

# NETWORK SECURITY ESSENTIALS

보충 : 해시 체인(Hash Chain)

**Boo-Hyung Lee**

([boohyung@pel.smuc.ac.kr](mailto:boohyung@pel.smuc.ac.kr))

Protocol Engineering Lab., **Sangmyung** University

# Content

---

- 해시 체인(Hash Chain)
- 해시 체인의 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

# 해시 체인(Hash Chain)

---

- 정의

- 수학자 Leslie Lamport가 처음 개발한 기법
- 랜덤한 seed를 이용하여 연속적으로 해쉬 값을 계산하는 방식을 사용

# 해시 체인(Hash Chain)

---

- 계산 과정

seed는  $x$ 이고, 길이가  $n$ ( $n$ 은 해시 연산 횟수)인 해시 체인을 생성하기 위해서는 다음을 차례로 계산

$$C_n = h(x), C_{n-1} = h(h(x)), \dots, C_1 = h^n(x), C_0 = h^{n+1}(x)$$

-  $h^n(x)$ 는  $x$ 를  $n$ 번 해시한 값

# 해시 체인(Hash Chain)

---

- 특징

- 실제 사용할 때는  $C_1 = h^n(x)$ 을 먼저 사용;  $C_2, C_3 \dots$  순으로 사용

- ex. OTP

- 역연산 불가 :  $h^n(x)$ 를 알고 있어도  $h^{n-1}(x)$ 는 계산할 수 없음

$$h^n(x) = h(h^{n-1}(x))$$

- c.f) 해쉬함수의 일방향성 :  $y = f(x)$ 에서,  $y$ 를 알 때  $x$ 를 계산할 수 없음

# 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

---

- 정의

- 매번 새로운 패스워드를 사용하여 인증을 하는 방식
- 기존의 사용자 아이디/암호를 사용하는 방식보다 안전
- 클라이언트와 서버 간에 대칭키를 공유 : 일회용 패스워드를 생성하기 위함

- 요구사항

- R1. 이전에 사용된 패스워드로부터 현재 사용할 패스워드를 제3자가 계산하는 것이 계산적으로 어려워야 한다.
- R2. 제시된 OTP 값은 사용자가 쉽게 읽을 수 있어야 하며, 사용자가 화면에 쉽게 입력할 수 있어야 한다.
- R3. 하드웨어적으로 구현이 경제적이어야 한다.

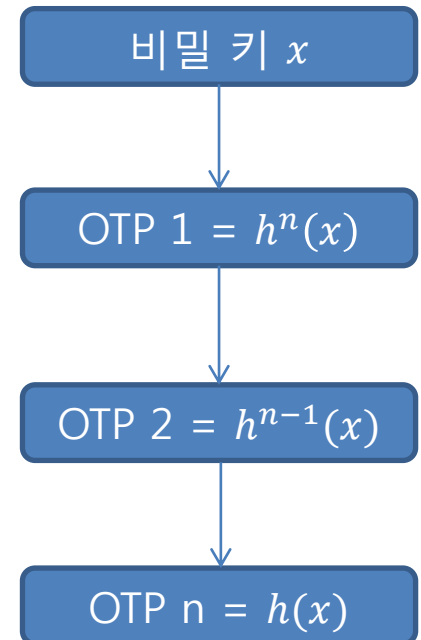
# 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

- 과정(S/KEY방식; RFC 2289에 정의)

- OTP 생성( $x$ 와  $n$ 은 클라이언트와 서버가 미리 합의)

- 1) 클라이언트에서 정한 임의의 비밀 키( $x$ )를 서버로 전송; 전송 후 삭제
- 2) 서버는 클라이언트로 받은 비밀키를 첫 값으로 사용, 해시 체인 방식으로 이전 결과 값에 대한 해시 값을 구하는 연산을  $n$ 번 수행
- 3) 생성된  $n$ 개의 OTP를 서버에 저장

$n$ 개의 OTP(비밀키는  $x$ ) =  $h(x), h(h(x)), h(h^2(x)), \dots, h(h^{n-1}(x))$



# 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

---

- 과정(S/KEY방식)

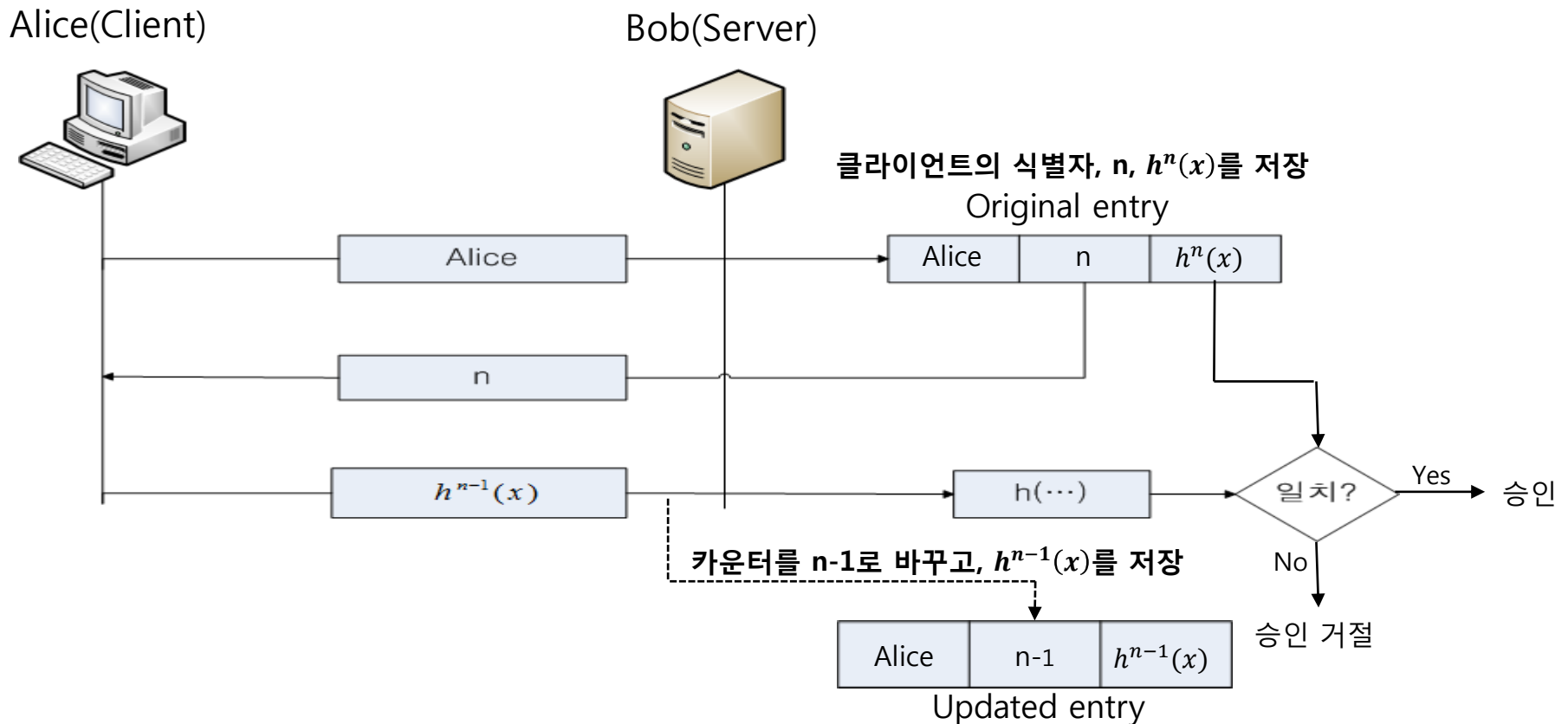
- 인증( $i$ 번째로 서버에 인증을 요구할 때)

- 1) 클라이언트에서 정한 비밀 키에 해시 함수를  $n-i$ 번 중첩 적용하여 서버로 전송
    - 2) 서버에서는 클라이언트로부터 받은 값에 해시 함수를 적용하여, 그 결과가 서버에 저장된  $n-i+1$ 번째 OTP와 일치하는지 검사
    - 3) 일치하면 인증 성공;  $n$ 값은 매번 접속이 있을 때마다 1씩 감소



# 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

- 과정(S/KEY방식) : 그림



# 응용 : 일회용 비밀번호(OTP)

---

- 특징

- 해시 체인의 길이  $n$ 이 유한적이므로 인증 횟수도 유한적 → 재설정(초기화)의 필요성
- 서버에 저장되어있는 OTP 목록이 유출될 경우 보안에 취약
- 함수는 MD4 또는 MD5 함수를 사용(input : 8byte, output : 8byte)
- 해시 체인의 특성으로 공격자가 만약  $i$ 번째 패스워드를 알고 있다고 해도,  $i+1$ 번째 패스워드를 알 수 없음

ex.  $n = 4$ ,  $s$  = 사용자가 정한 비밀 키,  $p(i)$ 를  $i$ 번째 패스워드라고 가정하면,

$$p(1) = h(h^3(x)), p(2) = h(h^2(x))$$