

扇区接缝软指纹反拷贝技术

赵星明 (山东水利专科学校)

摘要:软盘控制器写扇区数据是从数据场的同步字段开始的,因磁头定位及转速的误差,使某些字段的数据发生变化,以变形的数据作为“指纹”并嵌入被加密的应用程序中,便可以辨别是原盘还是复制盘。对于正常扇区更具有隐蔽性和对抗性。

一、引言

近几年来,我国计算机技术发展迅速,大批优秀软件不断推出。软件开发为了保护自己的合法权利和经济效益,对程序加密。软件加密技术可以说是五花八门,各有千秋。但软件加密技术不仅是反拷贝技术,还包括反跟踪技术和密文技术。对软件加密需投入大量的人力和财力,因此,国内对软件加密使用的反拷贝技术的种类并不多。最先使用的反拷贝技术已被很多解密者轻易地破译,如额外磁道法、额外扇区法等,以后所使用的超级扇区技术、未格式化磁道法、人为生成伪CRC法、磁道接缝软指纹技术等因解密较困难而被广泛采用,但这些反拷贝技术都有一个显著的共同特点,即人为地在磁盘上制作一个明显的特殊标记。不论是在正常磁道或额外磁道上,都能被解密者轻易地找到加密点,然后仿真原盘“指纹”而被复制。扇区接缝软指纹反拷贝技术并不是一种新技术,只是本文增加了新的内容。

二、扇区接缝软指纹反拷贝技术的原理

磁盘的格式化命令将每个磁道沿径向划分成若干个扇区,扇区物理长度为512个字节。实际上512个字节是指扇区中数据域的长度而不是指整个扇区的长度,扇区中除了数据域外还有其它域。每个扇区由标识域、间隙1、数据域、间隙2组成,标识域包括同步字段(SYNC)、ID地址标志(AM1)、ID字段和循环冗余校验码(LYCRC),数据域包括同步字段(SYNC)、数据标志(AM2)、数据字段(DATA)和校验码(CRC),两个间隙用作缓冲。图1示出了扇区的完整构成。

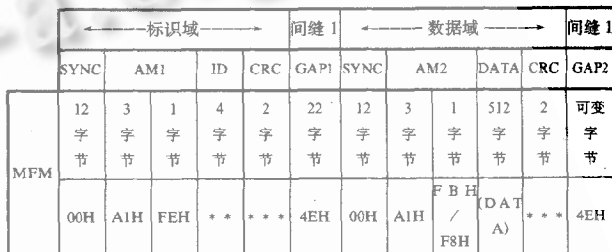


图 1

每个字段的内容是格式化时自动填入的,若格式化参数不变,两片软盘的同一道同一扇区的每个字段的内容是一样的。每个扇区的第一个SYNC用于读ID场的同步,第二个SYNC用于读数据场的同步。软盘控制器是从数据场的SYNC开始写扇区数据的,因为不同的磁盘机会有转速上的差别,同一驱动器转速也会发生波动,因此,每写一次扇区数据场的同步字节,位置就会移动。当重写一个扇区数据时,本次磁头定位点与前一次定位点之间存在偏差致使数据场SYNC和GAP2发生了变化。我们可以把刚格式化的扇区写入数据或重复写入,然后读出整个扇区,把内容变化的某些域的数据作为软“指纹”,并嵌入被加密的应用程序中,便可以辨别是原盘还是复制盘。

三、扇区接缝软指纹反拷贝技术实现方法

根据扇区接缝软指纹反拷贝的原理,可以延伸出异常ID法和正常ID法。下面以360K软盘为例说明其实现方法。

1.异常ID法

①对第41道(或其它道)0面(或1面)进行特殊格

式化, 1 扇区 ID 字段的 N 值为 04, 其它扇区 ID 字段的 N 值均为 02, 各扇区 ID 字段表示如下:

```
DB 40, 00, 01, 04
DB 40, 00, 02, 02
DB 40, 00, 03, 02
DB 40, 00, 04, 02
DB 40, 00, 05, 02
DB 40, 00, 06, 02
DB 40, 00, 07, 02
DB 40, 00, 08, 02
DB 40, 00, 09, 02
```

格式化时采用的数据域物理长度均为 512 字节。

② 读出第 41 道 0 面 1 扇区, 这样就可以把第 2 扇区的全部内容读出, 而不是仅仅读出数据域的内容。

```
-d200 9ff
181B:0200 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
.
181B:03F0 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
181B:0400 2B F6 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E +.NNNNNNN
181B:0410 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0420 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0430 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0440 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0450 4E 4E 4E 4E 4E 4E 00 00-00 00 00 00 00 00 00 NNNNN.....
181B:0460 00 00 A1 A1 A1 FE 28 00-02 02 2D B1 4E 4E 4E 4E .....(-.NNN
181B:0470 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0480 4E 4E 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 A1 A1 NN.....
181B:0490 A1 FB F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
```

这样, 可以看到第 1 扇区数据字段以后内容和第 2 扇区的全部内容, 但这些数据不能作为“指纹”。

③ 读出第 41 道 0 面 2 扇区的数据字段, 然后写入, 再按第 2 步骤读出来第 1 扇区内容。

```
-d200 9ff
181B:0200 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
.
181B:03F0 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
181B:0400 2B F6 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E +.NNNNNNN
181B:0410 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0420 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0430 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0440 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0450 4E 4E 4E 4E 4E 4E 00 00-00 00 00 00 00 00 00 NNNN.....
181B:0460 00 00 A1 A1 A1 FE 28 00-02 02 2D B1 4E 4E 4E 4E .....(-.NNN
181B:0470 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
181B:0480 4E 4E 04 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 05 0D NN.....
181B:0490 0D 0F DF F6 B7 B7 B7 B7-B7 B7 B7 B7 B7 B7 B7 .....
```

发现第 2 扇区的内容发生了变化, 并且重复第 3 步骤, 读出的内容都不一样。这是由于磁头定位误差使第 2 扇区的数据场 SYNC 错位而影响了其他字段, 这些变形的数据很难复制, 可作为“指纹”来辨别原盘和复制

盘。

需要说明的是, 被加密的程序在识别“指纹”时, 应判别第 1 扇区 CRC 错和读出内容的最后字节, 以防解密者仿真。

2. 正常 ID 法

异常 ID 法加密的软盘, 其加密点很容易被找到。正常 ID 法是读出正常格式化的正常磁道的某一扇区的内容作为“指纹”。这有点不可思议, 实际上“指纹”是不能用 13H 或 40H 中断读出来的, 它必须采用软盘控制器编程读出, 在此的“指纹”也是由于磁头定位误差使数据场 SYNC 和 GAP2 发生变化形成的。以 360K 软盘第 40 道 0 面 1 扇区为例, 说明正常 ID 法“指纹”的形成。

① 采用软盘控制器编程读出第 40 道 0 面 1 扇区至 2 扇区内容

```
-d100 4ff
OB87:0100 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
.
OB87:02F0 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
OB87:0300 2B F6 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E +.NNNNNNN
OB87:0310 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
OB87:0320 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
OB87:0330 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
OB87:0340 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
OB87:0350 4E 4E 4E 4E 4E 4E 00 00-00 00 00 00 00 00 00 NNNN.....
OB87:0360 00 00 A1 A1 A1 FE 28 00-02 02 2D B1 4E 4E 4E 4E .....(-.NNN
OB87:0370 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E-4E 4E 4E 4E 4E 4E 4E NNNNNNNNN
OB87:0380 4E 4E 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 A1 A1 NN.....
OB87:0390 A1 FB F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
```

② 用 13H 中断读出 1 扇区内容并重新写入

③ 重复步骤①

```
-d100 6FF
OB87:0100 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
.
OB87:02F0 F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6-F6 F6 F6 F6 F6 F6 F6 .....
OB87:0300 2B F6 4E 81 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 +.N.....
OB87:0310 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0320 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0330 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0340 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0350 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0360 00 14 34 34 3F C4 E0 00-40 5F 2B E9 C9 C9 C9 C9 .44?.@+..
OB87:0370 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0380 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9-C9 C9 C9 C9 C9 C9 C9 .....
OB87:0390 3F 7E DEDEDEDEDE-DEDEDEDEDEDEDEDEDEDE?~.....
```

与步骤①的内容比较, 发现从 1 扇区 GAP2 开始, 后面的内容发生了变化。另外, 还会发现软盘控制器在写入数据时, 自动在数据后面写入 CRC 码和一个 4EH,

并不是只写入一个 CRC 码。

正常 ID 法使每一片软盘都可以作为加密盘,具有较强的隐蔽性和对抗性。但作者至今还没有见到采用此法加密的软件。

四、结 论

由于掌握解密技术的人越来越多,迫使国内的加密

技术不断发展,尤其是反拷贝技术发展较快。如 KILL、KY200 杀病毒软件采用了软盘控制器编程加密方法,并声称系统盘不再更换,这说明了反拷贝技术已达到了很高的水平。扇区接缝指纹反拷贝技术的方法和途径多种多样,对抗性强弱不一,以上介绍的方法都对抗 COPYIIPC 和 COPYWRIT 软件的拷贝。