

HybriLink：融合对称密码与公钥密码的可验证安全信息传输系统

作者：NeuroSaki987

日期：2026-01-11

摘要

本文提出并实现一个面向点对点信息传输的混合密码系统 HybriLink。系统在握手阶段利用公钥密码完成身份认证与会话密钥协商，在数据阶段使用对称认证加密（AEAD）提供高吞吐的机密性与完整性保护。为降低单一会话密钥长期使用带来的风险，HybriLink 在数据通道中引入简化的对称链式密钥演进（symmetric-key ratchet），实现“每消息一把密钥”。此外，本文提出一个更偏工程落地的原创要点：将握手 transcript 绑定到密钥派生（Transcript-Bound Key Schedule, TBKS），使派生出的会话密钥显式绑定协商上下文，降低跨协议复用与降级误配造成的风险。论文给出协议消息格式、密钥派生、重放保护、安全性分析以及 Python 工程实现与测试。

关键词：混合加密；X25519；Ed25519；HKDF；AES-GCM；前向安全；密钥演进

1 引言

在不可信网络上进行信息传输时，攻击者可能被动窃听或主动篡改数据。工程上常用的解决思路是混合加密：用公钥密码在会话建立阶段进行认证与密钥交换，用对称密码在会话数据阶段进行高速加密。TLS 1.3 是该范式的典型代表 [1]。

HybriLink 的目标是提供一个工程可运行且结构清晰的端到端加密传输系统。

2 相关工作

- TLS 1.3：基于（EC）DHE 建立共享秘密，提供前向安全，使用签名/证书体系认证服务器 [1]。

- SSH 传输层：通过密钥交换协商会话密钥，并使用对称加密与完整性校验保护连接 [7]。

- Signal Double Ratchet：在消息系统中通过对称 ratchet 与 DH ratchet 组合提供更强的安全性属性（如 post-compromise security）[6]。

HybriLink 并不替代上述成熟协议；它更接近“可学习、可移植”的原型，用于展示混合结构的核心机制。

3 威胁模型与安全需求

假设攻击者具备以下能力：

- 被动监听：读取链路上全部数据；
- 主动攻击：篡改、插入、重放、丢弃数据帧（典型 Dolev-Yao 网络模型）。

系统安全需求：

- 机密性：未持有会话密钥者无法得到明文；
- 完整性：篡改应被检测；
- 认证：客户端可验证“对端确为预期服务器”（防止 MitM）；
- 有限前向安全：链密钥推进后，泄露当前链密钥不应解密历史消息。

4 系统架构概述

HybriLink 由两部分构成：

1) 握手层（Public-Key Handshake）

- 双方生成临时 X25519 密钥对并执行 ECDH [2]；
- 服务器使用长期 Ed25519 身份密钥对握手字段签名 [3]；
- 使用 HKDF-SHA256 派生会话 master key 与双向链密钥 [4]。

2) 记录层（Symmetric Record Layer）

- 每帧都采用 length-prefix framing（4B 长度 + payload）；
- 数据加解密采用 AES-256-GCM（AEAD）[5]；
- 每条消息使用对称 ratchet 推导独立 message key，随后推进 chain key。

5 协议设计

5.1 密钥材料

- 服务器长期身份密钥：Ed25519 私钥（服务器保存），公钥通过“预置/证书/指纹”方式交付客户端。
- 会话临时密钥：X25519 临时密钥对，按连接/会话生成并只使用一次。

5.2 消息格式

5.2.1 ClientHello

字段（固定长度）：

- type=1 (1B)
- version (1B)

- suite (1B)
- client_nonce (16B)
- client_eph_pub (32B, X25519)

5.2.2 ServerHello

字段:

- type=2 (1B)
- version (1B)
- suite (1B)
- server_nonce (16B)
- server_eph_pub (32B, X25519)
- sig_len (2B) + signature (Ed25519)

签名覆盖:

- tbs = ClientHello || ServerHello_without_signature
- signature = Sign_ed25519(server_id_priv, tbs)

客户端验证:

- Verify_ed25519(server_id_pub, signature, tbs)

该设计确保中间人无法替换 server_eph_pub, 否则签名验证失败。

5.3 原创要点: TBKS (Transcript-Bound Key Schedule)

TBKS 的核心思想是: 将握手 transcript (包含双方 hello 与签名) 纳入密钥派生的上下文绑定。

- 让会话密钥“绑定”已协商的版本、套件、随机数与临时公钥;
- 降低跨协议/跨上下文复用共享秘密时的误配风险;
- 为未来扩展 (算法协商、KEM 混合等) 提供稳定的 key schedule 框架。

定义:

- transcript = tbs || signature
- salt = SHA256(transcript)
- IKM = ECDH_shared || client_nonce || server_nonce
- master = HKDF(IKM, salt, info="hybrilink|master", 32B)
- CK_c2s = HKDF-Expand(master, info="hybrilink|ck|c2s", 32B)

- $CK_{s2c} = \text{HKDF-Expand}(\text{master}, \text{info} = \text{"hybrilink|ck|s2c"}, 32\text{B})$
- $\text{session_id} = \text{SHA256}(\text{"hybrilink|sid"} \parallel \text{transcript})[0:16]$

5.4 记录层与 AEAD

DataRecord payload:

- type=3 (1B)
- session_id (16B)
- counter (8B, u64)
- flags (1B)
- ciphertext (变长, 含 GCM tag)

AEAD 设计:

- $\text{aad} = \text{flags} \parallel \text{session_id} \parallel \text{counter}$
- $\text{nonce}(12\text{B}) = \text{session_id}[0:4] \parallel \text{counter}(8\text{B})$
- $\text{key} = \text{message_key}$ (来自对称 ratchet)

5.5 对称 ratchet (每消息密钥)

每方向维护链密钥 CK_i :

- $MK_i = \text{HMAC-SHA256}(CK_i, \text{"msg"} \parallel i)$
- $CK_{i+1} = \text{HMAC-SHA256}(CK_i, \text{"ck"} \parallel i)$

性质:

- 若攻击者在时刻 t 获得 CK_t , 则无法回推 CK_{t-1} , 因此历史消息密钥更难被回溯;
- 但攻击者可计算未来链密钥, 因此不具备完整 post-compromise security (需引入 DH ratchet 才可增强)。

5.6 重放与乱序

原型实现采用严格顺序:

- 接收端要求 $\text{record.counter} = \text{期望 counter}$, 否则拒绝。

生产级实现建议:

- 维护滑动窗口 (replay window);
- 缓存 skipped keys (适配乱序与丢包);
- 根据字节数/时间触发 DH rekey 或 KeyUpdate。

6 安全性分析（要点）

6.1 机密性与完整性

在随机数与 nonce 使用正确的前提下，AES-GCM 提供认证加密，能同时保证机密性与完整性 [5]。

6.2 抗中间人

服务器签名覆盖双方 hello 字段。攻击者若替换临时公钥将导致签名验证失败，从而无法诱导客户端导出攻击者可控的会话密钥 [3]。

6.3 前向安全

会话共享秘密基于 X25519 临时密钥交换 [2]，并结合对称 ratchet 的单向推进，使得在“密钥推进后泄露”的情况下，历史消息更难被解密。

6.4 实现风险与工程注意事项

- nonce 复用：AES-GCM 对同一 key 的 nonce 复用极其敏感 [5]。本方案每条消息使用独立 key，但仍建议在工程上坚持 nonce 唯一的编码规范。
- 随机数质量：client_nonce/server_nonce 与临时密钥必须来自安全 RNG。
- 密钥托管：服务器 Ed25519 私钥必须妥善保护；客户端必须以可信方式获得服务器公钥（预置/证书/TOFU 等）。

7 工程实现与复现实验

7.1 代码结构

- src/hybrilink/crypto.py: X25519/Ed25519/HKDF/AESGCM + ratchet
- src/hybrilink/handshake.py: 握手流程
- src/hybrilink/channel.py: 数据加解密通道
- src/hybrilink/server.py 与 client.py: 可运行 demo
- tests/: 单元测试

7.2 运行方式

- 1) 生成密钥: `python -m hybrilink.gen_keys --outdir keys`
- 2) 启动服务器: `python -m hybrilink.server --server-ed25519 keys/server_ed25519.pem`
- 3) 启动客户端: `python -m hybrilink.client --server-ed25519-pub keys/server_ed25519_pub.pem --message "hello"`

8 结论与未来工作

HybriLink 以“可验证、可运行、可扩展”为设计主线，展示了混合密码结构在传输系统中的工程落地方式，并通过 TBKS 将会话密钥与握手上下文绑定，增强协议层面的防误用能力。未来可扩展方向包括：

- 引入 DH ratchet（参考 Double Ratchet）以提升 post-compromise security [6]；
- 引入后量子 KEM 并与 ECDH 混合（hybrid PQ）；
- 支持乱序/丢包/多路复用与更完善的错误处理；
- 与现有框架（Noise/TLS）对比评测。

参考文献

- [1] RFC 8446: The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.3.
- [2] RFC 7748: Elliptic Curves for Security (X25519).
- [3] RFC 8032: Edwards-Curve Digital Signature Algorithm (EdDSA).
- [4] RFC 5869: HMAC-based Extract-and-Expand Key Derivation Function (HKDF).
- [5] NIST SP 800-38D: Recommendation for Block Cipher Modes of Operation: GCM and GMAC.
- [6] Signal Specifications: The Double Ratchet Algorithm.
- [7] RFC 4253: The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol.