

S-DES 算法用户手册

目录

1. 简介
2. S-DES 算法概述
3. 加密和解密流程
4. 密钥生成
5. 示例
6. 安全性考虑
7. 结束语

1. 简介

S-DES (Simplified Data Encryption Standard) 是一种简化版的数据加密标准，用于保护数据的机密性。它使用了较小的密钥空间和较少的轮次，适用于教育和演示目的，但不适用于真正的安全通信。本用户手册将介绍如何使用 S-DES 算法进行加密和解密。

2. S-DES 算法概述

(1) S-DES 算法主要包括以下几个部分：

初始置换 (Initial Permutation)

轮函数 (Round Function)

密钥生成 (Key Generation)

轮密钥 (Round Keys)

轮次 (Rounds)

最终置换 (Final Permutation)

(2) 分组长度：8-bit

(3) 密钥长度：10-bit

(4) 算法描述：

加密算法： $C = IP^{-1}(f_{k_2}(SW(f_{k_1}(IP(P)))))$

解密算法： $P = IP^{-1}(f_{k_1}(SW(f_{k_2}(IP(C)))))$

密钥扩展： $k_i = P_8(Shift^i(P_{10}(K))), (i = 1, 2)$

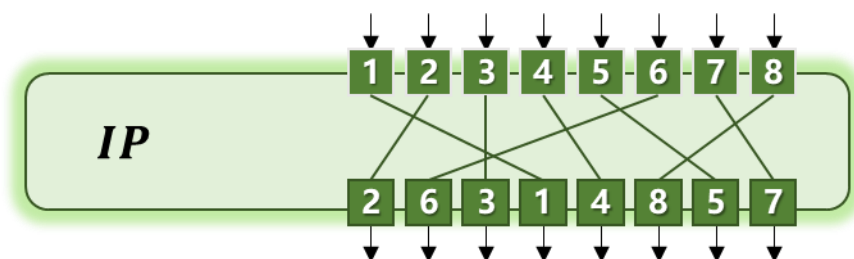
3. 加密和解密流程

3.1 加密流程

(1) 输入明文 (8 位二进制)。

(2) 进行初始置换 (Initial Permutation)。

- $IP = (2, 6, 3, 1, 4, 8, 5, 7)$



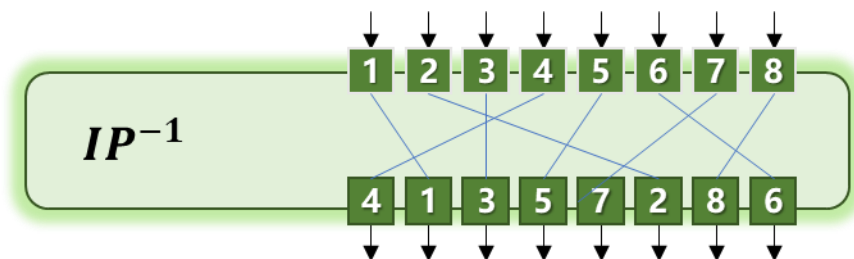
(3) 将输入分为左半部分 (L0, 4 位) 和右半部分 (R0, 4 位)。

(4) 使用轮函数和轮密钥执行 2 轮的 Feistel 网络运算。

(5) 最后一轮结束后，将左右两部分进行交换，得到 R2L2。

(6) 进行最终置换 (Final Permutation)。

- $IP^{-1}=(4, 1, 3, 5, 7, 2, 8, 6)$



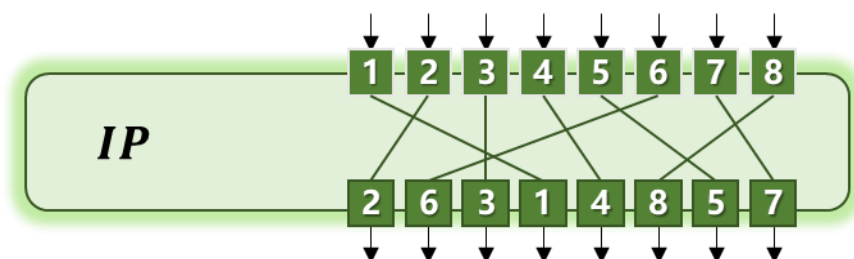
(7) 输出密文 (8 位二进制)。

3.2 解密流程

(1) 输入密文 (8 位二进制)。

(2) 进行初始置换 (Initial Permutation)。

$$IP=(2, 6, 3, 1, 4, 8, 5, 7)$$



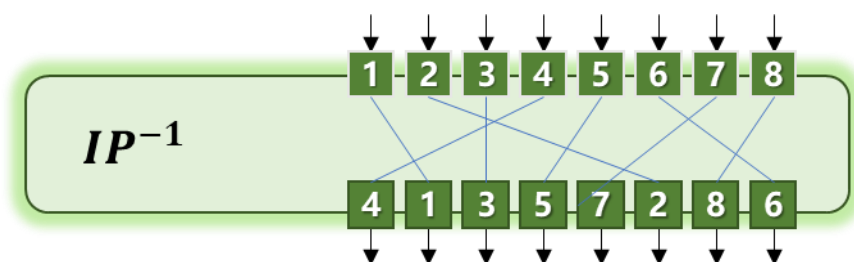
(3) 将输入分为左半部分 (L0, 4 位) 和右半部分 (R0, 4 位)。

(4) 使用轮函数和轮密钥执行 2 轮的 Feistel 网络运算，但是轮密钥的顺序与加密相反。

(5) 最后一轮结束后，将左右两部分进行交换，得到 R2L2。

(6) 进行最终置换 (Final Permutation)。

$$IP^{-1}=(4, 1, 3, 5, 7, 2, 8, 6)$$

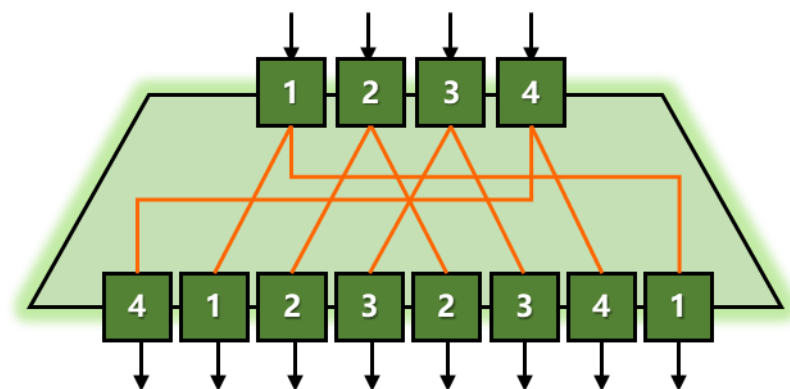


(7) 输出明文 (8 位二进制)。

3.3 轮函数

(1) 对置换后的右半部分进行扩展置换 (E-P)，将其扩展为 8 位。

- $EPBox=(4, 1, 2, 3, 2, 3, 4, 1)$



(2) 将扩展后的结果与轮密钥 K_i 进行异或运算。

(3) 再将异或的结果拆分成 2 个 4 位的块。

(4) 将这 2 个块分别通过 S 盒代替 ($SBox_1$ 和 $SBox_2$)

- $SBox_1 = [(1, 0, 3, 2); (3, 2, 1, 0); (0, 2, 1, 3); (3, 1, 0, 2)]$

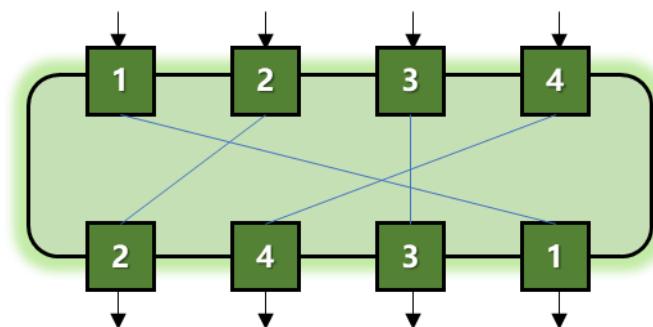
	00	01	10	11
00	01	00	11	10
01	11	10	01	00
10	00	10	01	11
11	11	01	00	10

- $SBox_2 = [(0, 1, 2, 3); (2, 3, 1, 0); (3, 0, 1, 2); (2, 1, 0, 3)]$

	00	01	10	11
00	00	01	10	11
01	10	11	01	00
10	11	00	01	10
11	10	01	00	11

(5) 然后再通过 SPBox 进行 P4 置换

- $SPBox = (2, 4, 3, 1)$



(6) 最后将 P4 置换后的结果与左半部分 (L_{i-1}) 进行异或，得到 F 函数输出的结果。

3.4 实用性扩展

加密算法的数据输入扩展为可以是 ASCII 编码字符串(分组为 1 Byte)，对应地输出也可以是 ASCII 字符串。

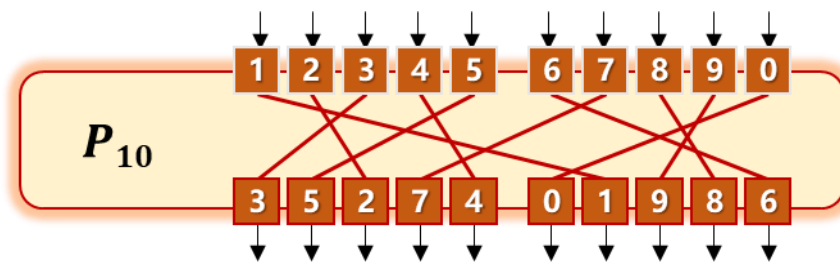
- (1) 将明文密文中的 ASCII 编码字符串划分为单个的 ASCII 编码字符
- (2) 再将其转化为对应的 8bits 的二进制
- (3) 再作为输入进行如上 3.1/3.2 的加解密步骤，
- (4) 经过加解密之后再得到的 8bits 二进制转化为对应的 ASCII 字符串，即完成了对应的 ASCII 加解密的扩展。

4. 密钥生成

S-DES 算法使用一个 10 位的密钥，密钥生成的过程如下：

- (1) 输入 10 位密钥。
- (2) 进行初始置换得到 Permutation-10。

- $P_{10} = (3, 5, 2, 7, 4, 10, 1, 9, 8, 6)$

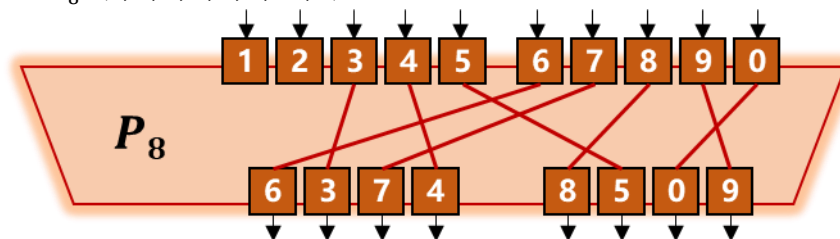


- (3) 将 Permutation-10 分为左半部分 (K_1 , 5 位) 和右半部分 (K_2 , 5 位)。
- (4) 分别对 K_1 和 K_2 执行循环左移 i 位操作，得到 K_1^+ 和 K_2^+ 。(i 为第 i 轮)

- $Left_Shift^1 = (2, 3, 4, 5, 1)$
- $Left_Shift^2 = (3, 4, 5, 1, 2)$

- (5) 合并 K_1^+ 和 K_2^+
- (6) 然后进行 Permutation-8 置换，得到轮密钥 1 和轮密钥 2。

- $P_8 = (6, 3, 7, 4, 8, 5, 10, 9)$



5. 示例

下面是一个 S-DES 加密和解密的示例：

明文：10101010

密钥：1110001010

加密

初始置换得到: 00110011

分成 $L_0=0011$ 和 $R_0=0011$

$K_1=11100100$

$K_2=10010010$

轮函数运算:

第 1 轮: $L_1=R_0=0011$, $R_1=L_0 \oplus f(R_0, K_1)=0011 \oplus 0100=0111$

第 2 轮: $L_2=R_1=0111$, $R_2=L_1 \oplus f(R_1, K_2)=0011 \oplus 0100=0111$

最终置换得到密文: 10101111

解密

密文: 10101111

密钥: 1110001010

初始置换得到: 10101111

分成 $L_0=R_0=0111$

$K_1=10010010$

$K_2=11100100$

轮函数运算:

第 1 轮: $L_1=R_0=0111$, $R_1=L_0 \oplus f(R_0, K_2)=0111 \oplus 0100=0011$

第 2 轮: $L_2=R_1=0011$, $R_2=L_1 \oplus f(R_1, K_1)=0111 \oplus 0100=0011$

最终置换得到明文: 10101010

6. 安全性考虑

S-DES 算法是一种非常简单的加密算法, 不适用于真正的安全通信, 因为它的密钥空间相对较小, 容易受到暴力破解和差分密码攻击等攻击方式的威胁。因此, 在实际应用中, 不建议使用 S-DES 算法来保护敏感数据。

7. 结束语

本用户手册提供了关于 S-DES 算法的详细介绍和使用指南。请谨慎使用 S-DES 算法, 并在需要更高安全性的情况下考虑使用更强大的加密算法。如果您需要更多信息或有任何问题, 请咨询加密专家或安全专业人士。