

# CIH 病毒的分析与清除

Analysing CIH and Taking Precautions Against CIH

李 越 黄春雷

(北京理工大学机电工程学院 北京100081)

**Abstract** CIH is one of the most dangerous Computer Virus. In order to take precautions against CIH, this paper has made a careful study on the function of CIH. We hope, through all these effort, people could find a way to protect computer away from being infeced ty CIH.

**Keywords** CIH. Computer virus. Analysing. Precautions

CIH 是第一例感染 Windows95/98 环境下 PE 格式 EXE 文件的病毒,病毒发作时直接攻击和破坏计算机硬件系统。剖析 CIH 病毒机理,掌握在 Windows 平台下病毒驻留和传染方法,对于预防、检测和清除 CIH 病毒,乃至预防未来新型 Windows 病毒都具有十分重要的意义。目前 CIH 病毒有多个版本,本文将着重对 CIHv1.2 版本进行剖析。

## 一、病毒的运行机制

同传统的 DOS 型病毒相比,CIH 病毒是一种文件型病毒,其宿主是 Windows95/98 系统下的 PE 格式可执行文件即 EXE 文件。该病毒通过文件进行传播。计算机开机以后,如果运行了带病毒的文件,其病毒就驻留在 Windows 核心内存里了。以后,只要运行了 PE 格式的 EXE 文件,这些文件就会感染上该病毒。CIH 病毒提供了一种全新的病毒程序方式和方向。该病毒运行由三部分组成。

(一)CIH 病毒的驻留(初始化) 由于病毒已修改了被感染文件程序的入口地址,所以首先调入内存执行的是病毒的驻留程序,其驻留主要过程有以下9个:

1. 用 STDT 指令取得 IDT base address(中断描述符表基地址),然后把 IDT 的 INT3 的入口地址改为指向 CIH 自己的 INT3 程序入口部分;
2. 执行 INT3 指令,进入 CIH 自身的 INT3 入口程序,这样,CIH 病毒就可以获得 Windows 最高级别的权限(Ring 0 级),病毒在这段程序中首先检查调试寄存器 DR0 的值是否为 0,用以判断先前是否有 CIH 病毒已经驻留;
3. 如果 DR0 的值不为 0,则 CIH 病毒程序已驻留,则此 CIH 副本将恢复原先的 INT3 入口,然后正常退出 INT3,跳到过程 9;
4. 如果 DR0 的值为 0,则 CIH 病毒将尝试进行驻留,首先将当前 EBX 寄存器的值赋给 DR0 寄存器,以生成驻留标记,然后调用 INT20 中断,使用 VxD call

Page Allocate 系统调用,请求系统分配 2 个 PAGE 大小的 Windows 系统内存;

5. 如果内存申请成功,则从被感染文件中将原先分成多块的病毒代码收集起来,并进行组合后放到申请到的内存空间中;

6. 每次调用 INT3 中断进入 CIH 病毒体的 INT3 入口程序,调用 INT20 来完成调用一个 IFSMgr-InstallFileSystemApiHook 的子程序,用来在 Windows 内核的文件系统处理函数中挂接钩子,以截取文件调用的操作,这样一旦系统出现要求开启文件的调用,则 CIH 病毒的传染部分程序就会在第一时间截获此文件;

7. 将同时获取的 Windows 默认的 IFSMgr-Ring0\_FileIO(核心文件输入/输出)服务程序的入口地址保留在 DR0 寄存器中,以便于 CIH 病毒调用;

8. 恢复原先的 IDT 中断表中的 INT3 入口,退出 INT3;

9. 根据病毒内隐藏的原文件的正常入口地址,跳到原文件正常入口,执行正常程序。

(二)病毒的感染 CIH 病毒的传染部分实际上是病毒在驻留内存过程中调用 Windows 内核低层函数 IFSMgr-InstallFileSystemApiHook 函数挂接钩子时指针指示的那段程序。这段程序共 586 字节,感染过程如下:

1. 文件的截获。每当系统出现要求开启文件的调用时,驻留内存的 CIH 病毒就截获该文件,病毒调用 INT20 的 VxD call UniToBCSPPath 系统功能调用取回该文件的名和路径。
2. EXE 文件的判断。对该文件名进行分析,若扩展文件名不为“EXE”,不传染,离开病毒程序,跳回到 Windows 内核的正常文件处理程序上。
3. PE 格式 EXE 判断。当病毒确认该文件是 EXE 文件后,打开该文件,从该文件的 MS-DOS 文件头(MS-DOS MZ Header)3CH 处读入 PE 文件头的指

针,根据该指针读入 PE 文件标识符若 Signature = "00455000"则表明该文件是 PE 格式的可执行文件,且尚未感染,跳到过程 4,对其感染;否则,认为是已感染的 PE 格式文件或该文件本身就不是 PE 格式的可执行文件,而直接跳到病毒发作模块上执行。

4. 病毒首块的寄生计算。CIH 可插入 PE 格式文件的文件头及各段中 Section, CIH 病毒的首块程序被插在 PE 文件头的自由空间内,病毒首先从文件的第 86H 节处读入 52H 字节,这 52H 字节包含了该文件的程序入口地址文件的分区数,第一个 Section header 首址以及整个文件头大小等参数,用以计算病毒首块存放的位置和大小。通常 PE 格式文件头的大小为 1024 字节,经估算,若减去不占有空间,整个文件头有 408-448 字节的自由空间可提供给病毒使用。

在 PE 格式文件头的自由空间里, CIH 病毒首先占用了 (Section 数 + 1) \* 8 个字节数的空间 (本文称为病毒链表指针区),用于存放每个病毒块的长度 (每块 4 字节) 和块程序在文件头里的首地址 (每块 4 字节)。然后 CIH 病毒将计算出的可寄存在文件头内的病毒首块字节数,送入病毒链表指针区;修改 PE 文件头,用病毒入口地址替换 PE 文件头原文件的程序入口地址,而将原文件的入口地址保存在病毒程序的第 94 字节内,以供病毒执行完后回到正常文件执行上来。

由于病毒的首块部分除了病毒链表指针区外必须包括病毒的 184 字节驻留程序,若文件头的自由空间不足,病毒不会对该文件进行感染,只是将该文件置上已感染标志。

5. 病毒其余块的寄生计算。剩余的病毒代码是分块依次插入到各 Section 里的自由空间里的。要确定该段 (Section) 是否有自由空间,可通过察看段首里的参数确定。病毒将整个 Section Headers 读入内存,取第一个 Section Header,计算出该 Section 的自由空间 (= PhysSize - VirtSize),以确定可存放到该区的病毒块字节数;计算出病毒块在该区的物理存放位置 (= Physoff + VirtSize);计算出病毒块在该文件的逻辑存放位置 (= VirtSize + RVA + ImageBase);修改 VirtSize (= 该块病毒长度 + 原 VirtSize);修改 Flags 置该区为已初始化数据区和可读标志;将该区的病毒块长度和逻辑指针参数写入病毒链表指针区相应区域;求出病毒剩余长度,并取下一个 Section Header,反复前面的操作,直到病毒全部释放为止。

6. 写入病毒。病毒程序在前面只是计算出了病毒的分块、长度和插入到文件的位置等参数,将这些参数用 PUSH 指令压入栈中。在计算完所有病毒存入位置后,才进行写盘操作。写盘的步骤如下:(1)以逆序将各块病毒写入文件各区 (Section) 相应的自由空间中;(2)将病毒首块写入文件头自由空间内;(3)将病毒链表指针区写入文件头;(4)将修改后的 Section Header 写回文件;(5)将修改后的 PE File Header 和 PE File Option Header 写回文件;(6)置病毒感染标志,病毒读

入文件和写入文件都是通过调用系统内核的 IFSM-gr-Ring0-FileIO 的读 (EAX = 0000D600) 和写 (EAX = 0000D601) 功能实现的。

### (三) 病毒的发作

1. 病毒发作条件判断。在 CIHv1.2 中,病毒的发作日期是 4 月 26 日,病毒从 CMOS 的 70、71 端口取出系统当前日期,对其进行判断;如果系统当前日期不是 4 月 26 日,则离开病毒程序,回到文件的原正常操作上去;若正好是 4 月 26 日,则疯狂的 CIH 病毒破坏开始了!

2. 病毒的破坏。①通过主板的 BIOS 端口地址 0CFEH 和 0CFDH 向 BIOS 引导块内各写入一个字节的乱码,造成主机无法启动。所幸的是, CIH 只能对少数类型的主板 BIOS 构成威胁,因为 BIOS 的软件更新是通过直接写端口实现的,而不同主板的 BIOS 端口地址各不相同。现在出现的 CIH 只有 1K,程序量太小,还不可能存储大量的主板和 BIOS 端口数据。它只对端口地址为 0CFEH 和 0CFDH 的 BIOS (据有关资料为 Intel 430TX chipset) 进行攻击。②覆盖硬盘。通过调用 Vxd call IOS\_SendCommand 直接对硬盘进行存取,将垃圾代码以 2048 个扇区为单位,从硬盘主引导区开始依次循环写入硬盘,直到所有硬盘 (含逻辑盘) 的数据均被破坏为止。

## 二、病毒的清除与预防

目前,检测和清除 CIH 病毒的程序已有很多, KV300、瑞星等,这些杀病毒工具都非常有效,本文只给出一般的检测和清除方法。

利用“资源管理器”进行搜寻,具体方法是:首先开启“资源管理器”,选择其中的菜单功能“工具>查找>文件或文件夹”,在弹出的“查找文件”设置窗口的“名称和位置”输入中输入查找路径及文件名 (如: EXE),然后在“高级>包含文字”栏中输入要查找的特征字符串“CIH v”,最后点取“查找键”即可开始查找工作。如果在查找过程中,显示出一大堆符合查找特征的可执行文件,则表明你的计算机上已经感染了 CIH 病毒。但这种方法存在着一个致命的缺点,如果用户已感染了 CIH 病毒,那么这样大面积的搜索过程实际上也是在扩大病毒的感染面。

Debug 检测 PE Signature,用 \windows\command\debug.com 检测 EXE,在 MS-DOS 方式下:

```
DEBUG XXX.EXE
```

```
-D CS:3F 41
```

如果显示的值是 0x554550 (“UPE”),则该文件有可能已经感染了 CIH 病毒。

## 参考文献

- 1 Jim Boyce, 等著 Windows95 高级使用指南, 清华大学出版社, 1996
- 2 木林森, Windows95 使用编程与范例, 清华大学出版社, 1997
- 3 周万宁, 孙抗毒, Windows95/98 操作系统编程实例详解, 电子工业出版社, 1998