

2010-1학기 현대암호학

# 제 9장 디지털 서명



박종혁

Tel: 970-6702

Email: [jhpark1@snut.ac.kr](mailto:jhpark1@snut.ac.kr)

# 9.1 주요 내용

## □ 디지털 서명

- 문서에 하는 인감 날인이나 사인에 해당하는 기능을 컴퓨터의 세계에서 실현하기 위한 기술



## □ 디지털 서명을 사용하면

- 변경이나 거짓 행세를 검출
- 부인을 방지

## 9.2 디지털 서명

- 서명을 할 경우에 요구되는 조건
  - 문서가 읽을 수 있는 평문으로 저장되어 있어야 한다
  - 분쟁 발생시 증명에 사용될 해당 문서의 암호문도 저장하고 있어야 한다
  
- 메시지 전문을 암호화 하는 방법을 통해 서명을 할 경우에는 분명히 이 두 조건을 만족한다.
  
- 하지만 위와 똑 같은 효과를 가지면서 더 효율적인 방법이 있다.

# 인증자

---

- 인증자(authenticator) : 문서의 기능을 대신하는 작은 비트블록을 암호화 하는 방법을 사용
- 인증자가 갖춰야 할 성질
  - 인증자는 변경하지 않으면서 문서만 변경하는 것이 불가능해야 한다함

# 인증자

---

- 이 인증자가 송신자의 개인키를 이용하여 암호화되었다면 메시지의 출처, 내용, 그리고 순서까지 확인해주는 서명이 되는 것이다.
- 예
  - SHA-1 같은 안전한 해시코드

## 9.2.1 앨리스의 차용서

- 이메일로 차용서  
「바님께, 귀하로부터 일금 100만원을 차용합니다. 앨리스」를 보낸다고 할 경우
- 이메일로 보낸 차용서는 간단히 위조를 할 수 있고 법적인 효력도 갖지 못한다.
- 앨리스가 쓴 메일을 누군가가 변경했을지도 모르고,  
□ 처음부터 앨리스인 것처럼 거짓 행세를 한 누군가가 보낸 것인지도 모르고,  
□ 나중에 앨리스가 「그런 차용서 난 몰라」라고 부인할 수도 있다.

## 9.2.2 메시지 인증 코드에서 디지털 서명으로

---

# 메시지 인증 코드의 한계

---

- 메시지 인증 코드를 사용하면 메시지의 변경과 거짓 행세를 검출할 수 있음
- 메시지의 무결성을 확인하여 인증을 행할 수 있음
- 차용서를 만드는 데 메시지 인증 코드를 사용할 수는 없다.
  - 메시지 인증 코드는 부인 방지에는 도움이 되지 않기 때문

# 디지털 서명을 이용한 해결

---

- 앨리스가 사용하는 키는 앨리스만이 알고 있는 개인적인 것
- 앨리스는 메시지 송신 시에 그 개인적인 키를 써서 「서명」을 작성
- 수신자 밥은 앨리스의 키와는 다른 키를 써서 「서명」을 검증

=> 디지털 서명(digital signature)

## 9.2.3 서명 작성과 서명 검증

- 메시지의 서명을 작성하는 행위
  - 메시지의 송신자 앨리스가 수행
  - 간단히 「메시지에 서명한다」 라고도 함
  - 서명 작성은 「나는 이 메시지의 내용을 인정한다」 라는 표시로 메시지를 기초로 디지털 서명 값을 계산하는 행위
- 메시지의 서명을 검증하는 행위
  - 서명의 검증은 「이 메시지 서명은 분명히 앨리스의 것인지 어떤지」 를 조사하는 행위
  - 서명의 검증 결과: 성공 or 실패

# 전용 키

---

- 앨리스는 「서명용 키」를 사용해서 메시지 서명을 작성
- 밥이나 빅터는 「검증용 키」를 사용해서 메시지 서명을 검증.
- 디지털 서명에서는 「서명용 키」와 「검증용 키」가 나누어져 있어서 검증용 키로 서명을 작성할 수는 없음
  - 「서명용 키」 : 서명을 하는 사람만이 가지고 있음
  - 「검증용 키」 : 서명을 검증하는 사람이라면 누구라도 가질 수 있음

# 디지털 서명과 공개 키

---

- 디지털 서명은 공개 키 암호와 밀접한 관계가 있음
  - ➔ 디지털 서명은 공개 키 암호를 「역으로 사용」 함으로써 실현

# 공개 키 암호와 디지털 서명의 키 사용 방법

표 9-1 공개 키 암호와 디지털 서명의 키 사용 방법

	개인 키	공개 키
공개 키 암호	수신자가 복호화에 사용	송신자가 암호화에 사용
디지털 서명	서명자가 서명 작성에 사용	검증자가 서명 검증에 사용
키는 누가 갖는가?	개인이 갖는다.	필요한 사람은 아무나 가지고 있어도 된다.

## 9.2.4 공개 키 암호와 디지털 서명

- 디지털 서명에서도 마찬가지로 공개 키와 개인 키의 키 쌍을 사용
- 그러나 두 키의 사용 방법은 공개 키 암호 시스템을 사용할 때와는 반대
  
- 메시지를 개인 키로 암호화하는 것이 서명 작성
- 그 암호문을 공개 키로 복호화하는 것이 서명 검증

# 공개 키에 의한 암호화(공개 키 암호)

공개키로 암호화한 암호문은 대응하는  
개인 키로만 바르게 복호화 할 수 있다

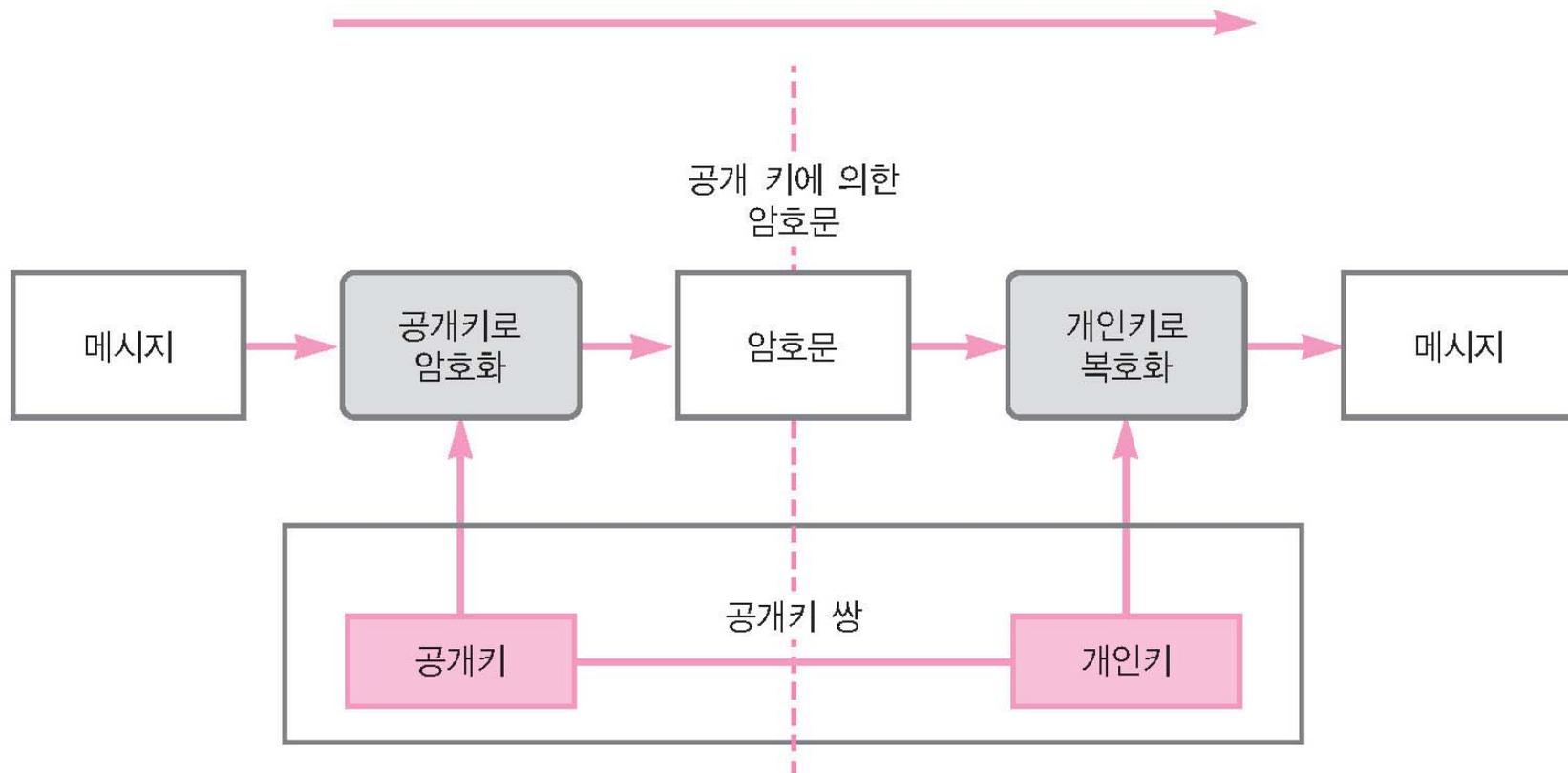


그림 9-1 공개 키에 의한 암호화(공개 키 암호)

# 개인 키에 의한 암호화(디지털 서명)

개인 키로 암호화한 암호문은 대응하는  
공개 키로만 바르게 복호화 할 수 있다

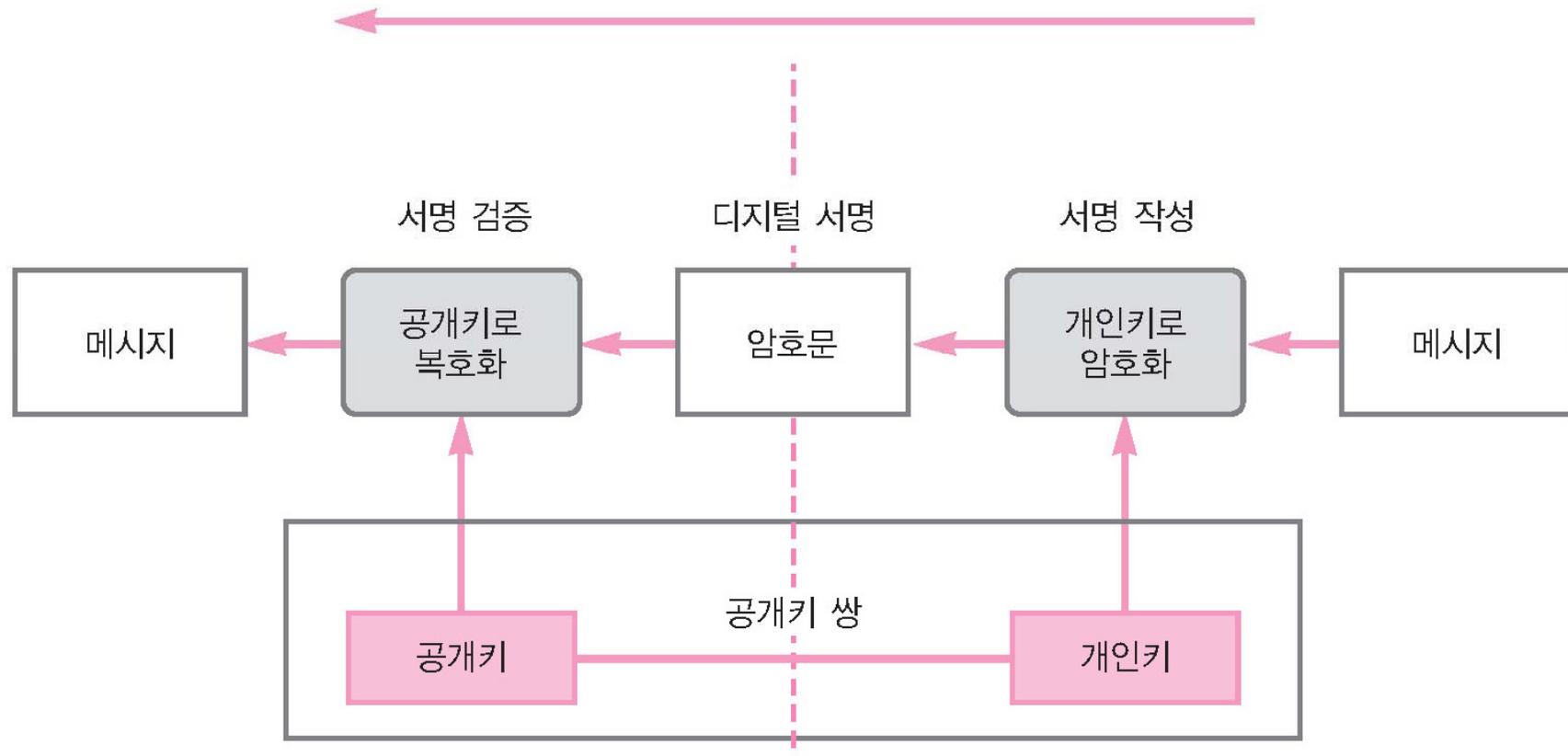
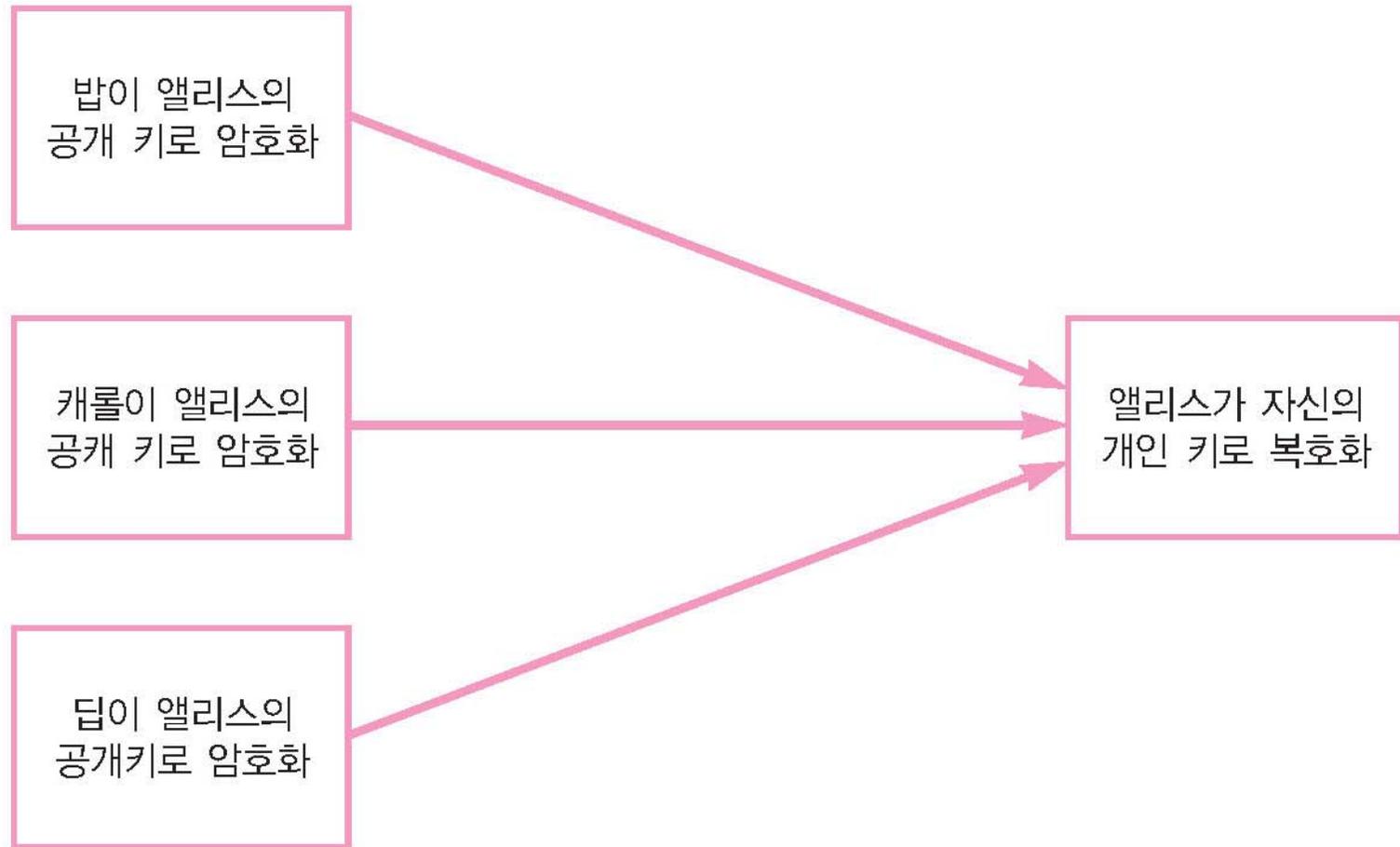


그림 9-2 개인 키에 의한 암호화(디지털 서명)

# 공개 키 암호는 누구라도 암호화할 수 있다(공개 키 암호)

---



**그림 9-3** 공개 키 암호는 누구라도 암호화할 수 있다(공개 키 암호).

# 디지털 서명은 누구라도 서명의 검증을 할 수 있다(디지털 서명)

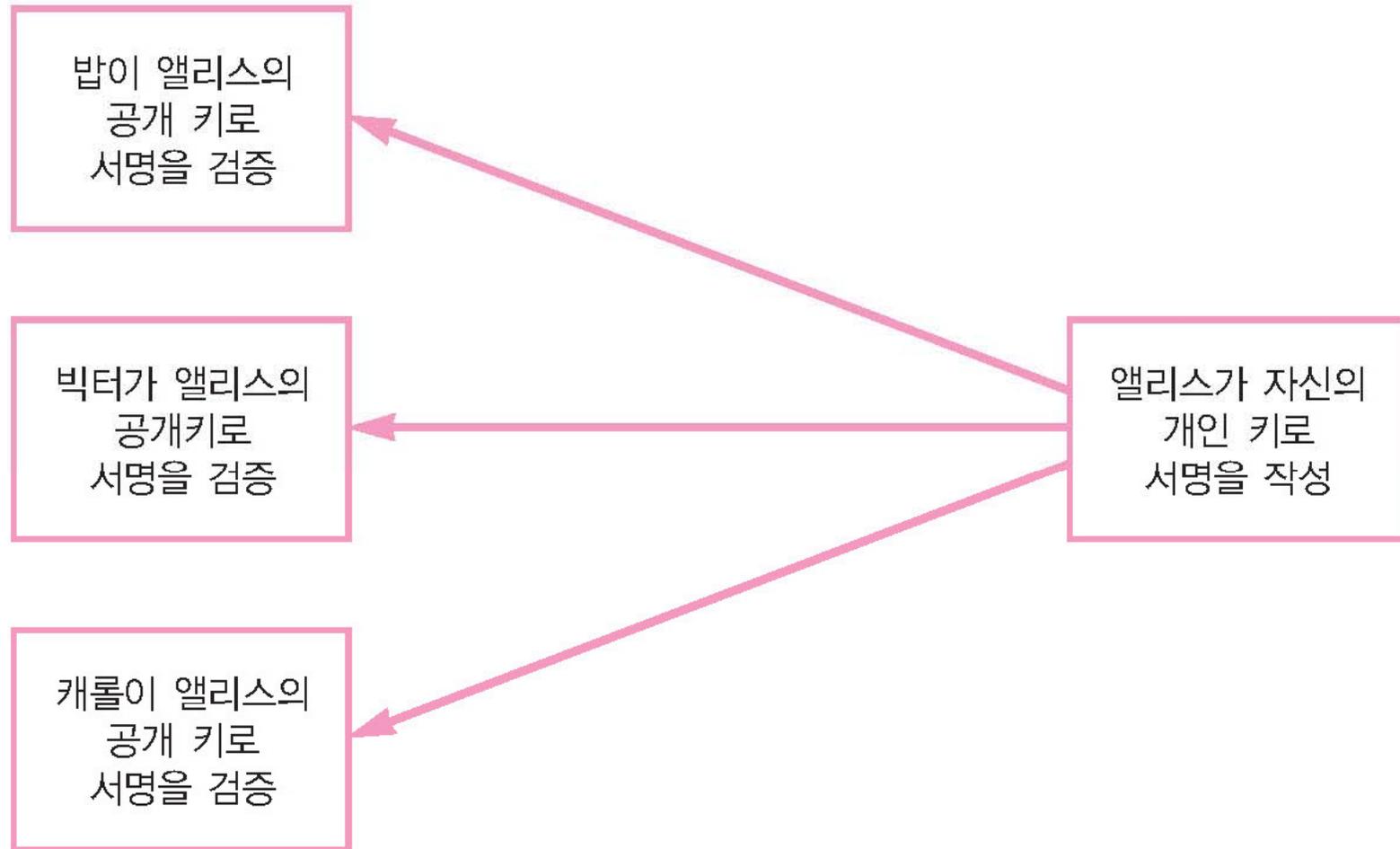


그림 9-4 디지털 서명은 누구라도 서명의 검증을 할 수 있다(디지털 서명).

## 9.3 디지털 서명 방법

- 메시지에 직접 서명하는 방법
- 메시지의 해시 값에 서명하는 방법

## 9.3.1 메시지에 직접 서명하는 방법

# 앨리스가 메시지에 서명하고, 밥이 서명을 검증한다

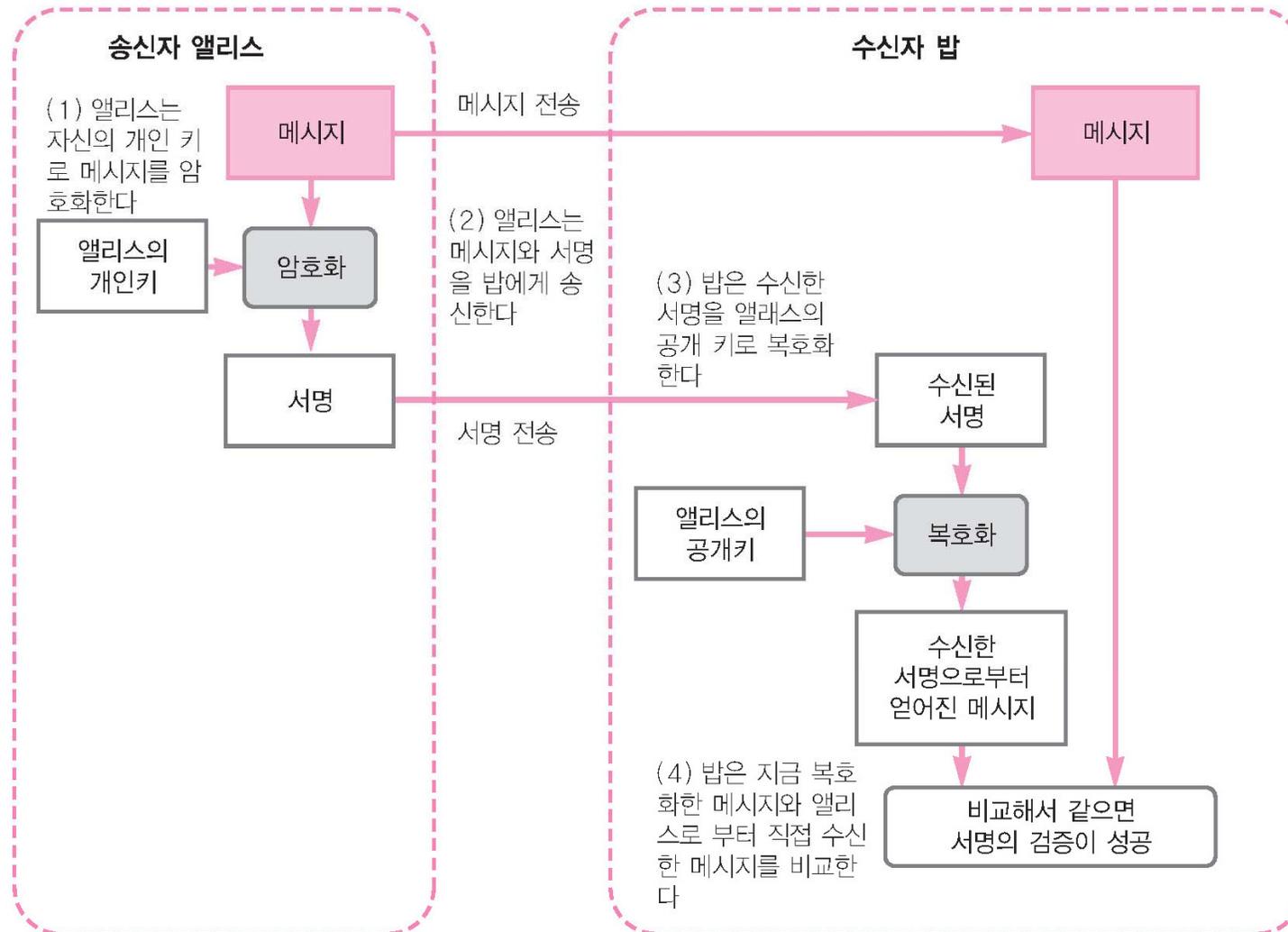


그림 9-5 앨리스가 메시지에 서명하고, 밥이 서명을 검증한다

## 9.3.2 메시지의 해시 값에 서명하는 방법

- 메시지 전체를 암호화(메시지에 서명)하는 대신
  - 일방향 해시 함수를 사용해서 메시지의 해시 값을 구함
  - 그 해시 값을 암호화(해시 값에 서명)하도록 함
- 메시지가 아무리 길어도 해시 값은 짧기 때문에 암호화(서명)하는 것이 훨씬 수월해짐

# 절차

---

- (1) 앨리스는 일방향 해시 함수로 메시지의 해시 값을 계산한다.
- (2) 앨리스는 자신의 개인 키로 해시 값을 암호화한다.
- (3) 앨리스는 메시지와 서명을 밥에게 송신한다.
- (4) 밥은 수신한 서명을 앨리스의 공개 키로 복호화한다.
- (5) 밥은 수신한 서명으로부터 얻어진 해시 값과 앨리스로부터 직접 수신한 메시지의 해시 값을 비교한다.

# 앨리스가 메시지의 해시 값에 서명하고 밥이 서명을 검증한다

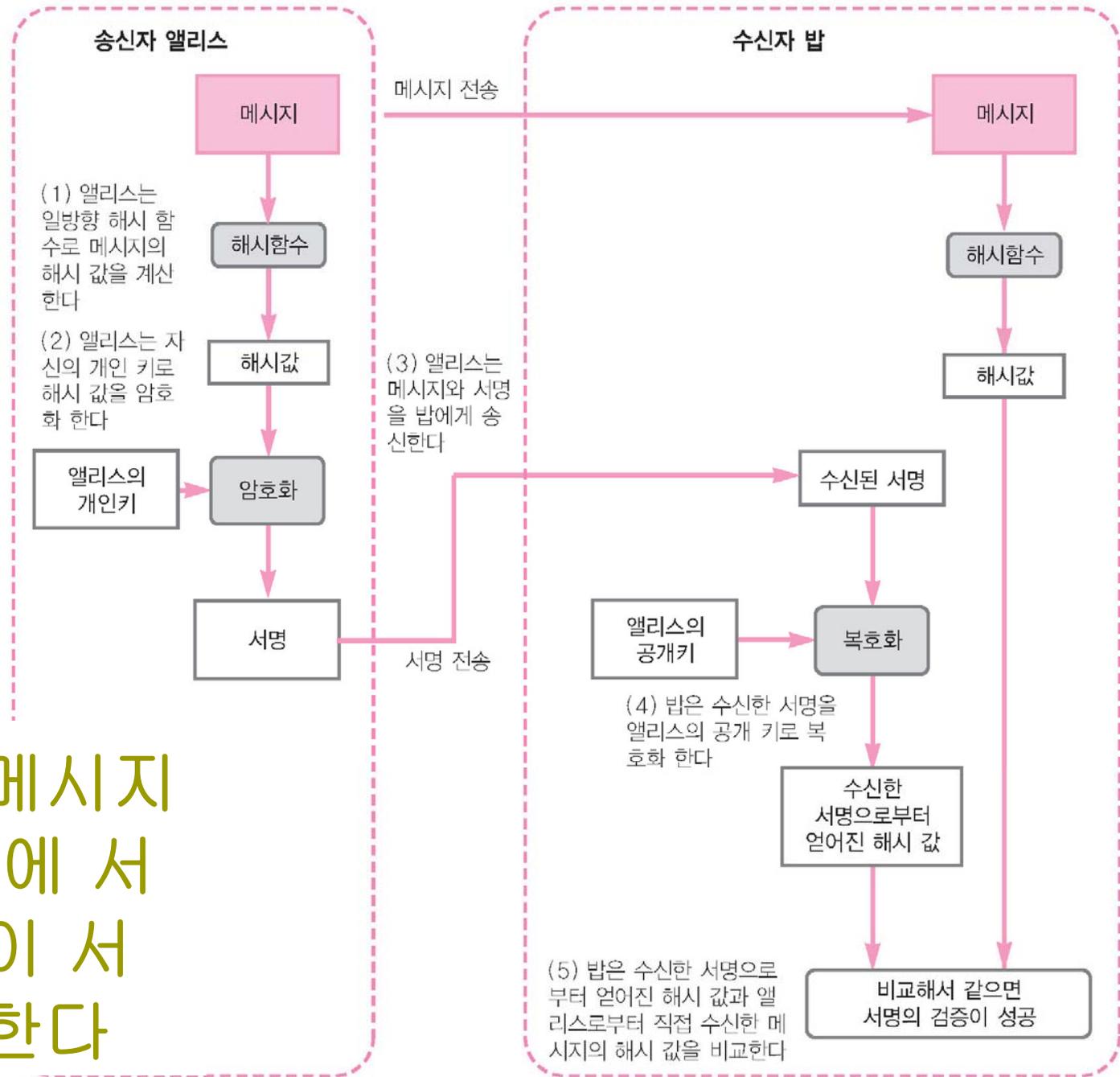


그림 9-6 앨리스가 메시지의 해시 값에 서명하고 밥이 서명을 검증한다

# 앨리스가 메시지의 해시 값에 서명하고 밥이 서명을 검증한다(시간적인 흐름)

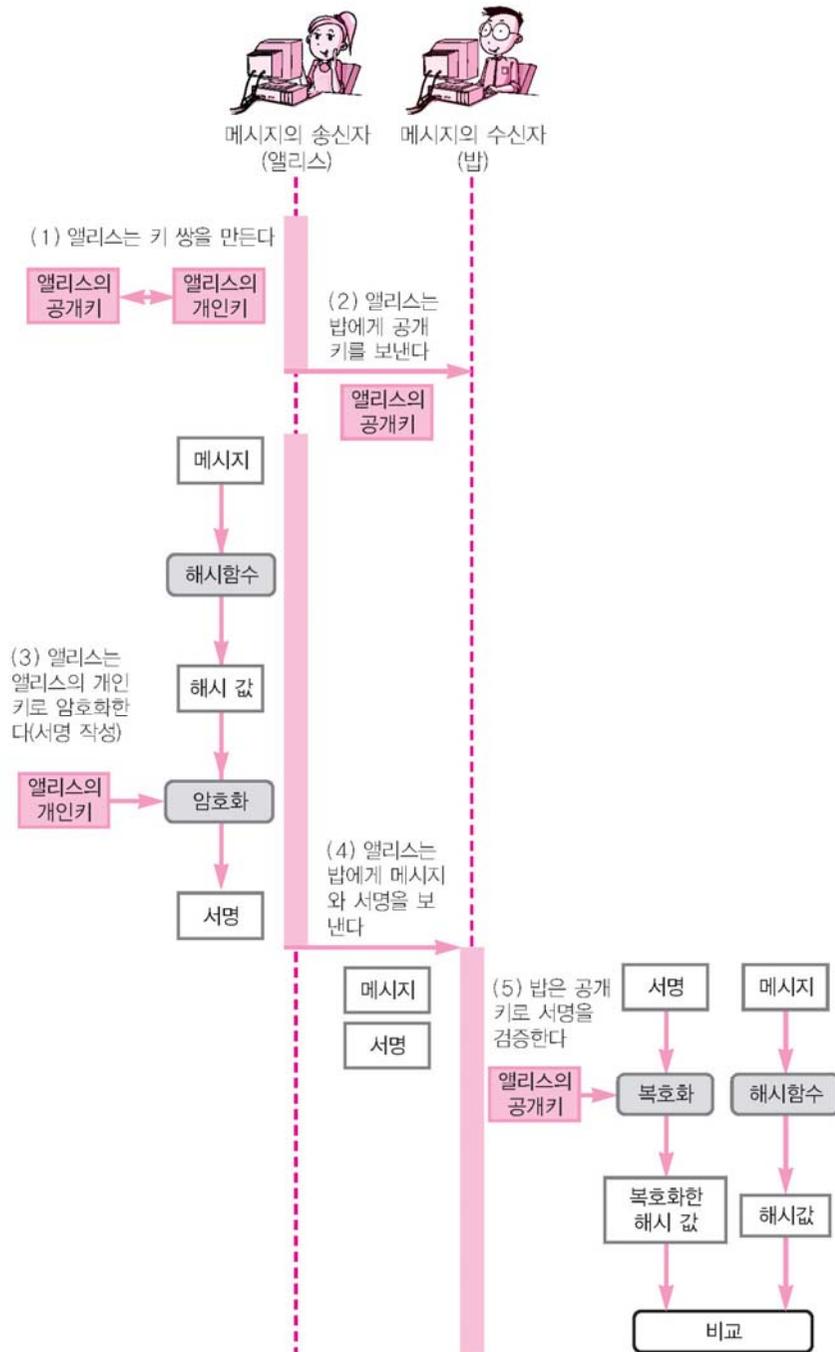


그림 9-7 앨리스가 메시지의 해시 값에 서명하고 밥이 서명을 검증한다(시간적인 흐름)

## 9.4 디지털 서명에 대한 의문

## 9.4.1 암호문의 서명사용

### □ 의문

- 메시지를 개인 키로 암호화하는 것이 서명의 작성이 되고, 공개 키로 복호화해서 비교하는 것이 서명에 대한 검증이 된다는 흐름은 이해했다.
- 그러나 암호문이 어떻게 서명으로서의 의미를 갖는 것일까?

---

□ 답

- 개인 키로 암호화한다는 것은, 행하고 있는 처리의 내용을 설명한 것임

→ 기밀성을 실현하기 위해 암호화하고 있는 것은 아님

## 9.4.2 기밀성의 유지

### □ 의문

- 그림 9-5와 그림 9-6을 보면 메시지가 암호화되지 않은 채 보내지고 있다.
- 이래서는 메시지의 기밀성을 유지할 수 없는 것은 아닐까?

## 9.4.2 기밀성의 유지

### □ 답

- 맞다.
- 디지털 서명은 기밀성을 지키기 위한 것은 아니다.
- 만약 기밀성이 필요하다면 메시지를 그대로 보내는 것이 아니고, 암호화를 별도로 행해서 보내야 된다.

## 9.4.3 복사된 서명

### □ 의문

- 디지털 서명이라고 해도 단지 컴퓨터상의 데이터에 지나지 않으므로, 간단하게 복사본을 만들 수 있을 것 같은 느낌이 든다.
- 만약 같은 내용의 복사본을 간단히 만들 수 있다면 서명이라고 말할 수 없지 않을까?

# 복사된 서명

---

## □ 답

- 사실 서명이라고 해도 단지 컴퓨터상의 데이터에 지나지 않는다.
- 메시지의 마지막에 이름이 첨부되어 있는 경우도 있고, 메시지와는 분리되어 서명이 별도의 파일로 되어 있는 경우도 있다.
- 어느 경우라도 통상의 파일 복사처럼 같은 내용에 대한 복사를 몇 개라도 간단히 만들 수 있다.

# 복사된 서명

---

## □ 답

- 서명은 그것이 원본이냐 사본이냐 하는 오리지널리티의 진위가 중요한 것이 아니고, 특정 서명자와 특정 메시지가 결부되어 있다는 사실이 중요한 것이다.
- 아무리 많이 복사를 해도 「그 메시지에 누가 서명했는가」 하는 사실에는 조금도 변화가 없다. 복사는 할 수 있다. 그러나 그것에 의해 서명이 무의미해지는 것은 아니다.

## 9.4.4 서명 변경

### □ 의문

- 디지털 서명이라고 해도 단지 데이터이므로 메시지와 서명 양쪽을 원하는 만큼 변경할 수 있을 것이다.
- 그렇다면 서명이라고는 말할 수 없는 것이 아닐까?

## 9.4.4 서명 변경

### □ 답

- 확실히 서명한 후에 메시지와 서명의 내용을 수정할 수는 있다.
- 그러나 수정해 버리면 서명의 검증에 실패하기 때문에, 검증하는 사람은 수정이 되었다는 것을 검출할 수 있다.
- 디지털 서명이 실현하고자 하는 것은
  - 변경하지 못하도록 막는 방지가 아니라
  - 문서에 변경 행위가 있었는지 아닌지를 검출하는 것



---

## □ 의문

- 서명 대상의 메시지와 서명 양쪽을 수정해서 서명의 검증에 성공할 수 있도록 앞뒤를 잘 맞출 수 있는 않을까?

## □ 답

- 아니다. 그것은 사실상 불가능하다.
- 해시 값에 서명하는 경우를 예로 들겠다.
- 메시지를 1비트라도 수정하면 새로 계산한 해시 값은 변화한다.
  
- 앞뒤를 맞추고자 하는 사람은 개인 키를 모르는 상태에서 그 새로운 해시 값을 암호화하지 않으면 안 되는데, 그것은 사실상 불가능하다.
  
- 개인 키를 알지 못하면 개인 키를 사용한 암호문을 새롭게 만들 수는 없기 때문이다.

## 9.4.5 서명 부분의 재이용

### □ 의문

- 구체적인 누군가의 디지털 서명을 손에 넣었다면 그 서명 부분만 잘라내서 다른 메시지에 첨부할 수 있다고 생각한다.
- 그렇다면 서명이 되는 것이 아닐까?

## 9.4.5 서명 부분의 재이용

### □ 답

- 확실히 서명 부분만을 잘라내서 다른 메시지에 첨부하는 것은 가능하다. 그러나 서명의 검증에는 실패한다.
- 서명 부분을 잘라낸다는 행위는
  - 현실 세계의 종이로 된 계약서에서 서명을 베끼는 행위와 같은 공격
  - 그러나 디지털 서명의 경우에는 메시지와 서명 사이에는 수학적 이론에 기초한 대응 관계가 있다.
- 메시지가 다르면 서명도 다르기 때문에 서명만 잘라내서 재이용하는 것은 사실상 불가능하다.

## 9.4.6 서명의 파기

### □ 의문

- 종이로 된 차용서는 찢어서 버리면 파기할 수 있다.
- 하지만 디지털 서명이 붙은 차용서는 단지 컴퓨터의 파일이므로 아무리 삭제해도 파기할 수 없다.
- 삭제해도 어딘가에 복사본이 남아 있을지 모르기 때문이다. 파기할 수 없는 서명은 불편하지 않을까?

## □ 답

- 분명히 디지털 서명이 붙은 차용서는 삭제해도 파기할 수 없다.
- 디지털 서명이 붙은 차용서를 파기하는 경우에는 「영수증」에 상당하는 문서를 새로 만들고, 그것에 대해 상대방에게 디지털 서명을 부탁하게 된다.
- 즉, 돈을 갚는 사람은 채권자로부터 차용금액을 받았다는 사실을 기록한 영수증을 작성하도록 하고 채권자로 하여금 서명을 하게 하여 그것을 보관하는 것이다.
- 이 행위는 차용서 자체를 없애는 것이 아니고 차용서의 본질적인 내용을 다른 행위(돈을 지불했다는 새로운 사실)로 무효화 시키는 것이다.

## 9.4.7 부인 방지

### □ 의문

- 메시지 인증 코드로는 부인 방지를 할 수 없는데, 디지털 서명으로는 부인 방지를 할 수 있는 것은 왜인가?

## □ 답

- 부인 방지는 「키를 가지고 있는 것은 누구인가?」 라는 물음과 깊은 관계가 있다.
- 메시지 인증 코드의 경우
  - MAC 값을 계산할 수 있는 키(공유 키)는 송신자와 수신자 양 쪽이 가지고 있었다. 그러므로 송신자와 수신자의 어느 쪽이 라도 MAC 값을 계산할 수 있었다.
  - 「그 MAC 값을 계산한 것은 내가 아니라 수신자 쪽이다」 라고 주장하는 것이 가능했다.
- 디지털 서명의 경우
  - 서명을 작성할 수 있는 키(개인 키)는 송신자만 가지고 있다. 서명을 작성할 수 있는 것은 송신자뿐
  - ➔ 송신자는 「그 서명을 작성한 것은 내가 아니다」 라고 주장할 수가 없다.

## 9.4.8 종이 서명의 대응

### □ 의문

- 종이로 된 차용서에 도장이 찍혀져 있지 않으면 왠지 불안하다. 디지털 서명은 정말로 현실 세계의 서명이나 날인의 대응으로서 유효한 것일까?

### □ 답

- 그 의문은 정당하다.
- 디지털 서명 기술은 물리적으로 계약서를 이동시키지 않아도 계약할 수 있다는 점과 컴퓨터상의 임의의 데이터에 서명할 수 있다는 등의 장점이 있다.
- 그러나 「실제로 서명의 대응이 되는 것인가?」라는 불안은 남는다.
- 그 큰 이유는 계약을 하거나 뭔가를 인증하거나 하는 행위는 다분히 인간적이고 사회적인 행위이기 때문이다.

## 9.5 디지털 서명 활용 예

## 9.5.1 보안 공지

- 보안에 관련된 단체가 보안위협에 관한 경고문을 웹 사이트에서 공개
- 그 경고문은 정말로 그 단체가 쓴 것일까?
- 악의 있는 제삼자가 웹 페이지를 변경한 것이 아니라 하는 것은 어떻게 하면 확인할 수 있을까?
- 이와 같은 때에 디지털 서명이 사용

# 클리어서명(clearsign)

---

- 메시지는 암호화하지 않고 디지털 서명만 해서 공포할 필요도 있음
- 메시지를 암호화하지 않고 서명만 할 경우  
→ 클리어서명(clearsign)

# 경고 메시지에 대한 디지털 서명 활용

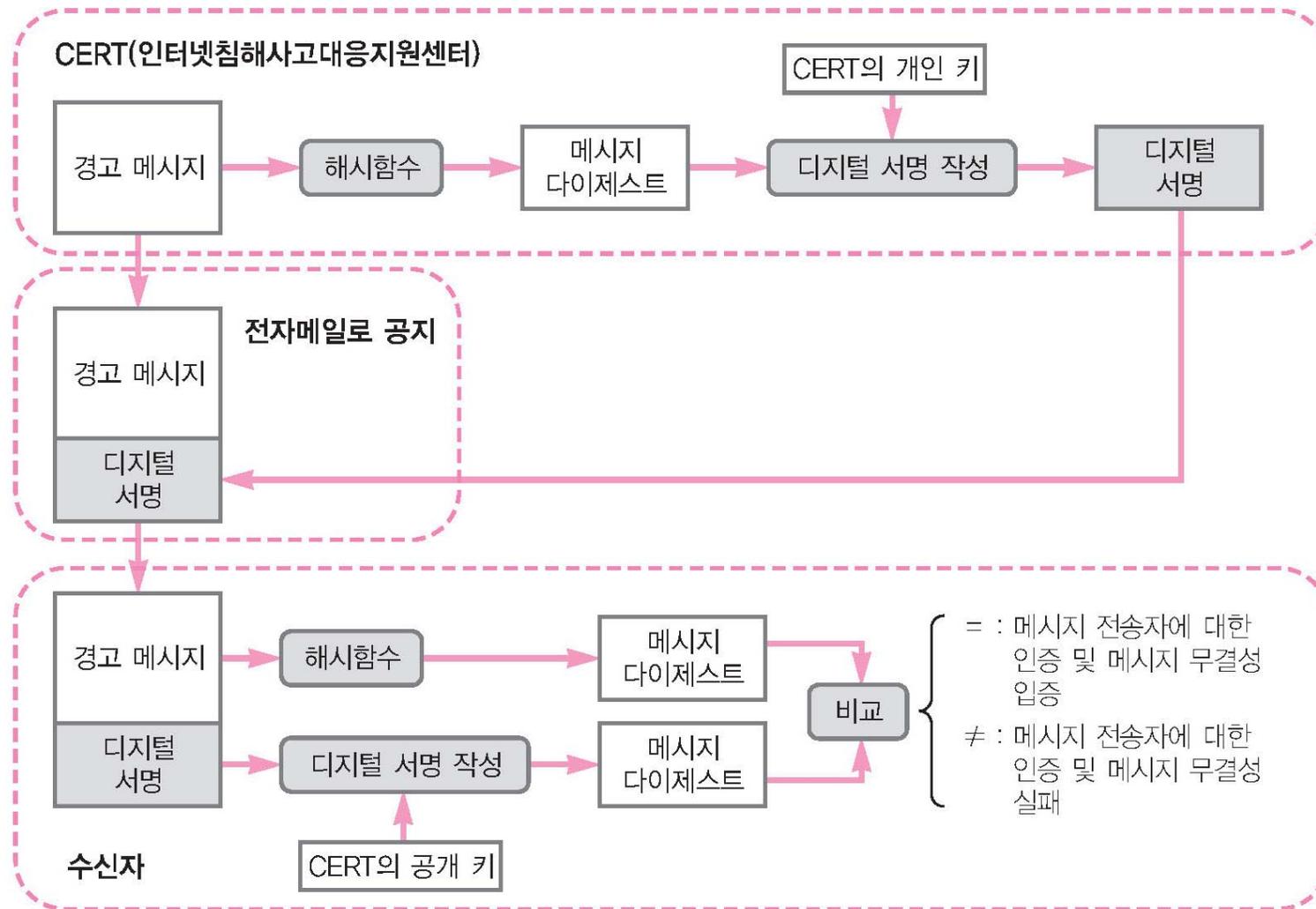


그림 9-8 경고 메시지에 대한 디지털 서명 활용

## 9.5.2 소프트웨어의 다운로드

- 이와 같은 경우에 소프트웨어의 작성자가 소프트웨어에 디지털 서명을 작성
- 사용자가 다운로드한 후, 서명을 검증하면
  - 적극적 공격자 맬로리에 의한 내용 변경을 검출하는 것이 가능

# 서명이 딸린 애플릿

---

- 서명이 딸린 애플릿이라 불리는 소프트웨어
- 자바로 작성된 애플릿(Web 브라우저가 다운로드해서 실행하는 소프트웨어의 일종)에 작성자가 서명을 한 것
  - 사용자가 자신의 컴퓨터로 다운로드하면 사용자 컴퓨터의 Web 브라우저가 그 서명을 검증

## 9.5.3 공개 키 인증서

- 디지털 서명을 검증하려면 서명자의 개인 키와 쌍을 이루는 바른 공개 키가 필요
- 자신이 입수한 공개 키가 바른 공개 키인지 어떤 지를 검증하기 위해서 공개 키를 메시지로 간주하고 그것에 제 3자가 디지털 서명을 하는 경우가 있음.
  - 제 3자는 메시지의 송신자와 수신자로부터 동시에 신뢰를 받고 있다는 가정
- 공개 키 인증서: 공개 키에 디지털 서명을 붙인 것

## 9.5.4 SSL/TLS

- 서버와 클라이언트의 관계를 생각해보자.
  - 한 클라이언트가 서버에 접속요청을 한다고 했을 때 클라이언트 입장에서 자신이 접속하고자 하는 서버가 진짜 서버인지 아니면 위장된 서버인지를 확실히 알고 싶을 것이다.
- 이 경우에 SSL/TLS에서는 서버가 올바른 것이라는 것을 인증하기 위해서 서버 인증서를 이용
- 서버 인증서: 신뢰받는 제 3자가 서버의 공개키에 제 3자의 개인키로 서명을 한 것
- 서버의 입장을 생각해 보면
  - 서버에 접속을 요청하는 클라이언트가 진정한 클라이언트인지를 검증하기 위해서 클라이언트에게 인증서를 요청

## 9.6 RSA에 의한 디지털 서명

- RSA에 의한 디지털 서명 알고리즘을 사용해서 실제로 서명을 해 보자.
- 서명의 작성과 검증에 대해서만 설명하기로 한다.
- 번잡함을 피하기 위해 일방향 해시 함수는 사용하지 않고 메시지에 직접 서명하기로 한다.

## 9.6.1 RSA에 의한 서명의 작성

- RSA에서는 서명 대상이 되는 메시지도 키도 작성된 서명도 모두 수로 표현
- 문장에 서명하고 싶을 경우에는 부호화를 행해서 문장을 수로 변환야 함
- RSA에 의한 서명 작성은 다음 식으로 표현할 수 있다(D와 N은 서명자의 개인 키).

$$\text{서명} = \text{메시지}^D \bmod N$$

## 9.6.2 RSA에 의한 서명의 검증

서명으로부터

얻어진 메시지 = 서명<sup>E</sup> mod N

- E와 N은 서명자의 공개 키

# RSA 서명의 작성과 서명의 검증

표 9-2 RSA 서명의 작성과 서명의 검증

키 쌍	공개 키	수 E와 수 N
	개인 키	수 D와 수 N
서명의 작성	서명 = 메시지 <sup>D</sup> mod N (메시지를 D 제공해서 N으로 나눈 나머지)	
서명의 검증	서명으로부터 얻어진 메시지 = 서명 <sup>E</sup> mod N (서명을 E 제공해서 N으로 나눈 나머지) 「서명으로부터 얻어진 메시지」와 「메시지」를 비교한다	

## 9.6.3 자세한 RSA 서명

- 구체적인 수를 써서, RSA를 사용한 서명의 작성과 서명의 검증을 해 보자. 키 쌍으로는 RSA 공개키 암호에서 사용했던 다음의 수들을 이용한다.
  - 공개 키:
    - $E = 5$
    - $N = 323$
  - 개인 키:
    - $D = 29$
    - $N = 323$
- 여기서는 123이라는 메시지에 서명을 해 보자.

# 서명의 작성

---

- 메시지<sup>D</sup> mod N =  $123^{29} \bmod 323 = 157$
- 서명은 157이 된다. 당신은 수신자에 대해서

$$(\text{메시지}, \text{서명}) = (123, 157)$$

이라는 수의 짝을 송신한다.

# 서명의 검증

---

- 수신자는

(메시지, 서명) = (123, 157)

을 받았다.

- 공개 키  $(E, N) = (5, 323)$ 을 사용해서 서명으로 부터 얻어진 메시지를 계산한다.

$$\text{서명}^E \bmod N = 157^5 \bmod 323 = 123$$

## 9.7 다른 디지털 서명

- ElGamal 방식,
- DSA,
- Rabin 방식

에 대해서만 간단히 소개

# 9.7.1 ElGamal 방식

- ElGamal 방식
  - Taher ElGamal에 의한 공개 키 알고리즘
  - mod  $N$ 으로 이산대수를 구하는 것이 곤란하다는 것을 이용
    - ➔ 이산대수 문제가 효과적으로 풀린다면 ElGamal 방식도 깨진다는 것을 의미
- ElGamal 방법의 안전성은
  - 실제로 소위 말하는 결정적 Diffie-Hellman(Decisional Diffie-Hellman: DDH) 가정에 있음
  - 이 가정은 이산대수 문제보다도 더 강력함
- ElGamal 방식은 공개 키 암호와 디지털 서명에 이용할 수 있고, 암호 소프트웨어 GnuPG에서도 알고리즘의 하나로 사용하고 있음

## 9.7.2 DSA

- DSA(Digital Signature Algorithm)
  - 디지털 서명 알고리즘의 일종
  - NIST(National Institute of Standards and Technology)가 1991년에 제정한 디지털 서명 규격(DSS)용으로 만들어진 것
- DSA는 Schnorr의 알고리즘과 ElGamal 방식의 변종으로 디지털 서명에만 이용할 수 있음

## 9.7.3 Rabin 방식

- M. O. Rabin에 의한 공개 키 알고리즘
- mod  $N$ 으로 제곱근을 구하는 것이 곤란하다는 것을 이용
- 공개 키 암호와 디지털 서명에 이용할 수 있음

## 9.8 디지털 서명에 대한 공격

## 9.8.1 중간자(man-in-the-middle) 공격

- 공개 키 암호에 대한 중간자 공격은 디지털 서명에도 위협이 되는 공격임
- 디지털 서명의 중간자 공격은 적극적 공격자 맬로리가 송신자와 수신자의 사이에 들어가 송신자에 대해서는 수신자처럼, 수신자에 대해서는 송신자처럼 거짓 행세를 하는 공격
- 이것은 디지털 서명의 알고리즘 자체를 깨지 않아도 가능하다.

# 방어 방법

---

- 앨리스와 밥이 각각 일방향 해시 함수로 해시 값을 계산해서 그 해시 값을 전화로 서로 확인하는 것이 좋은 방법
- 공개 키를 취급하는 소프트웨어는 공개 키의 해시 값을 표시하는 수단을 준비해 놓고 있음
  - ➔ 이 해시 값을 핑거프린트(fingerprint)라 부름

## 9.8.2 일방향 해시 함수에 대한 공격

- 디지털 서명에서 사용하는 일방향 해시 함수는 충돌내성을 갖아야 함
- 만약 충돌내성을 없으면 디지털 서명을 한 해시 값과 같은 해시 값을 갖는, 다른 메시지를 만들 수 있게 됨

## 9.8.3 디지털 서명을 사용한 공개 키 암호 공격

- 「서명을 해 주세요」라는 의미는 「복호화를 해 주세요」라는 의미라고 생각할 수 있음
- 이것을 이용하면 「디지털 서명을 사용해서 암호문을 해독한다」는 교묘한 공격이 가능
- 이런 공격에 대한 대책은 의미를 모르는 메시지에는 절대로 디지털 서명을 하지 않는 것이다.
  - 특히 랜덤하게 보이는 메시지에는 디지털 서명을 해서는 안됨

## 9.8.4 기타 공격

- 공개 키 암호에 대한 공격의 대부분은 디지털 서명에 대한 공격으로서도 사용할 수 있음
- 예)
  - 개인 키를 전사공격으로 찾거나
  - RSA의  $N$ 을 소인수분해하려고 시도하거나 하는 것 등

## 9.9 기타 기술과의 비교

## 9.9.1 메시지 인증 코드와 디지털 서명

# 대칭 암호와 공개 키 암호의 비교 및 메시지 인증 코드와 디지털 서명의 비교

**표 9-3** 대칭 암호와 공개 키 암호의 비교 및 메시지 인증 코드와 디지털 서명의 비교

	대칭 암호	공개 키 암호
송신자	공유 키로 암호화	공개 키로 암호화
수신자	공유 키로 복호화	개인 키로 복호화
키 배송 문제	일어난다	일어나지만, 공개 키의 인증이 별도로 필요
기밀성	○	○

	메시지 인증 코드	디지털 서명
송신자	공유 키로 MAC 값을 계산	개인 키로 서명을 작성
수신자	공유 키로 MAC 값을 계산	공개 키로 서명을 검증
키 배송 문제	일어난다	일어나지만, 공개 키의 인증이 별도로 필요
무결성	○	○
인증	○(통신 상대에 대해서만)	○(제 3자에 대해서도)
부인 방지	×	○

## 9.9.2 하이브리드 암호 시스템과 해시 값에 대한 디지털 서명

- 하이브리드 암호 시스템
  - 메시지 전체를 대칭 암호로 암호화
  - 대칭 암호 키만을 공개 키 암호로 암호화
  - 대칭 암호 키를 메시지로 간주하고 이것을 공개 키로 암호화한 것
- 디지털 서명에서도 똑같은 기법을 이용
  - 메시지 전체를 일방향 해시 함수에 입력해서 해시 값을 구함
  - 해시 값에 대해 서명한
  - 해시 값을 메시지로 간주하고 이것을 개인 키로 암호화
- 정리하면,
  - 대칭 암호의 키는 기밀성의 엷센스이고,
  - 일방향 해시 함수의 해시 값은 무결성의 엷센스라고 할 수 음

## 9.10 디지털 서명으로 해결할 수 없는 문제

- 디지털 서명으로 메시지 내용 변경이나 거짓 행세를 검출하여 부인을 방지한다.
- 변경되지 않은 공개 키를 「거짓 행세」 하고 있지 않은 송신자로부터 받을 필요가 있다.

# 기술적인 방법만으로는 해결되지 않는 문제

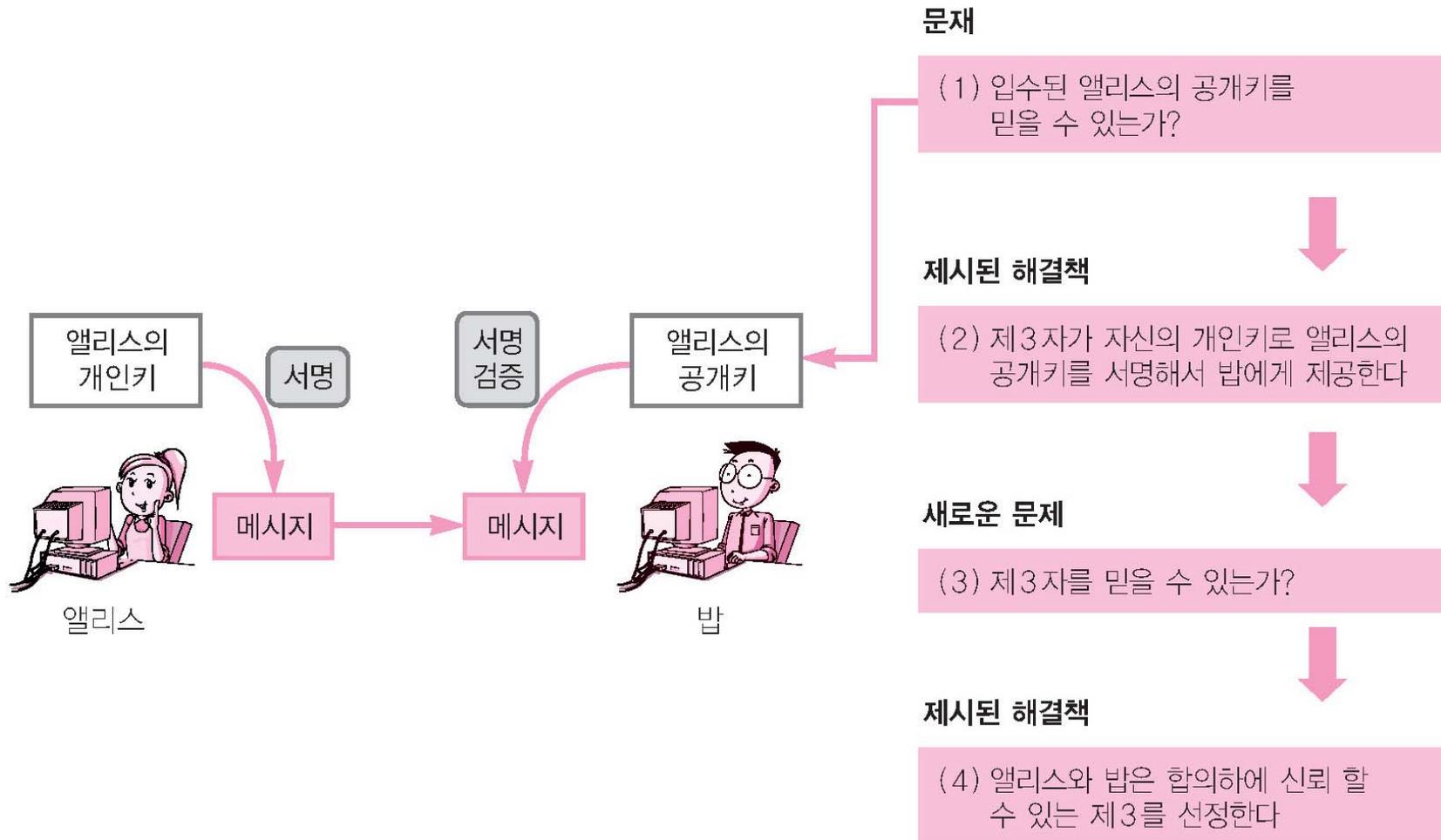


그림 9-9 기술적인 방법만으로는 해결되지 않는 문제

- 
- 바른 공개 키를 입수하기 위해 고안된 것이 인증서임
  
  - 인증서
    - 공개 키를 메시지로 간주하고, 신뢰할 수 있는 다른 사람이 자신의 개인 키로 디지털 서명을 한 공개 키
  
  - 인증서에 포함된 공개 키를 제 3자의 개인 키로 암호화한 디지털 서명을 검증하기 위해서는
    - 제 3자의 바른 공개 키가 필요해지기 때문

- 
- 어떻게 하면 신뢰할 수 있는 디지털 서명 연쇄를 구축할 수 있을까?
  - 원래 누가 신뢰할 수 있는 인증서를 발행하는 것일까?
  
  - 공개 키 암호 및 디지털 서명의 기술을 사회적인 기반(기반구조)으로 만들어 가는 것
    - ➔ 공개 키 기반(Public Key Infrastructure): PKI



---

# 질의 및 응답

- 끝 -