

P2 - 27 de Novembro de 2012

ACH2076 - Segurança da Informação (Valdinei Freire da Silva)

Nome: _____ NUSP: _____

1. [1.0] Considerando o corpo $GF(7)$, encontre o valor de x na equação abaixo. Mostre claramente todos passos utilizados.

$$2x + 3 \pmod{7} = 6x + 5 \pmod{7}$$

2. [1.5] Realize as seguintes operações polinomiais considerando coeficientes no corpo $GF(5)$.

(a) $(4x^2 + 3x + 2) + (3x^2 + 2x + 1)$

(b) $(4x^2 + 3x + 2) - (3x^2 + 2x + 1)$

(c) $(4x^2 + 3x + 2) \times (3x^2 + 2x + 1)$

(d) $(4x^2 + 3x + 2) \div (3x^2 + 2x + 1)$

3. [1.0] Encontre o inverso multiplicativo de $x^2 + x$ no corpo $GF(2^3)$ utilizando o polinômio irredutível $m(x) = x^3 + x + 1$.

4. [1.0] Considere que se deseje criptografar textos com 8 bits. Determine um par de chaves pública e privada para criptografar tais textos.

5. [1.5] Considere que você intercepte a seguinte chave pública de um servidor $e = 77, n = 1829$ e uma mensagem encriptada $C = 56$ utilizando tal chave.

(a) Determine a chave privada do servidor.

(b) Determine o texto claro M .

6. [1.0] Mesmo que utilizar algoritmos de criptografia com chaves longas dificultem a decifração, utilizar a mesma chave em textos repetidos podem comprometer a criptografia. Demonstre um esquema de criptografia que utilize números aleatórios para evitar esse problema.

7. [1.0] Especifique um método para obter números aleatórios. Você pode criá-lo ou apresentar um algoritmo já existente. Use o algoritmo para gerar 5 números aleatórios.

8. [1.0] O protocolo SSL possibilita: integridade e confidencialidade. Explique como ambas características são obtidas no SSL.

9. [1.0] Explique a diferença entre IDSs e Firewalls.

RSA - Rivest-Shamir-Adleman Geração de Chaves

- Selecione p e q primos e $p \neq q$
- Calcule $n = p \times q$
- $\phi(n) = (p - 1) \times (q - 1)$, $\phi(n)$ é o totiente de n
- Selecione o inteiro e , tal que $1 < e < \phi(n)$ e $MDC(\phi(n), e) = 1$, isto é, totiente de n e e são relativamente primos
- Calcule $d = e^{-1} \pmod{\phi(n)}$
- Chave pública: $K_{PU} = \{e, n\}$
- Chave privada: $K_{PR} = \{d, n\}$

Criptografia

- Texto claro é um número $M < n$
- Texto cifrado é calculado por $C = M^e \pmod{n}$

Decifração

- Texto claro é calculado por $M = C^d \pmod{n}$

EUCLIDES-ESTENDIDO(m, b) : $m > b > 0$

1. $(A1, A2, A3) \leftarrow (1, 0, m)$
2. $(B1, B2, B3) \leftarrow (0, 1, b)$
3. if $B3=0$ return $MDC(m, b) = A3$ e não existe inverso
4. if $B3=1$ return $MDC(m, b) = B3$ e $b^{-1} \pmod{m} = B2$
5. $Q \leftarrow \lfloor \frac{A3}{B3} \rfloor$
6. $(T1, T2, T3) \leftarrow (A1 - Q \times B1, A2 - Q \times B2, A3 - Q \times B3)$
7. $(A1, A2, A3) \leftarrow (B1, B2, B3)$
8. $(B1, B2, B3) \leftarrow (T1, T2, T3)$
9. goto 3