

## INE5680 – Prova 1 – 11/05/2012 - Solução das Provas 1a e 1b (Bosco)

**Questões (Verdade/Falso) valem 0,25 (total 1,25) e a questão sobre criptografia de chave pública vale 3,75.**

### Prova 1a: máximo (1,25)

(Verdade/Falso) Vulnerabilidade é uma falha de segurança em um sistema de software que pode ser explorada para efeito de obter a segurança de um sistema.

Vulnerabilidade é uma falha de segurança em um sistema de software que pode ser explorada para efeito de burlar a segurança de um sistema.

(Verdade/Falso) Ameaça: Potencial para violação da segurança quando há capacidade que pode quebrar a segurança e causar danos. É um possível perigo que pode explorar uma vulnerabilidade.

(Verdade/Falso) Um email recebido portando um link suspeito, mas que é deletado, constitui uma ameaça. Por isso, você deletou, para que o ataque, via intrusão por software, não se concretizasse.

(Verdade/Falso) Risco: É a probabilidade da ocorrência de uma vulnerabilidade. É a probabilidade da ocorrência de uma vulnerabilidade uma ameaça.

(Verdade/Falso) Ataque: É uma tentativa deliberada, especialmente no sentido de uma técnica de burlar os serviços de segurança e violar a política de segurança de um sistema. Se o ataque for bem sucedido, ele é uma intrusão/invasão. O ataque pode ser detectado, por um sistema como se fosse um alarme, conhecido por sistema de detecção de intrusão.

### Prova 1b máximo (1,25)

1.(Verdade/Falso) Vulnerabilidade é uma falha de segurança em um sistema de software que pode ser explorada para efeito de obter/burlar a segurança de um sistema.

2. (Verdade/Falso) Ameaça: Potencial para violação da segurança quando há capacidade que pode quebrar a segurança e causar danos. Não é um possível perigo que pode explorar uma vulnerabilidade.

Será que Não é mesmo ??? É um possível perigo que pode explorar uma vulnerabilidade.

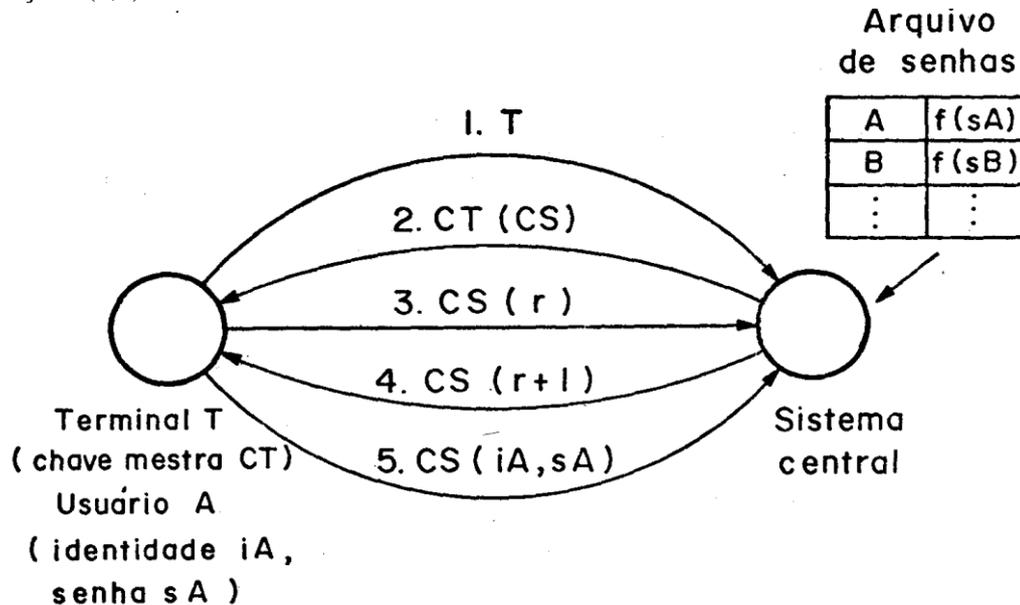
3. (Verdade/Falso) Um email recebido portando um link suspeito, mas que é deletado, constitui uma ameaça. Por isso, você deletou, para que o ataque, via intrusão por software, não se concretizasse.

4. (Verdade/Falso) Risco: Não é a probabilidade da ocorrência de uma vulnerabilidade. É a probabilidade da ocorrência de uma ameaça.

5. (Verdade/Falso) Ataque: É uma tentativa deliberada, especialmente no sentido de uma técnica de burlar os serviços de segurança e violar a política de segurança de um sistema.

Se o ataque for bem sucedido, ele é uma intrusão/invasão. O ataque pode ser detectado, por um sistema como se fosse um alarme, conhecido por sistema de detecção de intrusão.

6. Altere o protocolo da figura abaixo, desenhado com criptografia simétrica, para mostrar como se pode implementar um protocolo de autenticação com criptografia de chave pública. Suponha que o terminal é uma entidade  $T$  e o sistema central uma entidade  $S$ . Considere para o terminal o par  $(PU_T, PR_T)$  e o par  $(PU_S, PR_S)$  de chave pública e chave privada para o sistema de autenticação. (1,0)



0. Considere que o sistema central conheça as chaves públicas dos vários terminais  $T (PU_T)$ . E que esses conheçam a chave pública do sistema central.
1. O protocolo se inicia quando o terminal envia sua identificação  $T$  para o sistema central. Alguém está querendo usar o terminal.
2. Pelo protocolo da figura, o sistema central deve enviar uma chave de sessão  $CS$  para o terminal  $T$  poder criptografar os dados do usuário (usando criptografia simétrica com a chave de sessão  $CS$ ), através da chave mestra  $CT$ , a qual não é necessário mais e será substituída pela chave pública de  $T (PU_T)$ .
3. Mas, para se usar criptografia de chave pública, o sistema central, agora, se utilizará da chave pública do terminal  $T (PU_T)$ , enviando uma chave de sessão  $CS$  criptografada por  $(PU_T)$ , para  $T$ . Com sua chave privada  $(PR_T)$ , o terminal  $T$  decifra a chave de sessão  $CS$ .
4. O passo 3 da figura continua. Com  $CS$ , o terminal  $T$  pode cifrar os números  $r$ , supostamente aleatório gerado por  $T$ , e enviá-los ao sistema central.
5. De posse do número  $r$ , o sistema central modifica esse número  $r$ , adicionando 1, cifrando-o com  $CS$  e enviando para  $T$ . Lembrem que os números  $r$  e  $r+1$  são

usados apenas uma vez, para evitar ataques de repetição no procedimento de autenticação de um usuário do terminal  $T$ . Daí o termo *nonce*, em inglês, para denominar esses números.

6. O terminal envia sua identificação  $iA$  e a senha  $sA$  para o sistema central poder autenticar usando o arquivo de senhas, contendo os valores *hash* das senhas dos usuários do sistema.

Observações:

- a) A **criptografia de chave pública** substitui a  $CT$  (chave mestra de  $T$ ).
- b) A **criptografia simétrica**, com uma chave de sessão  $CS$  é usada no procedimento de autenticação.
- c) *Uma chave de sessão  $CS$  de criptografia simétrica, quando cifrada por uma chave pública ( $PU_T$ ) e decifrada por uma chave privada ( $PR_T$ ), tem-se o uso da criptografia simétrica para cifrar a comunicação, e usa a chave pública ( $PU_T$ ) para cifrar e repassar a chave de sessão ( $CS$ ). Esta chave de sessão ( $CS$ ) é temporária, só serve para aquela sessão de um usuário, e deve ser descartada ao término de cada sessão. Sessão, aqui, é com dois `s`, pois tem a conotação de tempo.*