

IPSec传输模式下ESP报文的打包与拆包过程

13331233 孙中阳

IPSec

Internet 协议安全性 (IPSec)是一种开放标准的框架结构，通过使用加密的安全服务以确保在 Internet 协议 (IP) 网络上进行保密而安全的通讯。其功能包括数据加密、对网络单元的访问控制、数据源地址验证、数据完整性检查和防止重放攻击等。

ESP

封装安全载荷 (ESP)定义在RFC2406中，用于为IP提供保密性和抗重播服务，包括数据包内容的保密性和有限的流量保密性。作为可选的功能，ESP也提供和AH鉴别头部同样的数据完整性和兼备服务。由于ESP要对数据进行加密处理，因而它比AH需要更多的处理时间。

报文构成

| | | |
|-----------------|--------------|------------|
| 安全参数索引 (32 bit) | 序列号 (32 bit) | 载荷数据 (变长) |
| 填充填充长度 (8 bit) | 下一头部 (8 bit) | 鉴别数据 (可变量) |

IPsec ESP

报文构成

| | | | | |
|------|-------|---------|-------|---------|
| IP 头 | ESP 头 | IP 数据报文 | ESP 尾 | ESP MAC |
|------|-------|---------|-------|---------|

打包过程

1) 在 IP 报文的末尾添加 ESP 尾信息。ESP 尾部包含三部分,按顺序分别是

`padding`、`pad length`、`next header`。由于所选加密算法可能是块加密,那么当最后一块长度不够时 就需要进行填充(padding),附上填充长度(pad length)方便解包时顺利找出用来填充 的那一段数据。而

`next header` 则用来标明被加密的数据报文的类型,例如 TCP。

2) 将 IP 报文以及第 1)步得到的 ESP 尾作为一个整体进行加密,得到加密数据。具体的加 密算法与密钥由 SA 给出。

3) 为第 2 步得到的加密数据添加 ESP 头,ESP 头由两部分组成,`SPI` 和 `sequence number`。加密数据与 ESP 头组合的部分称为 `enchilada`。

4) 附加完整性度量结果 (ICV,Integrity check value)。对第三步得到的 `enchilada` 做摘要,得到一个完整性度量值,并附在 ESP 报文的尾部,作为 ESP MAC。

5) 拿到 IP 头,IP 头与第 4)步得到的结果组合就是可以发送的完整的包了。

拆包过程

1) 检查收到报文的协议类型,若不是 IPSec 则退出过程,若是则进入第 2)步。

2) 如果收到的 IPSec 包是一个分段,则必须保留并等到其他部分接收完才能进入第 2)步。

3) 查看 ESP 头,检查 SA 是否存在,若不存在则丢弃包,退出过程。若存在则通过 ESP 头 中的 SPI 判断 SA,然后进入第 3)步。

4) 计算 `enchilada` 部分的摘要,与附在末尾的 ICV 做对比,若相同,说明数据是完整的,可以继续执行;若不同,则可以断定所收到的报文已经不是原来的报文,从而退出过程。

5) 检查 Seq 里的顺序号,保证数据是“新鲜”的。

6) 根据 SA 所提供的加密算法和密钥,解密 `enchilada`,得到原 IP 报文与 ESP 尾。

7) 根据 ESP 尾的填充长度信息,找出填充字段并删去,从而得到原来的 IP 报文。

8) 转让到更高一级的协议层(如 TCP 或 UDP),由它们对这个包进行处理。