基于 Python 语言的 3DES 算法优化^①

李爱宁, 唐 勇, 孙晓辉, 刘昕彤

(河北工程技术高等专科学校 电气自动化系,沧州 061001)

摘 要:介绍了 3DES 加密算法的原理,描述了对 Python 语言自带模块 pyDES 模块中 3DES 算法的优化过程,分析了 3DES 算法编程实现过程中效率优化时所遇到的问题及解决方法;最后使用 Python 语言中的 profile 工具对优化后的算法进行了测试,数据表明优化后的 3DES 算法提高了原算法的加解密速度和安全性。

关键词: 3DES 算法; Python; PyDES 模块; 优化

Optimization of 3DES Cryptography Algorithm Based on Python

LI Ai-Ning, TANG Yong, SUN Xiao-Hui, LIU Xin-Tong

(Department of Electrical Automation, Hebei Engineering and Technical College, Cangzhou 061001, China)

Abstract: This paper discusses the theory of 3DES Cryptography algorithm, describes the optimization process of PyDES module, which is a pure python module that implements the DES and Triple-DES algorithms; and analyzes the problems and solutions encountered in the optimization process; Finally, the optimized algorithm was tested by profile which is a tool for python program testing, and the result shows that the optimized algorithm can Enhance the Security and speed of the original algorithm.

Key words: triple-DES algorithms; python program; PyDES module; optimization;

人类已进入信息化社会时代。数字化、信息化、 网络化正在冲击、影响、改变我们社会生活的各个方 面。信息安全越来越引起人们的关注,加密技术作为 信息安全的核心,正发挥着重大的作用。加密算法分 对称加密算法和非对称加密算法两种,其中对称密码 算法具有加密、解密处理速度快、实时性强等优点。 常用的加密算法有 DES、AES 等。

尽管 DES 已被证实是不安全的算法(主要是密钥太短),但三重 DES (3DES)增加了密钥长度,由 56位增加到 112 或 168位,有更高的安全性,而且在新一代因特网安全标准IPSEC协议集中已将 DES 作为加密标准。另一方面,基于 DES 算法的加/解密硬件目前已广泛应用于国内外卫星通信、网关服务器、机顶盒、视频传输以及其它大量的数据传输业务中。所以对 3DES 的研究仍有很大的现实意义。

1 3DES加密算法描述

DES 成为一个世界范围内的标准已经 20 多年了,很好地抗住了多年的密码分析,除最强有力的可能敌手外,对其它的攻击仍是安全的。DES 对 64 位的明文分组进行操作,通过一个初始置换,将明文分成左半部分和右半部分,然后进行 16 轮完全相同的运算,最后经过一个末置换便得到 64 位密文。每一轮的运算包含扩展置换、S 盒代换、P 盒置换和两次异或运算,另外每一轮中还有一个轮密钥(子密钥)。整体框图如图 1 所示。

3DES(即 Triple DES)是 DES 向 AES 过渡的加密算法(1999 年,NIST 将 3-DES 指定为过渡的加密标准),是 DES 的一个更安全的变形^[1]。它以 DES 为基本模块,通过组合分组方法设计出分组加密算法,其具体实现如下:设 Ek(.)和 Dk(.)代表 DES 算法的加

184 经验交流 Experiences Exchange

① 基金项目:河北工专自然科学项目(XZ1003) 收稿时间:2010-11-11;收到修改稿时间:2010-12-23

密和解密过程, K 代表 DES 算法使用的密钥, P 代表明文, C 代表密文。则 3DES 算法的加解密过程可以表示为:

3DES 加密过程为: C=E_{k3}(D_{k2}(E_{k1}(P)))
3DES 解密过程为: P=D_{k1}((E_{K2}(D_{k3}(C)))

具体的加/解密过程如图 2 所示。K1、K2、K3 决定了算法的安全性。若三个密钥互不相同,本质上就相当于用一个长为 168 位的密钥进行加密。多年来,它在对付强力攻击时是比较安全的。若数据对安全性要求不那么高,K1 可以等于 K3。在这种情况下,密钥的有效长度为 112 位。

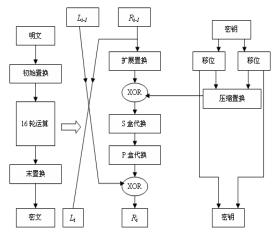


图 1 DES 加密算法框图

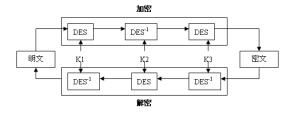


图 2 3DES 加/解密过程

2 Python语言简介

Python^[2]是一种功能强大而完善的通用型程序设计语言。已经具有十多年的发展历史,成熟且稳定。 Python 具有简洁的语法、丰富的扩展模块,可以使用 C/C++、java 等语言进行扩展,使用它可以大幅度缩短 开发周期,节约开发成本。

Python 支持现有的各种主流操作系统,如 Microsoft Windows、Solaris、Mac OS、Linux 等,甚至包括 Palm OS 这样的嵌入式环境。它的源程序和二进制代码可以免费获得。

Python 为开发人员提供了丰富的模块,通过这些模块,我们可快速开发出功能强大的程序。Python 中用于加密的模块为 pyDES 模块^[3],该模块用来提供DES、Triple-DES 的加密算法。

3 基于Python的3DES算法优化过程

3.1 密钥的处理

有密码学知识可知 DES 采用 64 位密钥技术,实际只有 56 位有效,8 位用来校验。但是,在实际应用中,用来生成 DES 算法密钥的原始密钥的位数是不确定的,因此应首先对原始密钥进行预处理,即用 SHA-1 算法生成原始密钥的摘要,这里的 SHA-1 使用 Python 自带的 hash lib 库中的 sha1 函数,该函数生成 40 个字节的字符串。这样,无论多长的密钥经过这一步处理后,都变成了固定长度的字符串。然后,字符串中的每个字符用低 7 位的 ASCII 值的二进制表示,形成长度为 280 的二进制串,将该 280 的二进制串分成 5 段,每段的长度为 56,每段逐一进行异或操作,得到 56 长度的二进制串,最后对这长度为 56 的二进制串进行置换操作,得到最终的预处理密钥。其过程可用上图 3 表示。

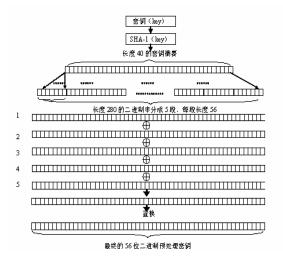


图 3 密钥处理过程

在最后的置换步骤中,从时间效率及安全性上考虑,对原来的 DES 密钥压缩置换表进行改造,如下表 1 和表 2 所示。

密钥经过这样预处理后,破译者即使得到原始密 钥,在没有得到加解密模块或不知道密钥处理的方法 之前,亦即不能得到真正有效的密钥,因而也很难对

Experiences Exchange 经验交流 185

密文进行破解。

表 1 压缩置换原表

| 0x0039 | 0x0031 | 0x0029 | 0x0021 | 0x0019 | 0x0011 | 0x0009 | 0x0001 |
|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|
| 0x003A | 0x0032 | 0x002A | 0x0022 | 0x001A | 0x0012 | 0x000A | 0x0002 |
| 0x003B | 0x0033 | 0x002B | 0x0023 | 0x001B | 0x0013 | 0x000B | 0x0003 |
| 0x003C | 0x0034 | 0x002C | 0x0024 | 0x003F | 0x0037 | 0x002F | 0x0027 |
| 0x001F | 0x0017 | 0x000F | 0x0007 | 0x003E | 0x0036 | 0x002E | 0x0026 |
| 0x001E | 0x0016 | 0x000E | 0x0006 | 0x003D | 0x0035 | 0x002D | 0x0025 |
| 0x001D | 0x0015 | 0x000D | 0x0005 | 0x001C | 0x0014 | 0x000C | 0x0004 |

表 2 修改后的压缩置换表

| 0x0032 | 0x002B | 0x0024 | 0x001D | 0x0016 | 0x000F | 0x0008 | 0x0001 |
|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|
| 0x0033 | 0x002C | 0x0025 | 0x001E | 0x0017 | 0x0010 | 0x0009 | 0x0002 |
| 0x0034 | 0x002D | 0x0026 | 0x001F | 0x0018 | 0x0011 | 0x000A | 0x0003 |
| 0x0035 | 0x002E | 0x0027 | 0x0020 | 0x0038 | 0x0031 | 0x002A | 0x0023 |
| 0x001C | 0x0015 | 0x000E | 0x0007 | 0x0037 | 0x0030 | 0x0029 | 0x0022 |
| 0x001B | 0x0014 | 0x000D | 0x0006 | 0x0036 | 0x002F | 0x0028 | 0x0021 |
| 0x001A | 0x0013 | 0x000C | 0x0005 | 0x0019 | 0x0012 | 0x000B | 0x0004 |

3.2 S-盒的处理

针对 Python 语言特性为了提高时间运行效率,将加 密算法中S-盒的数据全部预先转化成二进制串存储,这 样运算时可以直接从中取出数据即可,省去了转化的过 程,从而在一定程度上提高了加密的运行速度。

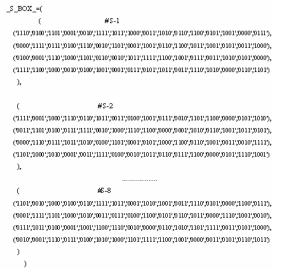


图 4 变换后 S 盒结构

(3) 3DES 算法编程实现过程中代码效率优化

针对被加密消息的大小,用 Python 自带的 profile 工具对 Python 语言自带的 pyDES 模块中 3DES 算法中 各函数的运行时间作比较分析如下:

从以上可以看出, xor, sbox 和 expand 这几个 函数占用了大多数的运行时间,尤其是_xor 函数随着

186 经验交流 Experiences Exchange

明文串的增大所消耗的时间迅速增加。

```
percall filename:lineno(function)
0.000: (0.depend)
0.000: (0.dep
```

len(string)=1024 时运行时间

```
percall filename:lineno(function)
0.000 :0(append)
0.000 :0(chr)
0.000 :0(chr)
0.000 :0(chr)
0.000 :0(chr)
0.000 :0(chr)
0.000 :0(cond)
0.000
```

图 6 len(string)=4096 时运行时间

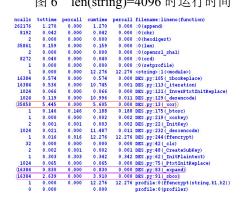


图 7 len(string)=8192 时运行时间

为此在以上分析的基础上,对 xor 和 sbox 这两 个函数进行了改进:

#最初的 def _xor (FirstString, SecondString):

xor=xor+str(int(FirstString[i])^ int(SecondString[i]))

#改进后的

```
def _xor (FirstString, SecondString):
if FirstString[i] == SecondString[i]:
     xor = xor + '0'
```

```
else:
                   xor = xor + '1'
#最初的
     def_sbox (xer):
      _{row} = (int (xer[i]) << 1) + int (xer [i+5])
column = (int(xer[i+1]) << 3) +
                                  (int(xer[i+2]) << 2)+
(int(xer[i+3]) << 1) +
     int(xer[i+4])
          row.append (row)
          column.append (_column_)
    sbox= DEStable. S BOX [0][row[0]][column[0]] +
DEStable._S_BOX_[1][row[1]][column[1]]
DEStable. S BOX [2][row[2]][column[2]]
DEStable. S BOX [3][row[3]][column[3]]
DEStable._S_BOX_[4][row[4]][column[4]]
DEStable._S_BOX_[5][row[5]][column[5]]
DEStable._S_BOX_[6][row[6]][column[6]]
DEStable._S_BOX_[7][row[7]][column[7]]
#改进后的
     def _sbox (xer):
          i = 0, j = 0
          sbox = "
          row = (int (xer[i]) << 1) + int (xer[i+5])
column =(int(xer[i+1]) << 3) + (int(xer[i+2]) << 2) +
                    (int(xer[i+3]) << 1) +
             int(xer[i+4])
sbox=sbox+ DEStable._S_BOX_[j][_row_][_column_]
    下面对改进后的系统作性能测试。用 profile 工具
```

对8192长度的字串作分析,如下图8所示。

与改进之前的8192长字串的测试输出相比较,可 以看到,两个函数的调用次数没有改变,但是运行时 间有了较大改善,尤其是 xor 函数改变的非常明显。 改进后,我们看到 append 操作的次数显著减少,因而 加快了运算速度。

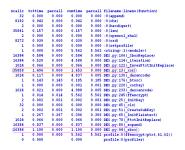


图 8 len(string)=8192 时运行时间

4 测试结果及结论

下面给出改进前和改进后的 3DES 测试结果: 测试环境:

硬件: AMD Sempron 2600+, 768MB DDR400

软件: Windows XP SP2, Python 2.5

设定: K1= '12345678', K2= '87654321'

测试用代码:

#测试 3DES

```
def perf 3des (string, k1, k2):
```

print 'Test is running...'

start=time.time()

encrypt (string, k1, k2)

end=time.time()

perf=end-start

print 'Test finished.\nThis time use %s seconds'%perf

表 3 所示为改进前和改进后的两次测试结果(取 小数点后4位),测试数据可以看出,与改进之前相比 改进之后的性能提高了一倍多。

表 3 测试结果

| | | 3DES | 3DES | |
|----------------------|-----|-----------|-----------|--|
| _ | | (seconds) | (seconds) | |
| | | 第一次 | 第二次 | |
| | 1 | 0.671 | 0.344 | |
| | 2 | 0.687 | 0.343 | |
| [| 3 | 0.671 | 0.328 | |
| | 4 | 0.671 | 0.344 | |
| len(string)= | 5 | 0.672 | 0.344 | |
| 256 | AVG | 0.6744 | 0.3406 | |
| | 1 | 2.703 | 1.343 | |
| [| 2 | 2.719 | 1.344 | |
| len(string)= 1024 | 3 | 2.719 | 1.344 | |
| | 4 | 2.719 | 1.343 | |
| | 5 | 2.703 | 1.343 | |
| | AVG | 2.7126 | 1.3434 | |
| | 1 | 5.422 | 2.687 | |
| | 2 | 5.438 | 2.687 | |
| | 3 | 5.437 | 2.688 | |
| | 4 | 5.421 | 2.687 | |
| len(string)= | 5 | 5.437 | 2.688 | |
| 2048 | AVG | 5.431 | 2.6874 | |

改进后的 3DES 算法对密钥的生成过程进行了改 (下转第173页)

Experiences Exchange 经验交流 187

的 I/O 等待情况。

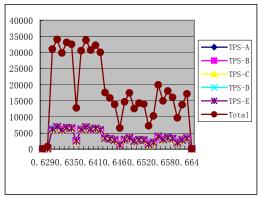


图 6 磁盘数据库累加系统测试结果

图 5 显示的 MDB 实时累加系统在整个数据处理 过程中,波形比较平滑,无明显的 I/O 操作,系统的 吞吐量也无明显的下降, I/O 瓶颈问题得以解决可以很 大的提高系统的效率;而图 6 的 I/O 传输太过频繁, 出现了大量的等待 I/O 操作,而且系统吞吐量有明显 的下降趋势, 这对处理每天上亿条话单的海量数据很 不利,无法满足实时高效的要求。

由对比测试的结果可以看出,应用了内存数据库 技术的 MDB 实时累加系统可以满足目前实时处理海 量话单的要求,可以达到预期的效果。

4 结语

本文研究并详细分析了内存数据库在实时累加系 统中的应用技术,以及为适应具体应用环境而作出的创 新,并且从测试结果中也可以看出,内存数据库技术在 解决海量数据处理及实时应用中有着很大的优势。

目前,电信行业已经进入3G时代,随着3G技术 越来越成熟,移动 BOSS 系统要处理来的数据量必然 激增。业务种类的增多、用户群的增长、通信技术的 革新等等,都对 BOSS 系统的提出挑战,而本文对内 存数据库面向应用的研究,在这种发展背景下有着一 定的实用价值。

参考文献

- 1 王珊,肖艳芹,刘大为,覃雄派.内存数据库关键技术研究.计 算机应,2007,27(10):2353-2357.
- 2 肖迎远.分布式实时数据库技术.北京:科学出版 社,2009.94-103.
- 3 肖迎远,刘云生,廖国琼.主动实时内存数据库系统的数据交 换策略及实现.计算机工程与应用,2004,40(29):11-14.
- 4 Hong DK, Chakravarthy S, Johnson T. Incorporating load factor into the scheduling of soft real-time transactions for main memory databases. Information Systems, 2000,25(4):309-322.

(上接第 187 页)

进,提高了算法的安全性和执行的效率,目前正在试 用于我们正在研发的智能 Agent 安全机制[4-6]中。

参考文献

- 1 Stallings W. Cryptography and Network Security Principles and Practices.北京:电子工业出版社,2006.
- 2 Van Rossum G. An Introduction to Python. Network Theory Ltd 2003,4.
- 3 http://pydes.sourceforge.net.

- 4 Li AN, Zhao ZM. Research and design of security mechanism for multi-grade Agent system. The 11th IEEE International Conference on Communication Technology Proceedings. 2008.777-780.
- 5 李爱宁,赵泽茂.分布式网络中智能代理的安全迁移机制.计 算机工程与科学,2009,31(1):101-103.
- 6 李爱宁,赵泽茂,基于 RBAC 模型的多等级移动 Agent 系统 访问控制机制.计算机系统应用,2009,18(7):23-27.