

TEA 算法

1. TEA 算法的基本参数

参数	说明
分组长度	64 位 (2×32 位)
密钥长度	128 位 (4×32 位)
加密轮数	通常 32 轮 (64 次 Feistel 迭代)
运算方式	Feistel 结构 (左右两部分交替加密)
魔数 (delta)	0x9E3779B9 (黄金比例的 32 位整数近似)

2. TEA 加密过程

(1) 输入

明文 (64 位)：分成两个 32 位无符号整数 v_0 和 v_1 ，即 $v = (v_0, v_1)$ 。

密钥 (128 位)：分成四个 32 位无符号整数 $k = (k_0, k_1, k_2, k_3)$ 。

(2) 加密伪代码

Python

```
def tea_encrypt(v, k):  
    v0, v1 = v[0], v[1]  
  
    delta = 0x9E3779B9  
  
    sum = 0  
  
    for i in range(32): # 32 轮加密  
        sum += delta  
  
        v0 += ((v1 << 4) + k0) ^ (v1 + sum) ^ ((v1 >> 5) + k1)  
        v1 += ((v0 << 4) + k2) ^ (v0 + sum) ^ ((v0 >> 5) + k3)  
  
    return (v0, v1)
```

关键运算解析：

`sum += delta`: 每轮增加一个固定值 `delta = 0x9E3779B9` (用于增强混淆)。

`v0` 的更新:

`(v1 << 4) + k0`: `v1` 左移 4 位后加上 `k0`。

`(v1 + sum)`: `v1` 加上当前轮次的 `sum`。

`(v1 >> 5) + k1`: `v1` 右移 5 位后加上 `k1`。

最后用 异或 (XOR) 混合这些值, 并加到 `v0` 上。

`v1` 的更新:

类似 `v0`, 但使用 `k2` 和 `k3`。

(3) 加密示例

明文 `v = (0x01234567, 0x89ABCDEF)`

密钥 `k = (0xDEADBEEF, 0xCAFEABAB, 0x8BADF00D, 0x1BADB002)`

加密过程:

初始化 `sum = 0`。

进行 32 轮计算, 每轮 `sum += delta`, 并更新 `v0` 和 `v1`。

最终输出 `(v0, v1)` 即为密文。

3. TEA 解密过程

解密是加密的逆过程, `sum` 初始值为 `delta × 32`, 并逐步减少 `delta`。

(1) 解密伪代码

python

```
def tea_decrypt(v, k):  
    v0, v1 = v[0], v[1]  
  
    delta = 0x9E3779B9  
  
    sum = delta * 32 # 初始 sum = delta × 轮数  
    for i in range(32):  
        v1 -= ((v0 << 4) + k2) ^ (v0 + sum) ^ ((v0 >> 5) + k3)  
        v0 -= ((v1 << 4) + k0) ^ (v1 + sum) ^ ((v1 >> 5) + k1)  
  
        sum -= delta  
  
    return (v0, v1)
```

关键运算解析:

`sum` 初始为 `delta × 32`，然后每轮减少 `delta`。

先更新 `v1`，再更新 `v0`（与加密顺序相反）。

使用 减法（`-=`）而不是加密时的加法（`+=`）。