

Exercício 3 - ECDSA

Neste exercício vamos implementar um ECDSA segundo uma curva elíptica definidas no **FIPS186-4**. Numa pesquisa encontramos os valores dos parâmetros de várias curvas, tendo optado pela curva **P-384**, para ir de acordo com a curva utilizado no trabalho prático 1.

Parâmetros

- Os parâmetros desta curva são:

```
In [1]: FIPS = dict()
FIPS['P-384'] = {
    'p': 3940200619639447921227904010014361380507973927046544666794
8293404245721771496870329047266088258938001861606973112319,
    'n': 3940200619639447921227904010014361380507973927046544666794
6905279627659399113263569398956308152294913554433653942643,
    'seed': 'a335926aa319a27a1d00896a6773a4827acdac73',
    'c': '79d1e655f868f02fff48dcdee14151ddb80643c1406d0ca10dfe6fc52
009540a495e8042ea5f744f6e184667cc722483',
    'b': 'b3312fa7e23ee7e4988e056be3f82d19181d9c6efe8141120314088f5
013875ac656398d8a2ed19d2a85c8edd3ec2aef',
    'Gx': 'aa87ca22be8b05378eb1c71ef320ad746e1d3b628ba79b9859f741e0
82542a385502f25dbf55296c3a545e3872760ab7',
    'Gy': '3617de4a96262c6f5d9e98bf9292dc29f8f41dbd289a147ce9da3113
b5f0b8c00a60b1ce1d7e819d7a431d7c90ea0e5f',
}
```

Chaves

Para gerar as chaves vamos primeiro obter o **Ponto Gerador (basepoint)** e a partir daí já podemos calcular as chaves.

Ponto gerador

Este ponto é um ponto que se assemelha ao início da curva.

Para calcular precisamos dos parâmetros p e b tabelados para a partir disso obtermos a curva elítica correspondente. Sabendo que a curva tem o formato: $y^2 = x^3 - 3x + b \mod p$ a nossa curva pode ser obtida através: $E = \text{EllipticCurve}(\text{GF}(p), [-3, b])$

```
In [2]: def generateGeneratorPoint():
    p = FIPS['P-384']['p']
    b = ZZ(FIPS['P-384']['b'], 16)

    E = EllipticCurve(GF(p), [-3, b])
    #print(E)

    gx = ZZ(FIPS['P-384']['Gx'], 16)
    gy = ZZ(FIPS['P-384']['Gy'], 16)
    generatorPoint = E((gx, gy))
    print('GeneratorPoint: ' + str(generatorPoint))
    return generatorPoint
```

Chave privada

A chave privada é facilmente obtida, visto que é apenas necessário que seja um valor aleatório entre 0 e n , onde n representa a ordem do **basepoint**.

```
In [3]: def generatePrivateKey(n):
    d = ZZ.random_element(1, n-1)
    print('PrivateKey: ' + str(d))
    return d
```

Chave pública

A chave pública é obtida a partir do **basepoint** e da chave privada : $q = d * G$

```
In [4]: def generatePublicKey(generatorPoint, d):
    q = d * generatorPoint
    print('PublicKey: ' + str(q))
    return q
```

Na função abaixo geramos o **basepoint** e depois a **chave privada** e a respetiva **chave pública**.

```
In [5]: def generateKeys(n):
    generatorPoint = generateGeneratorPoint()
    d = generatePrivateKey(n)
    q = generatePublicKey(generatorPoint, d)
    return (generatorPoint, d, q)
```

Assinatura de uma mensagem

Para assinar uma mensagem precisamos da **chave privada**, do **basepoint**, do n e da mensagem m .

O primeiro passo é calcular e : $e = \text{hash}(m)$

Depois temos de calcular os pares de chave temporários (k, r) tal que $r \neq 0$, depois de computados, têm de ser maiores que 0.

Após isso calculamos s : $s = (e + d \cdot r) / k \pmod n$

Terminados os cálculos, juntamos estes dois fatores para formar a assinatura: $\text{assinatura} = (r, s)$

Pares de chave temporários

- k - inteiro compreendido: $0 < k < n-1$
- r - para calcular r precisamos de:
 - R - $k * \text{basepoint}$
 - R_x - Componente x de R
 - $r = R_x \pmod n$

```
In [6]: def generateEphemeral(n, generatorPoint):  
    while(True):  
        k = ZZ.random_element(1, n-1)  
        R = k*generatorPoint  
        Rx = R[0]  
        #print('Rx: ' + str(Rx))  
        r = mod(Rx, n)  
        if(r > 0):  
            break  
        #print('k: ' + str(k))  
        #print('r: ' + str(r))  
    return (r, k)
```

Na função em baixo vemos o processo de assinatura de uma mensagem m .

```
In [7]: def signMessage(privateKey,n,generatorPoint,m):
        e = hash(m)

        while(True):
            (r,k) = generateEphemeral(n,generatorPoint)

            dr = privateKey*r
            s1 = e + dr
            s = power_mod(s1/k,1,n)
            if(s > 0):
                break
        signature = (r,s)
        print('Signature: ' + str(signature))
        return signature
```

Verificar Assinatura

Após a assinatura é necessário a operação de verificação de assinatura.

O primeiro passo é verificar os tamanhos de r e s :

- $0 < r < n$
- $0 < s < n$

Depois calculamos a hash da mensagem: $e = \text{hash}(m)$.

Depois calculamos:

- **w**: $w = s^{-1} \bmod n$
- **u1**: $u1 = (e*w) \bmod n$
- **u2**: $u2 = (r*w) \bmod n$
- **P**: $P = (u1*G) + (u2*q)$

A partir deste P , pegamos na sua componente x: $px = P[0]$.

A verificação da assinatura corresponde ao valor de verdade da comparação: $px == r \bmod n$

```

In [8]: def verifySignature(signature,n,generatorPoint,publicKey,m):
        (r,s) = signature

        nr = n-r
        ns = n-s
        if(r<=0):
            print('r negativo!')
            return ''
        if(nr<=0):
            print('r maior que n!')
            return ''
        if(s<=0):
            print('s negativo!')
            return ''
        if(ns<=0):
            print('s maior que n!')
            return ''

        e = hash(m)

        w = power_mod(ZZ(s),-1,n)

        u1 = power_mod(e*w,1,n)
        u2 = power_mod(r*w,1,n)

        P1 =(u1*generatorPoint)
        P2 = (ZZ(u2)*(publicKey))
        P = P1+P2
        px = ZZ(P[0])
        #print('px: ' + str(px))
        r2 = mod(r,n)
        if(px==r2):
            return 'Assinatura válida'
        else:
            return 'Assinatura inválida'

```

```

In [9]: def main():
        n = FIPS['P-384']['n']
        (generatorPoint,privateKey,publicKey) = generateKeys(n)
        # privateKey: d
        # publicKey: q
        m = b'Teste1'
        signature = signMessage(privateKey,n,generatorPoint,m)

        ver1 = verifySignature(signature,n,generatorPoint,publicKey,m)
        print(ver1)

        m2 = b'Teste2'
        ver2 = verifySignature(signature,n,generatorPoint,publicKey,m2)
        print(ver2)

```

In [10]:

main()

```
GeneratorPoint: (2624703509579968926862315674456698189185292349110
921338781561590092551885473805008902238805397571978665087247673208
7 : 83257109614890299855467512895201081792878530488613155947092059
02480503199884419224438643760392947333078086511627871 : 1)
PrivateKey: 149996119408904159498926774969346637551606195596617344
5738540609050028546136429468571417759373282858882629261496437
PublicKey: (383562395390612805592952530275967764090531735278464343
27980116481614234960832146275096817321063885359745657986714655 : 1
793371818299485588731286105334920071485131113490719798111646009576
8359562411941333432643864731702148702724385957217 : 1)
Signature: (289421755610322389020752247376200324765651082487487869
05064954331365788513231411645991391898240976798141982687068775, 95
693885892527136225923859433098470000807621543271472462315167829442
73912956358613768422028028527659566392364964506)
Assinatura válida
Assinatura inválida
```

In []: