

madsage
IRan Education
Research
NETwork
(IRERNET)

شبکه آموزشی - پژوهشی مادسیج
با هدف بیبود پیشرفت علمی
و دسترسی راحت به اطلاعات
بزرگ علمی ایران
ابعاد شده است

مادسیج

شبکه آموزشی - پژوهشی ایران

madsg.com
مادسیج



پادا الامن والامان



امنیت داده و شبکه

کدهای احراز صحت پیام و توابع درهمساز

مرتضی امینی - نیمسال اول ۹۰-۹۱



فهرست مطالب

□ مفاهیم اولیه

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



احراز صحت پیام چیست؟

□ اطمینان از:

■ صحت پیام؛ یعنی پیام دریافتی دستکاری نشده است:

□ بدون تغییر

□ بدون درج

□ بدون حذف

■ پیام از جانب فرستنده ادعا شده ارسال شده است.

■ قابل انکار از سوی منبع (فرستنده) نباشد.



احراز صحت پیام

- در بسیاری از کاربردها، مثلاً تراکنش‌های بانکی، حفظ محرمانگی محتوای ارتباطات اهمیت زیادی ندارد، ولی اینکه محتوای آنها قابل اعتماد باشند از اهمیت بسیار بالاتری برخوردار است.
- نیاز به دو سطح کارکرد داریم:
 - سطح اول: استفاده از یک تابع برای تولید عامل احرازکننده
 - سطح دوم: استفاده از یک پروتکل که با استفاده از تابع فوق اصالت پیام را احراز کند.



راهکارهای احراز صحت پیام

□ رمزگذاری پیام

■ متن رمز کل پیام به عنوان احراز کننده اصالت پیام

□ کد احراز صحت پیام (MAC)

■ تابعی از متن پیام و یک کلید سری (با خروجی با اندازه ثابت) به عنوان احرازکننده پیام

□ استفاده از توابع درهمساز برای احراز صحت پیام

■ خروجی حاصل از نگاشت پیام به یک مقدار با طول ثابت (با استفاده از یک تابع درهم ساز) به عنوان احرازکننده پیام



فهرست مطالب

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



رمزگذاری پیام برای احراز صحت پیام

- ارسال هر پیام، به همراه یک برچسب که تابعی است از:
 - یک کلید سری
 - پیام
- به طوری که:
 - بدون دانستن کلید تولید این برچسب ناممکن باشد.
 - با تغییر پیام، برچسب کاملاً تغییر کند.



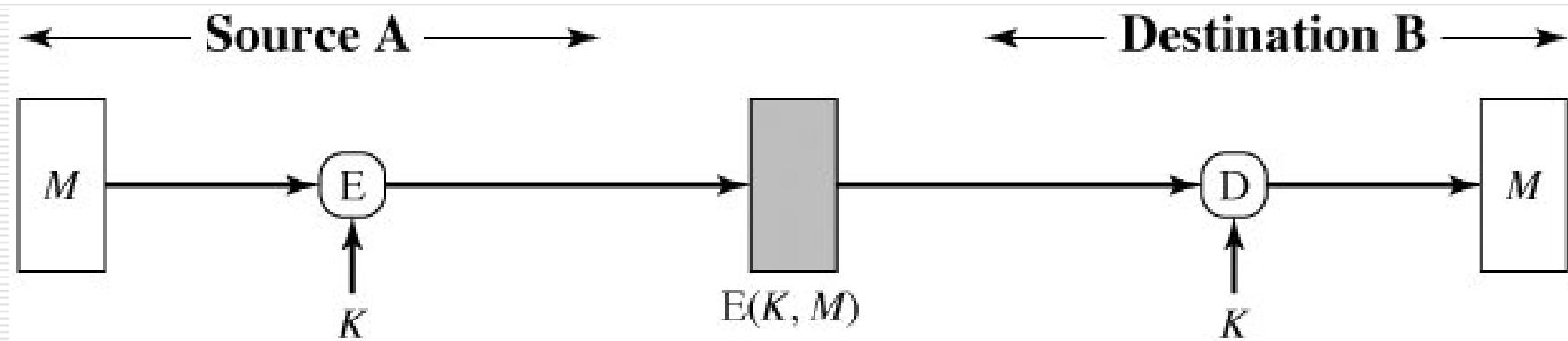
رمزگذاری پیام برای احراز صحت پیام

- فرستنده پیام را رمز می کند.
- اگر متن رمز شده دستکاری شود با رمزگشایی به متن آشکار نامفهوم (درهم و برهم) می رسیم.
- گیرنده، بعد از رمزگشایی چک می کند که آیا پیام مفهوم است یا نه؟
- می توان از الگوریتم های رمز متقارن و یا نامتقارن برای این منظور استفاده کرد.



کاربرد رمزگذاری پیام

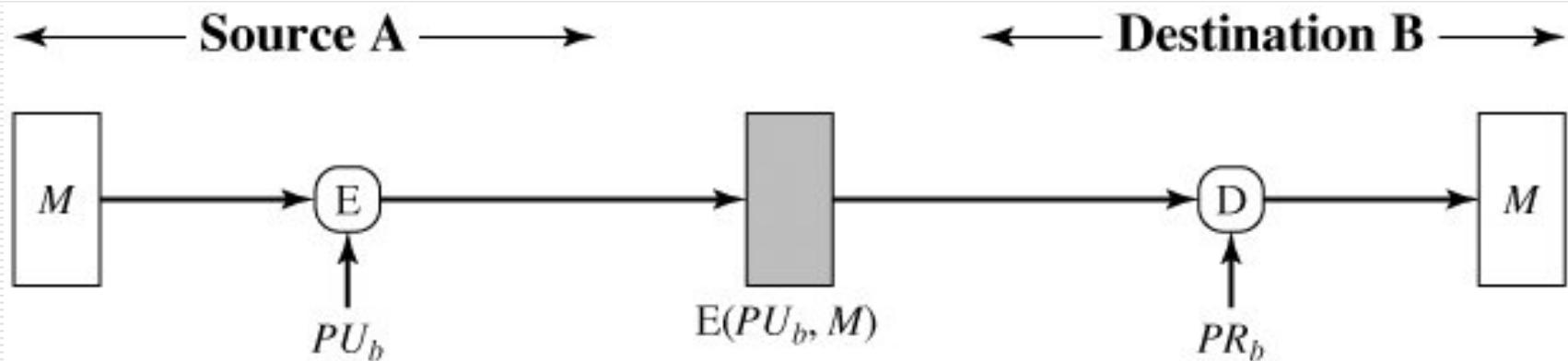
رمزگاری متقارن: محرومگی و احراز صحت





کاربرد رمزگذاری پیام

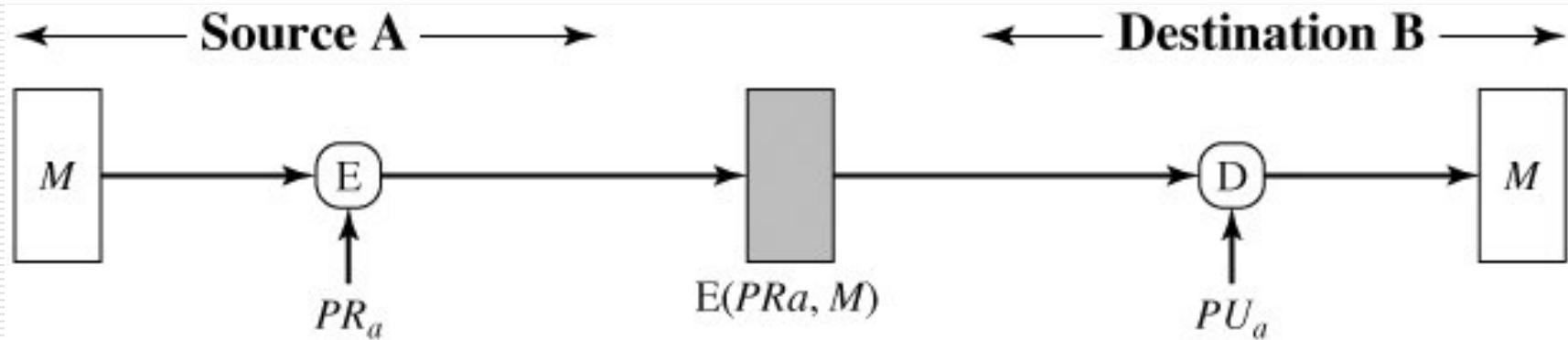
رمزگاری کلید عمومی: محرمانگی





کاربرد رمزگذاری پیام

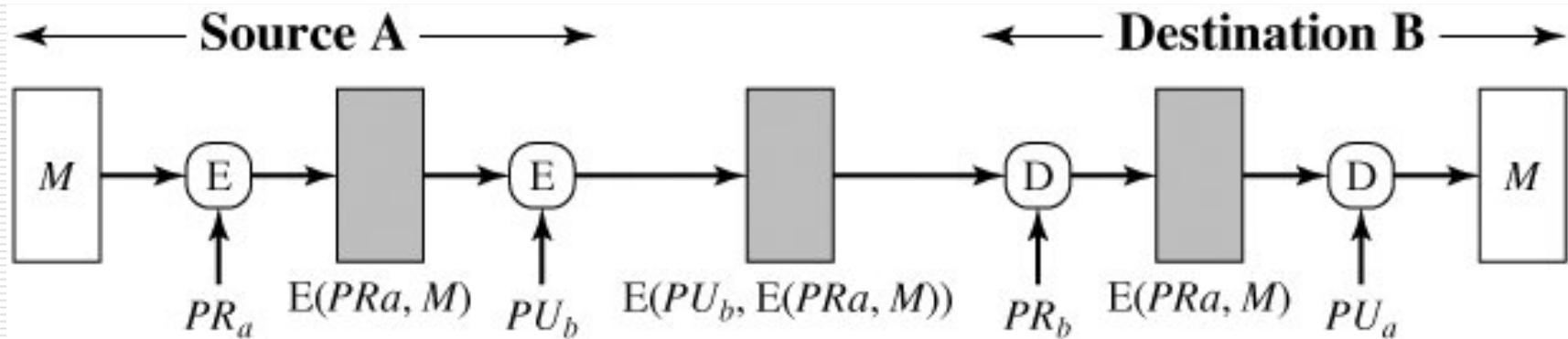
رمزگاری کلید عمومی: احراز صحت و امضاء





کاربرد رمزگذاری پیام

رمزگاری کلید عمومی: محرمانگی، احراز صحت و امضاء





مشکلات رمزنگاری

- بررسی مفهوم بودن محتوا همواره آسان نیست.
- در حالت کلی با نوعی افزونگی، ساختار درونی مورد انتظار را جستجو می‌کنند.
- دشواری خودکارسازی فرآیند چک کردن
- هنگام ارسال داده
- اگر داده‌ها خود تصادفی به نظر برسند، یعنی از ساختار درونی خاصی تبعیت ننمایند، بررسی محتوا تقریباً ناممکن است.
- راه حل اولیه: استفاده از کدهای تشخیص خطا
- مثال: یک بیت به انتهای پیام اضافه نماییم، به گونه‌ای که تعداد بیتهاي یک زوج شود.



کدهای تشخیص خطا

□ تابع F یک کد تشخیص خطا است

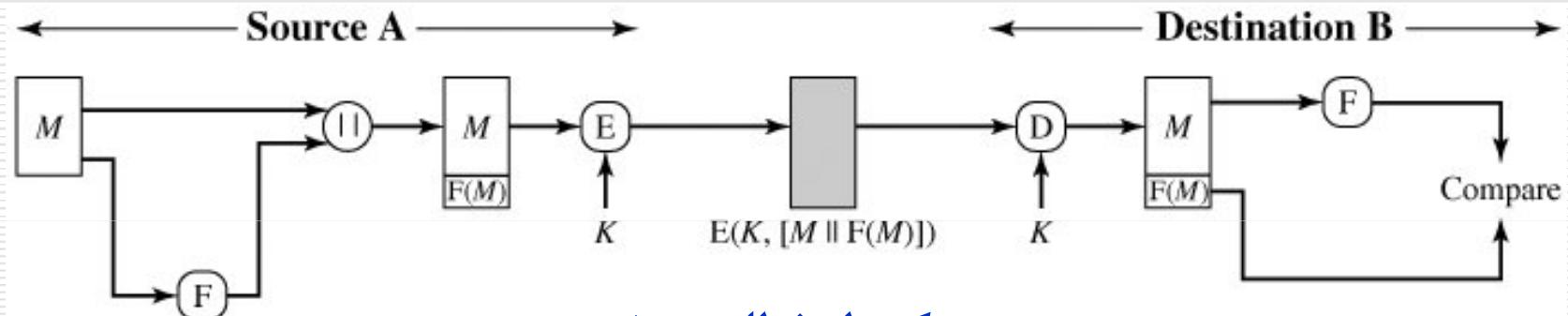
■ اضافه نمودن کد تشخیص خطا (به دنباله بررسی قالب یا FCS (Frame (به دنباله بررسی قالب یا FCS (Frame یا Check Seq) نیز معروف است)، توسط تابع F
□ یک مثال از تابع F ، کد CRC است.

□ گیرنده، بعد از رمز گشایی چک می کند که آیا «کد تشخیص خطای» محاسبه شده توسط F با برچسب پیام مطابقت دارد یا نه؟

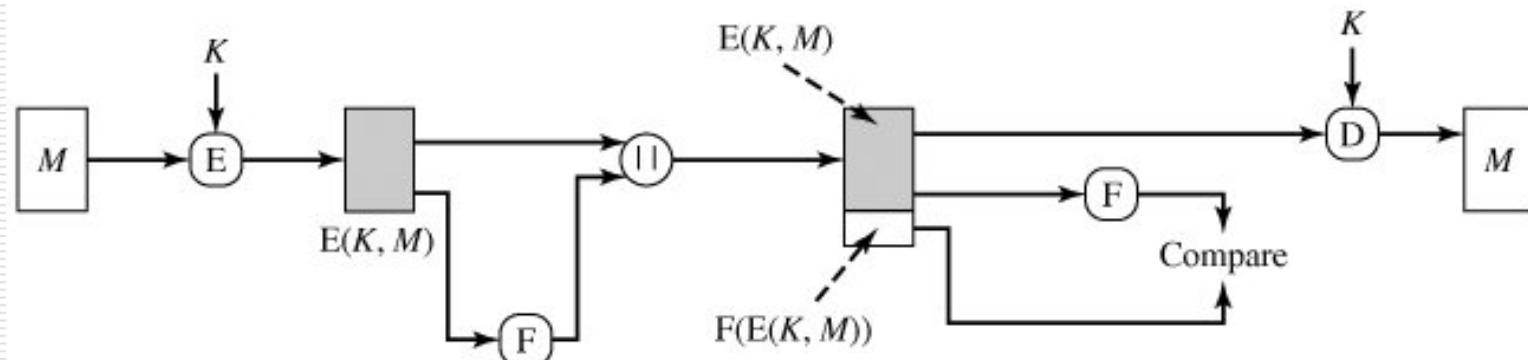


انواع کدهای تشخیص خطا

□ دو مدل اضافه کردن کد تشخیص خطا (اولی مناسبتر است)



کنترل خطای درونی



کنترل خطای بیرونی



نامن بودن کدهای تشخیص خطا

- کدهای تشخیص خطا مانند CRC برای تشخیص خطای حاصل از نویز در کاربردهای مخابراتی طراحی شده‌اند.
 - نویز:
 - تغییرات غیرهوشمندانه و غیرعمدی
 - حمله دشمن:
 - تغییرات هوشمندانه و عمدی
- حملات موفقی به الگوریتم‌هایی که از کدهای تشخیص خطا استفاده می‌کردند، صورت پذیرفته است.



نتیجه گیری

- کد تشخیص خطای نمی‌تواند در حالت کلی از دستکاری بسته‌ها جلوگیری کند.
- راه حل: کدهای احراز صحت پیام



فهرست مطالب

□ مفاهیم اولیه

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



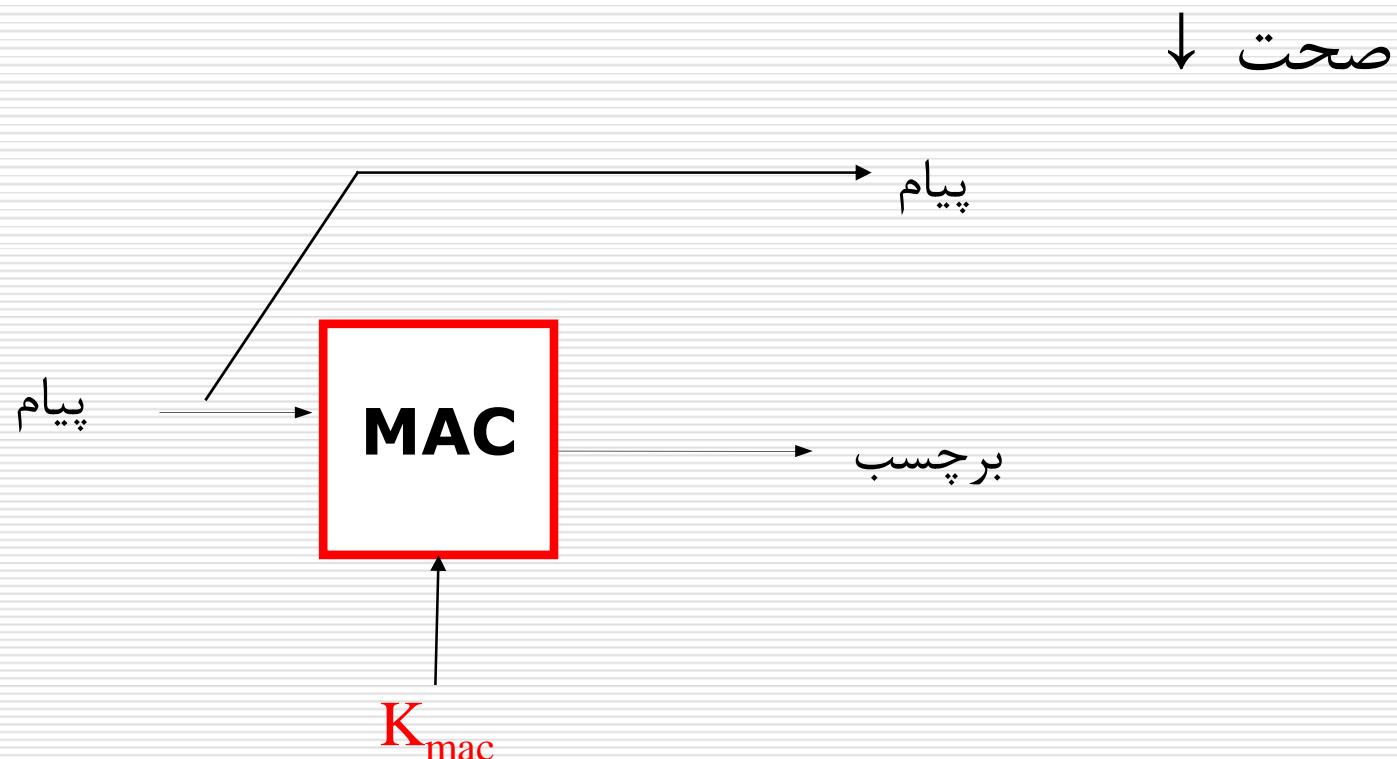
کد های احراز صحت پیام

□ تولید یک برچسب با طول ثابت:

- وابسته به پیام
- لزوماً برگشت پذیر نیست (بر خلاف توابع رمزنگاری)
- نیازمند اشتراك یک کلید مخفی بین طرفین
- آنرا به اختصار MAC مینامند. نام دیگر "Cryptographic Checksum"
- این برچسب را به پیام اضافه می کنند.
- گیرنده برچسب پیام را محاسبه نموده و با برچسب ارسالی مقایسه می کند.
- از صحت پیام و هویت فرستنده اطمینان حاصل می شود.



کد های احراز صحت پیام





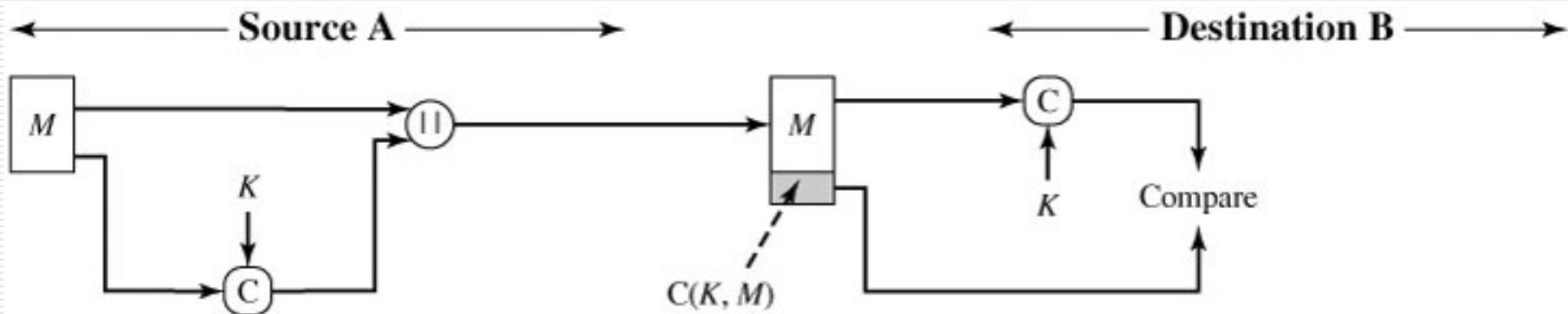
فرق MAC و رمزگذاری

- نیازی ندارد که حتماً برگشت پذیر باشد، در صورتیکه که الگوریتم رمزگذاری باید برگشتپذیر باشد.
- MAC تابع چند به یک است.
- اندازه MAC برابر n بیت، تعداد MAC‌های ممکن $= 2^n$
- اندازه کلید MAC برابر k بیت، تعداد نگاشتهای ممکن به MAC‌ها $= 2^k$
- با توجه به خصوصیات ریاضی MAC، آسیب‌پذیری‌های احتمالی برای شکست آن کمتر است.



کاربرد کدهای احراز صحت پیام

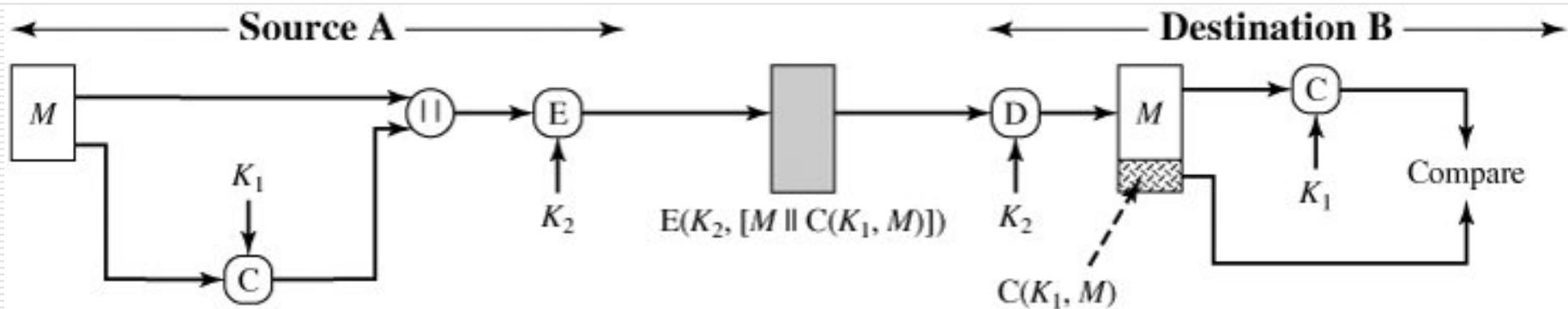
احراز صحت پیام





کاربرد کدهای احراز صحت پیام

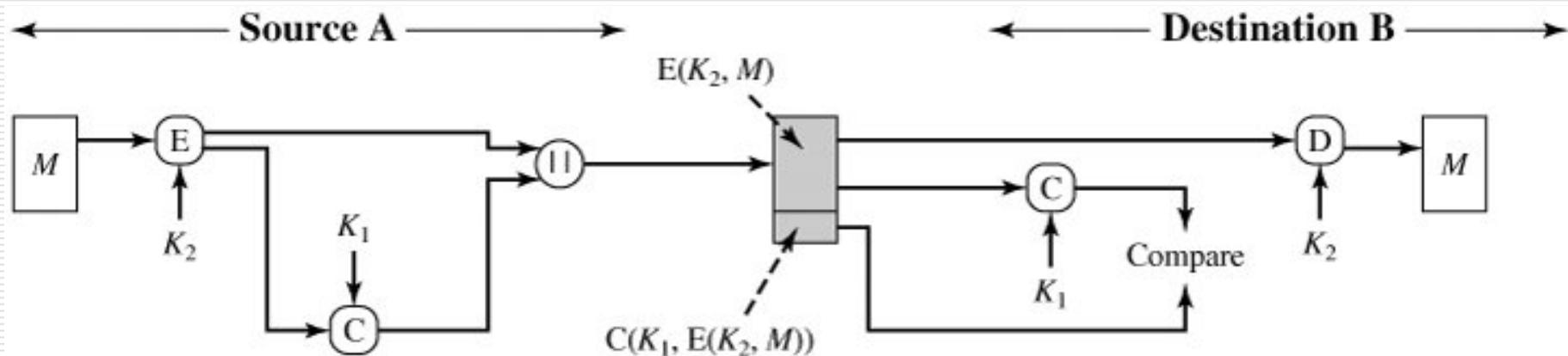
احراز صحت پیام و محربانگی؛ احراز صحت پیام آشکار





کاربرد کدهای احراز صحت پیام

احراز صحت پیام و محربانگی؛ احراز صحت پیام رمز





سوالات متقابل در مورد MAC

□ چرا از MAC به جای رمزنگاری استفاده می‌کنیم؟

- در بعضی کاربردها نیازی به محترمانگی نداریم...
- در بعضی موقعیت‌ها، قوانین اجازه ارتباط مخفیانه را نمی‌دهند...
- اگر از رمزنگاری استفاده نماییم، برای خواندن پیام همیشه به واگشایی رمز نیاز داریم در صورتی که بررسی MAC اختیاری است...
- الگوریتم‌های تولید چکیده پیام عموماً از الگوریتم‌های رمزنگاری سریعتر هستند.



سوالات متقابل در مورد MAC

آیا MAC همانند امضا غیر قابل انکار است?

خیر

امضاء با یک زوج کلید عمومی/خصوصی فراهم می‌شود ولی کلید MAC سری است.

بر خلاف امضاء، دو طرف قادر به ایجاد MAC هستند.



امنیت MAC

□ حمله آزمون جامع به کلید MAC

- با داشتن یک متن و MAC آن، به صورت بروز خط انجام می‌پذیرد.
- اگر طول کلید k بیت باشد، 2^k کلید ممکن باید بررسی شود.
- با یافتن یک کلید، باید آن را با زوجهای دیگری چک کرد، چون ممکن است چند کلید مختلف، یک متن را به چکیده یکسان نگاشت کنند.

□ حمله آزمون جامع برای کشف تصادم

- با داشتن یک MAC، به دنبال پیامی می‌گردیم که همان MAC را حاصل نماید.

- اگر MAC، n بیتی باشد، به طور متوسط با 2^n پیام، به احتمال زیاد یک تصادم رخ می‌دهد.



امنیت MAC

هزینه لازم برای حمله آزمون جامع به MAC برابر است با
 $\min(2^k, 2^n)$

- ویژگیهای یک MAC مناسب :
 - با دانستن یک پیام و بر چسب آن، یافتن پیام متفاوتی با بر چسب یکسان از لحاظ محاسباتی ناممکن باشد.
 - توزیع خروجی MAC باید یکنواخت باشد تا احتمال اینکه دو پیام تصادفی MAC یکسان داشته باشند، کمینه شود.
- نکته: طول بر چسب MAC همانند طول کلید در امنیت MAC تاثیر دارد (بنا به حمله روز تولد).



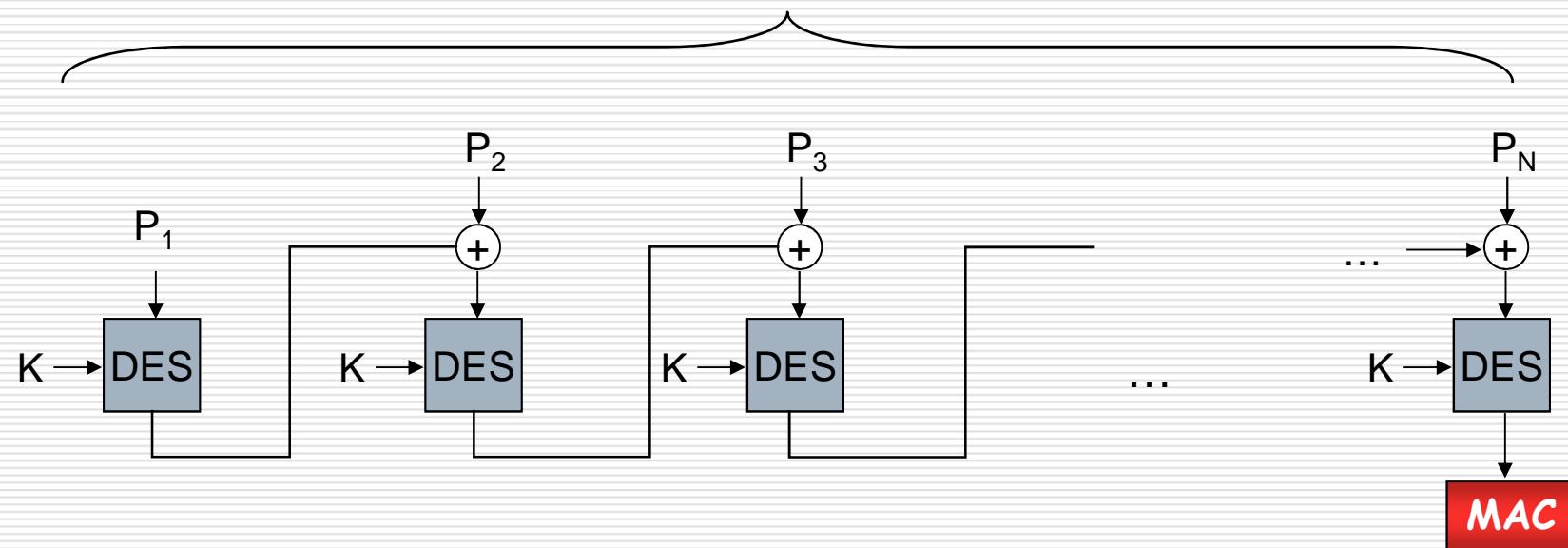
کد احراز صحت پیام DAA

- DAA (Data Authentication Algorithm) □
- استاندارد NIST و ANSI X9.17 □
- بر اساس رمز قطعه‌ای DES و مد کاری CBC □
- همانند رمز نگاری CBC، پیام را پردازش کرده و تنها آخرین قطعه را به عنوان برچسب استفاده می‌کنیم. □



DAA

متن آشکار (تقسیم شده به قطعات)





فهرست مطالب

□ مفاهیم اولیه

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



توابع در هم ساز

- تابع یک طرفه
- طول ورودی متغیر
- طول خروجی ثابت (نگاشت از فضای بزرگتر به فضای کوچکتر)
- در حالت کلی، کلیدی در کار نیست!
- بر خلاف MAC و رمزنگاری



امنیت توابع درهمساز-ایده کلی

□ نگاشت پیام‌های طولانی به رشته‌های کوتاه به گونه‌ای که:

■ یافتن پیام‌های متفاوتی که به یک رشته یکسان نگاشته شوند دشوار باشد.

■ به این رشته، عصاره یا چکیده پیام (Message Digest) می‌گوییم.



نیازمندیهای توابع درهم‌ساز

□ **توابع درهم ساز باید یک طرفه (One-Way)** باشند.

■ برای یک h داده شده، باید یافتن x به گونه ایی که $(h = H(x))$ از لحاظ محاسباتی ناممکن باشد.

□ **مقاومت در برابر تصادم ضعیف (Weak Collision)**

■ برای یک x داده شده، باید یافتن y به گونه‌ای که $(H(y) = H(x))$ باشد، از لحاظ محاسباتی ناممکن باشد.

□ **مقاومت در برابر تصادم قوی (Strong Collision)**

■ یافتن x و y به گونه‌ای که $(H(x) = H(y))$ باشد، از لحاظ محاسباتی ناممکن باشد.



مقایسه تصادم قوی و ضعیف

- ممکن است ساختار تابع H طوری باشد که :
- بتوان تعداد محدودی x و y یافت به گونه‌ای که مقادیر تابع تصادم پیدا کنند (تصادم قوی).
- ولی برای یک x داده شده همواره نتوان یک y پیدا کرد بطوریکه $H(x) = H(y)$ (تصادم ضعیف).
- ◀ ارضاشدن شرط عدم وجود تصادم قوی برای یک تابع دشوارتر از ارضاشدن شرط عدم وجود تصادم ضعیف است.
- ◀ توابعی که در برابر تصادم قوی مقاومت کنند امنیت بالاتری دارند.



امنیت توابع در هم ساز

□ توابع در هم ساز باید یک طرفه باشند.

■ پیچیدگی جستجوی کامل (آزمون جامع) 2^n است، که n طول خروجی تابع است.

□ مقاومت در برابر تصادم (ضعیف)

■ پیچیدگی جستجوی کامل (آزمون جامع) 2^n است.

□ مقاومت در برابر تصادم (قوی)

■ پیچیدگی جستجوی کامل (آزمون جامع) $2^{n/2}$ است.

■ دقیق کنید آزمون جامع بیانگر حداکثر امنیت ممکن برای تابع است، زیرا ممکن است به دلیل ضعف طراحی، هملات موثرتری نیز امکان پذیر باشد.

با کمک حمله
روز تولد

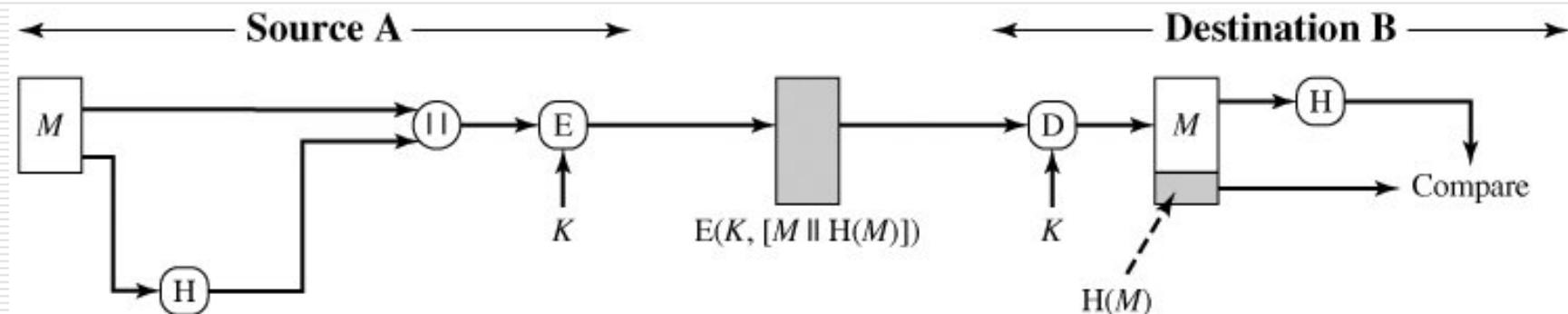
توضیح مورد اول مبهم است!
Administrator, 4/11/2005

A2



کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام و محرمانگی در ترکیب با رمز متقارن

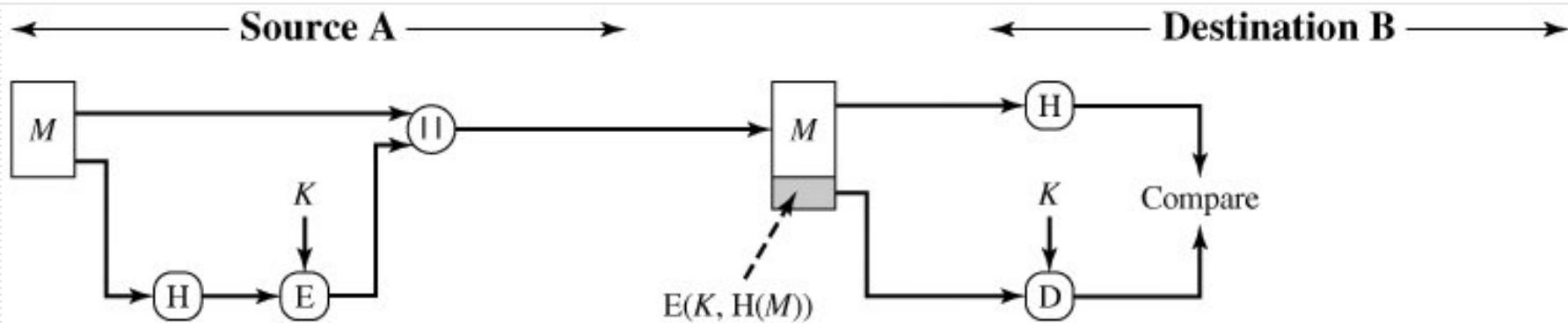




کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام در ترکیب با رمز متقارن

- صرفاً رمزگذاری چکیده پیام
- این ترکیب در واقع یک کد احراز پیام را می‌سازد.

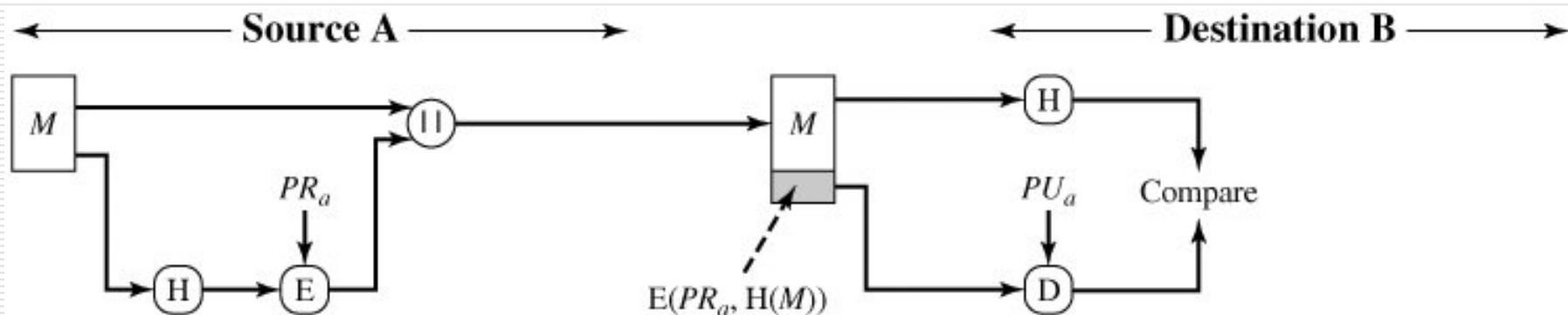




کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام در ترکیب با رمز کلید عمومی

- صرفاً رمزگذاری چکیده پیام
- این ترکیب در واقع یک امضای رقمی را می‌سازد.



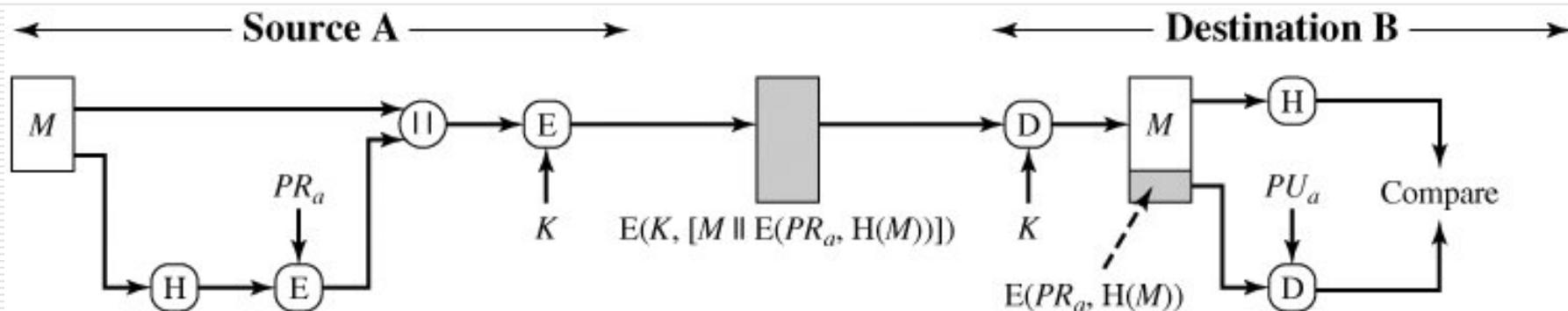


کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام و محرمانگی در ترکیب با رمز متقارن و نامتقارن

- امضای رقمی با رمز نامتقارن برای حفظ صحت

- رمز متقارن برای حفظ محرمانگی

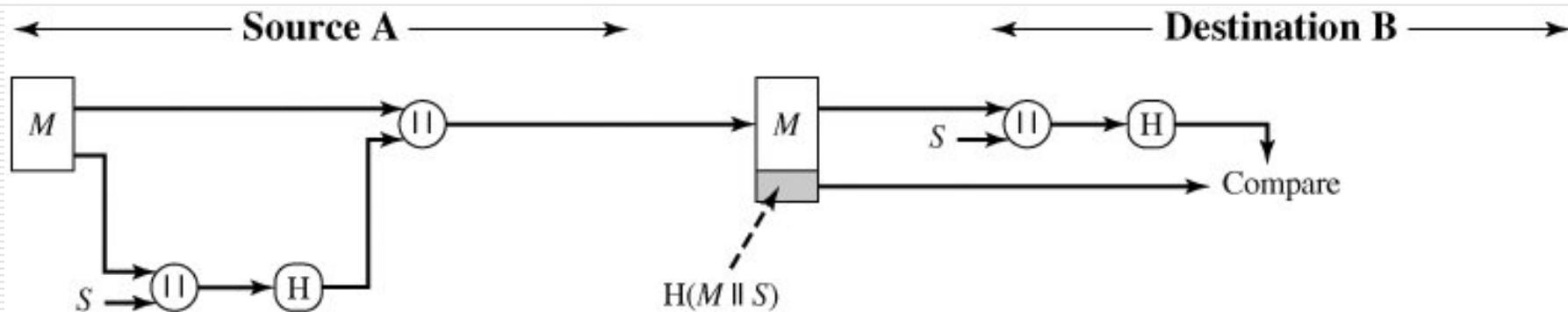




کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام بدون رمزگذاری

- طرفین راز S را مخفیانه به اشتراک می‌گذارند.
- بدون استفاده از رمزگذاری
- کاربرد عملی زیاد

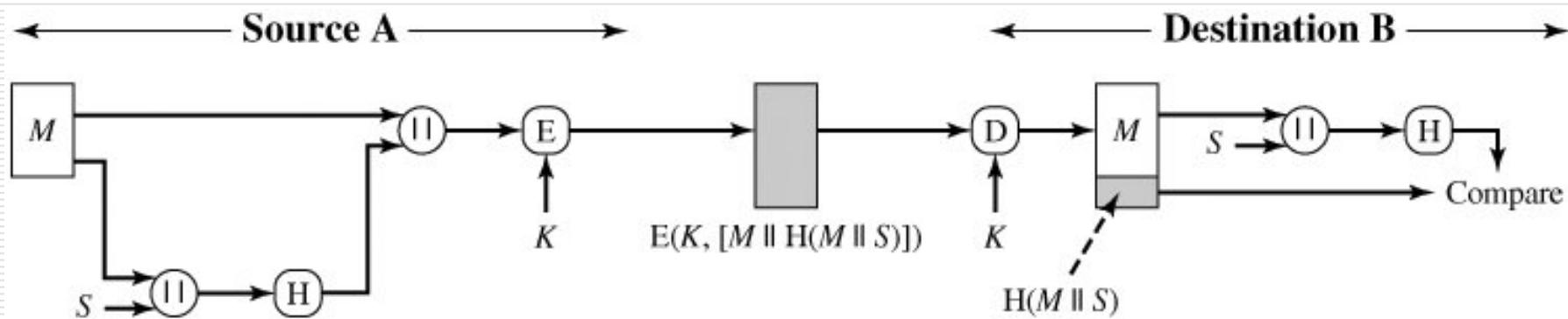




کاربرد توابع در هم ساز

احراز صحت پیام بدون رمزگذاری و محرمانگی با رمز متقارن

- رمزگذاری صرفاً برای محرمانگی





مقایسه رمزنگاری و توابع درهم‌ساز

□ رمزهای قطعه‌ای:

- از لحاظ اجرایی، پیاده‌سازی نرم‌افزاری رمزهای قطعه‌ای کندتر از توابع درهم‌ساز
- دارای هزینه سخت‌افزاری بیشتر
- کارایی کمتر برای بلاک‌های داده‌ای حجمی
- دارای محدودیت‌های صادراتی (Export Control)



تابع درهمساز ساده

□ تابع درهمساز ساده XOR

XOR قطعات داده به عنوان خروجی تابع.

اگر داده ورودی m قطعه n بیتی باشد:

$$C_i = b_{i1} \oplus b_{i2} \oplus \dots \oplus b_{im} \quad (1 \leq i \leq n)$$

احتمال عدم تغییر چکیده در صورت وجود خطا = 2^{-n}

□ تابع درهمساز ساده RXOR

در متون عادی، اغلب بیت‌های بالای هر بایت صفر است.

در عمل تاثیر یک تابع 128 بیتی از 2^{128} به 2^{112} کاهش می‌یابد.

در هر مرحله قبل از XOR کردن قطعه جدید با حاصل مراحل قبل، یک شیفت چرخشی تک بیتی به چپ انجام می‌دهد.

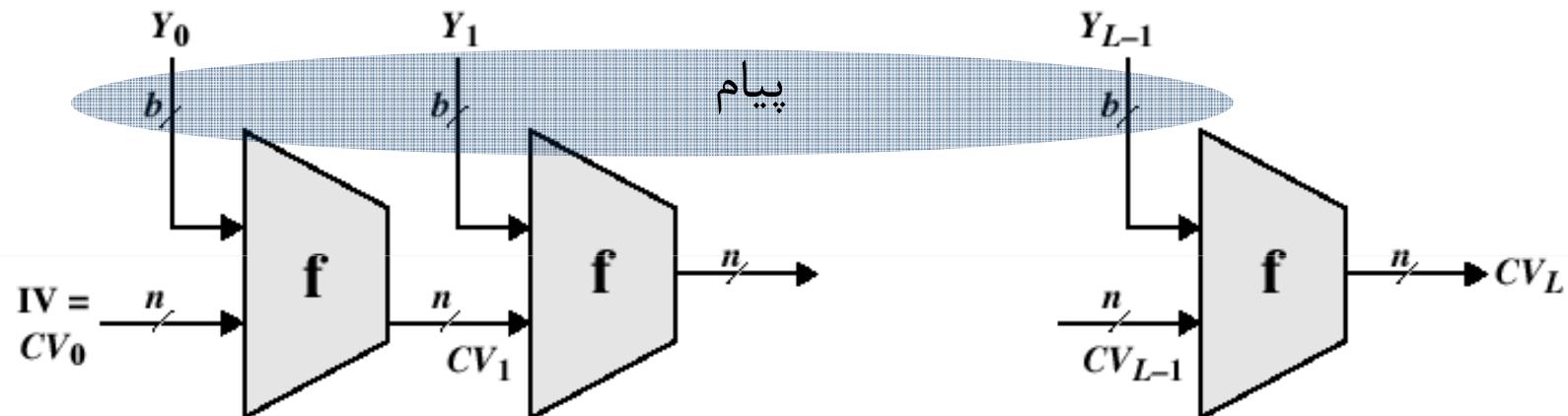


ساختار درونی توابع درهمساز

- اعمال مکرر یک تابع فشرده‌ساز به یک رشته با طول ثابت
- اگر تابع فشرده‌ساز مقاوم در برابر تصادم باشد، تابع درهمساز نیز همین‌گونه خواهد بود.
- توابع معروفی مانند
 - MD5: Message Digest 5
 - SHA-1: Secure Hash Algorithm -1
- از همین ایده استفاده می‌کنند.



ساختار درونی توابع درهم ساز



- پیام به قطعات Y_i تقسیم شده است.
- IV یک رشته ثابت می باشد.

IV = Initial value
 CV = 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

$$\begin{aligned} CV_0 &= IV \\ CV_i &= f(CV_{i-1}, Y_{i-1}) \\ \text{Hash} &= CV_L \end{aligned}$$



پارادوکس روز تولد

□ در میان ۲۳ نفر، احتمال یافتن دو نفر که در یک روز متولد شده اند بیش از ۵۰٪ است.





پارادوکس روز تولد

□ مبانی ریاضی

- تابع H با 2^n خروجی ممکن را در نظر بگیرید (خروجی n بیتی).
- به H , k ورودی تصادفی اعمال کنیم و خروجی را مجموعه X در نظر می‌گیریم.
- به همین ترتیب مجموعه Y را تشکیل می‌دهیم.
- اگر k بزرگتر از $2^{n/2}$ باشد، احتمال حداقل یک تصادم در بین اعضای دو مجموعه X و Y بیش از $\frac{1}{2}$ است.



حمله روز تولد

- ممکن است تصور کنید یک Hash ۶۴ بیتی امن است اما با حمله روز تولد امنیت از بین می‌رود:
- مهاجم $2^{n/2}$ پیام معتبر که اساساً هم معنا هستند تولید می‌کند. n طول خروجی Hash است.
- مهاجم همین تعداد از گونه‌های هم معنا از پیام دلخواه خود را تولید می‌کند.
- دو دسته پیام مقایسه می‌شوند تا زوجی یافت شود که چکیده یکسان داشته باشند.
- از کاربر می‌خواهیم تا پیام معتبر زوج را امضا نماید، و سپس پیام دلخواه دشمن را جایگزین می‌کنیم.



مثالی از حمله (نمونه معتبر)

Dear Dean Smith,

This [letter | message] is to give my [honest | frank] opinion of Prof Tom Wilson, who is [a candidate | up] for tenure [now | this year]. I have [known | worked with] Prof Wilson for [about | almost] six years. He is an [outstanding | excellent] researcher of great [talent | ability] known [worldwide | internationally] for his [brilliant | creative] insights into [many | a wide variety of] [difficult | challenging] problems.



مثالی از حمله (پیام دشمن)

Dear Dean Smith,

This [letter | message] is to give my [honest | frank] opinion of Prof Tom Wilson, who is [a candidate | up] for tenure [now | this year]. I have [known | worked with] Prof Wilson for [about | almost] six years. He is an [poor | weak] researcher not well known in his [field | area]. His research [hardly ever | rarely] shows [insight in | understanding of] the [key | major] problems of [the | our] day.



فهرست مطالب

□ مفاهیم اولیه

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



توابع درهم ساز مهه: MD5

MD5: Message Digest 5 □

- طراحی 1992 توسط ران ریوست، یکی از سه طراح RSA استفاده گشته در گذشته، اما از کاربرد آن کاسته شده است.
- ویژگیها:
 - پیام به قطعات ۵۱۲ بیتی تقسیم می‌شود.
 - خروجی ۱۲۸ بیتی





امنیت MD5

□ مقاومت در برابر تصادم (قوی) تحت حمله آزمون جامع: ۲۶۴
■ امروزه امن محسوب نمی‌شود.

□ حملات کاراتری به این الگوریتم یافت شده‌اند:
■ سال ۱۹۹۲: حمله تفاضلی به یک دور الگوریتم Berson
■ سال ۱۹۹۶: تصادم در تابع فشرده‌ساز Dobbertin

1- تصادم های مجازی؟

2 - دور الگوریتم؟

Administrator, 4/11/2005



توابع درهم ساز مهمنشی: SHA-1

SHA-1: Secure Hash Algorithm – 1

استاندارد NIST

طول ورودی کوچکتر از 2^{64} بیت

طول خروجی ۱۶۰ بیت

استفاده شده در استاندارد امضای دیجیتال DSS

امنیت:

مقاومت در برابر تصادم (قوى) تحت حمله روز تولد: 2^{80}

در سال ۲۰۰۵ توانستند با 2^{69} عمل یک تصادم در آن بیابند.

در آمریکا از سال ۲۰۱۰ باید با گونه های امن تر آن یعنی خانواده SHA-2 جایگزین شده باشد.



توابع درهم ساز مهمن

□ نسخه های زیر نیز علاوه بر SHA-1 استاندارد شده اند:

■ SHA-512 و SHA-384 و SHA-256

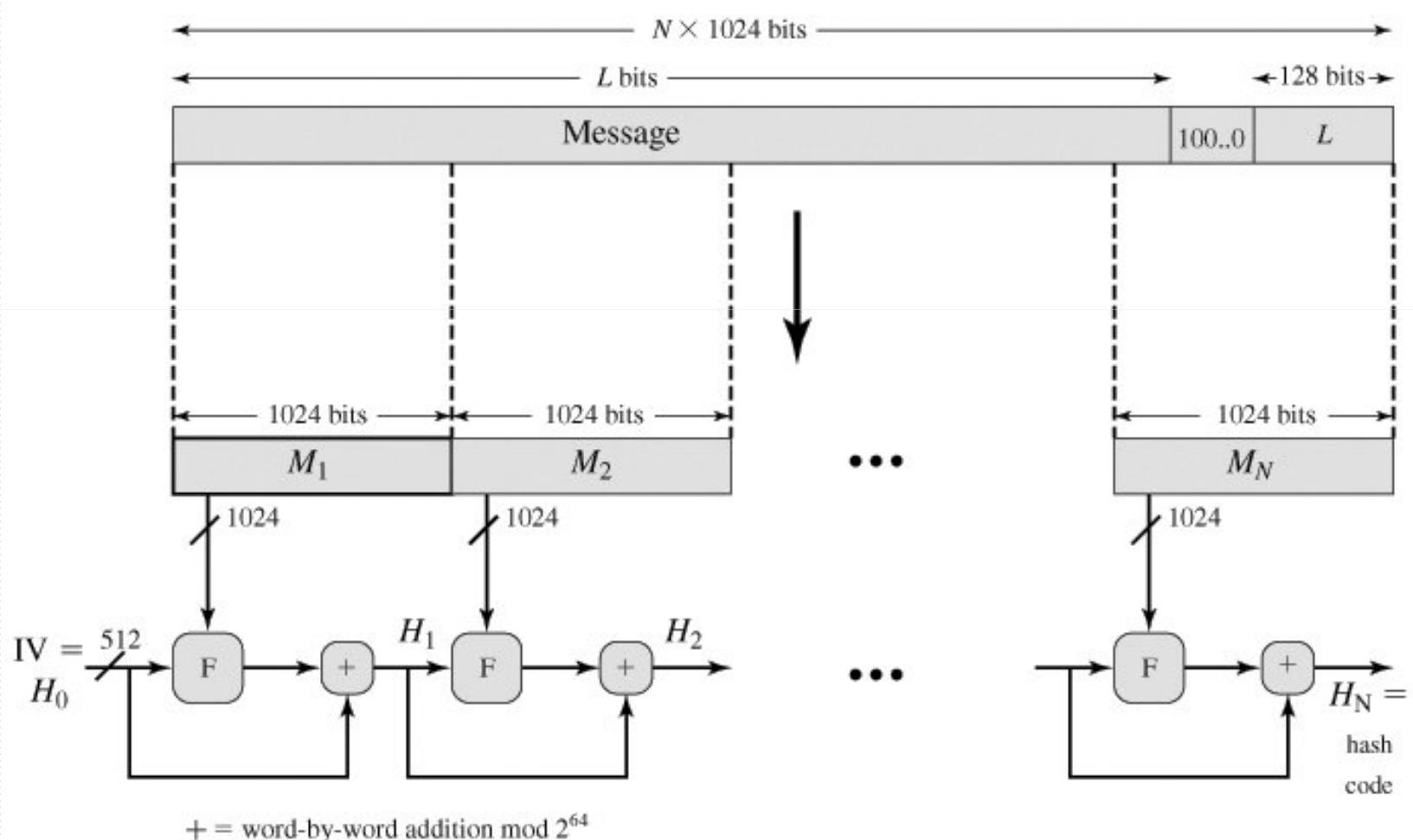
■ معروف به خانواده SHA-2 هستند.

■ از لحاظ ساختار و جزئیات مشابه SHA-1 هستند.

Algorithm	Digest size	Block size	Message size	Security
SHA-1	160	512	$< 2^{64}$	80 bits
SHA-256	256	512	$< 2^{64}$	128 bits
SHA-384	384	1024	$< 2^{128}$	192 bits
SHA-512	512	1024	$< 2^{128}$	256 bits



الگوریتم SHA-512





مراحل SHA-512

□ افزودن بیتهای padding

افزودن ۱۰۰۰...۰ به اندازه ای که طول پیام هم‌نهشت با ۸۹۶ شود.

□ افزودن اندازه پیام به انتهای آن

ثبت طول پیام در ۱۲۸ بیت باقیمانده از قطعه آخر

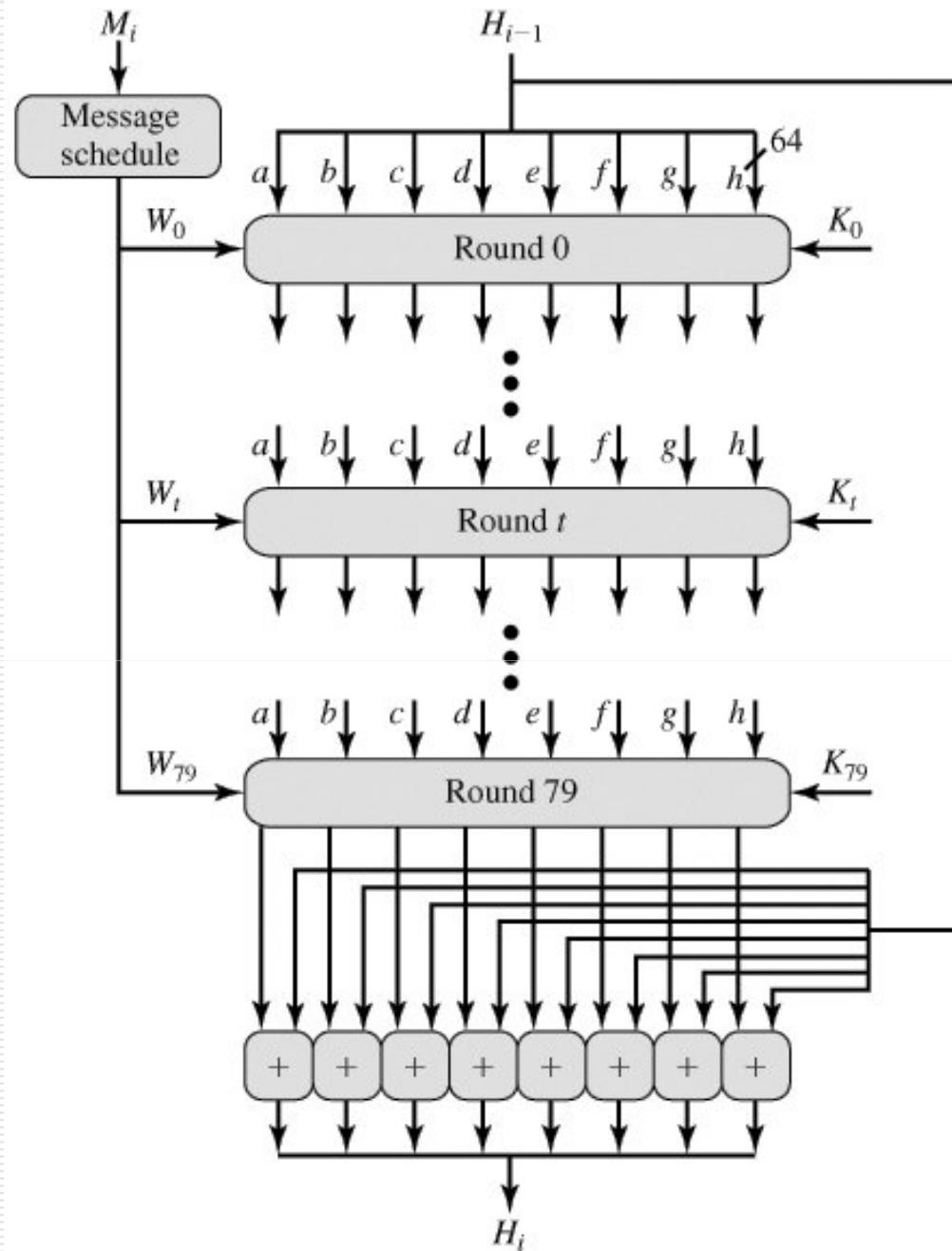
□ مقداردهی اولیه بافر hash

مقدار اولیه H_0 در ۸ ثبات ۶۴ بیتی abcdefgh ذخیره می‌شود.

□ پردازش پیام در قطعات ۱۰۲۴ بیتی (۱۲۸ کلمه‌ای)

هر قطعه در ۸۰ دور طبق اسلاید بعد پردازش می‌شود.

۶۴ بیت اول قسمت
اعشاری جذر ۸ عدد
اول نخستین

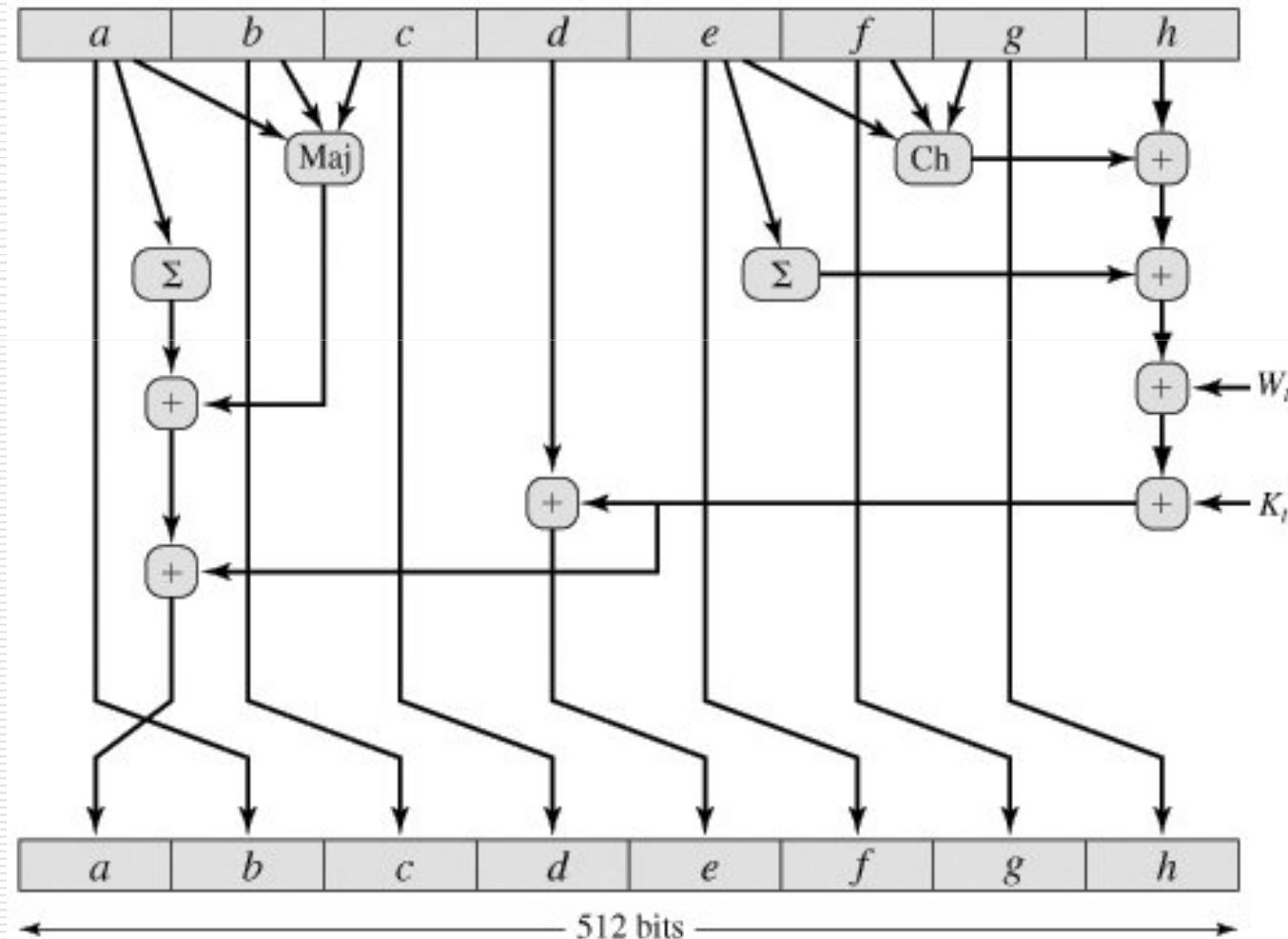


پردازش یک قطعه در SHA-512

- K_i ها ثابت هستند.
- K_i ها شامل ۶۴ بیت اول قسمت اعشاری ریشه سوم ۸۰ عدد اول نخستین هستند.
- W_i های ۶۴ بیتی توسط زمانبند پیام تولید می شوند.

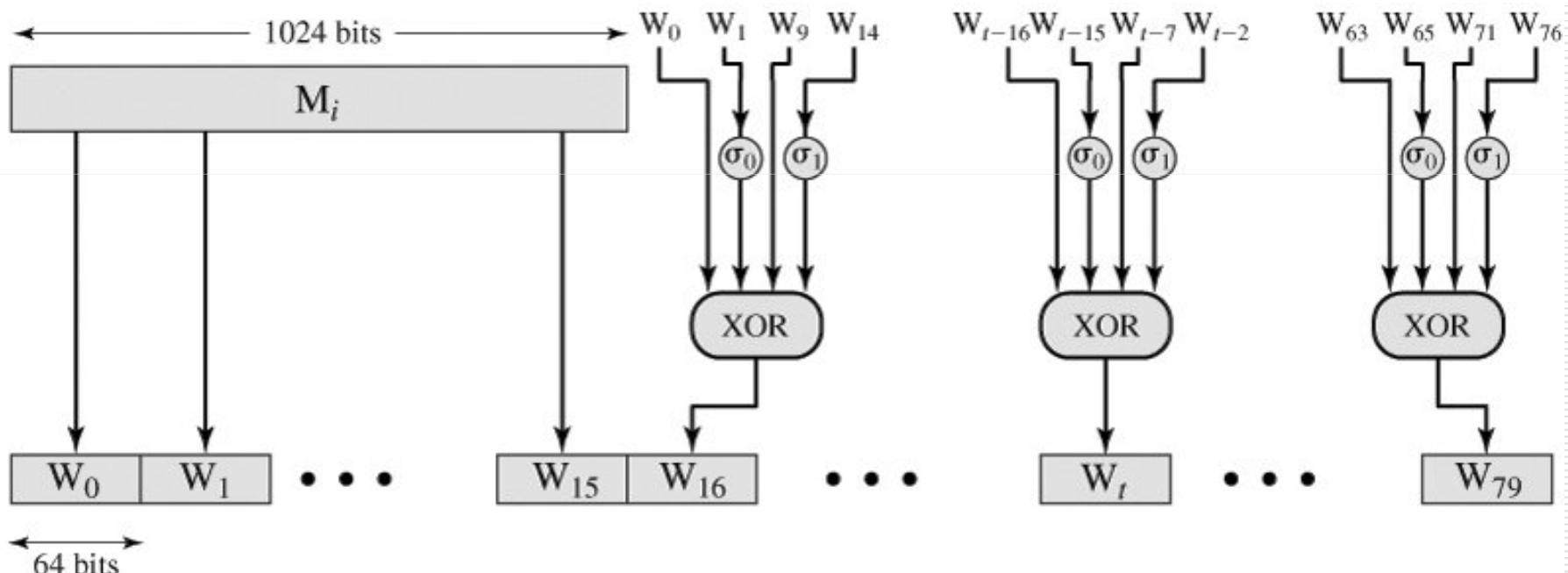


عملیات هر دور در SHA-512





زنگنه پیام در SHA-512





فهرست مطالب

□ مفاهیم اولیه

□ رمزگذاری پیام و کدهای تشخیص خطا

□ کدهای احراز صحت پیام

□ اصول توابع درهمساز

□ توابع درهمساز مهم

HMAC □



کد احراز اصالت HMAC

HMAC یک الگوریتم احراز صحت پیام است. □

HMAC اساساً روشی برای ترکیب کردن کلید مخفی با الگوریتم‌های درهم‌ساز فعلی است. □

برای تولید چکیده پیام، از توابع درهم‌ساز استفاده شده است. □

در مقابل استفاده از رمزهای قطعه‌ای ■

بدلیل مزایای عملی توابع درهم ساز ■



کد احراز اصالت HMAC

HMAC جزو ملزومات پیاده‌سازی امنیت IP است. □

HMAC به طور گسترده استفاده می‌شود (مثلاً SSL). □



اهداف طراحی HMAC

- استفاده از توابع درهمساز بدون تغییر آنها
- پشتیبانی از توابع درهمساز متنوع
- مانند RIPEMD-160، Whirlpool، SHA-2، SHA-1، MD5
- حفظ کارایی و سرعت تابع درهمساز به کار گرفته شده
- استفاده ساده از کلید
- طراحی روشن و بدون ابهام



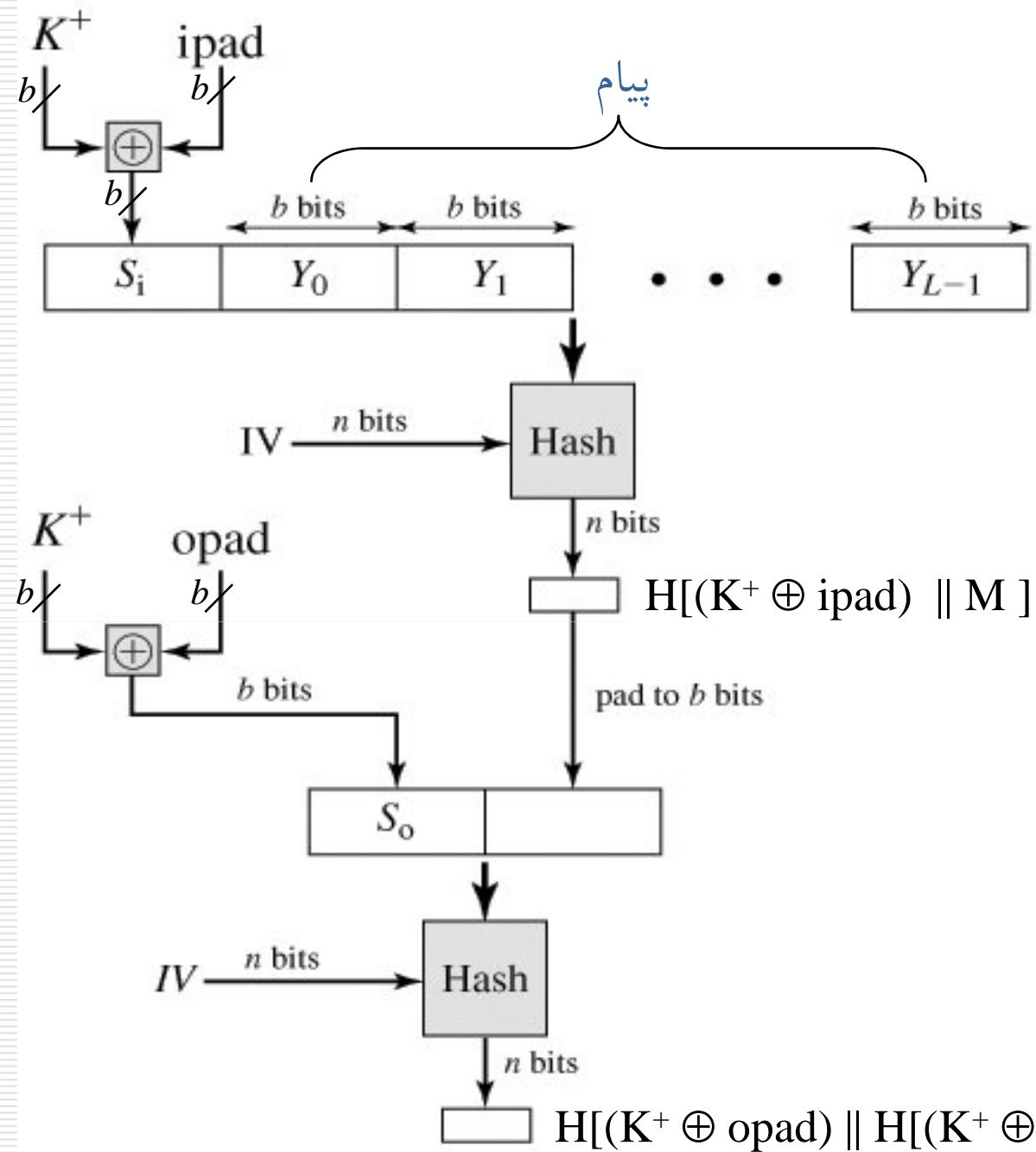
الگوریتم HMAC

- H: تابع درهم ساز به کار گرفته شده (با خروجی n بیتی)
- M: پیام ورودی (با قطعات b بیتی)
- K: کلید مخفی (طول پیشنهادی بیشتر از n، در صورتیکه طول بیشتر از b بیت باشد، کاهش به n بیت با استفاده از توابع درهمساز)
- K⁺: کلید مخفی که یک دنباله صفر به سمت چپ آن اضافه شده است (تا به طول b برسد)
- b/8 : رشته b بیتی حاصل از تکرار رشته ٠٠١١٠١١٠
- b/8: رشته b بیتی حاصل از تکرار رشته ٠٠١١٠١٠١٠

$$\text{HMAC}(K,M) = \text{H}[(K^+ \oplus \text{opad}) || \text{H}[(K^+ \oplus \text{ipad}) || M]]$$



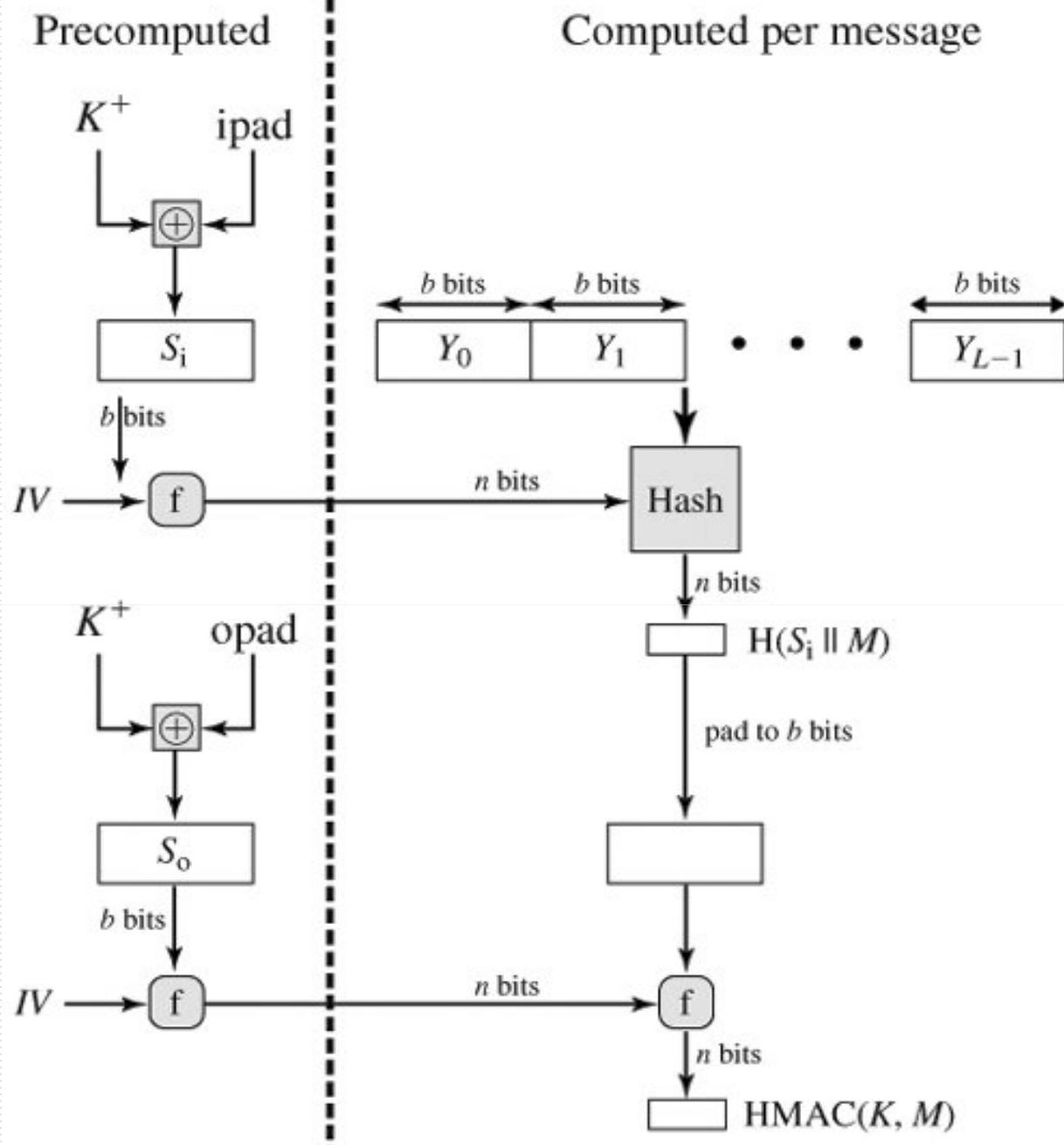
نحوه محاسبه HMAC





HMAC

پیاده‌سازی کارای





امنیت HMAC

- ارتباط دقیق بین امنیت HMAC با امنیت تابع در همساز اثبات شده است.
- حمله به HMAC نیاز دارد به■ حمله آزمون جامع بر روی کلید (میزان مقاومت بسته به طول کلید)■ حمله روز تولد که با توجه به نداشتن کلید نیازمند مشاهده تعداد زیادی پیام و MAC آنهاست که از کلید یکسانی در آنها استفاده شده است.
- مقاومت HMAC در برابر حمله روز تولد از تابع درهمساز به کار گرفته شده، بیشتر است.
- لذا استفاده از MD5 در هنگام نیاز به سرعت بیشتر مجاز است.

پایان



مرکز امنیت داده و شبکه شریف
<http://dnsl.ce.sharif.edu>

پست الکترونیکی
m_amini@ce.sharif.edu

شبکه آموزشی - پژوهشی مادسیج
با هدف بهبود پیشرفت علمی
و دسترسی راحت به اطلاعات
برای جامعه بزرگ علمی ایران
ایجاد شده است



madsg.com
مادسیج

**IRan Education & Research NETwork
(IERNET)**

