# Função de Hash Criptográfica SHA-3

#### Ranieri Althoff

<sup>1</sup>Universidade Federal de Santa Catarina Departamento de Informática e Estatística Segurança em Computação

# 1. Introdução

Uma função *hash* é uma função que aceita um bloco de dados de tamanho variável como entrada e produz um valor de tamanho fixo como saída, chamado de valor de *hash*. Esta função tem a forma:

$$h = H(M)$$

Onde:

- h é o valor hash de tamanho fixo gerado pela função hash.
- H é função hash que gerou o valor h.
- M é o valor de entrada de tamanho variável.

Espera-se que uma função hash produza valores h que são uniformemente distribuídos no contra-domínio e que são aparentemente aleatórios, ou seja, a mudança de apenas um bit em M causará uma mudança do valor h. Por esta característica, as funções hash são muito utilizadas para verificar se um determinado bloco de dados foi indevidamente alterado.

As funções *hash* apropriadas para o uso em segurança de computadores são chamadas de "função *hash* criptográfica". Este tipo de função *hash* é implementada por um algoritmo que torna inviável computacionalmente encontrar:

- um valor M dado um determinado valor h: M|H(M) = h
- dois valores  $M_1$  e  $M_2$  que resultem no mesmo valor:  $(M_1, M_2)|H(M_1) = H(M_2)$ Os principais casos de uso de funções hash criptográficas são:
- Autenticação de Mensagens: é um serviço de segurança onde é possível verificar que uma mensagem não foi alterada durante sua transmissão e que é proveniente do devido remetente.
- Assinatura Digital: é um serviço de segurança que permite a uma entidade assinar digitalmente um documento ou mensagem.
- Arquivo de Senhas de Uma Via: é uma forma de armazenar senhas usando o valor *hash* da senha, permitindo sua posterior verificação sem a necessidade de armazenar a senha em claro, cifrá-la ou decifrá-la.
- Detecção de Perpetração ou Infeção de Sistemas: é um serviço de segurança em que é possível determinar se arquivos de um sistema foram alterados por terceiros sem a autorização dos usuários do sistema.

#### 1.1. Propriedades

Como observado na seção anterior, uma função *hash* criptográfica precisa ter certas propriedades para permitir seu uso em segurança de computadores. Nas seções a seguir estão destacadas algumas dessas propriedades.

Antes, define-se dois termos usados a seguir:

- Pré-Imagem: um valor M do domínio de uma função hash dada pela fórmula h=H(M) é denominado de "pré-imagem" do valor h.
- Colisão: para cada valor h de tamanho n bits existe necessariamente mais de uma pré-imagem correspondente de tamanho m bits se m>n, ou seja, existe uma "colisão".

O número de pré-imagens de m bits para cada valor h de n bits é calculado pela formula  $2^{m/n}$ . Se permitimos um tamanho em bits arbitrariamente longo para as pré-imagens, isto aumentará ainda mais a probabilidade de colisão durante o uso de uma função hash. Entretanto, os riscos de segurança são minimizados se a função de hash criptográfica oferecer as propriedades descritas nas próximas seções.

## 1.1.1. Resistente a Pré-Imagem

Uma função hash criptográfica é resistente a pré-imagem quando esta é uma função de uma via. Ou seja, embora seja computacionalmente fácil gerar um valor h a partir de uma pré-imagem M usando a função de hash, é computacionalmente inviável gerar uma pré-imagem a partir do valor h.

Se uma função hash não for resistente à pré-imagem, é possível atacar uma mensagem autenticada  $M_1$  para descobrir o valor secreto S usado na mensagem, permitindo assim ao perpetrante enviar uma outra mensagem  $M_2$  ao destinatário no lugar do remetente sem que o destinatário perceba a violação da comunicação. O ataque ocorre da seguinte forma:

- O perpetrante tem conhecimento do algoritmo de *hash* usado na comunicação entre as partes.
- Ao escutar a comunicação, o perpetrante descobre qual é a mensagem M e o valor de  $hash\ h$ .
- Visto que a inversão da função de hash é computacionalmente fácil, o perpetrante calcula  $H^{-1}(h)$ .
- Como  $H^{-1}(h) = S||M$ , o perpetrante descobre S.

Desta forma, o perpetrante pode utilizar a chave secreta S no envio de uma mensagem  $M_2$  para o destinatário sem que este perceba a violação.

## 1.1.2. Resistente a Segunda Pré-Imagem

Uma função *hash* criptográfica é resistente a segunda pré-imagem quando esta função torna inviável computacionalmente encontrar uma pré-imagem alternativa que gera o mesmo valor *h* da primeira pré-imagem.

Se uma função de *hash* não for resistente a segunda pré-imagem, um perpetrante conseguirá substituir uma mensagem que utiliza um determinado valor de *hash*, mesmo que a função de *hash* seja de uma via, ou seja, resistente a pré-imagem.

#### 1.1.3. Resistente a Colisão

Uma função hash criptográfica é resistente a colisão quando esta tornar inviável computacionalmente encontrar duas pré-imagens quaisquer que possuam o mesmo valor de hash. Neste caso, diferentemente da resistência a segunda pré-imagem, não é dado uma pré-imagem inicial para a qual precisa se achar uma segunda pré-imagem, mas é suficiente encontrar duas pré-imagens quaisquer tal que  $H(M_1) = H(M_2)$ .

Quando uma função *hash* é resistente a colisão, está é consequente resistente a segunda pré-imagem. Porém, nem sem sempre uma função resistente a segunda pré-imagem será resistente a colisão. Por isto, diz-se que uma função *hash* resistente a colisão é uma função de *hash* forte.

Se uma função *hash* não for resistente a colisão, então é possível para uma parte forjar a assinatura de outra parte. Por exemplo, se Alice deseja que Bob assine um documento dizendo que deve 100 reais a ela, caso Alice saiba que um documento contendo o valor de 1000 reais contém o mesmo valor de *hash* que o documento original, Alice pode fazer com que Bob seja responsável por uma dívida maior que a original, pois a assinatura valerá para ambos os documentos.

### 1.1.4. Uso das Propriedades de Funções *Hash*

Abaixo, temos uma tabela que mostra quais propriedades das funções *hash* são necessárias para alguma das aplicações de segurança de computadores:

Aplicação	Resistente a Pré-Imagem	Resistente a Segunda Pré-Imagem	Resistente a Colisão
Autenticação de Mensagens	X	X	X
Assinatura Digital	X	X	X
Infecção de Sistemas		X	
Arquivo de Senhas de Uma Via	X		

No caso da infecção de sistemas, não há problema em usar uma função de *hash* com fácil inversão, pois não é necessário embutir um valor secreto na geração do valor de *hash* de um arquivo. Já, num arquivo de *hash* de senhas, a inversão permitiria descobrir a senha a partir do valor de *hash*.

Se a função de *hash*, porém, permitir o descobrimento de uma segunda préimagem, seria possível infectar um arquivo de um sistema sem detecção, pois seu valor de *hash* não mudaria. Isto não seria um problema para um arquivo de *hash* de senhas, pois o perpetrante não possui a senha, que é a primeira pré-imagem e, portanto, não teria condições de descobrir a segunda pré-imagem.

# 2. O algoritmo SHA-3