

Tópicos Avançados em Computação I

Criptografia

- Funções de Hash Criptográficas

Dúvidas? *(aula anterior)*



Exercícios Anteriores (*entrega*)

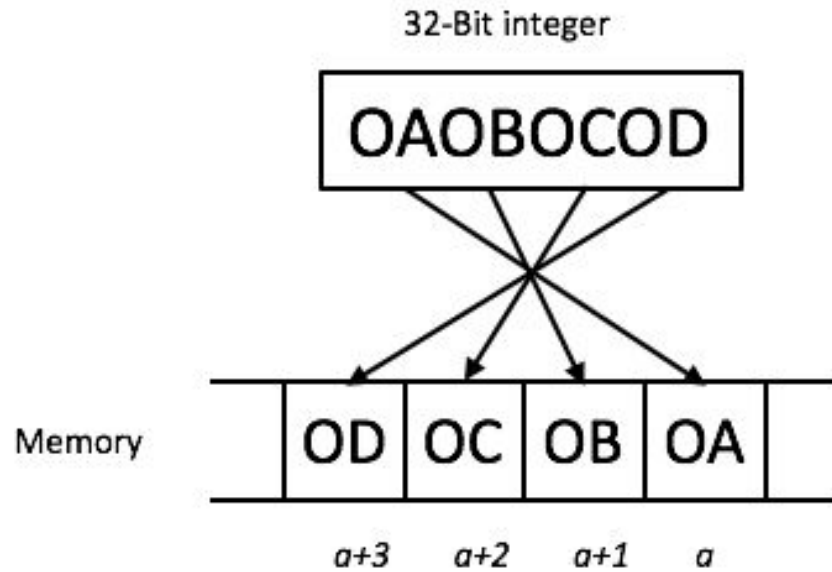
“DES simplificado”.



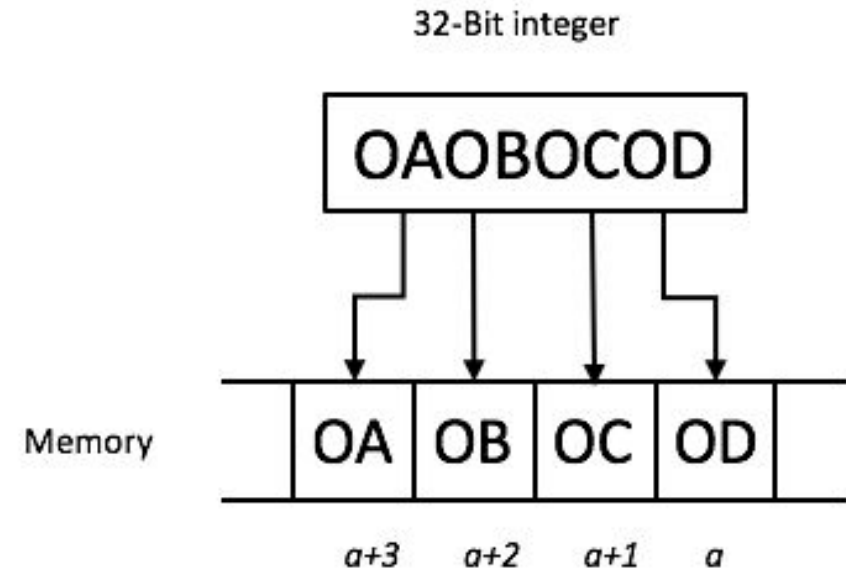
Dúvidas? *(exercício - aula anterior)*



Little-endian e Big-endian



Big Endian

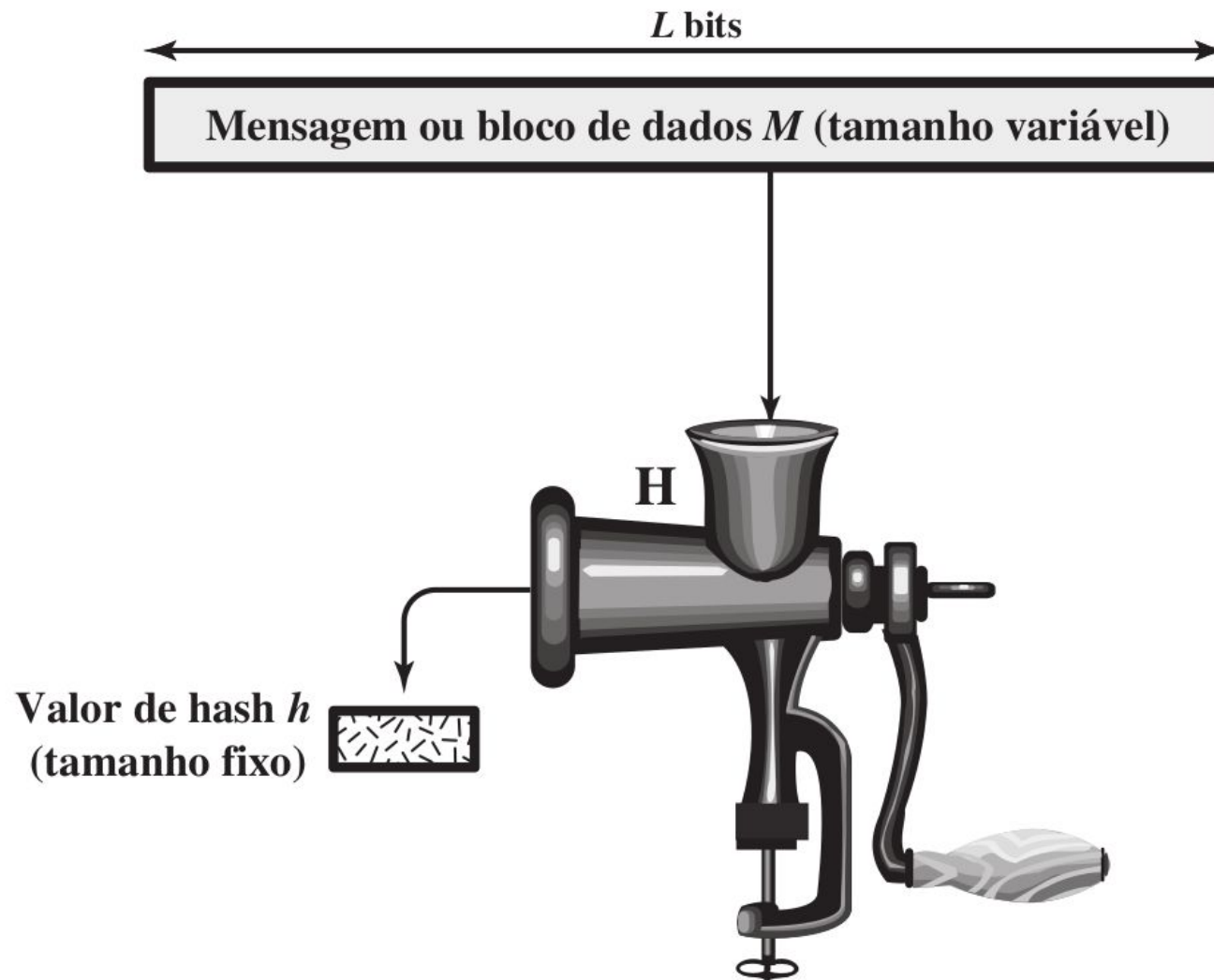


Little Endian

Funções de Hash Criptográficas

- Uma função de hash aceita uma mensagem de tamanho variável x como entrada e produz um valor de hash de tamanho fixo $y = H(x)$.

Funções de Hash Criptográficas



Formalização

Para ser considerada uma função de hash, uma função $y=E(x)$ deve satisfazer as seguintes propriedades:

- x é de comprimento variável, relativamente longo;
- y é de comprimento fixo, relativamente curto;
- dado x , $E(x)$ é fácil de ser calculada.

Propriedades

- Uma “boa” função de hash tem a propriedade de que os resultados da aplicação da função a um grande conjunto de entradas produzirá saídas que são distribuídas por igual e aparentemente de modo aleatório.
- Em termos gerais, o objeto principal de uma função de hash é a integridade de dados.
- Uma mudança em qualquer bit ou bits em x resulta, com alta probabilidade, em uma mudança no código de hash.

Formalização (Cont.)

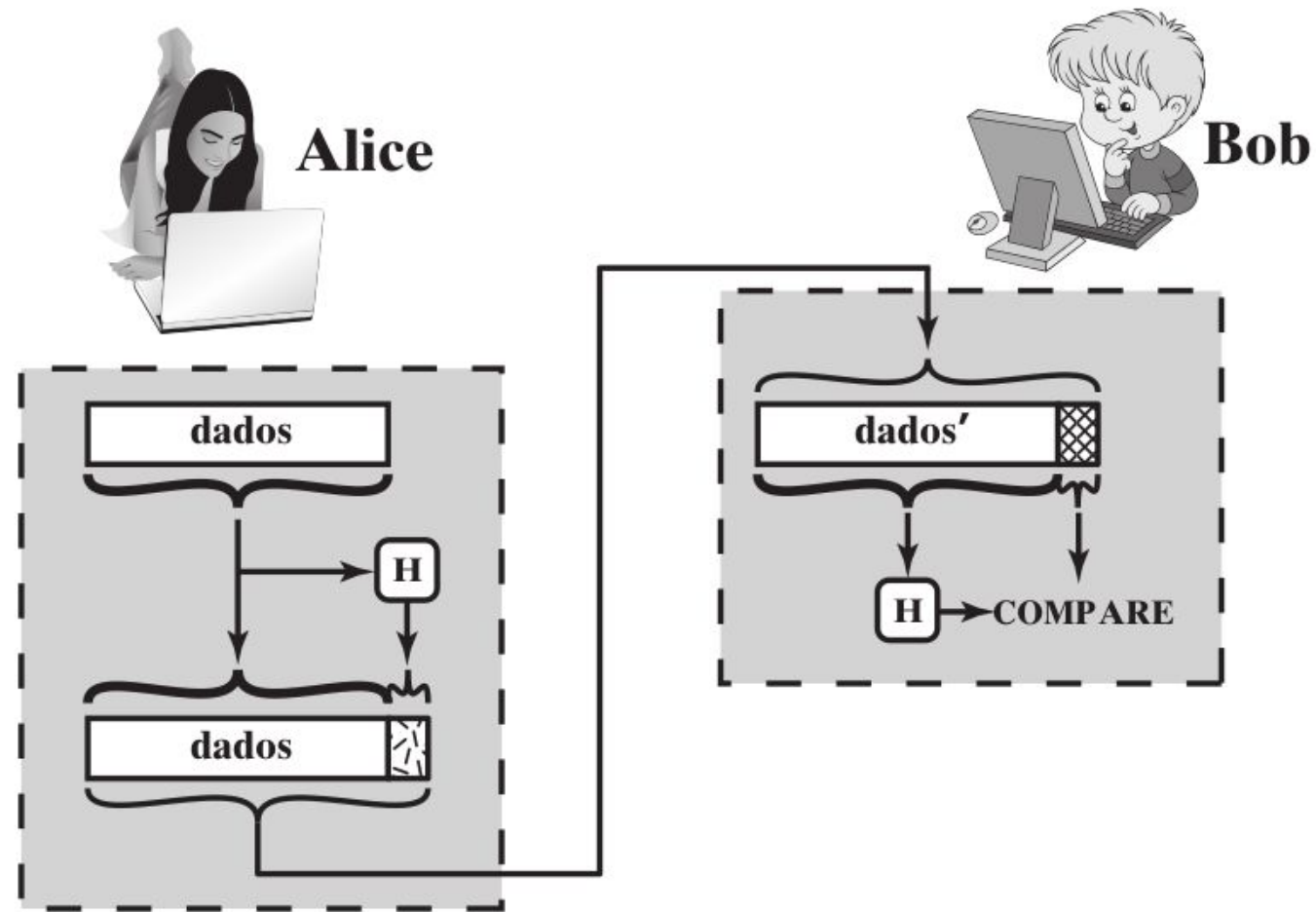
Além disso, tecnicamente, uma função de hash precisa apresentar três propriedades para ser considerada segura, e conseqüentemente se enquadrar como uma função de hash criptográfica. Essas propriedades são:

- **Resistência à pré-imagem:** é computacionalmente inviável *reverter* a função hash (ou seja, encontrar a entrada a partir de uma determinada saída).
- **Resistência à colisão:** é computacionalmente inviável *encontrar duas entradas quaisquer* que sejam distintas e produzam um mesmo hash como saída.
- **Resistência à segunda pré-imagem:** para uma entrada específica, é computacionalmente inviável *encontrar uma segunda entrada* que produza um mesmo hash de saída.

Aplicações

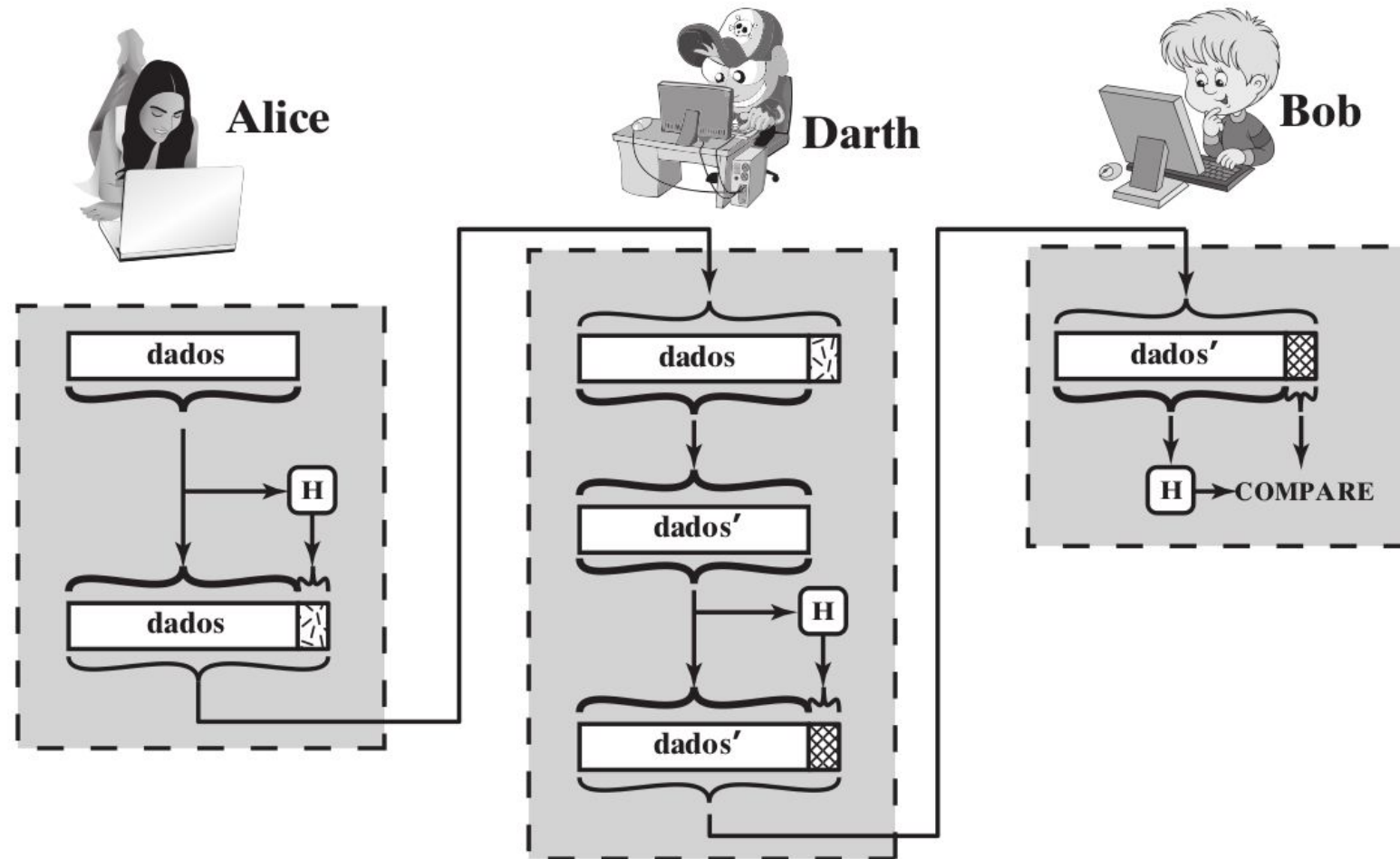
- Autenticação de mensagem
- Assinaturas digitais
- Detecção de intrusão
- Detecção de vírus
- Função pseudoaleatória (PRF)
- Gerador de número pseudoaleatório (PRNG)
- Arquivo de senha de mão única*
- ...

Aplicações (*Autenticação de mensagem*)



(a) Uso da função de hash para verificar integridade de dados

Aplicações (*Autenticação de mensagem*)



(b) Ataque *man-in-the-middle*

Requisitos

Requisito	Descrição
Tamanho de entrada variável	H pode ser aplicado em um bloco de dados de qualquer tamanho.
Tamanho da saída fixo	H produz uma saída de tamanho fixo.
Eficiência	$H(x)$ é relativamente fácil de calcular para qualquer valor de x informado, através de implementações tanto em hardware quanto em software.
Resistência à pré-imagem (propriedade de mão única)	Para qualquer valor de hash h informado, é computacionalmente impossível encontrar y , de modo que $H(y) = h$.
Resistência à segunda pré-imagem (resistência à colisão fraca)	Para qualquer bloco x informado, é computacionalmente impossível encontrar $y \neq x$ com $H(y) = H(x)$.
Resistência à colisão forte	É computacionalmente impossível encontrar qualquer par (x, y) , de modo que $H(x) = H(y)$.
Pseudoaleatoriedade	A saída de H atende os testes padrão de pseudoaleatoriedade.

“Novas variações”

- Funções de derivação de chaves
- Esquemas de hash de senhas
- Construção em esponja
- ...

Exercício

- Quantas variações a carta ao lado possui?

As { the } Dean of Blakewell College, I have { had the pleasure of knowing } Cherise
{ — } { known }

Rosetti for the { last } four years. She { has been } { a tremendous } { asset to }
{ past } { was } { an outstanding } { role model in }

{ our } school. I { would like to take this opportunity to } recommend Cherise for your
{ the } { wholeheartedly }

{ school's } graduate program. I { am } { confident } { that } { she } will
{ — } { feel } { certain } { — } { Cherise }

{ continue to } succeed in her studies. { She } is a dedicated student and
{ — } { Cherise }

{ thus far her grades } { have been } { exemplary } . In class,
{ her grades thus far } { are } { excellent }

{ she } { has proven to be } a take-charge { person } { who is } able to
{ Cherise } { has been } { individual } { — }

successfully develop plans and implement them.

{ She } has also assisted { us } in our admissions office. { She } has
{ Cherise } { — }

{ successfully } demonstrated leadership ability by counseling new and prospective students.
{ — }

{ Her } advice has been { a great } help to these students, many of whom
{ Cherise's } { of considerable }

have { taken time to share } their comments with me regarding her pleasant and
{ shared }

{ encouraging } attitude. { For these reasons } I
{ reassuring } { It is for these reasons that }

{ highly recommend } Cherise { without reservation } . Her { ambition } and
{ offer high recommendations for } { unreservedly } { drive }

{ abilities } will { truly } be an { asset to } your { establishment } .
{ potential } { surely } { plus for } { school }

Exercícios



- Que características são necessárias em uma função de hash segura?
- Qual é a diferença entre resistência à colisão e resistência à segunda pré-imagem?
- Qual é a diferença entre os formatos little-endian e big-endian?
- Quais funções aritméticas e lógicas básicas podem ser utilizadas em uma função de hash?
- Descreva rapidamente a estrutura interna de uma função de iteração de uma função de hash.

Exemplo básico

Uma das funções de hash mais simples é o OR exclusivo (XOR) bit a bit de cada bloco. Isso pode ser expresso da seguinte forma:

$$C_i = b_{i1} \oplus b_{i2} \oplus \dots \oplus b_{im}$$

onde

C_i = i -ésimo bit do código de hash, $1 \leq i \leq n$

m = número de blocos de n bits na entrada

b_{ij} = i -ésimo bit no j -ésimo bloco

\oplus = operação XOR

Exercício de Programação 01

- Especifique o restante dos passos, junte com a função de iteração descrita anteriormente, e implemente sua função de hash utilizando uma linguagem de programação de alto nível.



Obrigado!

ewerton.andrade@unir.br

<http://ewerton.andrade.pro.br/>

