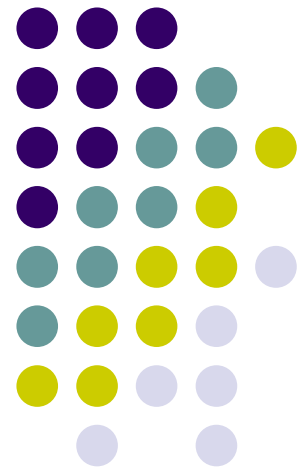


Segurança Computacional

Aula 05: Autenticação

Prof.
Valério Rosset



Autenticação

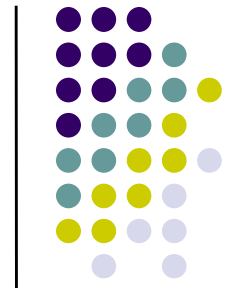
Autenticação de Mensagens



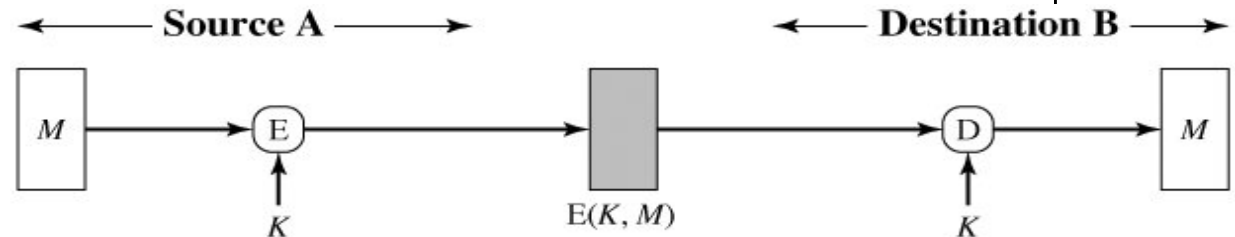
- Autenticação de Mensagens é utilizada para ***verificar a origem*** de mensagens e ***integridade*** do seu conteúdo.
- O processo de autenticação está baseado num segmento de informação calculado a partir da mensagem a ser enviada:
- Esse segmento pode ser obtido através das seguintes funções:
 - Criptografia da Mensagem
 - Código de Autenticação de Mensagens
 - Funções Hash unidirecionais

Autenticação

Autenticação de Mensagens

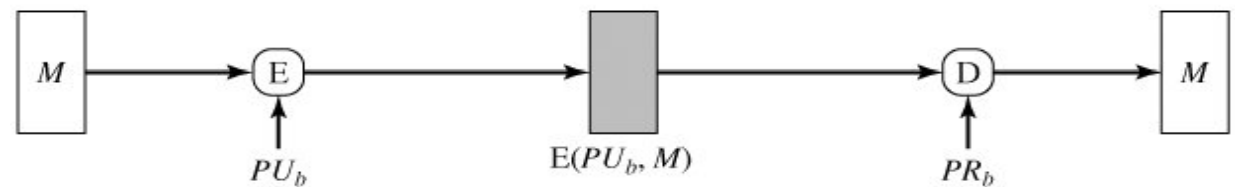


- Criptografia da Mensagem

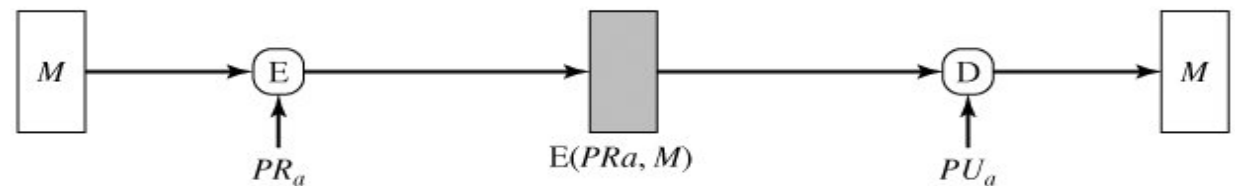


(a) Symmetric encryption: confidentiality and authentication

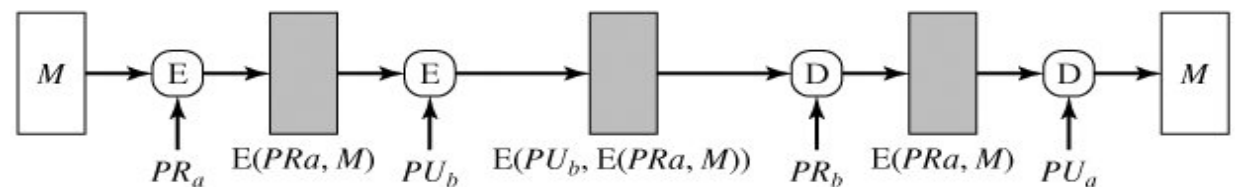
- Autenticação
- Confidencialidade
- Assinatura



(b) Public-key encryption: confidentiality



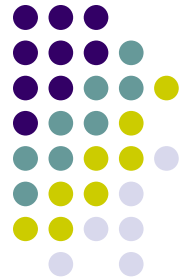
(c) Public-key encryption: authentication and signature



(d) Public-key encryption: confidentiality, authentication, and signature

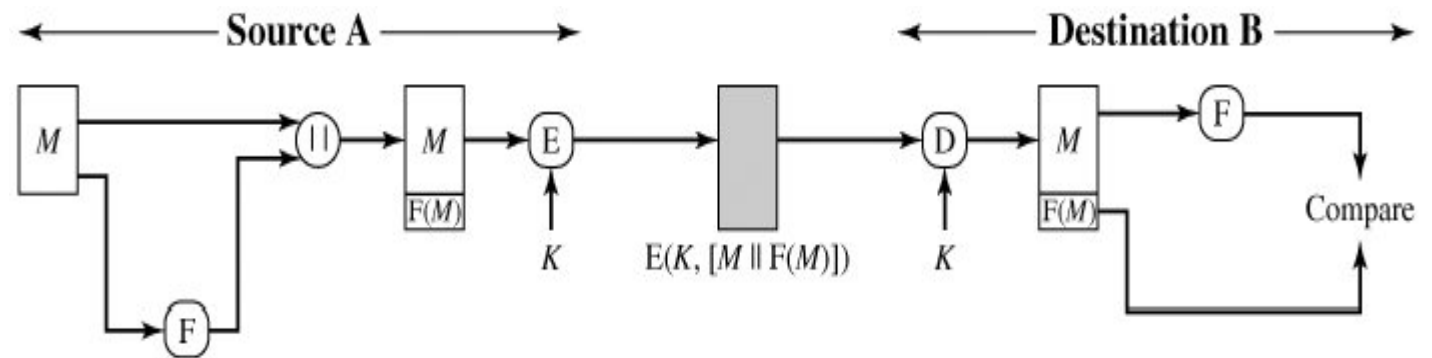
Autenticação

Autenticação de Mensagens



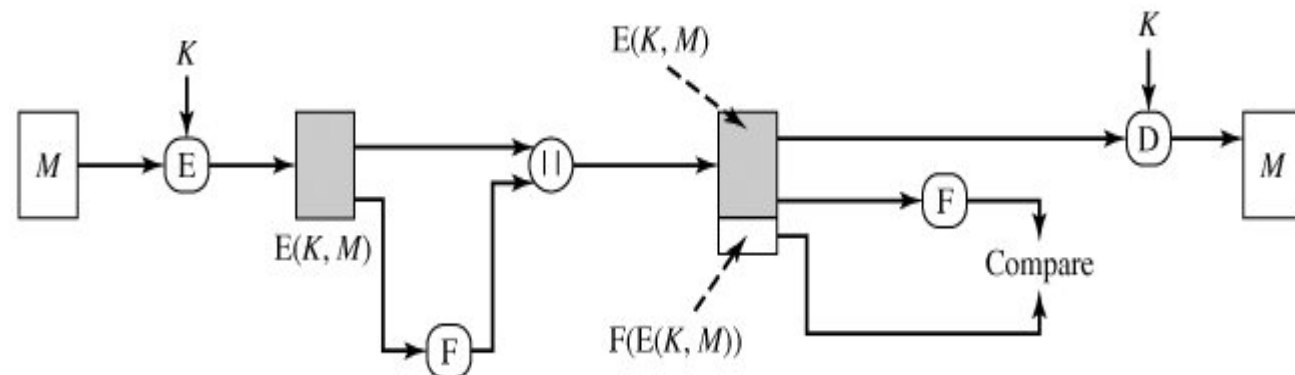
- **Integridade**

- Controle de erros Internos



(a) Internal error control

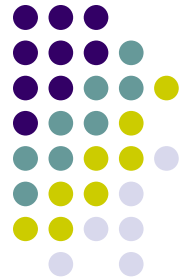
- Controle de Erros Externos



(b) External error control

Autenticação

Métodos – Autenticação de Mensagens



- **Código de Autenticação de Mensagens**

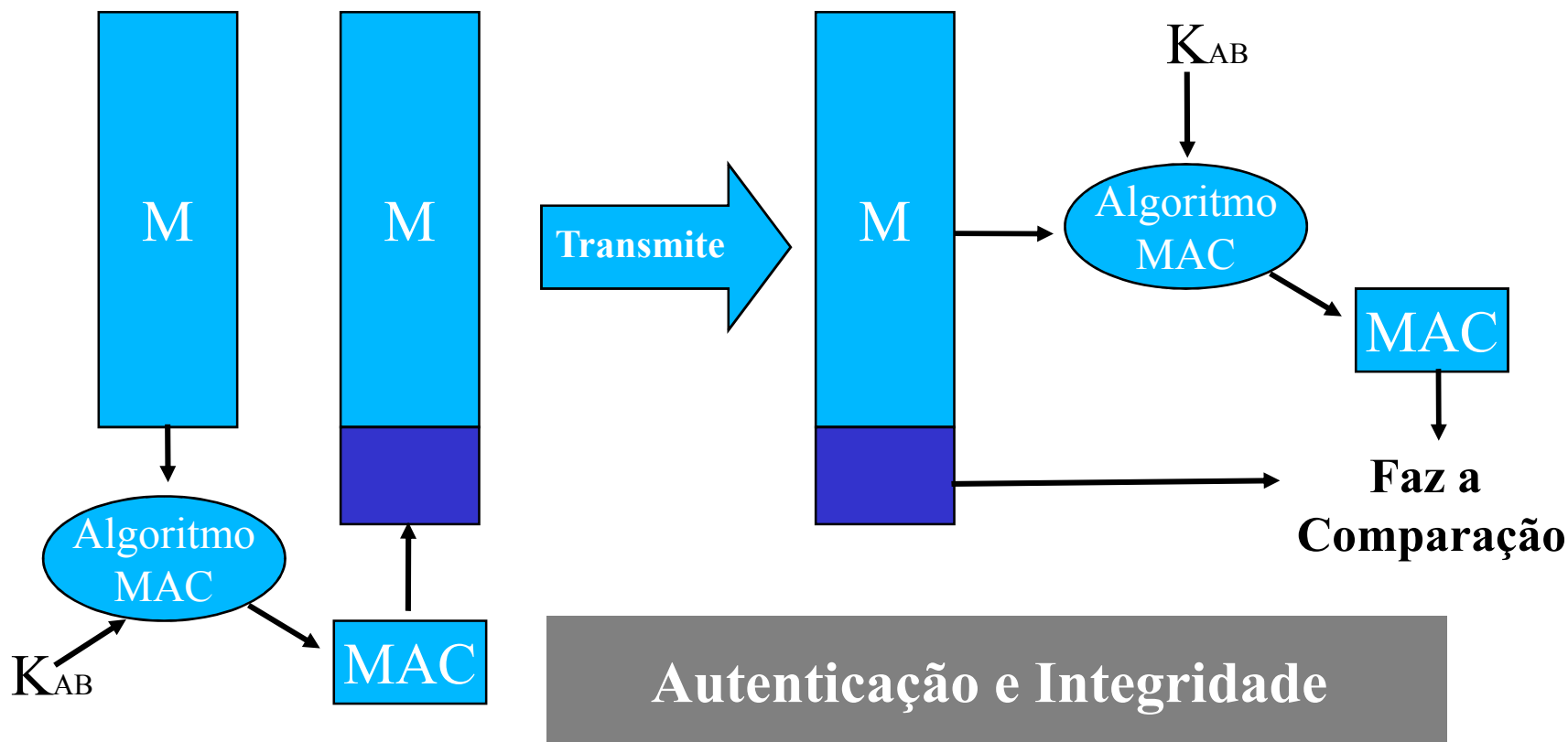
- Conteúdo da mensagem não é cifrado. Porém é adicionado à mensagem um bloco contendo um hash.
 - Message Authentication Code (MAC)
 - Uso de uma **chave secreta K_{AB}** para **gerar** um pequeno bloco de dados conhecido como **código de autenticação da mensagem**, anexado a esta.
 - $MAC_M = F(K_{AB}, M)$
 - O receptor gera o mesmo código e compara

Autenticação

Mecanismos de Autenticação

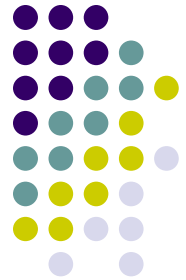


Message Authentication Code (MAC)

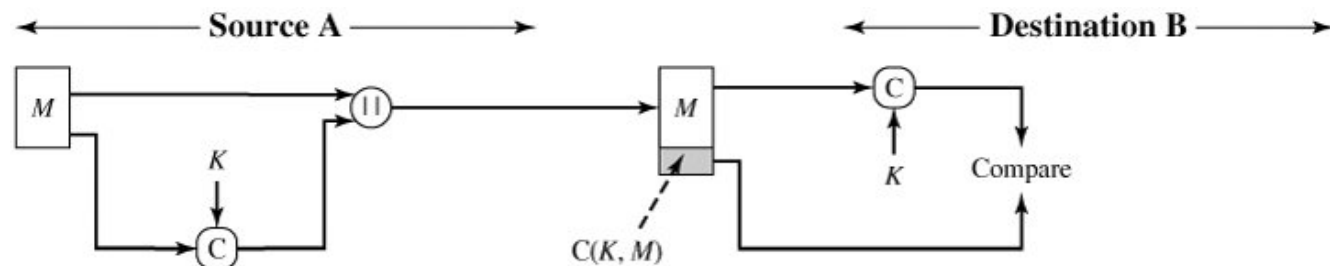


Autenticação

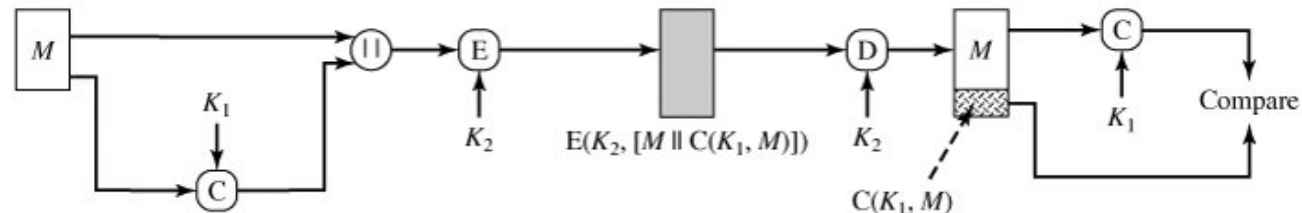
Mecanismos de Autenticação



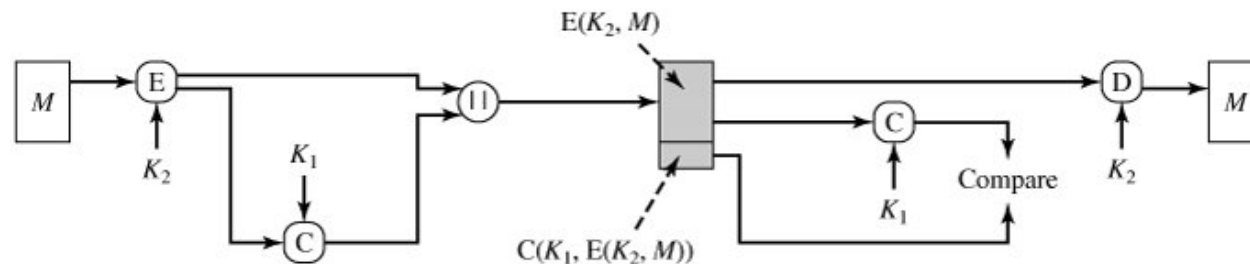
✦ Usos do Message Authentication Code (MAC)



(a) Message authentication

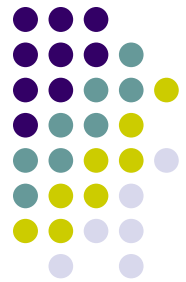


(b) Message authentication and confidentiality; authentication tied to plaintext

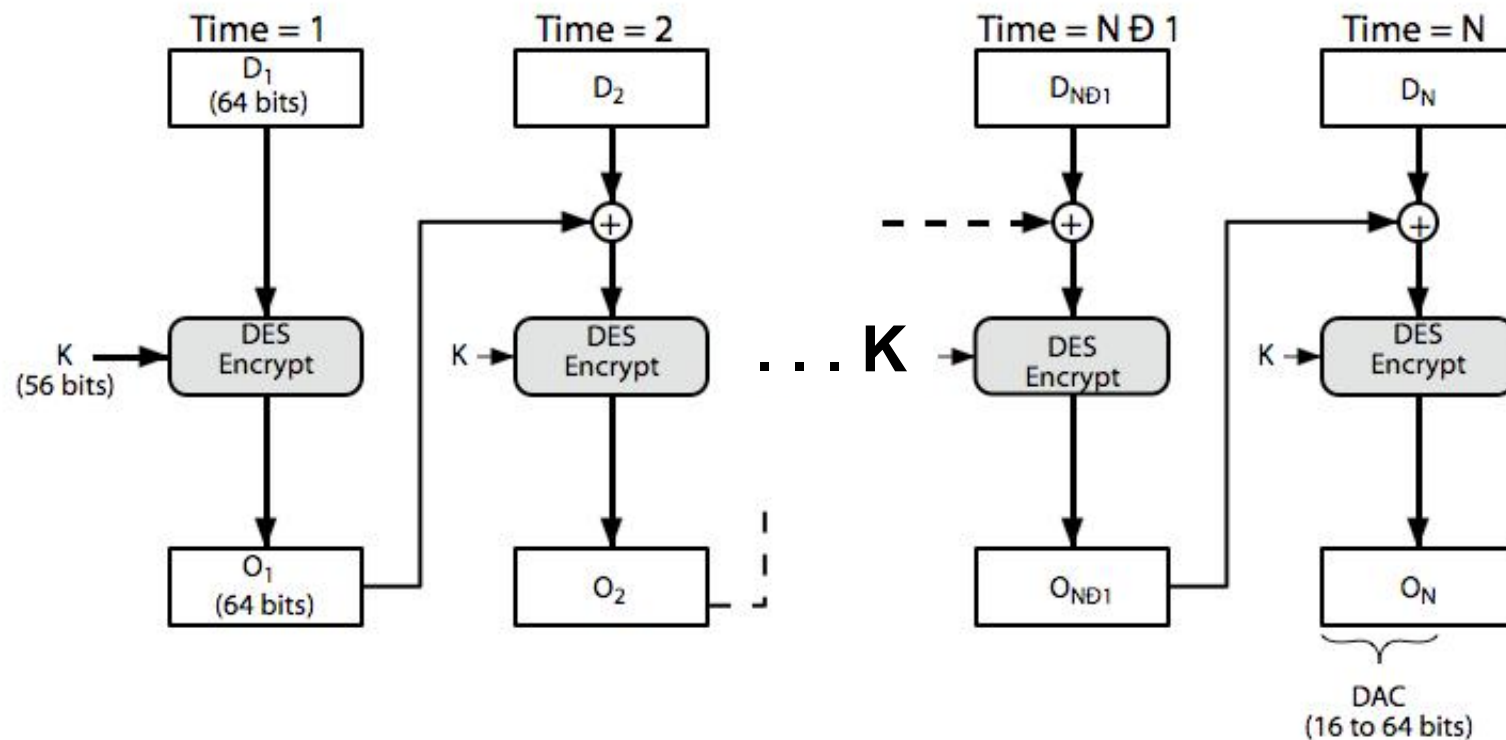


(c) Message authentication and confidentiality; authentication tied to ciphertext

Data Authentication Algorithm (DAA)



- Baseado no DES



Autenticação

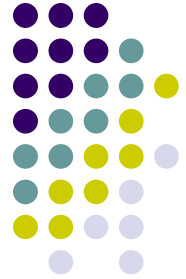
Mecanismos de Autenticação



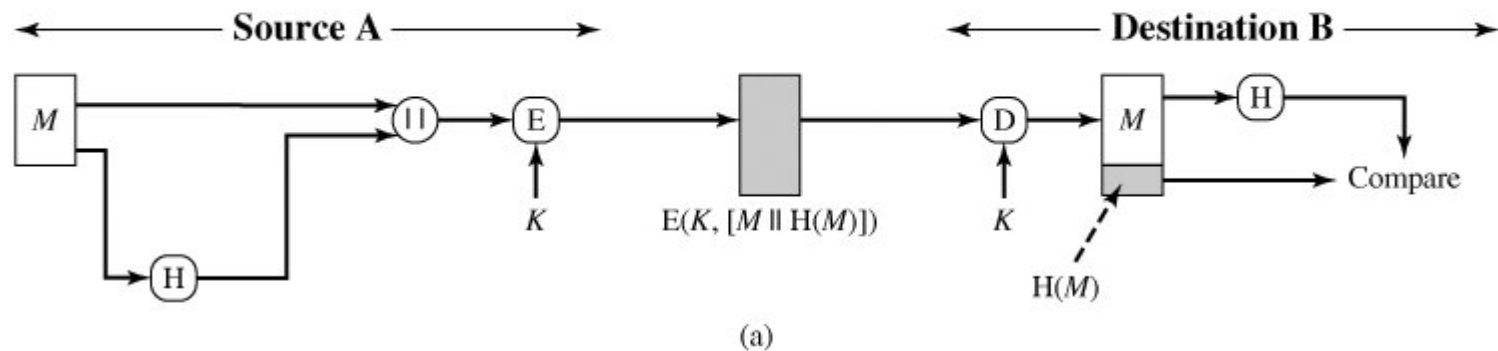
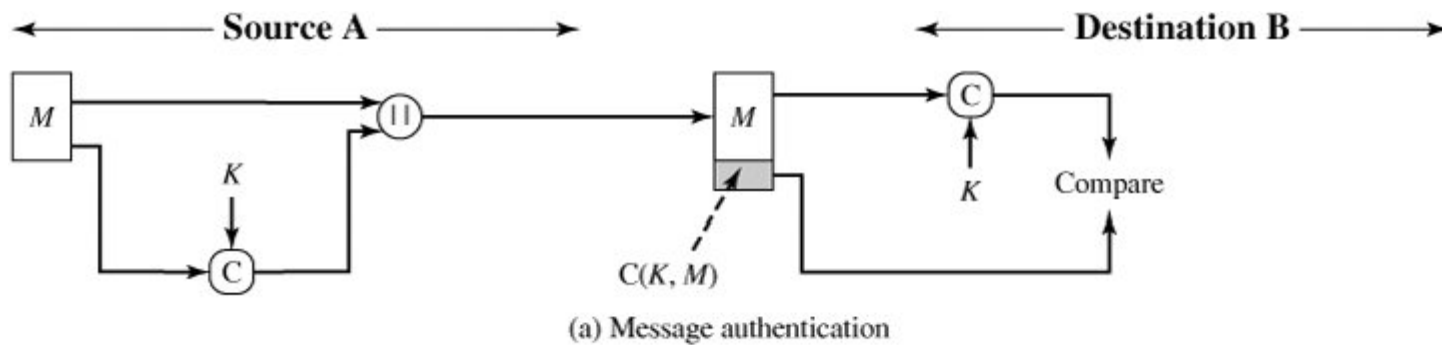
- Funções Hash Undirecionais
 - Tem como entrada uma mensagem M
 - Produz como saída um resumo de M
 - $H(M)$
 - Mudança de qualquer bit resulta uma mudança em $H(M)$.
 - Hash é um função que independe de chaves criptográficas.

Autenticação

Mecanismos de Autenticação

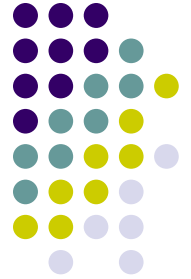


- Usos básicos de Hash

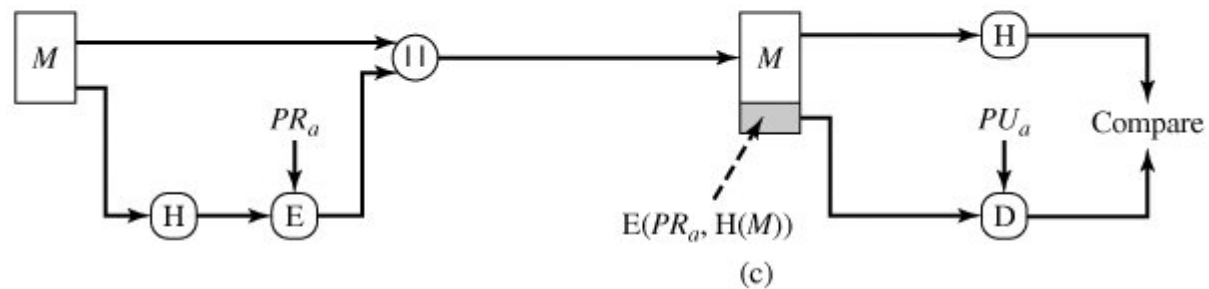
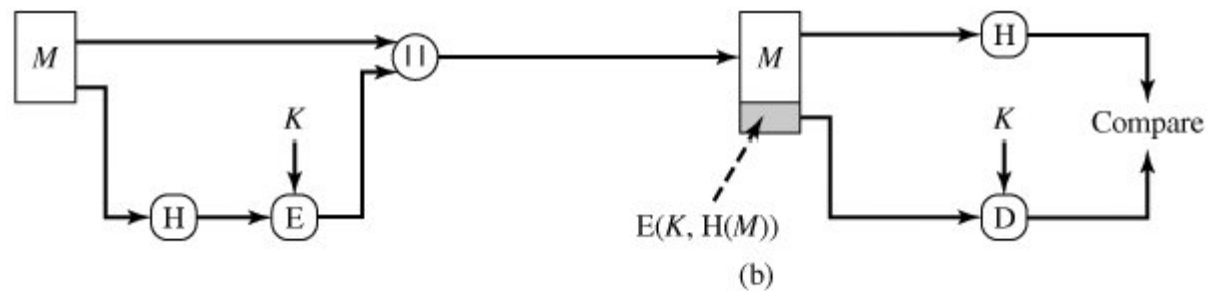


Autenticação

Mecanismos de Autenticação

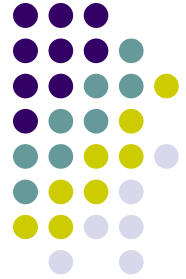


- Usos básicos de Hash

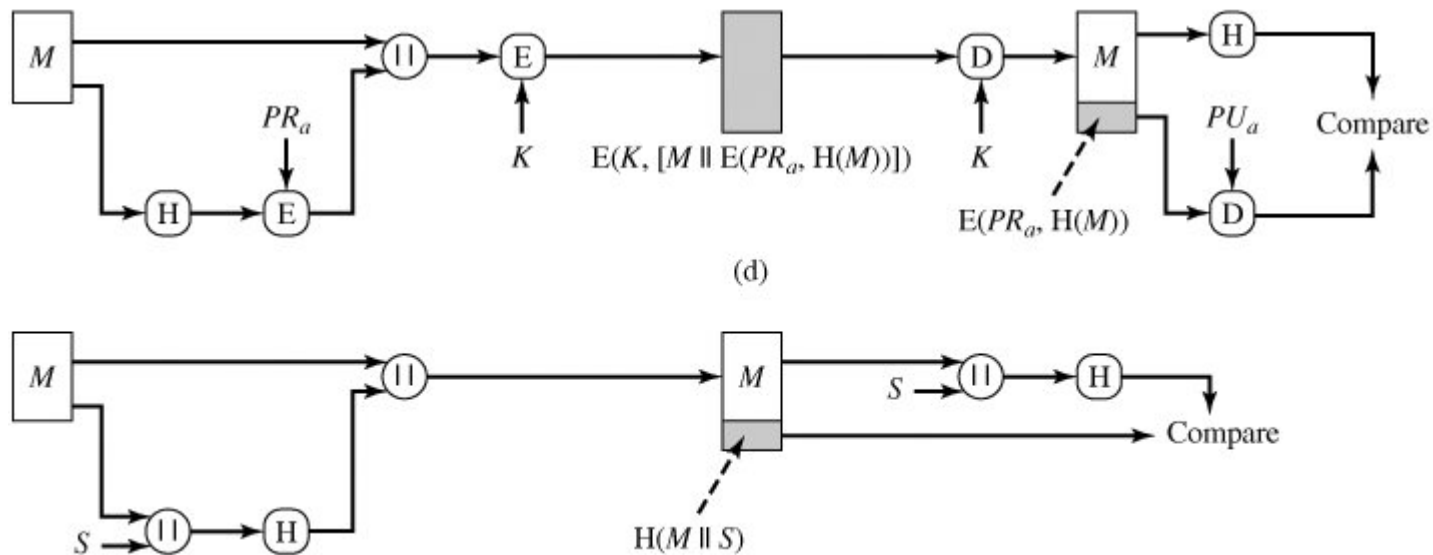


Autenticação

Mecanismos de Autenticação



- Usos básicos de Hash





Algumas Funções Hash

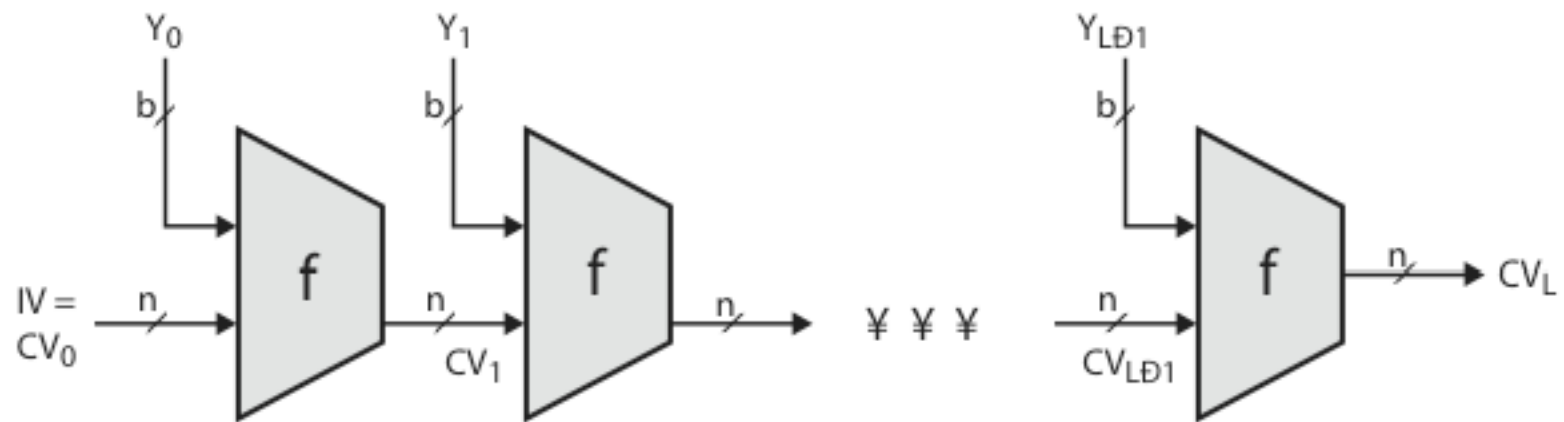
- SHA, SHA-1 e SHA2(512) SHA3
- Whirlpool
- Outros: MD2, MD4, MD5, MD6

Hash and MAC



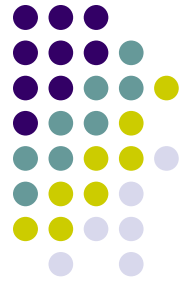
- Funções Hash
 - Condensam uma mensagem de tamanho arbitrário para tamanho fixo processando mensagem em blocos por meio de alguma função de compactação personalizada ou baseada em codificação de bloco.
- Message Authentication Code (MAC)
 - Autenticador de tamanho fixo para alguma mensagem para fornecer autenticação para mensagem usando o modo de cifra de bloco ou a função hash.

Algoritmo Hash: estrutura



IV = Initial value
CV_i = chaining variable
Y_i = ith input block
f = compression algorithm

L = number of input blocks
n = length of hash code
b = length of input block



Secure Hash Algorithm

- SHA originalmente projetado pelo NIST & NSA em 1993
- Foi revisado em 1995 como SHA-1
- Padrão dos EUA para uso com o esquema de assinatura do DSA
 - Padrão é FIPS 180-1 1995, também Internet RFC3174
 - O algoritmo é SHA, o padrão é SHS
- Baseado no design do MD4 com diferenças
- Originalmente com hash de 160 bits
- Resultados de 2005 sobre a segurança do SHA-1 levantaram preocupações sobre seu uso em algumas aplicações .
- Sucessores : SHA-2 (2001) e SHA-3 (2015)

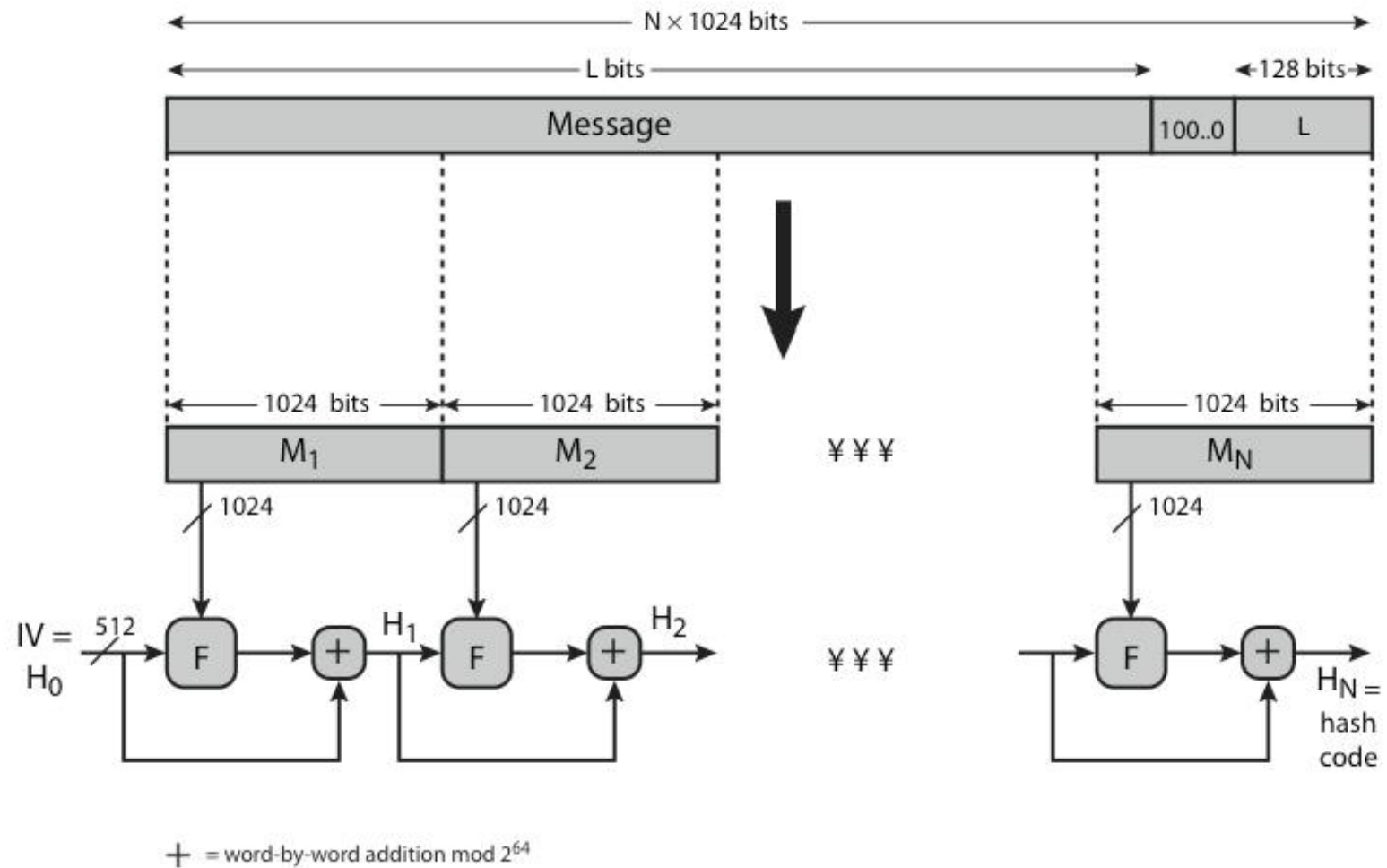
SHA - Variações



Alg.	Variação	Tamanho do Digest	Tamanho do Bloco	Tamanho da Mensagem	Rounds
	<u>SHA-0</u>	160	512	$2^{64} - 1$	80
	<u>SHA-1</u>				
<u>SHA-2</u>	<i>SHA-224</i>	224	512	$2^{64} - 1$	64
	<i>SHA-256</i>	256			
	<i>SHA-384</i>	384	1024	$2^{128} - 1$	80
	<i>SHA-512</i>	512			
	<i>SHA-512/224</i>	224			
	<i>SHA-512/256</i>	256			
SHA-3	<i>SHA3-224</i>	224	1152	Sem limites	24
	<i>SHA3-256</i>	256	1088		
	<i>SHA3-384</i>	384	832		
	<i>SHA3-512</i>	512	576		

*Tamanhos em bits

SHA-512 Overview

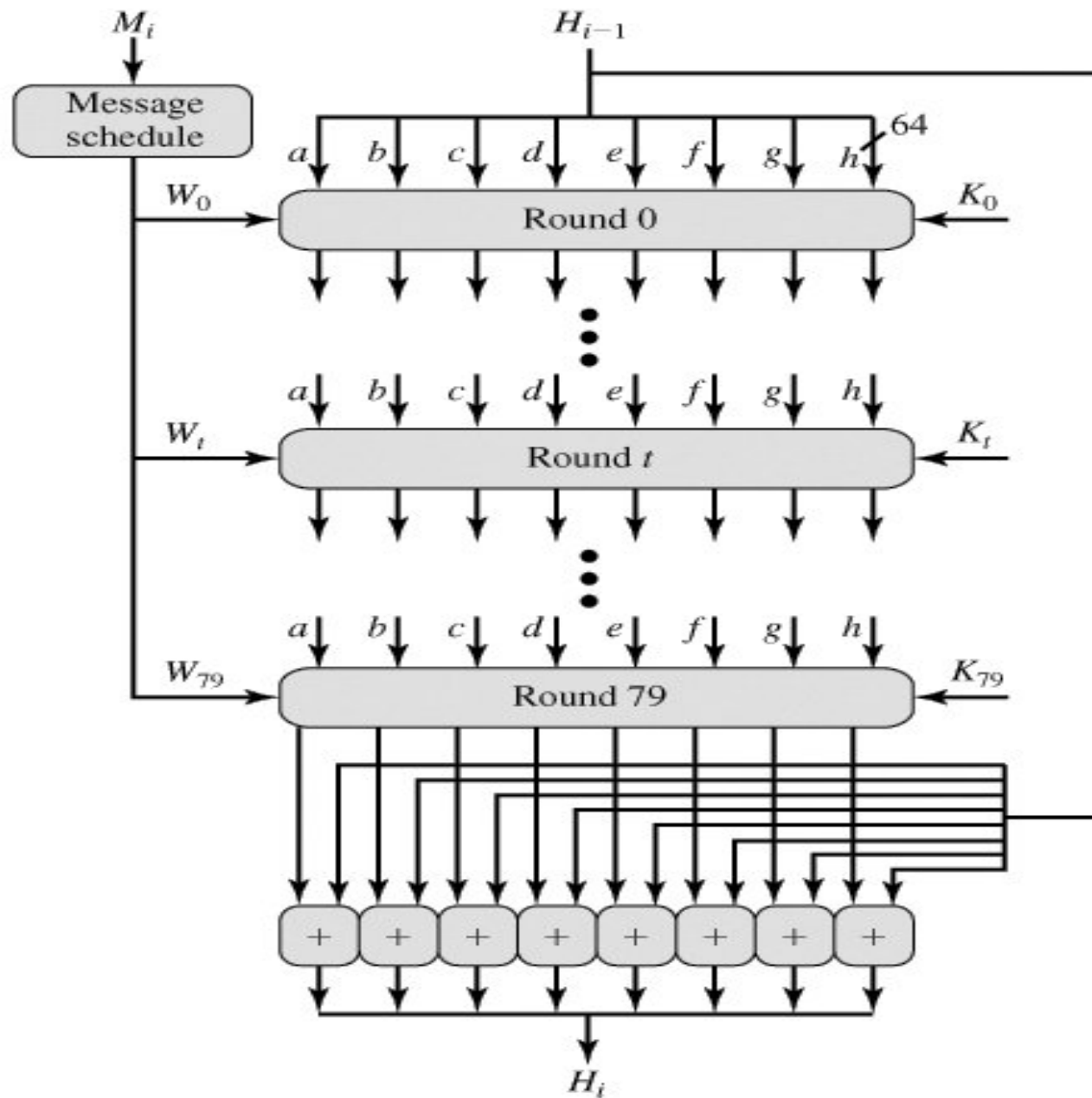
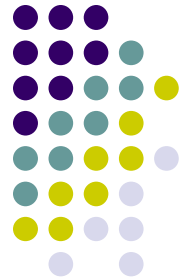


SHA-512 Função de Compressão

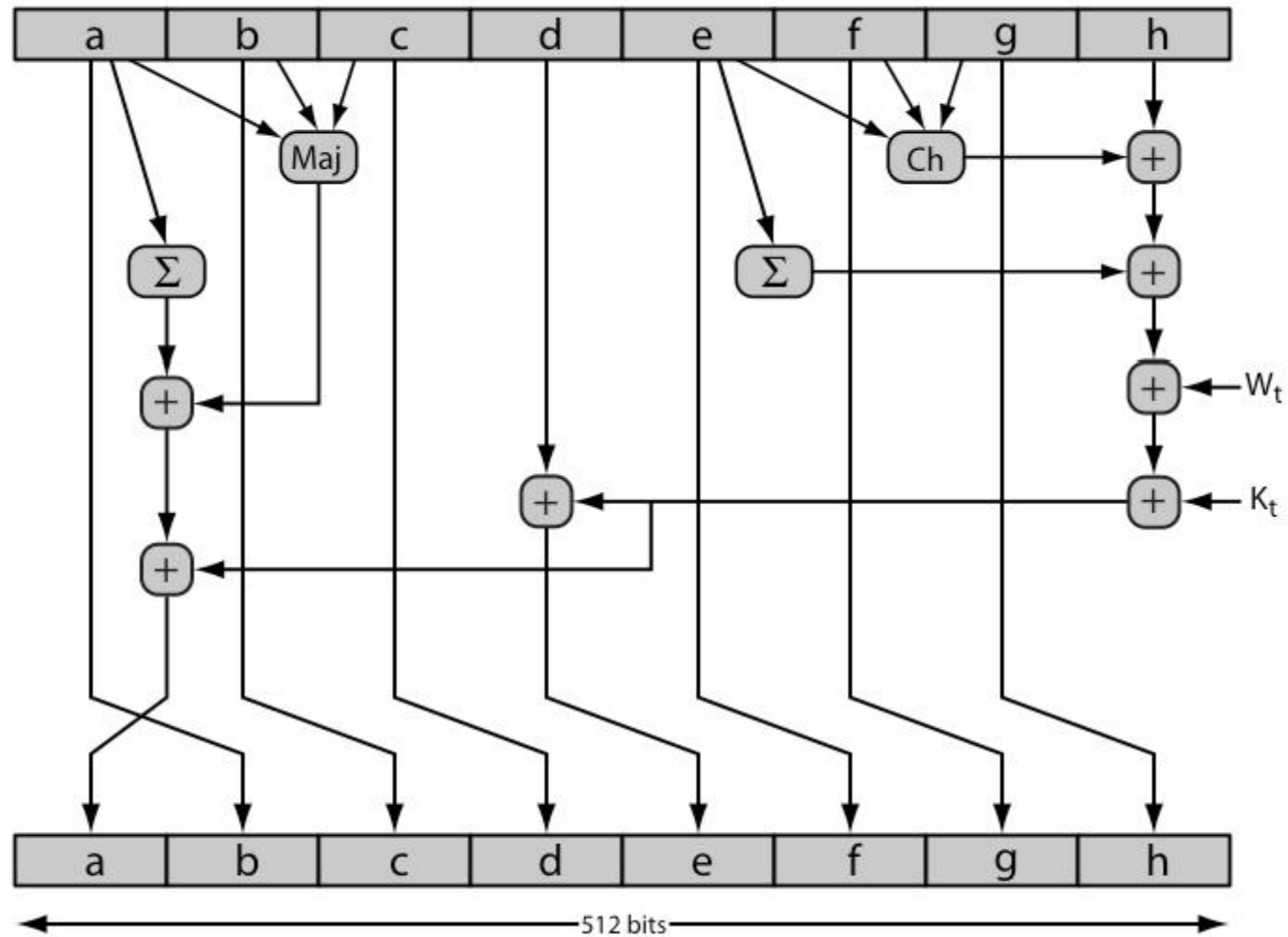


- Coração do algoritmo
- Processa mensagens em blocos de 1024-bits
- Consiste em 80 rounds
 - update um buffer de 512-bits
 - usa um valor de 64-bits, W_t derivado do bloco atual
 - e uma constante baseada na raiz cúbica dos primeiros 80 números primos

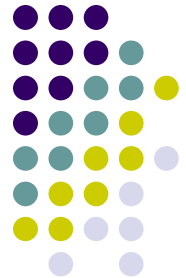
SHA-512 Função de Compressão



SHA-512: um Round



SHA-512 Um Round



$$T_1 = h + \text{Ch}(e, f, g) + \left(\sum_1^{512} e \right) + W_t + K_t$$

$$T_2 = \left(\sum_0^{512} a \right) + \text{Maj}(a, b, c)$$

$$a = T_1 + T_2$$

$$b = a$$

$$c = b$$

$$d = c$$

$$e = d + T_1$$

$$f = e$$

$$g = f$$

$$h = g$$

where

t = step number; $0 \leq t \leq 79$

$\text{Ch}(e, f, g) = (e \text{ AND } f) \oplus (\text{NOT } e \text{ AND } g)$ the conditional function: If e then f else g

$\text{Maj}(a, b, c) = (a \text{ AND } b) \oplus (a \text{ AND } c) \oplus (b \text{ AND } c)$ the function is true only if the majority (two or three) of the arguments are true.

$$\left(\sum_0^{512} a \right) = \text{ROTR}^{28}(a) \oplus \text{ROTR}^{34}(a) \oplus \text{ROTR}^{39}(a)$$

$$\left(\sum_1^{512} e \right) = \text{ROTR}^{14}(e) \oplus \text{ROTR}^{18}(e) \oplus \text{ROTR}^{41}(e)$$

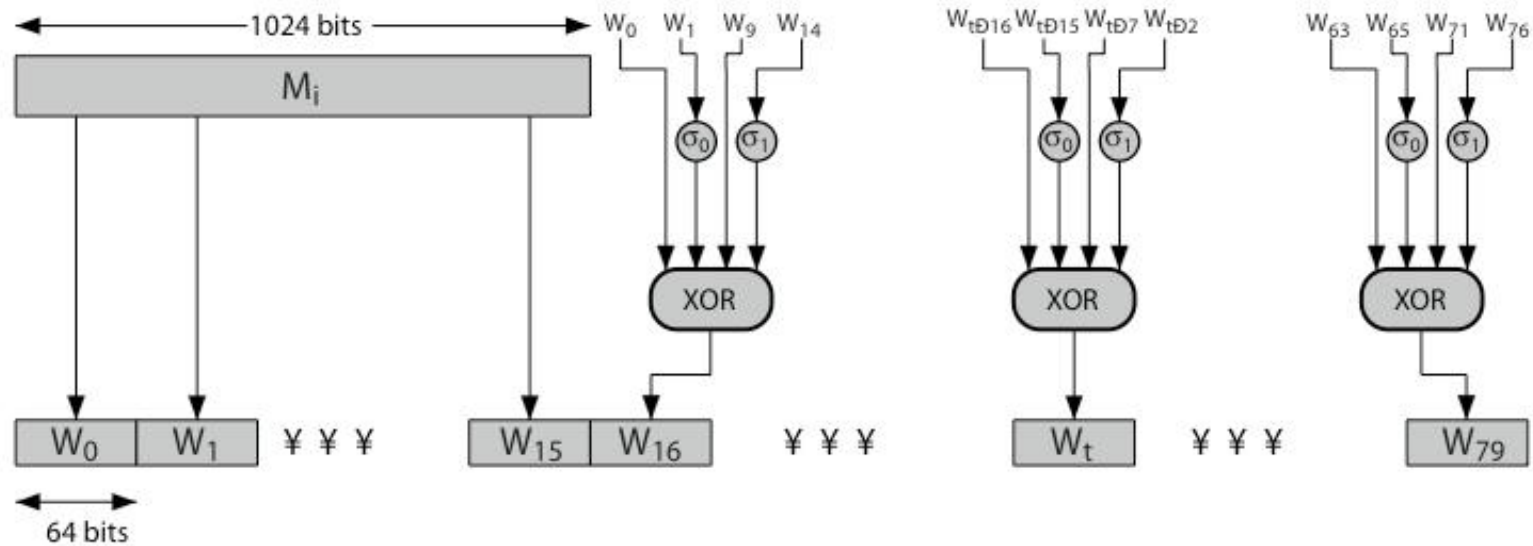
$\text{ROTR}^n(x)$ = circular right shift (rotation) of the 64-bit argument x by n bits

W_t = a 64-bit word derived from the current 512-bit input block

K_t = a 64-bit additive constant

$+$ = addition modulo 2^{64}

SHA-512 – 80 W_t inputs

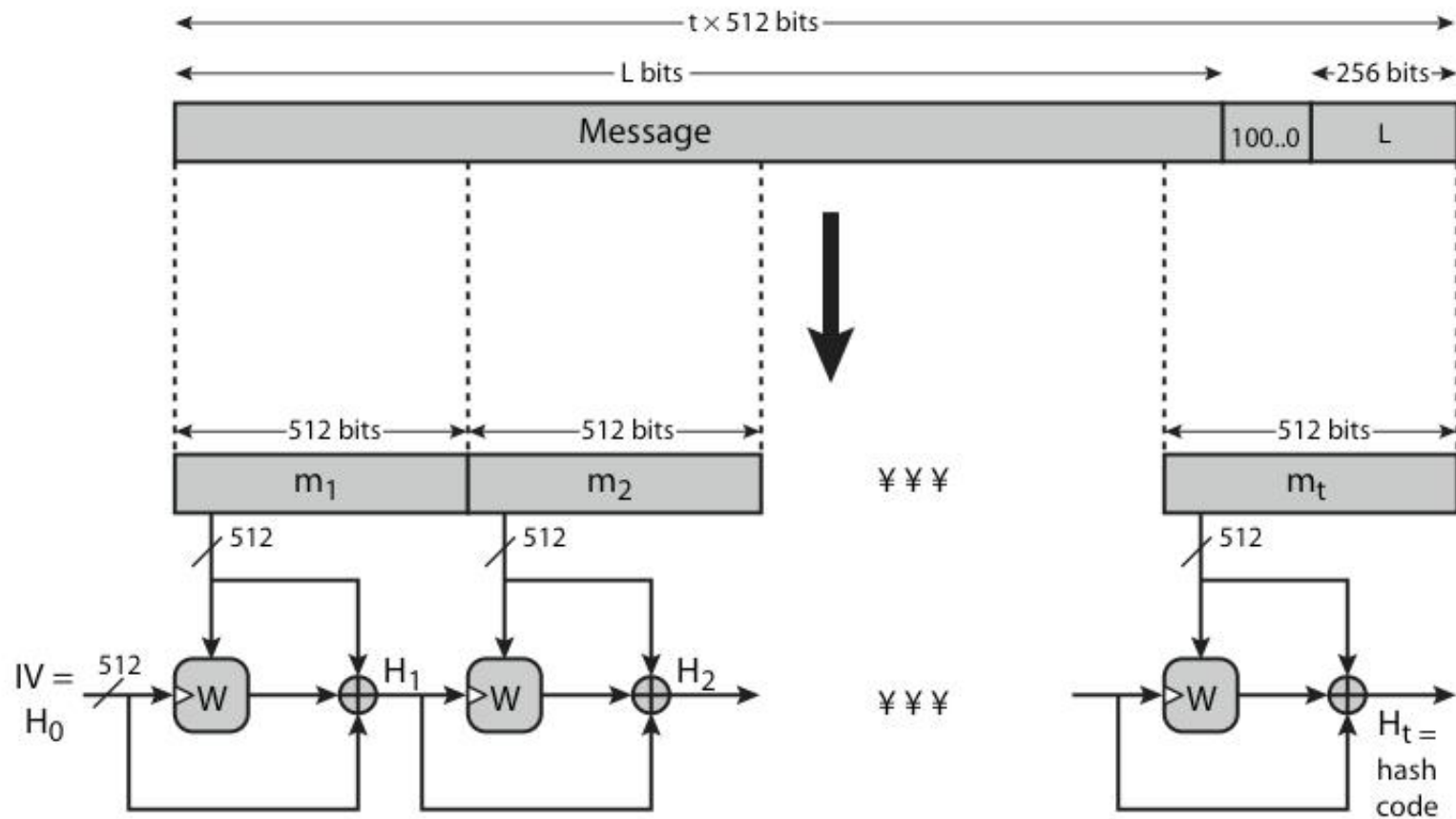
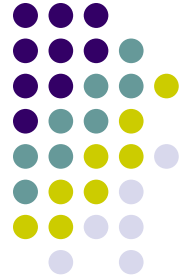


Whirlpool



- Aprovado pelo projeto europeu NESSIE
- Usa uma modificação do AES como função de compressão
- Aborda preocupações sobre o uso de cifras de bloco como hash (Reversibilidade, tamanho do hash)
- Desempenho comparável a algoritmos dedicados hash, como o SHA.

Whirlpool Overview



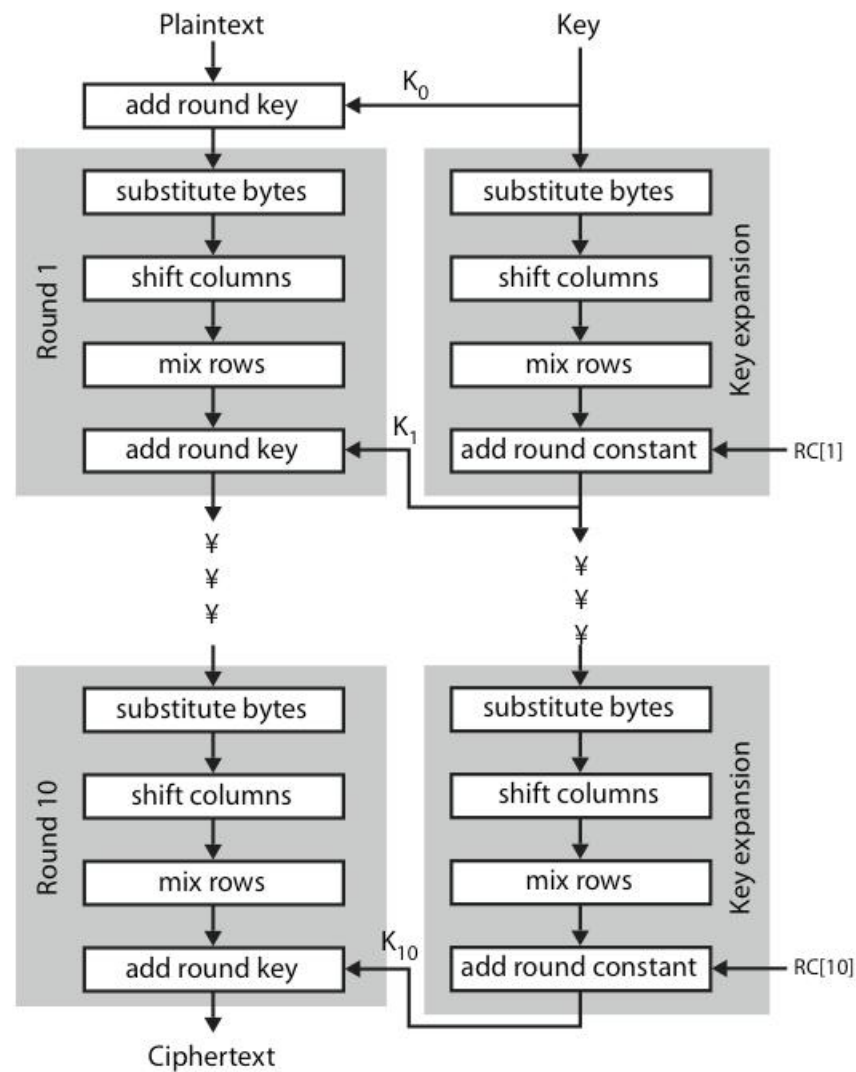
Note: triangular hatch marks key input

Whirlpool Block Cipher W



- Projetado especificamente para uso de função hash com segurança e eficiência de AES
- mas com tamanho de bloco de e chave de 512 bits e, portanto, estrutura semelhante a hash e funções do AES, mas
 - tem 10 rounds
 - diferentes S-box & valores

Whirlpool Block Cipher W



Hash com Chaves como MACs



- Queremos um MAC baseado em funções hash
 - Funções hash são geralmente mais rápidas
 - Códigos de hash amplamente conhecidos
- Incluí-se uma chave ao processo de hash
- Proposta original:
 - $\text{KeyedHash} = \text{Hash}(\text{Key} | \text{Message})$
- Fraquezas foram encontradas nesse modelo levando ao desenvolvimento de outras propostas como o HMAC e o CMAC.

HMAC



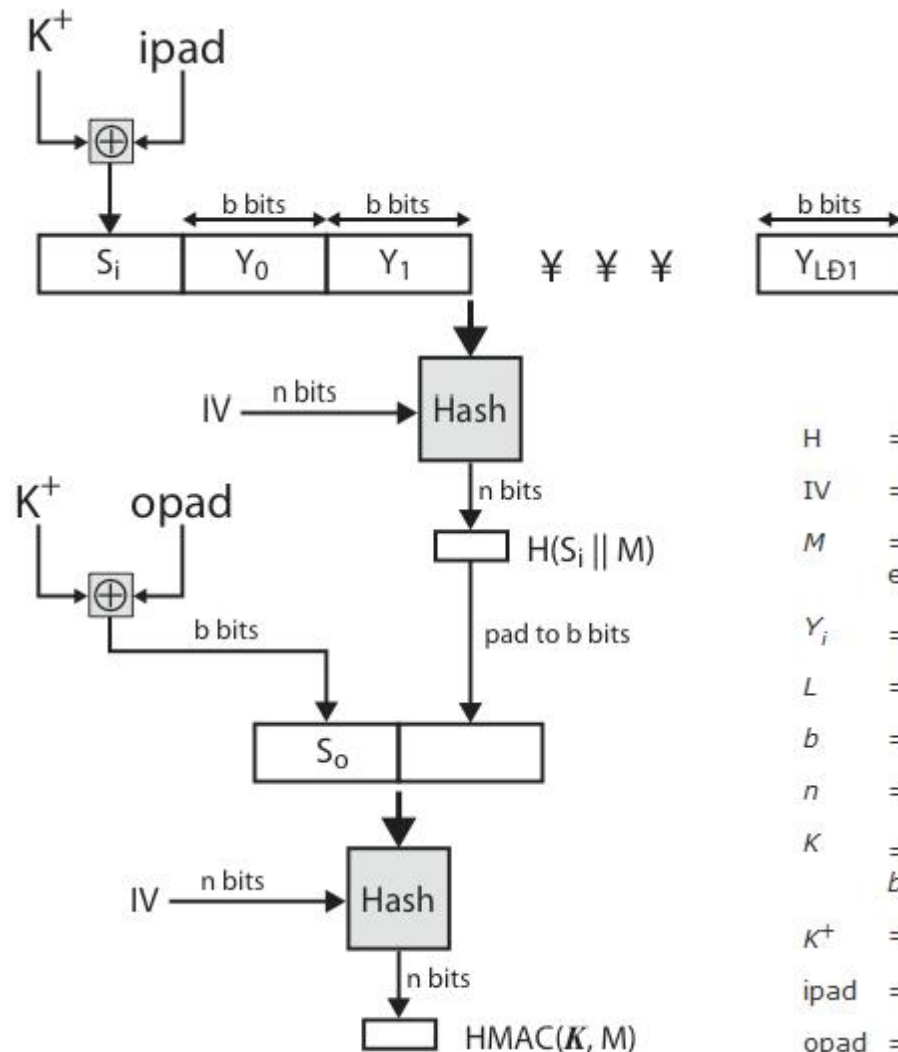
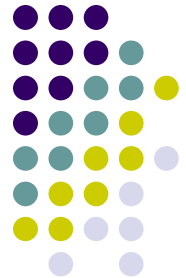
-Especificado pelo RFC2104 usa a função hash na mensagem:

$$\text{HMAC}_K = \text{Hash}[(K^+ \text{ XOR opad}) \parallel \text{Hash}[(K^+ \text{ XOR ipad}) \parallel M]]$$

em que K^+ é a chave key ajustada ao tamanho desejado (padding), e opad e ipad sendo valores constantes utilizados nesse ajuste.

- Qualquer função hash pode ser utilizada: eg. MD5, SHA-1, RIPEMD-160, Whirlpool

HMAC Overview



H = embedded hash function (e.g., MD5, SHA-1, RIPEMD-160)

IV = initial value input to hash function

M = message input to HMAC(including the padding specified in the embedded hash function)

Y_i = i th block of M , $0 \leq i \leq (L - 1)$

L = number of blocks in M

b = number of bits in a block

n = length of hash code produced by embedded hash function

K = secret key recommended length is $\geq n$; if key length is greater than b ; the key is input to the hash function to produce an n -bit key

K^+ = K padded with zeros on the left so that the result is b bits in length

ipad = 00110110 (36 in hexadecimal) repeated $b/8$ times

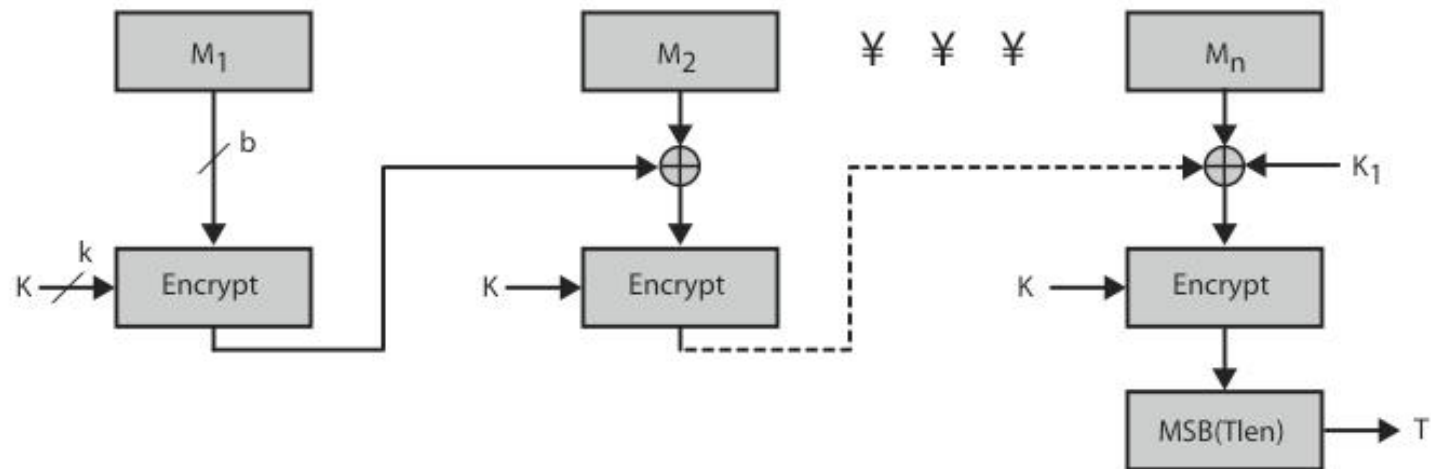
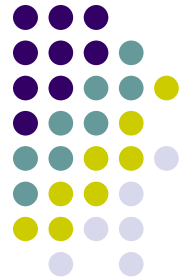
opad = 01011100 (5C in hexadecimal) repeated $b/8$ times

CMAC

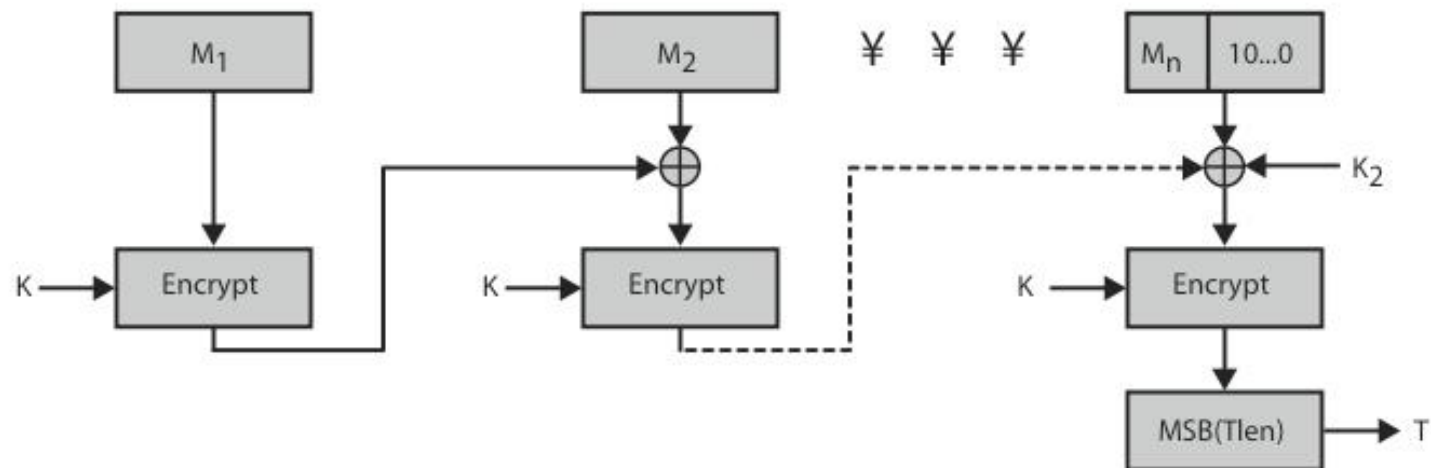


- Também chamado de DAA (CBC-MAC)
- AES A 3-DES
- Cipher-based Message Authentication Code (CMAC)
- NIST SP800-38B

CMAC – Visão Geral



(a) Message length is integer multiple of block size



(b) Message length is not integer multiple of block size

Figure 12.12 Cipher-Based Message Authentication Code (CMAC)



Atividade

- Visite o site:
<http://pt.wikipedia.org/wiki/HMAC>
- Implemente:
 - Um método ou função que realize o cálculo do HMAC para os exemplos de texto apresentados no site.
 - Confira se os resultados batem com os apresentados no site.