DES——Go语言实现

本文为Web安全技术第一次作业实验报告,本次实验使用 Golang 语言实现DES加密算法。

一、实验环境 #

OS: windows 10

语言: Golang

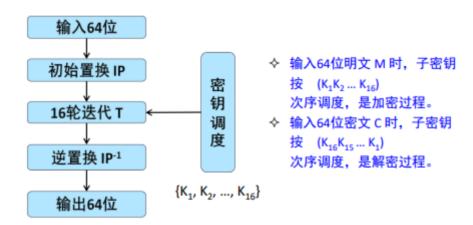
IDE: Goland

二、算法原理概述及总体结构

#

DES 是一种典型的块加密方法:它以64位为分组长度,64位一组的明文作为算法的输入,通过一系列复杂的操作,输出同样64位长度的密文。

DES算法的总体结构



原始明文规范

原始明文消息最后的分组不够8个字节 (64位) 时,在末尾以字节填满,填入的字节取值相同,都是填充的字节数目,原始明文消息刚好分组完全时,在末尾填充8个字节 (即增加一个完整分组),字节取值都是08,本次程序中输入的原始明文都为64位。

子密钥生成

- 1. 对 K 的56个非校验位实行置换 PC-1,得到 C0D0,其中 C0 和 D0分别由 PC-1 置换后的前28位和后28位组成。i = 1。
- 2. 计算 Ci = LSi(Ci-1) 和 Di = LSi(Di-1), 当 i =1, 2, 9, 16 时, LSi(A) 表示将二进制串 A 循环左移一个位置; 否则循环 左移两个位置。
- 3. 对 56位的 CiDi 实行 PC-2 压缩置换,得到48位的 Ki。 i = i+1。
- 4. 如果已经得到 K16, 密钥调度过程结束; 否则转(2)。

P2压缩置换

PC-2 压缩置换: 从56位的 CiDi 中去掉第 9, 18, 22, 25, 35, 38, 43, 54位, 将剩下的48位按照 PC-2 置换表作置换, 得到 Ki。

PC-2 压缩置换表													
14	17	11	24	1	5								
3	28	15	6	21	10								
23	19	12	4	26	8								
16	7	27	20	13	2								
41	52	31	37	47	55								
30	40	51	45	33	48								
44	49	39	56	34	53								
46	42	50	36	29	32								

初始置换IP

给定64位明文块 M,通过一个固定的初始置换 IP 来重排 M 中的二进制位,得到二进制串 M0 = IP(M) = L0R0,这里 L0 和 R0分 别是M0 的前32位和后32位。下表给出 IP 置换后的下标编号序列。

IP 置换表 (64位)												
58	50	42	34	26	18	10	2					
60	52	44	36	28	20	12	4					
62	54	46	38	30	22	14	6					
64	56	48	40	32	24	16	8					
57	49	41	33	25	17	9	1					
59	51	43	35	27	19	11	3					
61	53	45	37	29	21	13	5					
63	55	47	39	31	23	15	7					

迭代T

根据 L0R0 按下述规则进行16次迭代,即Li = Ri-1, Ri = Li-1 XOR f(Ri-1, Ki), i = 1 .. 16.f 是输出32位的 Feistel轮函数。16 个长度为48位的子密钥 Ki (i = 1 .. 16) ,16次迭代后得到 L16R16 ,左右交换输出 R16L16 。

Feistel 轮函数 f(Ri-1, Ki)

- 1. 将长度为32位的串 Ri-1 作 E-扩展,成为48位的串 E(Ri-1);
- 2. 将 E(Ri-1) 和长度为48位的子密钥 Ki 作48位二进制串按位异或运算, Ki 由密钥 K 生成;

- 3. 将 (2) 得到的结果平均分成8个分组 (每个分组长度6位),各个分组分别经过8个不同的 S-盒进行 6-4 转换,得到8个长度分别为4 位的分组;
- 4. 将(3)得到的分组结果顺序连接得到长度为32位的串;
- 5. 将 (4) 的结果经过 P-置换,得到的结果作为轮函数 f(Ri-1, Ki) 的最终32位输出。

E-扩展规则

E-扩展规则 (比特-选择表)														
32	1	2	3	4	5									
4	5	6	7	8	9									
8	9	10	11	12	13									
12	13	14	15	16	17									
16	17	18	19	20	21									
20	21	22	23	24	25									
24	25	26	27	28	29									
28	29	30	31	32	1									

S-盒

S-盒是一类选择函数,用于二进制 6-4 转换。 Feistel 轮函数使用8个 S-盒 S1, ..., S8,每个 S-盒是一个4行 (编号 0-3)、16列 (编号 0-15)的表,表中的每个元素是一个十进制数,取值在0-15之间,用于表示一个4位二进制数。

	S ₁ -BOX														
14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
0	15	7	4	15	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13

	S ₂ -BOX														
15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9

	S ₃ -BOX														
10	0	9	14	6	3	15	5	1	13	12	7	11	4	2	8
13	7	0	9	3	4	6	10	2	8	5	14	12	11	15	1
13	6	4	9	8	15	3	0	11	1	2	12	5	10	14	7
1	10	13	0	6	9	8	7	4	15	14	3	11	5	2	12

	S ₄ -BOX														
7	13	14	3	0	6	9	10	1	2	8	5	11	12	4	15
12	8	11	5	6	15	0	3	4	7	2	12	1	10	14	9
10	6	9	0	12	11	7	13	15	1	3	14	5	2	8	4
3	15	0	6	10	1	13	8	9	4	5	11	12	7	2	14

	S₅-BOX																		S ₆ -E	зох											
2	12	4	1	7	10	11	6	8	5	3	15	13	0	14	9	12	1	10	15	9	2	6	8	0	13	3	4	14	7	5	11
14	11	2	12	4	7	13	1	5	0	15	10	3	9	8	6	10	15	4	2	7	12	9	5	6	1	13	14	0	11	3	8
4	2	1	11	10	13	7	8	15	9	12	5	6	3	0	14	9	14	15	5	2	8	12	3	7	0	4	10	1	13	11	6
11	8	12	7	1	14	2	13	6	15	0	9	10	4	5	3	4	3	2	12	9	5	15	10	11	14	1	7	6	0	8	13
							S ₇ -E	зох	(S ₈ -E	зох							
4	11	2	14	15	0	8	13	3	12	9	7	5	10	6	1	13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7
13	0	11	7	4	9	1	10	14	3	5	12	2	15	8	6	1	15	13	8	10	3	7	4	12	5	6	11	0	14	9	2
1	4	11	13	12	3	7	14	10	15	6	8	0	5	9	2	7	11	4	1	9	12	14	2	0	6	10	13	15	3	5	8
6	11	12	Q	1	1	10	7	q	5	0	15	14	2	2	12	2	1	14	7	1	10	2	13	15	12	a	0	2	5	6	11

P置换

P−置换表												
16	7	20	21									
29	12	28	17									
1	15	23	26									
5	18	31	10									
2	8	24	14									
32	27	3	9									
19	13	30	6									
22	11	4	25									

IP逆置换

IP ⁻¹ 置换表 (64位)													
40	8	48	16	56	24	64	32						
39	7	47	15	55	23	63	31						
38	6	46	14	54	22	62	30						
37	5	45	13	53	21	61	29						
36	4	44	12	52	20	60	28						
35	3	43	11	51	19	59	27						
34	2	42	10	50	18	58	26						
33	1	41	9	49	17	57	25						

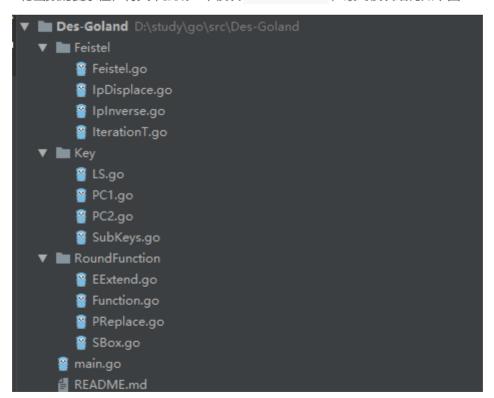
#

三、模块分解

由二可以了解到DES算法的总体结构以及实现原理,在实现DES算法的时候,先考虑到两个大的过程。

- 子密钥生成过程
- 加密解密过程

因此先分为两大模块 Feistel 和 Key ,其中Key模块负责子密钥生成,Feistel负责加密解密过程。 然后考虑到Feistel轮函数的复杂性,将其单独成一个模块 RoundFunction ,最终模块结构如下图



Feistel模块

算法的总体结构,负责主要的加密和解密过程,其中包括初始IP置换、中间的迭代以及最后的IP逆置换,可调用Key获取生成的子密钥,调用RoundFunction使用轮函数。

Key模块

管理子密钥的生成,该过程主要有PC-1置换、LS循环左移和PC-2压缩置换。

RoundFunction模块

轮函数实现,该过程主要有E-扩展规则、S-盒和P置换。

四、源代码 #

源代码可在 github 中查看。

五、运行结果 #

执行结果如下:

实验分析:

上面为加密结果,下面为解密加密后的密文的结果,原始明文加密后解密得到的结果与原来一致,说明算法已成功实现。