

Hash Based Signature(HBS)

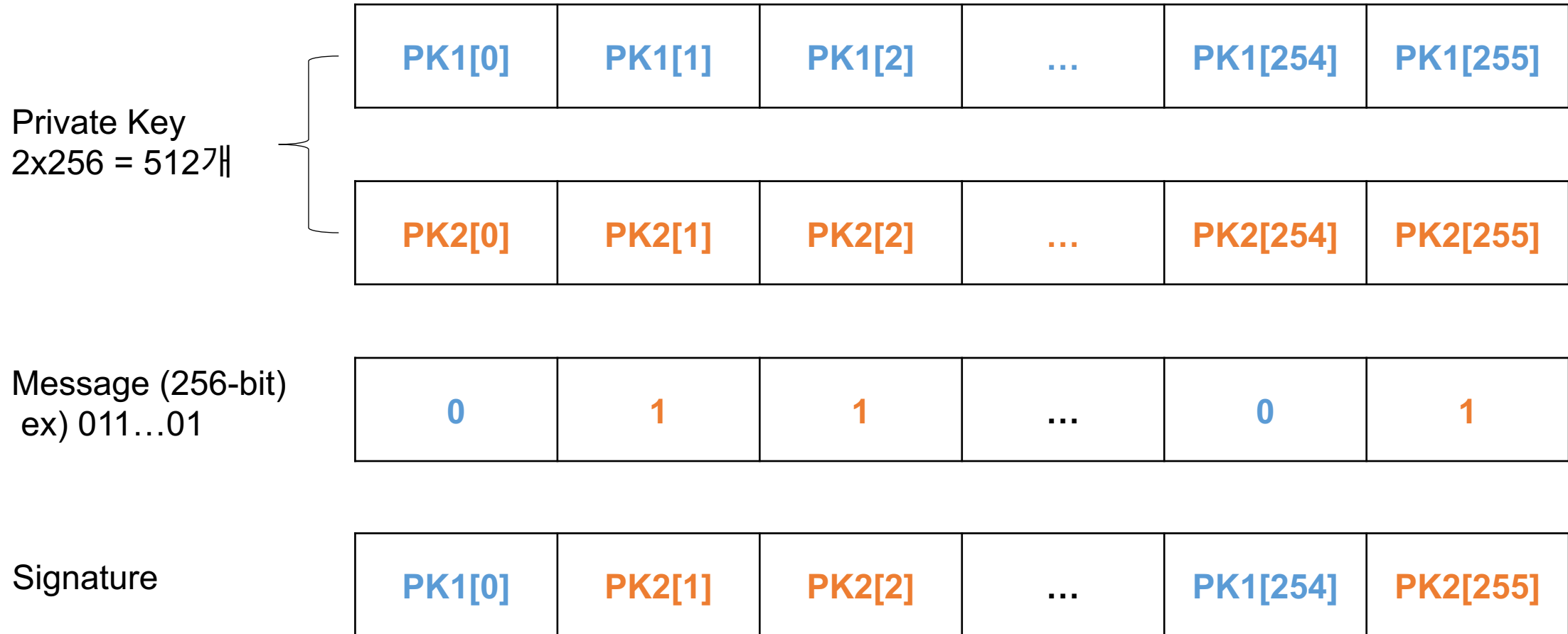
<https://youtu.be/atxRhDo5b6M>

Lamport Signature Scheme

- Lamport signature?
 - 일회성 서명으로 하나의 메시지에 안전하게 서명하는데 사용
 - 큰 해시 함수를 갖고 있어 RSA보다 안전
 - 메시지 크기에 비해 비밀키, 공개키, 서명 크기가 크다는 단점
 - 사용되지 않은 공개키는 공개되면 안 됨
- 키 생성
 - 개인키 : 256-bit 길이의 **256개의 랜덤값 쌍** 생성 ($2 \times 256 = 512$ 개)
 - 공개키 : SHA-256 등을 사용하여 256개의 개인키 쌍의 해시 값을 각각 구함
 - **256개의 개인키 쌍에 대한 해시 값 512개의 공개키 생성**

Lamport Signature Scheme

- 서명 생성



Lamport Signature Scheme

• 서명 검증

- 검증자가 올바른 서명(A의 서명)을 확인하기 위해서는 메시지의 해시값(256-bit) 구하기
- 메시지의 해시값을 이용해 A의 공개키 중 256개 선택
- A가 서명 생성한 것과 동일하게 생성
= A의 공개된 서명 값 256개에 대한 해시 값 (일치하면 서명은 올바른 것)

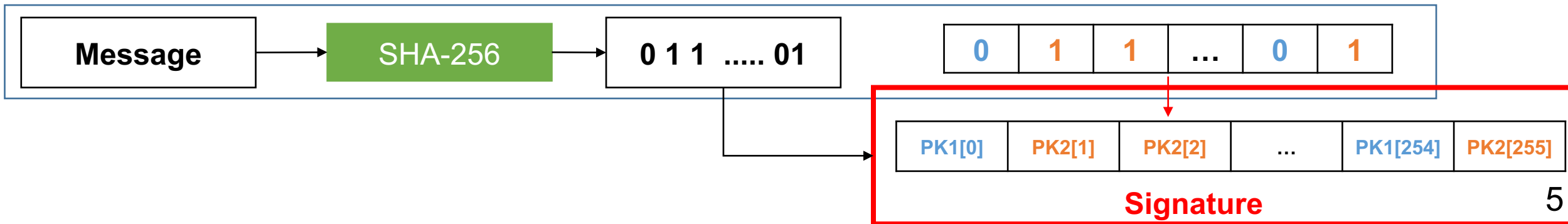
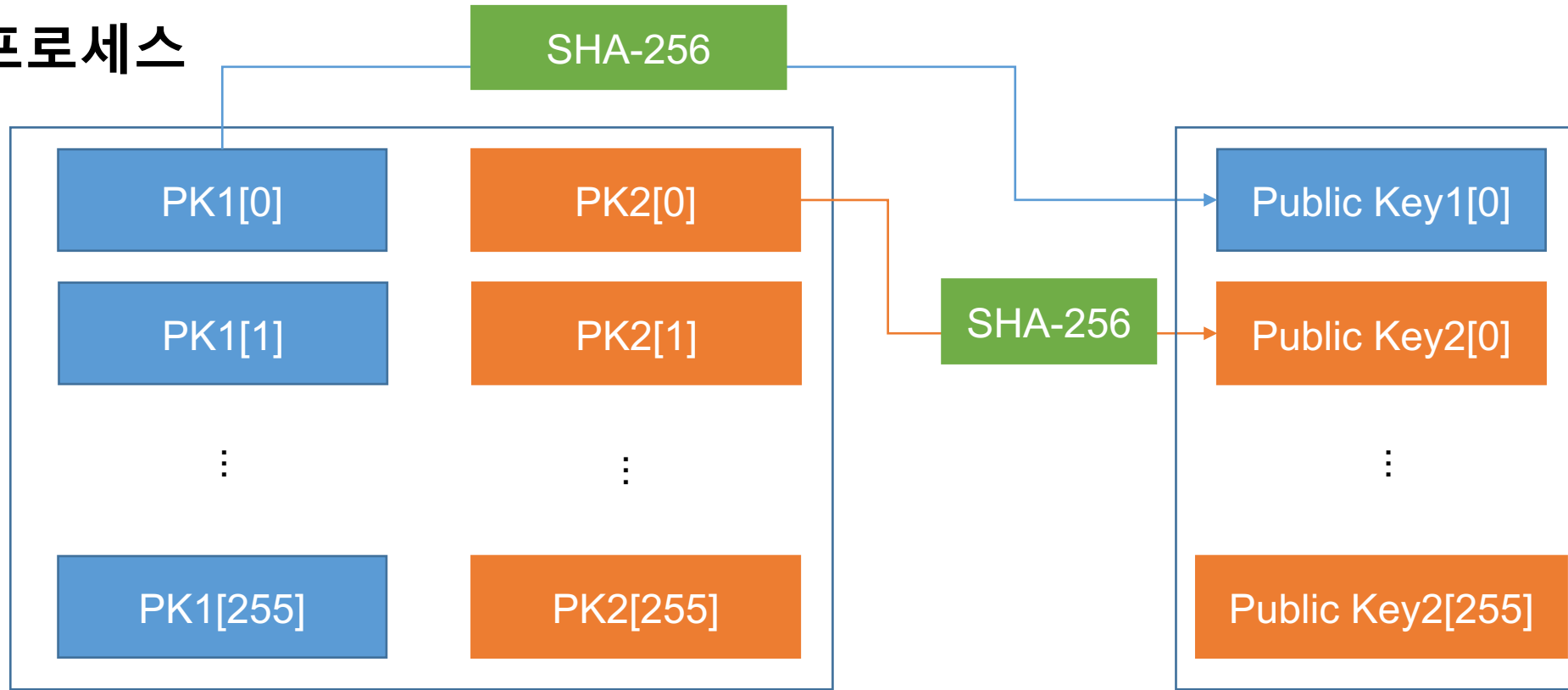
Message (256-bit)
ex) 011...01

0	1	1	...	0	1
---	---	---	-----	---	---

PubKey1 [0]	PubKey2 [1]	PubKey2 [2]	...	PubKey1 [254]	PubKey2 [255]
----------------	----------------	----------------	-----	------------------	------------------

Lamport Signature Scheme

- 전체 프로세스

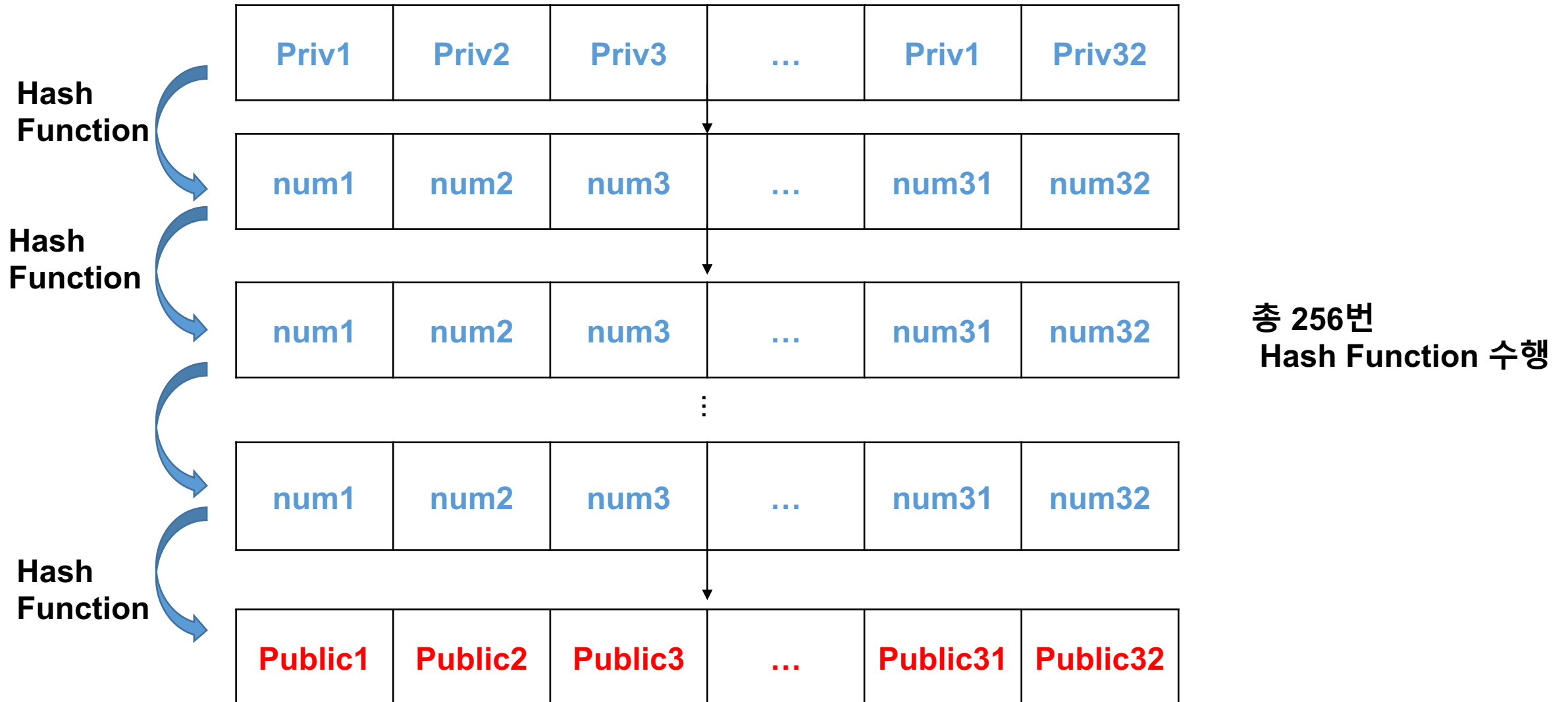


Winternitz Signature Scheme

- Lamport의 경우, 서명의 크기가 매우 크다는 단점
- 이를 보완하여, **메시지 다이제스트의 일부 비트를 동시에 서명하는 기법**
- 개인키 : 32개의 256-bit 생성
- 공개키 : 32개의 개인키 각각을 256번 해시
 - 32개의 256-bit 획득

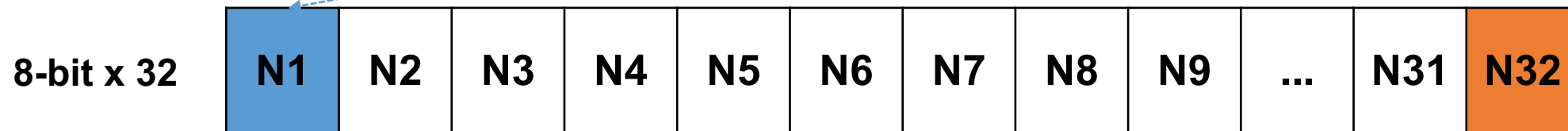
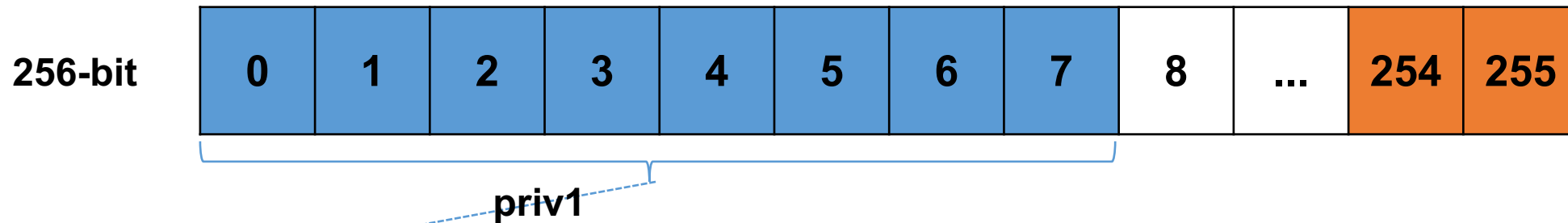
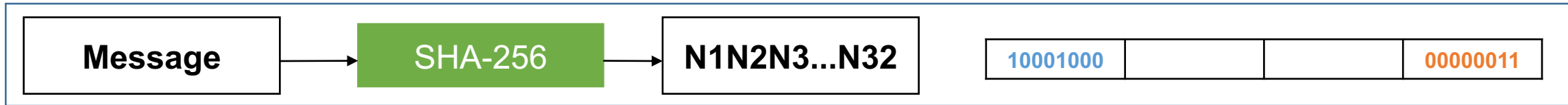
Winternitz Signature Scheme

• 키 생성

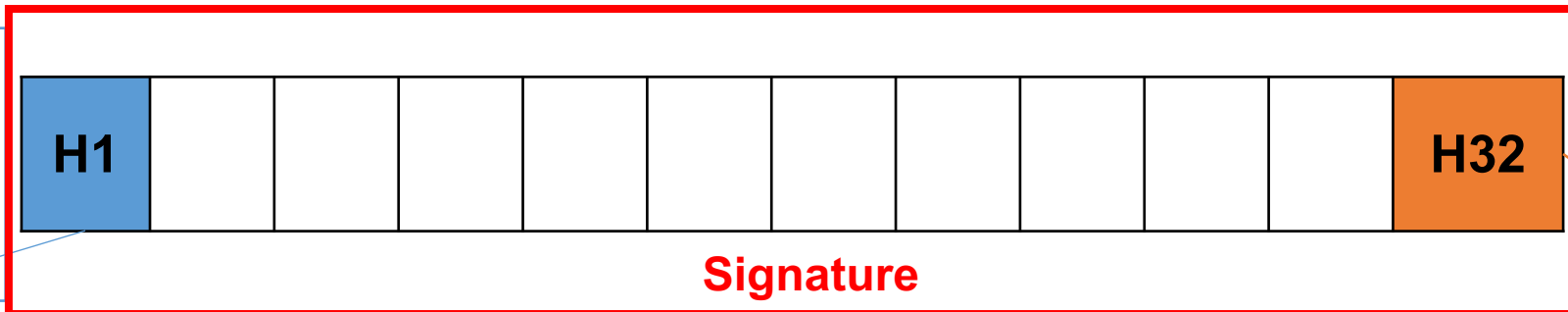


Winternitz Signature Scheme

• 서명 생성



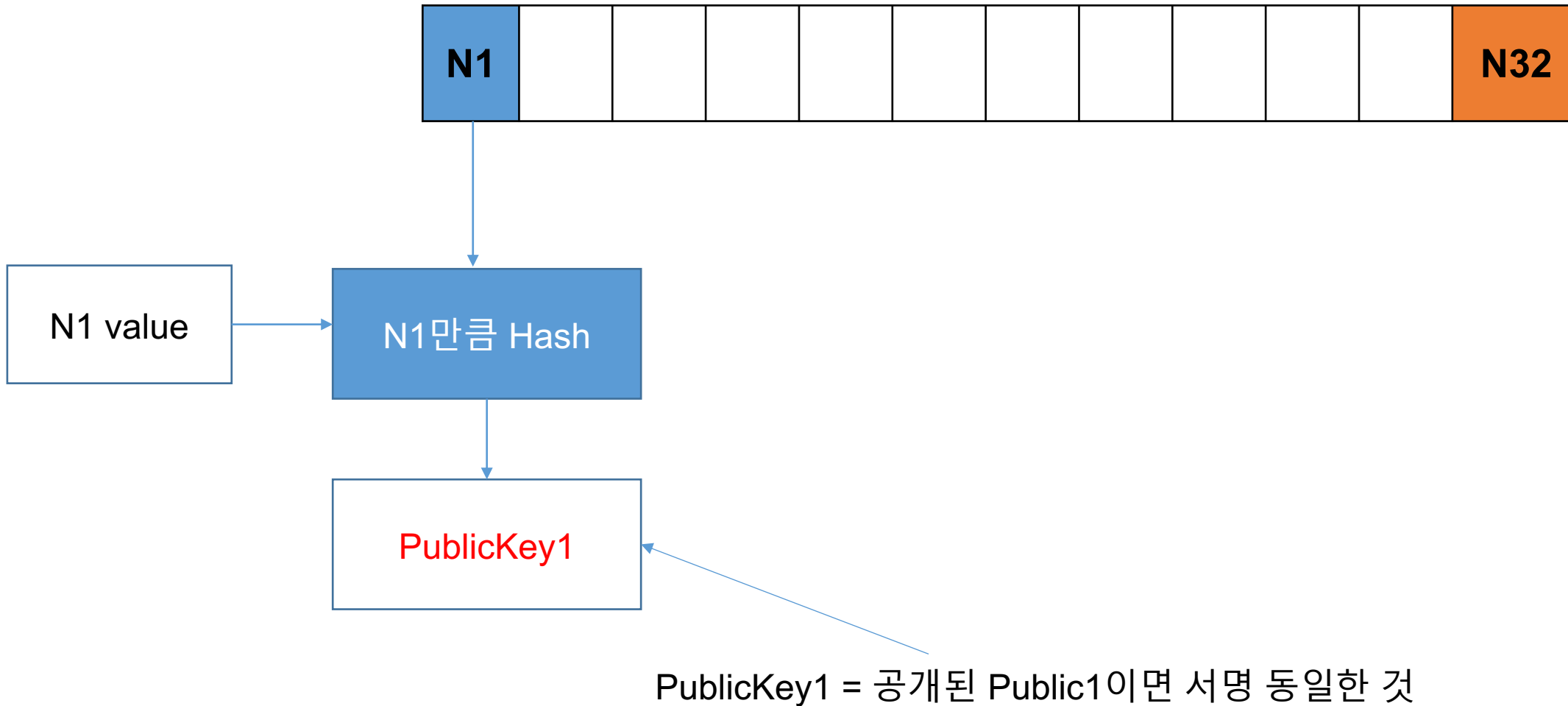
Hash : 256-N1 번
예)
N1 : 10001000 = 136
256-136 = 20
Hash : 20번



Hash : 256-N32 번
예)
N32 : 0000 0011 = 3
256-3 = 253
Hash : 253번

Winternitz Signature Scheme

- 서명 검증

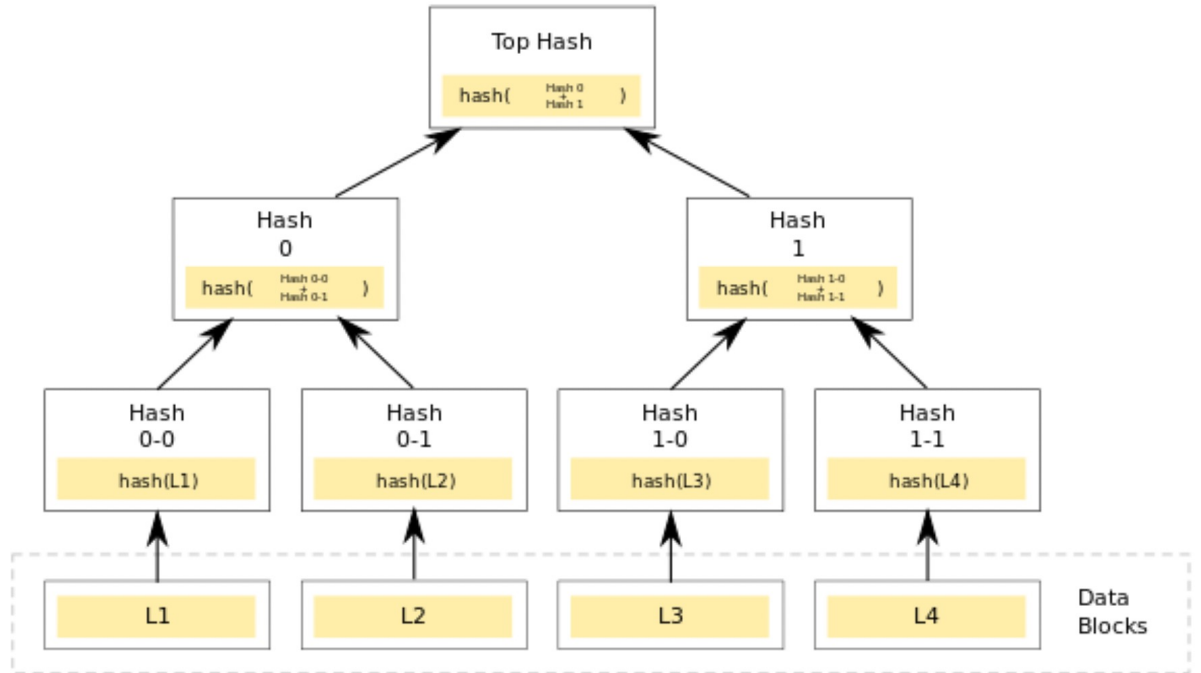


Merkle signature scheme

- DSA(Digital Signature Algorithm)이나 RSA와 같은 서명 알고리즘
- **Hash trees(= Merkel trees)와 one-time(Winternitz)기반 서명 기법**

Merkle Tree

- 머클 트리(= 해시 트리)
- Leap 노드 : data (L1, L2, L3, L4 ,,)
- 데이터 검증 방법
 - 루트 노드의 해시 값만 알면 가능
- 데이터 전체가 아니라 일부만 검증
 - 자식 노드 가운데 하나의 해시값 알면,
그 노드의 모든 자식 노드에 대한 데이터 검증 가능



Merkle signature scheme(MSS)

- 하나의 공개키로 제한된 메시지 서명 가능

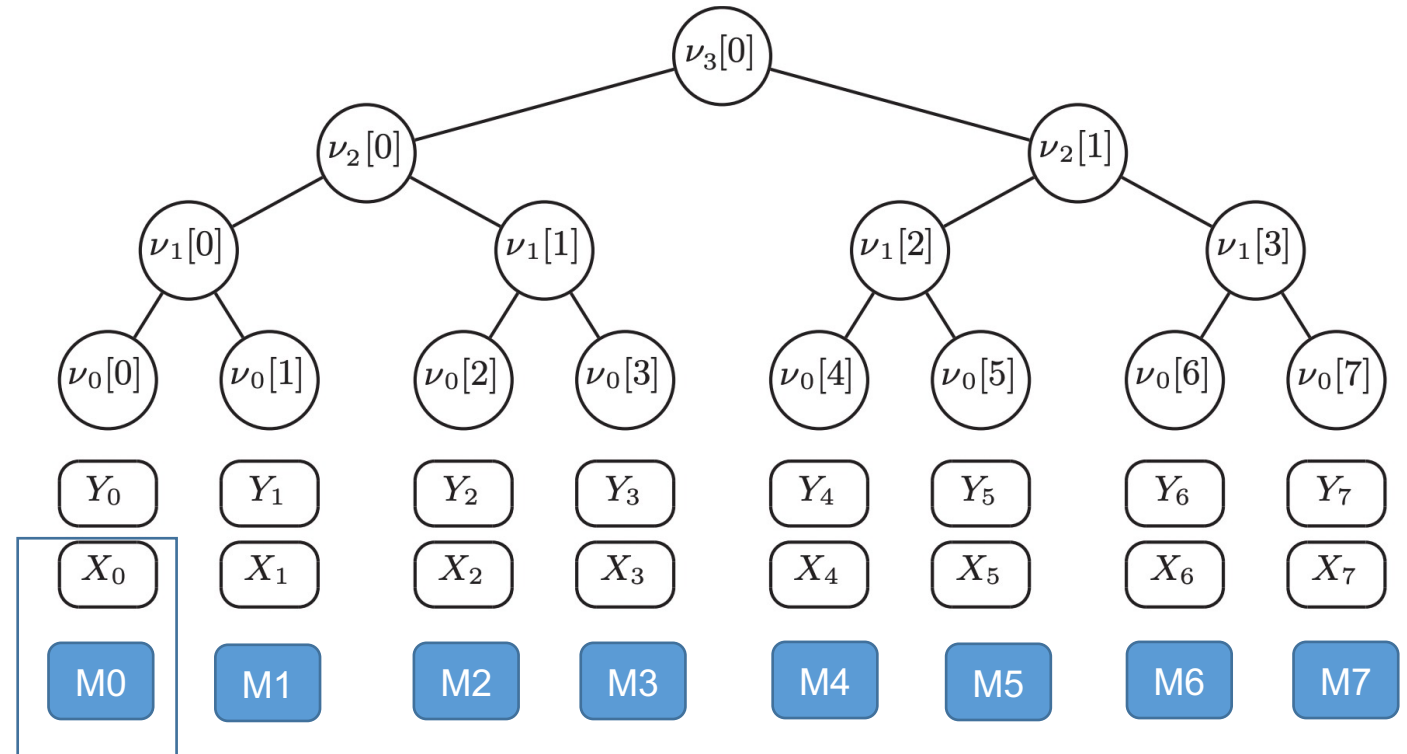
$$\nu_h[j] = g(\nu_{h-1}[2j] \parallel \nu_{h-1}[2j+1]), \quad 1 \leq h \leq H, 0 \leq j < 2^{H-h}.$$

- 가능한 메시지의 수 : 2^n

- 공개키 : 머클트리의 root 노드 존재

- 서명키(X), 검증키(Y): leaf 노드 존재

- Merkle 서명
 - One-time 서명 + 검증키



XMSS(eXtended Merkle Signature Scheme)

- 머클 트리와 기본 구조는 동일
- Stateful 방식
 - 서명을 하기 위해 비밀키 업데이트
 - 서명에 사용된 일회용 키의 상태를 저장하고 **절대 재사용되지 않게 관리**
- 기존 머클 트리
 - 두 자식 노드의 연결 값을 해시 함수에 넣는 방식으로 부모 노드 값 구하는 방법

XMSS(eXtended Merkle Signature Scheme)

- XMSS 트리

- 두 자식 노드의 연결 값을 해시 함수에 넣을 때 마다 각 레벨(H)의 고유한 랜덤 비트 마스크 값을 XOR하는 방식

$$\text{NODE}_{i,j} = h_K((\text{NODE}_{2i,j-1} \oplus b_{l,j}) || (\text{NODE}_{2i+1,j-1} \oplus b_{r,j}))$$

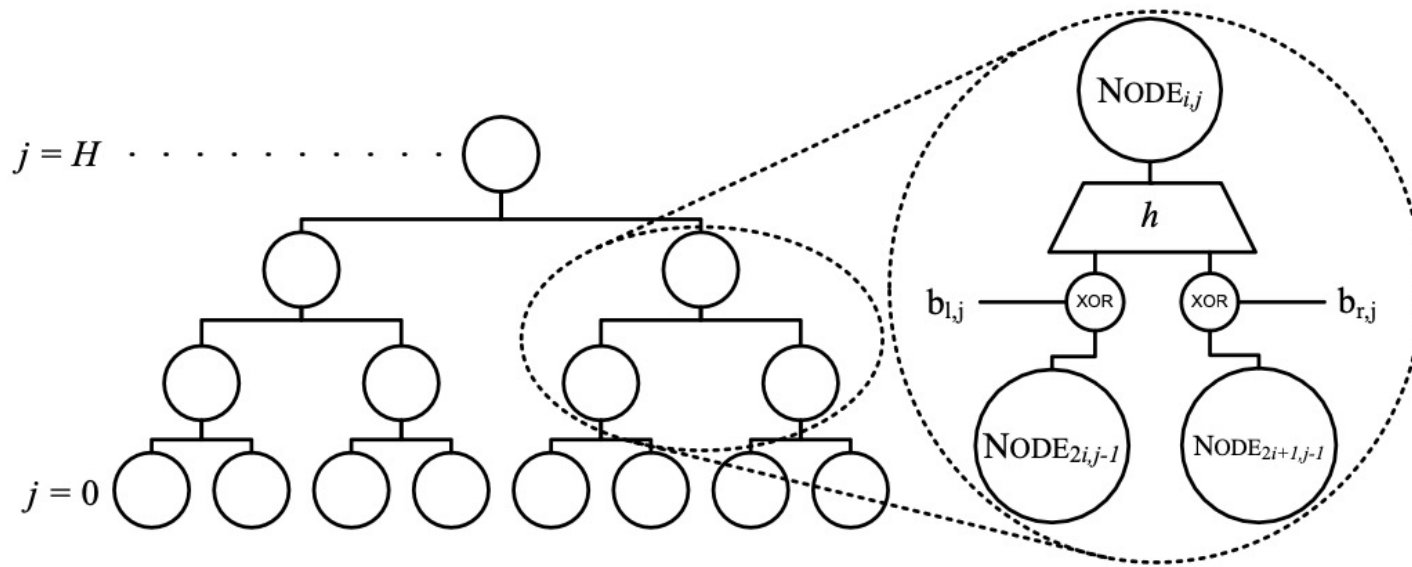


Fig. 1. The XMSS tree construction

[International Workshop on Post-Quantum Cryptography](#)

PQCrypto 2011: [Post-Quantum Cryptography](#) pp 117-129 | [Cite as](#)

**XMSS - A Practical Forward Secure Signature Scheme
Based on Minimal Security Assumptions**

Authors

[Authors and affiliations](#)

Johannes Buchmann, Erik Dahmen, Andreas Hülsing

Q & A