Ex2 HardLattices

October 17, 2022

1 Exercício 2 (Hard Lattices) - Trabalho Prático 1

Grupo 4:Carlos Costa-A94543 Ruben Silva-A94633

2 Problema:

Na criptografia pós-quântica os reticulados inteiros ("hard lattices") e os problemas a eles associados são uma componente essencial. Um reticulado inteiro pode ser definido por uma matriz $\mathsf{L} \in \mathbb{Z}^{m \times n}$ (com m > n) de inteiros e por um inteiro primo $q \geq 3$. O chamado problema do vetor curto (SVP) consiste no cálculo de um vetor de inteiros $e \in \{-1,0,1\}^m$ não nulo que verifique a seguinte relação matricial

$$orall \, i < n$$
 , $\sum_{j < m} e_j \, imes \, \mathsf{L}_{j,i} \, \equiv \, 0 \mod q$

1. Pretende-se resolver o SVP por programação inteira dentro das seguintes condições 1. Os valores m, n, q são escolhidos com n>30, |m|>1+|n| e |q|>|m|. 2. Os elementos $\mathsf{L}_{j,i}$ são gerados aleatória e uniformemente no intervalo inteiro $\{-d\cdots d\}$ sendo $d\equiv (q-1)/2$. 2. Pretende-se determinar em, em primeiro lugar, se existe um vetor e não nulo (pelo menos um dos e_j é diferente de zero). Se existir e pretende-se calcular o vetor que minimiza o número de componentes não nulas.

Notas:

- 1. Se $x \ge 0$, representa-se por |x| o tamanho de x em bits: o menor ℓ tal que $x < 2^{\ell}$.
- 2. Um inteiro x verifica $x \equiv 0 \mod q$ sse x é um múltiplo de q.

$$x \equiv 0 \mod q \iff \exists k \in \mathbb{Z} \cdot x = q \times k.$$

Por isso, escrito de forma matricial, as relações que determinam o vetor $e \neq 0$ são:

$$\left\{ \begin{array}{ccccc} \exists\, e \in \{-1,0,1\}^m \ \ . \ \exists\, k \in \mathbb{Z}^n & . & e \times \mathsf{L} \ = \ q\,k \\ & \exists\, i < n & . & e_i \neq 0 \end{array} \right.$$

3 Análise do problema

Este é problema sobre SVP que possui uma relação matricial que tem de ser respeitada. Para se resolver este problema é necessário um dicionário com uma matriz $L^{m\times n}$ Também será necessário desenvolver um algoritmo que faça a multiplicação tanto entre Vetor e Matriz, como valor e Vetor. Algumas variáveis que useramos para descrever as limitações e as obrigações do nosso problema: $*e \in \{-1,0,1\}^m \to \text{Vetor}$ de inteiros não nulo $*q \in \mathbb{P} \geq 3; \to \text{Numero}$ inteiro primo maior que $3*m \in \mathbb{N}; \to \text{Linhas}*n \in \mathbb{N}; \to \text{Colunas}*j \in \mathbb{N}; \to \text{Linhas}*i \in \mathbb{N}; \to \text{Colunas}*x = (\forall_{i < n} : \sum_{j < m} e_j \times \mathsf{L}_{j,i}) \to \text{Simplificação}$ do Somatório

4 Limitações e obrigações

1. A seguinte relação matricial tem de ser respeitada

$$\forall_{i < n} : \sum_{j < m} e_j \, \times \, \mathsf{L}_{j,i} \, \equiv \, 0 \mod q \iff \exists k \in \mathbb{Z} \, \boldsymbol{.} \, x \, = \, q \, k$$

2. A seguinte equação paramétrica tem de ser respeitada

$$\left\{ \begin{array}{cccc} \exists\, e \in \{-1,0,1\}^m \text{ . } \exists\, k \in \mathbb{Z}^n & \text{ . } & e \times \mathsf{L} \ = \ q\,k \\ & \exists\, i < n\text{. } & e_i \, \neq \, 0 \end{array} \right.$$

5 Implementação do Problema

Importar o solver 1. Instalar o o ortools a partir da libraria do PyPi (pip) 2. Importar o cp_model do ortools (contem o solver que iremos usar neste problema) 3. Importar o next_prime do ortools (contem o solver que iremos usar neste problema)

```
[]: !pip install ortools
!pip install gmpy2
from ortools.sat.python import cp_model
from random import randint
from gmpy2 import next_prime
```

Função Auxiliar para visualizar a matriz formada

```
[]: #Função Para visualizar a matriz

def print_array(L, m, n):
    for j in range(m):
        str1 = "Row: "+str(j+1)+" -> "
        for i in range(n):
            str1 += str(L[j, i])+" "
```

Função para multiplicar matriz e vetores Este função tem o parâmetro "valor" que tem como objeto servir de flag e transportar o valor de q. Se este valor for 0 (por default), então será uma multiplicação de matrizes, se for diferente de 0, então é a multiplicação de um vetor por q

```
[]: def multiplicar_matriz_vetor(matriz, j, i, vetor, valor=0):

# So pode entrar aqui um vetor de cada vez

#Se 0, entao é Vetor x Matriz

#Se !=0, então é Valor "q" x Matriz

#NAO FUNCIONA

if valor == 0:
    final = [0]*i
    for i1 in range(i):
        #final[i1] = sum(vetor[j1] * matriz[j1, i1] for j1 in range(j))
        final[i1] = sum(vetor * matriz[j1, i1] for j1 in range(j))
    return final
```

```
if valor != 0:
    final = [0]*j
    for j1 in range(j):
        #final[j1] = valor * vetor[j1]
        final[j1] = valor * vetor
    return final
return 0
```

Função que resolve o problema geral (hard_lattices) 1. Criar o model 2. Criar a Matriz $L^{m\times n}$ 3. Criar o Vetor e e o vetor u 4. Adicionar ao model todas Limitações e Obrigações 5. Criar o solver, usar o nosso model e no fim executá-lo

```
[]: def hard_lattices(n, m, q, d):
         model = cp_model.CpModel()
         #Criação da Matriz Inicial
         L = \{\}
         for j in range(m):
             for i in range(n):
                 L[j, i] = randint(-d, d+1)
         # Vetor de alocação
         e = [model.NewIntVar(-1, 1, f"e[{j}]") for j in range(m)]
         # Vetor Booleano
         u = [model.NewIntVar(0, 1, f'U[{j}]') for j in range(m)]
         for j in range(m):
             model AddAbsEquality(u[j], e[j])
         # Limitação/Obrigação 1
         for i in range(n):
             K = model.NewIntVar(0, q, f'k[{i}]')
             model.Add(sum(e[j] * L[j, i] for j in range(m)) == K * q)
         # Limitação/Obrigação 2.1 (Parte Superior da Paramétrica)
         K1 = [model.NewIntVar(-q, q, f'K1[{i}]') for j in range(m)]
         p1 = []
         p2 = []
         for j in range(m):
             p1 append(multiplicar_matriz_vetor(L, j, i, e[j]))
             p2 append(multiplicar_matriz_vetor(L, j, i, K1[j], q))
         model.Add((p1[j1] for j1 in range(m)) == (p2[j2] for j2 in range(m)))
         # Limitação/Obrigação 2.2 (Parte Inferior da Paramétrica)
         model.Add(sum(u) >= 1)
         #Executar o solver
         model.Minimize(sum(u))
```

```
solver = cp_model.CpSolver()
status = solver.Solve(model)
if status == cp_model.OPTIMAL or status == cp_model.FEASIBLE:
    print('e = ', end='')
    for j in range(m):
        print(solver.Value(e[j]), end=' ')
    print()

    print('u = ', end='')
    for j in range(m):
        print(solver.Value(u[j]), end=' ')

    print()
else:
    print('Sem solução!')
```

6 Vetores Finais

```
[]: n = next_prime(2)
m = next_prime(8)
q = next_prime(11)
d = (q - 1) // 2
hard_lattices(n, m, q, d)
```