

Funciones HASH

El cifrado con confidencialidad protege de los ataques pasivos.

Función hash: Función que asocia a cualquier documento electrónico M , un resumen $h(M)$ cuyo de longitud fija. La longitud depende del algoritmo utilizado, (128 bits MD5 y 160 bits SHA-1)

Propiedades

Facilidad de cálculo: debe ser fácil calcular $h(M)$ a partir de M .

Unidireccionalidad: debe ser computacionalmente imposible encontrar M a partir del resumen $h(M)$

Compresión: a partir de un msg M de cualquier longitud, el resumen $h(M)$ debe tener una longitud fija y lo normal es que sea menor que la de M .

Difusión: $h(M)$ debe ser una función compleja de todos los bits del msg M . Si se modifica M , se modifica $h(M)$.

Resistencia simple a colisiones: será computacionalmente difícil que, conocido M , se encuentre un M' tal que $h(M) = h(M')$

Resistencia Fuerte a colisiones: será computacionalmente difícil encontrar un par al azar (M, M') de forma que $h(M) = h(M')$

Paradoja del cumpleaños: para tener una probabilidad mayor o igual que 50% en encontrar dos msgs distintos con el mismo resumen $h(M)$ hay que buscar en el espacio $2^{n/2}$

MD5

- Obsoleta desde 2005
- Procesa msg en bloques de 512 bits y produce salida de 128 bits
- Expande el msg 64 bits menos que un múltiplo de 512 b. Añadiendo 1 y luego tantos 0 como sea necesario. Reserva los últimos 64b para representar el tamaño de M .
$$448b(\text{Msg} + \text{relleno}) + 64b(\text{long.})$$
- Cuatro vectores iniciales ABCD de 32 bits, con valor no secreto.
- Se aplican 64 operaciones de 32 b no lineales, a estos vectores y al primer bloque.
- Los 4 nuevos vectores sesen la entrada al siguiente bloque de 512 bits y repite la operaciones con todos los bloques. El último bloque dará el resumen $h(M)$.

SHA-1

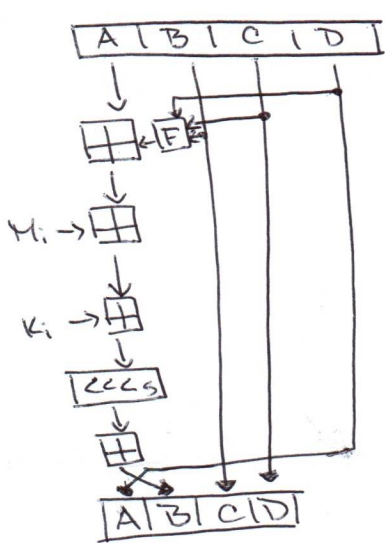
- Trata bloques de 512 bits, genera un resumen de 160 bits.
- Se realizan 80 operaciones con palabras de 32 bits, organizadas en 4 rondas; de 1-20 a 61-80 (4ª ronda).
- Como son 160 bits utiliza 5 vectores no secretos de 32 bits.
- Es el algoritmo actual en navegadores, banca, etc.

VULNERABILIDADES.

MD5, como su resumen es de 128 bits, existen 2^{128} resúmenes distintos; un ataque por paradoja del cumpleaños necesitaría unos 2^{64} intentos para que prosperase.

SHA-1, como su resumen es de 160, existen 2^{160} resúmenes distintos, por tanto un ataque por paradoja del cumpleaños necesitaría 2^{80} intentos.

SHA-1 es más seguro porque el posible hash es mayor.



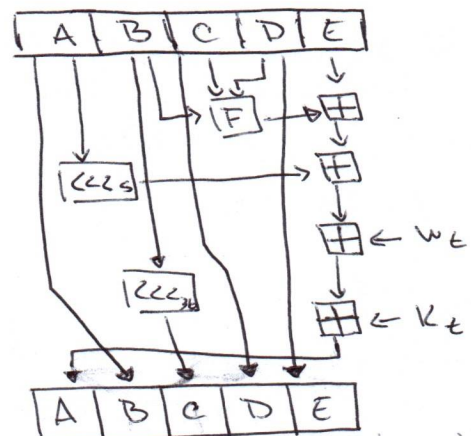
\oplus suma mod 2^{32}

M_i : 16 palabras de 32 bits

K_i : cte 32 bits. Viene en tablas.

W_t : 80 palabras de 32 bits

K_t : cte. de 32 bits. s para cada ronda



s : desplazamiento de 5 bits sobre A y 30 bits sobre B.

A, B, C, D, E.

s : desplazamiento en c/ronda. Viene en tabla

$$F = (B \text{ AND } C) \text{ OR } (\text{NOT } B \text{ AND } D) \quad 1^\circ \text{ R}$$

$$G = (B \text{ AND } D) \text{ OR } (C \text{ AND } \text{NOT } D) \quad 2^\circ \text{ R}$$

$$H = (B \text{ XOR } C \text{ XOR } D) \quad 3^\circ \text{ R}$$

$$I = (C \text{ XOR } (B \text{ OR } \text{NOT } D)) \quad 4^\circ \text{ R}$$

$$F = (B \text{ AND } C) \text{ OR } (\text{NOT } B \text{ AND } D) \quad 1^\circ \text{ R}$$

$$G = (B \text{ XOR } C \text{ XOR } D) \quad 2^\circ \text{ R}$$

$$H = (B \text{ AND } C) \text{ OR } (B \text{ AND } D) \text{ OR } (C \text{ AND } D) \quad 3^\circ \text{ R}$$

$$I = (B \text{ XOR } C \text{ XOR } D) \quad 4^\circ \text{ R}$$