

Instituto Tecnológico y de Estudios Superiores de Monterrey

Actividad 2.2. Diffie-Hellmann, DES y AES

Juan Pablo Echeagaray González ${\bf A}00830646$

Análisis de Criptografía y Seguridad MA2002B.300 Dr.-Ing. Jonathan Montalvo-Urquizo

6 de junio del 2022

1. Diffie-Hellmann

Ejercicio 1

Para el primer ejercicio se utilizan los valores:

$$P = 293$$

$$G = 105$$

$$a = 23$$

$$b = 7$$

Donde a es el número privado de Alice, b es el número privado de , G y P son de carácter público, ambos son privados, pero G debe de ser menor que P y una raíz primitiva de P.

El proceso de intercambio de llaves comienza con Alice y Bob realizando las operaciones:

Alice :
$$x = G^a \mod P = 105^{23} \mod 293 = 251$$

Bob : $y = G^b \mod P = 105^7 \mod 293 = 32$

Alice y Bob intercambian sus llaves y realizan las operaciones:

Alice:
$$K_A = y^a \mod P = 32^{23} \mod 293 = 11$$

Bob: $K_B = x^b \mod P = 251^7 \mod 293 = 11$

Dado que $K_A = K_B$, tanto Alice como Bob pueden estar seguros de que han establecido una comunicación segura entre ellos, ahora pueden usar esta llave para otros procesos.

Ejercicio 2

En esta sección se ejecutarán 3 pruebas diferentes con números distintos en cada iteración. El valor de G será determinado con un calculador de raíces primitivas implementado en WolframAlpha [EdgeOfInfinity, 2017].

Ejercicio 2.1

Se inicializa el intercambio de llaves con los siguientes valores:

$$P = 661$$

$$G = 35$$

$$a = 311$$

$$b = 211$$

Se realizan las operaciones:

Alice :
$$x = G^a \mod P = 35^{311} \mod 661 = 260$$

Bob : $y = G^b \mod P = 35^{211} \mod 661 = 530$

Se envían estos números a través de la red y se realizan las operaciones:

Alice :
$$K_A = y^a \mod P = 530^{311} \mod 293 = 307$$

Bob : $K_B = x^b \mod P = 260^{211} \mod 293 = 307$

Las llaves son iguales, se puede establecer un canal seguro de comunicación.

Ejercicio 2.2

Se inicializa el intercambio de llaves con los siguientes valores:

$$P = 569$$

 $G = 547$
 $a = 197$
 $b = 103$

Se realizan las operaciones:

$$\begin{aligned} \text{Alice} : x = G^a & \mod P = 547^{197} & \mod 569 = 147 \\ \text{Bob} : y = G^b & \mod P = 547^{103} & \mod 569 = 356 \end{aligned}$$

Se envían estos números a través de la red y se realizan las operaciones:

Alice:
$$K_A = y^a \mod P = 356^{197} \mod 569 = 24$$

Bob: $K_B = x^b \mod P = 147^{103} \mod 569 = 24$

Las llaves son iguales, se puede establecer un canal seguro de comunicación.

Ejercicio 2.3

Se inicializa el intercambio de llaves con los siguientes valores:

$$P = 857$$

$$G = 113$$

$$a = 373$$

$$b = 503$$

Se realizan las operaciones:

$$\begin{aligned} \text{Alice} : x = G^a & \mod P = 113^{373} & \mod 857 = 561 \\ \text{Bob} : y = G^b & \mod P = 113^{503} & \mod 857 = 159 \end{aligned}$$

Se envían estos números a través de la red y se realizan las operaciones:

Alice :
$$K_A = y^a \mod P = 159^{373} \mod 857 = 342$$

Bob : $K_B = x^b \mod P = 561^{503} \mod 857 = 342$

Las llaves son iguales, se puede establecer un canal seguro de comunicación.

Esta implementación de Diffie-Hellmann es vulnerable a un ciberataque del tipo *Man In The Middle*. Un ataque de esta naturaleza consistiría en que al comienzo de la comunicación, un tercero intercepte el mensaje de Alice, y realice la operación que Bob realizaría con el mensaje, se realizaría lo mismo con el mensaje de Bob. Efectivamente

2. DES

Detalles de la implementación modificada y los comentarios agregados pueden ser vistos en la sección A.

Sin duda DES representó un gran avance en el área de la criptografía cuando fue implementado a finales de los 70s, su diseño es bastante elegante y sencillo de explicar incluso a personas sin experiencia en criptografía; sin embargo, su mayor debilidad es la longitud de su clave. En su momento una clave de 56 bits fue lo suficientemente fuerte como para no ser rota por fuerza bruta, sin embargo, ya no nos encontramos en ese entorno.

3. AES

Detalles de la implementación modificada y los comentarios agregados pueden ser vistos en la sección A.

El incremento en el nivel de seguridad que brinda AES sobre los estándares anteriores (DES, 3DES) es masivo, ofrece un nivel mayor de seguridad y es más rápido de ejecutar. El modelo matemático es más complicado de entender a comparación de DES, pero es más eficiente de computar.

A. Código desarrollado

diffie-hellmann

June 5, 2022

1 Actividad 2.2. Diffie-Hellmann, DES y AES

- Juan Pablo Echeagaray González
- A00830646
- Análisis de Criptografía y Seguridad
- MA2002B.300
- Profesores:
 - Dr. Alberto F. Martínez
 - Dr.-Ing. Jonathan Montalvo-Urquizo
- 6 de junio del 2022

1.1 Diffie-Hellmann

```
[]: def diffie_hellmann(P: int, G: int, a: int, b: int):
         Original Author: J. Montalvo-Urquizo (2021-02-10)
         Modified by: Juan Pablo Echeagaray González (2022-06-04)
         Python: 3.8.10
         Diffie-Hellmann Implementation (In its simple form)
         Args:
             P (int): Prime number
             G (int): Primitive root of P
             a (int): Alice's secret key (an integer)
             b (int): Bob's secret key (an integer)
         # Alice and Bob agree on sharing this numbers as public keys:
             \# A prime number P and a primitive root G
             # A primitve root for P, G is taken
         # Used https://www.wolframalpha.com/widgets/view.jsp?
      \rightarrow id=ef51422db7db201ebc03c8800f41ba99 para encontrar el primitve root
         print(f'The Value of the selected prime P is: {P}')
         print(f'The Value of the primitive root G is: {G}')
```

```
# Alice chooses her private key as
   print(f'The Private Key for Alice is: {a}')
       # Alice gets the generated key as G^a mod P
   x = int(pow(G, a, P))
   print(f'Alice computes her generated key and sends the result as \{x\}')
       # Bob chooses his private key as
   print(f'The Private Key for Bob is: {b}')
       # Bob gets the generated key as G^b mod P
   y = int(pow(G, b, P))
   print(f'Bob computes his generated key and sends the result as {y}')
       # Bob shares his result with Alice, and Alice computes the Shared
→ Secret Key
   ka = int(pow(y, a, P))
       # Alice shares her result with Bob, and Bob computes the Shared Secret,
\hookrightarrow Key
   kb = int(pow(x, b, P))
   print(f'Secret key for Alice is: {ka}')
   print(f'Secret Key for Bob is: {kb}')
   if ka == kb:
           print(f'As Bob and Alice are getting the same result {ka}, they can ⊔
→use this value as a Secret Shared Key to exchange information')
   else:
           print('something went wrong!, check your calculations')
```

1.1.1 Ejercicio 1

```
[]: P = 293
    G = 105
    a = 23
    b = 7
    print('Ejercicio 1')
    diffie_hellmann(P, G, a, b)
```

```
Ejercicio 1
The Value of the selected prime P is: 293
The Value of the primitive root G is: 105
The Private Key for Alice is: 23
```

Alice computes her generated key and sends the result as 251
The Private Key for Bob is: 7
Bob computes his generated key and sends the result as 32
Secret key for Alice is: 11
Secret Key for Bob is: 11

As Bob and Alice are getting the same result 11, they can use this value as a Secret Shared Key to exchange information

1.1.2 Ejercicio 2

Ejercicio 2.1

```
[]: print('Ejercicio 2.1')
    P = 661
    G = 35
    a = 311
    b = 211
    diffie_hellmann(P, G, a, b)
```

Ejercicio 2.1

The Value of the selected prime P is: 661 The Value of the primitive root G is: 35

The Private Key for Alice is: 311

Alice computes her generated key and sends the result as 260

The Private Key for Bob is: 211

Bob computes his generated key and sends the result as 530

Secret key for Alice is: 307 Secret Key for Bob is: 307

As Bob and Alice are getting the same result 307, they can use this value as a Secret Shared Key to exchange information

Ejercicio 2.2

```
[]: print('Ejercicio 2.2')
    P = 569
    G = 547
    a = 197
    b = 103
    diffie_hellmann(P, G, a, b)
```

The Value of the selected prime P is: 569
The Value of the primitive root G is: 547
The Private Key for Alice is: 197
Alice computes her generated key and sends the result as 147
The Private Key for Bob is: 103
Bob computes his generated key and sends the result as 356
Secret key for Alice is: 24
Secret Key for Bob is: 24
As Bob and Alice are getting the same result 24, they can use this value as a Secret Shared Key to exchange information

Ejercicio 2.3

```
[]: print('Ejercicio 2.3')
     p = 857
     G = 113
     a = 373
     b = 503
     diffie_hellmann(p, G, a, b)
    Ejercicio 2.3
    The Value of the selected prime P is: 857
    The Value of the primitive root G is: 113
    The Private Key for Alice is: 373
    Alice computes her generated key and sends the result as 561
    The Private Key for Bob is: 503
    Bob computes his generated key and sends the result as 159
    Secret key for Alice is: 342
    Secret Key for Bob is: 342
    As Bob and Alice are getting the same result 342, they can use this value as a
    Secret Shared Key to exchange information
```

1.2 DES

```
[]: def DES(message: str, key: str):
         Original Author: J. Montalvo-Urquizo (2021-02-10)
         Modified by: Juan Pablo Echeagaray González (2022-06-04)
         pyDes: 2.0.1
         Python: 3.8.10
         DES Implementation
         Args:
             message (str): Message to be sent
             key (str): Key used by the DES encryption
         El flujo de la función es:
         1. Se interpreta un mensaje en string normal a su formato bytes, se usa el_{\sqcup}
      ⇒codificado UTF-8
         2. Se realiza el paso anterior con la llave proporcionada, esta debe de l
      →tener una longitud de 8 caracteres
         3. Se crea un objeto de tipo pyDes.des, se le pasa la llave y se usa el_{\sqcup}
      \hookrightarrowmodo de operación CBC, como IV usamos un vector de Os
         4. Se encripta el mensaje con el método .encrypt(), los parámetros⊔
      →necesarios se proporcionaron cuando se instanció el objeto pydes.des
         5. Se imprime el mensaje encriptado
         6. Se crea otro objeto pyDes.des con los mismos parámetros que el original
```

```
7. Se desencripta el mensaje aplicando el método .decrypt() al objeto_{\sqcup}
 ⇒creado en el paso anterior
    8. Se imprime el mensaje desencriptado y se comprueba que sean iguales
    import pyDes
    # Punto 1
    # Inicialización del mensaje
    data = bytes(message, 'utf-8')
    key = bytes(key, 'utf-8')
    print("\n\nOriginal Data: %r" % data)
    # Punto 2
    # Instancia del objeto pyDes.des en modo CBC con la llave proporcionada, un
 \rightarrow IV de Os, y un padding de PKCS5
    kAlice = pyDes.des(key, pyDes.CBC, "\0\0\0\0\0\0\0\0", pad=None,
→padmode=pyDes.PAD_PKCS5)
    print("Alice's key is: %r" % kAlice.getKey())
    # Punto 3
    # Aplicación de DES para encriptar
    dataTransfered = kAlice.encrypt(data)
    print("Alice's Encrypted Message: %r\n" % dataTransfered)
    # Punto 4
    # Mismo proceso que en el punto 2, se simula otro usuario
    kBob = pyDes.des(key, pyDes.CBC, "\0\0\0\0\0\0\0", pad=None, "
 →padmode=pyDes.PAD_PKCS5)
    print("Bob's key is: %r" % kBob.getKey())
    # Punto 5
    # Desencriptado con la llave del segundo usuario, arroja un error en caso⊔
→de que el mensaje sea diferente al original
    decrypted = kBob.decrypt(dataTransfered)
    print("Bob's decrypted message is: %r" % decrypted)
    assert decrypted == data
DES("This is a small test for the DES Algorithm Implementation to be used at ⊔
→MA2002B", "MONTALVO")
```

```
Original Data: b'This is a small test for the DES Algorithm Implementation to be used at MA2002B' Alice's key is: b'MONTALVO'
```

Alice's Encrypted Message: b"\xba\x8eJX7\\x7f\xf8\x02`\xddI\x1907\xa9(\xb5\xa9\x1b\xfd*\x17't{\x86\x0b^\x08;ti\x93\x88\xe2\xa3\x06\x82\xf7\xeb\xcdg\xf6\x8a(\xbc\x05>g\x1e\xe7\x02P\xec\xce\xe0\xb0\x9e\xf7\n\xa8`\xb5\x98\xe2\xb4\xcd[SP,f\xcc\xa8M\xaa\x1b\xf1"

Bob's key is: b'MONTALVO' Bob's decrypted message is: b'This is a small test for the DES Algorithm Implementation to be used at MA2002B'

1.3 AES

```
def AES_encryption(message: str, key: str):
    data = message.encode('ascii')
    key = key.encode('ascii')

    from Cryptodome.Cipher import AES

    print(f'key: {str(key)}')
    cipher = AES.new(key, AES.MODE_EAX)
    ciphertext, tag = cipher.encrypt_and_digest(data)
    print(f'ciphertext: {str(ciphertext)}')

    file_out = open("encrypted.bin", "wb")
    [file_out.write(x) for x in (cipher.nonce, tag, ciphertext)]
    file_out.close()

with open('message.txt', 'r') as file:
    this_message = file.read()

this_key = 'You look lonely '

AES_encryption(this_message, this_key)
```

```
df \propto 4_n \propto 6'
```

```
def AES_decryption(key: str):
    from Cryptodome.Cipher import AES

    key = bytes(key, 'ascii')
    file_in = open("encrypted.bin", "rb")
    nonce, tag, ciphertext = [file_in.read(x) for x in (16, 16, -1)]

    print('key:\n' + str(key))
    cipher = AES.new(key, AES.MODE_EAX, nonce)
    data = cipher.decrypt_and_verify(ciphertext, tag)
    print(data)

this_key = 'You look lonely '
AES_decryption(this_key)
```

key:

b'You look lonely '

b"The issue is that when you call str(), python uses the default character encoding to try and encode the bytes you gave it, which in your case are sometimes representations of unicode characters. To fix the problem, you have to tell python how to deal with the string you give it by using .encode('whatever_unicode'). Most of the time, you should be fine using utf-8."

B. Pruebas de AES en equipos distintos

B.1. En Windows

Figura 1: Evidencia de funcionamiento en máquina con Windows

B.2. En Google Colab

```
def AES_decryption(key: str):
    from Cryptodome.Cipher import AES
    key = bytes(key, 'ascii')
    file_in = open("encrypted.bin", "rb")
    nonce, tag, ciphertext = [file_in.read(x) for x in (16, 16, -1)]

    print('key:\n' + str(key))
    cipher = AES.new(key, AES.MODE_EAX, nonce)
    data = cipher.decrypt_and_verify(ciphertext, tag)
    print(data)

import platform

print(platform.platform())
    this_key = 'You look lonely '
    AES_decryption(this_key)

□. Linux-5.4.188+-x86_64-with-Ubuntu-18.04-bionic
    key:
    b'You look lonely '
    b'The issue is that when you call str(), python uses the default character encoding to try and encode the bytes you gave it, whi
```

Figura 2: Evidencia de funcionamiento en máquina con máquina virtual en Google Colab

Referencias

[EdgeOfInfinity, 2017] EdgeOfInfinity (2017). Wolfram—Alpha Widgets: "Primitive Roots-Free Web & Computer Systems Widget.