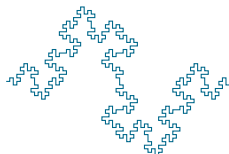


Secure Hash Algorithm

SHA-256

Chi Trung Nguyen
T-Systems



4. März 2014

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

IMPLEMENTIERUNG

Algorithmus

Pseudocode

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

IMPLEMENTIERUNG

Algorithmus

Pseudocode

ANWENDUNG

Verwendungszweck

Schwachstellen/Angriffsvektoren

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

IMPLEMENTIERUNG

Algorithmus

Pseudocode

ANWENDUNG

Verwendungszweck

Schwachstellen/Angriffsvektoren

AUSBlick

SHA-3

WAS IST EIN HASH?

- ▶ deutsch: „zerhacken“, „verstreuen“

WAS IST EIN HASH?

- ▶ deutsch: „zerhacken“, „verstreuen“
- ▶ Hashfunktion oder Streuwertfunktion erstellt aus beliebiger großer Quellmenge eine immer gleich große Zielmenge
 - ▶ $f(x) = f(x')$

WAS IST EIN HASH?

- ▶ deutsch: „zerhacken“, „verstreuen“
- ▶ Hashfunktion oder Streuwertfunktion erstellt aus beliebiger großer Quellmenge eine immer gleich große Zielmenge
 - ▶ $f(x) = f(x')$
- ▶ Einwegfunktion

SHA ALLGEMEIN

- ▶ 1993 vom **National Institute of Standards (NIST)** als ein **U.S. Federal Information Processing Standard (FIPS)** veröffentlicht

SHA ALLGEMEIN

- ▶ 1993 vom **National Institute of Standards (NIST)** als ein **U.S. Federal Information Processing Standard (FIPS)** veröffentlicht
- ▶ Gruppe von kryptologischer Hashfunktionen
 - ▶ SHA-0
 - ▶ SHA-1
 - ▶ SHA-2
 - ▶ SHA-3

SHA-0

- ▶ 1993 veröffentlicht

SHA-0

- ▶ 1993 veröffentlicht
- ▶ Bestandteil des Digital Signature Algorithms (DSA) für Digital Signature Standard (DSS)

SHA-1

- 1995 veröffentlicht

SHA-1

- ▶ 1995 veröffentlicht
- ▶ aufgrund Designfehler in SHA-0

SHA-2

- ▶ 2002 veröffentlicht

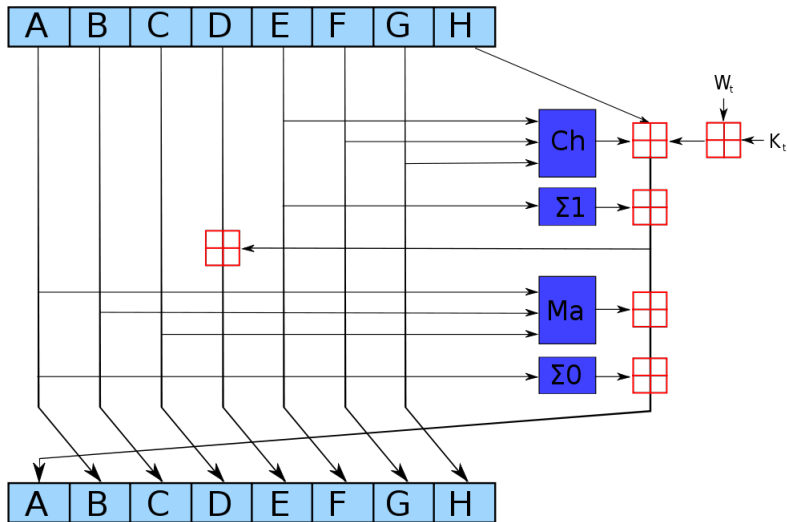
SHA-2

- ▶ 2002 veröffentlicht
- ▶ existiert in mehreren Bit Variante

Tabelle: Secure Hash Algorithmus Eigenschaften

Algorithmus	Message Größe(bits)	Block Größe(bits)	Word Größe(bits)	Message Digest Größe(bits)
SHA-1	$< 2^{64}$	512	32	160
SHA-224	$< 2^{64}$	512	32	224
SHA-256	$< 2^{64}$	512	32	256
SHA-384	$< 2^{128}$	1024	64	384
SHA-512	$< 2^{128}$	1024	64	512

DARSTELLUNG DES ALGORITHMUS



FUNKTIONEN

$$Ch(E, F, G) = (E \wedge F) \oplus (\neg E \wedge G)$$

$$Maj(A, B, C) = (A \wedge B) \oplus (A \wedge C) \oplus (B \wedge C)$$

$$\Sigma_0 = (A \ggg 2) \oplus (A \ggg 13) \oplus (A \ggg 22)$$

$$\Sigma_1 = (A \ggg 6) \oplus (A \ggg 11) \oplus (A \ggg 25)$$

PSEUDOCODE

- Initialisiere Variablen (die ersten 32 Bits der Nachkommastellen der Quadratwurzeln von den ersten 8 Primzahlen 2..19):

PSEUDOCODE

- ▶ Initialisiere Variablen (die ersten 32 Bits der Nachkommastellen der Quadratwurzeln von den ersten 8 Primzahlen 2..19):
- ▶ Initialisiere Variablen der Runden Konstanten (die ersten 32 Bits der Nachkommastellen der Kubikwurzel von den ersten 64 Primzahlen 2..311):

PREPROCESSING

► *1message*

PREPROCESSING

- ▶ $1message$
- ▶ $k0kmessage$

PREPROCESSING

- ▶ $1message$
- ▶ $k0kmessage$
- ▶ $message$

PREPROCESSING

- ▶ $1message$
 - ▶ $k0kmessage$
 - ▶ $message$
-
- ▶ $message$
 - ▶ $\{$
 $w[0..15]$

ERWEITERUNG DER WORTE

```

$$i = 1663\{$$

$$s0 := (w[i - 15] \text{ rightrotate } 7) \text{ xor } (w[i - 15] \text{ rightrotate } 18)$$

$$\text{ xor } (w[i - 15] \text{ rightshift } 3)$$

$$s1 := (w[i - 2] \text{ rightrotate } 17) \text{ xor } (w[i - 2] \text{ rightrotate } 19) \text{ xor}$$

$$(w[i - 2] \text{ rightshift } 10)$$

$$w[i] := w[i - 16] + s0 + w[i - 7] + s1$$

$$\}$$

```

HASHZUWEISUNG

$a := h0$

$b := h1$

$c := h2$

$d := h3$

$e := h4$

$f := h5$

$g := h6$

$h := h7$

HAUPTSCHLEIFE

$i = 063\{$

$50a2a13a22$

HAUPTSCHLEIFE

$i = 063\{$

50a2a13a22

majabacbc

HAUPTSCHLEIFE

```

i = 063{
    50a2a13a22
    majababc
    t2S0maj

```

HAUPTSCHLEIFE

$i = 063\{$

S0a2a13a22

majabacbc

t2S0maj

S1e6e11e25

HAUPTSCHLEIFE

$i = 063\{$

S0a2a13a22

majababc

t2S0maj

S1e6e11e25

chefeg

HAUPTSCHLEIFE

$i = 063\{$

S0a2a13a22

majabacbc

t2S0maj

S1e6e11e25

chefeg

t1hS1chk[i]w[i]

HAUPTSCHLEIFE

```
i = 063{  
    S0a2a13a22  
    majabacbc  
    t2S0maj  
    S1e6e11e25  
    chefeg  
    t1hS1chk[i]w[i]  
    h := g  
    g := f  
    f := e  
    e := d + t1  
    d := c  
    c := b  
    b := a  
    a := t1 + t2
```

HAUPTSCHLEIFE

h0h0a

h1h1b

h2h2c

h3h3d

h4h4e

h5h5f

h6h6g

h7h7h

}

} //Ende der foreach-Schleife

AUSGABE

h0h1h2h3h4h5h6h7

VERWENDUNGSZWECK

- ▶ Digitale Zertifikate und Signaturen

VERWENDUNGSZWECK

- ▶ Digitale Zertifikate und Signaturen
- ▶ Passwortverschlüsselung
 - ▶ pam_unix: sha2, md5
 - ▶ httpasswd(Apache): sha1, md5
 - ▶ MySQL: sha1

VERWENDUNGSZWECK

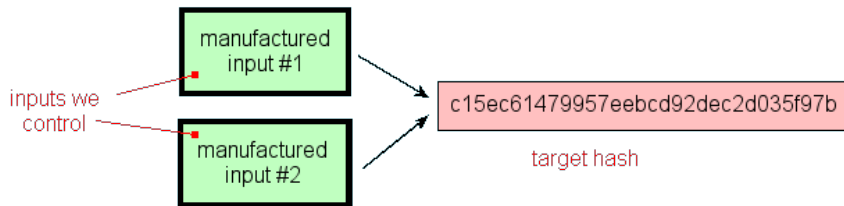
- ▶ Digitale Zertifikate und Signaturen
- ▶ Passwortverschlüsselung
 - ▶ pam_unix: sha2, md5
 - ▶ httpasswd(Apache): sha1, md5
 - ▶ MySQL: sha1
- ▶ Prüfsummen bei Downloads

SCHWACHSTELLEN / ANGRIFFSVEKTOREN

- ▶ Resistenzen:
 - ▶ Kollisionsresistenz
 - ▶ Preimage Resistenz
 - ▶ Second Preimage Resistenz

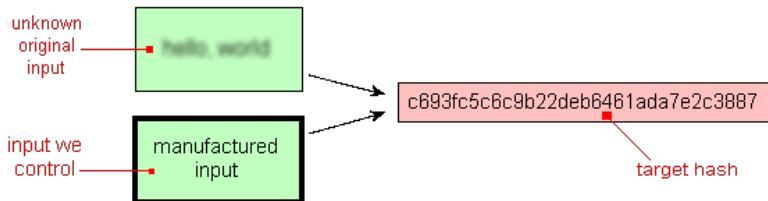
KOLLISIONSRESISTENZ

Wie schwer ist es, zwei verschiedenen Nachrichten mit gleicher Prüfsumme zu finden?



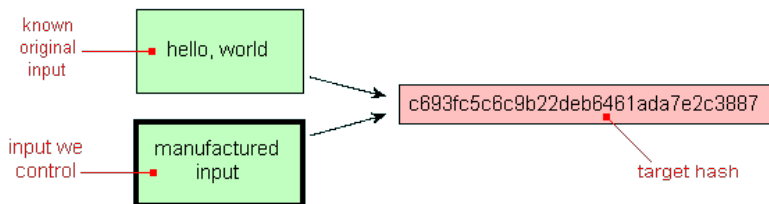
PREIMAGE RESISTENZ

Wie schwer ist es, zu einem vorgegebenen Hash-Wert eine Nachricht zu erzeugen, die denselben Hash-Wert ergibt?



SECOND PREIMAGE RESISTENZ

Wie schwer ist es, zu einer vorgegebene Nachricht einen Hash-Wert eine Nachricht zu finden, die denselben Hash-Wert ergeben?



SHA-3

- ▶ 2007 rief NIST zu einem Wettbewerb auf

SHA-3

- ▶ 2007 rief NIST zu einem Wettbewerb auf
- ▶ 191 Einreichungen, 5 Finalisten

SHA-3

- ▶ 2007 rief NIST zu einem Wettbewerb auf
- ▶ 191 Einreichungen, 5 Finalisten
- ▶ bisher langsamer als SHA2

Fragen?