

3. Criptografia

Histórico, Técnicas e Aplicações





3. Criptografia

3.1. Apresentação



Por que estudar criptografia

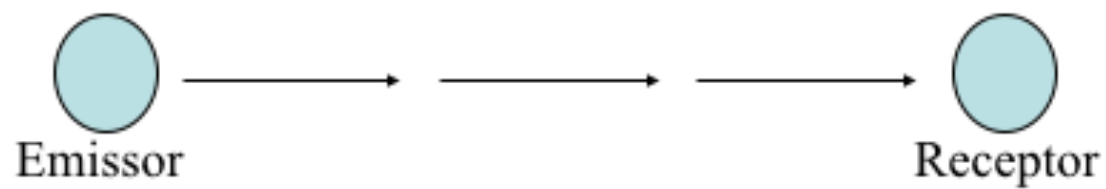


- Ferramenta fundamental para atingir objetivos (prover serviços) de segurança
 - Importante para compreender soluções reais de segurança
- Modelos de funcionamento e de ataques simples e bem-caracterizados
 - Bom ponto de partida para entender arquiteturas de segurança
 - Sempre ter em mente que o mundo real é mais complexo do que os diagramas simplificados que veremos a seguir – lembre dos diversos ataques até agora estudados



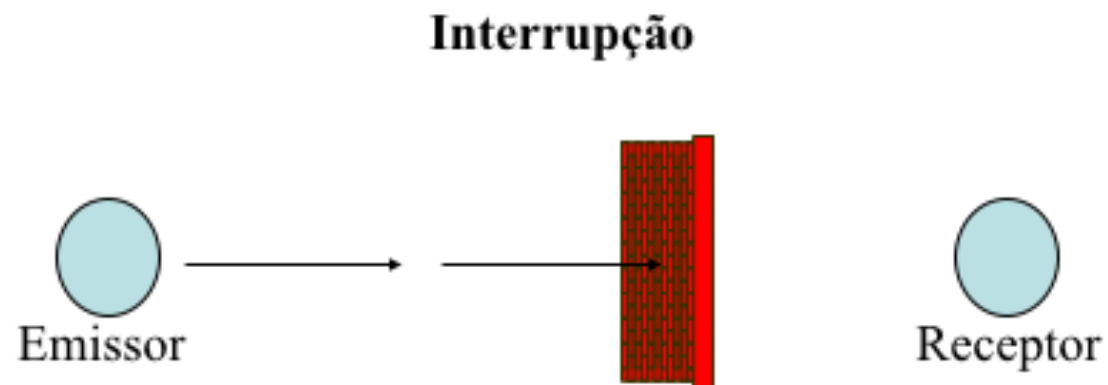
Modelo de comunicação "segura"

Fluxo normal da informação





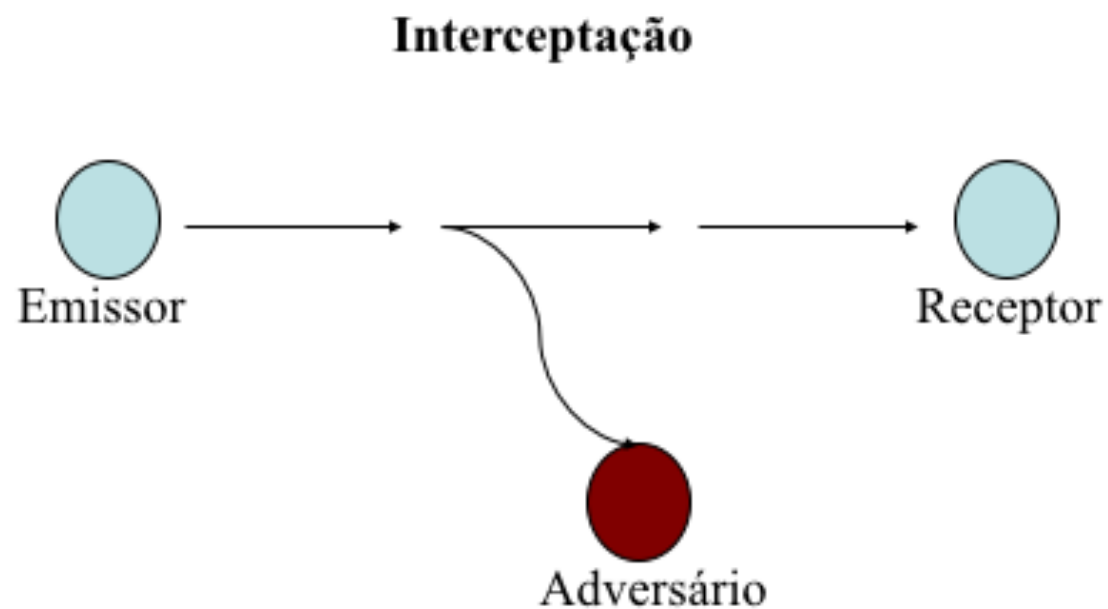
Ataques à segurança: disponibilidade



É um ataque à disponibilidade da informação



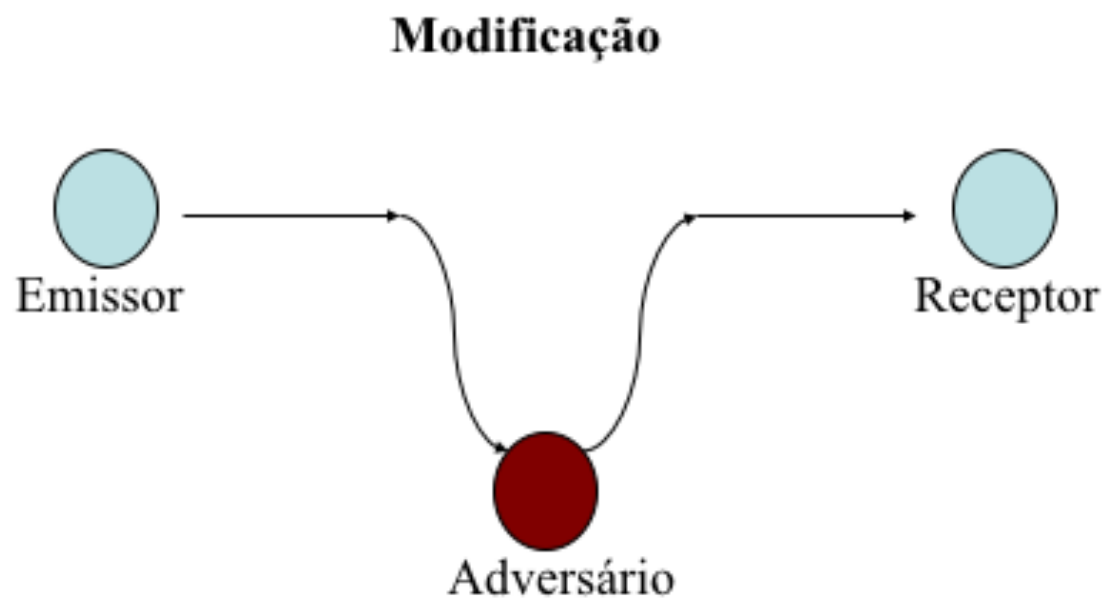
Ataques à segurança: confidencialidade



É um ataque à confidencialidade da informação



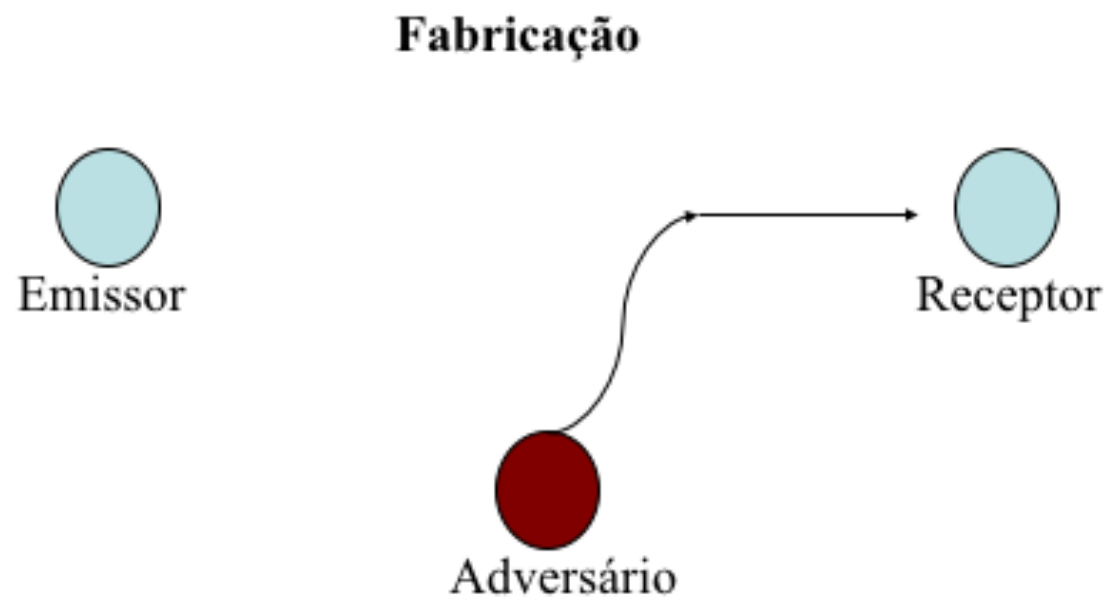
Ataques à segurança: integridade



É um ataque à integridade da informação



Ataques à segurança: autenticidade



É um ataque à autenticidade da informação



O que é criptografia?

- Uma ferramenta matemática para atingir objetivos de segurança da informação
 - De fato, é elemento fundamental, presente na maioria das soluções de segurança
 - Frequentemente não será a única ferramenta
 - Outras ferramentas:
 - Assinatura (clássica X digital)
 - Lacres
 - Lei (exemplo da violação de correspondência)
 - Políticas de segurança
 - Controle do acesso físico



Criptografia

- **escrita** (-grafia) **secreta** (cripto-)
- Terminologia
 - Texto plano ou mensagem plana – mensagem original
 - Texto cifrado ou mensagem cifrada – mensagem codificada
 - Transformação criptográfica – função que leva textos planos a cifrados (trans. de encriptação) ou textos cifrados a planos (transf. de deciptação)
 - Chave - informação que determina uma transformação criptográfica a ser utilizada



Criptografia

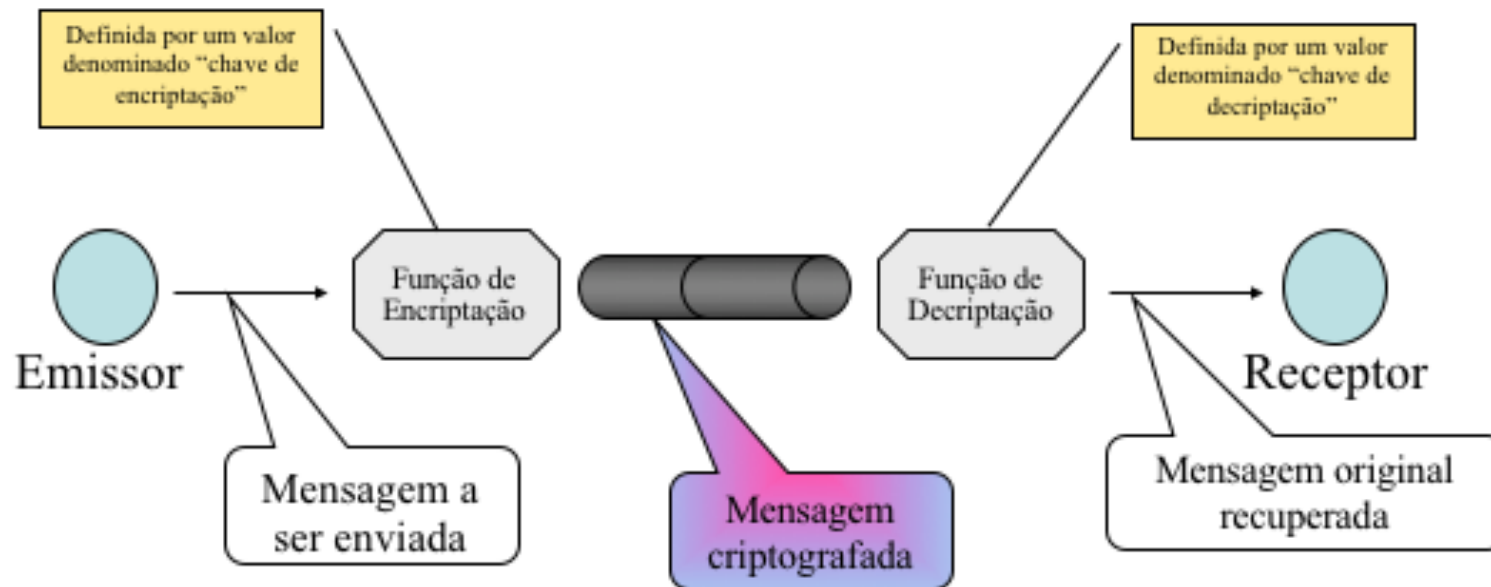
- Terminologia
 - Criptografar (encriptar) – converter texto plano em cifrado
 - Cifra – conjunto de transformações criptográficas indexadas por chaves
 - Descriptografar (decriptar) – converter texto cifrado em plano



Criptografia

- Terminologia
 - criptografia – estudo dos princípios e métodos de encriptação
 - criptanálise – estudo dos princípios e métodos para descriptografar sem o conhecimento da chave
 - criptologia – campo de estudo da criptografia e criptanálise
 - código – algoritmo que transforma uma mensagem compreensível em uma incompreensível a partir de um livro de códigos (ex.: códigos militares)

Funcionamento básico de um esquema de encriptação





Kerchhoff desiderata (1883)

- Requisitos para um esquema de encriptação
 - O esquema deve ser inquebrável, se não na teoria, na prática
 - Divulgação dos detalhes do esquema não deve causar problemas (redução de segurança)
 - **Chave deve ser memorizável sem auxílio de anotações e facilmente (freqüentemente) modificada**
 - Criptograma deve ser transmissível por telégrafo
 - Aparato de encriptação deve ser transportável e operável por uma única pessoa
 - O esquema deve ser facilmente utilizável, não necessitando-se de conhecimento prévio ou elevado poder mental



3. Criptografia

3.2. Visão do Livro ⇒





Funções unidirecionais e hash criptográfico

- › Função unidirecional: fácil computar, difícil inverter
 - "A" ferramenta fundamental da criptografia
 - Exemplo: $f(x) = 3x \text{ mod } 17$
- › Hash criptográfico: recebe como entrada uma mensagem e gera um pequeno "resumo"
 - É uma função unidirecional: inviável encontrar mensagem a partir de um resumo
 - Resistência a colisões: inviável encontrar duas mensagens com o mesmo resumo
 - Não confundir com tabela de dispersão e hash não-criptográfico



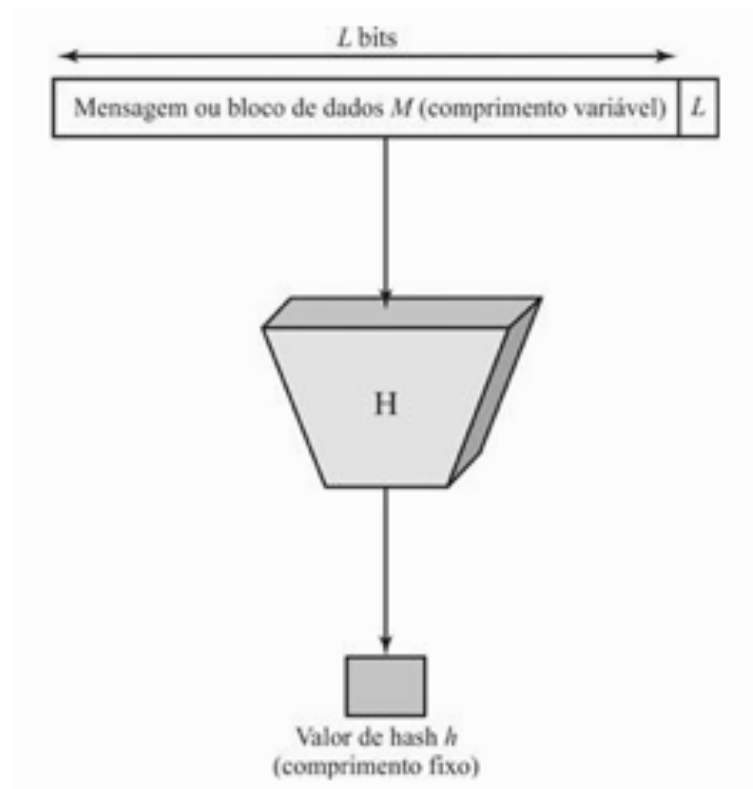
Exemplo de função unidirecional

- Seja $X=\{1,\dots,16\}$ e $f(x)$ o resto da divisão de 3^x por 17
 - Dado $x \in X$, é relativamente fácil obter $f(x)$
 - Entretanto, não é tão fácil obter, por exemplo, o valor de x tal que $f(x)=7$.
 - Provavelmente teremos que tentar todas as 16 possibilidades

x	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
$f(x)$	3	9	10	13	5	15	11	16	14	8	7	4	12	2	6	1



Funcionamento do hash criptográfico





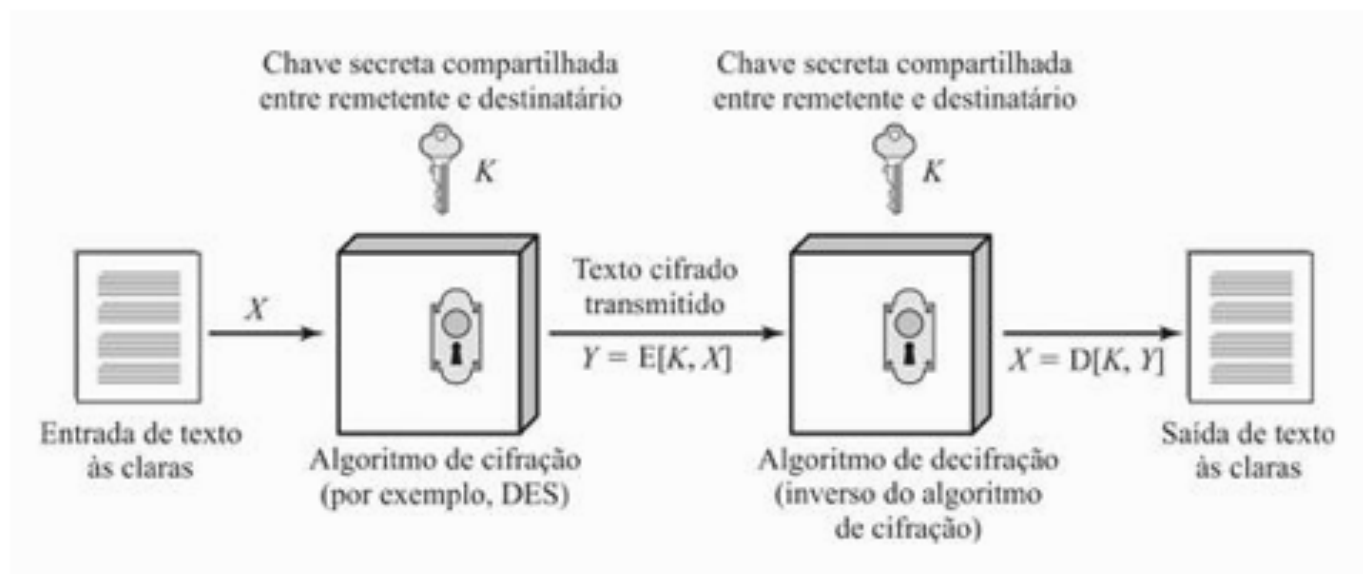
Segurança da função hash

- › Resistência a identificação de pré-imagem
 - Para qualquer código dado h , é inviável em termos computacionais achar x tal que $H(x) = h$.
- › Resistência fraca a colisão
 - Para qualquer mensagem dada x , é inviável em termos computacionais achar $y \neq x$ tal que $H(y) = H(x)$.
- › Resistência forte a colisão
 - É inviável, em termos computacionais, achar qualquer par (x, y) tal que $H(x) = H(y)$.



Cifração Simétrica

- › Texto em claro / às claras
- › Algoritmo de cifração
- › Chave secreta
- › Texto cifrado
- › Algoritmo de decifração





Algoritmo de cifração de bloco

- › Cifra mensagem processando-a em "blocos" de tamanho fixo.
- › Algoritmos mais importantes
 - Data Encryption Standard (FIPS PUB 46)
 - Triple DES (ANSI X9.17 e FIPS PUB 46-3)
 - Advanced Encryption Standard (FIPS PUB 197)
- › Modos de operação – como trabalhar com blocos em mensagens longas
 - Exemplo mais simples: ECB



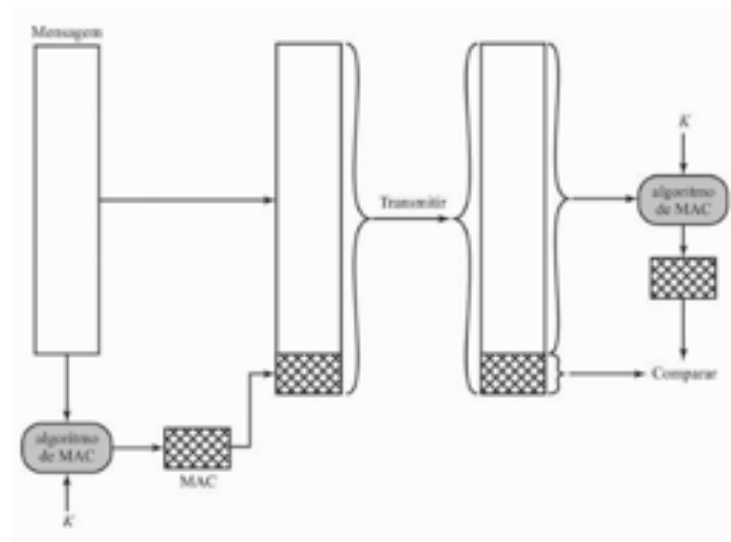
Cifra de fluxo

- › Processa mensagem bit-a-bit (ou byte-a-byte)
- › Estreitamente relacionada a geradores de números aleatórios
 - Exemplo de abordagem: XOR entre os bits da mensagem e os bits de um PRNG



Autenticação de mensagem e funções hash

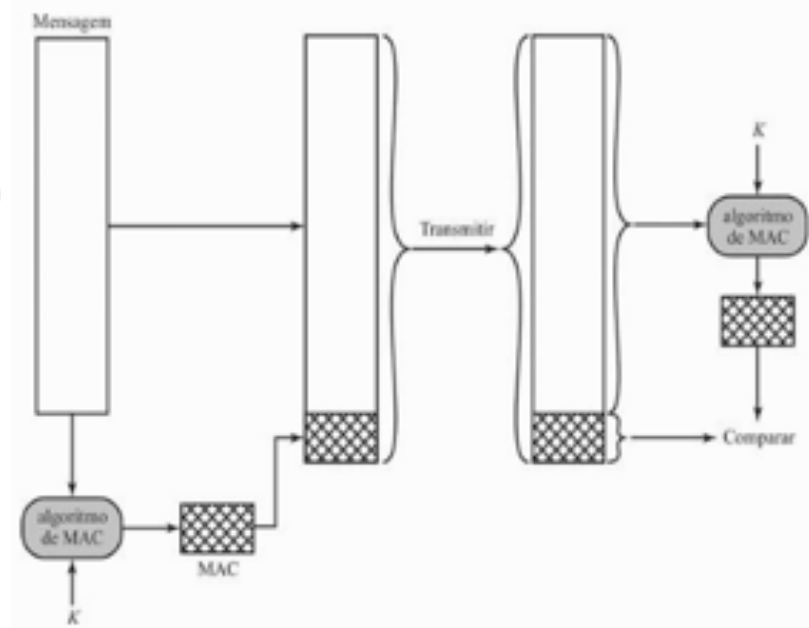
- › Autenticação com cifra simétrica
 - Mensagens válidas devem compor um código
- › Autenticação sem cifra simétrica
 - Mensagem segue junto com código de autenticação





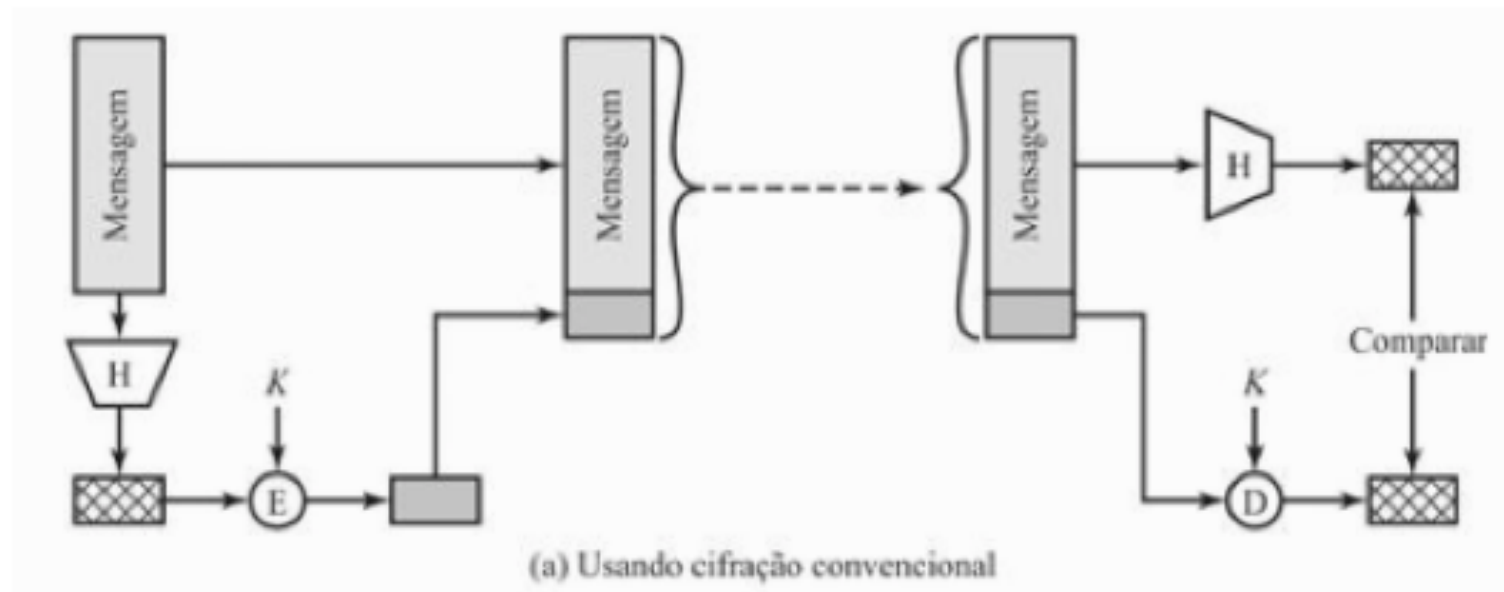
Message authentication code (MAC)

- › Recebe como entrada uma mensagem M e uma chave secreta K_{AB} e gera como saída um pequeno bloco de dados $MAC_M = F(K_{AB}, M)$, o cód. aut. mensagem
- › Transmissor envia M e MAC_M
- › Receptor recalcula $F(K_{AB}, M)$ e compara com MAC_M recebido
- › Funciona porque só se pode gerar MAC_M conhecendo-se a chave secreta K_{AB}



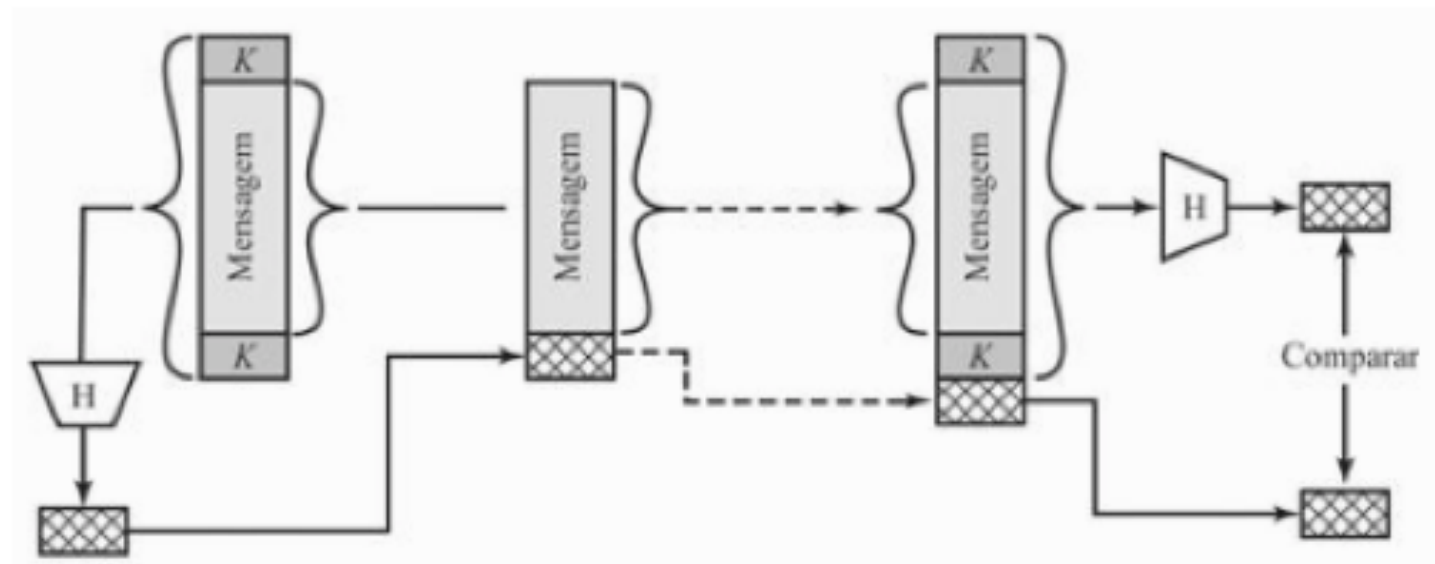


Autenticação com cifra simétrica



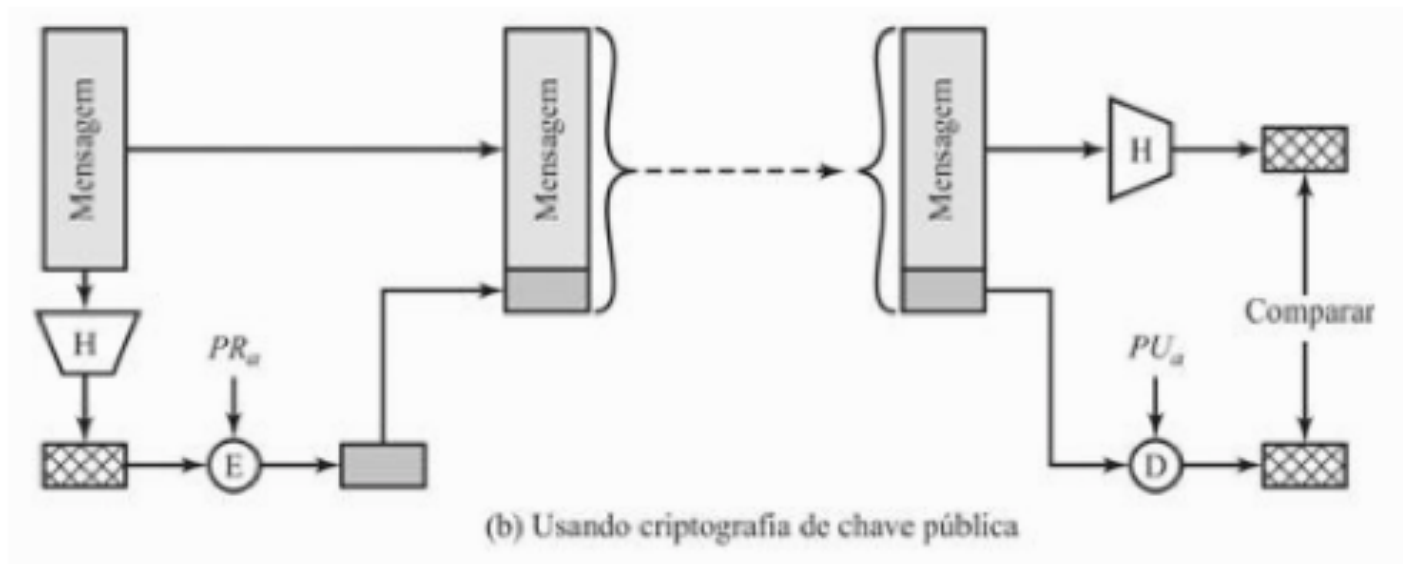


Autenticação com hash/MAC





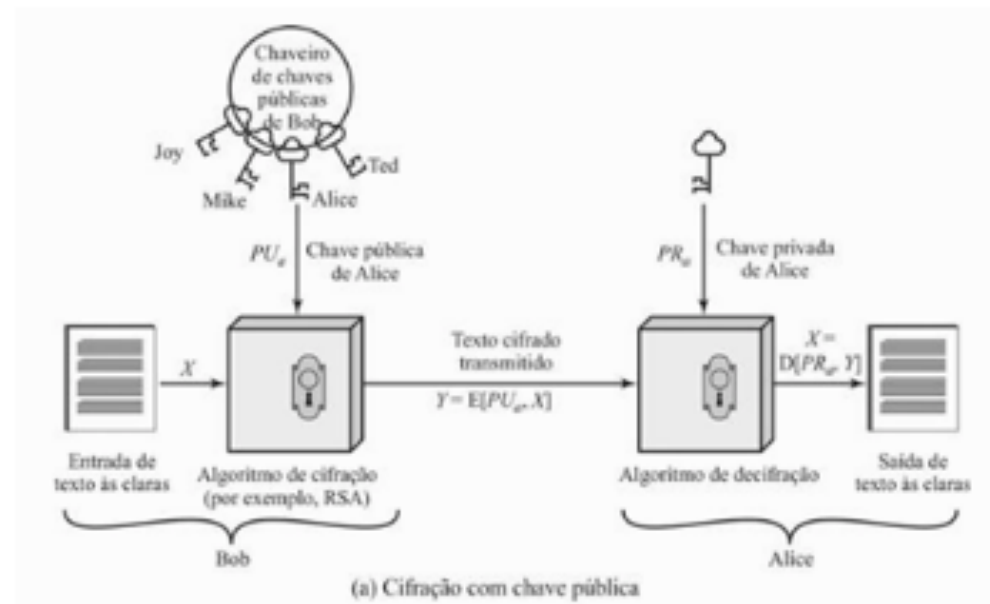
Autenticação com chave pública





Criptografia de chave pública

- › Acordo de chaves: Diffie e Hellman, 1976
- › Cifra de chave pública: Rivest Shamir e Adleman, 1977
- › Supostamente conhecido pelo GCHQ em 1973





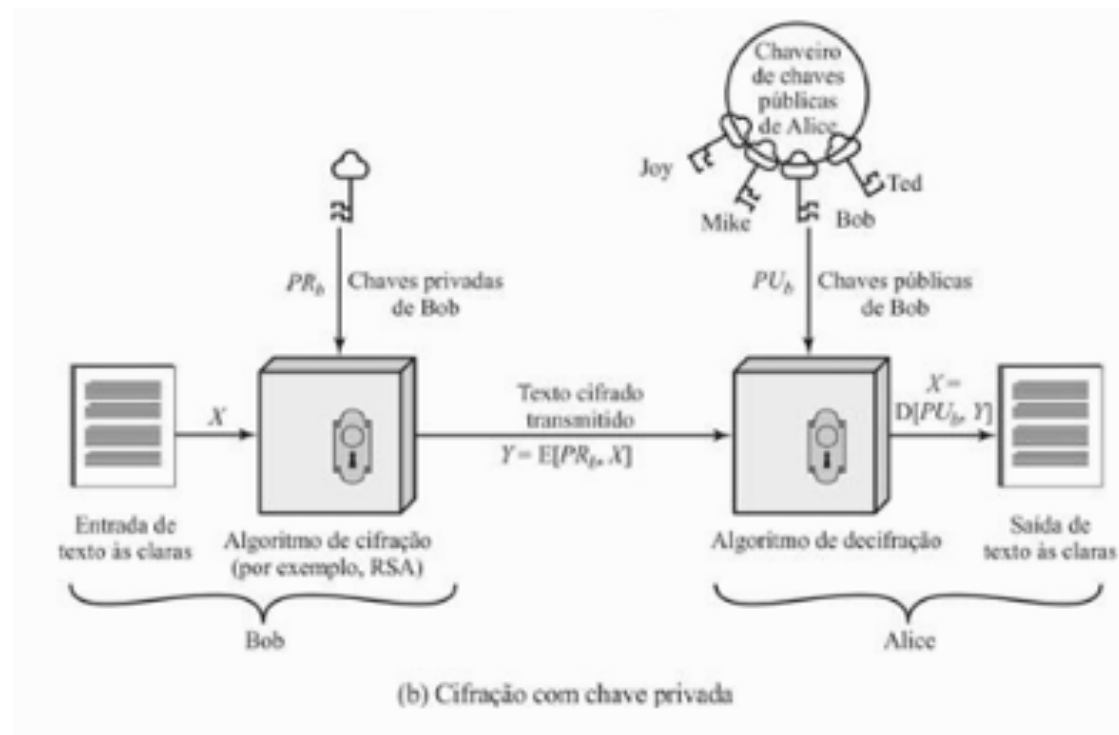
Função unidirecional com alçapão =)

- › Trapdoor one-way function
 - Fácil de computar, difícil de inverter, mas fica fácil de inverter se você conhece um "segredo" (o trapdoor).
- › O trapdoor faz o papel de "chave privada"
- › Exemplo do RSA...



Assinaturas digitais

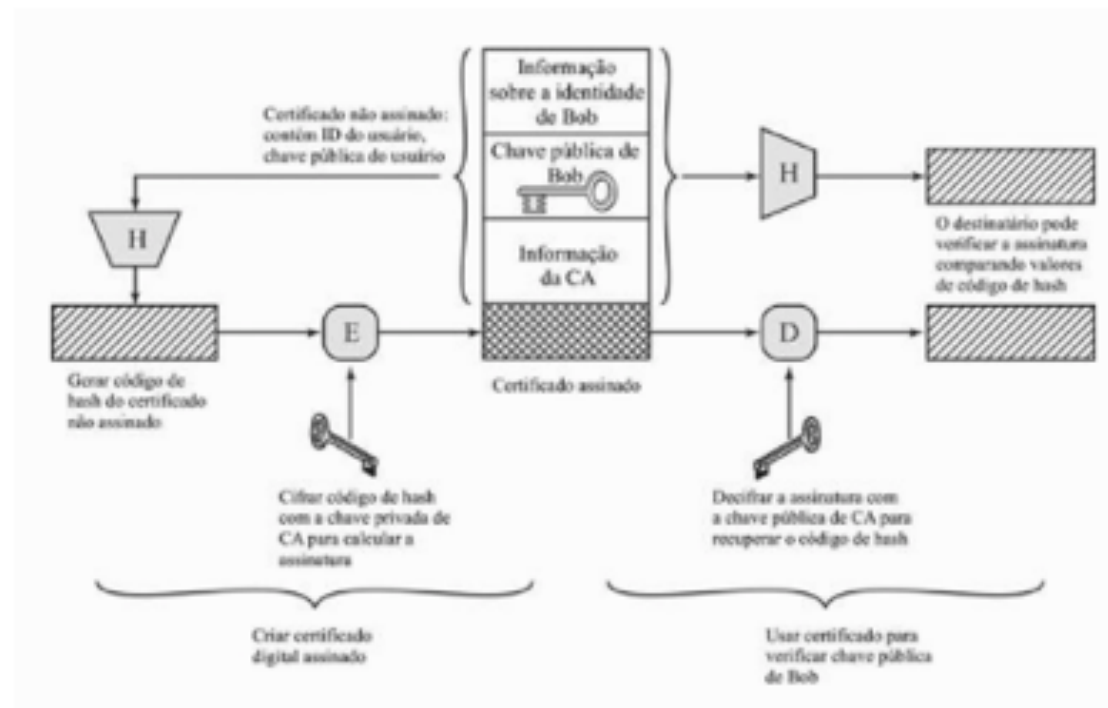
- › Uso da chave privada para atestar a origem





Certificados de chave pública

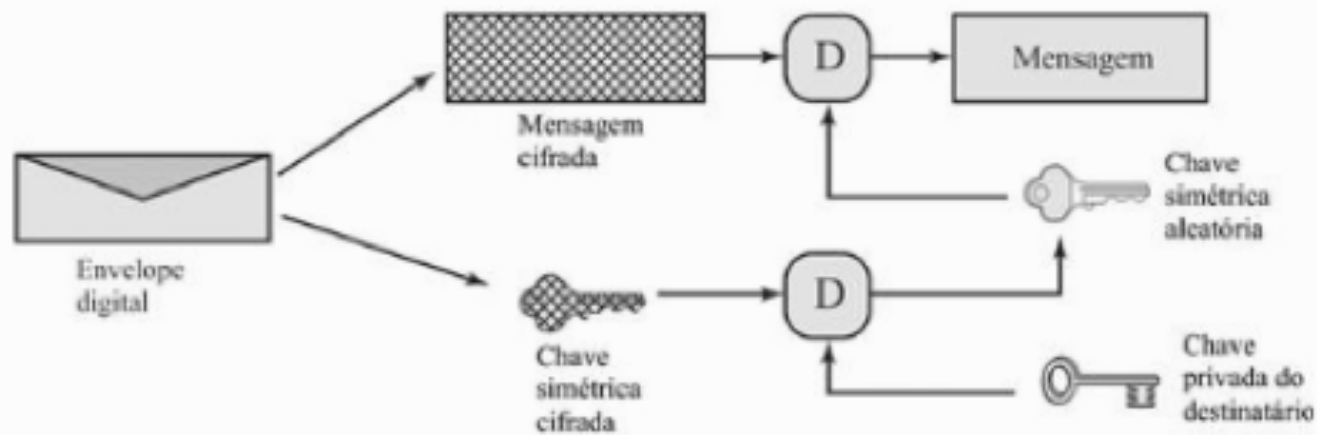
- › Associação entre "identidade" e "chave pública" realizada por terceiras partes confiáveis





Envelope digital

- › Mensagem é cifrada simetricamente e a chave é cifrada com a chave pública do destinatário



(b) Abertura de um envelope digital



Números aleatórios e pseudo-aleatórios

› Aplicações

- Criação de chaves criptográficas
- Uso em cifras de stream (fluxo de bits)
- Criação de nonces/IV em protocolos e modos de operação
- Desafios em protocolos challenge-response
- Aplicações em protocolos diversos (desde sorteio até...)

› Aleatoriedade verdadeira e pseudo-aleatoriedade