算法原理概述

DES 算法是一个加密算法, 其采用的是块加密的方法, 并采用 Electronic Code Book (ECB)模式, 将文件分为固定 64 位长度的分组, 对每个分组分别进行加密, 然后将各个分组的密文组合成为整个文件的密文。如果最后一个分组不够 64 位, 那么使用不足的字节数补足剩余字节。

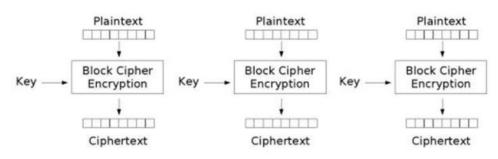


图 1 Electronic Code Book (ECB) Mode encryption

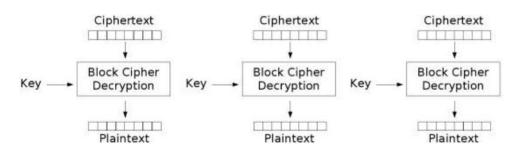
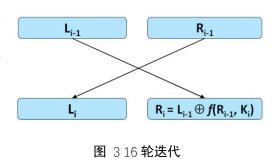


图 2 Electronic Code Book (ECB) Mode decryption

DES 算法采用 Feistel 结构,对于每一组 64 的输入,首先对其进行 IP 置换,然后使用 16 轮迭代进一步混淆,最后再使用 IP 逆置换,即可生成结果。

在迭代中,加密过程按照 1-16 的顺序使用秘钥 K 生成的 16 个 48 位的子秘钥进行该 16 次迭代,解密过程则反过来,使用 16-1 的顺序进行迭代。在每次迭代中,将输入的一个 64 位的串的右半部分作为下一次迭代的 64 位串的左半部

分,而下次迭代的右半部分由本次的左半部分和 Feistel 轮函数的结果做异或得出。该轮函数以本次输入的右半部分和本次迭代对应的子秘钥作为输入,输出一个 32 位的串。



因此我们可以将此过程逆转以得到解密步骤,由于 IP 置换和 IP 逆置换为互逆的过程。因此我们将加密的最后一步逆转,即进行一次 IP 置换,得到加密过程中 16 轮迭代后的结果。又根据迭代过程的结构,反过来进行 16 轮迭代。再进行 IP 逆置换,即可得到原本的明文。

总体结构及模块分解

总体来说实现位一个 DES 类

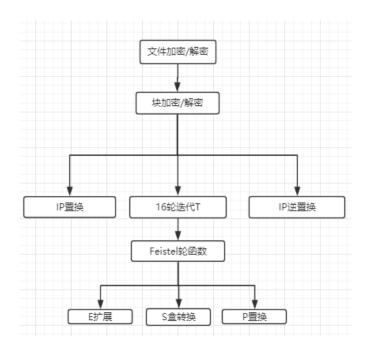
类内使用 bitset 类来进行 bit 级别的操作和访问。

暴露接口如图所示,分别为构造函数(以秘钥 K 作为参数),文件加密、文件解密、加密 1 个 64 位的块。解密 1 个 64 位的块。

在构造函数中,要使用生成秘钥 K 生成 16 个 48 位子秘钥并保存。

按照 top-down 的思想,将完成文件加密解密过程按照如下图的依赖关系拆

分为单独的子函数。其中,每个子函数都是很小的一个独立部分。



在块加密解密部分之后的部分,都完成在 private 声明中。

除此以外,还有一些辅助性的函数

```
// 一些我们需要的辅助函数

template <size_t T>
static void showBitset (bitset<T> s, bool nl = true) {

template <size_t T>
static bitset<T> reverse (bitset<T> s) {

bitset<64> ToBitset64(char s[8], int len = 8) {

// 循环移位
template <size_t T>
bitset<T> shiftLeft(bitset<T> K, int shiftLen) {
```

而我们所需的各种置换中的矩阵都以数组的形式声明在类中。

数据结构

即上文所提到的类,类内部关于比特操作均使用 STL 中的 bitset 类。由于实际上只使用了 bitset 类的下标访问,而没有使用到 bitset 内部提供的其他函数,因此在没有 STL 的环境中使用 int 数组或 char 数组等一些可进行比特级操作的结构也可以代替。