

# moduhash

zer0pts ctf/crypto/226pts/16solves

# 题目描述

---

```

1  CC = ComplexField(256)
2  for _ in range(100):
3      n = randint(32, 64)
4      h1 = to_hash(gen_random_hash(n))
5
6      zi = CC.random_element()
7      print(f"zi : {zi}")
8      print(f"h1(zi): {hash(zi, h1)}")
9
10     h2 = input("your hash> ")
11
12     if not hash_eq(h1, h2, CC):
13         print("your hash is incorrect")
14         exit()
15
16     print(flag)

```

在SageMath中，`CC = ComplexField(256)`是将一个复数域(CC)定义为256位精度的操作。`ComplexField(256)`是一个复数域的构造函数，它将返回一个具有给定位数精度的复数域对象。

具体而言，`ComplexField(256)`定义了一个复数域，其中实部和虚部都是256位精度的浮点数。这意味着在进行浮点数计算时，保留了256位的精度，以提高计算的准确性。使用这样的复数域对象，可以执行高精度计算，特别是涉及到复数运算的情况。

例如，可以使用CC来进行复数运算，例如加法、减法、乘法、除法以及其他常见的数学运算。使用256位精度的复数域可以提供更准确的计算结果，并且适用于需要高精度计算的特定应用领域，如数值分析、科学计算、加密等。

每一轮可以获得的信息：

1. 哈希函数 $h_1$ 每轮随机生成，且长度不固定
2. 原像 $z_i$ 每轮随机生成
3. 能够知道每轮原像 $z_i$ 和像 $hash(z_i, h_1)$
4. 每轮需要我们快速生成与 $h_1$ 等效的 $h_2$

```

1 def hash(z, h):
2     res = z
3     for s in h:
4         if s == "S":
5             res = S(res)
6         elif s == "T":
7             res = T(res)
8         else:
9             exit()
10    return res
11
12 def hash_eq(h1, h2, CC):
13     for _ in range(100):
14         zr = CC.random_element()
15         h1zr = hash(zr, h1)
16         h2zr = hash(zr, h2)
17         if abs(h1zr - h2zr) > 1e-15:
18             return False
19    return True

```

第一个函数中 $z$ 为一个复数，hash函数对其做 $h$ 变换。 $h$ 由 $S$ 和 $T$ 两种变换组合而成，即形如：

$$h = S^{i_1} T^{j_1} S^{i_2} T^{j_2} \dots$$

第二个函数是一个检验哈希的函数，要求检验100次，每次复数都是随机生成的，要求我们给出的哈希函数 $h_2$ 与题目生成的 $h_1$ 效果相当（差值模长小于 $1e-15$ ）

期待：

1. 最好能够还原出 $h_1$
2. 检查是否有类似收敛的特性
3. 能否构造标准型

```

1 import os
2
3 flag = os.environb.get(b"FLAG", b"dummmmy{test_test_test}")
4
5 def S(z):
6     return -1/z
7
8 def T(z):
9     return z + 1
10
11 def gen_random_hash(n):
12     r = bytes([getrandbits(8) for _ in range(0, n)])
13     return r
14
15 def to_hash(st):
16     res = ""
17     for s in st:
18         sts = bin(s)[2:].zfill(8)
19         for x in sts:
20             if x == "0":
21                 res += "S"
22             else:
23                 res += "T"
24     return res

```

**S变换:**

$$\begin{aligned} \mathcal{S}: \mathbb{C} &\rightarrow \mathbb{C} \\ z &\mapsto -\frac{1}{z} \end{aligned}$$

**T变换:**

$$\begin{aligned} \mathcal{T}: \mathbb{C} &\rightarrow \mathbb{C} \\ z &\mapsto z + 1 \end{aligned}$$

初步观察:

显然  $\mathcal{S} \circ \mathcal{S} = id$

因此每一个  $h$  均会形如:

$$h = \mathcal{T}^{j_1} \mathcal{S} \mathcal{T}^{j_2} \dots$$

实践发现, 貌似存在一些收敛现象

# 题目背景

---

# 模群

## 模群 Modular Group

$$SL_2(\mathbb{Z}) = \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \mid a, b, c, d \in \mathbb{Z}, ad - bc = 1 \right\}$$

## 模群中的逆元

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

## 模群的群作用

$$\gamma \in SL_2(\mathbb{Z})$$

$$SL_2(\mathbb{Z}) \times H \rightarrow H$$

$$H = \{z \in \mathbb{C} \mid \text{Im}(z) > 0\}$$

上半复平面

$$\gamma(z) = \frac{az + b}{cz + d}$$

注：主同余子群、同余子群等也是重要的相关概念，这里便不多加介绍

参考：GTM 228: *A First Course in Modular Forms*, Fred Diamond, Jerry Shurman

# 模群的有限生成性

$$(ST)^3 = -E \quad S^2 = -E$$

$$T(z) = z + 1 \quad S(z) = -\frac{1}{z}$$

$SL_2(\mathbb{Z})$  由  $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$  与  $\begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$  在矩阵乘法下生成

S变换矩阵

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -c & -d \\ a & b \end{pmatrix}$$

T变换矩阵

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^n \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a + nc & b + nd \\ c & d \end{pmatrix}$$



# 模群的群作用

$$SL_2(\mathbb{Z}) \times H \rightarrow H$$

$$\gamma(z) = \frac{az + b}{cz + d}$$

相似

$$z_1 \sim z_2 \Leftrightarrow z_2 = \gamma(z_1)$$

轨道

$$\mathcal{O}_x = \{\gamma(z) \mid \gamma \in SL_2(\mathbb{Z})\}$$

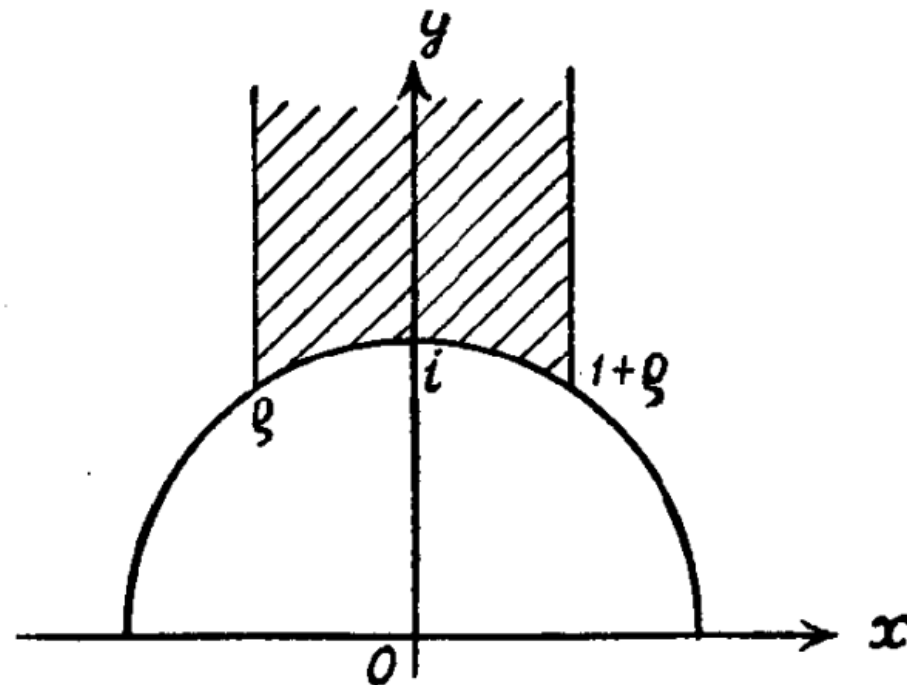
# 基域

$SL_2(\mathbb{Z})$ 的基域/基本域

$$D = \left\{ z \in H \mid |\operatorname{Re}(z)| \leq \frac{1}{2}, |z| \geq 1 \right\}$$

$H$ : 上半复平面

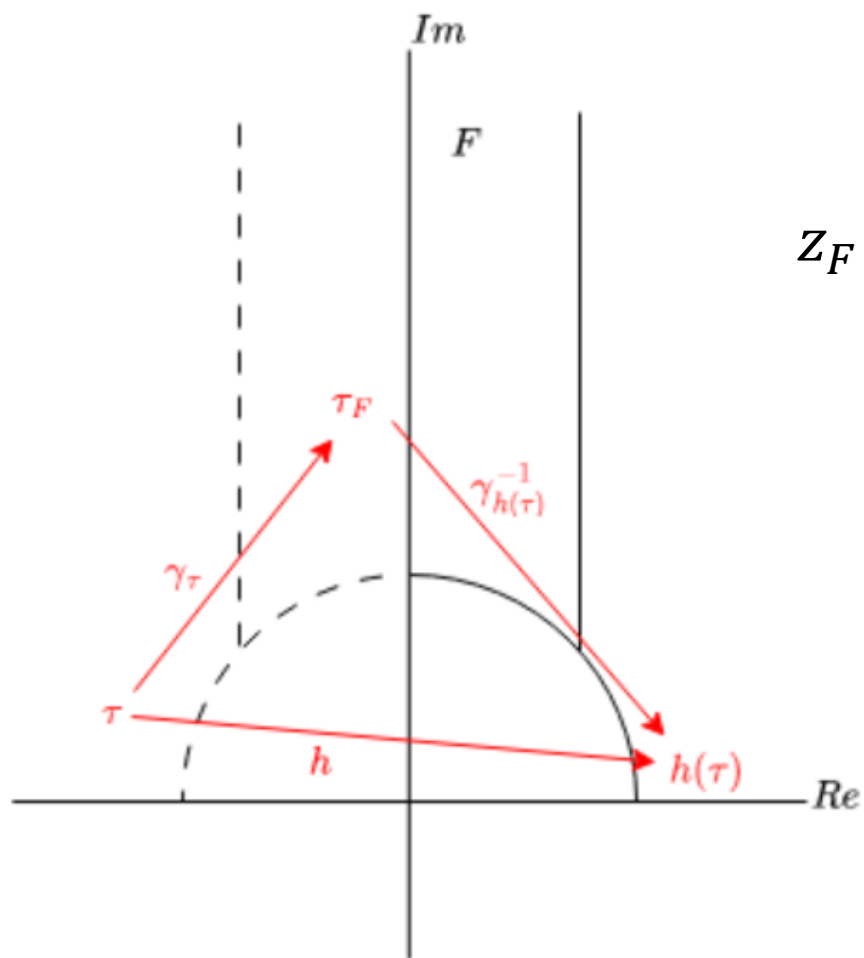
- 上半复平面所有点都能放到基域 $D$ 中 (不漏性)
- 若基域中的两个不相等的复数在同一轨道上, 那么它们一定在基域的边界上 (不重性)



# 题目解答

---

# 方法一



$$z_F = \gamma_z(z)$$

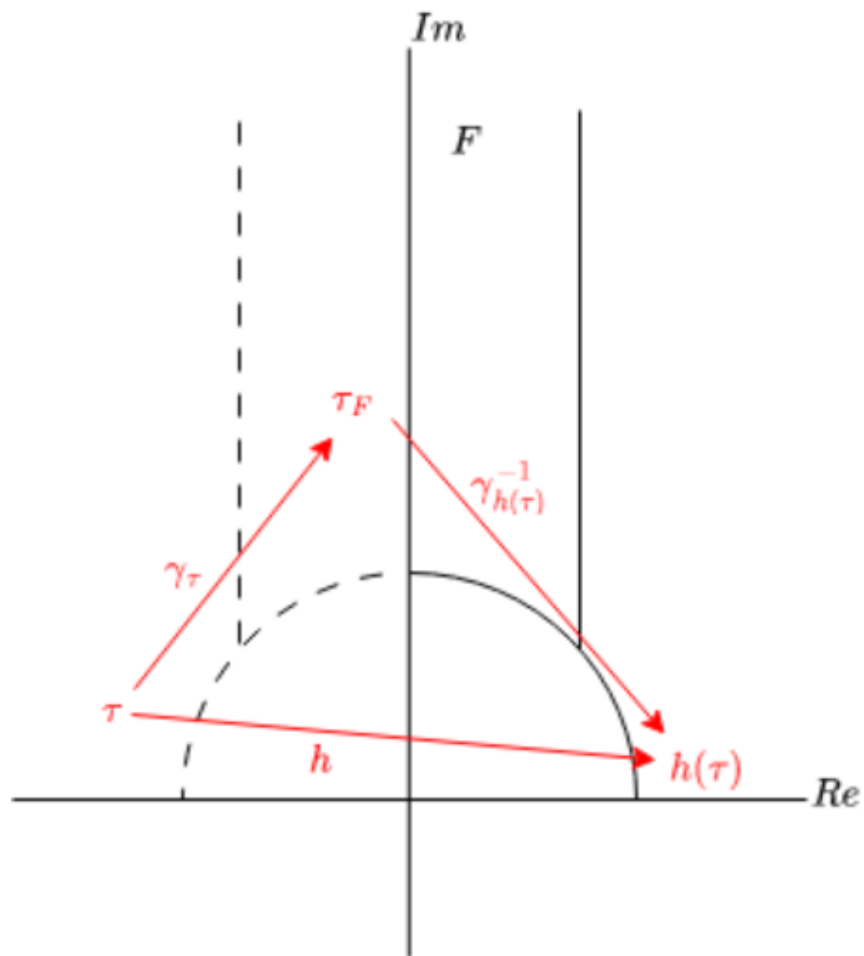
$$\rightarrow h_2 = \gamma_{h(z)}^{-1} \circ \gamma_z$$

$$z_F = \gamma_{h(z)}(h(z)) \Rightarrow h(z) = \gamma_{h(z)}^{-1}(z_F)$$

两个要素:

1. 找到两个变换的逆
2. 如何将平面上的复数规约到基域中去

# 方法一



两个要素：

1. 找到两个变换的逆
2. 如何将平面上的复数规约到基域中去

$$(ST)^3 = -E \quad \Rightarrow \quad \mathcal{T}^{-1} = STST\mathcal{S} = \mathcal{U}$$

$$\mathcal{S}^2 = -E \quad \Rightarrow \quad \mathcal{S}^{-1} = \mathcal{S}$$

注：左边是矩阵，右边是变换，注意矩阵和变换的差异

由于基域的宽度就是1，所以我们在任何时候都可以通过平移变换将实部变得满足要求，这时我们就只需要关心虚部能否移动到基域中。如果虚部不能落入，那么总可以将其挪到单位圆内，然后利用 $\mathcal{S}$ 变换将其反射出去，再平移即可。

# 方法一

```
1 def S(z):
2     return -1/z
3
4 def T(z):
5     return z + 1
6
7 def U(z):
8     return z - 1
```

```
1 def hash_inv(st):
2     res = ""
3     for s in st:
4         if s == "S":
5             res = "S" + res
6         else:
7             res = "U" + res
8     res = res.replace("U", "STSTS").replace("SS", "").replace("TSTSTS", "")
9     return res
```

```
1 def in_fundamental(z):
2     if -0.5 <= z.real() and z.real() <= 0.5 and abs(z) >= 1:
3         return True
4     return False
5
6 def gen_to_fundamental_hash(z):
7     res = ""
8     while True:
9         while True:
10            if z.real() > 0.5:
11                res += "U"
12                z = U(z)
13            elif z.real() < -0.5:
14                res += "T"
15                z = T(z)
16            else:
17                break
18            if abs(z) < 1:
19                res += "S"
20                z = S(z)
21            if in_fundamental(z):
22                break
23     res = res.replace("U", "STSTS").replace("SS", "").replace("TSTSTS", "")
24     return res
```

# 方法二

$$SL_2(\mathbb{Z}) \times H \rightarrow H$$

$$\gamma(z) = \frac{az + b}{cz + d}$$

$$\downarrow$$
$$h_1(z) = \frac{az + b}{cz + d}$$

$$\Rightarrow (cz + d)h_1(z) = az + b$$

$$\Rightarrow ch_1(z)z + dh_1(z) = az + b \cdot 1$$

$$\Rightarrow cg + dh = az + b \cdot 1$$

$$\begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} \begin{pmatrix} 2^{256}z_{\text{Re}} & 2^{256}z_{\text{Im}} & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2^{256} \cdot 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -2^{256}g_{\text{Re}} & -2^{256}g_{\text{Im}} & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -2^{256}h_{\text{Re}} & -2^{256}h_{\text{Im}} & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} a & b & c & d \end{matrix}$$

$$\begin{cases} cg_{\text{Re}} + dh_{\text{Re}} = az_{\text{Re}} + b \cdot 1 \\ cg_{\text{Im}} + dh_{\text{Im}} = az_{\text{Im}} + b \cdot 1 \end{cases}$$

# 方法二

S变换矩阵

$$S \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -c & -d \\ a & b \end{pmatrix}$$

T变换矩阵

$$T^n \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^n \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a + nc & b + nd \\ c & d \end{pmatrix}$$

$$\rightarrow ST^{-n} \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -c & -d \\ a - nc & b - nd \end{pmatrix}$$

类似于辗转相除法

$$ST^{-n_1}ST^{-n_2} \dots \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \pm 1 & n' \\ 0 & \pm 1 \end{pmatrix} = S^{1 \mp 1} T^{n'}$$

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \sim \mathcal{J}^{n_k} \mathcal{S} \dots \mathcal{J}^{n_2} \mathcal{S} \mathcal{J}^{n_1} \mathcal{S} \mathcal{S}^\alpha \mathcal{J}^{n'}$$

$\alpha = 0, 2$



# 方法二

```
1 def find(z, h):
2     g = z * h
3     L = matrix(QQ,
4         [
5             [ z.real(), z.imag(), 1, 0, 0, 0],
6             [      1,      0, 0, 1, 0, 0],
7             [-g.real(), -g.imag(), 0, 0, 1, 0],
8             [-h.real(), -h.imag(), 0, 0, 0, 1],
9         ])
10    L[:, :2] *= 2**256
11    L = L.LLL()
12    return L[0][2:]
```

```
1 def positive_mod(x, y):
2     r = x % y
3     if r < 0:
4         r -= y
5     return r
```

```
1 def decompose(a, b, c, d):
2     M = matrix(ZZ, [[a, b], [c, d]])
3     S = matrix(ZZ, [[0, -1], [1, 0]])
4     T = matrix(ZZ, [[1, 1], [0, 1]])
5
6     M0 = M
7     res = []
8     res_s = ""
9     for _ in range(200):
10        if M[0, 0] == 0 or M[1, 0] == 0: break
11        while abs(M[1, 0]) > abs(M[0, 0]):
12            M = ~S * M
13            res.append(S)
14            res_s += "S"
15        while sign(M[0, 0]) != sign(M[1, 0]):
16            M = ~S * M
17            res.append(S)
18            res_s += "S"
19        a, c = M[0, 0], M[1, 0]
20        r = positive_mod(a, c)
21        q = (a - r) // c
22        M = T ^ (-q) * M
23        res.append(T ^ q)
24        res_s += "T" * int(q)
25
26    assert prod(res) * M == M0
27    return res, res_s[::-1]
```

# 更多延伸内容……

## 推荐参考

- *A First Course in Modular Forms*, Fred Diamond, Jerry Shurman (GTM 228)
- 《数论导引》，华罗庚
- 《模形式导引》，潘承洞
- 《模形式初步》，李文威

Thanks!