可证明安全 - 1. 前言

钱宸

网络空间安全学院 山东大学

2025 年 9 月 14 日

Contents

1. 背景

2. 密码学的形式化标记

3. Needham Schnroeder 密钥交换

背景

形式化证明与密码学

密码学的形式化标记

形式化标记

- A, B: 用户 A, B
- A → B: 用户 A 向用户 B 发送消息
- pk(A), sk(A): 用户 A 的公钥和私钥
- $[pk(A)]_x^a$: 对消息 x 使用用户 A 的公钥进行加密
- $\langle x,y \rangle$: 有序对 (x,y), 表示元素之间的简单连接

Needham Schnroeder 密钥交换

密钥交换 (简略) [Needham and Schroeder, 1978]

- 1. $A \rightarrow B$: $[\![\langle A, N_A \rangle]\!]_{pk(B)}^a$
- $2. \quad \mathsf{B} \to \mathsf{A}: \quad [\![\langle \mathsf{B}, \mathsf{N}_\mathsf{B} \rangle]\!]^{\mathsf{a}}_{\mathsf{pk}(\mathsf{A})}$
- $3. \quad \mathsf{A} \to \mathsf{B} : \quad [\![N_b]\!]^{\mathsf{a}}_{\mathsf{pk}(\mathsf{B})}$

协议执行

- 1. 用户 A 向用户 B 发送加密消息 $[(A, N_A)]_{pk(B)}^a$, 其中 N_A 是用户 A 生成的随机数.
- 2. 用户 B 向用户 A 发送加密消息 $[(N_A, N_B)]_{pk(A)}^a$, 其中 N_B 是用户 B 生成的随机数.
- 3. 用户 A 向用户 B 发送加密的消息 $[N_B]^a_{pk(B)}$, 以证明自己是通信的发起者.

更严格的交互说明

并行运行与攻击

- 协议实际运行在并行环境中, 可能会有多个实例同时进行.
- 用变量 x,y,z 来指代接收到, 但是无法验证的消息.
- 在并行环境中, 是否存在攻击?

Lowe's 中间人攻击 [Lowe, 1998]

Lowe's 中间人攻击

- C 对 A 扮演 C 自己, 而对 B 扮演 A.
- B 以为自己在与 A 通信, 实际上却是在与 C 通信.

一些背景

[Needham and Schroeder, 1978]

该论文实际提出的时候要求: 任意参与者都诚实执行协议. 安全性保障针对诚实但好奇的敌手.

- 因此 [Lowe, 1998] 的攻击严格意义上并不是一个针对 NS 协议的攻击.
- 然而, NS 协议中的假设在如今的环境中被普遍认为是不成立的.

Lowe 的修复

- Lowe 通过在第二个消息中加入 B 的身份消息, 修复了 NS 协议.
- 第二轮消息从 $[(N_A, N_B)]_{pk(A)}^a$ 变更为 $[(N_A, (N_B, B))]_{pk(A)}^a$.
- 往后我们称修复后的协议为 NSL 协议.

Thank you!

chen.qian@sdu.edu.cn

https://qianchen92.github.io/

References

Lowe, G. (1998).

Casper: A compiler for the analysis of security protocols.

J. Comput. Secur., 6(1-2):53-84.

Needham, R. M. and Schroeder, M. D. (1978).

Using encryption for authentication in large networks of computers.

Commun. ACM, 21(12):993-999.