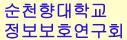
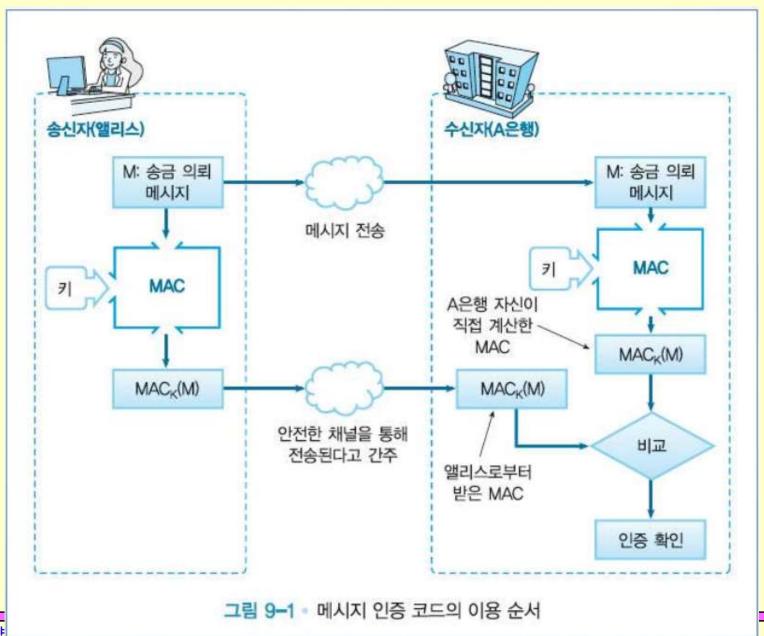
제9장 전자서명



메시지 인증 코드(Message Authentication Code)



순천향 정보보호연구회

MAC로 해결할 수 없는 문제

□ 제3자에 대한 증명

- ❖ Alice로부터 메시지를 받은 Bob이 "이 메시지는 Alice가 보낸 것이다"라 는 것을 제3자인 검증자 Victor에게 증명할 수 없음
- ❖ 이유 :
 - ▶ 일단 키를 Victor에게 알려줘야 함
 - ➤ Alice와 Bob 모두가 키를 가지고 있으므로 둘 중 누가 작성했는지 알 수 없음

□ 부인방지

- ❖ Bob이 MAC 값이 첨부된 메시지를 받았고, 「이 메시지는 Alice로부터 온 것이다」라는 걸 확실히 알 수 있다.
- ❖ 하지만 Alice가 전송 자체를 부정할 경우 제3자에게 이 사실을 증명할 수 없다.
- ❖ Alice의 송신자체에 대한 부정을 부인(repudiation)이라고 한다.
- ❖ 메시지 인증 코드로는 부인 방지(nonrepudiation)를 할 방법이 없다.

□ 메시지 인증 코드의 한계

- ❖ 메시지 인증 코드를 사용하면 메시지의 변경과 거짓 행세를 검출 가능
- ❖ 제 3자에게 확인 시킬수 없음
- ❖ 메시지 인증 코드는 부인 방지에는 도움이 되지 않음

- □ 메시지 인증 : 통신 쌍방 상호간의 정보유통에 대하여 제 3자로부터 의 불법 수정을 보호
 - ❖ 통신 주체 쌍방이 공유하고 있는 키를 사용하여 어느 한쪽이 메시지를 위조하고 인증 코드를 부가할 수 있다.
 - ❖ 통신 쌍방 상호간의 당사자간 분쟁은 해결 불가

□ 사례

- ❖ 갑순이는 갑돌이가 보내지 않은 메시지를 만들어 인증코드를 붙이고 갑돌이에게서 수신했다고 주장한다.
- ❖ 갑돌이는 자신이 보내고서도 갑순이가 거짓으로 만든 메시지라 고 주장할 수 있다.

디지털 서명(Digital Signatures)

- □ 배경
 - 1) 종이 문서 사회에서 정보화 사회로의 진전으로 다양한 서비스 요구
 - 2) 데이터 무결성 및 사용자 인증 서비스가 필수적
- □ 정의
 - ❖ 전자적 문서에 서명하고, 그 문서에 대한 서명자의 유일한 신원 증명과 서명문서의 일체 내용을 검증하기 위한 행위
- □ 목적
 - ❖ 신뢰성 확보 (내용의 위·변조, 신분 확인, 부인봉쇄에 사용)
- □ 전자 서명의 속성
 - ❖ 서명의 서명자와 날짜, 시간을 확인할 수 있어야 함
 - ❖ 서명할 때의 내용을 인증할 수 있어야 함
 - ❖ 서명은 분쟁을 해결하기 위해서, 제 3자에 의해서 확인할 수 있어야함

적용 예

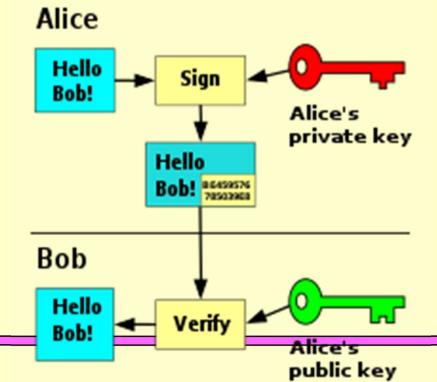
- ❖ 전자식 자금 전달의 경우
 - ▶ 수신자 : 1. 전달된 자금의 양을 증가
 - 2. 송신자로부터 해당 금액이 왔다고 주장
- ❖ 주식 매매 요청의 경우
 - > 송신자 : 1. 단말기를 통해 주식 매매 요청
 - 2. 주식 값이 하락
 - 3. 자신이 요청을 한 적이 없다고 주장

송신자와 수신자의 완벽한 신뢰가 없는 상황에서 인증 이상의 어떤 것이 필요



디지털 서명

- □ 디지털 서명은 3개의 알고리즘으로 구성
 - ❖ 하나는 공개 키 쌍을 생성하는 키 생성 알고리즘
 - ❖ 두 번째는 이용자의 개인 키를 사용하여 서명(전자서명) 생성 알고 리즘
 - ❖ 그리고 그것과 이용자의 공개 키를 사용하여 서명 검증 알고리즘
 - ❖ 서명 생성 프로세스에서 생성된 데이터를 '디지털 서명'



일반 서명의 특징

- □ 손으로 쓴 서명
- □ 해당 서명의 저자, 날짜와 시간의 확인 가능
- □ 서명할 당시의 내용을 인증 가능
- □ 분쟁시 제 3자가 확인 가능

전자서명 특징

위조불가(Unforgeable)

: 서명자만이 서명문을 생성 가능

서명자 인증(Authentic)

: 서명문의 서명자를 확인 가능

재사용 불가(Not Reusable)

: 서명문의 서명은 다른 문서의 서명으로 사용 불가능

변경 불가(Unalterable)

: 서명된 문서의 내용 변경 불가능

부인 불가(Nonrepudiation)

: 서명자는 후에 서명한 사실을 부인 불가능

전자서명 요구 조건

- □ 서명은 메시지에 의존하는 비트 형태이어야 한다.
- □ 위조와 부인 방지 위해, 송신자의 유일한 정보 비트를 이용해야 함
- □ 서명문을 만들기가 쉬워야 한다.
- □ 서명문을 인식, 확인 하기가 쉬워야 한다.
- □ 서명문을 위조하는 것이 계산적으로 실행 불가능
- □ 기억장소에 서명문의 복사본을 유지하는 것이 실용적이어야 한다.

디지털 서명

- □ 디지털 서명(digital signature)
 - ❖ Alice가 사용하는 Key는 Alice만이 알고 있는 개인적인 것
 - ❖ Alice는 메시지 송신 시에 그 개인적인 Key를 써서 「서명」을 작성
 - ❖ 수신자 Bob은 Alice의 개인 Key와는 다른 Key를 써서 「서명」을 검증
- □ 메시지의 서명을 작성하는 행위
 - ❖ 디지털 서명
 - ▶「서명용 Key」와「검증용 Key」가 분리
 - ▶ 검증용 Key로 서명을 작성할 수 없음
- □ 메시지의 서명을 검증하는 행위
 - ❖「서명용 Key」는 서명을 하는 사람만이 가지고 있지만,
 - ❖「검증용 Key」는 서명을 검증하는 사람이라면 누구라도 가질 수 있음

서명 작성과 서명 검증

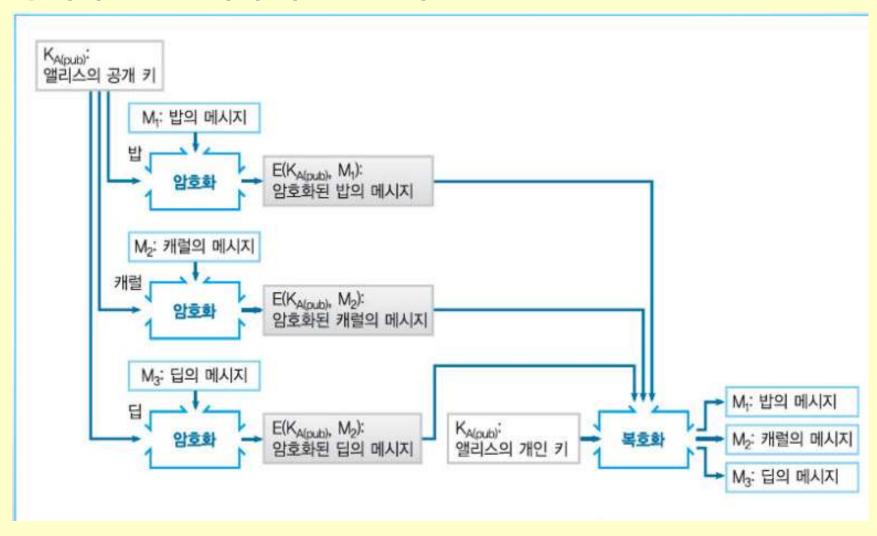
□ 공개키 암호와 디지털 서명키 사용 방법

	개인 Key	공개 Key
공개키 암호	• 수신자가 복호화에 사용	• 송신자들이 암호화에 사용
디지털 서명	• 서명자가 <mark>서명 작성</mark> 에 사용	• 검증자들이 서명 검증에 사용
Key는 누가 갖는가?	• 개인	• 필요한 사람은 아무나

- □ 메시지를 개인 Key로 암호화하는 것이 서명 작성에 해당
- □ 암호문을 공개 Key로 복호화하는 것이 서명 검증에 해당

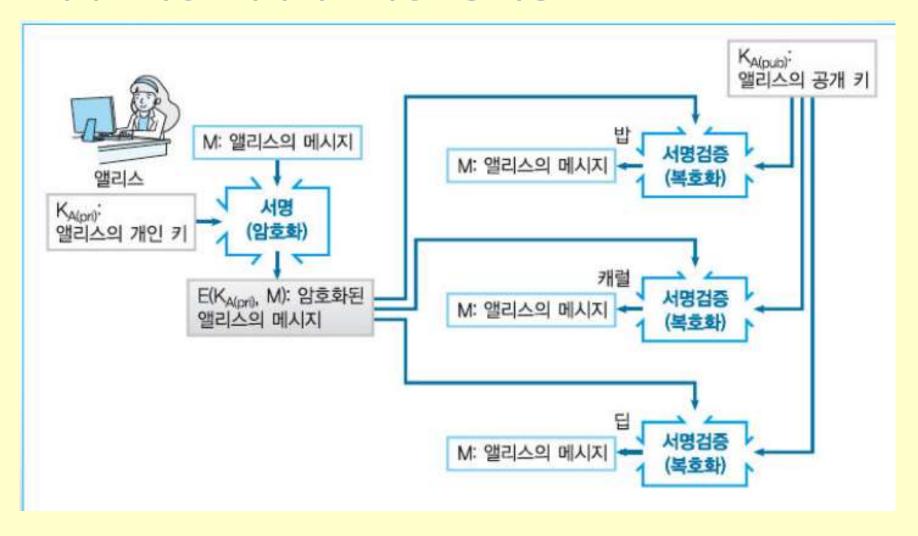
공개키 암호와 디지털 서명

□ 공개키 암호는 누구라도 암호화



공개키 암호와 디지털 서명

□ 디지털 서명은 누구라도 서명검증 가능



전자서명 (Digital Signatures)

❖ 정의

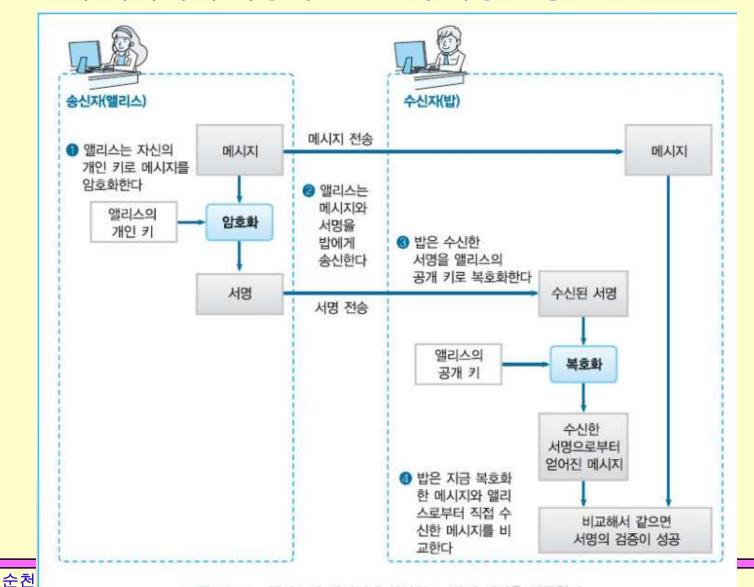
- > 오직 통신하는 상대방들만이 참여하는 전자서명 기법
 - 통신하는 상대방(출신, 목적지)만을 포함
- ➢송신자(서명자)의 공개키를 수신자(검증자)가 안다고 가정
- ❖ 직접적 디지털 서명 방식
 - > 송신자의 개인키를 가지고 전체 메시지를 암호화(서명)
 - > 송신자의 개인키를 가지고 메시지의 해쉬 코드를 암호화(서명)
- ❖ 비밀성
 - 서로 간에 공유되는 비밀키로 메시지와 서명을 암호화함으로써 제공
 - > 서명을 먼저 수행하고 암호화 수행
- ❖ 분쟁
 - 서명이 암호화된 메시지에 대해 계산된 것이라면, 제 3자는 복호키에 대한 접근 필요
 - <u>▶ 서명이 평문 메시지에 대한 것이라면, 수신자는 평문 메시지와 서명</u>

디지털 서명 방법-메시지에 직접 서명

- 1. Alice는 자신의 개인 Key로 메시지를 암호화(서명)한다.
- 2. Alice는 메시지와 서명문을 Bob에게 송신한다.
- 3. Bob은 수신한 서명을 Alice의 공개 Key로 복호화(검증)한다.
- 4. Bob은 이제 서명문을 복호화(검증)해서 얻어진 메시지와 Alice로부터 직접 수신한 메시지를 비교한다.

디지털 서명 방법-메시지에 직접 서명

□ Alice가 메시지에 서명하고 Bob이 서명 검증



17

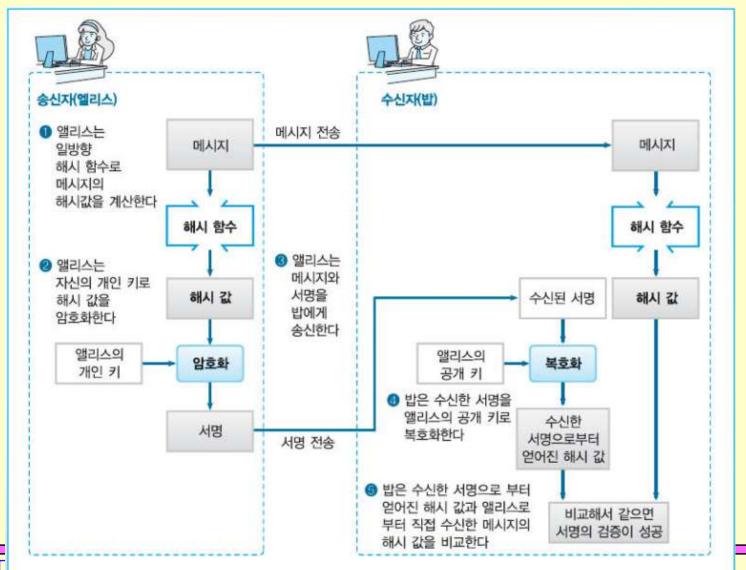
디지털 서명 방법-메시지의 해시 값에 직접 서명

- 1. Alice는 일방향 해시 함수로 메시지의 해시 값을 계산한다.
- 2. Alice는 자신의 개인 Key로 해시 값을 암호화 (서명) 한다.
- 3. Alice는 메시지와 서명을 Bob에게 송신한다.
- 4. Bob은 수신한 서명을 Alice의 공개 Key로 복호화 (검증) 한다.
- 5. Bob은 수신한 서명으로부터 얻어진 해시 값과 Alice로부터 직접 수 신한 메시지의 해시 값을 비교한다.

✓ 메시지가 아무리 길어도 해시 값은 짧기 때문에 암호화(서명)하는 것이 훨씬 수월해짐

디지털 서명 방법-메시지의 해시 값에 직접 서명

□ Alice가 메시지의 해시값에 서명하고, Bob이 서명 검증



순천향[

19

직접 서명의 단점

- □ 구조의 정당성은 송신자의 개인키에 달려 있음
- □ 송신자가 개인키를 분실, 도난 당했다고 주장이 가능
- □ 실제로 개인키를 도난 당했을 경우의 대책 미흡
- □ 사례
 - ❖ 공갈 협박에 의해 개인키을 노출하고 침묵 가능
 - ▶ 신고 이전 까지는 심각한 손상 초래
 - ❖ 사고 발생시에 불리할 경우 도난 당했다고 거짓 주장
 - ❖ 실제로 자신도 모르는 사이에 도난 당했을 경우 가능성 존재

디지털 서명에 대한 의문

- □ 디지털 서명은 정말로 종이 서명 대용이 되는 것일까?
 - ❖ 한국에서는 1999년 전자서명법이 제정, 시행
 - ❖ 이 법률들은 전자적으로 실현된「서명」을 날인이나 손으로 쓴 서명과 같이 취급하기 위한 법적인 근거

전자서명의 표준 (Digital Signature Standard)

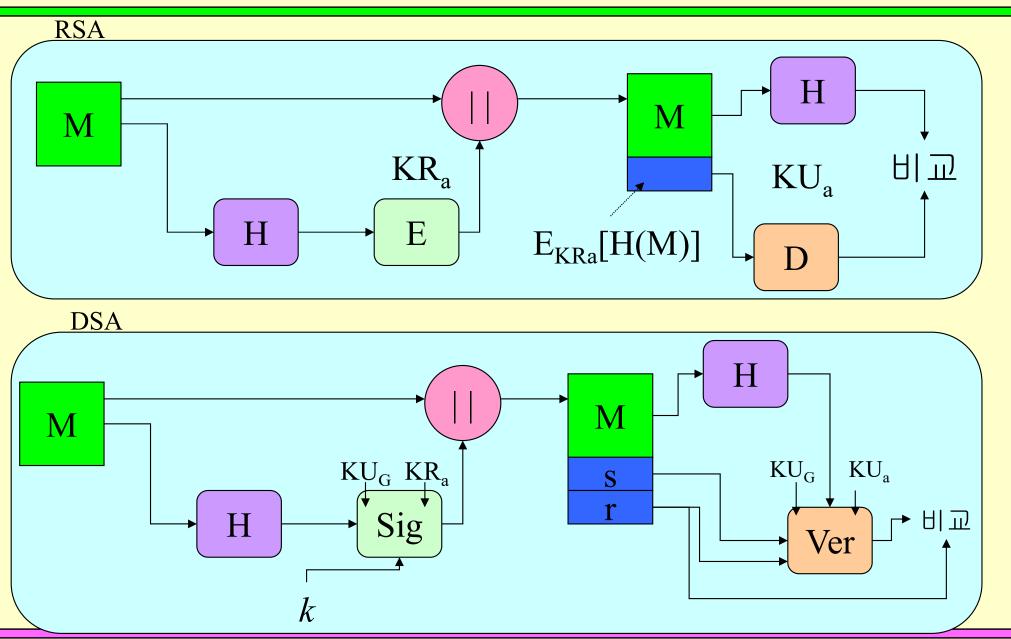
□ 전자서명표준

- DSS (Digital Signature Standard)
- ❖ NIST (National Institute of Standards and Technology) 가 제안 한 것으로 FIPS PUB 186임
- ❖ SHA(Secure Hash Algorithm) 이용
- □ 전자서명알고리즘
 - DSA (Digital Signature Algorithm)
 - ❖ DSS에서 이용되는 알고리즘
- □ 1991년 제안. 1993년 개정. 보조적 추가 개정, 1994년 1월 채택.
- □ 2000년 확장 버전이 FIPS 186-2로 발표됨
- □ 2009년 FIPS 186-3으로 개정됨
 - ❖ RSA 및 타원곡선암호학 (ECC)에 기반한

디지털 서명 표준(DSS)

- □ 1991년 미국 NIST에서 표준안으로 개발
- □ SHA를 사용하는 DSA(Digital Signature Algorithm)
- □ 공개키 기술을 사용
 - ❖ RSA와는 달리 암호화/키 교환에는 이용되지 않음
 - ❖ 서명만을 위한 알고리즘
- □ 이산 대수의 어려움에 기반을 둔 알고리즘
- □ ElGamal과 Schnorr에 의해 제안된 알고리즘에 기반을 둠

RSA와 DSS의 접근법 비교



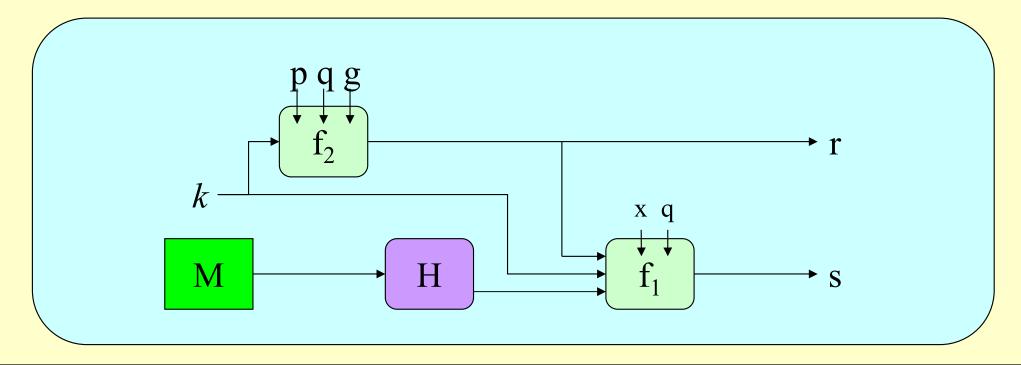
DSS 알고리즘 요약

서명 준비 과정

- □ 사용자 집단에 공통적으로 사용되는 3개의 매개 변수
 - ❖ 160비트 길이의 소수 q 선택
 - ❖ 512~1024 비트 사이의 소수 p 선택
 - ❖ g = h (p-1)/q mod p 형식의 값 선택 (1<h<(p-1))
- □ 개인키 선택, 공개키 생성
 - ❖ 랜덤한 개인키 x 선택 (0<x<q)</p>
 - ❖ 개인키 x로부터 공개키 y 계산
 - $> y = g^x \mod p$

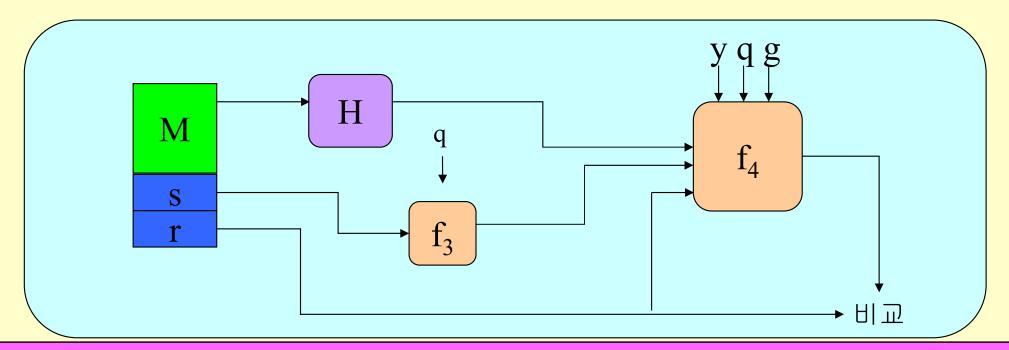
서명 과정

- □ 메시지별 비밀번호 k를 랜덤하게 생성(0<k<q)
- □ 서명
 - $r=(g^k \mod p) \mod q$
 - \Rightarrow s=[k⁻¹(H(M)+xr)] mod q
 - Signature = (r, s)



서명 검증 과정

- $w=s^{-1} \mod q$
- $u_1 = [(H(M)w)] \mod q$
- $u_2 = rw \mod q$
- $v=[(g^{u1} y^{u2}) \mod p] \mod q$
- Verify : v = r



DSS에 대한 비판

- > 암호화나 키 분배에 활용될 수 없다.
- > NSA에 의해 주도되었으므로 트랩도어가 있을 수 있다.
- > RSA에 비하여 수행 속도가 부분적이긴 하지만 늦다.
- ➤ RSA가 이미 널리 쓰이고 있다.
- 제정 과정이 불투명하고 비판할 시간적 여유가 없다.
- ▶ 특허에 저촉되고 있다.
- ▶ 키의 크기가 작다.

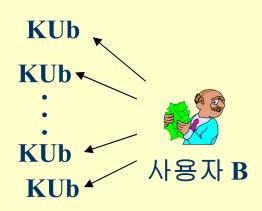
10장 키 관리와 분배

(Key Management and Distribution)

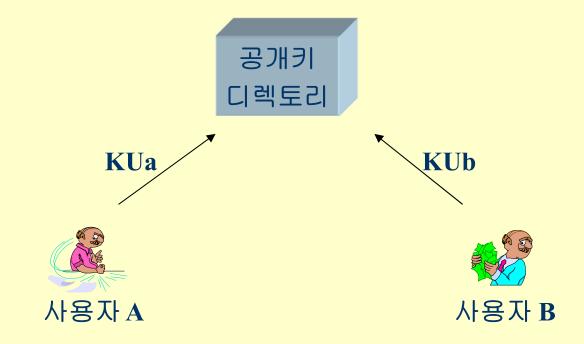
□ 공개키의 공개 발표

- ❖ 자신의 공개키를 다른 사용자에게 전송 등의 방법으로 공개
- ❖ 문제점
 - ➤ 어떤 사용자가 다른 사용자 A로 위장하여 공개키 공개 (A에 전송되는 암호화 메시지를 읽을 수 있게 됨)





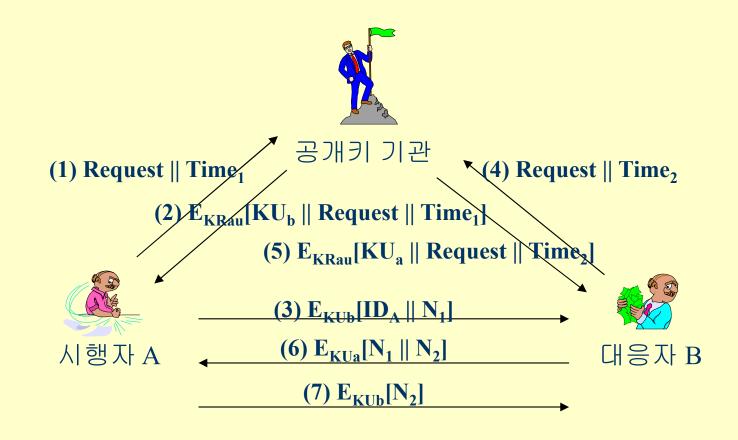
□ 공개적으로 사용 가능한 디렉토리



- □ 공개적으로 사용 가능한 디렉토리(계속)
 - ❖ 필요한 사항
 - ▶기관은 각 가입자에 대한 {이름, 공개키}의 디렉토리 유지
 - ▶ 각 가입자는 디렉토리 기관에 공개키 등록
 - ▶ 가입자는 필요시 새로운 것으로 교체 가능
 - ▶ 기관은 디렉토리를 공포
 - ▶ 가입자는 전자적으로 디렉토리 접근 가능
 - ❖ 문제점
 - ▶ 디렉토리 기관으로 위장하여 공포 및 갱신 배포 교란
 - ▶제 3자가 다른 가입자의 공개키 정보를 수정

□ 공개키 기관

: 공개키 기관에서 공개키 발행, 보관 분배 제어



□ 공개키 기관 (계속)

(1) 단계

❖ B의 공개키에 대한 요구를 타임스템프와 함께 전송

(2) 단계

❖ 공개키 기관은 B의 공개키와 (1) 단계의 메시지를 자신의 개인키로 암호화하여 전송

(3) 단계

❖ B의 공개키를 저장하고, A의 식별자(ID_A)와 임시비표(N₁)을 B의 공개키로 암호화하여 전송

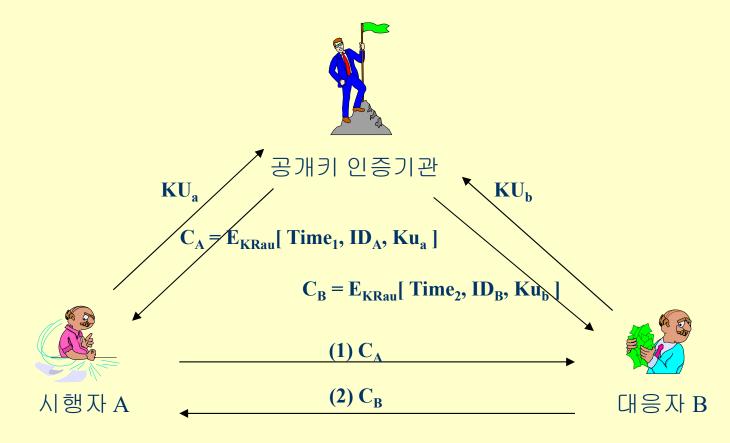
- □ 공개키 기관 (계속)
- (4), (5) 단계
 - ❖ B는 (1), (2) 단계와 같은 방법으로 A의 공개키 획득
- (6) 단계
 - ❖ B는 임시비표 N₁, N₂를 A의 공개키로 암호화하여 전송
- (7) 단계
 - ❖ A는 N₂를 B의 공개키로 암호화하여 전송
- □ 문제점
 - ❖ 공개키 기관의 디렉토리 수정에 취약
 - ❖ 공개키 기관의 온라인 응답 한계와 시스템의 병목 현상

□ 공개키 인증서

- ❖ 인증기관이 공개키 인증서를 발행하여 공개키의 소유자, 유효기간, 무결성을 보증
- ❖ 인증서 방식을 위한 요구 사항
 - ▶ 임의의 가입자는 인증서의 내용(이름, 공개키) 확인 가능
 - ▶임의의 가입자는 인증서의 정당성 확인 가능
 - ▶ 인증 기관만이 인증서 생성과 갱신 가능
 - ▶ 임의의 가입자는 인증서의 적시성 확인 가능

키 관리-공개키의 분배

□ 공개키 인증서 (계속)



: 사용자는 공개키 인증서를 받은 후 인증서로 공개키 전송

공개키 분배

- □ 공개키 인증서(certificate)
 - ❖ 인증서 사용→ 공개키 기관을 경유하지 않으면서 신뢰성 있는 키 교환
 - ❖ 인증서
 - > 공개키, 소유자 식별자, 전체 블록에 대한 제 3의 신뢰 개체의 서명
 - ▶제 3의 신뢰 개체: 정부 기관, 금융 기관 등
 - ❖ 사용자는 기관에 공개키 제출 후 인증서 받아 공개
 - ❖ 누구나 인증서 얻을 수 있음
 - ❖ 서명 통해 인증서의 유효성 검증
 - ❖ 인증서 전송으로 키 정보 전달
 - ❖ 기관이 생성한 인증서임을 검증 가능

공개키 분배

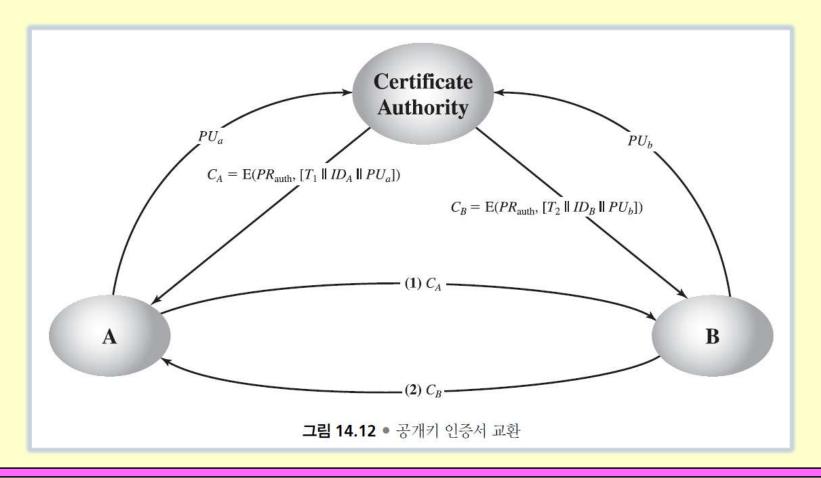
□ 공개키 인증서 요구사항

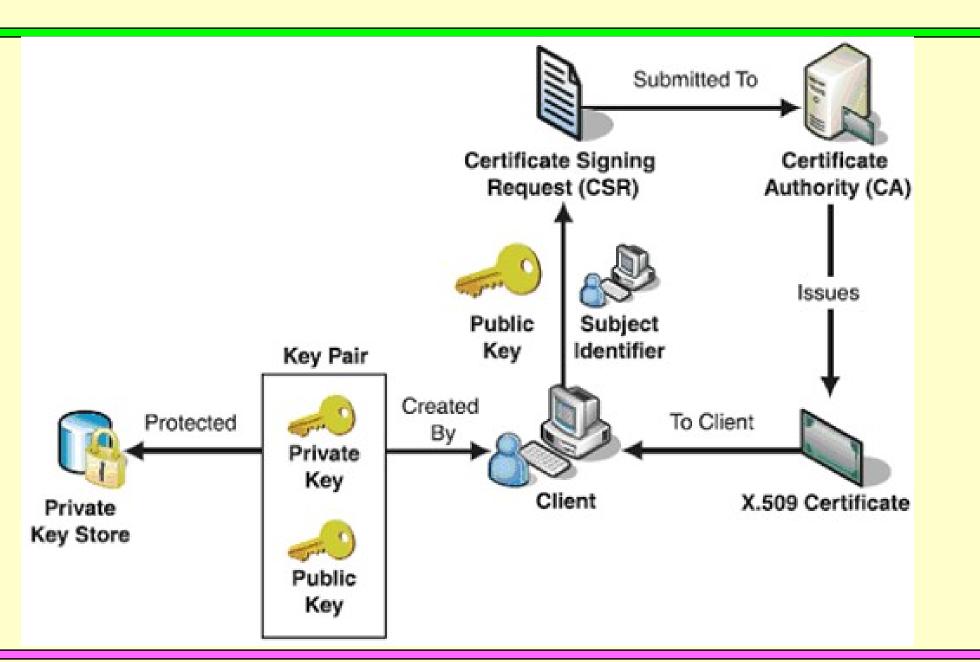
- ❖ 어떤 참가자도 인증서로 부터 인증서 소유자의 이름과 공개키를 알 수 있어야 한다
- ❖ 어떤 참가자도 인증서가 위조된 것이 아니며, 인증기관으로 부터 생성된 것임을 검증할 수 있어야 한다.
- ❖ 인증기관만이 인증서를 생성하고 갱신할 수 있어야 한다.
- ❖ 어떤 사용자도 인증서의 현재성을 검증할 수 있어야 한다.
- ❖ X.509 표준
 - ▶ 널리 수용된 인증서 형식
 - ▶IP 보안, 전송 계층 보안, S/MINE 등에서 사용

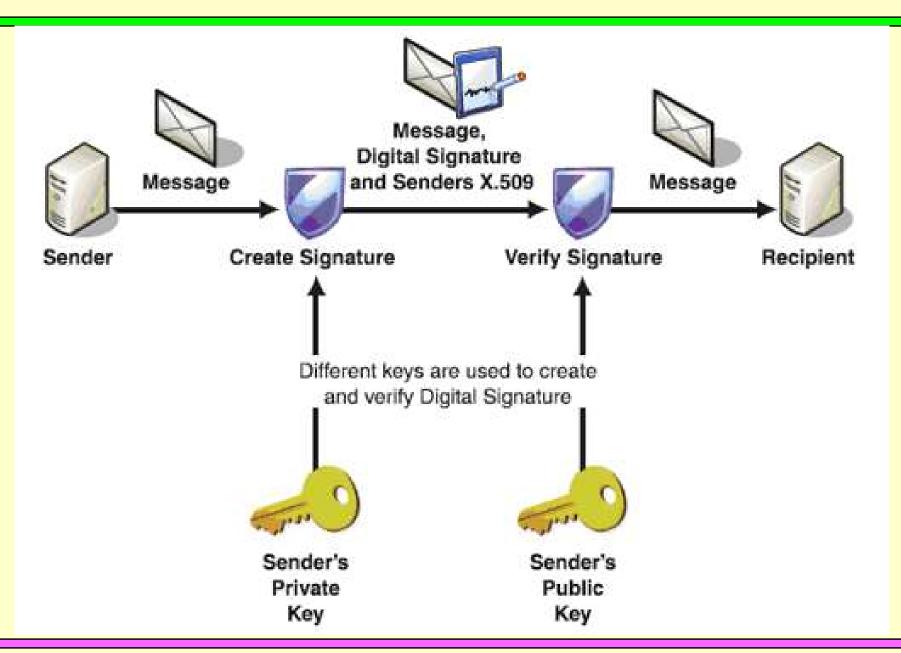
공개키 분배

□ 공개키 인증서

- ❖ PR_{auth}: 기관의 개인키
- ❖ T: 타임스탬프



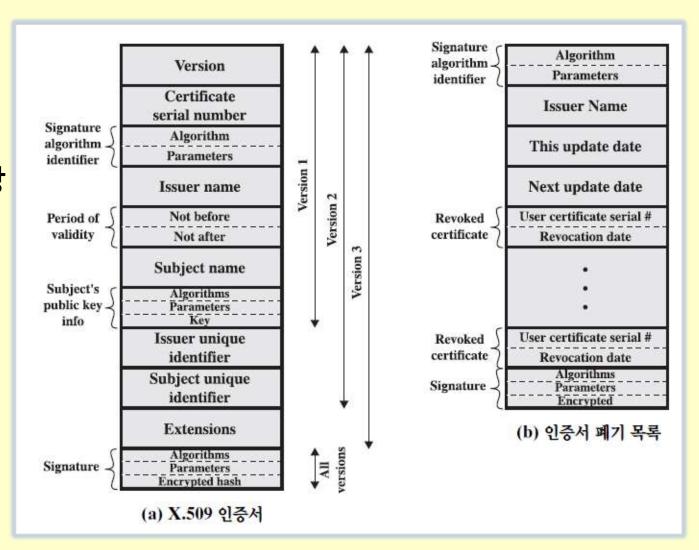




X.509 인증서

□ 인증서

- ❖ 신뢰 인증기관 (CA)가 발행
- ❖ CA에 의해 디렉토리에 저장
- ❖ 인증서 형식



X.509 인증서

□ 인증서

- ❖ 인증서 형식
 - 버전: 인증서 형식의 버전. 기본 버전은 1. 만약 발행자 유일 식별자나 주체 유일 식별자가 있으면 버전은 2. 하나 이상의 확장 필드들이 있으면 버전은 3
 - ▶ 일련번호: 이 인증서와 연관된 값. 발행 CA 내부의 유일한 정수 값.
 - 서명 알고리즘 식별자: 인증서를 서명하기 위해 사용된 알고리즘 및 관련된 파라미터들.
 - ▶ 발행자 이름: 이 인증서를 발행하고 서명한 CA의 X.500이름.
 - ▶유효기간: 인증서가 유효한 첫 번째와 마지막 날짜.
 - ▶ 주체 이름: 이 인증서가 가리키는 사용자의 이름.

X.509 인증서

□ 인증서

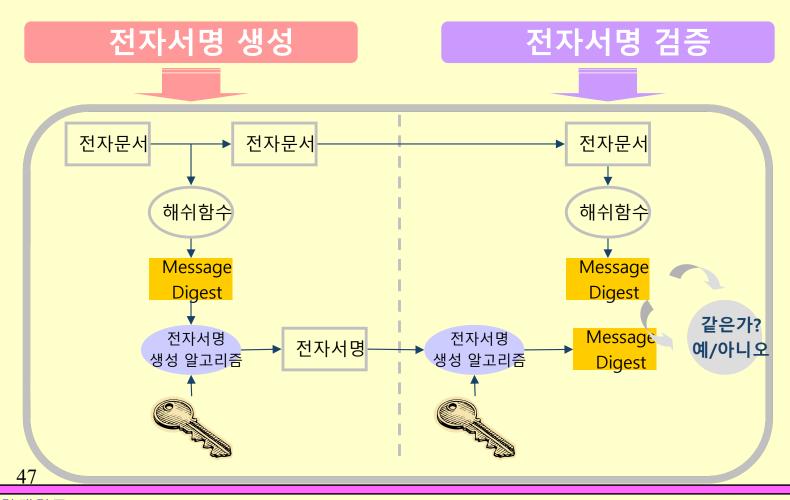
- ❖ 인증서 형식
 - ▶ 주체의 공개키 정보: 주체의 공개키와 이 키가 사용될 알고리즘의 식별자 및 관련 파라미터들
 - ▶ 발행자 유일 식별자: X.500 이름이 다른 개체들에 의해 재사용될 경우, 발행자 CA를 유일하게 식별하기 위해 사용되는 비트열. 옵션
 - ▶ 주체 유일 식별자: X.500 이름이 다른 개체들에 의해 재사용될 경우, 주체를 유일하게 식별하기 위해 사용되는 비트열. 옵션 필드
 - ▶확장: 하나 이상의 확장 필드들의 집합. 이 확장들은 버전 3에서 추가
 - ▶서명: 인증서의 다른 모든 영역에 대한 해쉬값을 CA의 개인키로 암호화한 값을 포함. 이 영역은 서명 알고리즘 식별자를 포함
- ❖ CA가 자신의 개인키로 인증서 서명 → 인증서 유효성 확인 가능

□ 공인인증서의 개요

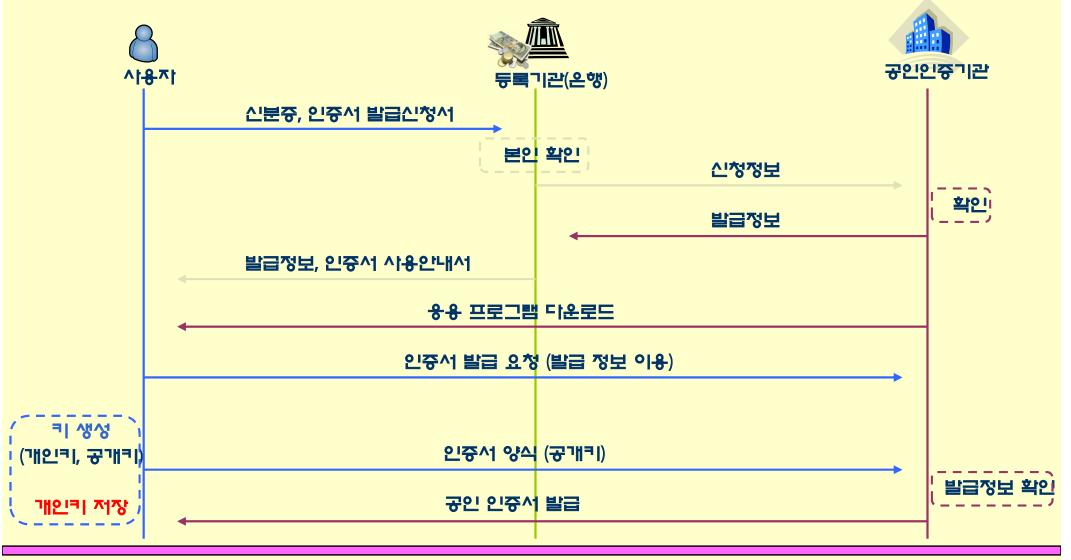
- ❖ 공인인증서
 - ▶ 전자서명이란 전자문서를 작성한 사람의 신원과 전자문서의 변경여부를 확인할 수 있도록 하는 고유정보를 의미하며 전자 문서의 인감과 같은 역할
 - ▶ 전자서명은 공개키 암호기술을 이용한 것으로 전자서명 생성 키(개인키)와 전자서명 검증키(공개키)로 구성되는 하나의 키 쌍으로 이루어짐
 - > 공인인증기관이 발행한 사이버 거래용 인감증명서
 - PKI(Public Key Infrastructure) 기반 구조
 - CA(Certificate Authority)

□ 공인인증서의 개요

❖ 전자서명 생성 및 검증 과정



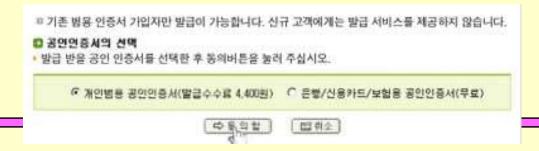
□ 전자서명 공인 인증서 발급



- □ 공인인증서의 발급
 - ❖ 발급 절차
 - ➤ Step 1 : 은행 방문
 - 전자금융거래신청서 제출



- ➤ Step 2 : 인증서 신청
 - 전자금융거래 이용자 등록 후 가정이나 사무실 PC를 통해 해당 은행 인터넷 뱅킹 홈페이지에 접속하여 약관에 동의 후 인증서 발급을 신청



- □ 공인인증서의 발급
 - ❖ 발급 절차
 - ➤ Step 3 : 정보 입력
 - 인증서 발급을 위한 필요 정보를 입력



- ➤ Step 4: 저장매체 선택
 - 인증서의 저장매체
 를 선택한 후 인증서
 암호를 설정





"공인 인증서"관리 10계명

- □ 제 3자가 쉽게 추측할 수 있는 비밀번호를 사용하지 말 것
- □ 전자금융거래 비밀번호와 계좌 번호를 반드시 다르게 사용할 것
- □ 비밀번호를 정기적으로 변경하고, 노출되었다고 의심되는 경우 빠른 시간 내에 금융회사 통보 및 변경 조치할 것
- □ 공인인증서를 하드디스크에 저장하지 말 것
- □ 전자금융거래에 필요한 정보를 수첩, 지갑 등에 기록하지 말 것
- □ 전자금융거래를 절대로 타인에게 위탁하거나 관련 정보를 알려 주지 말 것
- □ 전자금융거래 이용내역을 본인에게 즉시 알려주는 서비스를 적극 이용할 것
- □ PC 방 등 개방된 컴퓨터는 가급적 사용을 자제하고, 사용한 경우에는 관련 정 보를 삭제할 것
- □ 전자금융거래의 1회 이체한도 및 일일 이체한도를 적절히 설정할 것
- □ PC에 백신 프로그램을 설치하여 실행함으로써 해킹 등의 보안 침해 사고에 대비할 것

(출치 : 금융 강독원)