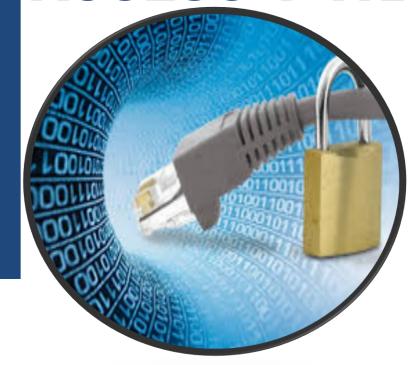






IFCT0109. SEGURIDAD INFORMÁTICA MF0489_3 SISTEMAS SEGUROS DE ACCESO Y TRANSMISIÓN DE DATOS



UD01

ANEXO.
PROTOCOLO DIFFIE-HELLMAN

















Usuario A

Elije P y G (raíz primitiva de P) $G^{(P-1)}(\text{mod P}) = 1$ Selecciona a < P (aleatorio)

$$P = 71$$

$$G = 7$$

$$a = 5$$







Usuario A

Calcula su clave pública A

$$A = G^a \mod P$$

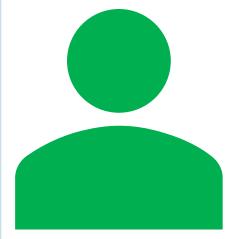
$$A = 7^5 \mod 71 = 51$$











CANAL INSEGURO



Usuario A

$$P = 71$$

$$G = 7$$

$$a = 5$$

$$A = 51$$









Usuario B

Recibe **P** y **G**y la clave pública de usuario A: **A**Selecciona **b** < **P** (aleatorio)

$$b = 6$$







Usuario B

Calcula su clave pública B

$$B = G^b \mod P$$

$$B = 7^6 \mod 71 = 2$$











CANAL INSEGURO

Usuario A

$$P = 71$$

$$G = 7$$

$$a = 5$$

$$A = 51$$

B

Usuario B

$$P = 71$$

$$G = 7$$

$$\mathbf{b} = 6$$

$$A = 51$$

$$B = 2$$









P, G, A, B han viajado por el canal inseguro

Usuario B

Usuario A

$$P = 71$$

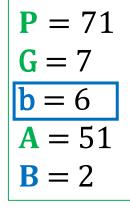
$$G = 7$$

$$a = 5$$

$$A = 51$$

$$\mathbf{B} = 4$$

las claves privadas a y b no han viajado











Cada usuario (A y B), con su clave privada (a y b) Calcula la llave pública K que van a usar en común



$$K = B^a \mod P$$

$$K = A^b \mod P$$

$$K = A^b \mod P = (G^a \mod P)^b \mod P = G^{ab} \mod P$$
$$(G^b \mod P)^a \mod P = B^a \mod P = K$$









Cada usuario,
con su clave privada (a y b)
Calculan la llave privada
que van a usar en común



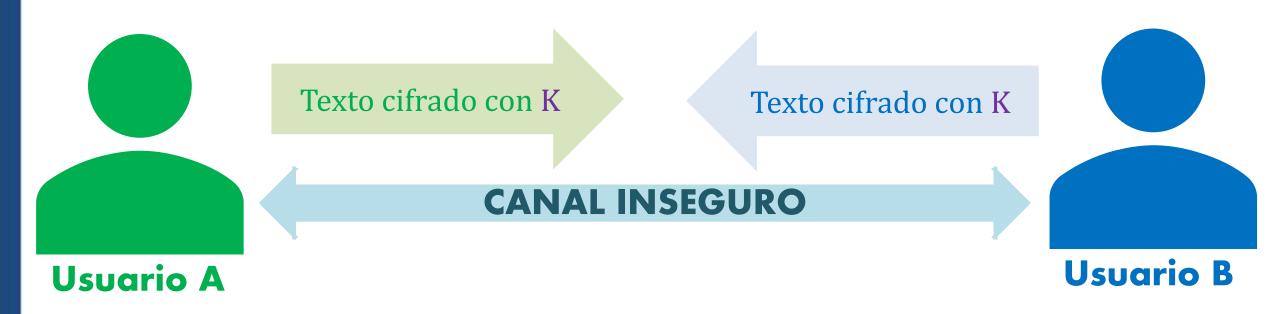
$$K = 2^5 \mod 71 = 32$$

$$K = 51^6 \mod 71 = 32$$









los datos ciajan cifrados con la clave pública comun de A y B pero no podrán ser descifrados por el atacante ya que no conoce las claves privadas **a** y **b**





El atacante puede conocer:

P, **G**, **A** y **B**

Tendría que calcular la clave secreta del Usuario A

$$A = G^a \mod P$$

 $\mathbf{a} = log_G A \mod \mathbf{P}$

Es un cálculo computacionalmente complejo de calcular







