

Trabalho Prático 1

Grupo 17, constituído por:

- Joana Castro e Sousa, PG47282
- Tiago Taveira Gomes, PG47702
- João Carlos Pereira Rodrigues, PG46534

Pergunta 2:

Use o SageMath para:

- Construir uma classe Python que implemente um KEM- RSA. A classe deve
 - Inicializar cada instância recebendo o parâmetro de segurança (tamanho em bits do módulo RSA) e gere as chaves pública e privada.
 - Conter funções para encapsulamento e revelação da chave gerada.
- Construir, a partir deste KEM e usando a transformação de Fujisaki-Okamoto, um PKE que seja IND-CCA seguro.

IMPLEMENTAÇÃO

Para gerar uma chave pública e a chave privada, inicialmente é necessário gerar certos parâmetros:

- dois números primos ("q" e "p"), de modo a que o módulo "n" tenha como tamanho de parâmetro segurança;
- um ("phi") para calcular o expoente da chave pública.

```
In [ ]: import os
from cryptography.hazmat.primitives.kdf.pbkdf2 import PBKDF2HMAC
from cryptography.hazmat.primitives import hashes

# Secure hash FIPS 180
def hash_sha256(seed):
    digest = hashes.Hash(hashes.SHA256())
    digest.update(seed)
    digest.update(seed)
    return digest.finalize()

class KEM_RSA:
    def __init__(self, param):
        p = random_prime(2^(param/2) - 1, 2^(param/2-1))
        q = random_prime(2^(param/2) - 1, 2^(param/2-1))
        self.n = p * q

        # Função totiente de Euler
        phi = (p - 1)*(q - 1)
```

```

e = self.gen_e(phi)
d = self.gen_d(phi, e)

self.param = param

# Public Key: (n,e)
self.public_key = (self.n, e)
# Private Key: (n,d)
self.private_key = (self.n, d)

```

Uma vez definidos os parâmetros, começa o trabalho de definir as chaves públicas e privadas. Assim, iremos definir duas funções que o façam:

- i) `gen_e` : Escolhe uma chave pública (n, e) tal que, $0 < e < \phi(n)$ & co-primo com n e $\phi(n)$
- ii) `gen_d` : Escolhe uma chave privada (n, d) tal que, $d \cdot e \bmod \phi(n) = 1$

```

In [ ]: class KEM_RSA(KEM_RSA):
def gen_e(self, phi):
    # 1 < e < phi
    e = ZZ.random_element(phi)
    # co-primo com phi e N
    while gcd(e, phi) != 1:
        e = ZZ.random_element(phi)
    return e

def gen_d(self, phi, e):
    # Inversa modular
    d = inverse_mod(e, phi)
    return d

```

Neste momento, estamos capazes de implementar a técnica de KEM. Para tal, iremos apresentar dois algoritmos ("encaps": vocacionado para encapsular pequenas quantidades de informação ("chaves") que ele próprio gera; e "decaps": revela a chave a partir do encapsulamento desta).

Assim, para o algoritmo de encapsulamento seguimos os seguintes passos:

- i) gerar um valor inteiro aleatório ("z"), entre 0 e $n-1$;
- ii) cifrar "z" com a chave pública RSA, obtendo-se o encapsulamento;
- iii) derivar a chave simétrica ("k") através de um kdf, em que $k = \text{kdf}("z")$

```

In [ ]: class KEM_RSA(KEM_RSA):
def encrypt_asym(self, pub_key, msg):
    n, e = pub_key
    return pow(msg, e, n)

def decrypt_asym(self, priv_key, ct):
    n, d = priv_key
    return pow(ct, d, n)

def encaps(self, pub_key):
    n, ex = pub_key
    # 1 < z < n
    z = ZZ.random_element(n)
    z_as_bytes = int(z).to_bytes(int(z).bit_length() + 7 // 8, 'big')

```

```

    salt = os.urandom(16)
    key = self.kdf(z_as_bytes, salt)

    e = self.encrypt_asym(pub_key, z)
    e_as_bytes = int(e).to_bytes(int(e).bit_length() + 7 // 8, 'big')

    return key, e_as_bytes, salt

def decaps(self, e, salt):
    e_int = int.from_bytes(e, 'big')

    z = self.decrypt_asym(self.private_key, e_int)
    z_as_bytes = int(z).to_bytes(int(z).bit_length() + 7 // 8, 'big')

    key = self.kdf(z_as_bytes, salt)
    return key

def kdf(self, password, salt):
    kdf = PBKDF2HMAC(
        algorithm=hashes.SHA256(),
        length=32,
        salt=salt,
        iterations=100000,
    )
    key = kdf.derive(password)
    return key

```

Verificação e teste dos algoritmos:

```

In [ ]: Bob_rsa = KEM_RSA(1024)
        Alice_rsa = KEM_RSA(1024)

        alice_pub_key = Alice_rsa.public_key

        k, e, salt = Bob_rsa.encaps(alice_pub_key)
        print("Chave compartilhada: ", k)

        key = Alice_rsa.decaps(e, salt)
        print("Chave compartilhada: ", key)

```

```

Chave compartilhada: b'\x16\xcbK\xbl\xfb\x02r\xba\x9c\xf6\x89[\x064\x1a\x9c5\x10\xfa\xcc\xa2\xc8\x94WC%d9\xc2\x95\xe7'
Chave compartilhada: b'\x16\xcbK\xbl\xfb\x02r\xba\x9c\xf6\x89[\x064\x1a\x9c5\x10\xfa\xcc\xa2\xc8\x94WC%d9\xc2\x95\xe7'

```

Uma vez resolvidos os algoritmos, o nosso próximo passo passar por transformar um KEM em um PKE-IND-CCA usando uma transformação de Fujisaki-Okamoto (FOT)

```

In [ ]: class PKE_RSA:
        def __init__(self, param, salt):
            p = random_prime(2^(param/2) - 1, 2^(param/2-1))
            q = random_prime(2^(param/2) - 1, 2^(param/2-1))
            self.n = p * q
            # Função totiente de Euler
            phi = (p - 1)*(q - 1)
            e = self.gen_e(phi)
            d = self.gen_d(phi, e)

            self.param = param

```

```

    # Public Key: (n,e)
    self.public_key = (self.n, e)
    # Private Key: (n,d)
    self.private_key = (self.n, d)

    self.salt = salt

def gen_e(self, phi):
    # 1 < e < phi
    e = ZZ.random_element(phi)
    # co-primo com phi e N
    while gcd(e, phi) != 1:
        e = ZZ.random_element(phi)
    return e

def gen_d(self, phi, e):
    # Inversa modular
    d = inverse_mod(e, phi)
    return d

def otp_enc(self, key, msg):
    return bytes(a ^ b for a, b in zip(msg, key))

def otp_dec(self, key, ct):
    return bytes(a ^ b for a, b in zip(ct, key))

def encrypt_sym(self, pub_key, msg):
    k, e = self.encaps(pub_key)
    ct = self.otp_enc(k, msg)
    return e, ct

def decrypt_sym(self, e, ct):
    k = self.decaps(e)
    pt = self.otp_dec(k, ct)
    return pt

def hash_g(self, msg):
    h = hashes.Hash(hashes.SHA3_256())
    h.update(msg)
    digest = h.finalize()
    return digest

def encrypt_asym(self, pub_key, msg):
    n, e = pub_key
    return pow(msg, e, n)

def decrypt_asym(self, priv_key, ct):
    n, d = priv_key
    return pow(ct, d, n)

def decaps(self, e):
    e_int = int.from_bytes(e, 'big')
    m = self.decrypt_asym(self.private_key, e_int)
    m_as_bytes = int(m).to_bytes((int(m).bit_length() + 7) // 8, 'big')
    key = self.kdf(m_as_bytes, 32)

    return key

def encrypt(self, pub_key, msg):

```

```

n, e = pub_key

x = ZZ.random_element(n)

# Gerar r
r = os.urandom(32)
r_as_bytes = r
r_as_int = int.from_bytes(r_as_bytes, "big")

msg_as_bytes = msg.encode('utf-8')

# Obter y ofuscando o plaintext x
y = bytes(a ^ b for a, b in zip(msg_as_bytes, self.kdf(r_as_bytes, len(msg_as_bytes))))

# Obter yr
yr = y + r_as_bytes
yr_as_int = int.from_bytes(yr, "big")

# (e,k) <- KEM
k = self.kdf(yr, 32)
e = self.encrypt_asym(pub_key, yr_as_int)
e_as_bytes = int(e).to_bytes((int(e).bit_length() + 7) // 8, 'big')

# Obter tag c ofuscando r com chave k
c = self.otp_enc(k, r_as_bytes)

return y, e_as_bytes, c

def decrypt(self, y, e, c):
    k = self.decaps(e)

    r = self.otp_dec(k, c)
    r_as_int = int.from_bytes(r, "big")
    yr = y + r
    yr_as_int = int.from_bytes(yr, "big")

    ee = self.encrypt_asym(self.public_key, yr_as_int)
    ee = int(ee).to_bytes((int(ee).bit_length() + 7) // 8, 'big')

    kk = self.kdf(yr, 32)

    if ee != e or kk != k:
        return "Error"
    else:
        pt = bytes(a ^ b for a, b in zip(y, self.kdf(r, len(y))))
        return pt

def kdf(self, password, len):
    kdf = PBKDF2HMAC(
        algorithm=hashes.SHA256(),
        length=len,
        salt=self.salt,
        iterations=100000,
    )
    key = kdf.derive(password)
    return key

```

Finalizando, apenas nos resta testar esta implementação do PKE apresentada:

```
In [ ]: salt = os.urandom(16)

msg = "Uma mensagem para cifrar e decifrar em EC 2021/2022.\nCom participação da Alice e do Bob.\n:)"
msg_as_bytes = str.encode(msg)

Bob_rsa = PKE_RSA(1024,salt)
Alice_rsa = PKE_RSA(1024, salt)

alice_pub_key = Alice_rsa.public_key

y, e, c = Bob_rsa.encrypt(alice_pub_key, msg)

pt = Alice_rsa.decrypt(y, e, c)
print(pt.decode())

Uma mensagem para cifrar e decifrar em EC 2021/2022.
Com participação da Alice e do Bob.
:)
```