为软件开发者、门禁、会员VIP、系统集成商提供读写器、IC卡收费机。 为锁厂、门禁考勤、巡更、停车、防盗门、密码保险箱、回单柜厂商提供射频RF模块! 大量批发射频IC卡、异型卡。IC卡彩色胶印、喷号、签名条。

S50 非接触式 IC 卡性能简介 (M1)

一、主要指标

- 容量为 8K 位 EEPROM
- 分为 16 个扇区,每个扇区为 4 块,每块 16 个字节,以块为存取单位
- 每个扇区有独立的一组密码及访问控制
- 每张卡有唯一序列号,为32位
- 具有防冲突机制, 支持多卡操作
- 无电源, 自带天线, 内含加密控制逻辑和通讯逻辑电路
- 数据保存期为10年,可改写10万次,读无限次
- 工作温度: -20℃~50℃(湿度为 90%)
- 工作频率: 13.56MHZ
- 通信速率: 106 KBPS
- 读写距离: 10 cm 以内(与读写器有关)

二、存储结构

1、M1 卡分为 16 个扇区,每个扇区由 4 块(块 0、块 1、块 2、块 3)组成,(我们也 将 16 个扇区的 64 个块按绝对地址编号为 0~63, 存贮结构如下图所示:

	块 0				数据块	0
扇区 0	块1				数据块	1
	块 2				数据块	2
	块 3	密码A	存取控制	密码 B	控制块	3
	块 0				数据块	4
扇区 1	块 1				数据块	5
	块 2				数据块	6
	块 3	密码 A	存取控制	密码 B	控制块	7
			:			
			:			
			:			
	0				数据块	60
扇区 15	1				数据块	61

 2
 数据块 62

 3
 密码 A 存取控制 密码 B 控制块 63

- 2、第0扇区的块0(即绝对地址0块),它用于存放厂商代码,已经固化,不可更改。
- 3、每个扇区的块0、块1、块2为数据块,可用于存贮数据。

数据块可作两种应用:

- ★ 用作一般的数据保存,可以进行**读、写**操作。
- ★ 用作数据值,可以进行**初始化值、加值、减值、读值**操作。
- 4、每个扇区的块 3 为**控制块**,包括了密码 A、存取控制、密码 B。具体结构如下:

A0 A1 A2 A3 A4 A5 FF 07 80 69 B0 B1 B2 B3 B4 B5

密码 A(6字节) 存取控制(4字节) 密码 B(6字节)

5、每个扇区的密码和存取控制都是独立的,可以根据实际需要设定各自的密码及存取控制。存取控制为 4 个字节,共 32 位,扇区中的每个块(包括数据块和控制块)的存取条件是由密码和存取控制共同决定的,在**存取控制**中每个块都有相应的**三个控制 制位**,定义如下:

 块 0:
 C10
 C20
 C30

 块 1:
 C11
 C21
 C31

 块 2:
 C12
 C22
 C32

 块 3:
 C13
 C23
 C33

三个控制位以正和反两种形式存在于存取控制字节中,决定了该块的访问权限(如进行减值操作必须验证 KEY A,进行加值操作必须验证 KEY B,等等)。三个控制位在存取控制字节中的位置,以块 0 为例:

对块0的控制:

	bit	7	6	5	4	3	2	1	0
字节 6					C20_b				C10_b
字节7					C10				C30_b
字节8					C30				C20
字节 9									

(注: C10_b 表示 C10 取反)

存取控制(4字节,其中字节9为备用字节)结构如下所示:

	bit 7	6	5	4	3	2	1	0
字节 6	C23_b	C22_b	C21_b	C20_b	C13_b	C12_b	C11_b	C10_b
字节 7	C13	C12	C11	C10	C33_b	C32_b	C31_b	C30_b

字节 8 字节 9

C33	C32	C31	C30	C23	C22	C21	C20

(注: _b 表示取反)

6、数据块(块0、块1、块2)的存取控制如下:

控制位(X=02)			访 问 条 件 (对数据块 0、1、2)				
C1X	C2X	C3X	Read	Write	Increment	Decrement, transfer, Restore	
0	0	0	KeyA B	KeyA B	KeyA B	KeyA B	
0	1	0	KeyA B	Never	Never	Never	
1	0	0	KeyA B	KeyB	Never	Never	
1	1	0	KeyA B	KeyB	KeyB	KeyA B	
0	0	1	KeyA B	Never	Never	KeyA B	
0	1	1	KeyB	KeyB	Never	Never	
1	0	1	KeyB	Never	Never	Never	
1	1	1	Never	Never	Never	Never	

(KeyA|B 表示密码 A 或密码 B, Never 表示任何条件下不能实现)

例如: 当块 0 的存取控制位 C10 C20 C30=1 0 0 时,验证密码 A 或密码 B 正确后可读;验证密码 B 正确后可写;不能进行加值、减值操作。

7、控制块块3的存取控制与数据块(块0、1、2)不同,它的存取控制如下:

		密码 A		存取控制		密码 B		
C13	C23	C33	Read	Write	Read	Write	Read	Write
0	0	0	Never	KeyA B	KeyA B	Never	KeyA B	KeyA B
0	1	0	Never	Never	KeyA B	Never	KeyA B	Never
1	0	0	Never	KeyB	KeyA B	Never	Never	KeyB
1	1	0	Never	Never	KeyA B	Never	Never	Never
0	0	1	Never	KeyA B				
0	1	1	Never	KeyB	KeyA B	KeyB	Never	KeyB
1	0	1	Never	Never	KeyA B	KeyB	Never	Never
1	1	1	Never	Never	KeyA B	Never	Never	Never

例如: 当块 3 的存取控制位 C13 C23 C33=1 0 0 时,表示:

密码 A: 不可读,验证 KEYA 或 KEYB 正确后,可写(更改)。

存取控制:验证 KEYA 或 KEYB 正确后,可读、可写。

密码 B: 验证 KEYA 或 KEYB 正确后,可读、可写。

三、工作原理

卡片的电气部分只由一个天线和 ASIC 组成。

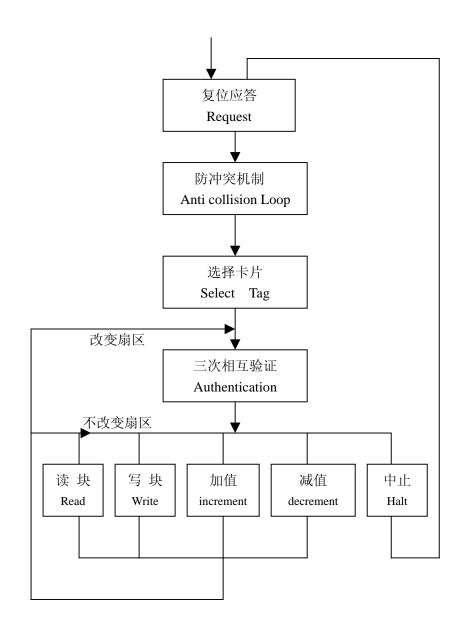
天线:卡片的天线是只有几组绕线的线圈,很适于封装到 ISO 卡片中。

ASIC: 卡片的 ASIC 由一个高速(106KB 波特率)的 RF 接口,一个控制单元和一个 8K 位 EEPROM 组成。

工作原理: 读写器向 M1 卡发一组固定频率的电磁波,卡片内有一个 LC 串联谐振电路,

其频率与读写器发射的频率相同,在电磁波的激励下,LC 谐振电路产生共振,从而使电容内有了电荷,在这个电容的另一端,接有一个单向导通的电子泵,将电容内的电荷送到另一个电容内储存,当所积累的电荷达到 2V 时,此电容可做为电源为其它电路提供工作电压,将卡内数据发射出去或接取读写器的数据。

四、M1 射频卡与读写器的通讯



复位应答(Answer to request)

M1 射频卡的通讯协议和通讯波特率是定义好的,当有卡片进入读写器的操作范围时,读写器以特定的协议与它通讯,从而确定该卡是否为 M1 射频卡,即验证卡片的卡型。

防冲突机制 (Anticollision Loop)

当有多张卡进入读写器操作范围时,防冲突机制会从其中选择一张进行操作,未选中的 则处于空闲模式等待下一次选卡,该过程会返回被选卡的序列号。

选择卡片(Select Tag)

选择被选中的卡的序列号,并同时返回卡的容量代码。

三次互相确认(3 Pass Authentication)

选定要处理的卡片之后,读写器就确定要访问的扇区号,并对该扇区密码进行密码校验, 在三次相互认证之后就可以通过加密流进行通讯。(在选择另一扇区时,则必须进行另一扇 区密码校验。)

对数据块的操作

读 (Read): 读一个块;

写 (Write): 写一个块;

加 (Increment): 对数值块进行加值;

减 (Decrement): 对数值块进行减值;

存储 (Restore): 将块中的内容存到数据寄存器中;

传输 (Transfer): 将数据寄存器中的内容写入块中:

中止(Halt): 将卡置于暂停工作状态;