

INE5429-07208

# Segurança em Computação

## Criptografia Básica

Prof. Jean Everson Martina

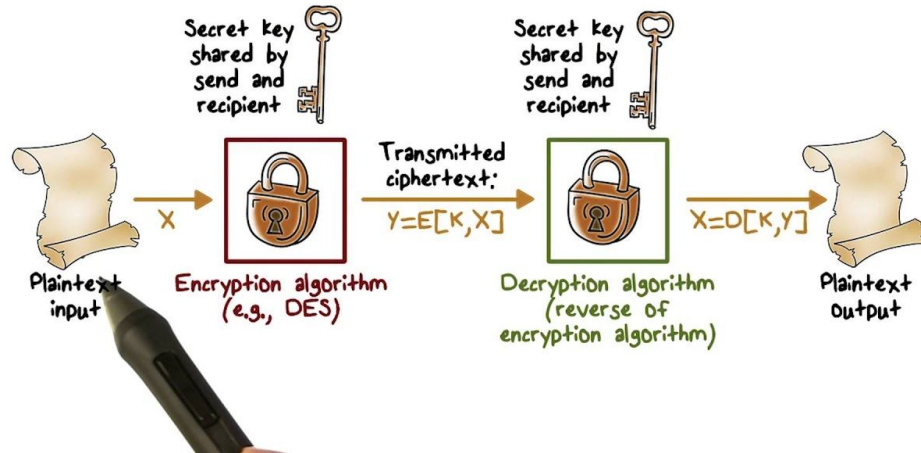
# Cifragem – Técnicas Clássicas

- Modelo de Cifragem Simétrica
- Técnicas de Substituição
- Técnicas de Transposição
- Maquinas de Rotores
- Esteganografia



# Modelo de Cifragem Simétrica

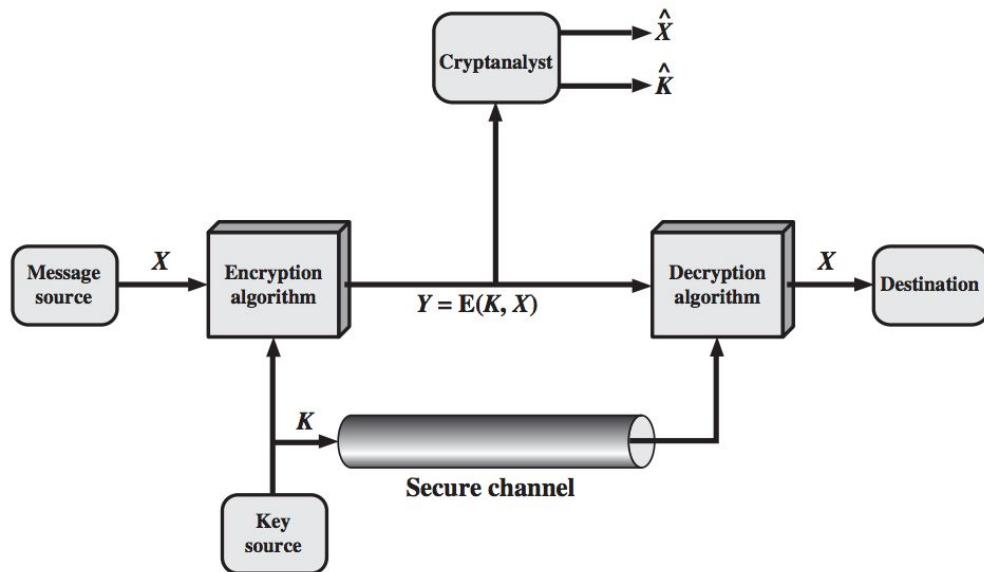
## Symmetric Encryption



- Texto Claro
- Algoritmo de Cifração
- Chave Secreta
- Texto Cifrado
- Algoritmo de Decifração

# Criptografia x Criptoanálise

- Criptografia
  - Operações no texto claro para texto cifrado
  - Numero de Chaves
  - A forma como o texto claro é processado
- Criptoanálise
  - Ataque na natureza do algoritmo
  - Características do texto (claro e cifrado)
  - Força Bruta



# Incondicionalmente x Computacionalmente Seguro



Found this super secure lock  
keeping \$5000 of laptops safe  
at work

- Incondicional
  - Texto cifrado não contém informação suficiente para determinar o texto claro
- Computacional
  - Custo de quebrar excede o valor do ativo
  - O tempo requerido é maior que a vida útil do ativo

# Técnicas de Substituição

- Cifrador de Cesar
- Cifradores Mono-alfabéticos
- Playfair
- Cifradores Poli-alfabéticos
- Cifrador de Veginère
- Cifrador de Vernam
- One-time pad



# Cifrador de Cesar



- Claro: Me encontre depois da aula
- Cifrado: PHHQF RQWUH GHSRL VGDDX OD
- $C = E(p + 3) \bmod 26$
- Criptoanálise:
  - Força Bruta
  - 25 chaves para tentar

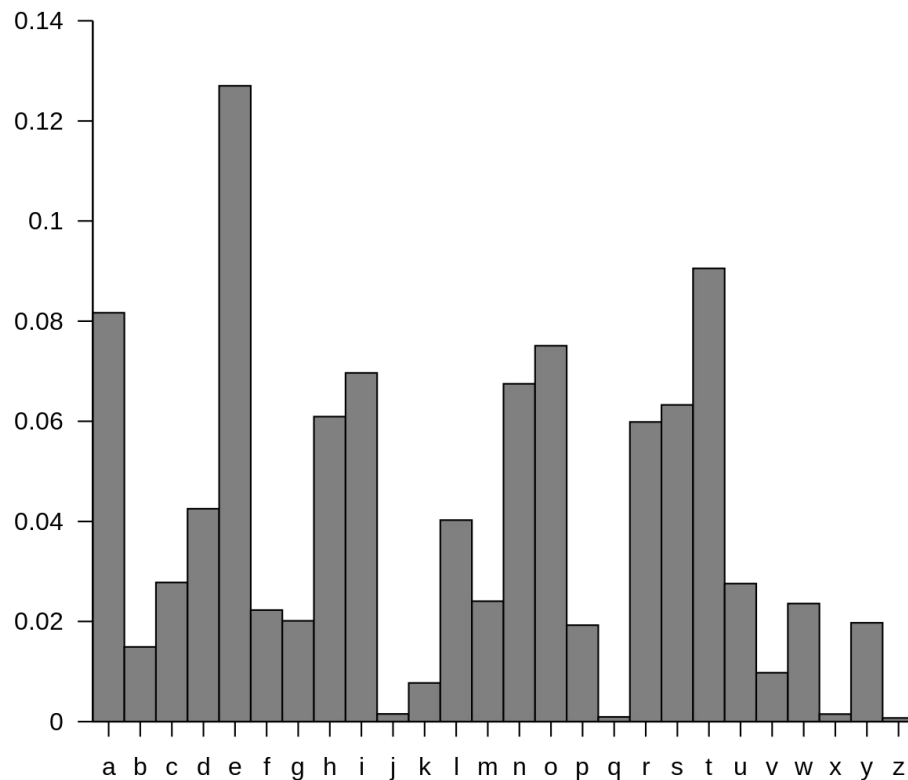
# Cifradores Mono-alfabéticos

- Mapeia de um alfabeto para outro alfabeto
- Troca de uma letra por outra letra qualquer
- Espaço de Chaves:
  - $26! = 4 \times 10^{26}$
  - Maior que DES
- Criptoanálise:
  - Análise de frequência
  - Análise de duplas, triplas

THE QUICK BROWN  
FOX JUMPED  
OVER THE LAZY  
DOG. THE QUICK BROWN  
FOX JUMPED OVER THE  
LAZY DOG.  
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9



# Frequência Relativa das Letras



# Playfair



- Cifra pares de letras
- Pares na mesma linha → Direita
- Pares na mesma coluna → Abaixo
- Esconde digramas
- Análises de frequência muito mais difícil

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

# Cifradores Poli-Alfabéticos

- Usam um conjunto de substituições mono-alfabéticas
- Uma chave determina como a transformação é dada
- Ofusca as informações de frequência
- Nem toda a estrutura é perdida

Ancient	Α	Β	Γ	Δ	Ε	Ϝ	Ζ	Η	Θ
Byzantine	ᾰ	ᾱ	ᾲ	ᾳ	ᾴ	᾵	ᾶ	ᾷ	Ᾰ
Modern	A'	B'	Γ'	Δ'	E'	F'	Z'	H'	Θ'
	1	2	3	4	5	6	7	8	9
Ancient	Ι	Κ	Λ	Μ	Ν	Ξ	Ο	Π	Ρ
Byzantine	ἰ	῀	῁	ῂ	ῃ	ῄ	῅	ῆ	ῇ
Modern	I'	K'	Λ'	M'	N'	Ξ'	O'	Π'	Q'
	10	20	30	40	50	60	70	80	90
Ancient	Ρ	Σ	Τ	Υ	Φ	Χ	Ψ	Ω	Ͱ
Byzantine	῀	῁	ῂ	ῃ	ῄ	῅	ῆ	ῇ	Ͱ
Modern	P'	Σ'	T'	Υ'	Φ'	X'	Ψ'	Ω'	Ͱ'
	100	200	300	400	500	600	700	800	900

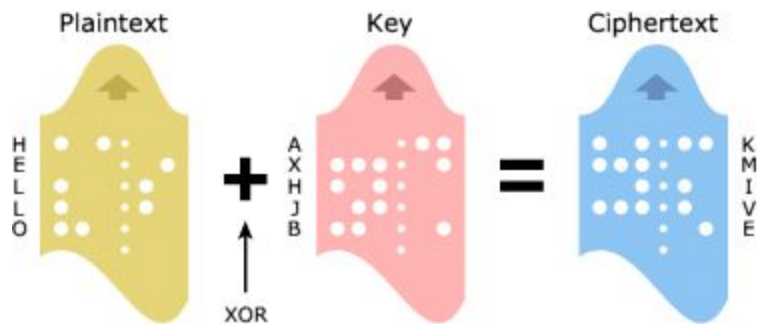
# Cifrador de Veginère



- Chave: segurosegurosegu
- Claro: aulanosabadoebom
- Cifrado: SYRUECJEHUUWFUG
- Ataque:
- Determinar o tamanho da chave
- Distância da repetição no texto cifrado

# Cifrador de Vernam

- Transformação do texto em bits
- Transformação da chave em bits
- Ou-Exclusivo bit a bit
- $C_i = P_i \oplus K_i$
- Ataque:
  - Tamanho da chave exige repetição
  - Texto claro conhecido



# One-Time Pad



- Chave de igual tamanho ao texto claro
- Incondicionalmente seguro
- Cifrador Veginère
- Cifrador de Vernam

## Decrypt by hacker 1:

Ciphertext: ANKYODKYUREPFJBYOJDSPLREYIUNOFDOIUERFPLUYTS

Key: pxlmvmsydofyrvzwc tnlbnecvgdupahfzzlmnyih

Plaintext: mr mustard with the candlestick in the hall

## Decrypt by hacker 2:

Ciphertext: ANKYODKYUREPFJBYOJDSPLREYIUNOFDOIUERFPLUYTS

Key: **p**ftgpmiydgaxgoufhkl~~ll~~lmsqdgogtewbqfgyovuhwt

Plaintext: miss scarlet with the knife in the library

# Técnicas de Transposição

- Permutação no texto claro
- C i t g a i e a i
- R p o r f a f c l
- Matriz escrita em linha e recuperada em colunas
  - Chave pode ser a ordem das colunas
- Varias permutações confundem a Criptoanálise



# Maquinas de Rotores

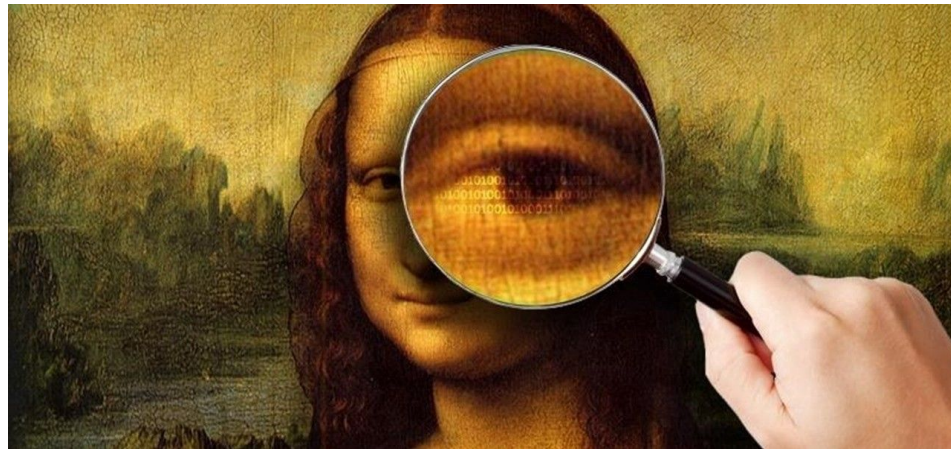


- Enigma
  - Criptoanálise: Trabalho de Turing
- Sistema eletro-mecânico
- Conjunto de cilindros independentes
- Cada cilindro um cifrador mono-alfabético
- Chave:
  - Ordem dos Rotores, posição inicial, posição do alfabeto, ligação do teclado, retroalimentação



# Esteganografia

- Mensagem escondida em mídia portadora
- Objetivo: Repúdio do Envio
- Técnicas clássicas:
  - Marcação de caracteres
  - Tinta invisível
- Técnicas Modernas
  - Imagens
  - Audio
  - Cabeçalhos de Rede



# Cifradores Simétricos



- Mesma chave para cifra e decifrar
- 2 categorias:
  - Bloco
  - Stream
- Criptoanálise:
  - Diferencial
  - Linear

# Confusão x Difusão

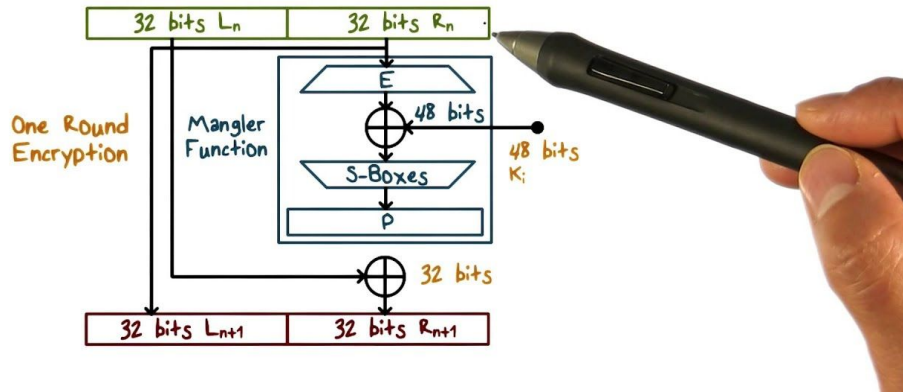
- Confusão:
  - Complexidade da relação texto cifrado x chave
  - Protege a chave
- Difusão:
  - Dissipação da estrutura estatística
  - 1 dígito de entrada afeta n dígitos de saída
  - Dissimula frequência do texto claro



# DES – Data Encryption Standard

## Data Encryption Standard

### A DES Round



- FIPS Pub 46
- IBM Lucifer [1971]
- Baseado em rede de Feistel
- Chave de 56 bits (64 com paridade)
- Permutações
- Caixas S
- Ótima implementação em Hardware

# DES - Força Criptográfica

- $2^{56} = 7.2 \times 10^{16}$
- 1977 → US\$ 20 Milhões = 10 horas
- 1998 → US\$ 250mil = 70 horas
- Hoje → US\$ 1mil = segundos
- Não foram descobertas até hoje falhas nas caixas S
- Suscetível a ataques de tempo

CRYPTO  
BREAKING NEWS



# AES – Advanced Encryption Standard



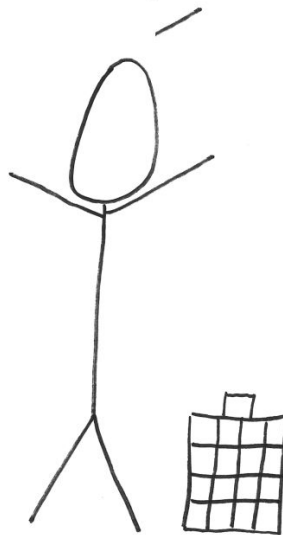
- Cifrador de bloco para substituir o DES
- Competição em 2001, Chamada em 1997
- 21 algoritmos, 15 candidatos, 5 finalistas, Rijndael vencedor
- Suporte a 128, 192 e 256 bits
- Não usa Feistel
- Rounds:
  - Substituição de byte, permutação, operação sobre corpo finito, e XOR com a chave

# AES - Cifrador

- Tamanho de bloco sempre 128 bits
- Tamanho de Chave Variável  
(128,192,256)
- Rijndael
  - Resistência a ataques conhecidos
  - Velocidade e tamanho em variadas plataformas
  - Simplicidade

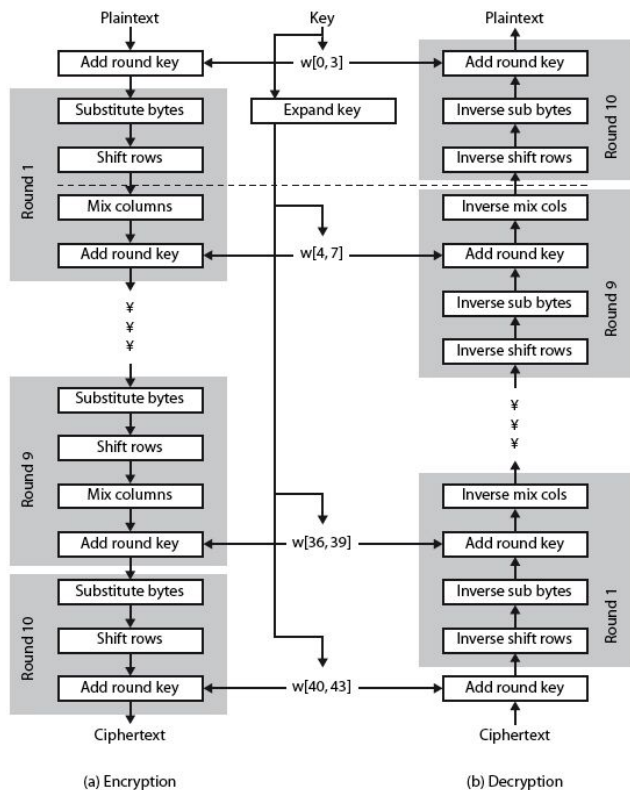
Key size (words/bytes/bits)	4/16/128	6/24/192	8/32/256
Number of rounds	10	12	14
Expanded key size (words/byte)	44/176	52/208	60/240

I handle petabytes\* of data every day. From encrypting juicy Top Secret intelligence to boring packets bound for your Wifi router, I do it all!



\* 1 petabyte  $\approx$  a lot

# AES – Cifragem e Decifragem



- Chave é expandida por matriz
- Quatro estágios por rodada:
  - Byte Sub: Caixa S GF (28)
  - ShiftRows: Permutação
  - MixColumns: Substituição GF (28)
  - AddRoundKey: XOR com chave de rodada
- XOR da chave + 9 rodadas cheias + 3 passos da ultima rodada



# AES - Estrutura

- Chave só entra em AddRoundKey
- AddRoundKey é um cifrador de Vernam
- Cada estágio é facilmente reversível
  - Chave + confusão, difusão e não linearidade
- Reversibilidade por XOR
- Decifragem usa chave na ordem invertida
- Estágio final adiciona a chave para proteger as operações anteriores

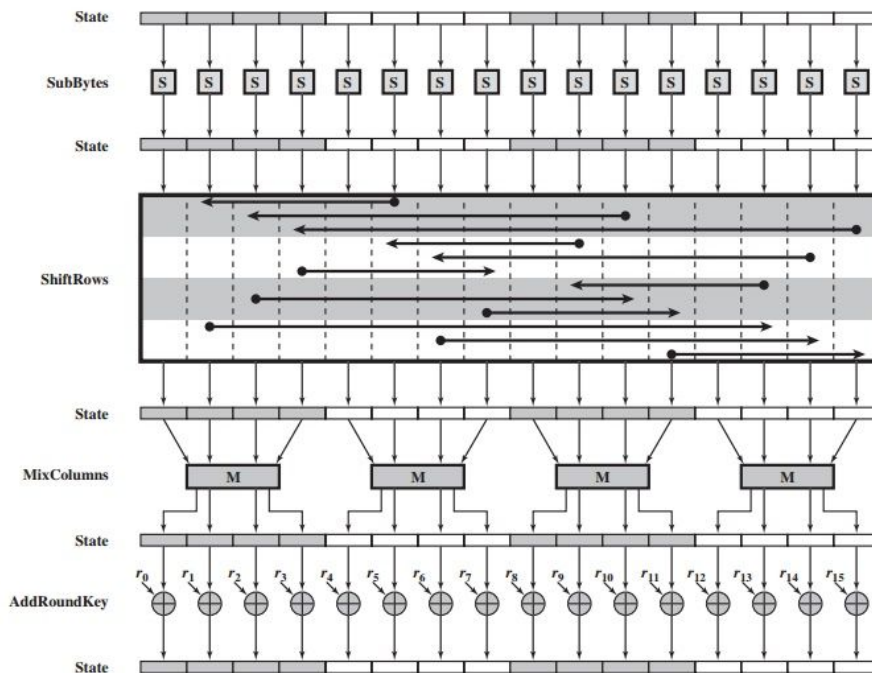
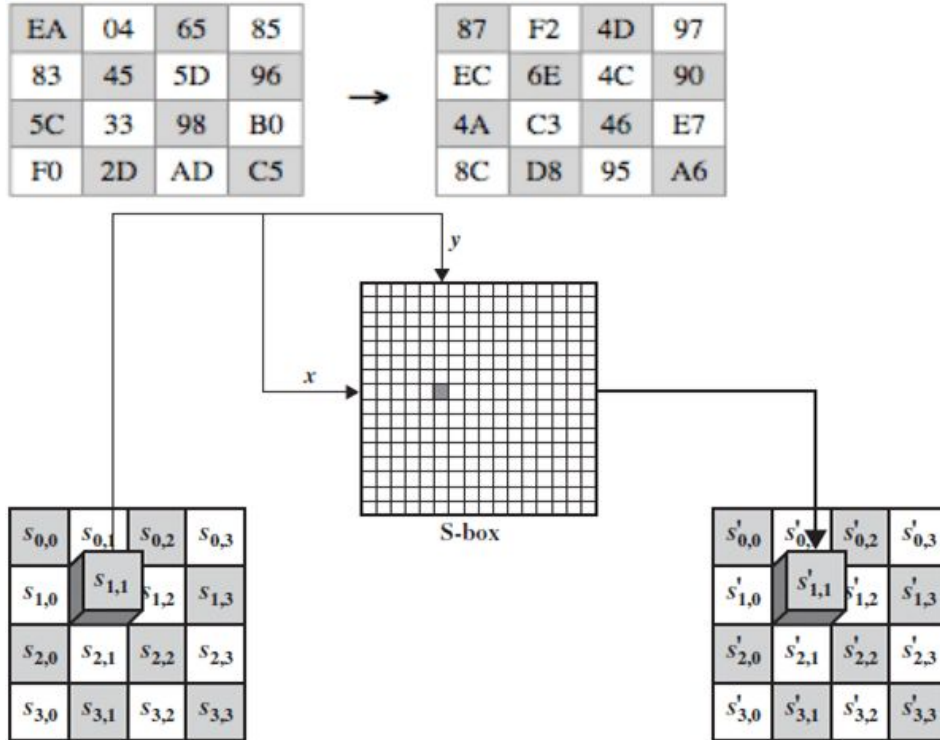


Figure 5.4 AES Encryption Round

# AES - ByteSub



- Busca em Tabela
- Similar a uma Caixa S
- Resistente a todos os ataques cripto-analíticos conhecidos
- Criada com Base em aritmética num GF (28), com o polinômio irreduzível  $x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$
- Funcionamento byte a byte

# AES - ShiftRows

- Deslocamento horizontais de n-bytes por linha
  - 0 na primeira, 1 na segunda, 2 na terceira e 3 na quarta
- Direita gira para esquerda
- Inversa gira para a Direita
- Garante que 4 bytes de uma colunas são dispersos para outras colunas



# AES – MixColumns

$$\begin{bmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} d4 \\ bf \\ 5d \\ 30 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 04 \\ 66 \\ 81 \\ e5 \end{bmatrix}$$

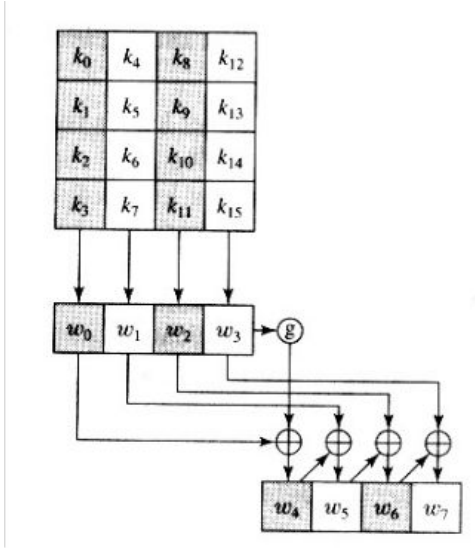
- Multiplicação de uma coluna do estado por uma matriz pré-determinada
- Matrix 4 x 4 é baseada numa inversão GF(28)
- Cada elemento na matriz produto é a soma dos elementos de uma linha e uma coluna, tudo em GF(28)
- Implementação prática baseada em XORs

# AES - AddRoundKey

- XOR do estado com uma chave de 128 bits da rodada
- Cifrador de Vernam (que tem problemas)
- Simples, mas eficaz por causa dos outros passos e da expansão de chaves



# AES – Expansão de Chaves



- Entram 16 bytes e saem 176 bytes
- Produz 4 bytes para cada sub chave
- A chave são os 4 primeiros bytes da chave expandida
- Cada byte posterior depende do byte anterior com XOR exceto o ultimo
- $G$  é uma função complexa (rotação, substituição usando caixa  $S$  e XOR com uma constante de rodada)

j	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
RC[j]	01	02	04	08	10	20	40	80	1B	36

# AES – Cifrador Inverso

- Troca-se:
  - ShiftRows → InvShift Rows
  - SubBytes → InvSubBytes
  - MixColumns → InvMixColumns
  - AddRoundKey usa as chaves em ordem invertida
- Em termos de implementação é o mesmo algoritmo, com matrizes de valores diferentes



# Modos de Operação

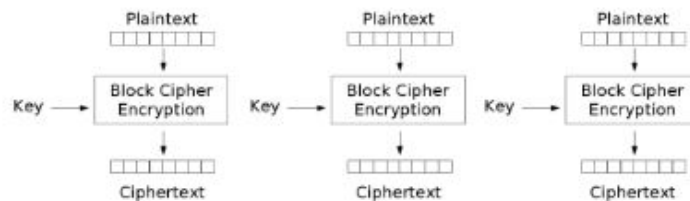


- Electronic Codebook -ECB
- Cipher Block Chaining - CBC
- Cipher Feedback - CFB
- Output Feedback - OFB
- Counter Mode - CTR

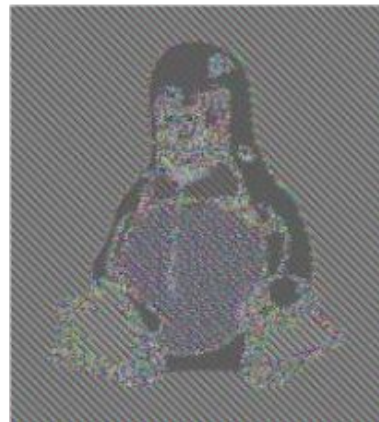


# ECB

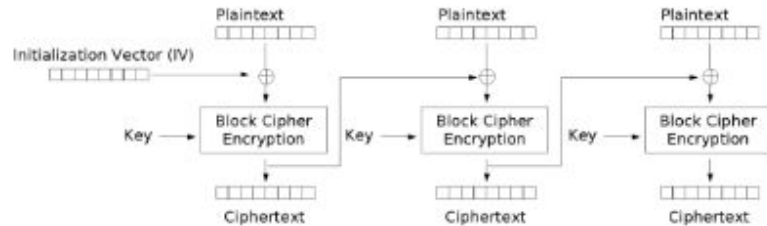
- Cada bloco é codificado de forma independente
- Segurança para transmissão de dados únicos



Electronic Codebook (ECB) mode encryption

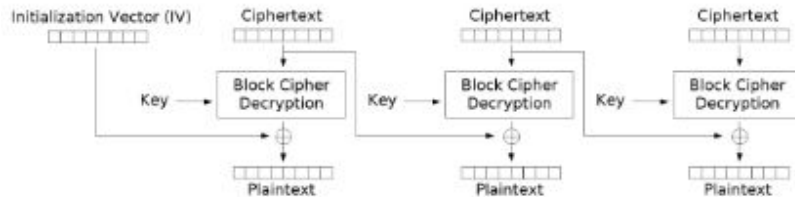


# CBC



Cipher Block Chaining (CBC) mode encryption

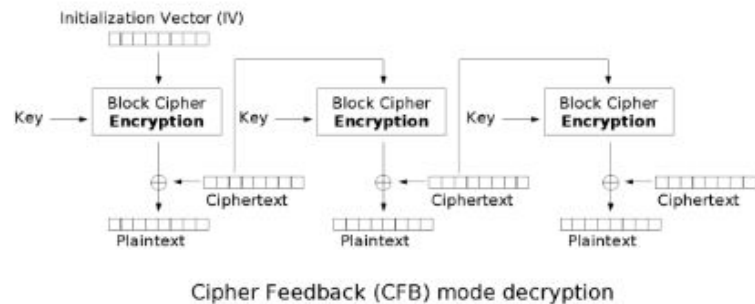
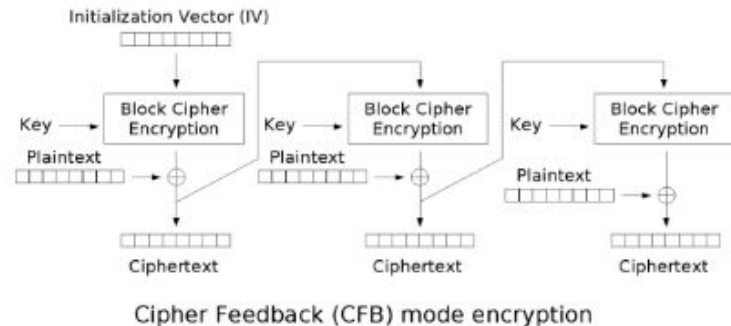
- A entrada é XOR do próximo bloco de texto claro e o bloco anterior cifrado
- Uso para transmissão de dados e autenticação



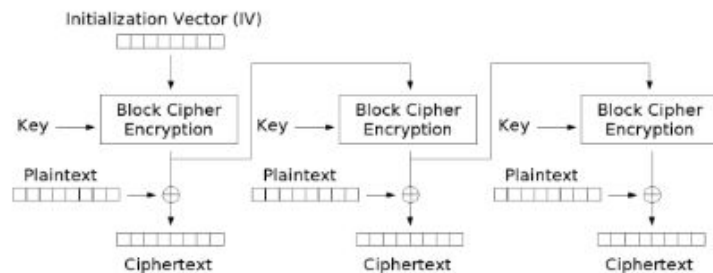
Cipher Block Chaining (CBC) mode decryption

# CFB

- O texto cifrado é XOR com o texto claro e retroalimentado no cifrador
- Uso para transmissão de dados e autenticação

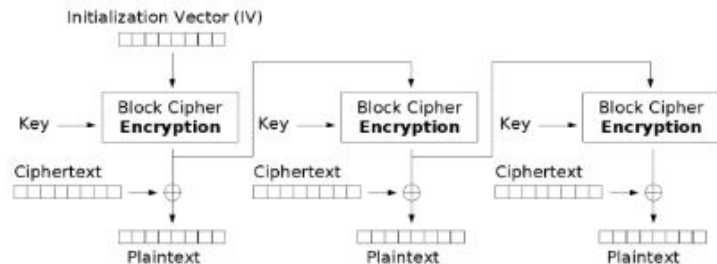


# OFB



Output Feedback (OFB) mode encryption

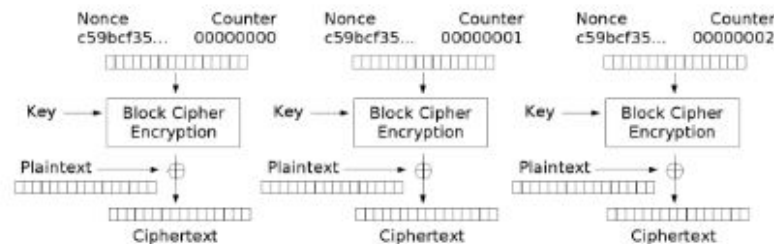
- Similar a CFB. A saída do cifrador é retroalimentada para gerar um stream de bits
- Usado em canais ruidosos



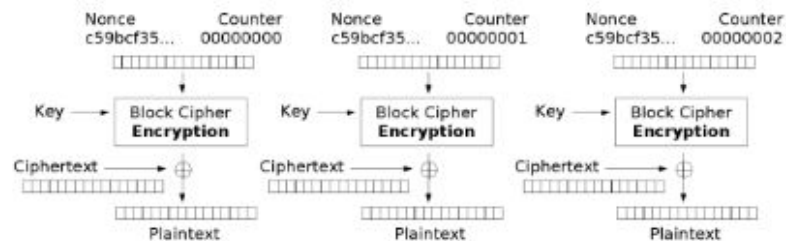
Output Feedback (OFB) mode decryption

# CTR

- Cada bloco é XORed com um contador cifrado
- Uso geral em transmissão de dados e em links de alta velocidade



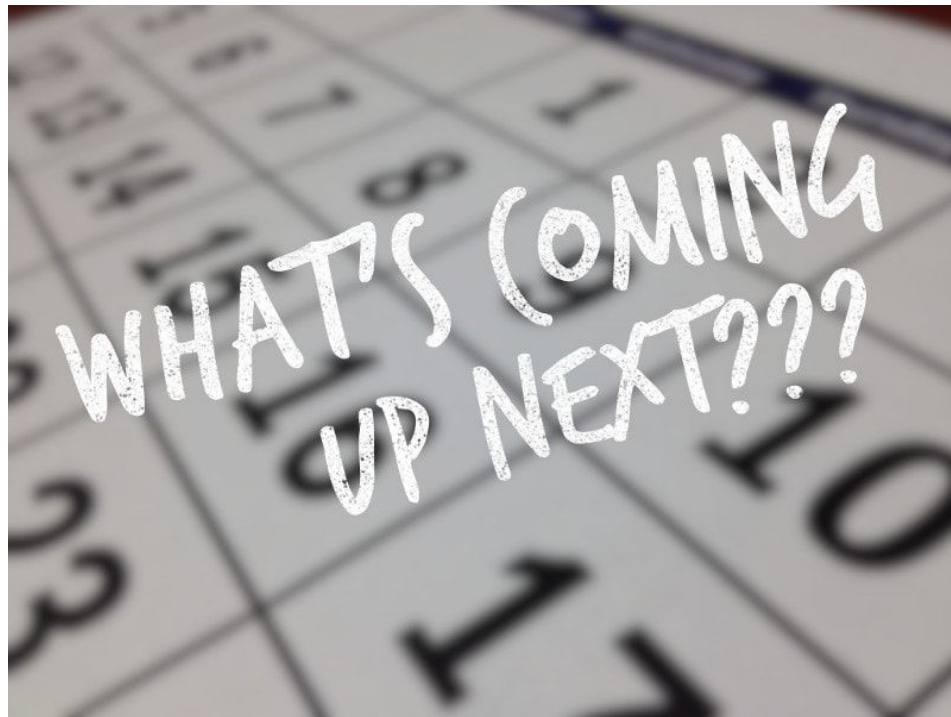
Counter (CTR) mode encryption



Counter (CTR) mode decryption

# Próximas Aulas

- Prática:
  - Trabalho Individual I
    - Continuação
- Teórica:
  - Cripto Assimétrica e PRNGs



# QUESTIONS



Perguntas?

[jean.martina@ufsc.br](mailto:jean.martina@ufsc.br)