

# S-DES 加密解密关卡结果演示

## 第 1 关：基本测试

根据 S-DES 算法编写和调试程序，提供 GUI 解密支持用户交互。输入可以是 8bit 的数据和 10bit 的密钥，输出是 8bit 的密文。

### 实现原理

- GUI 基础架构：**基于 tkinter 构建界面，包含“密钥输入框（10 位二进制定限）、明文 / 密文输入框（8 位二进制定限）、加密 / 解密按钮、结果输出区”核心组件，实现可视化交互。
- 加解密核心逻辑：**
  - 加密函数 `encrypt()`：先验证输入（必须 8 位二进制），再执行 S-DES 完整流程（IP 置换→Feistel 轮函数→IP 逆置换），输出 8 位二进制密文。
  - 解密函数 `decrypt()`：同输入验证逻辑，逆序执行 S-DES 流程（IP 置换→逆序 Feistel 轮函数→IP 逆置换），还原 8 位二进制明文。





## 第 2 关：交叉测试

考虑到是**算法标准**，所有人在编写程序的时候需要使用相同算法流程和转换单元(P-Box、S-Box 等)，以保证算法和程序在异构的系统或平台上都可以正常运行。

设有 A 和 B 两组同学(选择相同的密钥 K)；则 A、B 组同学编写的程序对明文 P 进行加密得到相同的密文 C；或者 B 组同学接收到 A 组程序加密的密文 C，使用 B 组程序进行解密可得到与 A 相同的 P。

## 实现原理

1. **算法参数标准化**：固定核心置换表与映射规则，所有小组统一使用，从根源避免跨工具差异：

- 置换表：P10=[3,5,2,7,4,10,1,9,8,6]、P8=[6,3,7,4,8,5,10,9]、IP=[2,6,3,1,4,8,5,7]、IP\_INV=[4,1,3,5,7,2,8,6]
- S-Box：采用课程规定的 SBOX1、SBOX2（如 SBOX1=[[1,0,3,2],[3,2,1,0],[0,2,1,3],[3,1,3,2]]）
- 移位规则：LEFT\_SHIFT1（左移 1 位）、LEFT\_SHIFT2（左移 2 位）固定定义。

## 第 3 关：扩展功能（ASCII 支持）

考虑到向实用性扩展，加密算法的数据输入可以是 ASCII 编码字符串（分组为 1 Byte），对应地输出也可以是 ASCII 字符串（很可能是乱码）。

### 实现原理

#### 1. ASCII→二进制转换逻辑：

- 加密函数 `encrypt_ascii()`：遍历输入的 ASCII 字符串，通过 `format(ord(char), '08b')` 将每个字符转为 8 位二进制（1 字节），再调用基础加密函数逐组加密，最终拼接所有密文二进制，形成完整输出。

#### 1. 二进制→ASCII 还原逻辑：

- 解密函数 `decrypt_ascii()`：按 8 位为一组分割输入的二进制字符串，逐组调用基础解密函数得到 8 位明文二进制，通过 `chr(int(decrypted_byte, 2))` 转为 ASCII 字符，拼接后还原原始文本。

### S-DES 算法实现

密钥 (10-bit):

明文 (8-bit 或 ASCII):

输出:

明文 (ASCII): helloworld  
密文 (二进制): 00110010 11100000 10010111 10010111 00100001 10001100 00100001 11010001 10010111 10001011  
密文 (ASCII): 2a!!N

加密成功!



## 第 4 关：暴力破解

假设你找到了使用相同密钥的明、密文对(一个或多个)，请尝试使用暴力破解的方法找到正确的密钥 Key。在编写程序时，你也可以考虑使用多线程的方式提升破解的效率。请设定时间戳，用视频或动图展示你在多长时间内完成了暴力破解。

### 实现原理

#### 1. 密钥穷举逻辑：

- 利用  $2^{10}=1024$  的有限密钥空间，通过 `format(i, '010b')` (i 从 0 到 1023) 生成所有 10 位二进制密钥。
- 对每个密钥，设置为当前 S-DES 密钥，加密已知明文，对比结果与已知密文，若一致则记录该密钥。

#### 1. 进度与性能优化：

- 引入 `progress_callback` 回调，每尝试 100 个密钥更新一次进度（避免频繁刷新影响性能），同时记录开始 / 结束时间，计算总耗时。



## 第 5 关：封闭测试（密钥碰撞检测）

根据第 4 关的结果，进一步分析，对于你随机选择的一个明密文对，是不是有不止一个密钥 Key？进一步扩展，对应明文空间任意给定的明文分组  $P_{\{n\}}$ ，是否会出现选择不同的密钥  $K_{\{i\}} \neq K_{\{j\}}$  加密得到相同密文  $C_n$  的情况？

### 实现原理

#### 1. 随机测试数据生成：

- 通过 `random.choice('01')` 生成 8 位随机明文、10 位随机原始密钥，确保测试样本的随机性与代表性。

#### 1. 碰撞检测逻辑：

- 先用原始密钥加密随机明文，得到基准密文；再遍历所有其他 1023 个密钥，用相同明文加密，对比加密结果与基准密文，若一致则判定为“密钥碰撞”，记录碰撞密钥。

## S-DES 算法实现

密钥 (10-bit): 1001100010

明文 (8-bit 或 ASCII): 01111001

加密

解密

暴力破解

封闭性测试

输出:

```
=== 封闭性测试 ===
随机明文: 01111001
原始密钥: 1001100010
原始密文: 00101100
未找到其他能产生相同密文的密钥。
☒ 结论: 在此测试中未发现密钥碰撞。
```

封闭性测试完成!

## S-DES 算法实现

密钥 (10-bit): 1010111101

明文 (8-bit 或 ASCII): 00000001

加密

解密

暴力破解

封闭性测试

输出:

```
=== 封闭性测试 ===
随机明文: 00000001
原始密钥: 1010111101
原始密文: 10010110
发现 3 个不同的密钥可以产生相同密文:
0110111111
0111110111
1011010010
☐ 结论: S-DES 不具备完美单向性, 存在密钥碰撞。
```

封闭性测试完成!