一种 AES 算法的网络通信信息加密传输系统设计

赵莉莉,张继琛

(潍坊科技学院 山东 潍坊 262700)

【摘要】为解决传统信息传输方式安全性差的问题,本文设计了一种基于高级加密标准(advanced encryption standard, AES)算法的网络通信信息加密传输系统,通过 AES 算法对数据进行加密处理,确保信息在传输过程中的机密性和完整性。本文详细介绍了AES 算法原理、系统各模块设计以及实际应用,旨在为网络通信安全提供有效的解决方案。

【关键词】高级加密标准(AES)算法;信息加密;网络通信;安全性;加密传输系统

【中图分类号】TN918

【文献标识码】A

【文章编号】1009-5624(2024)12-0095-03

DOI:10.16009/j.cnki.cn13-1295/tq.2024.12.031

0 引言

信息化时代,数据传输的安全性至关重要。传统的明文传输方式容易受到各种攻击,导致信息泄露和篡改,随着信息技术的不断发展,网络通信安全成为重要的研究课题。为解决这一问题,本文提出了一种基于高级加密标准(advanced encryption standard,AES)算法的网络通信信息加密传输系统设计方案,通过对数据进行加密,保障信息在传输过程中的安全。

1 AES **算法原理**

1.1 基本原理

AES 算法是一种对称加密算法,即加密和解密使用相同的密钥^[1-2]。AES 算法以其高效性和安全性广泛应用于各类数据加密场景。AES 支持 128 位、192 位和 256 位密钥长度,其中 128 位密钥使用最为普遍。AES 算法主要包括多轮字节替换、行移位、列混淆和轮密钥加等操作。

1.2 AES 算法加密过程

AES 算法加密过程分为多个步骤。①将明文数据与初始轮密钥进行异或操作;②进行多轮变换,每轮包括字节替换(使用 S 盒进行非线性替换)、行移位(对数据行进行循环移位)、列混淆(对数据列进行混淆操作,除最后一轮外)和轮密钥加(与轮密钥进行异或操作);③通过轮变换(包括字节替换、行移位和轮密钥加)生成最终的密文。

信息:技术与应用

基于 AES 算法的网络通信信息加密传输系统由数据 发送端、密钥管理模块和数据接收端组成。数据发送端通 过初始轮密钥加、多轮变换和最终轮变换对原始数据进行 AES 算法加密,并通过网络传输模块将加密后的数据发送 到接收端。数据接收端通过相应的逆变换过程进行解密, 恢复原始数据。密钥管理模块生成、分发和管理 AES 加 密所需的密钥,确保发送端和接收端使用相同的密钥进行 加密和解密操作。完整的系统设计保障了网络通信信息 的安全传输,整体的系统设计架构如图 1 所示。

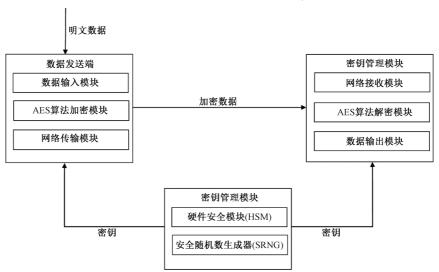


图 1 基于 AES 算法的网络通信信息加密传输系统设计架构

1.2.1 数据发送端

数据发送端主要包括数据输入模块、AES算法加密模

块和网络传输模块。

首先,通过数据输入模块获取待加密的原始数据(明文数据) P, 随后使用 AES 算法加密模块对数据进行加密,加密过程如下。

(1)将明文数据P与初始轮密钥 K_0 进行异或操作,如

作者简介:赵莉莉(1993—),女,山东菏泽,硕士,助教,研究方向:信号与信息处理。

95

式(1)所示[3]。

$$S_0 = P \oplus K_0 \tag{1}$$

式中: S_0 为初始轮密钥加后的数据状态矩阵; ① 为按位 异或操作。

(2)使用 128 位密钥进行十轮变换。使用 S 盒对每个字节进行非线性替换,如式(2)所示。

$$\mathbf{S}_{i}^{'} = \text{SubBytes}(\mathbf{S}_{i}) \tag{2}$$

式中: S_i 表示字节替换后的数据状态矩阵; SubBytes 为 S 盒替换操作; S_i 为当前轮的数据状态矩阵。 S_i 对状态矩阵中的每一行进行循环移位操作,如式(3)所示。

$$\mathbf{S}_{i}^{"} = \text{ShiftRows}(\mathbf{S}_{i}^{'}) \tag{3}$$

式中: S_i^c 为行移位后的数据状态矩阵; ShiftRows 为行移位操作。对状态矩阵中的每一列进行混淆操作(除最后一轮外),如式(4)所示。

$$\mathbf{S}_{i}^{"} = \operatorname{MixColumns}(\mathbf{S}_{i}^{"}) \tag{4}$$

式中: S_i^r 为列混淆后的数据状态矩阵; MixColumns 为列混淆操作。将变换后的状态矩阵与当前轮密钥进行异或操作,如式(5)所示。

$$\mathbf{S}_{i+1} = \mathbf{S}_i^{"'} \oplus K_{i+1} \tag{5}$$

式中: S_{i+1} 为当前轮密钥加后的数据状态矩阵; ① 表示按位异或操作; K_{i+1} 为第 i+1 轮的轮密钥。

(3)进行最终轮变换。最后一轮不进行列混淆,仅包括字节替换、行移位和轮密钥加,如式(6)所示。

 $C = ShiftRows(SubBytes(S_9)) \oplus K_{10}$ (6) 式中: C 为最终生成的密文; ShiftRows 为行移位操作; SubBytes 为字节替换操作; S_9 为第 9 轮的数据状态矩阵; \oplus 表示按位异或操作; K_{10} 为第 10 轮的轮密钥。

(4)通过网络传输模块将加密后的数据 C 发送到接收端。

1.2.2 数据接收端

数据接收端主要包括网络接收模块、AES 算法解密模块和数据输出模块。

接收端通过网络接收模块获取加密数据 C,随后使用相同的密钥 K 和相同的 AES 算法对加密数据 C 进行解密。解密过程如下。

(1) 将接收到的加密数据 C 与初始轮密钥 K_{10} 进行异或操作,如式(7) 所示。

$$\mathbf{S}_9 = C \oplus K_{10} \tag{7}$$

式中: S_0 为中间状态矩阵,用于下一步的解密过程; \oplus 为按位异或操作。

(2)使用 128 位密钥进行十轮变换,变化过程为:

①将变换后的状态矩阵与当前轮密钥进行逆向异或操作,如式(8)所示。

$$\mathbf{S}_{i}^{"'} = \mathbf{S}_{i+1} \oplus K_{i+1} \tag{8}$$

式中: S_i^r 为通过逆向异或操作生成的前一轮状态矩阵,用于接下来的解密过程; S_{i+1} 为当前轮的状态矩阵,是上一步处理后的结果; \oplus 为按位异或操作; K_{i+1} 为当前轮的密

钥,用于本轮解密。

- ②对状态矩阵中的每一列进行逆向混淆操作(除第一轮外)。
 - ③对状态矩阵中的每一行进行逆向移位操作。
 - ④使用逆 S 盒对每个字节进行非线性替换。
- ⑤最后一轮不进行逆列混淆,仅包括逆行移位、逆字 节替换和逆轮密钥加。得到解密后的数据状态矩阵 S_0 。
- (3)将解密后的原始数据 S_0 输出至数据输出端,得到明文 P_0

接收端的解密过程与发送端的加密过程相对应,通过 逆向的 AES 算法和相同的密钥 *K* 实现了对加密数据的解 密,确保了数据在传输过程中的安全性和完整性。

1.2.3 密钥管理模块

密钥管理模块负责生成、分发和管理 AES 算法加密 所需的密钥。密钥的安全性至关重要,因此,采用安全的 密钥分发机制,确保发送端和接收端使用相同的密钥进行 加密和解密操作。常见的密钥分发方法包括预共享密钥 和基于公钥加密的密钥交换协议。密钥管理的实现过程 如下。

(1) 使用一个安全随机数生成器 (secure random number generator, SRNG) 生成 AES 算法加密所需的密钥 $K^{[4]}$ 。本文设计的基于 AES 算法的网络通信信息加密传输系统使用 128 位密钥。如式(9)所示。

$$K = SRNG(128 bits)$$
 (9)

式中: K 为生成的 AES 密钥; SRNG 为安全随机数生成器。

(2)密钥分发,过程为如下。

①预共享密钥。在发送端和接收端预先共享同一个密钥 K。 该方法适用于双方在安全环境下直接交换密钥的场景。如式(10)所示。

$$K \rightarrow SE \text{ and } RE$$
 (10)

式中: SE 为发送端; RE 为接收端。

②基于公钥加密的密钥交换协议:使用公钥加密算法(如 RSA 或 Diffie-Hellman 密钥交换协议)进行密钥分发。本文使用 RSA 算法实现密钥分发,过程为[5]:

首先,生成一对公钥和私钥 $(K_{\text{nub}},K_{\text{nri}})$ 。

随后,发送端用接收端的公钥 K_{pub} 加密生成的密钥 K, 如式(11)所示。

$$C_K = \text{Encrypt}(K_{\text{nub}}, K)$$
 (11)

式中: Encrypt 为加密操作。

最后,接收端接收到加密的密钥 C_K , 用自己的私钥 K_{nri} 解密获取密钥 K, 如式(12)所示。

$$K = \text{Decrypt}(K_{\text{pri}}, C_K)$$
 (12)

式中: Decrypt 为解密操作。

(3)密钥管理。在整个通信过程中,密钥管理模块还负责密钥的定期更新和存储安全。为确保密钥不被泄露,采用硬件安全模块进行密钥管理^[6]。硬件安全模块是一

(信息: 技术与应用

种专用的硬件设备,专门用于生成、存储和管理加密密钥, 并提供高安全性的加密处理。硬件安全模块通过硬件加 密技术保护密钥,确保密钥不被泄露或篡改。

密钥管理模块通过安全的密钥管理机制,确保发送端和接收端能够使用相同的密钥 *K* 进行加密和解密操作,保证了网络通信信息的安全性和完整性^[7]。

2 AES 算法的网络通信信息加密传输系统的应用

在实际应用中,基于 AES 算法的加密传输系统广泛

应用于电子商务、政府通信等领域。

2.1 电子商务领域的应用

在电子商务领域,保护用户支付信息和订单数据的安全性至关重要。通过使用基于 AES 算法的网络通信信息加密传输系统,电子商务平台能够有效防止支付信息的泄露和欺诈行为。未加密的传输系统和基于 AES 算法加密的传输系统在电子商务领域中的应用效果对比如表 1 所示。

表 1 加密前后的系统在电子商务领域中的应用效果对比

系统	每年支付信息 泄露事件数量	每年支付欺诈 事件数量	每年用户 投诉数量	数据传输加密 覆盖率/%	用户 满意度(1~10)
未加密的传输系统	200	150	500	0	3
基于 AES 加密的传输系统	8	5	15	99. 98	8

表 1 结果显示,基于 AES 算法加密的传输系统应用于电子商务领域,大幅减少了支付信息泄露和欺诈事件,用户投诉数量显著下降,用户满意度大幅提升。数据传输的加密覆盖率达到 99.98%,确保支付信息在传输过程中的安全性,增强了用户对电子商务平台的信任。

2.2 应用于政府通信

在政府通信中,保护机密信息的安全性和完整性至关 重要。使用基于 AES 算法的网络通信信息加密传输系 统,可以有效防止机密信息泄露和篡改,确保政府通信的安全。表2展示了未加密的传输系统和基于 AES 算法加密的传输系统在政府通信中的应用效果对比。

表 2 结果显示,基于 AES 加密的传输系统应用于政府通信,显著降低了机密信息泄露和篡改事件的数量,安全事故响应次数大幅减少,信息安全评分显著提升。数据传输的加密覆盖率达到 99. 99%,确保机密信息在传输过程中的安全性,极大地增强了政府通信的保密性和安全性。

表 2 加密前后的系统在政府通信中的应用效果对比

系统	每年机密信息 泄露事件数量	每年信息篡改 事件数量	每年安全事故 响应次数	数据传输加密 覆盖率/%	信息安全 评分(1~10)
未加密的传输系统	30	15	20	0	3. 5
基于 AES 加密的传输系统	1	1	2	99. 99	9. 5

3 结语

本文设计了一种基于 AES 算法的网络通信信息加密 传输系统,通过对数据进行加密处理,提升了信息传输的 安全性和可靠性。具体应用中,在电子商务领域,支付信息泄露和欺诈事件大幅减少,用户满意度显著提升;在政府通信中,机密信息泄露和篡改事件显著减少,信息安全评分显著提高。未来,随着网络通信技术的不断发展和信息安全需求的不断提高,AES 算法将在更多领域中得到应用和优化。

【参考文献】

[1] 李文迪. 基于改进 AES 算法的通信信息加密安全传输方法 研究[J]. 中国新技术新产品,2024(7):143-145.

- [2] 姚旭影. 基于 AES 算法和混沌映射的嵌入式终端数据传输并行加密方法 [J]. 安阳工学院学报, 2024, 23(2): 54-59.
- [3] 邱建兵, 胡勇. 一种基于异或运算的属性撤销 CP-ABE 方案[J]. 四川大学学报(自然科学版), 2024, 61(1): 95-101.
- [4] 王永,龚建,王明月,等. 一种整数混沌映射的伪随机数生成器[J]. 北京邮电大学学报,2022,45(1):58-62.
- [5] 刘晓峻. 基于 RSA 算法的电力通信信息安全保护方法[J]. 信息与电脑(理论版), 2023, 35(22): 57-59.
- [6] 于少军. 商用密码应用中基于硬件安全模块的密钥管理研究[J]. 信息与电脑(理论版), 2024, 36(5): 207-209.
- [7] 周力. 基于 AES 算法的网络通信信息加密传输技术研究 [J]. 长江信息通信, 2023, 36(1):70-72.