

TP2-BIKE

May 2, 2022

1 Trabalho prático 2 - Estruturas Criptográficas

Autores: Arianas Lousada (PG47034), Cláudio Moreira (PG47844)

Grupo 12

1.1 BIKE

KEM-IND-CPA Para o desenvolvimento da solução para esta questão, foi proposta a implementação de um KEM IND-CPA seguro e um PKE IND-CCA seguro. Neste documento é exposta uma proposta de solução para o KEM IND-CPA.

Para a construção desta solução foi consultado o ficheiro pdf mais recente da implementação do BIKE(https://bikesuite.org/files/v4.2/BIKE_Spec.2021.09.29.1.pdf).

Começou-se pela definição das constantes do BIKE: - r : tamanho de cada bloco. De acordo com a especificação mais recente, este valor corresponde a 257 - n : conde lenght. Corresponde ao dobro do tamanho de cada bloco. Neste caso corresponde a 514. - t : error weight, que corresponde a 16 - l : tamanho do segredo partilhado. De acordo com a especificação do BIKE mais recente, este valor corresponde a 256.

De seguida definiram-se as funções H, K e L: - H : definida com base no SHAKE256 - K_func : definida com base no SHA384 - L : definida com base no SHA384

Por fim construíram-se as três principais funções de geração do par de chaves, encapsulamento e desencapsulamento: - **keyGenerator** : função responsável pela criação do par de chaves pública e privada. A variável h corresponde à chave pública, enquanto que a chave privada é dividida por duas partes: a primeira é constituída por $h0$ e $h1$ e a segunda constituída pela variável σ , que é calculada a partir da função auxiliar *gerabits*; - **encap** : função responsável pelo encapsulamento de uma dada chave. Recorre às funções H e K do BIKE e à chave pública gerada pela função anterior. - **decap** : função responsável pelo desencapsulamento de uma dada chave. Recorre a ambas as partes da chave privada gerada pela função *keyGenerator* anteriormente mencionada.

```
[20]: # imports necessários para a implementação
import random as rn
from cryptography.hazmat.primitives import hashes
import os
from cryptography.hazmat.primitives.ciphers import Cipher, algorithms, modes
from Crypto.Hash.SHAKE256 import SHAKE256_XOF
```

```

[21]: # constantes BIKE
r = 257          # block size
n = 514          # code length (2*r)
t = 16           # error weight
l = 256          # shared secret size

K = GF(2)
um = K(1)
zero = K(0)

Vn = VectorSpace(K,n)
Vr = VectorSpace(K,r)
Vq = VectorSpace(QQ,r)

Mr = MatrixSpace(K,n,r)

R = PolynomialRing(K,name='w')
w = R.gen()
Rr = QuotientRing(R,R.ideal(w^r+1))

def mask(u,v):
    return u.pairwise_product(v)

def hamm(u):
    return sum([1 if a == um else 0 for a in u])

# gera uma palavra de bit aleatória com tamanho recebido como parâmetro
def geraBits(l):
    bits = ""
    for i in range(l):
        bits = bits + str(rn.randint(0,1))
    return bits

# função que recorre ao SHAKE256
def H(key, m):
    digest = hashes.Hash(hashes.SHAKE256(int(l)))
    digest.update(m)
    r = digest.finalize()
    return r

# hash function que utiliza SHA384
def K_func(m,C):
    c0, c1 = C
    digest = hashes.Hash(hashes.SHA384())
    digest.update(m)
    digest.update(c0)
    digest.update(c1)

```

```

    r = digest.finalize()
    return r

# hash function que utiliza SHA384
def L(e0,e1):
    digest = hashes.Hash(hashes.SHA384())
    digest.update(e0)
    digest.update(e1)
    r = digest.finalize()
    return r

def rot(h):
    v = Vr() ; v[0] = h[-1]
    for i in range(r-1):
        v[i+1] = h[i]
    return v

def Rot(h):
    M = Matrix(K,r,r) ;M[0] = expand(h)
    for i in range(1,r):
        M[i] = rot(M[i-1])
    return M

def expand(f):
    fl = f.list(); ex = r - len(fl)
    return Vr(fl + [zero]*ex)

def expand2(code):
    (f0,f1) = code
    f = expand(f0).list() + expand(f1).list()
    return Vn(f)

def unexpand2(vec):
    u = vec.list()
    return (Rr(u[:r]),Rr(u[r:]))

# operação XOR entre duas sequências de bytes
def bxor(a, b):
    return bytes([ x^y for (x,y) in zip(a, b)])

# bit flip
def BF(H,code,synd,cnt_iter=r, errs=0):
    mycode = code
    mysynd = synd

```

```

while cnt_iter > 0 and hamm(mysynd) > errs:
    cnt_iter = cnt_iter - 1

    unsats = [hamm(mask(mysynd,H[i])) for i in range(n)]
    max_unsats = max(unsats)

    for i in range(n):
        if unsats[i] == max_unsats:
            mycode[i] += um                ## bit-flip
            mysynd += H[i]

    return mycode

def sparse_pol(sparse=3):
    coeffs = [1]*sparse + [0]*(r-2-sparse)
    rn.shuffle(coeffs)
    return Rr([1]+coeffs+[1])

# geração das chaves pública e privada
def keyGenerator():
    while True:
        h0 = sparse_pol(); h1 = sparse_pol()
        if h0 != h1 and h0.is_unit() and h1.is_unit(): # primeira parte da
↳ chave privada
            break
        h = h0 * h1.inverse_of_unit() # chave pública
        sigma = geraBits(1) # segunda parte da chave privada
        return h0,h1,sigma,h

# encapsulamento
def encap(h, key):
    m = geraBits(32)
    e = H(key, m.encode())
    e0 = e[:16]
    e1 = e[-16:]
    c = (e0 + e1, bxor(m.encode(),L(e0,e1)))
    k = K_func(m.encode(),c)
    return k,c

# desencapsulamento
def decap(h0, h1, sigma, C, key):
    c0, c1 = C
    cr = (Rr(list(c0)), Rr(list(c1)))
    code = expand2(cr)
    H_matrix = block_matrix(2,1,[Rot(h0),Rot(h1)])

```

```

synd = code * H_matrix
e = BF(H_matrix,code,synd)
(e0,e1) = unexpand2(e)
m = bxor(c1, L(bytes(e0), bytes(e1)))
if bytes(e) == H(key,m):
    k = K_func(m,C)
else:
    k = K_func(sigma.encode(), C)
return k

```

```

[22]: key = os.urandom(32)
h0, h1, sigma, h = keyGenerator()
print("Chave pública: ", h, "\n")
print("Chave privada: h0=", h0, " h1=", h1, " sigma=", sigma, "\n")
k, C = encaps(h, key)
print("Resultado do encapsulamento: k=",k," C=",C, "\n")
desencapsulation = decap(h0,h1,sigma,C, key)
print("Resultado do desencapsulamento:", desencapsulation)

```

Chave pública: $wbar^{255} + wbar^{254} + wbar^{251} + wbar^{250} + wbar^{248} + wbar^{247} + wbar^{246} + wbar^{242} + wbar^{235} + wbar^{233} + wbar^{228} + wbar^{227} + wbar^{224} + wbar^{222} + wbar^{219} + wbar^{218} + wbar^{217} + wbar^{212} + wbar^{205} + wbar^{204} + wbar^{200} + wbar^{199} + wbar^{198} + wbar^{197} + wbar^{196} + wbar^{195} + wbar^{193} + wbar^{192} + wbar^{190} + wbar^{189} + wbar^{187} + wbar^{186} + wbar^{184} + wbar^{182} + wbar^{180} + wbar^{177} + wbar^{175} + wbar^{174} + wbar^{173} + wbar^{172} + wbar^{171} + wbar^{169} + wbar^{168} + wbar^{167} + wbar^{166} + wbar^{165} + wbar^{164} + wbar^{162} + wbar^{159} + wbar^{158} + wbar^{156} + wbar^{155} + wbar^{154} + wbar^{152} + wbar^{151} + wbar^{149} + wbar^{148} + wbar^{147} + wbar^{146} + wbar^{145} + wbar^{142} + wbar^{141} + wbar^{138} + wbar^{134} + wbar^{131} + wbar^{128} + wbar^{127} + wbar^{126} + wbar^{124} + wbar^{121} + wbar^{117} + wbar^{114} + wbar^{112} + wbar^{110} + wbar^{109} + wbar^{107} + wbar^{103} + wbar^{100} + wbar^{97} + wbar^{96} + wbar^{94} + wbar^{93} + wbar^{92} + wbar^{90} + wbar^{89} + wbar^{87} + wbar^{86} + wbar^{83} + wbar^{82} + wbar^{81} + wbar^{79} + wbar^{78} + wbar^{67} + wbar^{63} + wbar^{62} + wbar^{59} + wbar^{58} + wbar^{52} + wbar^{48} + wbar^{47} + wbar^{46} + wbar^{45} + wbar^{42} + wbar^{40} + wbar^{39} + wbar^{38} + wbar^{36} + wbar^{33} + wbar^{32} + wbar^{30} + wbar^{28} + wbar^{27} + wbar^{24} + wbar^{20} + wbar^{19} + wbar^{18} + wbar^{17} + wbar^{13} + wbar^{10} + wbar^9 + wbar^8 + wbar^7 + wbar^6 + wbar^4 + wbar^3 + wbar^2 + wbar$

Chave privada: $h0= wbar^{256} + wbar^{240} + wbar^{187} + wbar^{164} + 1$ $h1= wbar^{256} + wbar^{164} + wbar^{134} + wbar^{123} + 1$ $\sigma= 0010100011011010111110101000001110110010010101111001110000011100111000000100000001010001100001001101001101100011000001101011100011011110010110100010010110000111000100001110000000001111110101001110100101101011011100000001000100$

Resultado do encapsulamento: $k= b'\backslash x7fY\backslash x8b\backslash xdd\backslash xa0-\>\backslash x10\backslash x18E\backslash xfeB\backslash xb4\backslash xc6\backslash xba\backslash x81\backslash x8a7yy\backslash xf3\backslash xdaT!Cz\backslash x16\backslash x9bB\backslash xc8d\backslash x85T\backslash xa0\backslash xe8\backslash xb3A\backslash x87;\backslash xcb+\backslash xfe\backslash xb1\backslash xee\backslash x95$

```
\x10\x8c ' C= (b'\x84\xdf\xbc\n\xbf\xe8\xd4\x15\x88\xd1\x96.\x9d\\\xb8X!6jJ4\xb
9\xc0\xd5\xc1\xcb\x8f\xed\x1a\xa2n2',
b'\xca\x92\x01\xcb]\xaf\x1b\x92\x1dpY\xe0\xba\xf6\x86-Dh\xa8\xb4\x96\xa8\x82*
\x93>yC\xe2\xf9(')
```

Resultado do desencapsulamento: b'^(\xcd\x03\xc6\x0e\x8d\xe9Sf\xfc\xabuA"\x0c]\xf0\xab\xcb\xc8;\x9e^\xcf\x1e\xdb\xc1\xe4\xf7\x13\x8bw\xa2\xe4\x83"\xd5\xcb_\xb7\x03\xf3\x12y'\x1f\x87'