990

Secure Hash Algorithm SHA-256

Chi Trung Nguyen *T-Systems*



21. Juni 2012

EINFÜHRUNG Was ist ein Hash?

Einführung

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

AGENDA

EINFÜHRUNG

Einführung

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

IMPLEMENTIERUNG

Algorithmus

Pseudocode

AUSBLICK

AGENDA

EINFÜHRUNG

Was ist ein Hash?

GESCHICHTE

SHA Allgemein

SHA-0

SHA-1

SHA-2

IMPLEMENTIERUNG

Algorithmus

Pseudocode

ANWENDUNG

Verwendungszweck

Schwachstellen/Angriffsvektoren

Agenda

EINFÜHRUNG

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?

EINFÜHRUNG

► deutsch: "zerhacken", "verstreuen"

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

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

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

- ► 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

▶ 1993 veröffentlicht

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

ANWENDUNG

► 1995 veröffentlicht

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

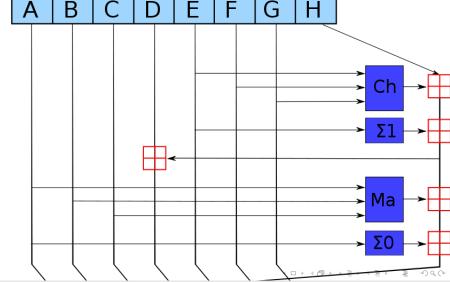
► 2002 veröffentlicht

- ► 2002 veröffentlicht
- existiert in mehreren Bit Variante

Tabelle : Secure Hash Algorithmus Eigenschaften

Algorithmus	Message	Block Größe(bits)	Word Größe(bits)	Message Digest
_	Größe(bits)			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



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

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

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

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

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

```
h[0..7] := 0x6a09e667, [...], 0x5be0cd19
```

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

```
h[0..7] := 0x6a09e667, [...], 0x5be0cd19
```

► Initialisiere Variabeln der Runden Konstanten (die ersten 32 Bits der Nachkommastellen der Kubikwurzel von den ersten 64 Primzahlen 2..311):

```
k[0..63] := 0x428a2f98, [...], 0xc67178f2
```

Preprocessing

▶ bit 1 zur *message* hinzufügen

- ▶ bit 1 zur *message* hinzufügen
- ▶ anzahl von k bits 0 hinzufügen, wobei k die kleinst mögliche Zahl >= 0, so dass die Länge der message (in bits) Modulo 512 minus 64 bits ist

Preprocessing

- ▶ bit 1 zur *message* hinzufügen
- \blacktriangleright anzahl von k bits 0 hinzufügen, wobei k die kleinst mögliche Zahl >= 0, so dass die Länge der *message* (in bits) Modulo 512 minus 64 bits ist
- ▶ Länge der *message* (vor dem Preprocessing), in bits, als 64-bit big-endian integer hinzufgen

PREPROCESSING

- ▶ bit 1 zur *message* hinzufügen
- ▶ anzahl von k bits 0 hinzufügen, wobei k die kleinst mögliche Zahl >= 0, so dass die Länge der *message* (in bits) Modulo 512 minus 64 bits ist
- ► Länge der *message* (vor dem Preprocessing), in bits, als 64-bit big-endian integer hinzufgen

- ▶ message in 512-bit chunks teilen
- ▶ foreach chunk{ teile chunk in sechzehn 32-bit big-endian Worte w[0..15]



ERWEITERUNG DER WORTE

```
for i = 16 to 63 {
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

EINFÜHRUNG

b := h1

c := h2

d := h3

e := h4

f := h5

g := h6

h := h7

for
$$i=0$$
 to 63 { $S0:=(a \text{ rightrotate 2}) \text{ xor } (a \text{ rightrotate 13}) \text{ xor } (a \text{ rightrotate 22})$

HAUPTSCHLEIFE

EINFÜHRUNG

for i=0 to 63 { S0 := (a rightrotate 2) xor (a rightrotate 13) xor (a rightrotate 22) maj := (a and b) xor (a and c) xor (b and c)

HAUPTSCHLEIFE

for
$$i=0$$
 to 63 {
$$S0 := (a \text{ rightrotate 2}) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 13) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 22)$$

$$maj := (a \text{ and } b) \text{ xor } (a \text{ and } c) \text{ xor } (b \text{ and } c)$$

$$t2 := S0 + maj$$

HAUPTSCHLEIFE

```
for i=0 to 63 {
S0 := (a \text{ rightrotate 2}) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 13) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 22)
maj := (a \text{ and } b) \text{ xor } (a \text{ and } c) \text{ xor } (b \text{ and } c)
t2 := S0 + maj
S1 := (e \text{ rightrotate 6}) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 11) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 25)
```

```
for i=0 to 63 {
S0 := (a \text{ rightrotate } 2) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 13) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 22)
maj := (a \text{ and } b) \text{ xor } (a \text{ and } c) \text{ xor } (b \text{ and } c)
t2 := S0 + maj
S1 := (e \text{ rightrotate } 6) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 11) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 25)
ch := (e \text{ and } f) \text{ xor } ((\text{not } e) \text{ and } g)
```

```
for i=0 to 63 {
S0 := (a \text{ rightrotate } 2) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 13) \text{ xor } (a \text{ rightrotate } 22)
maj := (a \text{ and } b) \text{ xor } (a \text{ and } c) \text{ xor } (b \text{ and } c)
t2 := S0 + maj
S1 := (e \text{ rightrotate } 6) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 11) \text{ xor } (e \text{ rightrotate } 25)
ch := (e \text{ and } f) \text{ xor } ((\text{not } e) \text{ and } g)
t1 := h + S1 + ch + k[i] + w[i]
```

HAUPTSCHLEIFE

```
for i = 0 to 63 {
     S0 := (a \text{ rightrotate } 2) \text{ xor } (a \text{ rightrotate})
     13) xor (a rightrotate 22)
     maj := (a \text{ and } b) \text{ xor } (a \text{ and } c) \text{ xor } (b \text{ and } c)
     t2 := S0 + maj
     S1 := (e \text{ rightrotate } 6) \text{ xor } (e \text{ rightrotate})
     11) xor (e rightrotate 25)
     ch := (e \text{ and } f) \text{ xor } ((\text{not } e) \text{ and } g)
     t1 := h + S1 + ch + k[i] + w[i]
     h := g
     g := f
    f := e
     e := d + t1
     d := c
     c := b
     b := a
     a := t1 + t2
```

HAUPTSCHLEIFE

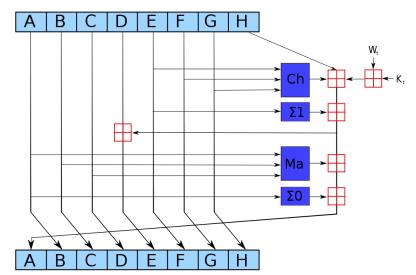
```
h0 := h0 + a
h1 := h1 + b
h2 := h2 + c
h3 := h3 + d
h4 := h4 + e
h5 := h5 + f
h6 := h6 + g
h7 := h7 + h
}
} //Ende der foreach-Schleife
```

AUSGABE

EINFÜHRUNG

digest = hash = h0 append h1 append h2 append h3 append h4 append h5 append h6 append h7

AUSBLICK





•0000

VERWENDUNGSZWECK

► Digitale Zertifikate und Signaturen

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

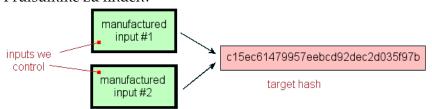
- ► Digitale Zertifikate und Signaturen
- ► Passwortverschlüsselung
 - ▶ pam_unix: sha2, md5
 - ► htpasswd(Apache): sha1, md5
 - ► MySQL: sha1
- ▶ Prüfsummen bei Downloads

SCHWACHSTELLEN/ANGRIFFSVEKTOREN

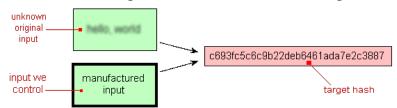
- ► Resistenzen:
 - ► Kollisionsresistenz
 - ► Preimage Resistenz
 - ► Second Preimage Resistenz

KOLLISIONSRESISTENZ

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

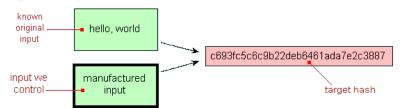


Wie schwer ist es, zu einem vorgegebenen Hash-Wert eine Nachricht zu erzeugen, die denselben Hash-Wert ergibt?



Secure Hash Algorithm

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



SHA-3

EINFÜHRUNG

▶ 2007 rief NIST zu einem Wettbewerb auf

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

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

ANWENDUNG

Fragen?