

# 전자 서명

<https://www.youtube.com/watch?v=o6jrjjar4vo>

# Contents

전자서명과 보안서비스

RSA

RSA 전자서명

DSA 전자서명

전자서명 보안수준



# 전자서명과 보안서비스

## • 보안 서비스

1. 기밀성(confidentiality): 정보를 비밀로 하는 것을 보장
2. 무결성(integrity): 메시지가 전송 중 변경되지 않았음을 보장
3. 메시지 인증(message authentication): 메시지의 송신자 신원을 보장
4. 부인불가(nonrepudiation): 메시지 송신자는 메시지 생성을 부인할 수 없음을 보장

전자 서명:  
무결성, 메시지 인증, 부인  
불가 제공

# RSA

- 정수환  $Z_n = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$  에서 실행

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{공개키: } (N, e) \Rightarrow k_{pub} \\ \text{개인키: } (N, d) \Rightarrow k_{pr} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{암호화: } y = e_{k_{pub}}(x) \equiv x^e \pmod n \\ \text{복호화: } x = d_{k_{pr}}(y) \equiv y^d \pmod n \end{array} \right.$$

# RSA

$$K_{pub} = (N, e) \quad K_{pr} = d$$

## • 키 생성

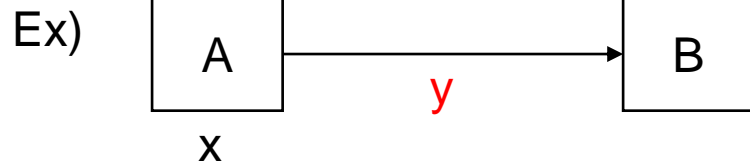
- ① 두개의 소수  $p$  &  $q$  선택
- ②  $N = p \times q$
- ③  $\Phi(N) = (p - 1) \times (q - 1)$
- ④  $\gcd(e, \Phi(N)) = 1 \Rightarrow \Phi(N)$ 와 서로소 관계인  $e$  선택
- ⑤  $d = e^{-1} \bmod \Phi(N) \Rightarrow d \times e \equiv 1 \bmod \Phi(N)$   
 $\Rightarrow d$ 는  $e$ 의 역원

$$\Phi(N) = \prod_{i=1}^n (p_i^{e_i} - p_i^{e_i-1})$$

$$\begin{aligned} \text{Ex) } 240 &= 2^4 \times 3 \times 5 \\ &= p_1^{e_1} \times p_2^{e_2} \times p_3^{e_3} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Phi(240) \\ &= (2^4 - 2^3) \times (3^1 - 3^0) \times (5^1 - 5^0) \end{aligned}$$

# RSA

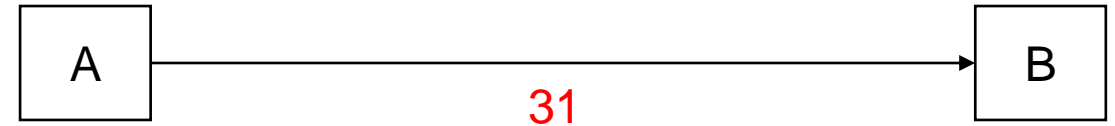


$$y = x^{e_B} \bmod N_B$$

$$y^{d_B} = (x^{e_B})^{d_B} \bmod N_B \\ = x^{e_B \cdot d_B} \bmod N_B$$

Bob

1.  $p=3$   $q=11$
2.  $N = p \times q = 33$
3.  $\Phi(N) = (3-1) \times (11-1) = 20$
4.  $e = 3$
5.  $d = e^{-1} \equiv 7 \bmod 20$   
 $k_{pub_B} = (N_B, e_B) = (33, 3)$   
 $k_{pr_B} = d = 7$



전달할 메시지  $x = 4$

암호화:  $y = 4^3 \equiv 31 \bmod 33$

복호화:  $31^7 \equiv 4 \bmod 33$

# RSA 전자서명

- 보내는 사람의 개인키로 서명(암호화) 한다.

Alice 가 Bob 한테 메시지를 보내려고함

$$d = k_{pr_A} \quad e = k_{pub_A}$$

$$sig\ x \Rightarrow x^d \bmod n \Rightarrow s$$

$$(x, s)$$

$$s^e = (x^d)^e \equiv x' \bmod n$$

$$x' = x \Rightarrow true$$

$$1. \ p=3 \ q=11$$

$$2. \ N = p \times q = 33$$

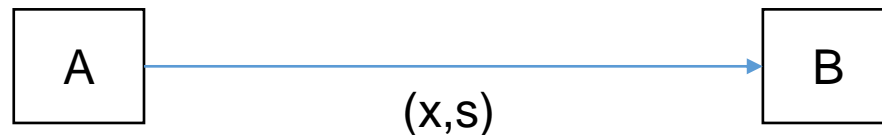
$$3. \ \Phi(N) = (3-1) \times (11-1) = 20$$

$$4. \ e = 3$$

$$5. \ d = e^{-1} \equiv 7 \bmod 20$$

$$k_{pub_A} = (N_A, e_A) = (33, 3)$$

$$k_{pr_A} = d = 7$$



보낼 메시지  $x=4$

$$s = x^d = 4^7 \equiv 16 \bmod 33$$

$$(x, s) = (4, 16)$$

$$16^3 \equiv 4 \bmod 33$$

( $x'$ )

$x' = x$  확인

# DSA 전자서명

## • Elgamal 전자서명 개량한 방식

### 키 생성

- ① 소수  $p$  선택
- ②  $p-1$ 의 약수 중 소수인  $q$  선택
- ③  $\text{ord}(\alpha) = q$ 인 원소  $\alpha$  선택
- ④  $0 < d < q$ 인 임의의 정수  $d$  선택
- ⑤  $\beta \equiv \alpha^d \text{ mod } p$  계산

$$k_{\text{pub}} = (p, q, \alpha, B)$$

$$k_{\text{pr}} = (d)$$

### DSA 서명 생성

- ①  $0 < K_E < q$  임의의  $K_E$  정수 선택
- ②  $r \equiv (\alpha^{K_E} \text{ mod } p) \text{ mod } q$  계산
- ③  $s \equiv (\text{SHA}(x) + d \times r) K_E^{-1} \text{ mod } q$  계산

### DSA 서명 검증

1.  $\omega \equiv s^{-1} \text{ mod } q$  계산
2.  $u_1 \equiv \omega \times \text{SHA}(x) \text{ mod } q$  계산
3.  $u_2 \equiv \omega \times r \text{ mod } q$  계산
4.  $v \equiv (\alpha^{u_1} \times \beta^{u_2} \text{ mod } p) \text{ mod } q$  계산

$$v \equiv r \text{ mod } q \Rightarrow \text{유효한 서명}$$



# DSA 전자서명

Alice

- ①  $p = 59$  선택
- ②  $q = 29$  선택
- ③  $\alpha = 3$  선택
- ④ 개인키  $d=7$  선택
- ⑤  $\beta = \alpha^d = 3^7 \equiv 4 \pmod{59}$

$$(p, q, \alpha, \beta) = (59, 29, 3, 4)$$

서명

$$h(x) = 26$$

1. 임시키  $K_E = 10$
2.  $r = (3^{10} \pmod{59})$   
 $\equiv 20 \pmod{29}$
3.  $s = (26 + 7 \times 20) \times 3$   
 $\equiv 5 \pmod{29}$

$$(x, (r, s)) = (x, (20, 5))$$

Bob

검증

1.  $\omega = 5^{-1} \equiv 6 \pmod{29}$  계산
2.  $u_1 = 6 \times 26 \equiv 11 \pmod{29}$  계산
3.  $u_2 = 6 \times 20 \equiv 4 \pmod{29}$  계산
4.  $v \equiv (3^{11} \times 4^4 \pmod{59}) \pmod{29}$   
 $= 20$
5.  $v \equiv r \pmod{29} \Rightarrow$  유효한 서명

# 전자서명 보안수준

- RSA : N은 1024bit~ 3072 bit
- DSA

p	q	해시 결과	보안 수준
1024	160	160	80
2048	224	224	112
3072	256	256	128

- 그 외 전자서명  
Elgamal algorithm , ECDSA algorithm
- 메시지 인증 코드 (Message Authentication Code,MAC)  
“부인불가” 제공 x

# Q & A

