# 网络安全协议及分析 概述

密码与网络安全系 刘虹

2025年春季学期

### 课程体系

#### 第一章 概述

第二章 链路层扩展L2TP

第三章 IP层安全IPSec

第四章 传输层安全SSL和TLS

第五章 会话安全SSH

第六章 代理安全Socks

第七章 网管安全SNMPv3

第八章 认证协议Kerberos

第九章 应用安全

### 本章学习目标

- ▲ 网络协议存在的安全缺陷
- ▲ 网络安全协议的定义及主要组件
- ▲ 网络安全协议的安全需求

#### 提纲

- 一、网络安全协议的引入
- 二、网络安全协议的定义
- 三、网络安全协议组件
- 四、网络安全协议设计要素

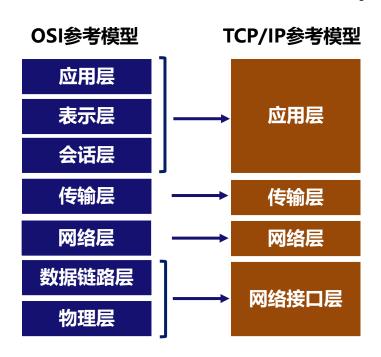


▲ 传输控制协议/因特网互联协议

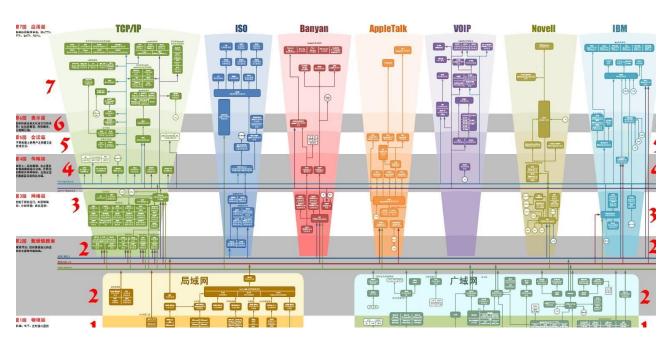
(Transmission Control Protocol / Internet Protocol, TCP/IP)

• TCP: 解决可靠传输问题

• IP: 解决异构网络互联问题



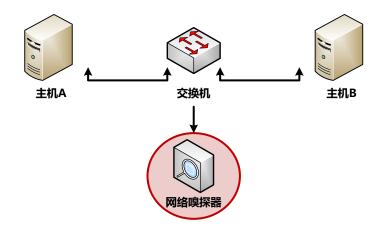
- ▲ 网络协议是网络通信的基础,规定了通信报文的格式、处理方式和交 互时序,每一项内容都会影响通信的安全性。
  - 信息泄露
  - 信息篡改
  - 身份伪装
  - 行为否认





#### ▲ 信息泄露

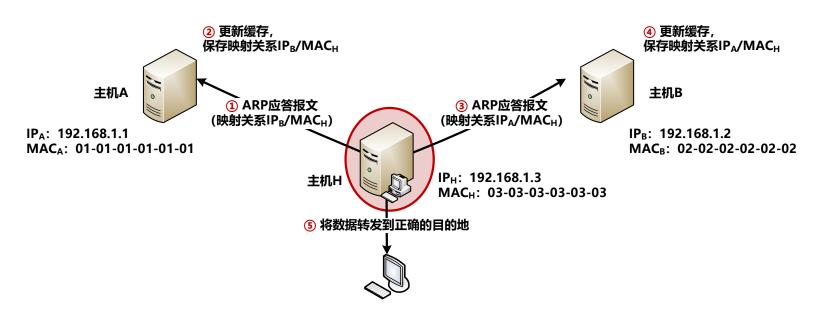
- 嗅探
  - 共享式网络架构:所有数据以广播方式发送, 将网卡工作模式设置为"混杂"就可以嗅探网 段内所有的通信数据。
  - 交换式网络架构:交换机具有"记忆"功能,通过将每个端口ID与该端口所连设备的"物理地址"进行绑定,并依据帧首部的"目标地址"将数据直接发送到相应端口。





#### ▲ 信息泄露

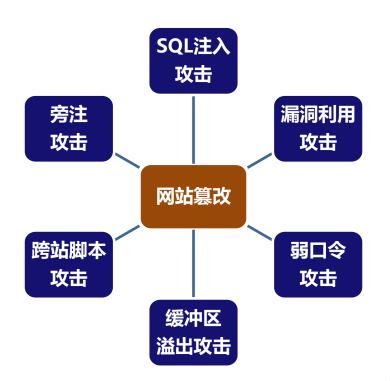
 ARP欺骗 (Address Resolution Protocol, ARP), 是攻击者在交换 式网络环境下实施嗅探的基础。





#### ▲ 信息篡改

- 在截获的数据中插入恶意代码,以实现 木马植入和病毒传播的目的。
- 超文本标记语言 (Hyper Text Markup Language, HTML) 源文件放在HTTP 报文的数据区,这种攻击的实质是报文 在传递过程中被恶意更改。





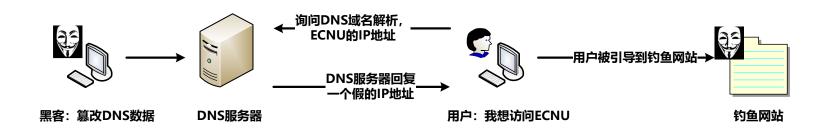
#### ▲ 身份伪装

ARP欺骗: 网络接口层

• IP欺骗: IP层

• 域名服务器 (Domain Name System, DNS) 欺骗: 应用层

• 路由信息协议 (Routing Information Protocol, RIP) 欺骗: 网络层





#### ▲ 行为否认

• 数据发送方否认自己已发送数据,或者接收方否认自己已收到数据

#### ▲ 举例

- IP协议、用户数据报协议 (User Datagram Protocol, UDP)、TCP、HTTP等常用的协议都没有提供防止行为否认的功能。
- 日志审计: 源IP、目标IP、源端口和目的端口此类协议特征信息



▲ 信息保障技术框架 (Information Assurance Technical Framework, IATF) 定义网络安全需求:

• 机密性:不被泄露

• 完整性:不被篡改

可用性

- 来源真实性
- 不可否认性



## 网络安全需求

- ▲ 基于"密码学"的安全机制具有通用性,兼顾安全性和高效性
  - HTTPS (Hyper Text Transfer Protocol Secure)
  - 安全套接层: Secure Sockets Layer, SSL
  - · 传输层安全: Transport Layer Security, TLS

#### **HTTPS = HTTP + TLS/SSL**

- HTTPS需要到CA申请证书
- HTTP是明文传输; HTTPS基于SSL加密传输协议
- HTTP端口80, HTTPS端口443

#### 提纲

- 一、网络安全协议的引入
- 二、网络安全协议的定义
- 三、网络安全协议组件
- 四、网络安全协议设计要素



### 网络安全协议定义

- ▲ 网络安全协议:基于密码学的通信协议
  - 网络安全协议以密码学为基础:
    - □ 算法+密钥
  - 网络安全协议也是通信协议:
    - 语法规定协议报文的格式
    - 语义规定对报文的处理方法
    - 时序则规定通信双方交换报文的顺序
- ▲ 设计理念
  - 灵活性、兼容性、互操作性



### 网络安全协议定义

#### ▲ 密码学中的人物"历险记"

• Alice 爱丽丝 协议中第一个参与者。

■ Bob 鲍伯 协议中第二个参与者,Alice希望把一条消息传送给Bob。

• Carol 卡罗尔 协议中第三个参与者。

• Dave 戴夫 协议中第四个参与者。

• Eve 伊夫 偷听者 (Eavesdropper) ,但行为通常是被动的。

▪ Isaac 艾萨克 互联网服务提供者 (ISP) 。

• Ivan 伊凡 发行人,用于商业密码学。

Justin 贾斯汀 司法机关 (Justice)。

Mallory 马洛里 恶意攻击者(Malicious Attacker)。

Matilda 马提尔达 商人(Merchant),用于电子商务。



### 网络安全协议定义

▲ 密码学中的人物 "历险记"

• Oscar 奥斯卡 敌人,等同马洛里。

Peggy 佩吉 证明者 (Prover)。

• Victor 维克托 验证者 (Verifier) ,与证明者证实某事件是否实际进行。

Plod 普特 执法官员。

Steve 史蒂夫 隐写术者 (Steganography)。

• Trent 特伦特 可信赖的仲裁人 (Trusted Arbitrator) ,中立的第三者。

• Trudy 特鲁迪 侵入者(Intruder),等同马洛里。

• Walter 沃特 看守人 (Warden) ,根据协议保护爱丽丝和鲍伯。

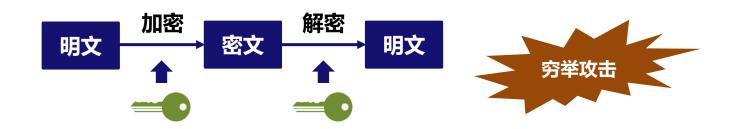
• Zoe 佐伊 协议中最后一位参与者。

#### 提纲

- 一、网络安全协议的引入
- 二、网络安全协议的定义
- 三、网络安全协议组件
- 四、网络安全协议设计要素



- ▲ 加密与解密
  - 将数据在密钥的作用下转换为密文,是增加"数据不规则性"的过程。



在未知密钥的情况下,攻击者可以对密文进行"穷举攻击"破解以还原明文。当密钥的范围足够大时,便无法完全遍历所有可能的密钥。



- ▲ 加密与解密
  - 对称密码算法: AES、3DES、SM4等



■ 公钥密码算法: RSA、DSA、ECC、SM2等



Bob的公钥

Bob的私钥



#### ▲ 消息摘要

- 一段数据的摘要 (Digest) 是表征该数据特征的字符串,获取数据摘要的功能通常由散列 (Hash) 函数完成,例如MD5、SHA-1/2/256/512。
- 散列函数是一种"压缩映射"过程,实现将任意长度的数据,转化为固定长度的散列值,数学表达式为:

h=H(M)

例如,TCP/IP协议族中的报文包含"校验和",将任意报文长度转化为2B

摘要是验证数据完整性的基础



- ▲ 消息摘要
  - 映射分布均匀性和差分分布均匀性
    - · 雪崩效应:输入中一个比特的变化,散列结果中将有一半以上的比特改变
  - 单向性: M=H-1(M)不可行
  - 抗冲突性: H(M)≠ H(M')
    - 。 弱抗冲突性
    - 。 强抗冲突性

单向性和抗冲突性似乎形成了一对矛盾 任何抵御冲突发生的消息摘要的强度只有摘要值长度的一半



- ▲ 消息验证码
  - Message Authentication Code (MAC): 密钥+Hash函数。
  - 与完整性校验值 (Integrate Check Value, ICV) 的含义相同,是基于 密钥和消息摘要所获得的一个值,可用于数据源认证和完整性校验。





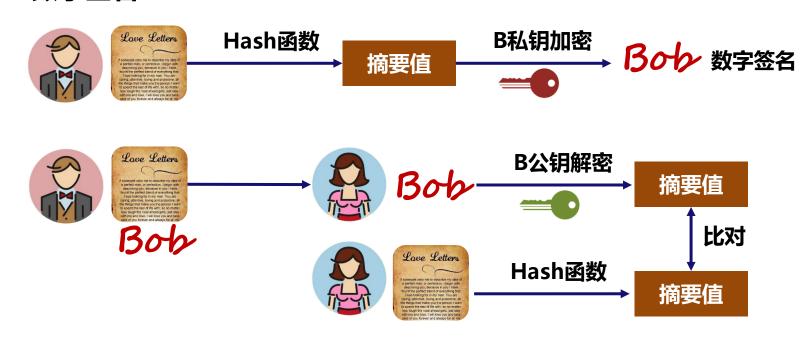
#### ▲ 数字签名

- 通常用于确保不可否认性,原理与消息验证码类似,具备认证功能。
- 基于消息摘要,数字签名使用发送方的私钥加密摘要;
- 接收方在验证数字签名时,利用发送方的公钥进行解密。



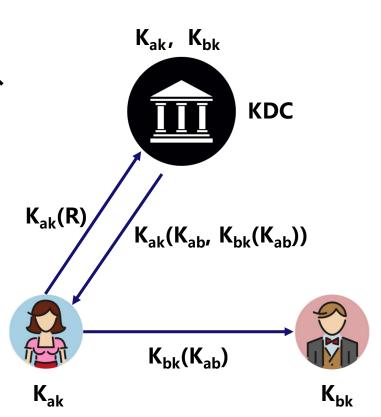


#### ▲ 数字签名





- ▲ 密钥管理
  - 密钥是密码系统的核心,涉及密钥生成、 分配、传递、保存、备份和销毁等
- ▲ 建立共享密钥
  - 基于可信第三方方式: 密钥分发中心 (Key Distribution Center, KDC)





#### ▲ 建立共享密钥

- 密钥协商方式
  - 通信双方交换生成密钥的素材,并各自利用这些素材在本地生成共享密钥。密钥协商算 法被设计为即便攻击者获得了这些素材,也无法生成密钥。
  - □ Diffie-Hellman (D-H) 密钥协商:通信双方共享模数p (大质数) ,发生器g

对于任意z<p, 存在W, 使得g<sup>W</sup> mod p=Z 假设X<p, 计算: Y=g<sup>x</sup> mod p, 最终X被作为私钥, Y被作为公钥

设Xa和Ya是Alice的私钥和公钥,Xb和Yb是Bob的私钥和公钥

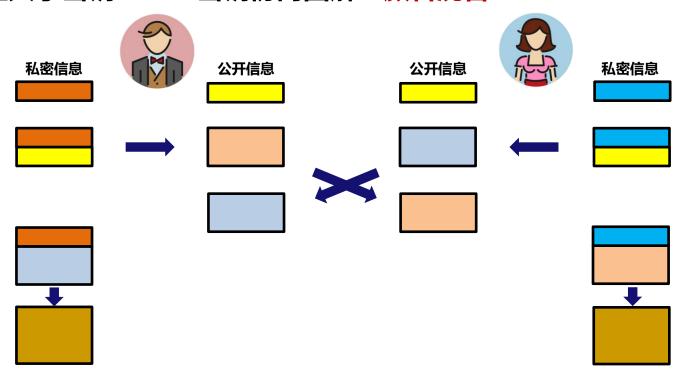
 $Y_a = g^{Xa} \mod p$ ,  $Y_b = g^{Xb} \mod p$ 

Alice计算: K<sub>ab</sub>=(Y<sub>b</sub>)<sup>Xa</sup> mod p=(g<sup>Xb</sup>)<sup>Xa</sup> mod p=g<sup>Xb</sup>·Xa</sup> mod p

Bob计算:  $K_{ba} = (Y_a)^{Xb} \mod p = (g^{Xa})^{Xb} \mod p = g^{Xa \cdot Xb} \mod p$ 



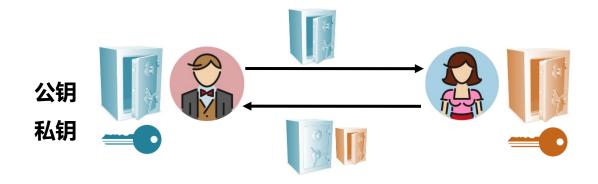
▲ 建立共享密钥: D-H密钥协商图解"颜料混合"





#### ▲ 建立共享密钥

- 密钥传输的核心思想是由通信一方生成共享密钥,并通过某种途径将该密钥传递到通信对等端,保证传输过程的安全。
- 公钥密码体制保护共享密钥
  - 通信一方生成共享密钥后,用对方的公钥进行加密并传递。
  - 对方利用其私钥解密该数据,从而实现密钥的共享。





▲ 公钥管理可能面临"中间人攻击"





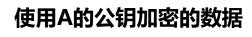
















使用H的公钥加密的数据





#### ▲ 公钥管理:

- 证书授权中心 (Certificate Authority, CA)
  - 负责证书的颁发、管理、归档、撤销。
- 数字证书:

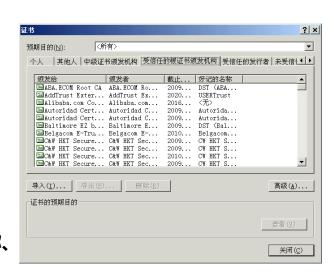
□ 公钥:证书所有者的公钥

· 签名:颁发该证书的CA用自己私钥对证书所做的签名

■ 国际标准: X.509标准

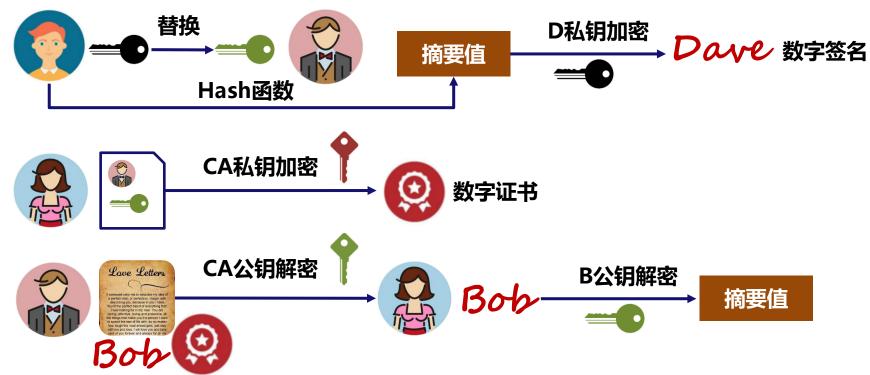
版本、序列号(唯一标识符)、签名算法、颁发者名称、 主体名称、有效期等

证书撤销列表 (Certificate Revocation List, CRL)





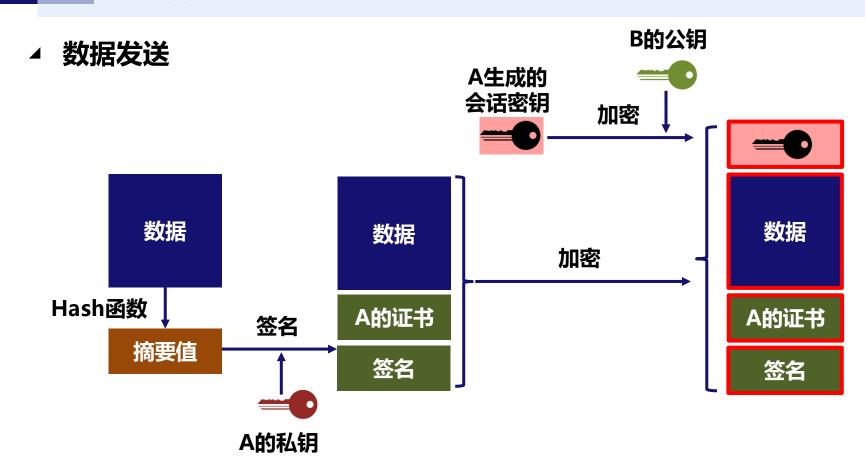
#### ▲ 公钥管理:



#### 提纲

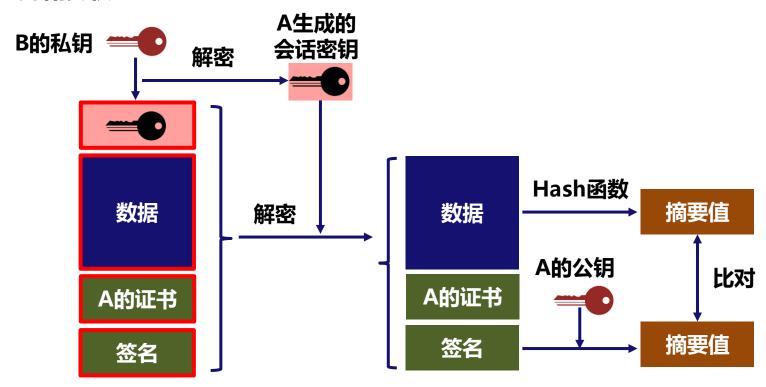
- 一、网络安全协议的引入
- 二、网络安全协议的定义
- 三、网络安全协议组件
- 四、网络安全协议设计要素







#### ▲ 数据接收





#### ▲ 存在的主要问题

- 在A发送数据之前,已经默认B是自己预期的通信对等端,但在实际通信中往往并非如此,该方案忽略了身份认证过程。
- A使用的加密算法、散列算法和签名算法必须与B一致,否则两者无法完成数据通信,该方案忽略了算法协商过程。
- 数据传输时,除了数据本身,还需要附加证书和共享密钥信息。



- ▲ 在规定网络安全协议的语法、语义和时序时,主要考虑:
  - 应用场景
  - 协议栈层次
  - 安全性





- ▲ 应用场景的考虑
  - 安全套接层 (Secure Sockets Layer, SSL) 源于网景公司 (Netscape)
    的Web浏览器:
    - □ 服务器认证必选,客户端认证可选
  - 安全协议套件IPSec:
    - 通信双方相互认证
  - DNS安全扩展DNSsec









- ▲ 协议栈层次的考虑
  - 下层是服务提供者,上层是服务使用者
  - 安全协议工作的层次越低,所提供的安全服务越通用
- ▲ 网络通信
  - IP层及以下: 点到点 (Point to Point)
    - 安全协议可以在任意两个通信节点部署
  - 传输层/应用层: 端到端 (Peer to Peer)
    - 安全协议通常在两个通信端点上部署

#### 应用层:

Telnet SSH, DNS DNSsec, SNMP SNMPv3, SMTP/POP3/IMAP PEM, PGP, Kerberos, L2TP

传输层: SSL(TLS), Socks; TCP, UDP

网络层: IP; IPSec

网络接口层: L2TP; PPP, PAP, CHAP

硬件层



- ▲ 安全性考虑
  - 通信双方经过一系列的数据交互完成算法协商、密钥生成及身份认证
  - 网络安全协议则规定了通过网络交互数据的语法、语义和时序
- ▲ 形式化分析
  - 基于模态逻辑技术
  - 基于模型检测技术
  - 基于定理证明技术

### 推荐教材

▲ 寇晓蕤等,网络安全协议:原理、结构与应用(第2版),高等教育 出版社



办公地点:理科大楼B1715

联系方式: 17621203829

邮箱: liuhongler@foxmail.com