

Diffie-Hellman Key Change

목차

- + Diffie-Hellman Key Exchange (DHKE)
- + DHKE 예
- + DHKE에서의 Man-in-the-middle attack

Diffie-Hellman Key Exchange

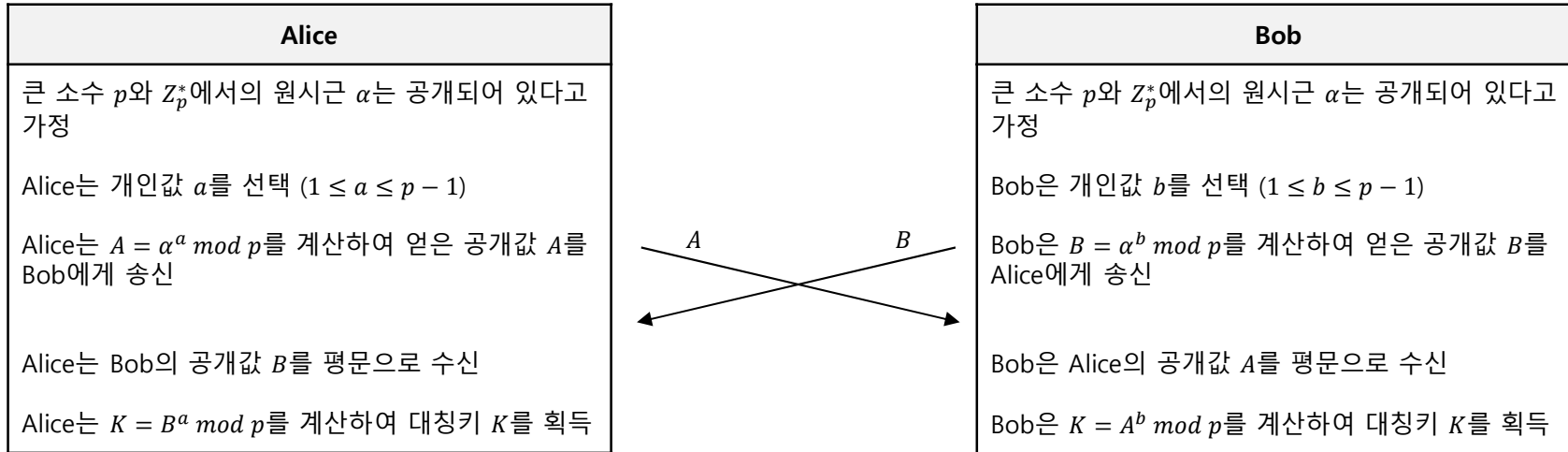
Reference: (Stallings, 2014)

Diffie-Hellman Key Exchange

- 최초 소개된 공개키 알고리즘 (1976)
- 두 사용자 간에 안전하지 않은 채널을 통해 안전한 방식으로 서로 간에 공유하는 대칭키를 확보할 수 있는 방법 제공
 - ◆ 확보된 대칭키는 AES 등의 대칭키 암호알고리즘의 키로 사용
- 이산로그 계산의 어려움에 기반

Diffie-Hellman Key Exchange

Reference: (Stallings, 2014; Paar & Pelzl, 2010)



Alice와 Bob이 각각 계산한 대칭키 K 는 동일한가?

- Alice가 $B^a \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다
$$K_{Alice} = B^a \bmod p = (\alpha^b \bmod p)^a \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = K$$
- Bob이 $A^b \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다
$$K_{Bob} = A^b \bmod p = (\alpha^a \bmod p)^b \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = K$$
- 즉 Alice와 Bob이 계산한 대칭키는 동일함 $K_{Alice} = \alpha^{ab} \bmod p = K_{Bob}$

공격자는 알려진 값들 p, α, A, B 로부터 K 를 계산할 수 있는가?

- $K = B^a \bmod p$ 를 계산하려면 a 를 계산해야 함
- 그러나 a 를 계산하려면 $\alpha^a \bmod p = A$ 를 만족하는 a 를 찾아야 하므로 이는 이산대수문제에 해당 $\rightarrow a$ 의 모든 가능한 값을 하나씩 대입하면서 $\alpha^a \bmod p = A$ 를 만족하는지 확인해야 함

DHKE 예

Reference: (Paar & Pelzl, 2010)

Alice

큰 소수 $p = 29$, 원시근 $\alpha = 2$ 공개되어 있음

Alice는 개인값 $a = 5$ 를 선택 ($1 \leq a \leq p - 1$)

Alice는 $A = \alpha^a \bmod p = 2^5 \bmod 29 = 3$ 를 계산하여 얻은 공개값 $A = 3$ 을 Bob에게 송신

Alice는 Bob의 공개값 $B = 7$ 을 평문으로 수신

Alice는 $K = B^a \bmod p = 7^5 \bmod 29 = 16$ 를 계산하여 대칭키 $K = 16$ 을 획득

$$K = B^a \bmod p = (\alpha^b \bmod p)^a \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p$$

Bob

큰 소수 $p = 29$, 원시근 $\alpha = 2$ 공개되어 있음

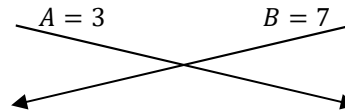
Bob은 개인값 $b = 12$ 를 선택 ($1 \leq b \leq p - 1$)

Bob은 $B = \alpha^b \bmod p = 2^{12} \bmod 29 = 7$ 를 계산하여 얻은 공개값 $B = 7$ 을 Alice에게 송신

Bob은 Alice의 공개값 $A = 3$ 을 평문으로 수신

Bob은 $K = A^b \bmod p = 3^{12} \bmod 29 = 16$ 를 계산하여 대칭키 $K = 16$ 을 획득

$$K = A^b \bmod p = (\alpha^a \bmod p)^b \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p$$



Alice와 Bob이 각각 계산한 대칭키 K 는 동일한가?

- Alice가 $B^a \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다
$$B^a \bmod p = (\alpha^b \bmod p)^a \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = 2^{5 \cdot 12} \bmod 29 = 16 = K$$
- Bob이 $K = A^b \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다
$$A^b \bmod p = (\alpha^a \bmod p)^b \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = 2^{5 \cdot 12} \bmod 29 = 16 = K$$

공격자는 $p = 29, \alpha = 2, A = 3, B = 7$ 로부터 K 를 계산할 수 있는가?

- $K = B^a \bmod p = 7^a \bmod 29$ 를 계산하려면 a 를 계산해야 함
- 그러나 a 를 계산하려면 $\alpha^a \bmod p = A$ 로부터 $2^a \bmod 29 = 3$ 을 만족하는 a 를 찾아야 하므로 이는 이산대수문제에 해당 → a 의 모든 가능한 값을 하나씩 대입하면서 $2^a \bmod 29 = 3$ 을 만족하는지 확인해야 함

DHKE 예

Reference: (Stallings, 2014)

Alice

큰 소수 $p = 353$, 원시근 $\alpha = 3$ 공개되어 있음

Alice는 개인값 $a = 97$ 를 선택 ($1 \leq a \leq p - 1$)

Alice는 $A = \alpha^a \bmod p = 3^{97} \bmod 353 = 40$ 를 계산하여 얻은 공개값 $A = 40$ 을 Bob에게 송신

Alice는 Bob의 공개값 $B = 248$ 을 평문으로 수신

Alice는 $K = B^a \bmod p = 248^{97} \bmod 353 = 160$ 를 계산하여 대칭키 $K = 160$ 을 획득

$$K = B^a \bmod p = (\alpha^b \bmod p)^a \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p$$

Bob

큰 소수 $p = 353$, 원시근 $\alpha = 3$ 공개되어 있음

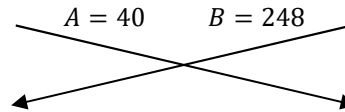
Bob은 개인값 $b = 233$ 를 선택 ($1 \leq b \leq p - 1$)

Bob은 $B = \alpha^b \bmod p = 3^{233} \bmod 353 = 248$ 를 계산하여 얻은 공개값 $B = 248$ 을 Alice에게 송신

Bob은 Alice의 공개값 $A = 40$ 을 평문으로 수신

Bob은 $K = A^b \bmod p = 40^{233} \bmod 353 = 160$ 를 계산하여 대칭키 $K = 160$ 을 획득

$$K = A^b \bmod p = (\alpha^a \bmod p)^b \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p$$



Alice와 Bob이 각각 계산한 대칭키 K 는 동일한가?

- Alice가 $B^a \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다

$$B^a \bmod p = (\alpha^b \bmod p)^a \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = 3^{97 \cdot 233} \bmod 353 = 160 = K$$

- Bob이 $K = A^b \bmod p$ 를 통해 계산하는 대칭키는 다음과 같은 값이다

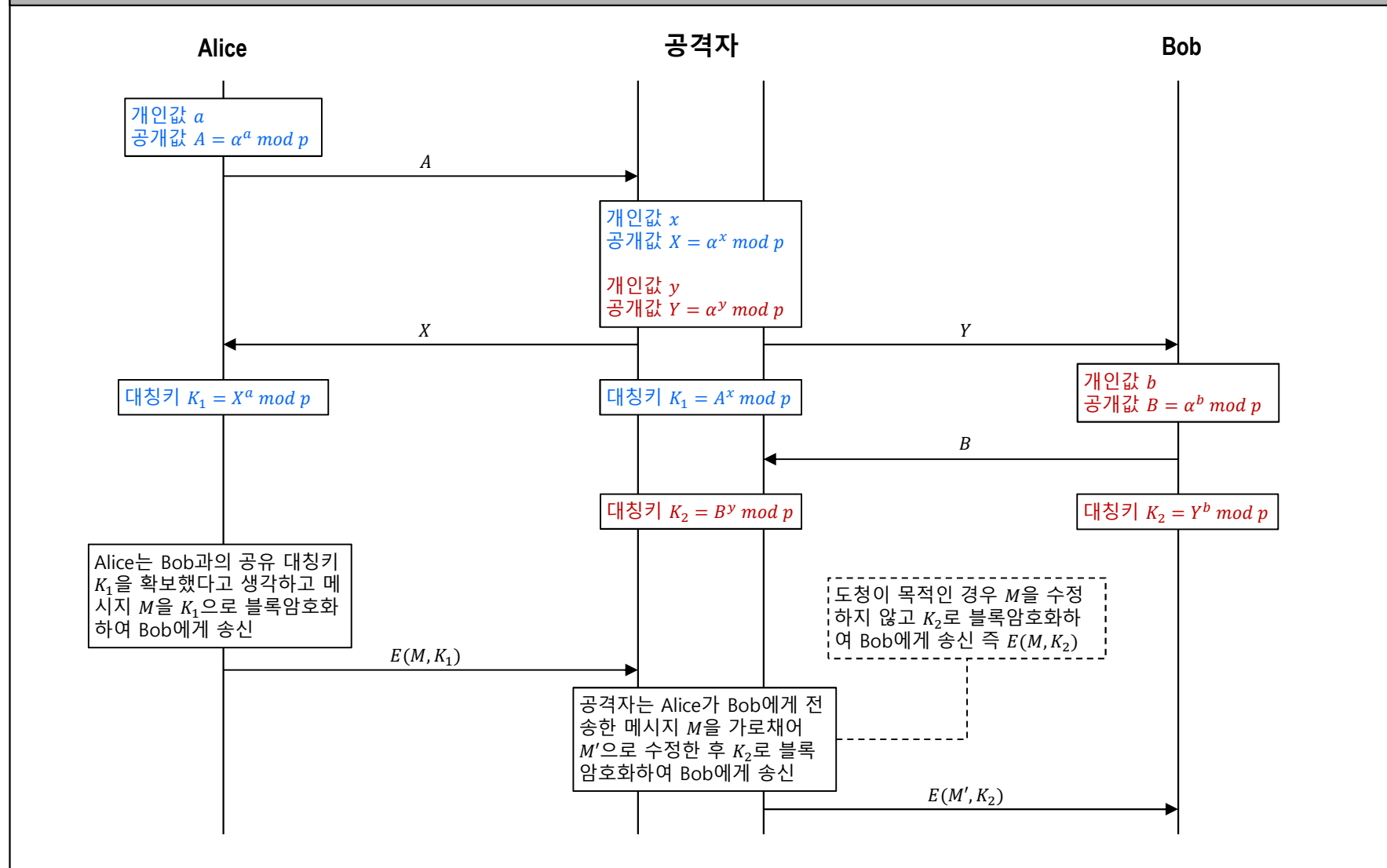
$$A^b \bmod p = (\alpha^a \bmod p)^b \bmod p = \alpha^{ab} \bmod p = 3^{97 \cdot 233} \bmod 353 = 160 = K$$

공격자는 $p = 353, \alpha = 3, A = 40, B = 248$ 로부터 K 를 계산할 수 있는가?

- $K = B^a \bmod p = 248^a \bmod 353$ 를 계산하려면 a 를 계산해야 함
- 그러나 a 를 계산하려면 $\alpha^a \bmod p = A$ 로부터 $3^a \bmod 353 = 40$ 을 만족하는 a 를 찾아야 하므로 이는 이산대수문제에 해당
→ a 의 모든 가능한 값을 하나씩 대입하면서 $3^a \bmod 353 = 40$ 을 만족하는지 확인해야 함

DHKE에서의 Man-in-the-middle attack

Reference: (Stallings, 2014)



References

- ✚ Behrouz A. Forouzan, Cryptography and Network Security, McGraw-Hill, 2008
- ✚ William Stallings, Cryptography and Network Security: Principles and Practice, Sixth Edition, Prentice Hall, 2014
- ✚ Christof Paar, Jan Pelzl, Understanding Cryptography: A Textbook for Students and Practitioners, Springer, 2010
- ✚ 김명환, 수리암호학개론, 2019
- ✚ 정민석, 암호수학, 경문사, 2017
- ✚ 최은미, 정수와 암호론, 북스힐, 2019
- ✚ 이민섭, 정수론과 암호론, 교우사, 2008
- ✚ Kevin S. McCurley, The Discrete Logarithm Problem, Proceedings of Symposia in Applied Mathematics, Vol 42, 1990