보안 관련

🚣 사람 🔝 도경원😝 성욱 백

SIGNAL PROTOCOL

• 강력한 전방 비밀성 (forward secrecy) 과 침해 후 보안성 (post-compromise security) 을 제공하는 현대적 메시징 암호화 프로토콜

-핵심 원리

- Identity Key Pair
 - 。 장기 키 쌍. 각 디바이스가 한 번 생성하여 안전하게 보관
- Signed PreKey
 - 중기 키 쌍. Identity Key로 서명된 공개키. 탈취되면 일정 기간만 유효
- One-time PreKey
 - 。 일회용 단기 키 쌍. 초기 핸드셰이크에만 사용
- PreKeyBundle
 - 。 위 세 가지 공개키와 사용자 등록 ID를 묶어 "처음 만날 때" 교환
- * 핸드셰이크란?
- ⇒단순히 첫 기 교환이 아니라, 그 교환을 통해 세션의 모든 향후 암호화·복호화 동작을 보장 **할 수 있는 초기 상태**를 만드는 일련의 과정
- PreKeyBundle 획득 → Diffie-Hellman 교환 → 초키 루트키 및 체인키 생성 →세션 레 코드 저장
- * Diffie-Hellman(DH)란?
 - 서로 비밀 채널 없이도 공통의 비밀값을 안전하게 생성
 - 공개된 숫자(p, g) 아래에서 각자 비밀 지수(a, b)를 선택해

 $A = g^a \bmod p, \quad B = g^b \bmod p$

두 공개값 A, B를 교환한 뒤,

Alice가 계산하는 공유 비밀 $s=B^a \bmod p$, Bob이 계산하는 공유 비밀 $s=A^b \bmod p$

이처럼 서로 다른 비밀 지수를 사용해도 결국 같은 값 $s=g^{ab} mod p$ 를 얻게 되는

키 교환 알고리즘입니다.

- Double Ratchet에서는 매 메시지 또는 주기마다 새로운 DH 키 쌍을 생성해 위 과정을 반복 → Forward Secrecy 강화
- * PreKeyBundle 플로우
 - A가 서버에 자신의 PreKeyBundle 업로드
 - B가 A에게 메시지 보낼 때, 서버로부터 A의 PreKeyBundle를 가져옴
 - B는
 - 자신의 DH 공개키 B_DH
 - o PreKeyBundle 내

SPK_A , $OPK_{A,i}$

(중기 키, 일회용 키)를 이용해 초기 DH 교환 수행

- A는 B의 첫 메시지 헤더에 포함된 B_DH로부터 대응 DH 연산 수행
- 이후 양측 모두 **SessionRecord**에 root key, chain key 등을 저장

Double Ratchet 메커니즘

Signal Protocol의 핵심은 두 가지 '래칫(ratchet)'을 번갈아 가며 돌리는 구조

Ratchet 종류	역할
Diffie-Hellman Ratchet	주기적으로 새로운 DH 키 쌍을 생성 → 루트 키(root key) 갱신
Symmetric-Key Ratchet	각 메시지마다 대칭키(chain key)로부터 메시지 키(message key) 파생

1. 초깃값 설정: PreKeyBundle 교환 → Root Key 초기화

- 래칫 종류: DH Ratchet (첫 핸드셰이크 단계)
- 동작:
 - 1. A의 PreKeyBundle(Identity PK, Signed PreKey, One-time PreKey)과 B의임시 DH 키 공개값 B_DH을 교환
 - 2. 각자 DH 연산을 통해 Root Key 생성

이 과정으로 "첫 번째" Root Key가 세션에 설정

2. 메시지 전송 시 래칫

2-a. (Optional) 새로운 DH 키 생성 → Root Key 갱신

- 래칫 종류: DH Ratchet
- 동작:
 - 1. 송신 측이 새 DH 키 쌍 생성
 - 2. 헤더에 새 공개키 포함
 - 3. 수신 측이 다시 DH 연산 → 새로운 Root Key 계산

이 DH 게이트웨이를 돌리는 순간마다 "루트 시크릿"이 안전하게 재갱 신

2-b. Chain Key → Message Key 파생 → AES-GCM 암호화+MAC

- 래칫 종류: Symmetric-Key Ratchet
- 동작:
- 1. 현재 Root Key로부터 **Chain Key** CK_0 생성 (KDF 수행)
- 2. 매 메시지마다

$$(CK_{i+1}, MK_i) = \text{KDF_chain}(CK_i)$$

- $CK_{i+1} = \mathrm{HMAC}(CK_i, 0x01)$
- $MK_i = \text{HMAC}(CK_i, 0x02)$
- 3. MK_i 로 $\mathbf{AES\text{-}GCM}$ 암호화 + \mathbf{GHASH} 기반 \mathbf{MAC} 생성 ightarrow Ciphertext

이 대칭 래칫은 "각 메시지마다 독립적인 대칭키"를 만들어서, 과거 키 노출 시에도 이후 메시지에는 영향 X

3. 수신 측 복호화

- DH Ratchet 적용: 헤더의 DH 공개키로 Root Key 갱신 (2-a)
- Symmetric Ratchet 적용: 자신의 Chain Key로 올바른 Message Key 파생 → 복호 화 (2-b)

결론

- PreKeyBundle 교환과 "새 DH 키" 주고받기가 DH Ratchet
- Chain Key(KDF)→Message Key 파생 후 AEAD 암호화가 Symmetric-Key Ratchet
- 따라서 "초기 핸드셰이크"부터 "메시지 암호화"까지의 전 과정을 **두 래칫이 협력**

libsignal-protocol-java 구조

Signal 팀에서 공개한 자바 구현체이며, 주요 클래스:

- KeyHelper : Identity Key, PreKey, SignedPreKey 생성
- SignalProtocolStore : 키·세션 상태 저장 인터페이스
- PreKeyBundle : 핸드셰이크용 키 묶음
- SessionBuilder : 초기 핸드셰이크 처리 (PreKeyBundle → 세션 레코드)
- SessionCipher : 실제 메시지 암호화/복호화

라이브러리가 Double Ratchet 모든 동작을 내부에서 처리해 주므로, 우리는

- 1. 키 생성 & 번들 교환
- 2. SessionBuilder.process()
- SessionCipher.encrypt()/decrypt()

만 호출해 주면됨

* AES-GCM이란?

4. AES-GCM (Authenticated Encryption)

AES-GCM은 **AEAD**(Authenticated Encryption with Associated Data) 모드:

- 1. Encryption (AES-CTR 기반)
 - 평문 블록을 Counter 값으로 암호화
 - Counter는 초기화 벡터(IV, nonce) + 블록 카운터로 구성
 - $Ciphertext = AES_CTR(MK, nonce, Plaintext)$
- 2. Authentication (GHASH 기반 MAC)
 - 추가 데이터(헤더), 암호문, nonce를 GHASH 알고리즘으로 해싱
 - 최종적으로 128-bit 태그(tag)를 생성
 - 수신 측이 동일 과정을 거쳐 태그 비교 → 변조 여부 검증
- 3. 메시지 패키지

- nonce: 재사용 금지(랜덤 또는 카운터 기반)
- tag: MAC, 수신 측이 올바른 키로만 검증 가능

AEAD 덕분에 **기밀성**(암호화)과 **무결성**(MAC)이 동시에 보장됩니다.

MAC (Message Authentication Code)

- 목적: 메시지가 전송 도중 변조되지 않았음을 검증
- GCM^QI MAC: GHASH
 - 1. 블록 암호키 $H = AES(K, 0^{128})$ 계산
 - 2. GHASH: H를 해시 키로 쓰고 데이터 블록들을 ${
 m GF}(2^{128})$ 필드에서 선형 연산
 - 3. 결과값 + 길이 정보를 AES-CTR로 암호화하여 최종 128-bit 태그

검증: 수신 측이 동일 키로 태그를 재생성 → 원본 태그와 비교

🔎 전체 흐름 정리

- 1. 앱 시작 → CryptoManager.initialize()
- 2. GATT 서버 오픈 → 다른 노드로부터 쓰기 요청 대기
- 3. BLE 스캔 → 주변 노드 자동 연결
- 4. **메시지 전송** 시.
 - CryptoManager.encrypt() → JSON 포맷으로 래핑 → GATT Write
- 5. 중간 노드 수신 \rightarrow 복호화 없이 바로 forward() \rightarrow 다음으로 전달
- 6. 최종 수신 노드면 복호화 후 비즈니스 로직 처리

개념	기능/방식
DH (Diffie- Hellman)	공개키 교환으로 공유 비밀 생성 (forward secrecy)
PreKeyBundle	오프라인 키 교환을 위한 사전 공개키 묶음 (Identity, SignedPreKey, One-time)
Chain Key	KDF로부터 메시지 키 파생 → 각 메시지마다 독립 키 제공
AES-GCM	AES-CTR 암호화 + GHASH MAC 으로 기밀성·무결성 보장
MAC (GHASH 태그)	변조 검증용 태그, 수신 측 재검증 → 인증 실패 시 폐기

Signal Protocol에서의 KDF

3-1. Root Key → Chain Key

• DH Ratchet 결과물인 루트 키(RK)를 **HMAC 기반 KDF**에 넣어서

CK0 = KDF_root(RK, "Chain")

3-2. Chain Key → 다음 Chain Key + Message Key

• Symmetric-Key Ratchet 단계에서는 매 메시지마다

 $CK_{n+1} = HMAC(CK_n, 0x01)$ $MK_n = HMAC(CK_n, 0x02)$

와 같은 단순 HMAC-KDF 구조를 씁니다.

- 0x01, 0x02 는 구분자(label) 역할
- 。 이렇게 하면 메시지 순서와 무관하게 각 MK_n 을 독립적으로 복원할 수 있고, 과거 CK나 MK 노출 시 이후 키는 안전하게 지킬 수 있습니다.

🐸 1. 신분증명 (Identity Key)

• 비유: 편지를 보낼 때 내 얼굴이 찍힌 신분증

• **역할**: "이 편지는 진짜 나가 보낸 거야" 라고 증명

🔐 2. 미리 준비된 잠금장치들 (PreKeyBundle)

- 비유: 우체국에 맡겨 둔 여러 개의 잠금장치(자물쇠)
 - 。 중간용 자물쇠(관리자 서명된 Signed PreKey)
 - 일회용 자물쇠(One-time PreKey)
- 역할: 상대가 오프라인이더라도, 이 자물쇠를 가져다 쓸 수 있게 함

🤝 3. 첫 손잡이 – 핸드셰이크

1. 사전 준비

• A(수신자)는 우체국(서버)에 자물쇠 묶음(PreKeyBundle)을 보관

2. 비밀 약속

• B(송신자)는 A의 자물쇠 하나를 꺼내 와서 내 손잡이용 열쇠(임시 DH 키)를 만들어 헤더에 붙임

3. 공동 비밀 생성

• A는 B가 붙여 보낸 열쇠를 받아서, 자기 자물쇠와 맞춰 보고 동일한 공동 비밀값 (shared secret) 을 생성

4. 첫 상태 저장

• 이 순간이 "첫 번째 약속(루트키)"이고, 이후 편지 교환의 기준점이 됨

② 4. 편지마다 바뀌는 자물쇠 (Double Ratchet)

A. 새로운 자물쇠 교환 – DH Ratchet

- 매번 "오늘의 자물쇠"를 새로 만들어 서로 주고받으면
- **누가 보면 과거 약속은 몰라도, 지금 약속만 알고 있겠죠?** → 전방 비밀성

B. 자물쇠에서 새 열쇠 꺼내기 – Symmetric Ratchet

- 각 편지마다
 - 1. 가장 최근 자물쇠에서 **다음 열쇠(chain key)** 를 뽑고
 - 2. 그 열쇠 하나를 실제 편지 봉인(message key) 에 사용

• 편지마다 다른 열쇠를 쓰니까, 하나 열쇠가 유출돼도 다른 편지는 안전

🔑 5. 봉인과 인증 – AES-GCM

- 봉인(AES-CTR): 메시지를 감싸는 밀봉 포장
- 인증(GHASH-MAC): 포장을 뜯어보지 않았는지 확인하는 씰(seal)
- 이 두 가지를 합쳐서 **AEAD**라고 부르고, "봉인과 씰이 모두 동일해야만 열어볼 수" 있게 해 줍니다.

🌃 전체 흐름

[준비] A → 서버에 자물쇠 묶음(PreKeyBundle) 보관 [핸드셰이크] B → A 자물쇠로 첫 열쇠 교환 → 공동 비밀 생성 → 루트키 설정 [편지1] B → 루트키→체인키→메시지키 뽑아 봉인 → A가 같은 방식으로 열어보기 [편지2] (옵션) 새 자물쇠 교환 → 새로운 루트키 → 다시 체인키 뽑아 봉인 → 복호화

- 핸드셰이크: 첫 번째 안전한 약속
- DH Ratchet: 새 자물쇠 주고받기
- Symmetric Ratchet: 자물쇠 하나에서 매번 다른 열쇠 꺼내 쓰기
- AES-GCM: 편지 봉인 + 무결성 검증

내 프로젝트에 X3DH가 적합할까?

- 장점
 - **비동기성**: 수신자가 오프라인일 때에도(예: 전원이 꺼져 있거나 범위 밖이어도)
 - 송신자는 PreKeyBundle만 있으면 언제든 첫 메시지를 암호화해 보낼 수 있습니다.
 - **메시지 지연 허용**: 메시지가 중간 노드에 잠시 머물러도, 나중에 수신자가 돌아오면 복호화 가능
- 단점

• 인프라 필요: PreKeyBundle(IdentityPK, SignedPreKey, One-timePreKey)을

- 중앙 서버나 Mesh 내 분산 저장소(또는 BLE 광고 패킷/GATT 통해 주기적 배포) 같은 방식으로
- **안전하게** 배포·갱신할 수 있는 메커니즘이 있어야 합니다.
- **오버헤드**: 추가 DH 연산(총 3~4회)과 PreKeyBundle 교환으로 인한 코드·데이터 복잡도 증가

EX)

1. 초기화 & 키 생성

```
object CryptoManager {
    private lateinit var store: SignalProtocolStore
    private lateinit var identity: IdentityKeyPair
    private var registrationId: Int = 0

fun initialize(context: Context) {
        // In-Memory 스토어 생성 (실제론 영구 저장소 필요)
        store = InMemorySignalProtocolStore()
        // 장기 Identity 키 쌍 생성
        identity = KeyHelper.generateIdentityKeyPair()
        // registrationId 생성
        registrationId = KeyHelper.generateRegistrationId(false)
    }
    ...
}
```

- IdentityKeyPair: Signal Protocol의 장기 키. 앱 당 한 번만 생성해서 보관
- **SignalProtocolStore**: 키·세션 상태 보관소. 내부적으로 각종 SessionRecord , PreKeyRecord 등을 저장

여기까지가 "누굴 만나든 사용할 내 키(material)"을 세팅하는 단

2. PreKeyBundle 생성 (핸드셰이크 준비)

```
fun generatePreKeys(): PreKeyBundle {
  val preKeyld = 1
  val signedPreKeyId = 1
  // One-time PreKey (일회용 단기 키)
  val preKeyPair = KeyHelper.generatePreKey(preKeyId)
  // Signed PreKey (중기 키, identity 키로 서명됨)
  val signedPreKeyPair = KeyHelper.generateSignedPreKey(identity, signe
dPreKeyId)
  return PreKeyBundle(
    registrationId,
                      // 내 registration ID
    1,
                   // 내 기기 ID (subdevice)
    preKeyPair.id,
                        // One-time PreKey ID
    preKeyPair.keyPair.publicKey,
    signedPreKeyId,
                          // Signed PreKey ID
    signedPreKeyPair.keyPair.publicKey,
    signedPreKeyPair.signature,
    identity.publicKey // Identity 공개키
  )
}
```

- PreKeyBundle: 초기 핸드셰이크에 사용되는 공개키 묶음.
- 서버나 안전 채널을 통해 상대방에게 전달 → "첫 키 교환"의 재료가 됨.

3. 암호화: encrypt(...)

```
fun encrypt(remoteAddress: SignalProtocolAddress, plain: ByteArray): Ciph ertextMessage {
    // 1) 초기 DH Ratchet: 첫 메시지 전 세션 초기화
    val builder = SessionBuilder(store, remoteAddress)
    builder.process(generatePreKeys())
```

```
// 2) 메시지 암호화 & Symmetric Ratchet
val cipher = SessionCipher(store, remoteAddress)
return cipher.encrypt(plain)
}
```

1. SessionBuilder.process(generatePreKeys())

- 내부적으로
 - o PreKeyBundle 에 담긴 Signed PreKey, One-time PreKey와 나의 identity key로 DH 연산
 - 그 결과로 root key를 초기화
- 이 순간이 **DH Ratchet**의 핵심: 첫 번째 shared secret을 만들고, 이후 대칭 래칫을 위해 "시작점"을 설정합니다.

2. SessionCipher.encrypt(plain)

- Symmetric-Key Ratchet
 - o root key → KDF → chain key 생성
 - o Chain key → 다시 KDF → 이번 메시지의 message key 파생
- AES-GCM AEAD 암호화
 - o message key 를 AES-GCM의 키로 써서 plain 을 암호화
 - 암호문에 무결성 검사용 MAC(tag)을 자동으로 붙여줌
- 반환값인 CiphertextMessage 안에
 - 。 헤더(Header: DH 공개키, 메시지 인덱스...)
 - 암호문(ciphertext) + MAC(tag)가 모두 담깁니다.

4. 복호화: decrypt(...)

fun decrypt(remoteAddress: SignalProtocolAddress, msg: CiphertextMessa ge): ByteArray {

```
val cipher = SessionCipher(store, remoteAddress)
return when (msg) {
    is PreKeySignalMessage → cipher.decrypt(msg) // 첫 메시지
    is SignalMessage → cipher.decrypt(msg) // 후속 메시지
    else → throw IllegalArgumentException("Unknown message
type")
  }
}
```

1. 헤더에서 DH 공개키 읽기

- PreKeySignalMessage 인 경우:
 - 。 헤더에 담긴 상대방의 임시 DH 공개키를 꺼내
 - 나의 대응 DH 비밀키로 두 번째 DH 연산 ⇒ root key 갱신
- SignalMessage 인 경우:
 - Symmetric-Key Ratchet만 적용 (이미 root key 준비됨)

2. Symmetric-Key Ratchet & AEAD 복호화

- 체인 키를 통해 올바른 message key 를 파생
- AES-GCM 복호화:
 - 암호문 + 태그를 넣고, MAC 검증에 성공해야 복호화 진행
- 결과는 ByteArray(평문)

전체 호출 흐름 예시

```
// 송신 측
val addr = SignalProtocolAddress("DEVICE_B", 1)
val cipherMsg = CryptoManager.encrypt(addr, "Hello, BLE Mesh!".toByteAr ray())

// 네트워크 전송 → 중간 노드들 포워딩 (암호 해제 불가)

// 수신 측
val decryptBytes = CryptoManager.decrypt(addr, cipherMsg)
```

val text = String(decryptBytes) // "Hello, BLE Mesh!"

- **송신**: encrypt() 안에서
 - 。 ① DH Ratchet (최초 root key)
 - 2 Symmetric Ratchet (message key)
 - 。 ③ AES-GCM 암호화 + MAC 태그
- **수신**: decrypt() 안에서
 - ∘ ① 헤더의 DH 공개키로 DH Ratchet (root key 갱신)
 - 。 ② Symmetric Ratchet (message key 파생)
 - 。 ③ AES-GCM 복호화 + MAC 검증