

# **Kriptográfia**

## **Tizedik előadás SHA, Whirlpool, HMAC és CMAC**

Németh L. Zoltán  
SZTE, Számítástudomány Alapjai Tanszék  
2008 ősz

# Hash és MAC algoritmusok

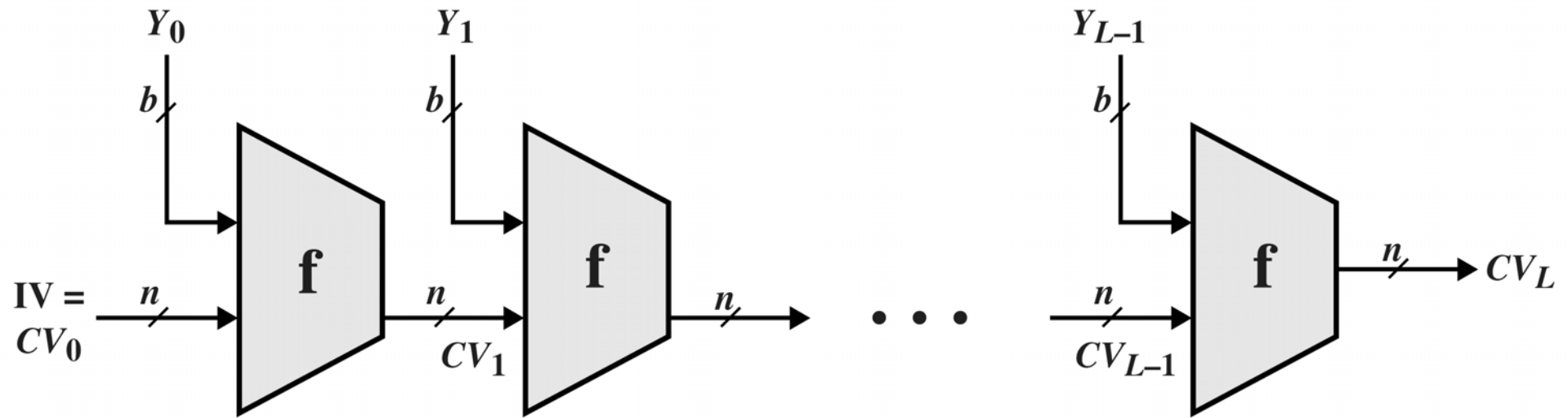
## ➤ Hash Függvények

- tetszőleges méretű adatot fix hosszúságúra sűrítene
- az üzenetet blokkonként dolgozzák fel
- valamilyen **tömörítő fgv-en** (compression function) alapulnak, melyek
  - vagy kifejezetten erre a célra készültek (pl. SHA)
  - vagy blokktitkosítóra épülnek (Whirlpool /az AES-re/)

## ➤ Üzenethitelesítő kódok (MAC)

- az üzenetből (kulccsal) fix hosszú hitelesítő kódot készít
- ez a kód hitelesíti az üzenetet
  - vagy hash függvény alapúak (pl. HMAC)
  - vagy blokktitkosító alapúak (CBC módban, pl. CMAC)

# Hash algoritmusok általános struktúrája



$IV$  = Initial value  
 $CV_i$  = chaining variable  
 $Y_i$  =  $i$ th input block  
 $f$  = compression algorithm

$L$  = number of input blocks  
 $n$  = length of hash code  
 $b$  = length of input block

# Az MD5

- az egyik legelterjedtebb hash függvény
- **128 bites** hash értéket ad
  - ez 32 db hexadecimális számjegy (16 pár)
- tervezője Ronald Rivest, 1991
- az MD4 helyettesítésére
- letöltéseknél ellenőrző összegként használt
  - persze ha a hash érték ugyanabból a forrásból származik (szintén letöltött), akkor csak véletlen hibák ellen véd, rosszindulatú hamisítások ellen **nem**
- jelszavaknak hash értéként való tárolására is használják
  - számos táblázat van, könnyű jelszavak MD5 hash értékeivel,
  - a táblázatok fejlettebb változata a szivárványtáblák (rainbow tables), melyek mérete jóval kisebb

# Az MD5 biztonsága

- 128 bit -> születésnapos támadás ->  $2^{64}$  **túl kicsi!**
- brute force módon spec. hardverrel ütközés található: (MD5CRK osztott projekt)
- 1996, 2004: kriptóanalízissel is ütközés található
- 2006: **ma már egy notebookon egy perc alatt két ellentétes tartalmú, de azonos MD5 hash értékű üzenet/program/tanúsítvány generálható**
- de egy adott üzenethez ugyanolyan hash értékű másikat keresni továbbra is nehéz
- ezért az őt alkalmazó hitelesítési protokollok és HMAC kódok nincsenek közvetlenül veszélyben
- peresze át kell róla térni újabb algoritmusokra

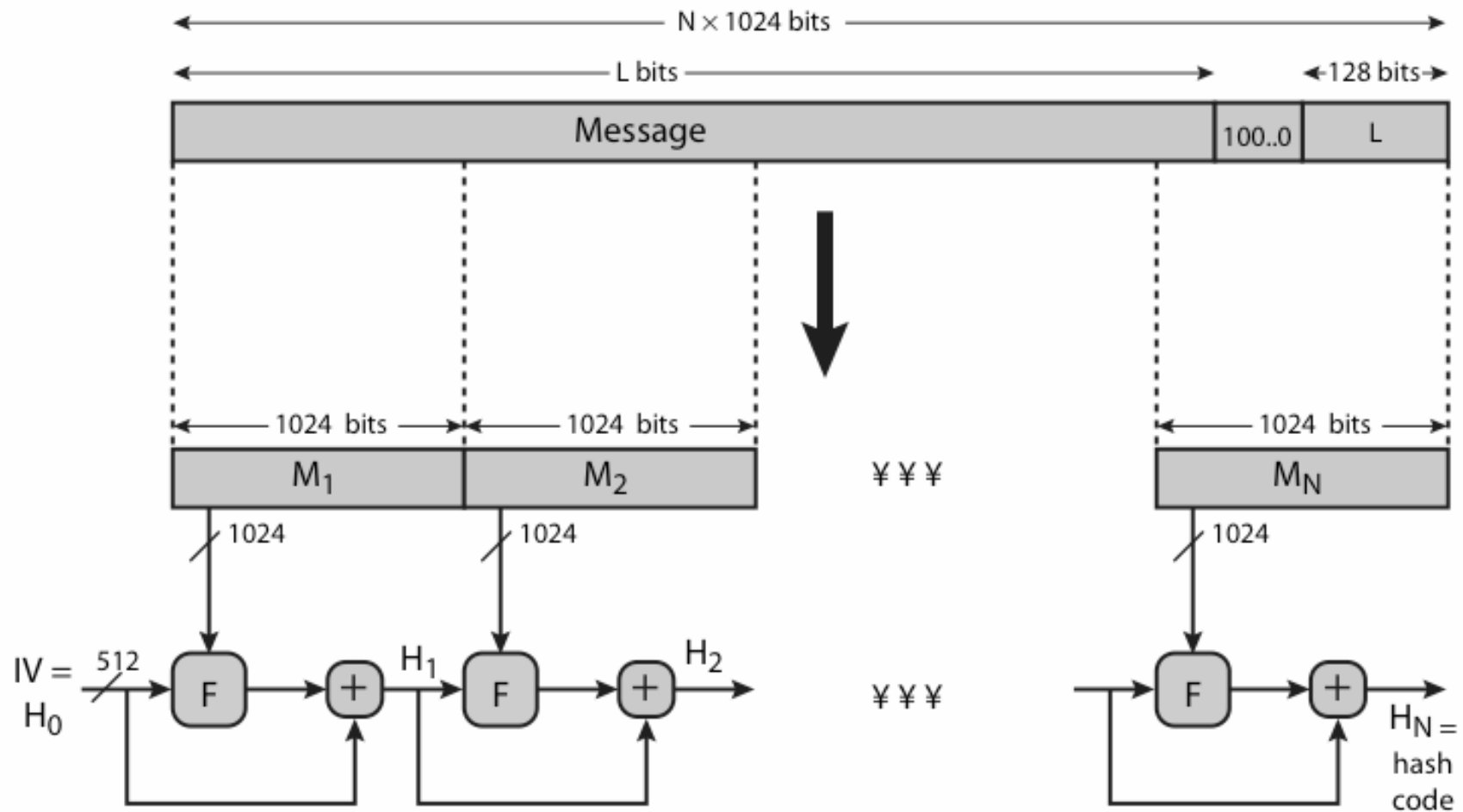
# SHA, Secure Hash Algorithm

- SHA eredeti tervezői NIST & NSA 1993-ban
- felülvizsgálás 1995-ben -> SHA-1 név
- USA szabvány FIPS 180, 180-1, 180-2, Internet RFC3174 is
- SHA – az algoritmus, SHS – a szabvány
- Alapja a **DSA** (Digital Signature Algorithm)-nak
- az MD4 hasfüggvény terevei alapján
- néhány fontos különbséggel
- 160-bites hash értéket ad
- 2005-ben: ütközés (azaz két egyforma SHA hash értékű fájl) található  $2^{69}$  művelettel (a  $2^{80}$  helyett), ami jövőbeli alkalmazását megkérdőjelezi
- helyette SHA-2 : több változat, hosszabb hash értékekkel

# A felülvizsgált SHA

- NIST bocsátotta ki: FIPS 180-2 (2002-ben)
- az SHA-2 három új változata, bithossz szerint
  - SHA-256, SHA-384, SHA-512
- CÉL: erőssége illeszkedjen az AES által nyújtott nagyobb biztonsághoz
- struktúrája és részletei az SHA-1-hez hasonlóak
- így analízisük is hasonló
- de jóval biztonságosabb
- 2005 NIST: 2010-ig át kell térni rájuk az SHA-1-ről

# SHA-512 áttekintés

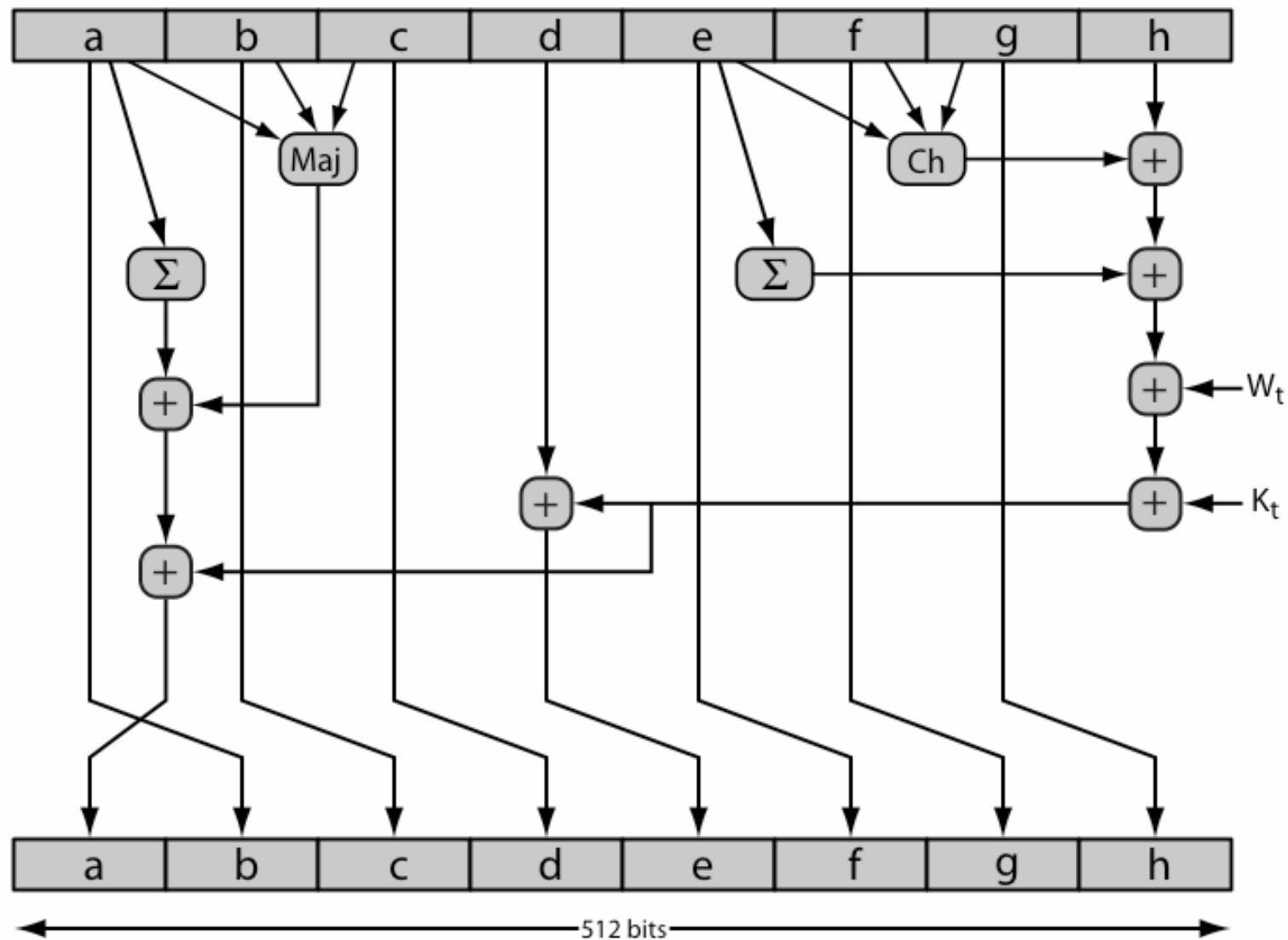


$+$  = word-by-word addition mod  $2^{64}$

# Az SHA-512 tömörítő függvénye

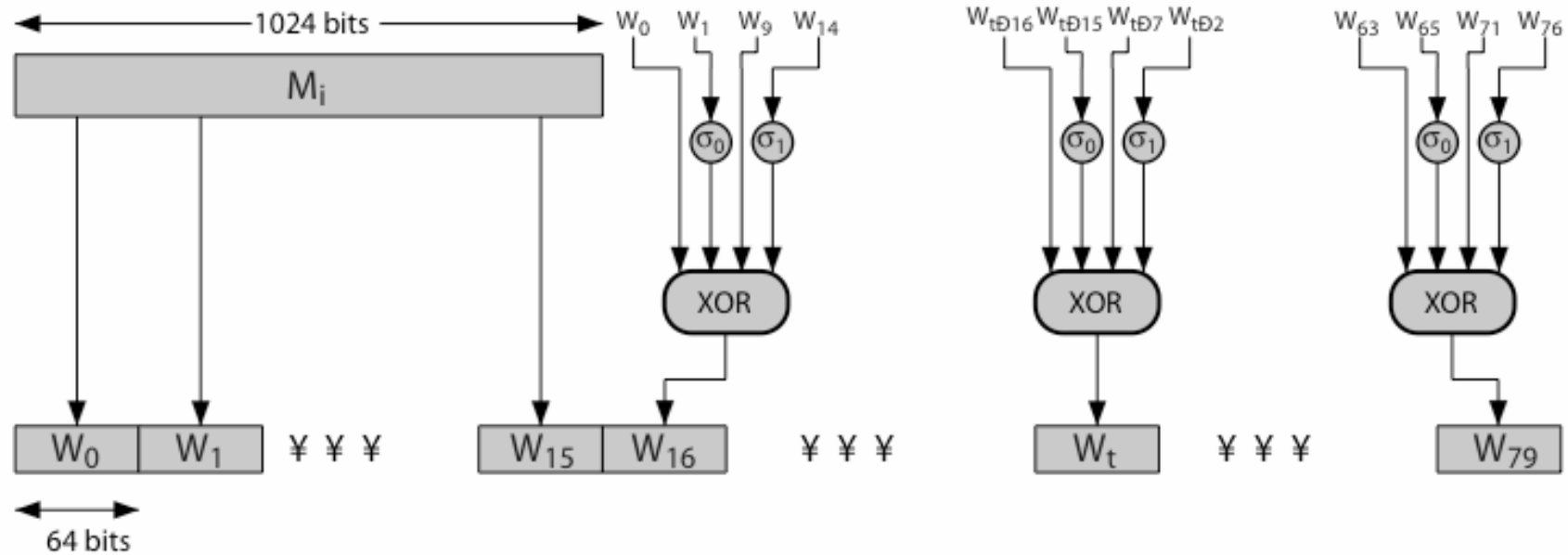
- ez az algoritmus szíve (F)
- az üzenetet 1024-bites blokkokra bontja
- 80 körön keresztül:
  - aktualizálja az 512-bites puffert
    - 8db x 64bites szó (regiszterek): a,b,c,d,e,f,g,h
    - egy 64-bites  $W_t$  értéket, ami az aktuális üzenetblokkból származik
    - és egy körkonstansot, ami az első 80 prímszám köbgyökéneinek a törtrészének az eleje (minden körben más)

# Az SHA-512 körfüggvénye



Ezt ismétli körönként nyolcvanszor!

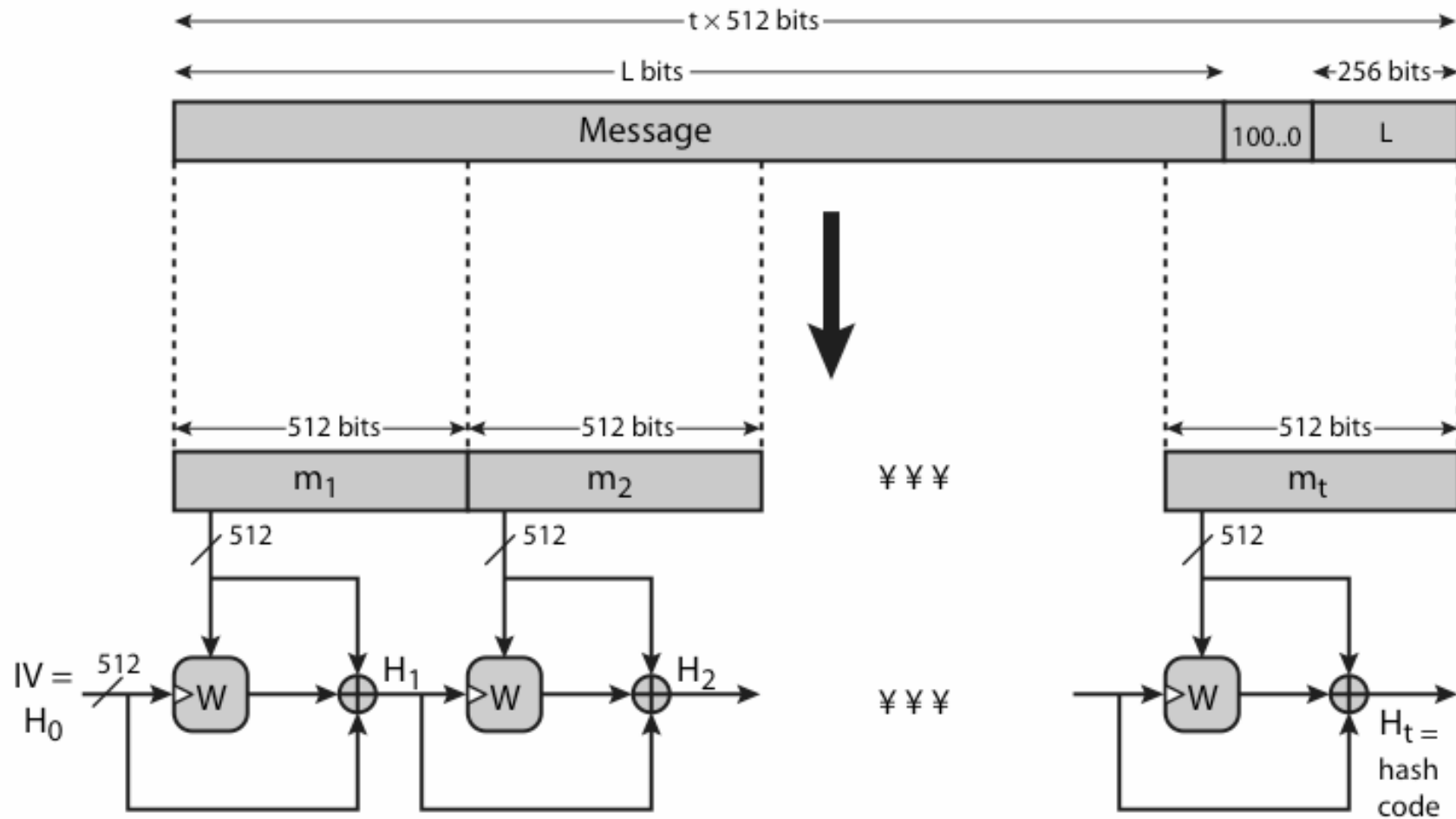
# A $W_t$ értékek számolása az üzenetblokkból



# Whirlpool

- az európai NESSIE) project által támogatott másik **hash függvény**
- NESSIE = New European Schemes for Signatures, Integrity, and Encryption
- tömörítő függvényként az AES módosított változatát használja
- teljesítménye és biztonsága összevethető, (ha nem jobb), mint az MD és SHA hasfüggvény családnak

# Whirlpool áttekintés

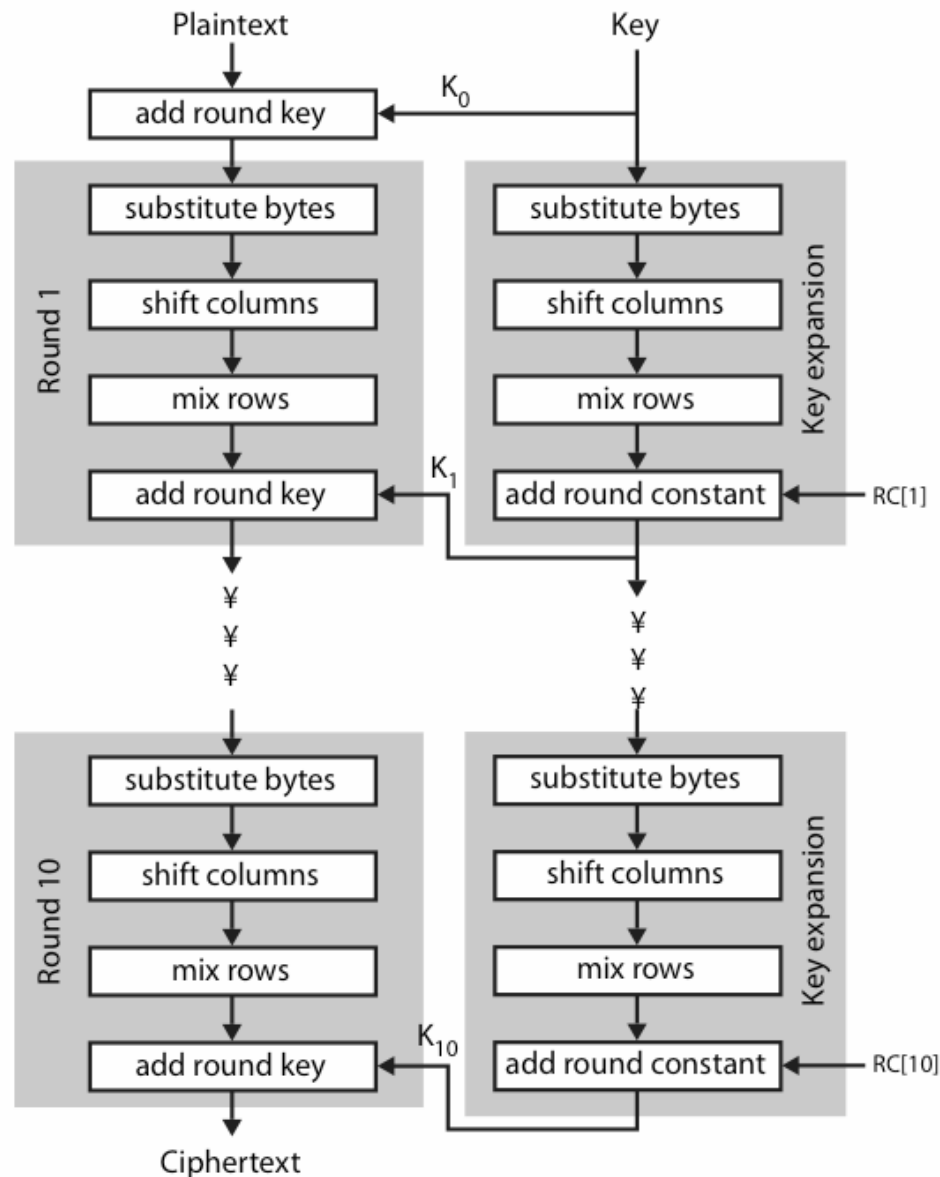


Note: triangular hatch marks key input

# A W Whirlpool blokktitkosító

- kifejezetten hash függvény készítéséhez használt titkosító
- az AES biztonságával és hatékonyságával
- de a blokkméret 512-bit, és így a hash érték is
- struktúrája és függvényei hasonlóak az AES-hez
  - a bemenetet soronként kezeli
  - 10 körrel rendelkezik
  - a  $GF(2^8)$  testet más polinommal adja meg
  - más S-box, más tervezési módszerrel

# A W Whirlpool blokktitkosító



# A Whirlpool biztonsága és teljesítménye

- Whirlpool elég új javaslat
- ezért kevés tapasztalat áll rendelkezésre vele kapcsolatban
- de sokminden, ami az AES-re igaz, igaz rá is
- vizsgálatok szerint : nagyobb a hardverigénye, mint az SHA-nak
- de az általa nyújtott teljesítmény is jobb

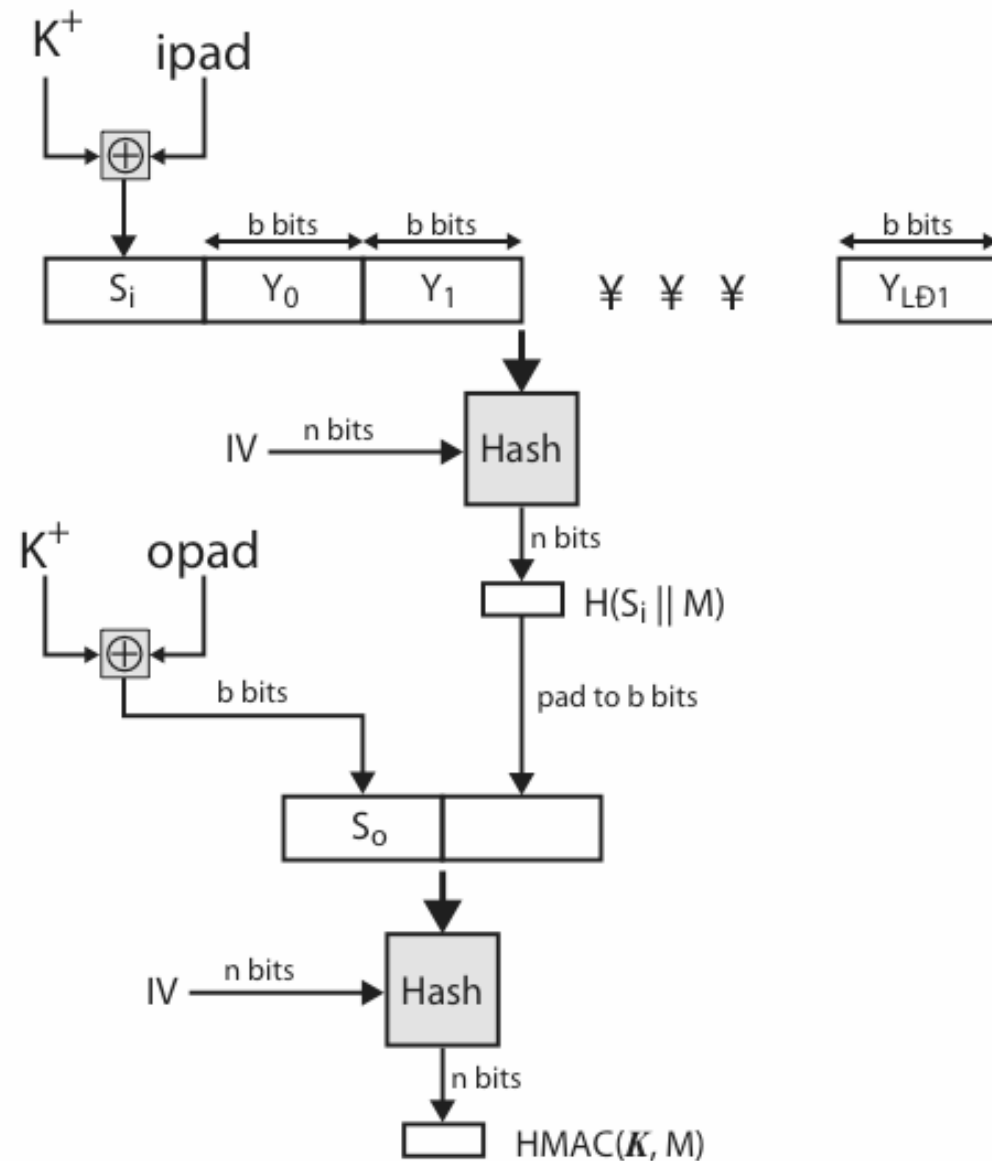
# Üzenethitelesítő algoritmusok

- a hash függvényekkel szemben **kulcs segítségével** képezik az üzenetből a hitelesítő MAC kódot
- eredeti javaslat: használjunk hash függvényeket  
 $\text{MAC}(\text{kucs}, \text{üzenet}) := \text{Hash}(\text{kulcs} || \text{üzenet})$ 
  - de ennek több gyenge pontja van,
  - nem biztonságos
- két általános tervezési elv:
  - **HMAC**: hash függvény alapú MAC
  - **CMAC**: titkosító alapú MAC
- Így minden konkrét hash függvénnnyel (MD5, SHA-512, Whirlpool) illetve blokktitkosítóval (3DES, AES) lehet üzenethitelesítő algoritmust készíteni

# HMAC

- Az RFC2104 Internet szabvány specifikálja
- $$\text{HMAC}_K = \text{Hash}[(K^+ \text{ XOR opad}) \parallel \text{Hash}[(K^+ \text{ XOR ipad}) \parallel M]]$$
- ahol  $K^+$  a kulcs feltöltve
- opad, ipad speciális feltöltő konstansok
- a választott hash függvény, csak 3-mal több blokkra kell alkalmazni, mint, ha csak az üzenet hash értéket számolnánk
- bármely hash függvényre alkalmazható
  - pl. MD5, SHA-1, RIPEMD-160, Whirlpool
  - ez a sebesség/biztonság függvényében választható meg

# HMAC áttekintés



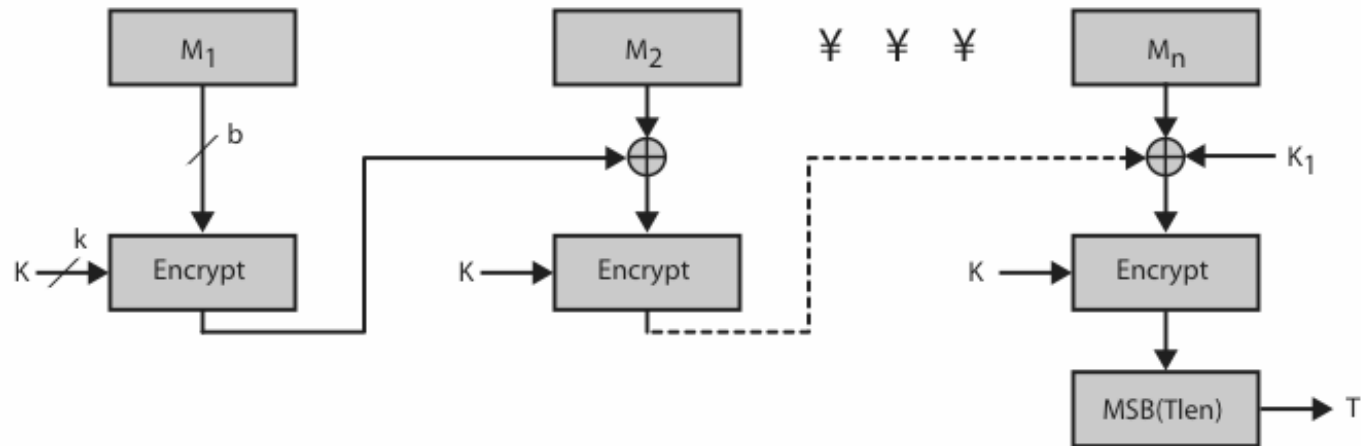
# A HMAC biztonsága

- bizonyítható, hogy a biztonsága arányos a használt hash algoritmus biztonságával
- biztonságát egy üzenet HMAC kódjának sikeres hamisításához szükséges üzenet—HMAC érték párok számában mérik
- támadási típusok:
  - brute force a használt kulcs ellen ( $2^n$ )
  - születésnapi támadások ( $2^{n/2}$  de ehhez nagyon sok ( $2^n$ ) üzenet—HMAC érték pár kell ugyanazzal a kulccsal.)
  - **így még a 128-bites MD5-tel is biztonságos**

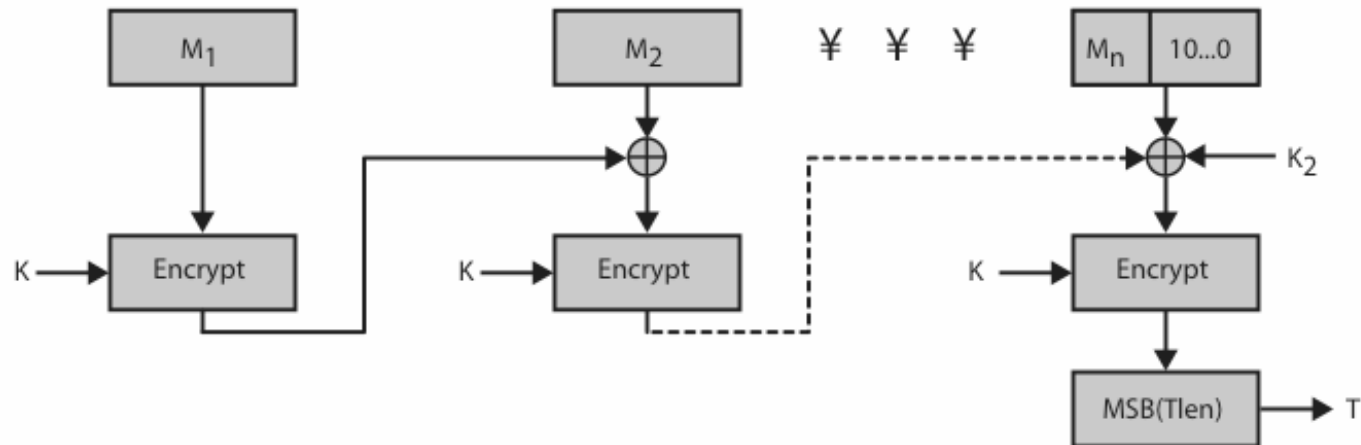
# CMAC

- **CMAC** = titkosító alapú üzenethitelesítő kód  
Cipher-based Message Authentication Code
- már láttuk a **DAA**-t (CBC-MAC (DES-re alapul))
- széles körben használt (USA)
- de az üzenet mérete korlátozott
- ez kiváltható 2 kulcs használatával és feltöltéssel
- NIST szabvány: SP800-38B

# CMAC áttekintés



(a) Message length is integer multiple of block size



(b) Message length is not integer multiple of block size

Figure 12.12 Cipher-Based Message Authentication Code (CMAC)

# Felhasznált irodalom

- Virrasztó Tamás: Titkosítás és adatrejtés: Biztonságos kommunikáció és algoritmikus adatvédelem, NetAcademia Kft., Budapest, 2004. Online elérhető:  
<http://www.netacademia.net/book.aspx?id=1#>
- William Stallings: Cryptography and Network Security, 4th Edition, Prentice Hall, 2006.  
(Chapter 12)
- Lawrie Brown előadás fóliái (Chapter 12)