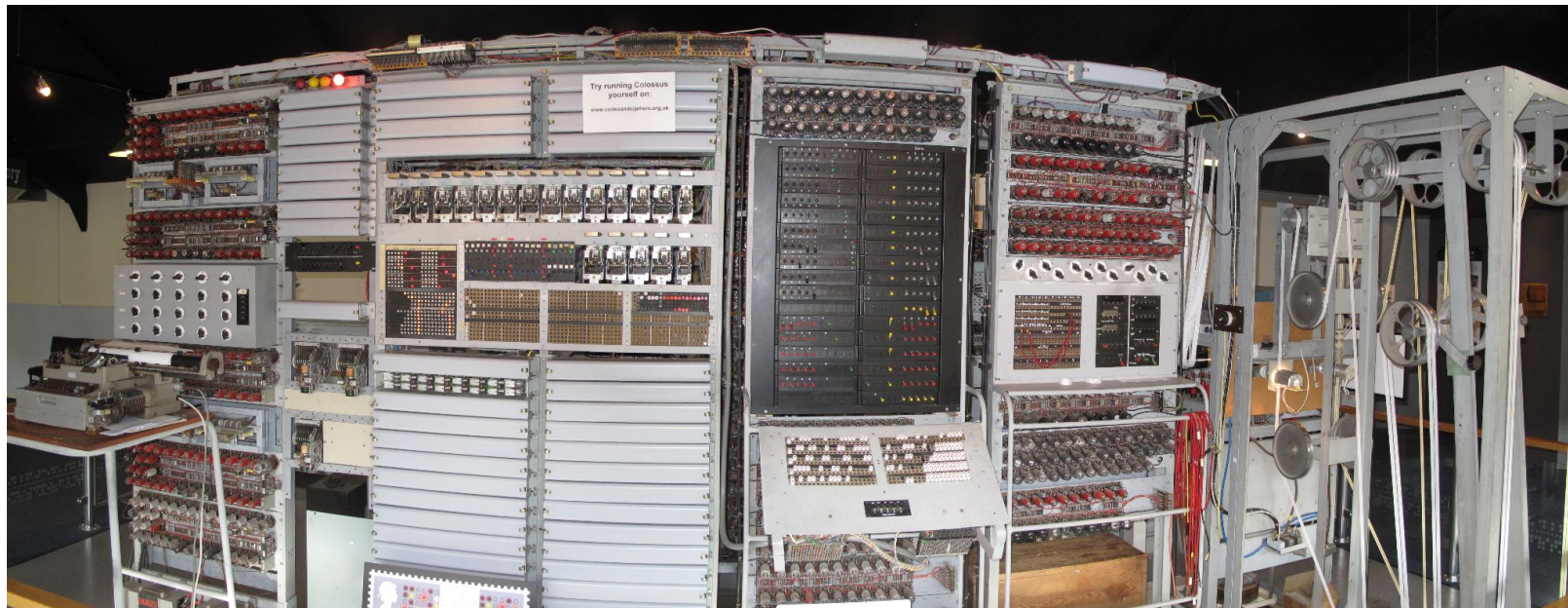


Criptografia e Computadores

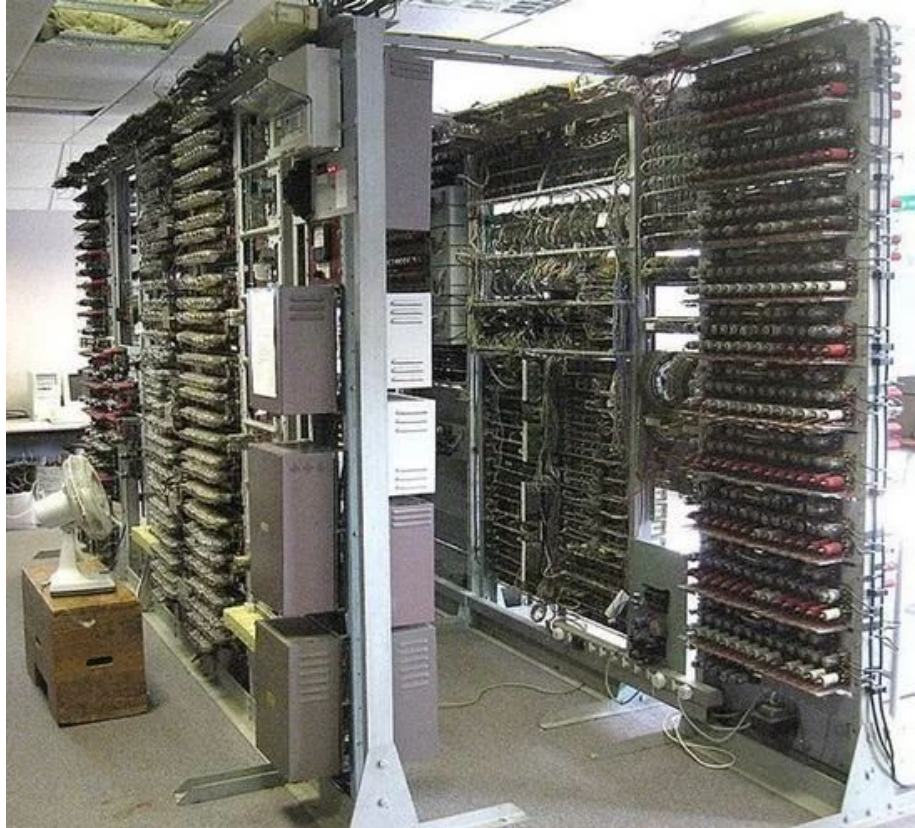
Em 1943, influenciado pelo trabalho de Turing, o matemático e criptoanalista **Max Newman**, desenvolveu o Colossus, o primeiro computador eletrônico, digital e programável do mundo.



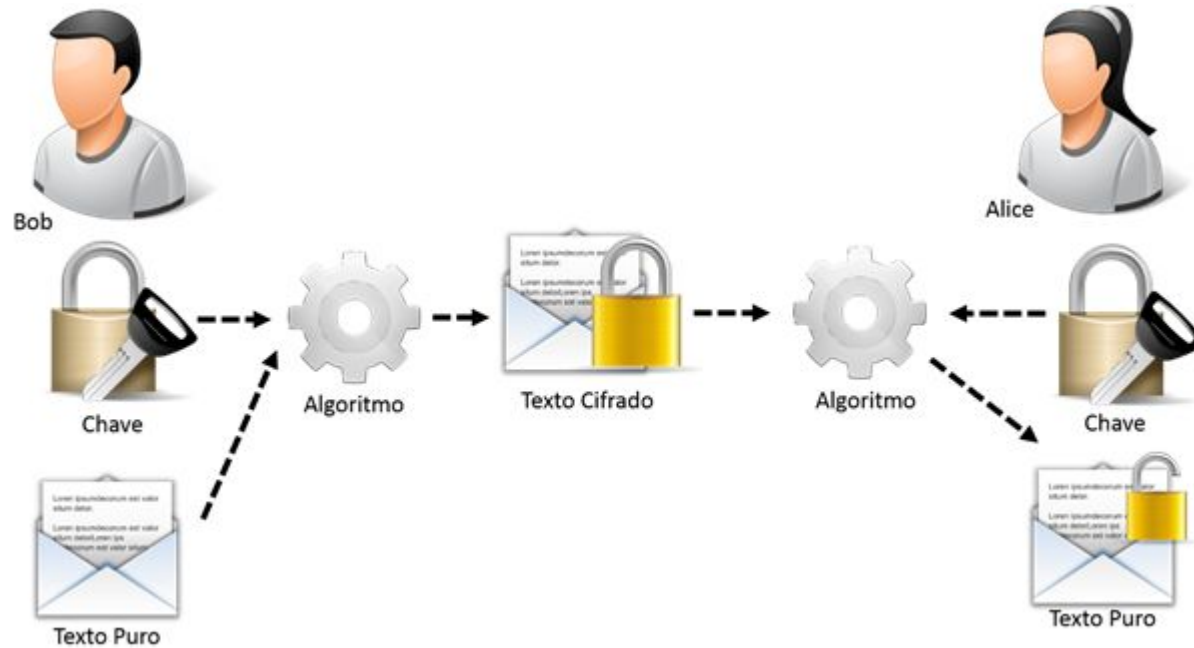
Criptografia e Computadores - Colossus



Criptografia e Computadores - Colossus



Criptografia



Criptografia e Computadores

- O emprego de computadores e evolução na capacidade de processamento fez com que se tornasse necessário evoluir constantemente os métodos de criptografia empregados.
- Há algumas décadas atrás um criptoanalista levaria dez dias para criptografar uma página criptografada
 - Com um computador de processador 386 de 33MHz levaria apenas 2h
 - Com um Core i7 de mais de 3GHz, alguns poucos segundos
- O aumento no poder de processamento combinado as reduções nos custos, aumentou as ameaças de ataques.



Criptografia e Computadores

A criptografia moderna:

- se baseia em algoritmos públicos bem avaliados
- usa espaços de chaves MUITO grandes
- torna inviável a análise exaustiva

Exemplo:

- O espaço de chaves do cifrador de César é **26** (alfabeto)
- AES com chaves de 128 bits: 2^{128} chaves possíveis:
340.282.366.920.938.463.463.374.607.431.768.211.456
 - Testando um bilhão (10^9) de chaves por segundo, precisaremos de **10 sextilhões de anos** para testar todas as chaves!



Criptografia e Computadores

O segredo de uma técnica de criptografia não está no algoritmo em si, mas no espaço de chaves (**Keyspace**) que ele provê. **Auguste Kerckhoffs**, famoso criptógrafo, nascido na Holanda, no século 19 elaborou a **doutrina de Kerckhoffs**, que diz:

“um sistema de criptografia deve ser seguro ainda que o adversário conheça todos os detalhes do sistema, com exceção da chave secreta”

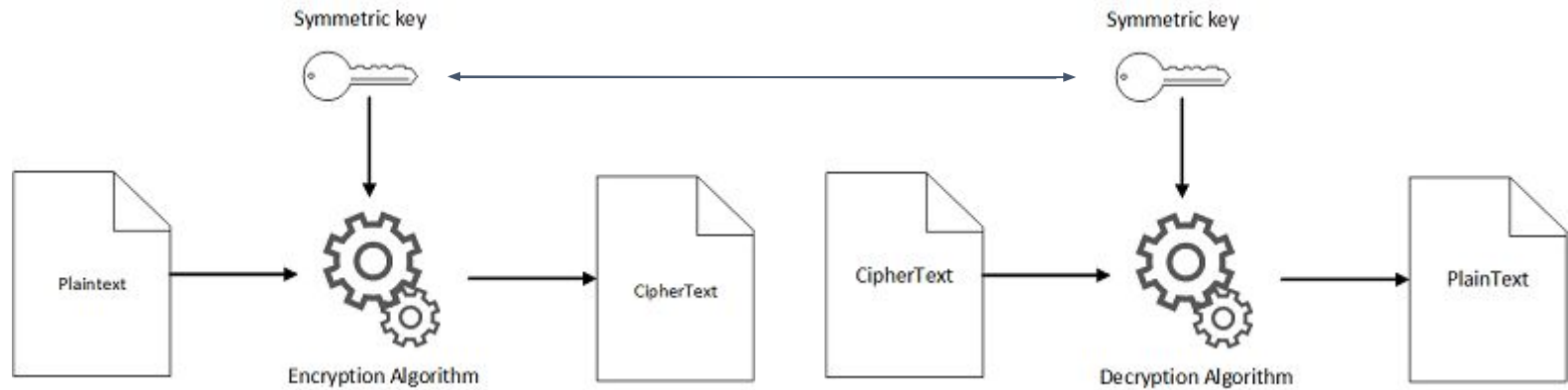


Tipos de Criptografia

- **Chave simétrica:**
 - Mesmas chaves tanto para a encriptação quanto para a descriptação
 - Requer que todos os destinatários da mensagem tenham acesso a uma chave compartilhada
- **Chave assimétrica (chave pública)**
 - Usa pares de chaves
 - chaves públicas, que podem ser compartilhadas - **Criptografar**
 - chaves privadas, conhecidas apenas pelo proprietário - **Decodificar**
 - **Chaves ligadas**
- **Híbrida**
 - Unir a segurança da criptografia assimétrica com a velocidade de processamento da simétrica.
 - Chaves públicas, chaves privadas e chaves de sessão



Algoritmos de Chave Simétrica



Algoritmos de Chave Simétrica

Alguns exemplos:

- **AES**(*Advance Encryption Standard*):
 - Cifra simétrica de bloco de chaves
 - Usa chaves de 128, 192 e 256 bits
 - Padrão de segurança do governo americano (2002)
 - Muito utilizada na internet e em cifragem de disco
- **DES**: (*Data Encryption Standard*):
 - Usa chaves de 56 bits
 - Criado pela IBM em 1970
 - **3DES ou triplo DES**, realiza o processo de cifragem DES 3 vezes (168 bits)
- **Blowfish**:
 - cifra simétrica de blocos
 - Publicada em 1993 por Bruce Schneier com o intuito de substituir o DES
 - Chave variável de 32 a 448 bits
 - tem sua licença grátis e está a disposição para todos.



Algoritmos de Chave Simétrica

Tipos de algoritmos simétricos, quanto a estratégia de cifragem:

- Cifradores de **substituição**
- Cifradores de **transposição**

Tipos de algoritmos simétricos, quanto ao agrupamento dos dados:

- Cifradores de **fluxo**
- Cifradores de **bloco**



Algoritmos de Chave Simétrica

Cifradores de Substituição: Usados para substituir cada letra ou símbolo da mensagem original por outro, seguindo uma regra fixa.

- **Exemplo:** Se "A" for substituído por "D", "B" por "E" e assim por diante, temos um deslocamento fixo.
- **Vantagem:** Simples de implementar
- **Desvantagem:** Fácil de quebrar por análise de frequência de letras.

Cifra de César e Cifra de Vigenère são alguns dos exemplos



Algoritmos de Chave Simétrica

Cifradores de Transposição: Partes da mensagem são trocados entre si usando regras

- **Vantagem:** Mantém a mesma frequência de letras, tornando a análise de frequências ineficaz
- **Desvantagem:** Pode ser quebrado se padrões de transposição forem descobertos

- **Exemplo:**

Plain text:	M E E T M E A F T E R T H E T O G A P A R T Y														
Row 1:	M		<u>M</u>		T		H		G		R				
Row 2:		E	T		E	F		E	T		E	O	A	<u>A</u>	T
Row 3:			E			A			R		T		P		Y

Cipher Text: MMTHGR ETEFETEOAAT EARTPY

O Algoritmo **Rail Fence** utiliza essa técnica

Algoritmos de Chave Simétrica

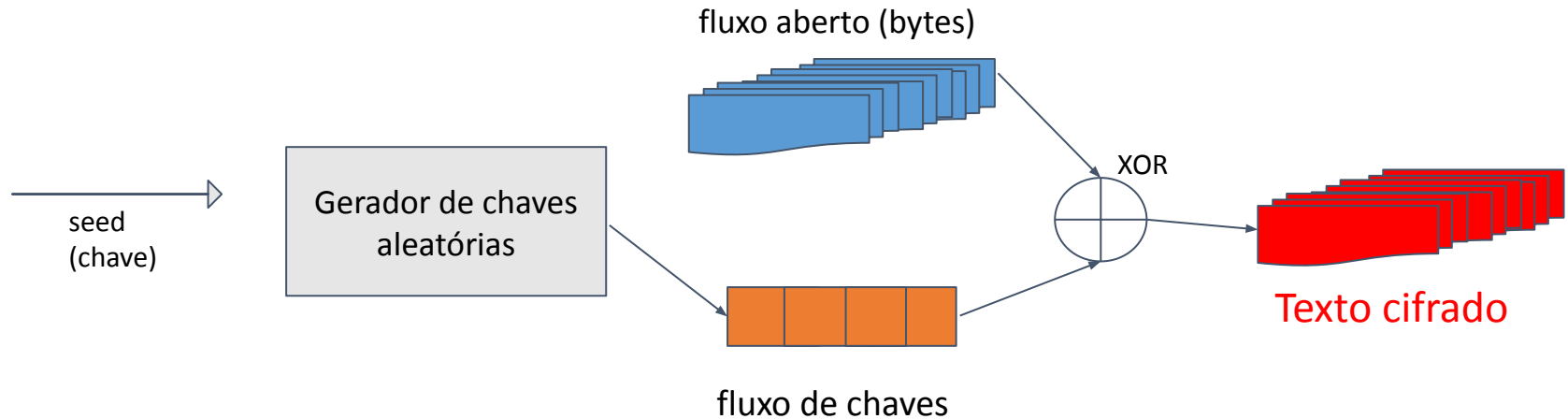
Cifradores de Fluxo:

- Cifram os dados byte a byte, em sequência
- Importantes para multimídia, VoIP...
- Chave produzida por gerador pseudo-aleatório
- Conceito de chave de um só uso (One-Time Pad)
- **Exemplos:** RC4, A5/1
- **Vantagem:** Rápidos e eficientes para transmissão contínua de dados.
- **Desvantagem:** Se a chave ou o fluxo forem previsíveis, o sistema é comprometido.



Algoritmos de Chave Simétrica

Cifradores de Fluxo:



Algoritmos de Chave Simétrica

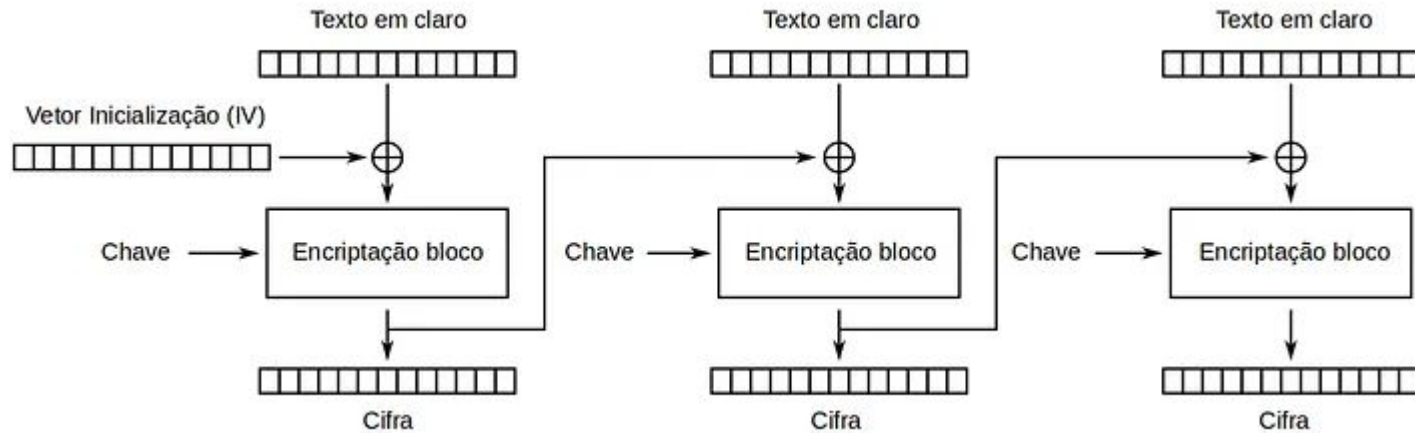
Cifradores de Bloco:

- Cifram os dados em blocos de mesmo tamanho: entre 64 e 128 bits
- Cada bloco é processado com a mesma chave
- **Vantagem:** Segurança forte contra ataques de análise estatística
- **Desvantagem:** Pode ser lento para dados pequenos e exigir preenchimento (padding) para blocos incompletos.
- **Exemplo:** DES, AES, Blowfish



Algoritmo de Chave Simétrica

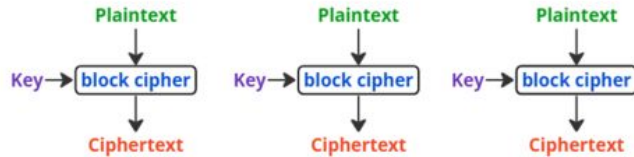
Cifradores de Bloco



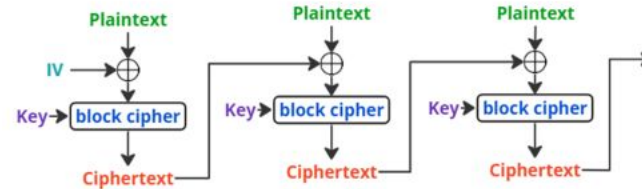
Algoritmo de Chave Simétrica

Alguns exemplos de cifradores de bloco:

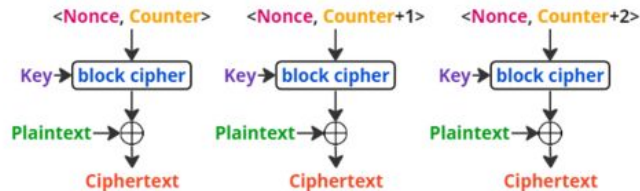
Electronic Codebook (ECB)



Cipher block chaining (CBC)



Counter (CTR)



Algoritmo de Chave Simétrica

Características:

- São geralmente muito rápidos
- Usam chaves pequenas (80-256 bits)
- Muito usados na cifragem de dados arquivos em um disco pacotes de rede fluxos multimídia



Algoritmo de Chave Simétrica

Características:

- São geralmente muito rápidos
- Usam chaves pequenas (80-256 bits)
- Muito usados na cifragem de dados arquivos em um disco pacotes de rede fluxos multimídia

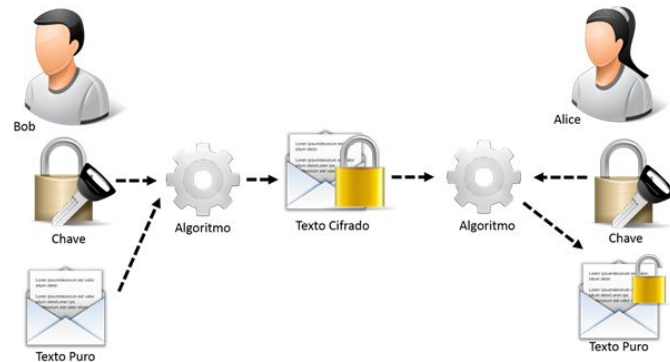
Problema: Como transmitir a chave????



Criptografia Simétrica

Problema do acordo de chaves:

- Alice e Bob querem trocar mensagens via rede
- As mensagens serão cifradas com um algoritmo simétrico
- Eles precisam definir uma chave comum
- Como definir a chave comum através da rede?



Criptografia assimétrica



RJ recebe a caixa, tranca com um cadeado, e envia de novo para SP



SP recebe a mensagem, remove seu cadeado, e envia a caixa para RJ



Agora RJ remove seu cadeado e pode ler mensagem.

Criptografia assimétrica

- Usam um par de chaves complementares:
 - Uma chave pública k_p : conhecida por todos os usuários
 - Uma chave privada k_v : conhecida só pelo proprietário
 - O que k_p cifrar, k_v decifra, e vice-versa (nem sempre!)
- **Estas chaves estão fortemente relacionadas:**
 - para cada k_p há uma única k_v correspondente
 - para cada k_v há uma única k_p correspondente
 - Não é possível calcular uma chave a partir da outra



Criptografia assimétrica

-----BEGIN RSA PRIVATE KEY-----

```
MIIEoAIBAQAQEAwIFZGDWv15Gwu20J1T5/gJdFGGnX+YqnCh8NftcUt7TXxJsP
/64DOWY6A8ebJEcFRAPuiypDC3f0XQJYd0EcwNCLXUCMjJwkVguvRX+C07+cXnhu
MD9kYZ0H1/33Cq5rMd26FNSK0wCgKE+fbqY1p5zFHxqgVGAvAecrqvDkFV5nw0vK
E3w3SmHBLMDfI8hUBsK9ndMVAAnqnxjhW49K4sR2YYzoBiLgQXPLSeFYzBPLRFyq
I/RczDD7RrXrBQAOqj7juRG6Dw0UDQajK+k50otEMBALRjv9rMQa4ym8a5+NtxJo
s0jla7ZohSvvTPiJwnBxE6RW9cVHWKUAQkEvUQIDAQABAOIBAAW6eDHqg0CLnvYn
PQsVSJT14KeT1zZYDAyUVcJynL29qw60s4gKDTZH+TXbUIuFPHAa1ytrF4bjBmUn
iIwbc0mL3E/ncz1B7SBMP+KAm8o/H9D5I+ZWn/1Ys7ybVAKQk0BpFO9ARMdroU00
69hLNhG24Wi5ELjsDPm5/200rmqizKtJeJID6HGt10PeFQen3MAAkyEL8hvbXtte
mS514Jx/RwlcZixia8xjm8pB6nxz50Tc1cuRisnc44PWlaPorPqxSjF7bIa8jDbu
u9vkosILPBnbSNbbsSdXI52cRizkxLGrFm9EacWVoRad0M13bUST033A2BPzsJbm
TeG/2AECgYEA1qfe33B/rT6mPqv1MZ0vOLjEU8XJEUN1MFxFLhrDYw455JYysBX
dcebr8PBfFuSjpp5r9tIAzKx+2ziiJx5TH4u8itZhRudRzV0F8akHAuDveE+7eN9H
HunrrcZ1bZqc020zqKkS09HhuyDrC9HJhM6KZ2PXTbNmnG1e0sLL1XECgYEA576p
01lj1Rk10cejzq/SS43zZes+EFMX0CipwWxiBkG9g2ZLeU0i2FkwPGcvI6T4vSNC
9xv6JBQT/xj0cBepNPdSM0jE2sC6ZTuJmU/vpNH06SXYMjgt1K+50sbbBxlyx6ra
OzkBdYKw2BeMj9VCRI39WYK0aZ4X5CoKnVqox+ECf1w7xYg8zp+iS8yiFrk60Q+O
VM2qLrs8QR6GhzNITKxDcJzH4dM001/JZRwhANbVXFBCoiFsGuvXMqr/qQ0kwpMz
d9AwTZwpyPx0/BjaiCi0fjE0EVne1rCx0pLYs5xk0ryyGoBeJbjeavP9MQHjIrPu
C4phXCIG9BBBn1ZNiECgYA2tsQ/fQR/fnk/cyQQm2BKkFSL/pNkB4Hayo7xtNYb
5g+JY3B0Tiro63edgTsW7k8v0JBx6TAQrpdDjVB1cSEvdQZeZfIkfIwDnN5N+87
ebGhSCcXqgYw8aAszHhP381CrOrjSp02kkmQa1brao0/xEpJhNt1iDbZzrc82Xe5
4QKBgB4B1AfIgLP9JWHfN8Cg9BA/gZ7b1hRJ9VGBH6oz9Eka/K1xycVomeyWDoT
Xym9otxVWym9NAVIYS0GuKQUDZni8xa4XvGCY+aoKxNwvznHw0+X1t4RIIgaoZ
ghA2Cp63y1Es2xSwXlkZTkj92Z0K2Ls/w21xgRhUB3V/f0o+
-----END RSA PRIVATE KEY-----
```

-----BEGIN PUBLIC KEY-----

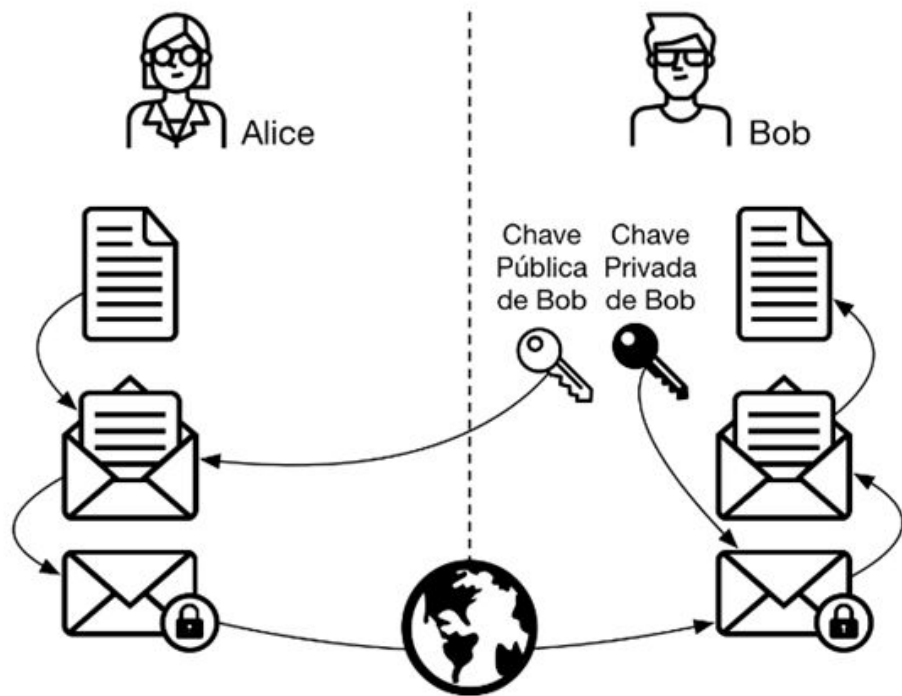
```
MIIBIjANBgkqhkiG9w0BAQEFAAOCAQ8AMIIBCgKCAQEAIwRgoCzQrVOLDzlm4arF
4Pw1L4QrAzyo3in+KaI3J6/mbZ2D13W7wGF1qzJRWqRFZ9Tgo3SJs+Pypkm1k1v0
OuRcSzxEwOd05QZ46pQFi9y5w36ci+7FfAp1c88gARuCcn7dxc3rJHN8yn5ab9DA
NPtXRDtbjJox219Lo6phrCA9yPQAPd+7sJf3PzYs2sDXsuR62pfbrJ9adJM8DAY
+gxvqC6SAP1FMxRBh6K4Iawos+q0u/p301brN5dLJzbr+bKCE93K1r0w0f/P9KD1
QP/EECI7b5SVjYnKGOBy1AyB2SrFejRIBCyo+iiUGDMOIKZPjOC5a0+sRKJdKlJX
JwIDAQAB
-----END PUBLIC KEY-----
```

Criptografia assimétrica

Alice quer enviar um documento secreto a Bob

1. Bob compartilha sua **chave pública** com Alice
2. Alice usa a **chave pública** de Bob para cifrar o documento
3. Alice envia o documento cifrado a Bob
4. Bob usa sua **chave privada** para decifrar o documento

Outros usuários podem ler o texto cifrado mas não podem decifrá-lo



Chave assimétrica (chave pública)

- RSA:
 - Rivest-Shamir-Adleman – criadores do modelo
 - Um dos mais utilizados e seguros
 - Utiliza chaves baseadas em números primos.
 - Quanto maior o número, mais segura a chave é
 - As chaves pública e privada são geradas com base na multiplicação de dois números primos. O resultado desta multiplicação será público mas, se o número for grande o suficiente, fatorar este número para descobrir os primos que multiplicamos para formá-lo pode demorar anos.
 - Não é impossível quebrar a criptografia RSA, mas como para fazer isto seriam necessários alguns bons anos ou décadas, a ideia se torna inviável.
 - Por exemplo: Utilizando chaves de 2048 bits, teremos um número de **617 dígitos**

Criptografia de chave assimétrica RSA:

Exemplo didático (com números pequenos o que não é a realidade):

1. Sortear dois números primos
 - $P = 17$ e $Q = 11$
2. Calcular dois novos números N e Z de acordo com os escolhidos no passo 1
 - $N = P * Q$
 - $N = 17 * 11 = \mathbf{187}$
 - $Z = (P - 1) * (Q - 1)$
 - $Z = 16 * 10 = \mathbf{160}$
3. Define-se um número D que tenha a propriedade de ser primo em relação à Z .
 - $D = 7$
Obs: geralmente utilizado: 65537(0x010001)

Criptografia de chave assimétrica RSA:

Exemplo didático (com números pequenos o que não é a realidade):

4. Criação das chaves públicas e privadas

- Encontrar um número E que: $E * D \bmod Z = 1$
 - $E = 1 \Rightarrow (1 * 7) \bmod 160 = 7$
 - $E = 2 \Rightarrow (2 * 7) \bmod 160 = 14$
 - $E = 3 \Rightarrow (3 * 7) \bmod 160 = 21$
 - $E = 23 \Rightarrow (23 * 7) \bmod 160 = 1$
 - $E = 183 \Rightarrow (183 * 7) \bmod 160 = 1$
 - $E = 343 \Rightarrow (343 * 7) \bmod 160 = 1$
 - $E = 503 \Rightarrow (503 * 7) \bmod 160 = 1$

5. Passo 5: Escolher um dos números que satisfaz o cálculo anterior

- $E = 23$
 - Chave pública: E e N (23,187)
 - Chave privada: D e N (7,187)

Criptografia de chave assimétrica RSA:

Exemplo didático (com números pequenos o que não é a realidade):

Para criptografar:

Chave pública: E e N (23,187)

Chave privada: D e N (7,187)

- TEXTO ORIGINAL = 19
- TEXTO CRIPTOGRAFADO = $(19^{\wedge} 23) \bmod 187$
- TEXTO CRIPTOGRAFADO = 257829627945307727248226067259 mod 187
- TEXTO CRIPTOGRAFADO = 94

Para descriptar:

- TEXTO CRIPTOGRAFADO = 94
- TEXTO ORIGINAL = $(94^{\wedge} 7) \bmod 187$
- TEXTO ORIGINAL = 19

```
print((19 ** 23) % 187)
```

```
print((94 ** 7) % 187)
```

Criptografia Simétrica x Assimétrica

Característica	Simétrico	Assimétrico
Chaves	Uma única chave	Chaves complementares para cifrar e decifrar
Tamanho da chave	Pequena (AES: 64 a 256 bits)	Grande (RSA: 2.048 a 15.360 bits)
Velocidade	Alta (centenas de MB/s)	Baixa (centenas de KB/s)
Uso	Grandes volumes de dados (tráfego de rede, arquivos, áudio, etc)	Pequenos volumes de dados (troca de chaves, assinaturas digitais)
Algoritmos	RC4, A/51, DES, 3DES, AES, Blowfish	Diie-Hellman, RSA, ElGamal, ECC

AES x RSA - Performance

- **Velocidade:**

- AES: Extremamente rápido em comparação com algoritmos assimétricos. Isso ocorre porque AES opera em blocos de dados de tamanho fixo (128 bits, 192 bits ou 256 bits) e utiliza operações que são eficientes em hardware e software.
- RSA: Significativamente mais lento que AES. Isso se deve à complexidade matemática das operações de chave pública/privada, que envolvem exponenciação modular e operações com números grandes.



AES x RSA - Performance

- **Uso de Recursos:**

- **AES:** Eficiente em termos de recursos, sendo adequado para dispositivos com poder de processamento limitado, como smartphones e dispositivos IoT.
- **RSA:** Exige muito mais poder de processamento, especialmente à medida que o tamanho das chaves aumenta. A geração de chaves, em particular, pode ser muito demorada.



AES x RSA - Performance

- **Uso de Recursos:**

- **AES:** Eficiente em termos de recursos, sendo adequado para dispositivos com poder de processamento limitado, como smartphones e dispositivos IoT.
- **RSA:** Exige muito mais poder de processamento, especialmente à medida que o tamanho das chaves aumenta. A geração de chaves, em particular, pode ser muito demorada.



AES x RSA - Fator de Segurança

- **Segurança vs. Performance:**

- **AES:** Oferece segurança confiável, com comprimentos de chave de 128, 192 ou 256 bits. A força da criptografia AES depende principalmente do tamanho da chave, sendo que chaves mais longas proporcionam maior segurança.
 - Ideal para criptografar grandes volumes de dados
- **RSA:** Também se baseia no comprimento da chave, com chaves mais longas proporcionando melhor proteção. O RSA é seguro, desde que as chaves sejam selecionadas adequadamente. Os comprimentos ideais de chave variam de 2048 e 4096 bits.
 - Menos eficiente para criptografar grandes volumes de dados, mas é crucial para operações como a troca segura de chaves.



AES x RSA - Casos de uso

- **AES:**

- Criptografia de dados em repouso. O AES criptografa dados confidenciais armazenados em dispositivos ou servidores. Por exemplo, quando você bloqueia seu smartphone com uma senha.
- Comunicação segura em sistemas fechados. Em sistemas fechados, como aplicativos de mensagens e redes privadas virtuais (VPNs), o AES garante a confidencialidade da comunicação entre os usuários.
- Criptografia de arquivos e discos. Muitos softwares e sistemas operacionais usam a criptografia AES para proteger arquivos e unidades de disco.



AES x RSA - Casos de uso

- **RSA:**

- Comunicação segura pela Internet. O protocolo *Transport Layer Security* (anteriormente *Secure Sockets Layer*) usa RSA para proteger a comunicação de dados confidenciais em trânsito entre navegadores e servidores da Web. Por exemplo, o ícone de cadeado no navegador da Web indica que a criptografia RSA protege seus dados durante as transações on-line e a navegação segura na Web.
- Assinaturas digitais e troca de chaves. O RSA é usado para criar assinaturas digitais, que verificam a autenticidade e a integridade de documentos digitais. Por exemplo, as empresas usam certificados SSL de e-mail para proteger as comunicações corporativas e a documentação legal.



Criptografia Simétrica e Assimétrica juntas?

Devido à diferença de performance, em muitas aplicações práticas, os dois tipos de criptografia são usados em conjunto. Por exemplo, em uma conexão segura (como HTTPS), o RSA é usado para trocar uma chave AES, e então essa chave AES é usada para criptografar o restante da comunicação.



Criptografía híbrida

HTTPS



Referências Bibliográficas

- SILVA, Michel Bernardo Fernandes da. Cibersegurança: uma visão panorâmica sobre a segurança da informação na internet. Rio de Janeiro: Freitas Bastos, 2023. E-book. Disponível em: <https://plataforma.bvirtual.com.br>.
- Pfleeger, C. P., & Pfleeger, S. L. (2015). Security in Computing (5th ed.). Pearson.
- BARRETO, Jeanine S.; ZANIN, Aline; MORAIS, Izabelly S.; et al. Fundamentos de segurança da informação. Porto Alegre: SAGAH, 2018. E-book. p.2. ISBN 9788595025875. Disponível em: <https://integrada.minhabiblioteca.com.br/reader/books/9788595025875/>