

Network Security Essentials

- 3장 공개키 암호와 메시지 인증(1) -

전 상 기(sanggi@pel.smuc.ac.kr)

상명대학교 프로토콜공학연구실

목차

- 메시지 인증 방법
- 안전 해시함수
- 메시지 인증 코드

메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)

- 정의

- 통신 양측으로 하여금 받은 메시지가 진짜임을 확인하도록 해주는 절차

- 인증 방법

- 메시지를 암호화한 인증

- 키로 인해 진짜 송신자만이 수신자에게 보내는 메시지를 성공적으로 암호화 할 수 있음
 - 타임스탬프(Timestamp)를 통해 고의적인 시간 지연을 확인

- 메시지 암호화 없이 메시지 인증

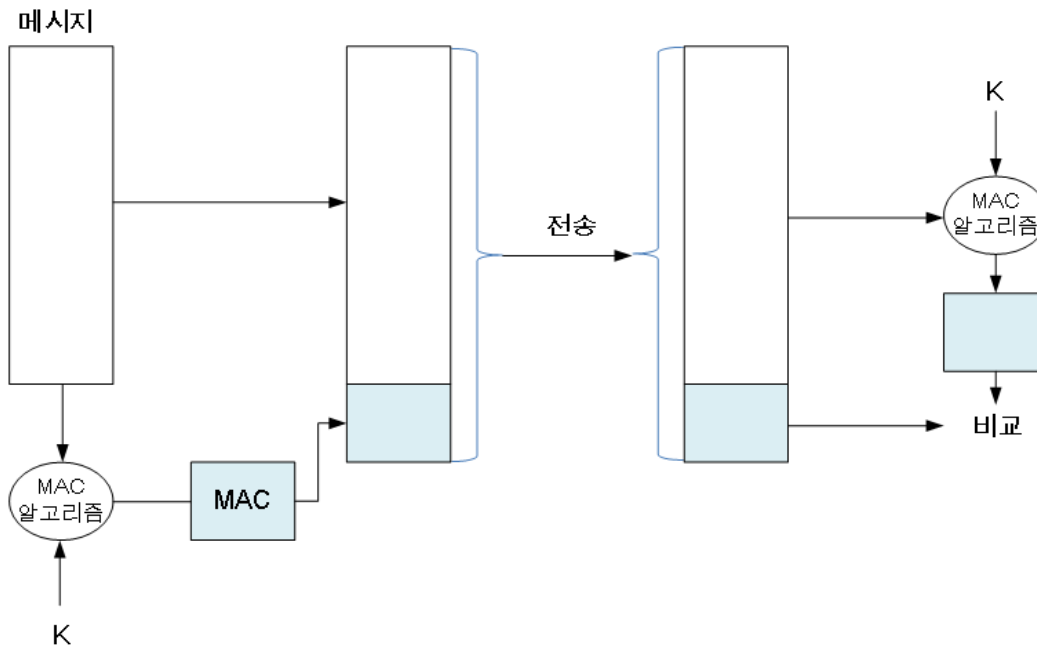
- 인증 꼬리표(Authentication tag)를 생성하고 메시지에 붙여서 전송
 - 메시지를 암호화하지 않아 메시지에 대한 기밀성은 보장되지 않음

메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 사용 적합한 세 가지 경우
 - 브로드캐스트하는 경우
 - 부하가 과도하게 걸려 메시지 복호화할 시간이 없을 때
 - 컴퓨터 프로그램을 평문인 채로 인증할 때
 - 메시지 인증 코드(MAC, Message Authentication Code)
 - 메시지에 붙여지는 데이터 블록을 생성하기 위해 비밀키를 이용하는 방법
 - 특징
 - 송수신자는 공통 비밀키를 가지고 있음
 - 메시지가 변경되지 않음을 확신할 수 있음
 - 송신자로부터 송신되었음을 확신할 수 있음
 - 정확한 순서를 확신할 수 있음

메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 메시지 인증 코드(MAC, Message Authentication Code)
 - 메시지 인증 코드 과정



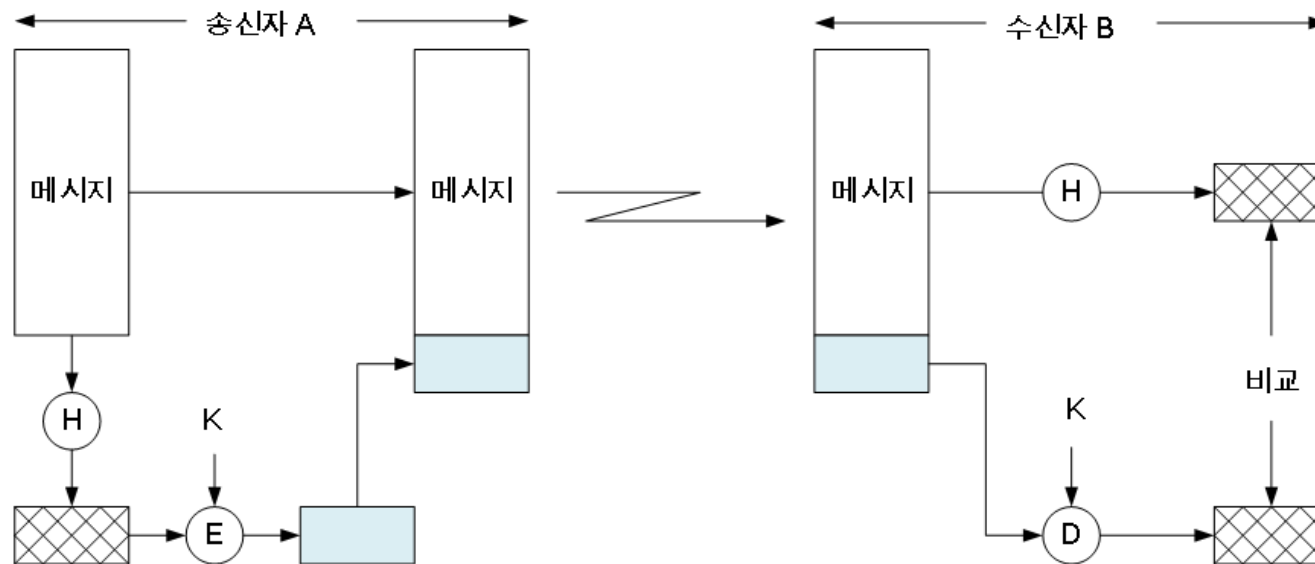
- NIST 명세 FIPS PUB 113은 DES 알고리즘 사용을 권장

메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 일방향 해시함수(One-way hash function)
 - 임의 크기의 메시지 M 을 입력으로 메시지 다이제스트(Message digest) $H(M)$ 을 출력하는 함수
 - MAC과는 다르게 비밀키를 입력으로 사용하지 않음

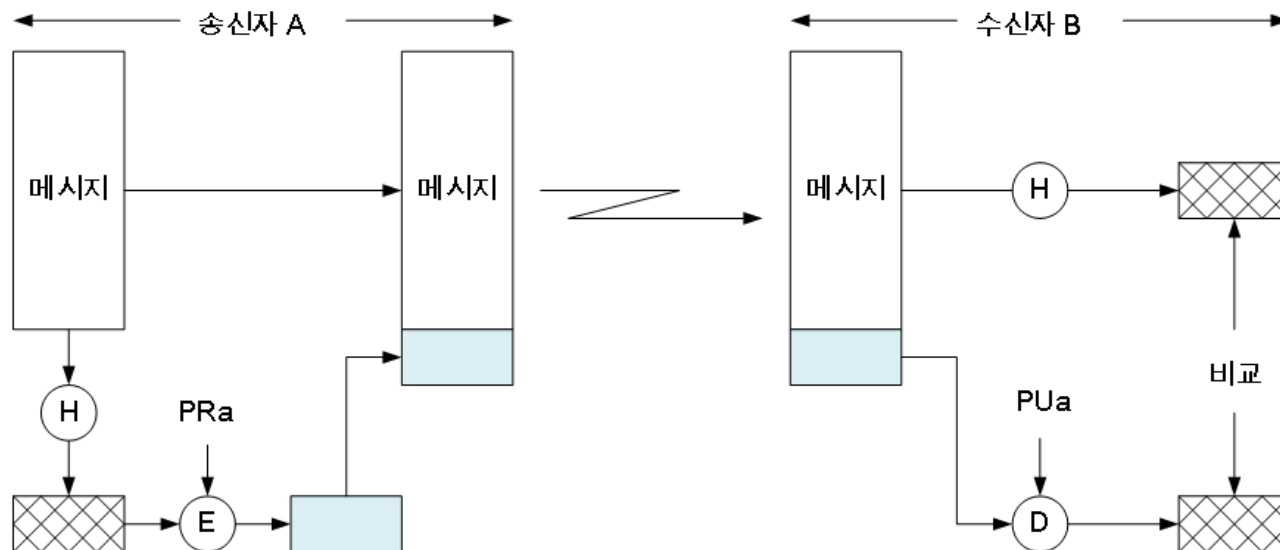
메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 일방향 해시함수(One-way hash function)
 - 관용 암호 사용하는 일방향 해시함수
 - 송수신자만이 암호화 키를 소유



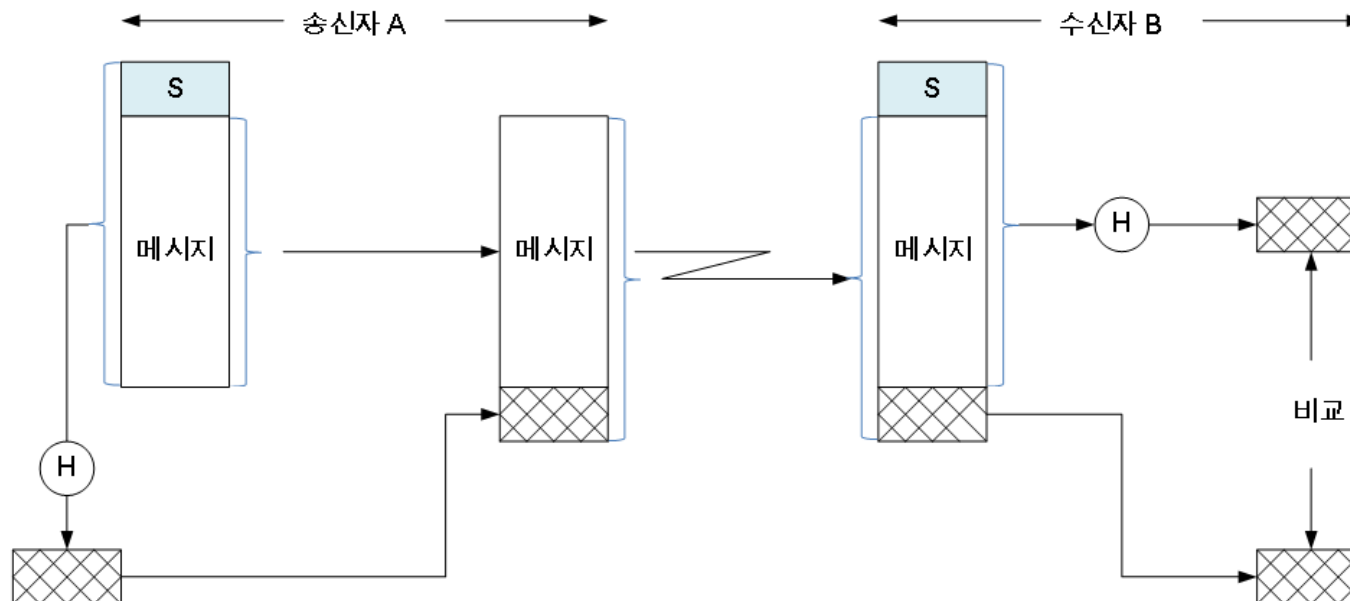
메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 일방향 해시함수(One-way hash function)
 - 공개키 암호 사용하는 일방향 해시 함수
 - 송수신자는 공개키를 사용
 - 디지털 서명을 제공
 - 키를 분배할 필요가 없음



메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 일방향 해시함수(One-way hash function)
 - 비밀값을 사용하는 일방향 해시함수
 - 암호를 사용하지 않음
 - 송수신자는 공통 비밀값을 가지고 있음



메시지 인증 방법

- 메시지 인증(Message authentication)
- 인증 방법
 - 메시지 암호화 없이 메시지 인증
 - 일방향 해시함수(One-way hash function)
 - 암호화를 하지 않는 기술을 개발하는 이유
 - 암호 소프트웨어는 속도가 느림
 - 암호 장비의 값이 큼
 - 암호 장비는 대용량 데이터처리에 적합
 - 암호 알고리즘은 수출에 제약이 있음

안전 해시함수

- 안전 해시함수(Secure hash function)
 - 인증뿐만 아니라 디지털 서명(Digital signature)에서도 매우 중요한 함수
- 해시함수(Hash function) 요건
 - 어떠한 크기의 데이터 블록에도 적용될 수 있어야 함
 - 일정한 길이의 출력을 생성
 - 계산이 쉽고 하드웨어, 소프트웨어적으로 구현 가능해야 함
 - 일방향 성질(One-way property)을 가짐
 - 주어진 출력값 h 에 대해서 $H(x) = h$ 가 성립되는 x 를 찾는 것이 계산적으로 불가능해야 함

안전 해시함수

- 해시함수(Hash function) 요건
 - 약한 충돌 저항성(Weak collision resistance)을 가짐
 - 주어진 블록 x 에 대해서 $H(x) = H(y)$ 를 만족하는 $y(≠x)$ 를 찾는 것이 계산적으로 불가능해야 함
 - 강한 충돌 저항성(Strong collision resistance)을 가짐
 - $H(x) = H(y)$ 를 만족하는 쌍 (x, y) 를 찾는 것이 계산적으로 불가능해야 함
 - 생일공격(Birthday attack)을 막아줌
 - 해시 충돌을 찾아내는 암호해독 공격
 - n 명이 있을 때 생일이 같을 확률
 - $P(n) = 1 - \left(\frac{364}{365}\right)^{C(n,2)}$

n	P(n)
10	11.7%
20	41.1%
23	50.7%
30	70.6%
50	97.0%

안전 해시함수

- 해시함수 보안

- 전수공격에 대한 해시함수의 강도는 해시코드의 길이에 달려있음
- 길이가 n -비트인 해시코드에 대한 공격 난이도

프리이미지 저항성	2^n
2차 프리이미지 저항성	2^n
충돌 저항성	$2^{n/2}$

- Van Oorschot과 Wiener에 의해 24시간 만에 MD5(Message Digest algorithm 5)에서 충돌을 찾아냄

안전 해시함수

- 단순 해시함수(Simple hash function)
 - 입력은 연속된 n-비트 블록으로 간주
 - 세로 덧불임 검사(Longitudinal redundancy check)
 - 각 비트의 자리별로 패리티를 계산하는 방법
 - 임의의 데이터에 대한 데이터 무결성 검사에 아주 효과적
 - $C_i = b_{i1} \oplus b_{i2} \oplus \dots \oplus b_{im}$

	비트 1	비트 2	...	비트 n
블록 1	b_{11}	b_{21}		b_{n1}
블록 2	b_{12}	b_{22}		b_{n2}
•	•	•	•	•
•	•	•	•	•
•	•	•	•	•
블록 m	b_{1m}	b_{2m}		b_{nm}
해시 코드	C_1	C_2	...	C_n

안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)
- NIST가 개발했고 1993년에 FIPS PUB 180으로 출판
 - MD4(Message Digest algorithm 4)에 기초해서 만들어짐
 - 수정판
 - 1995년 FIPS PUB 180-1으로 SHA-1이 나옴
 - 2002년 FIPS 180-2으로 SHA-2(SHA-256, SHA-384, SHA-512)이 나옴
 - 2008년 FIP PUB 180-3(224-비트 버전)이 나옴
 - 하부구조는 모두 동일

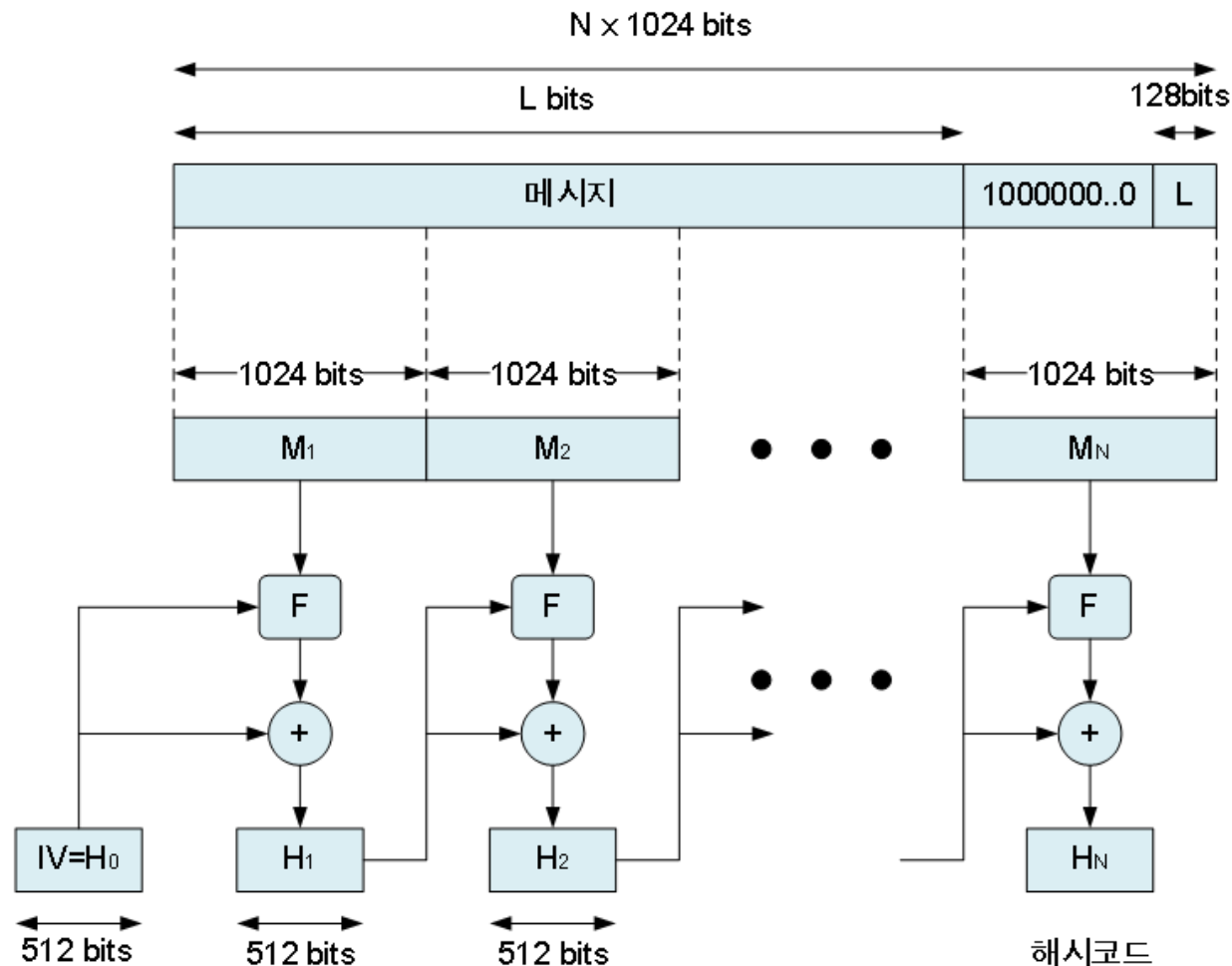
안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)
- SHA 매개변수 비교 표
 - 모든 길이의 단위는 비트

	SHA-1	SHA-224	SHA-256	SHA-384	SHA-512
메시지 다이제스트 길이	160	224	256	384	512
최대 메시지 길이	$2^{64}-1$	$2^{64}-1$	$2^{64}-1$	$2^{128}-1$	$2^{128}-1$
블록 길이	512	512	512	1024	1024
단어 길이	32	32	32	64	64
라운드 수	80	64	64	80	80
보안	80	112	128	192	256

안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)
- SHA-512 구조



안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)

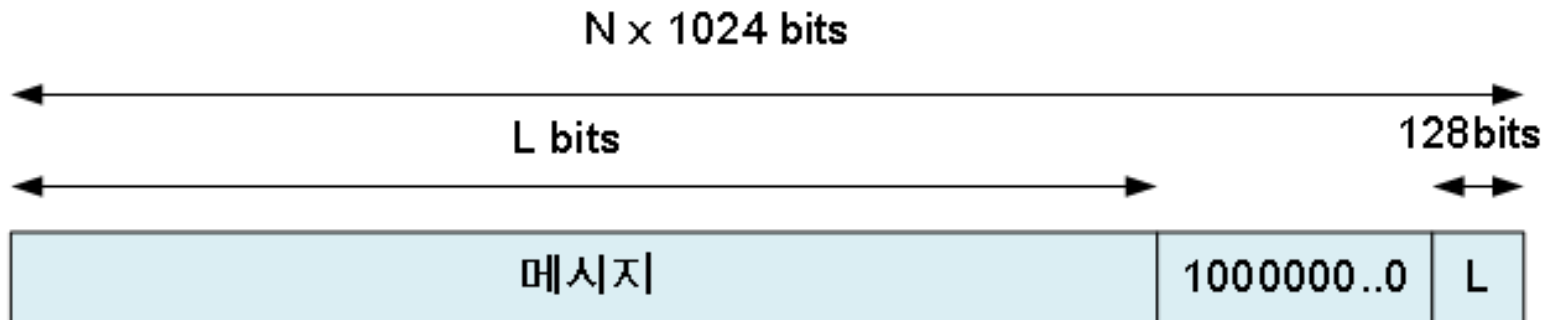
- SHA-512 구조

1. 패딩 비트 붙이기(Appending padding bits)

- 메시지 패딩을 추가하여 총 길이를 869(mod 1024)가 되도록 만듦
- 이미 원하는 길이여도 항상 추가
- 패딩시 첫 비트는 1, 나머지는 0으로 채움

2. 길이 붙이기(Append length)

- 부호 없는 128비트 정수로 패딩전 메시지 길이를 포함



안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)

- SHA-512 구조

3. MD 버퍼 초기화(Initialize MD buffer)

- 버퍼를 8개의 64-비트 레지스터로 나타냄
 - 레지스터의 초기값은 16 진법 수로 초기화

a = 6A09E667E3BCC908	e = 510E527FADE682D1
b = BB67AE8584CAA73B	f = 9B05688CEB3E6C1F
c = 3C6EF372FE94F82B	g = 1F83D9ABFB41BD6B
d = A54FF53A5F1D36F1	h = 5BE0CDI9137E2179

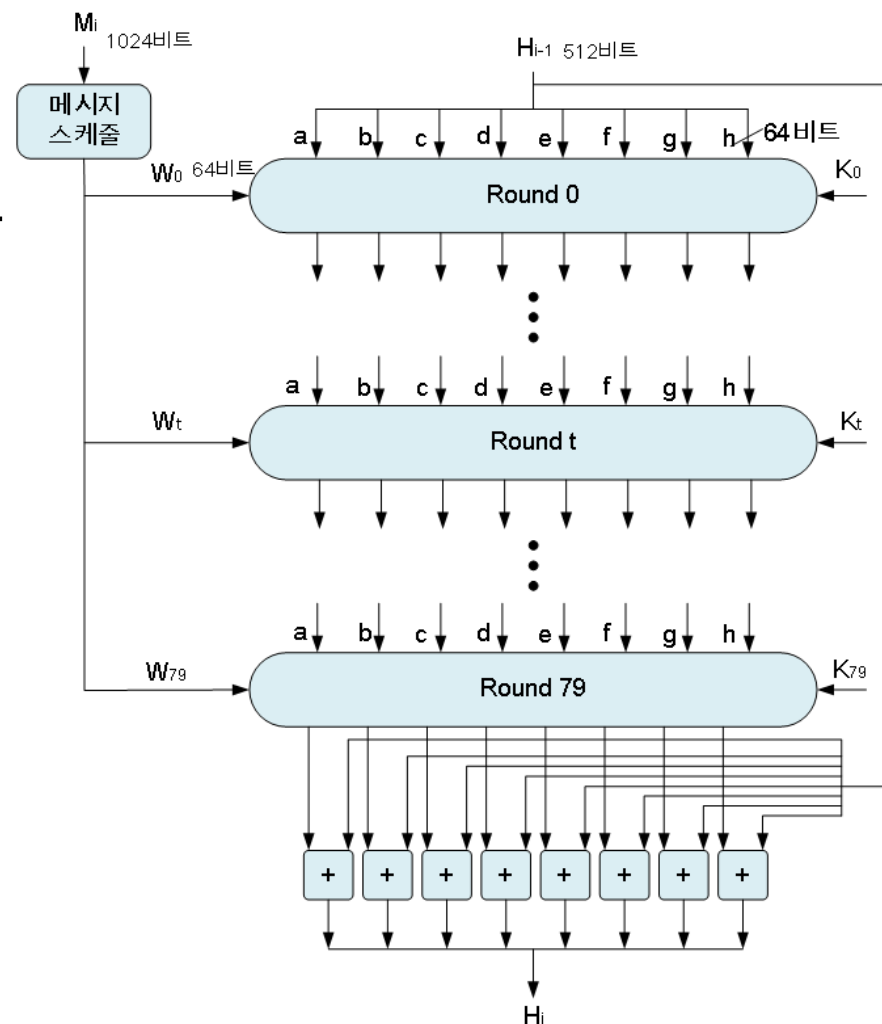
안전 해시함수

- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)

- SHA-512 구조

- 4. 1024-비트 블록 메시지 처리

- 라운드 함수에 입력으로 512비트, 스케줄된 메시지 워드 64비트, 덧셈 상수 K 사용
 - 각 블록 처리는 80라운드로 이루어짐



안전 해시함수

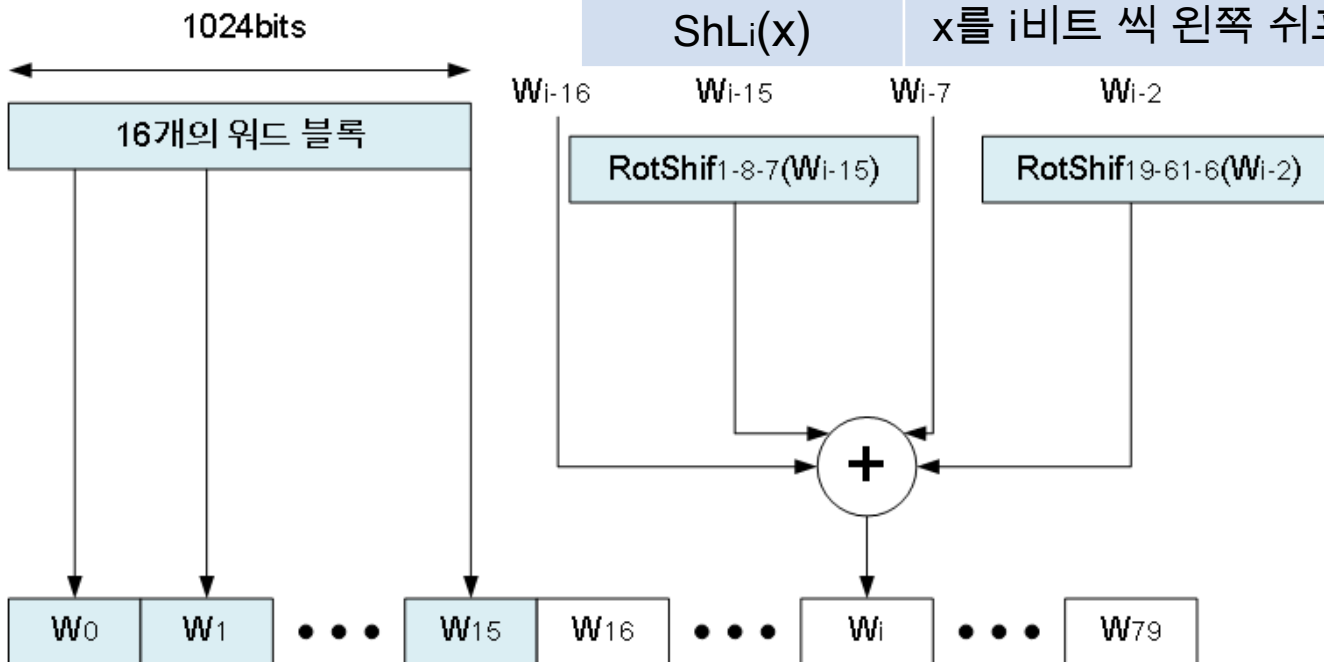
- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)

- SHA-512 구조

- 1024-비트 블록 메시지 처리

- 메시지 스케줄

용어	정의
$\text{RotShift}_{l-m-n}(x)$	$\text{RotR}_l(x) \oplus \text{RotR}_m(x) \oplus \text{ShL}_n(x)$
$\text{RotR}_i(x)$	x 를 i 만큼 오른쪽 쉬프트
$\text{ShL}_i(x)$	x 를 i 비트 씩 왼쪽 쉬프트 하고 0을 왼쪽으로 채움



안전 해시함수

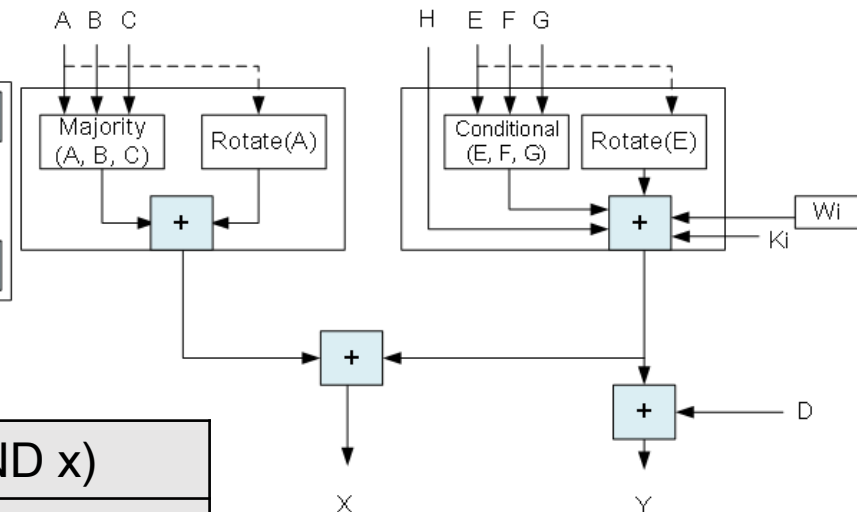
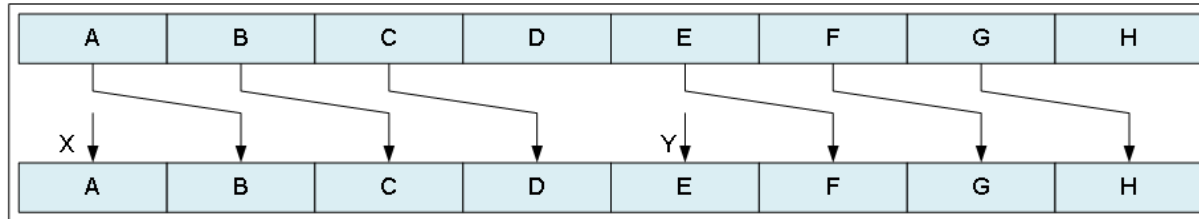
- 안전 해시 알고리즘(SHA, Secure Hash Algorithm)

- SHA-512 구조

- 1024-비트 블록 메시지 처리

- 라운드 함수 구조

- 80개의 상수인 $K_0 \sim K_{79}$ 가 사용



Majority(x, y, z)	$(x \text{ AND } y) \oplus (y \text{ AND } z) \oplus (z \text{ AND } x)$
Conditional(x, y, z)	$(x \text{ AND } y) \oplus (\bar{x} \text{ AND } z)$
Rotate(x)	$\text{RotR}_{28}(x) \oplus \text{RotR}_{34}(x) \oplus \text{RotR}_{39}(x)$
$+$	2^{64} 합 연산 모듈

메시지 인증 코드

- HMAC(Hashed Message Authentication Code) 개요
 - RFC 2104로 출판되었고 IP Security 용 MAC으로 필수적 사용이 규정
 - 전송 계층 보안(TLS, Transport Layer Security)과 안전한 전자 결제(SET, Secure Electronic Transaction) 같은 다른 인터넷 프로토콜에서도 사용됨
- HMAC 설계 목표
 - 수정하지 않고 쓸 수 있는 해시함수를 만듦
 - 더 좋은 해시함수가 있으면 기존의 해시함수를 쉽게 교체
 - 심각하게 기능저하를 유발하지 않고 해시함수의 원래 성능을 유지
 - 키를 보다 쉽게 다루고자 함
 - 인증 메커니즘의 강도에 대해 암호해독을 확실히 파악할 수 있도록 함

메시지 인증 코드

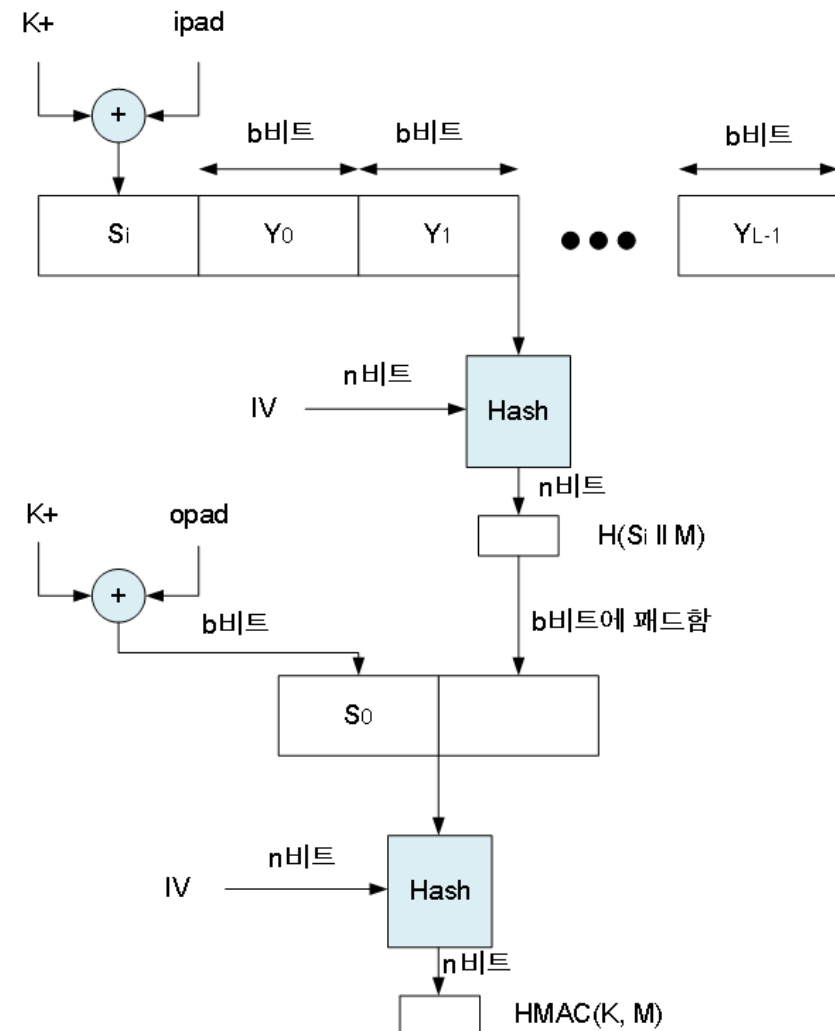
- HMAC(Hashed MAC) 용어

용어	정의
H	내장된 해시함수
M	HMAC의 입력 메시지
Y_i	M의 i번째 블록
L	M의 블록 수
b	블록의 비트 수
n	내장된 해시함수에 의해 생성된 해시코드의 길이
K	비밀키, 키의 길이가 b보다 길면 n-비트 키를 생성하는 해시함수에 입력으로 사용
K^+	K의 왼쪽에 0을 붙여서 길이가 b비트가 되도록 한 것
ipad	00110110(16진수 36)을 b/8번 반복한 2진 수열
opad	01011100(16진수 5C)을 b/8번 반복한 2진 수열

메시지 인증 코드

• HMAC(Hashed MAC) 구조

1. b -비트의 K^+ 를 만들기 위해 K 의 왼쪽에 0을 패딩
2. K^+ 와 $ipad$ 를 XOR 하여 b 비트 S_i 블록을 만듦
3. S_i 에 메시지 M 을 붙이고 IV 와 해시 함수에 입력
4. K^+ 와 $opad$ 를 XOR 하여 b 비트 S_0 을 만듦
5. 3단계의 출력값을 S_0 에 붙이고 IV 와 해시 함수에 입력
6. 결과값 출력



메시지 인증 코드

- 블록 암호기반 MAC
 - 암호기반 메시지 인증 코드(CMAC, Cipher-based Message Authentication Code)
 - 운용모드는 AES와 3DES를 사용
 - AES인 경우
 - 블록 길이 $b = 128$ 비트, 키 길이 $K = 128, 192, \text{ 또는 } 256$ 비트
 - 3DES인 경우
 - 블록 길이 $b = 64$ 비트, 키 길이 $K = 112 \text{ 또는 } 168$ 비트

메시지 인증 코드

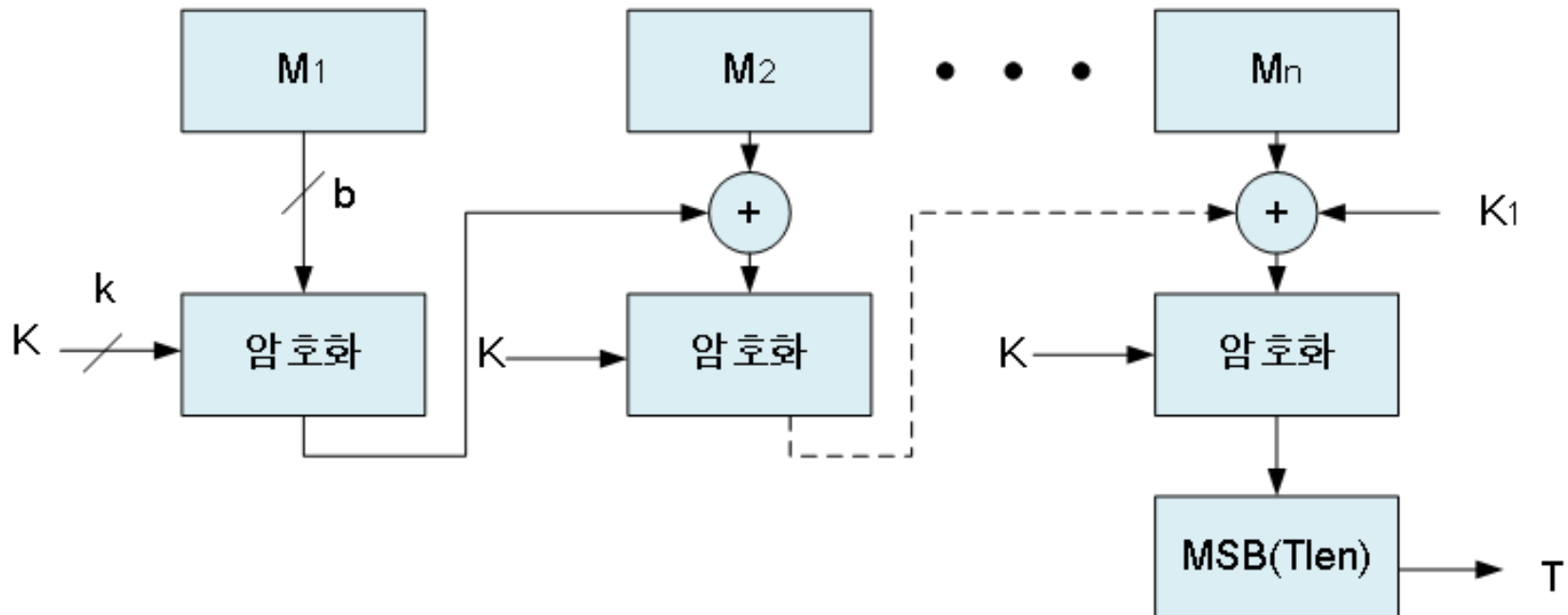
- 블록 암호기반 MAC
 - 암호기반 메시지 인증 코드(CMAC, Cipher-based Message Authentication Code)
 - 계산식과 용어

계산식
$C1 = E(K, M1)$
$C2 = E(K, [M2 \oplus C1])$
$C3 = E(K, [M3 \oplus C2])$
•
•
•
$Cn = E(K, [Mn \oplus Cn-1 \oplus K1])$
$T = MSBTlen(Cn)$

용어	정의
T	메시지 인증 코드, “태그(Tag)”
Tlen	T의 비트 길이
MSBs(X)	비트열 X의 왼쪽부터 S개 비트
K1	$E(0, K) \ll 1$
K2	$E(0, K1) \ll 1$

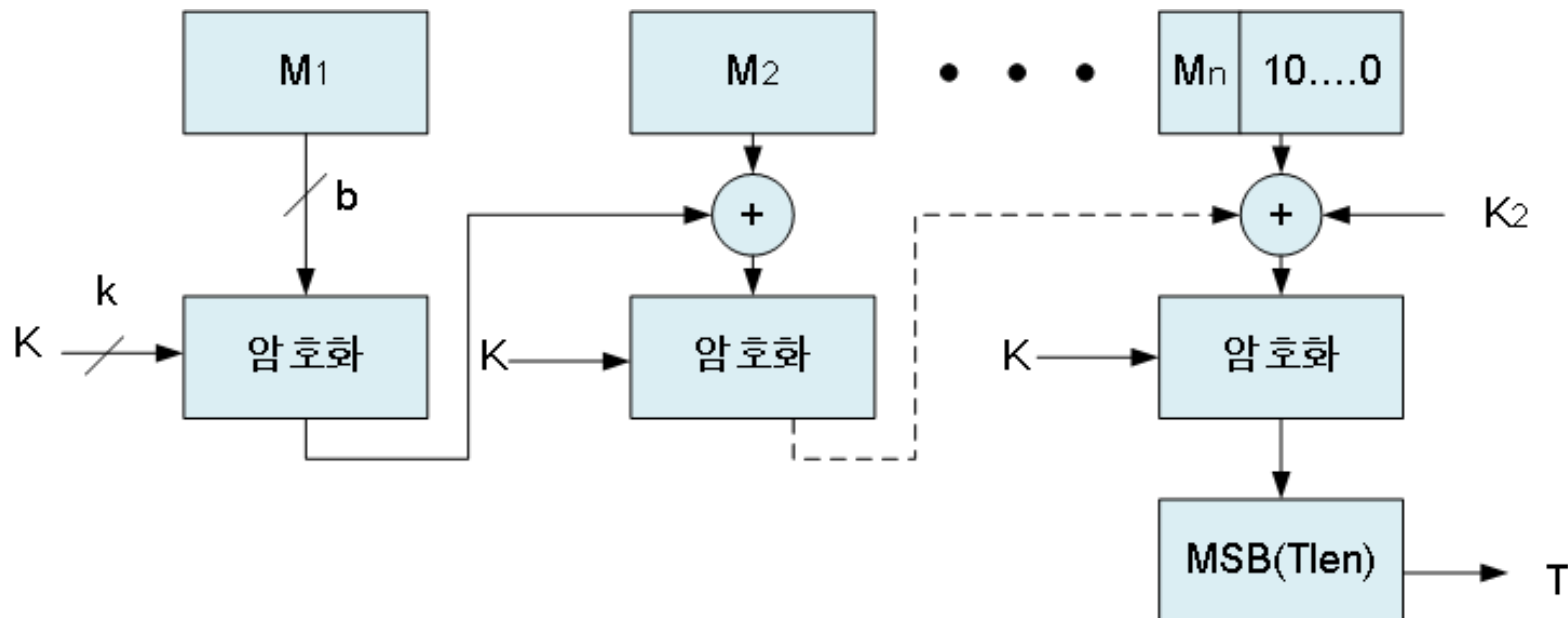
메시지 인증 코드

- 블록 암호기반 MAC
 - 암호기반 메시지 인증 코드(CMAC, Cipher-based Message Authentication Code)
 - 메시지 길이가 블록 길이의 정수배일 때
 - k 비트 키 K 와 b 비트 서브키 K_1 을 이용



메시지 인증 코드

- 블록 암호기반 MAC
 - 암호기반 메시지 인증 코드(CMAC, Cipher-based Message Authentication Code)
 - 메시지 길이가 블록 길이의 정수배가 아닐 때
 - 마지막 블록의 오른쪽에 패딩을 함
 - k 비트 키 K 와 b 비트 서브키 K_2 를 이용



메시지 인증 코드

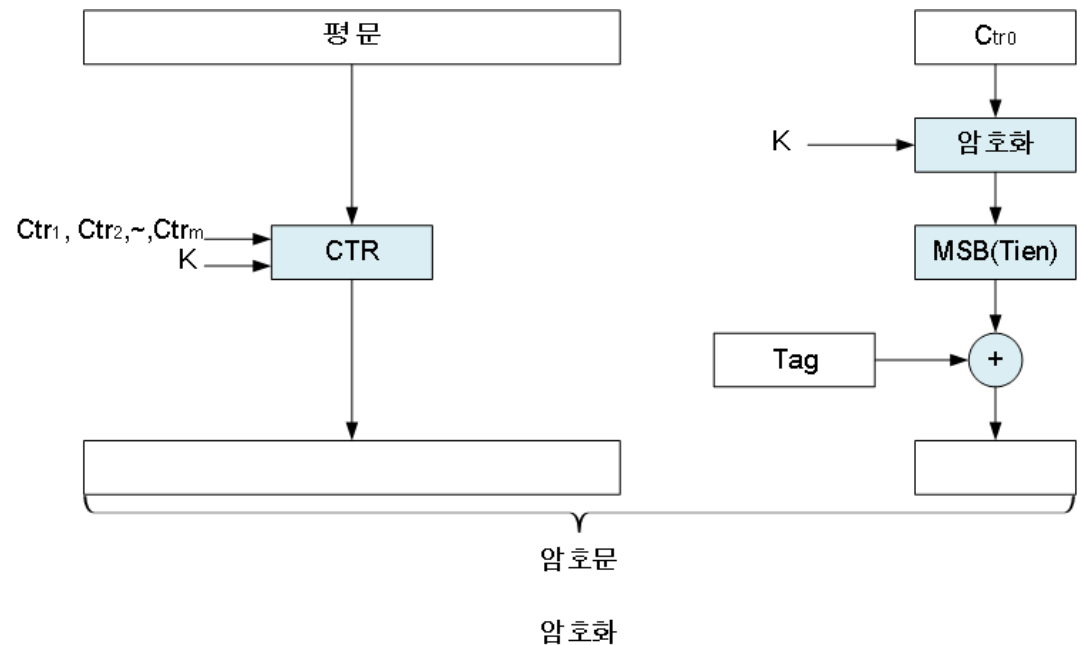
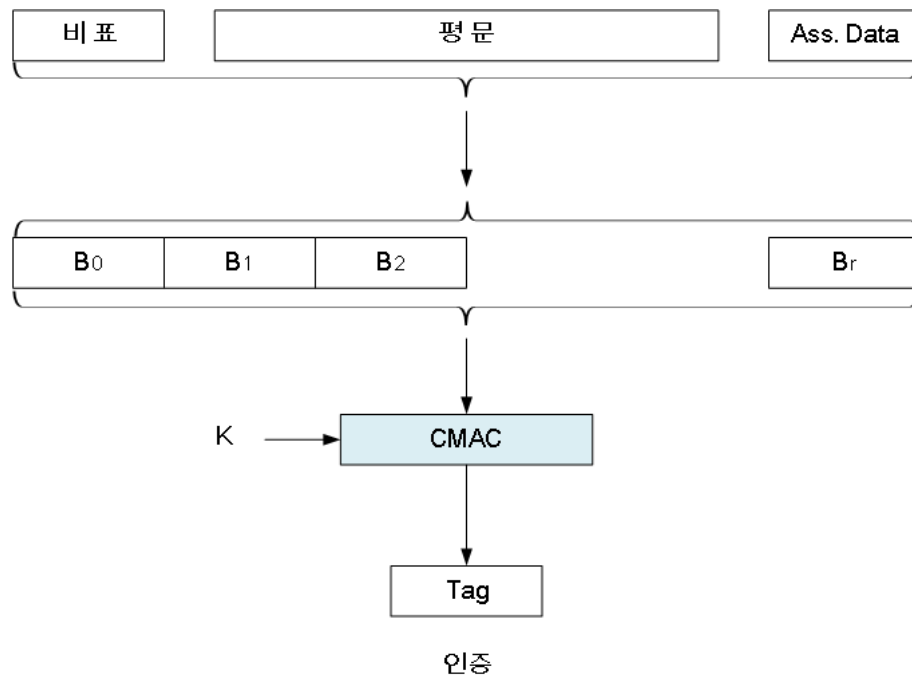
- 블록 암호기반 MAC
 - 암호 블록 체인 카운터 MAC(CCM, Counter with Cipher block chaining-Message authentication code)
 - 인증된 암호화(Authentication encryption)모드라고도 함
 - 통신상 기밀성과 인증(무결성)을 동시에 보호하는 암호 시스템을 설명할 때 사용하는 용어
 - AES 암호, CTR 운용 모드, CMAC를 사용
 - 암호화와 인증에 동일한 키 K를 사용
 - CCM 암호화 과정에 입력되는 3가지 요소
 - 인증하고 암호화할 데이터
 - 인증을 하는 유관 데이터
 - 비표

메시지 인증 코드

- 블록 암호기반 MAC

- 암호 블록 체인 카운터 MAC(CCM, Counter with Cipher block chaining-Message authentication code)

- 구조



감사합니다!