# 不如金卡傍身 🖽 虽有家财万贯

# 几种非接触式 IC 卡常用芯片及特性简介

# • 蔡凡弟 •

在智能卡家族中,非接触式 IC 卡因其具有高容量、高可 靠(无机械触点和外物污染影响)、安全防伪、操作简单、寿 命长(擦写次数高达10万次以上)等诸多优点,因而在更为 广泛的应用场合中,非接触式 IC 卡越来越受到人们的重视。

世界上生产非接触式 IC 卡或其芯片的厂家很多, 但其功 能特性大都十分相近。在国内市面上公众较为常见的、用户使 用量较多的多为飞利蒲公司的 MIFARE 系列、美国 TIMIC 公司 的 E55XX 系列、瑞士礒M 公司的 H41XX 系列以及德国西门子公 司的 R35S 系列等。因篇幅所限,以下简要介绍 MIFARE 1 及 E5551 芯片卡的主要功能特性。

## 一、MIFARE 芯片卡:

据报道,全世界使用菲利普 MIFARE 芯片的非接触式 IC 卡,约占同类智能卡销量的60%以上。飞利蒲的MIFARE技术, 已被制定为 ISO/IEC 14443 TYPE A、B、C、D 的国际标准。其 它大型 IC 卡片或芯片制造商以及读写器制造商和软件应用开 发商,大都以 MIFARE 技术为标准。进一步发展和推动了非接 触式 IC 卡在各行业(特别是公共交通系统、消费支付系统、 名片身份系统、门票管理系统等)中的广泛应用。

存储空间说明 扇区号 块믁 块0(厂商标志代码) 块1 用戶数据 X 块2 用戶数据 0 块3(A密码+存取控制+B密码) 块0 用戶数据 用戶数据 块1 X 用戶数据 块2 1 块3(A密码+存取控制+B密码) 块0 用戶数据 用戶数据 块1 X 块2 用戶数据 15 块3(A密码+存取控制+B密码)

1, MIFARE 1 卡特点: MIFARE 标准卡目前已有

MF1、MF plus 以 及 MF light 等多 个版本。为便于介 绍,这里主要依据 MF1 作简要介绍:

① MF1 IC卡 芯片采用先进的 CMOS 硅晶片制造 工艺, 内建高速 EEPROM 存储器、 MCU 智能控制器 等。卡片除了微型 芯片 IC 及一个高 效率天线外,无任 何其它元件,见上 期图 1。

(1)② 卡片电路

不用任何电池供电,工作时的能量由读写器天线发送频率为 13.56MHz 无线电载波信号,以非接触方式耦合到卡片天线上 而产生电能,通常可达 2V 以上,见上期图 8。

③ 标准操作距离高达 10 cm (由 MF RC5XX 系列读写器 芯片作核心模块)和 2.5cm (由 MF RC2XX 系列读写器芯片作 核心模块), 卡与读写器之间的通信速率高达 106K bit/s。

- ④ 具有先进的数据通信加密和双向密码验证功能,并且 具有防冲突功能,可以在同一时间处理重叠在读写器天线有效 工作距离内的多张卡片。
- ⑤ 其卡芯片在制造时具有全球唯一的序列号,没有重复 相同的两张MF卡。
- ⑥ 内建 8K 位的 EEPROM 存储器。其空间被划分为可由用 户单独使用的16个扇区。每区被分为4个数据存储块,每个 块有16个字节(一字节为8位字长),其存储器结构见图1。
- (7) 芯片设计有增 / 减值的专项数学运算电路,非常适合 公共交通、地铁车站等行业的检票 / 收费系统,或充值钱包 等多项目应用,其典型交易时间最长不超过100ms。
- ⑧ 数据的擦写能力超过10万次以上,数据保存期大于 10年, 抗静电保护能力达 2KV。

## 2、MF1 IC 卡主要参数:

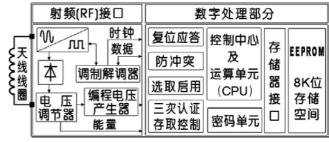
典型操作时间: ≤96ms 标准卡尺寸: 85.6×54×0.8mm 存储类型: EEPROM 写卡周期: ≥10 万次

数据保存: ≥ 10年 厂商序列号: 32 位唯一

工作频率: 13.56MHz 读写距离: 2.5-10cm 存储容量: 8K 位 多重应用区:分16区 读卡周期: 无限 操作温度: -20℃~+50℃

卡材料: PVC

**3. MF1 芯片结构:** MIFARE 1 芯片内部结构较为复杂,它 大致可分为射频接口和数字处理两大部分,这两部分的框图描



述见图 2 所示。

(2)

芯片的启动过程是: 当卡天线在读卡器有效距离内而产生 正弦波谐振时, 其谐振电压经正弦波/方波转换电路变换后, 分两路分别进入整流器和调制器。整流器输出直流电压经电压 调节器控制后,直接向数字处理部分提供电能,从而使上电复 位应答电路启动工作,同时接收由调制解调器送来的 RF 场时 钟信号和向天线线圈传送经调制器处理后的复位应答信号。如 果 RF 场中有多张卡,则处理过程会增加防冲突功能,若是单 张卡,则直接进入选择启用以及与读写器之间进行相互三次认 证,成功后,CPU会启动存取控制器,对卡的交易内容进行读 /写操作。



E5551芯片区块0的空间分布

假如输入卡内的 RF 场时钟不正确 (工作频率不对),或卡 片的复位应答信号不能被读写器所辨别(读写器与卡片不配

否和②发出的一致。只有经过上述三次成功认证之后,才能进 入访问条件操作(访问应用区密码和传输密码)。因它们受认

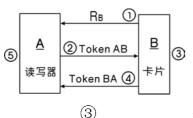
套),或虽然应答成功, 但后面的三次相互认 证失败(读写器与卡不 属同一系统), 其通信 会出现暂停。其结果是 用户取消刷卡交易,或 者重新刷卡,以确定是 否错误刷卡或卡片错 用,通常使用者刷卡失 败,如果排除蓄意非法 刷卡外,一般为卡片错 用所至。

4. MF1 的安全性 能: 非接触式 IC 卡的 主要作用是让使用者 0 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 ┗ 保留 MS2 PSKCF 保留(厂商代码) BR MAXBLK MS1 停止位  $(2)(1)(0) \downarrow (1)(0) (2)(1)(0) (1)(0)$ (2)(1)(0) 锁位(永不发送) 终结符 (8种波特率设置) 0" "0" 序列终结符 使用口令 AOR (区块限制性) 0 0 RF/8 0 0 0 . の抉 0 0 0 直接调制 Ò Ò Ò 直接 0 0 RF/2 ٥ O 1块 **BF/16** 1 O O 1 0 曼切斯特 0 0 PSK1 1~2块 Ω ۵ BE/32 0 1 RF/4 0 1 n 1 二相调制 PSK2 1 0 0 1 1~3块 **RF/40** 1 0 RF/8 0 1 1 1 PSK3 保流不用 1~4块 0 RF/50 1 0 ο. 0 1 1 保留 Ω FSK1 1 O 1 0 1~5块 **RF/64** 1 -0 1 FSK2 0 RF/100 1 0 . 1~6块 FSK1a 1 RF/128 FSK2a 1 1~7块 (6)

能够非常方便、快捷、安全、完整地交换十分重要的用户信息。 例如资金或身份等重要的数据信息。MF1 为了在交易过程中绝 对不能有任何读、写方面的差错,在系统的每一张卡和读卡器 之间,采用了三次不同方式的相互认证和访问条件的满足,才 允许进入读写存取操作;另外,在存取操作中,还采用了多项 措施来保证读写器与卡片之间的数据传送的完整性和可靠性。 这是因为不完整的数据实质上就是错误数据,也就无"可靠" 可言了。一旦出现不完整数据,读写过程停止。并且不能被存 储在芯片中, 其操作只能重新开始。其具体保证措施有如下六 项.

①设计有防冲突机制。②每个存储块有 16 位 CRC 纠错功 能。③每一字节都有奇偶校验。④位数检查。⑤用位编码方式 来区分信息的有无和"1"、"0"。⑥经由协议顺序及位流分析 的信道监测。

为使信息传输中达到较高的保密水平, 在信息被读写前 必须经过三次不同内容的相互认证,另外还设置有对序列号的 检查、访问密码及传输密码的保护、数据传递的加密等。也就 是说卡片中的密码是受保护、不可读的,只有知道其密码的用 户才能修改它。由存储器分区结构已知,每个扇区都有自己的 访问密码,用户可根据各区的不同应用而设定不同的密码(一 卡多用)。各区的访问密码又分别为 KEY A 和 KEY B 两组不同 密码,依据访问条件,在分别校验 KEY A 和 KEY B 成功之后,



才允许对存储器进行访 问,通常,KEY A 用于 存储器的减操作保护, KEY B 用于加操作保护。

图 3 示出了卡片信 息在读写前的三次认证 过程, 即卡片 B 在读写

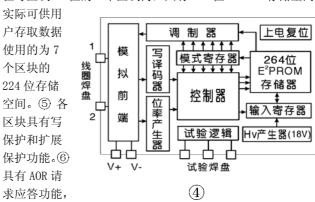
器 A 的 RF 场的有效区域内,① B 首先发出一个随机数 RB 给 A, ② A 返回读写器标识符 AB 给 B, 其标识符 AB 中, 必需包含 B 的请求信息。③ B 收到标识符 AB 后,进行译码并验证标识符 AB 中所含的随机数 RB 是否与在①中所发出的一致。④ B 确认 后,再次发给 A 一个标示符值 BA。⑤ 收到 BA 值后, A 译码 并验证 RB 的正确性,同时还验证 BA 值中所含的随机数 RA 是 证保护而不可随便读出,合法用户才能依访问条件而进入下一 步信息数据的存取操作。由此可见,MF1 卡已具有很好的保密 性能和安全地操作特性。再加之其容量大,可最多作16分区 (或者说作 16 种不同用途)使用,是非接触式智能 IC 卡中较 为优秀的电路之一。

### 二、e5551 芯片卡

e5551 亦是非接触方式可读可写的识别 IC 芯片。适合 RF 在 125KHz 范围作一般用途使用。它与 MF 卡一样, 也是由一个 芯片和与之相连接的单组线圈构成应答卡片,线圈用作电路的 电源供应和双向通信接口。

芯片设置有 264 位的 EEPROM 存储器, 其空间被分为 8 个 区块,每块有33位。读写设备可以按区块进行读写,区块根 据需要也可以被保护起来。以防止重写而覆盖原有数据。8个 区块中, 0 区块是专为设置 IC 的操作模式而保留的,被称为 模式数据块,第7区块通常被用作口令存取块,以防止未经许 可的擦写,如果不使用口令,该区块可以与1~6区块一样作为 用户数据区块使用。

1、e5551 特性: ① 低功耗、低电压的高速 CMOS 识别 IC。② 非接触方式的电源供给以及数据的读写传输。③ 无线 电波(RF)频率为100KHz~150KHz,典型应用在125KHz。④ 在每区块33位的8个区块内,共有264位EEPROM存储空间,



以防止多张卡同时进入有效的 RF 场而引起的读写冲突。⑦ 速 度快,典型的写和验证一个区块时间≤50ms。 ⑧ BIN、FSK、

广东中山市达华电子有限公司 地址: 中山市小榄镇沙口工业区德来北路十横街 8 号 电话: 0760-2130881 传真: 0760-2130941 http://www.china-twh.com/, 电子邮箱①: twh@pub.zhongshan.gd.cn; ②: aac@pub.zhongshan.gd.cn 网址: http://www.twh.com.cn/,



PSK、MANCHESTER 以及 BIPHASE 等多种数据调制模式可选。 ⑨ 以 RF 中心频率为参考点,其波特率(bit/s)可有 RF/8~RF/128 等几档选择。 ⑩ 可设置口令模式加载编程以及终结符模式加载区块。

2、E5551 芯片功能框图: 主要包括信号的模拟前端处理 (电能的转换输入以及 RF 场时钟和接收数据的解调等)和后端以控制器、存储器为主的数据处理。见图 4 所示。

图 4 中下方的 5 个芯片焊盘,是作芯片功能测试之用的, 当芯片测试正常后,通常用 WI 胶包封好不再使用。

**3、e5551 的存储器分布:** 见图 5 所示, 其总体存储空间 是 264 位, 被分为 8 个区块, 则每区块有 33 位。由于区块 0

	U	1 32	111
	L	模式数据区块	区块0
	L	用戶数据区块	区块1
	L	用戶数据区块	区块2
	П	用戶数据区块	区块3
	Г	用戶数据区块	区块4
	П	用戶数据区块	区块5
	Г	用戶数据区块	区块6
	L	用戶数据区块或口令保护区块	区块7
_			_

区块 ⑤

的引导锁定位,亦不能被用户作数据区使用。因此,供用户数据使用的实际为32位的7个区块共224位的存取空间。如果要使用口令模式,则使用空间为32位的6个区块共192位,用户用e5551作一卡多用途显得空间不足,但作为某一特定用途,其存储空间还是足够使用的。

4、e5551 存储器的区块 0 结构: 见图 6 所示。由上述可知,区块 0 为模式数据区域,该区域内的各种模式数据控制着整个芯片的诸多功能,有兴趣的用户能够了解区块 0 的 33 位功能分布和设置,进一步提高使用效率和掌握使用技巧无疑是多有帮助的。

图中: 0位为锁定位,1~11位为生产厂商保留位,用于 芯片厂商或卡片制造商的序列号空间,为只读特性。12~14 位(BR)为八种波特率设置,15位和24位通常为"0",否则 将使芯片运行于独立分区的多功能状态。16~17位(MS1)为 调制段 1 的四种设置方式, 18~20 位 (MS2) 为调制段 2 的八 种设置方式, 21~22 位为 PSK 时钟频率设置, 23 位为请求回 答,能自动判别和运行。25~27 位为大区块限制 (MAXBLK) 功能,主要应用于存储区够用或没必要对所有区块读写器操作 时,可进行区块限制,以提高处理速度。如 MAXBLK 设置为 "010",则 E5551 只重复读取和传送 1-2 区块的数据,若设置 为"000",则只能读0区,而该区块大部分数据为隐,结果就 只能读取厂商序列号。28位为是否使用口令设置,若不使用, 则区块7就可以作用户数据区使用。若使用口令,则块7被作 为口令存取操作专用空间使用。29~30 位分别为序列终结符 和区块终结符,它们是为数据编/译码的开始和结束作标记的 特殊阻尼型式。31 位是停止位,低电平有效,是一个服从停 止的标识符。32位为厂商保留不用。(待续)

回目录

查看图表