

入一个假冒的 TCP 报文段, 该报文段具有正确的 TCP 检验和及序号 (以及正确的 IP 地址和端口号)。在接收侧 SSL 将接受该假冒分组并传递载荷给接收应用程序吗? 为什么?

P22. 下列是有关图 8-28 的判断題。

- 当在 172.16.1/24 中的主机向一台 Amazon.com 服务器发送一个数据报时, 路由器 R1 将使用 IPsec 加密该数据报。
- 当在 172.16.1/24 中的主机向在 172.16.2/24 中的主机发送一个数据报时, 路由器 R1 将改变该 IP 数据报的源和目的地址。
- 假定在 172.16.1/24 中的主机向在 172.16.2/24 中的 Web 服务器发起一个 TCP 连接。作为此次连接的一部分, 由 R1 发送的所有数据报将在 IPv4 首部字段最左边具有协议号 50。
- 考虑从在 172.16.1/24 中的主机向在 172.16.2/24 中的主机发送一个 TCP 报文段。假定对该报文段的应答丢失了, 因此 TCP 重新发送该报文段。因为 IPsec 使用序号, R1 将不重新发送该 TCP 报文段。

P23. 考虑图 8-28 中的例子。假定 Trudy 是中间人, 她能够在从 R1 和 R2 发出的数据报流中插入数据报。作为重放攻击一部分, Trudy 发送一个从 R1 到 R2 发送的数据报的冗余副本。R2 将解密该冗余的数据报并将其转发进分支机构网络吗? 如果不是, 详细描述 R2 如何检测该冗余的数据报。

P24. 考虑下列伪 WEP 协议。其密钥是 4 比特, IV 是 2 比特。当产生密钥流时, IV 被附加到密钥的后面。假定共享的密钥是 1010。密钥流的 4 个可能输入如下:

101000: 00101011010101001011010100100...

101001: 1010011011001010110100100101101...

101010: 0001101000111100010100101001111...

101011: 1111101010000000101010100010111...

假定所有报文都是 8 比特长。假定 ICV (完整性检查) 是 4 比特长, 并且通过用数据的后 4 比特异或数据的前 4 比特来计算。假定该伪 WEP 分组由 3 个字段组成: 首先是 IV 字段, 然后是报文字段, 最后是 ICV 字段, 这些字段中的某些被加密。

- 我们希望使用 IV = 11 和 WEP 发送报文 $m = 10100000$ 。在这 3 个 WEP 字段中将有什么样的值?
- 说明当接收方解密该 WEP 分组时, 它恢复报文和 ICV。
- 假定 Trudy 截获了一个 WEP 分组 (并不必要使用 IV = 11) 并要在向接收方转发前修改该分组。假定 Trudy 翻转了第一个 ICV 比特。假定 Trudy 并不知道用于任何 IV 的密钥流, 则 Trudy 也必须翻转哪些其他比特, 使得接收到的分组通过 ICV 检查?
- 通过修改 (a) 中 WEP 分组中的比特, 解密所生成的分组, 并验证完整性检查来评价你的答案。

P25. 对于尽可能限制但能实现下列功能的一台有状态防火墙, 提供一张过滤器表和一张连接表:

- 允许所有的内部用户与外部用户创建 Telnet 会话。
- 允许外部用户冲浪公司位于 222.22.0.12 的 Web 站点。
- 否则阻挡所有入流量和出流量。

内部网络为 222.22/16。在你的答案中, 假设连接表当前缓存了 3 个从内向外的连接。你需要虚构适当的 IP 地址和端口号。

P26. 假设 Alice 要使用 TOR 类似的服务访问 Web 站点 activist.com。该服务使用两个不串通的代理服务 Proxy1 和 Proxy2。Alice 首先从某个中央服务器获得对 Proxy1 和 Proxy2 的证书 (每个都包含一个公钥)。用 K_1^+ ()、 K_2^+ ()、 K_1^- () 和 K_2^- () 表示加密/解密时所使用的 RSA 公钥和 RSA 私钥。

- 使用一幅时序图, 提供一个 (尽可能简单的) 协议允许 Alice 创建一个用于 Proxy1 的共享会话密钥 S_1 。 $S_1(m)$ 表示为使用共享密钥 S_1 对数据 m 加密/解密。
- 使用时序图, 提供一个 (尽可能简单的) 协议允许 Alice 创建一个对于 Proxy2 的共享会话密钥 S_2 , 而不向 Proxy2 透露她的 IP 地址。