Campus Quixadá Disciplina: Segurança Prof. Marcos Dantas Ortiz

- Período 2024:1 - mdo@ufc.br

Lista - Cripto. Assimétrica e Hash - entrega 27/03/24

RSA - Geração de Chaves

- 1. Escolha dois números primos grandes p, q.
- 2. Calcule $\mathbf{n} = pq$, $\mathbf{z} = (p 1)(q 1)$
- 3. Escolha e (com e < n) que não tenha fatores comuns com z. (e, z são "relativamente primos").
- 4. Escolha d tal que ed 1 seja divisível exatamente por z.

(em outras palavras: ed mod z = 1).

- 5. Chave pública é (n,e)
- 6. Chave privada é (n,d).

RSA - Cifragem e Decifragem

- 1. Para criptografar a mensagem m (<n), calcule $c = m^e \mod n$
- $^{+}2$. Para descriptografar o padrão de bits recebido, c, calcule $\mathbf{m} = \mathbf{c}^{\mathbf{d}} \mod \mathbf{n}$

Questão 1) Usando o algoritmo de chave pública RSA, faça:

Se p = 7 e q = 11, liste 5 valores válidos para e. a)

$$R-e = [7, 11, 13, 17, 19]$$

Se p = 13, q = 31, e e = 7, encontre d. b)

$$R-d = 103$$

Usando p = 5, q = 11, e e = 27, encontre d e criptografe "RSA". Utilize A = 1, B = 2, C = 3..., Z = 26

$$R-C1 = 18 ^ 27 \mod 55 = 17$$

$$C2 = 19 ^ 27 \mod 55 = 24$$

$$C3 = 1 ^2 27 \mod 55 = 1$$

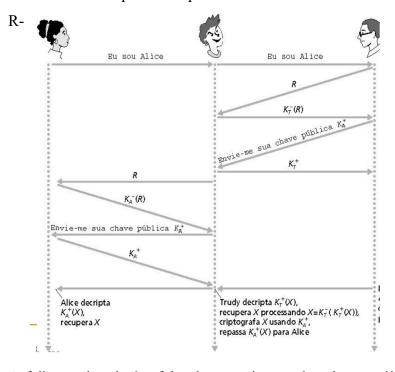
Questão 2) Em um sistema de chave pública usando RSA, você intercepta o texto cifrado C = 10 enviado a um usuário cuja chave pública é (e = 5, n=35). Qual é o texto claro M?

R- Como n=35, descobrimos que p = 5 e q = 7 e que z = 24. Para decifrar, precisamos de D, descoberto com ed mod z = 1. D = 5, pois 5.5-1 mod 24 = 0. Usando M = c d mod n, descobrimos que m = 5.

Questão 3) Quais são os requisitos que devem ser atendidos pelos algoritmos de chave pública?

- R- 1: tendo Kb+ (.) e Kb-(.), Kb-(Kb+(m)) = m.
- 2: Não é possível calcular a chave privada Kb- a partir da chave privada Kb+.
- 3: Tendo a chave pública Kb+ e o texto cifrado C, deve ser inviável encontrar um texto M.

Questão 4) Explique, através de um diagrama com troca de mensagens, o ataque man-inthe-middle (homem do meio) sobre autenticação com criptografia assimétrica. Qual a falha é explorada por este ataque? Ele também pode ocorrer quando utilizado criptografia simétrica? Justifique sua resposta.



A falha explorada é a falta de autenticação das chaves públicas. Alice e Bob não têm garantia de que as chaves públicas que receberam realmente pertencem um ao outro, permitindo que Trudy intercepte e manipule a comunicação. Embora o ataque man in the middle possa teoricamente ocorrer com criptografia simétrica, sua execução é mais difícil. Isso ocorre pois na criptografia simétrica ambas as partes precisam compartilhar

a mesma chave secreta, e um atacante precisaria interceptar essa chave para realizar o ataque.

Questão 5) Explique como funções Hash são usadas para fornecer integridade.

R- Funções Hash garantem a integridade pelo seu mecanismo rápido, irreversível e determinístico. O código hash sempre será o mesmo para uma entrada específica, e muda a qualquer alteração, tendo um código irreversível.

Questão 6) Descreva como o protocolo HMAC (Message Authentication Code) fornece autenticação. Faça um diagrama com a troca de mensagens.

R- usando uma combinação de uma função de hash criptográfica e uma chave secreta compartilhada entre as partes envolvidas na comunicação. A autenticação é alcançada através da geração e verificação de um código de autenticação de mensagem (MAC) anexado à mensagem original.

```
Alice
Bob

1. Gera MAC: HMAC = H(K || M) |

2. Envia M e HMAC para Bob -----> |

| 3. Recebe M e HMAC |

| 4. Calcula HMAC = H(K || M) |

| 5. Compara HMAC recebido com HMAC recalculado |

| 6. Se forem iguais, a mensagem é autenticada
```

Questão 7 (FCC-2009-TJ-PI-Analista Judiciário-Análise de Sistemas) - O usuário torna a sua chave I disponível para todos os que podem eventualmente enviar-lhe informações criptografadas. Essa chave pode apenas codificar os dados, mas não pode descodificá-los, ou seja, não pode abrir as informações criptografadas, mas é capaz de criptografar um arquivo. No envio da informação criptografada, a chave II é utilizada, e quem recebe o texto cifrado, descodifica-o com a chave III . O algoritmo de criptografa IV rata o texto como se fosse um número muito grande, eleva-o à potência de outro número também enorme e, então, calcula o restante depois de dividido por um terceiro número igualmente gigantesco. Por fim, o número resultante de todo este processo é convertido de novo em texto. Na criptografia V o algoritmo divide os dados em pequenos pedaços chamados de blocos, depois coloca letras em volta, muda a informação presente em cada bloco para números, comprime e expande esses dados e coloca esses números em fórmulas matemáticas que incluem a chave. Então o algoritmo repete todo o processo, até mesmo dúzias de vezes, se necessário.

Completam correta e respectivamente as lacunas I a V:

- a) pública; privada; privada; simétrica; assimétrica.
- b) pública; privada; pública; assimétrica; simétrica.
- c) privada; privada; pública; assimétrica; simétrica.
- d) pública; privada; pública; simétrica; assimétrica.
- e) pública; pública; privada; assimétrica; simétrica.

R- letra e.

Bom Trabalho!