# 计算机网络·理论作业8

# 20337251伍建霖

## **P8**

- P8. 考虑具有 p=5 和 q=11 的 RSA。
  - a. n和z是什么?
  - b. 令 e 为 3。为什么这是一个对 e 的可接受的选择?
  - c. 求 d 使得 de = 1 (mod z) 和 d < 160。
  - d. 使用密钥 (n, e) 加密报文 m = 8。令 c 表示对应的密文。显示所有工作。提示:为了简化计算、使用如下事实。

$$[(a \bmod n) \cdot (b \bmod n)] \bmod n = (a \cdot b) \bmod n$$

答:

a.

 $n = p \times q = 55$ 

z = (p - 1)(q - 1) = 40

h

e = 3 is less than n and has no common factors with z

因为e为3的话, e小于n且gcd(e, n) = 1

c.

d = 27

d.

m = 8,  $m^e = 512$ 

密文即为m^e mod n = 17

### **P22**

- P22. 下列是有关图 8-28 的判断题。
  - a. 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。
  - b. 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。
  - c. 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。
  - d. 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。

答:

a. F

b. T

c. T

#### **P24**

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: 0010101101010101001011010100100...

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。

- a. 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?
- b. 说明当接收方解密该 WEP 分组时,它恢复报文和 ICV。
- c. 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?
- d. 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。

答:

a.

IV = 11,报文字段 = 01011010, ICV = 1010

b.

接收方提取 IV (11) 并生成密钥流 111110100000 ..............

将加密消息与密钥流进行异或以恢复原始消息: 01011010 xor 11111010 = 10100000

将加密的 ICV 与密钥流进行异或以恢复原始 ICV: 1010 xor 0000 = 1010

接收方然后将恢复消息的前 4 位与其后 4 位进行异或: 1010 xor 0000 = 1010

c.

报文的第一位或者第五位

d.

在part(a)中,加密后的消息为01011010翻转第一位后为11011010。

将此消息与密钥流进行异或运算: 11011010 xor 11111010 = 00100000

如果翻转了加密 ICV 的第一位,则接收方收到的 ICV 值为 0010

接收方将此值与密钥流进行异或以获得 ICV: 0010 xor 0000 = 0010

接收方现在根据恢复的消息计算 ICV: 0010 XOR 0000 = 0010, 等于恢复的 ICV, 因此接收到的数据包通过了 ICV 检查。