Estruturas Criptográficas - TP2-2

PG53721 - Carlos Machado

PG54249 - Tiago Oliveira

Enunciado - Implementação Sagemath do NTT-CRT

Neste problema pretende-se uma implementação *Sagemath* do NTT-CRT, ou seja, a aplicação do teorema chinês dos restos na criptografia.

O primeiro passo, após ter escolhido um \mathbf{N} , passa por gerar um primo que verifique condição: $q \equiv 1 \mod 2N$.

```
In [1]: def generate_q(n):
    if not n in [32,64,128,256,512,1024,2048]:
        raise ValueError("improper argument ",n)
    q = 1 + 2*n
    while True:
        if q.is_prime():
            break
        q += 2*n
    return q
```

De seguida é necessário calcular:

- Corpo Finito F.
- Variável **R** que é o anel de polinómios sobre esse corpo *F*.
- A variável **w** que representa o gerador do anel de polinômios.
- O poliónio **g** utlizado para calcular as raízes.
- O valor de **xi** que representa a última raíz do polínomio g.

```
In [3]: F = GF(q) ; R = PolynomialRing(F, name="w")
w = R.gen()

g = (w^n + 1)
xi = g.roots(multiplicities=False)[-1]
rs = [xi^(2*i+1) for i in range(n)]
base = crt_basis([(w - r) for r in rs])
```

A próxima etapa requer a definição de um ${\bf f}$ pertencente a ${\it Rq}$.

```
In [4]: def random_pol(args=None):
    return R.random_element(args)
In [5]: f = random_pol(1023)
```

Esta função auxiliar $_expand$ permite expandir o polinómio f para o tamanho necessário.

O algoritmo recursivo para calcular o vetor ff é o seguinte:

```
In [7]: def _ntt_(xi,N,f):
    if N==1:
        return f
```

```
In [8]: def ntt(f):
    return _ntt_(xi,n,_expand_(f))
```

No que toca à transformada inversa, a reconstrução tem a forma:

$$f \,=\, \sum_i \,f f_i imes \mu_i$$

Sendo ff a transformada NT do polinónio f e u a base.

```
In [9]: def ntt_inv(ff): ## transformada inversa
    return sum([ff[i]*base[i] for i in range(n)])
```

Teste

```
In [10]: ff = ntt(f)
    fff = ntt_inv(ff)
    # print(fff)
    print("Correto ? ", f == fff)
```

Correto ? True