

ZigBee 的 MAC 层安全研究

徐 健, 李小珉

(海军工程大学 电子工程学院, 湖北 武汉 430033)

摘要: 对 ZigBee 协议 MAC 层的安全性进行了研究, 分析了 MAC 层使用的安全模式, 提供的安全服务以及实现相应安全服务的安全方案。对其中一种具有代表性的安全方案 CCM 算法进行解析并给出应用实例。

关键词: ZigBee; 安全; CCM 算法

中图分类号: TN914

文献标识码: A

Security study of MAC layer in ZigBee

XU Jian, LI Xiao Min

(College of Electronic Engineering, Naval Univ. of Engineering, Wuhan 430033, China)

Abstract: This paper studies on the security of MAC layer of ZigBee, analyzes the security patterns, the security services and corresponding security suites. Analyzes the CCM algorithm, a representative algorithm of the security suites, and gives the application example. This contributes to understand the security protocol of the MAC layer better.

Key words: ZigBee; security; CCM algorithm

ZigBee 具备省电、可靠、成本低、容量大、安全等诸多优势^[1-2], 随着 ZigBee 协议的不断完善和发展, ZigBee 技术越来越为人们所认识和接受, 逐渐被应用到无线局域网、家庭自动化、智能建筑、工业自动化、水电气的综合抄表系统、智能交通系统、环境和健康监测以及电子玩具等领域。

信息安全是现代通信中一个至关重要的问题, 是信息网络正常运行的基础, ZigBee 技术提供可选的安全架构, 保证了无线传感网络的可靠性^[3]。

本文主要针对 ZigBee 的 MAC 层安全进行研究, 在对 MAC 层安全方面进行剖析的基础上对 CCM 算法进行介绍。

1 MAC 帧安全

ZigBee 提供的安全服务是在应用层已经提供密钥的情况下的对称密钥服务。在 ZigBee MAC 层中, 以帧为单位提供了 4 种帧安全服务, 为了适用各种不同的应用, 设备可以在 3 种安全模式中进行选择^[4-5], 由用户在上层决定。

1.1 安全模式

ZigBee 的 MAC 层在数据传输中提供了如下三级安

全模式, 由用户在上层协议中决定使用哪一种。

(1) 无安全模式, MAC 层默认的安全模式。处在这种模式下的设备不对接收到的帧进行任何安全检查。当某个设备接收到一个帧时, 只检查帧的目的地址。如果对某种应用的安全要求不高时, 可以采用该模式。

(2) 访问控制列表 ACL (Access Control List) 模式, 为通信提供了访问控制服务。高层可以通过设置 MAC 子层的 ACL 条目指示 MAC 子层根据源地址过滤接收到的帧。因此这种方式下的 MAC 子层没有提供加密保护, 高层有必要采取其他机制来保证通信安全。

(3) 安全模式, 同时使用访问控制和帧载荷密码保护, 提供了较完善的安全服务。

1.2 MAC 层安全服务

根据上层选择的安全模式, MAC 层可以为发送和接收帧提供相应的安全服务。ZigBee 支持以下 4 种服务:

(1) 访问控制: 不对发送和接收的帧进行任何修改和检查, 只是让接收帧的设备根据接收帧中的源地址对帧进行过滤。

网络与通信 Network and Communication

(2)数据加密:使用指定的密钥对帧中的载荷进行加密处理,并将加密后的数据重新放在帧的载荷部分,但对帧的其他部分不进行加密处理。加密处理完成后,MAC层将重新计算帧的FCS。

(3)帧完整性:帧完整性提供的安全服务使用信息完整码MIC(Message Integrity Code),可以防止对信息进行非法修改。数据、信标和命令帧均可用这种服务进行处理。

(4)序列号更新:MAC层帧头有一个序列号域,其值为该帧的唯一序列号。设备接收到一个帧后,MAC层管理实体将接收的帧的序列号与保存的序列号做比较。如果接收的序列号比保存的序列号新,则保留、上传接收的帧,同时更新保存的序列号;否则,丢弃该帧。这种方法保证了接收的帧是最新的,能够避免帧重发攻击。

1.3 MAC层安全方案

当MAC层按上层要求对传输的帧进行安全处理时,MAC层按指定的安全方案实现相应的安全服务。安全方案由对帧载荷进行安全处理的操作组成,安全方案的名称指明了对称加密算法、模式、完整性码位长度等。ZigBee协议中,所有的安全方案使用的加密算法都是高级加密标准AES。

2 CCM算法研究

CCM是MAC层安全方案中的一种,提供了全部4种安全服务,由计数器CTR(Counter)模式和密码分组连接消息认证码CBC-MAC(Cipher Block Chaining-Message Authentication Code)对称认证算法相结合构成。该算法首先利用CBC-MAC计算MIC,然后用CTR对MIC和明文数据进行加密,输出则由加密的数据和加密的完整码组成。在CCM算法中,要确定2个参数。第1个是认证字段的长度 M ,即选取的MIC长度。它的有效值是4B、6B、8B、10B、12B、14B和16B。第2个是表示消息字段的长度 L ,有效值是2B~8B。

2.1 输入

要发送一个消息,必须提供如下信息:

- (1)分组加密的密钥 K ;
- (2)15-L字节长的现时值 N 。在使用同一个密钥加密的过程中,不能出现重复的现时值;
- (3)要发送的消息 m 。它的长度范围是 $0 \leq l(m) \leq 2^{8L}$ B,即能够用 LB 的长度来表示;
- (4)附加认证数据 a 。它的长度范围是 $0 \leq l(a) \leq 2^{64}$ B。附加认证数据只用于计算认证码,不加密,也不包含在输出分组中。

2.2 认证

CCM的第1步是用CBC-MAC计算认证码 T ,即MIC。首先定义一系列分组 B_0, B_1, \dots, B_n ,然后用于CBC-MAC。

第1个16字节分组 B_0 的格式如表1所示。

表1 第一个分组认证 B_0

字节序号0	1, ..., 15-L	16-L, ..., 15
标志flag	现时值 N	$l(m)$

其中标志字节格式如表2所示,预留位作为将来的扩充,设为0;Adata位用于指示是否有附加认证数据,当 $l(a)=0$ 时,Adata设为0,否则设为1;3位 M 域表示整数 $(M-2)/2$;3位 L 域表示整数 $L-1$ 。

表2 认证标志字节

比特位7	6	5~3	2~0
预留	Adata	M	L

如果 $l(a)>0$,则通过对 $l(a)$ 和 a 的编码会增加一些分组。首先对 $l(a)$ 进行编码,得到 $L(a)$ 字段 $L(a)$:

- (1) $0 < l(a) < 2^{16-28}$, 则 $L(a)$ 以2个字节对 $l(a)$ 值进行编码;
- (2) $2^{16-28} \leq l(a) < 2^{32}$, 则 $L(a)$ 有6个字节,前2个字节是0xFFFF,后4个字节以最高有效位在前对 $l(a)$ 进行编码;
- (3) $2^{32} \leq l(a) < 2^{64}$, 则 $L(a)$ 有10个字节,前2个字节是0xFFFF,后8个B以最高有效位在前的方式对 $l(a)$ 进行编码。

把生成的 $L(a)$ 与附加认证数据 a 级联,生成的数据划分为16B的分组,最后一个分组不足16B时用0补足,再把生成的数据分组添加在 B_0 之后。

附加认证数据之后添加消息分组。把发送的消息划分为16B的分组,最后一个分组不足16B时用0补足。这样就得到了数据分组 B_0, B_1, \dots, B_n ,然后通过CBC-MAC计算消息认证码 T 。

$$X_1 = E(K, B_0)$$

$$X_{i+1} = E(K, X_i \oplus B_i) \quad i=1,2,\dots,n$$

$$T = MSB_M(X_{n+1})$$

其中: $E()$ 表示AES加密, K 是共享密钥, X_i 是加密输出分组, $MSB_M(X_{n+1})$ 表示CBC-MAC链式加密最后一次输出分组的最高 M 个有效字节。

2.3 加密

计算好消息认证码后,使用CTR对明文数据和消息认证码进行加密。CTR的密钥流分组定义为:

$$S_i = E(K, A_i) \quad i=1,2,\dots$$

其中输入分组 A_i 的格式如表3所示:

表3 加密分组 A_i

字节序号0	1, ..., 15-L	16-L, ..., 15
标志flag	现时值 N	计数器 i

标志flag的格式如表4所示,2个保留位用以将来扩展设为0;5~3位设为0,以用来区分 B_0 , B_0 块在该位区对 M 的编码是非0的;3位 L 域代表整数 $L-1$,其编码方式和 B_0 一样。

表4 加密标志字节

比特位 7~6	5~3	2~0
预留	0	L

消息明文 m 与级联密钥流 S_1, S_2, S_3, \dots 的前 $l(m)$ 个字节进行异或运算得到加密的消息。第一个密钥流 S_0 用来加密消息认证码 T ，得到加密的认证码：

$$U = T \oplus MSB_M(S_0)$$

最后得到的 CCM 加密认证后的数据 c 是加密的消息级联加密的认证码。

2.4 解密

解密时，必须获知以下信息：分组加密的密钥 K 、现时值 N 、附加认证数据 a 、加密认证后的数据 c 。

首先计算密钥流 S_i ，把密文和密钥流“异或”恢复出消息 m 和认证码 T 。利用恢复出的消息 m 和附加认证数据再次计算认证码，并与恢复得到的 T 进行比较。如果认证码不正确，接收机将只指示完整性验证失败，而不会有其他任何信息。

2.5 应用实例

已知条件如下：

- (1) 参数 M 取值为 8， L 取值为 2；
- (2) 密钥长度为 128bit，设为： $K=8E\ 28\ B0\ 31\ 6D\ 2B\ 85\ 1D\ 61\ C6\ 72\ F7\ 00\ 78\ 6A\ 8D$
- (3) 现时值 N 为 $15-L$ ，则 N 为 13，设为： $N=A0\ A1\ A2\ A3\ A4\ A5\ A6\ A7\ A8\ A9\ AA\ AB\ AC$
- (4) 要发送的消息数据为： $m=01\ 02\ 03\ 04\ 05\ 06\ 07\ 08\ 09$

0A 0B 0C 0D 0E 0F 10 11 12 13 14 15 16 17

(5) 附加认证数据为： $a=B0\ B1\ B2\ B3\ B4\ B5\ B6\ B7$

2.5.1 认证变换

(1) 形成认证标志字节： $flag=59$

(2) 第一个认证分组 $B_0=59\|A0\ A1\ A2\ A3\ A4\ A5\ A6\ A7\ A8\ A9\ AA\ AB\ AC\|00\ 17$ ；

(3) 对 $l(a)$ 进行编码得到 $L(a)=00\ 08$ ，并与附加认证数据 a 右连接并分组，不足 16 B 用 0 补足得到： $L(a)\|a=00\ 08\|B0\ B1\ B2\ B3\ B4\ B5\ B6\ B7\|00\ 00\ 00\ 00\ 00\ 00$ 。

(4) 添加消息分组，不足 16 B 用 0 补足得到数据分组，再计算求得 X_i 值，如表 5 所示。

(5) 求得消息认证码 $T=E9\ 79\ A8\ 2C\ 70\ 4F\ 97\ 36$ 。

2.5.2 加密变换

(1) 形成加密标志字节： $flag=01$ 。

(2) 定义 A_i 的值，并计算 S_i ，如表 6 所示。

(3) 将 S_i 进行级联并取前 $l(m)$ 个字节与消息明文 m 进行异或运算，得到加密的消息 $C=98\ A6\ DC\ 6C\ B0\ 4A\ BD\ 9D\ E5\ E5\ 3F\ 03\ 9E\ B8\ F7\ F0\ 04\ 5E\ FF\ 5C\ C6\ 73\ D7$ 。

(4) 将第一个密钥流 S_0 的前 M 个字节和消息认证码 T 进行异或运算，得到加密的认证码 $U=6D\ F3\ 9B\ 3C\ 76\ 80\ 2B\ 53$ 。

(5) 最后得到输出的密文 $c=98\ A6\ DC\ 6C\ B0\ 4A\ BD\ 9D\ E5\ E5\ 3F\ 03\ 9E\ B8\ F7\ F0\ 04\ 5E\ FF\ 5C\ C6\ 73\ D7\ 6D\ F3\ 9B\ 3C\ 76\ 80\ 2B\ 53$ 。

以上即是一个 CCM 认证加密过程，解密的过程较

表5 B_i 和 X_i 的值

i	B_i	X_i
0	59 A0 A1 A2 A3 A4 A5 A6 A7 A8 A9 AA AB AC 00 17	
1	00 08 B0 B1 B2 B3 B4 B5 B6 B7 00 00 00 00 00 00	41 F1 1E 4D 7B 18 9D 78 B7 19 07 38 44 53 2F 88
2	01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 10	F1 73 7E 7A 87 92 3E 59 4B 8E 17 CD 84 39 67 35
3	11 12 13 14 15 16 17 00 00 00 00 00 00 00 00 00	1C 36 6A D9 4E 98 81 A3 E1 4F 3C A6 A5 15 E5 98
4		E9 79 A8 2C 70 4F 97 36 96 54 87 5D 82 14 39 D6

表6 A_i 和 S_i 的值

i	A_i	S_i
0	01 A0 A1 A2 A3 A4 A5 A6 A7 A8 A9 AA AB AC 00 00	84 8A 33 10 06 CF BC 65 A2 0D 95 AB 9F BB A6 9F
1	01 A0 A1 A2 A3 A4 A5 A6 A7 A8 A9 AA AB AC 00 01	99 A4 DF 68 B5 4C BA 95 EC EF 34 0F 93 B6 F8 E0
2	01 A0 A1 A2 A3 A4 A5 A6 A7 A8 A9 AA AB AC 00 02	15 4C EC 48 D3 65 C0 61 1B C3 60 EB 31 B4 2A 17

(下转第42页)

(上接第38页)

为简单,是一个逆过程,在此不用实例进行表述。

ZigBee技术是最新的短距离无线通信技术之一,其安全方面越来越受到人们的关注。本文主要针对 ZigBee 的 MAC 层安全进行分析,介绍了 MAC 层的安全结构。对其中的一种安全方案 CCM 算法进行了详细的研究,该算法提供了数据完整性检查、加密等功能,可以提供高质量的安全防护。通过对 MAC 层的安全研究,了解 MAC 层所提供的安全功能,便于进一步开展 ZigBee 技术的安全研究。

参考文献

- [1] ZigBee specification. <http://www.zigbee.org>.2008.
- [2] 胡江.ZigBee无线传感器网络安全性分析[J].科技论坛,2007

《电子技术应用》 www.ChinaAET.com

- [3] 周公博,韩振铎,胡宁宁.ZigBee标准的密钥协商机制分析[J].电子技术应用,2007,33(10):61-69.
- [4] 吕治安.ZigBee网络原理与应用开发[M].北京:北京航空航天大学出版社,2008:76-79.
- [5] 瞿雷,刘盛德,胡咸斌.ZigBee技术及应用[M].北京:北京航空航天大学出版社,2007.

(收稿日期:2009-06-21)