

Beijing Forest Studio
北京理工大学信息系统及安全对抗实验中心



基于深度学习的恶意软件 检测

静态分析和反检测技术

李玉 硕士研究生

2020年09月20日

- 背景简介
- 基本概念
- 恶意软件检测发展历史
- 算法原理
- 反检测技术
- 参考文献

- 预期收获
 - 1. 了解恶意软件检测发展历史和现状
 - 2. 了解深度学习在恶意软件检测上的应用
 - 3. 了解恶意软件常用反检测方法和对抗手段

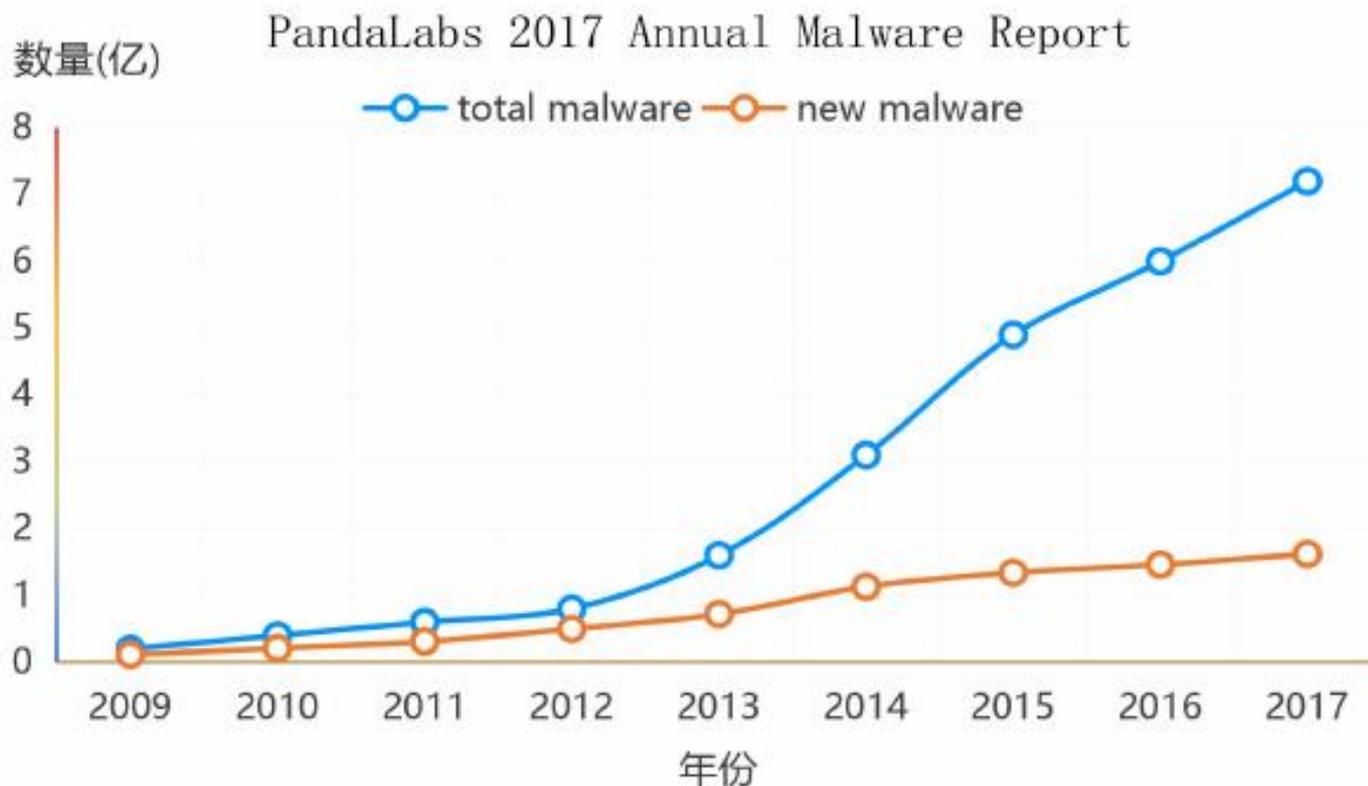
- 为什么要检测恶意软件？
 - 危害大
 - 数量多



- 2015年12月，名为“暗黑能量”的病毒造成乌克兰大面积停电，**电力系统瘫痪一个小时**
- 2017年Wannacry大规模爆发，造成直接经济损失**80亿**



- 恶意软件数量呈爆发式增长
 - 自2014年起，每年**新增**恶意软件数量超过**1亿**
 - 至2017年，已知的恶意软件总数达到8亿





基本概念

- 恶意软件
 - 在**未经用户授权**的情况下，非法侵入用户**计算机或其他终端**，严重侵害用户个人利益的软件。
- 形式多样：
 - 病毒
 - 木马
 - 蠕虫
 - 勒索软件
 - ...

- 常见恶意软件分类：

- 病毒：一段可以**附加**到其他程序中的代码，**无法独立运行**，需要宿主程序**激活**（一旦中招，难以清除）
- 蠕虫：能够**独立运行**，可以**自我复制**；通常利用**自我复制性**大量占用网络和系统资源，影响网站的访问和系统的运行（Iloveyou，导致电话系统过载，电视宕机；熊猫烧香）
- 木马：**伪装成合法程序**，但运行时执行恶意行为
- 间谍软件：非法**收集用户信息**，监视用户活动
- 勒索软件：对文件**加密**，通过勒索赎金获利
- （Wannacry）



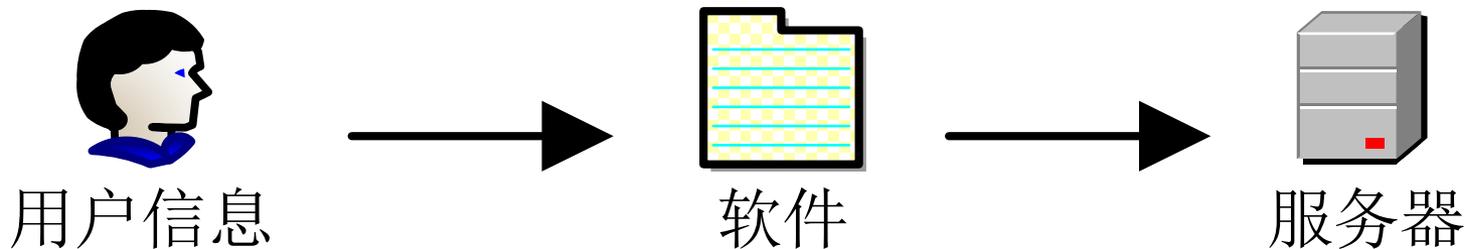
- 传统的恶意软件检测方法：
 - 基于**签名检测**
- 什么是签名？
 - 一段能够**唯一标识程序**的特征码，通常用哈希值表示
- 根据签名怎么检测？
 - 在**本地建立病毒库**，包含**已知**的恶意软件的签名；通过**签名匹配**，判断是否为恶意软件



- 基于签名检测：
 - 优点：
 - 速度快，效率高 —— 不需要额外的分析，只需要提取签名并匹配
 - 缺点：
 - 无法检测未知的恶意软件
 - 病毒库数据爆炸
 - 病毒库的更新依赖专家手工分析，且更新速度慢，一个恶意软件从发现到病毒库更新平均时间为54天

- 如何改进？
 - 为什么不能检测未知的？——因为通过**签名精准匹配**检测
 - 为什么必须要精准匹配？——因为签名的生成和恶意软件类别没有关系，只能表示当前恶意软件的特征，**不能够表示某一类恶意软件的特征**
- 改进思路：
 - 找到一种能够**表示一类恶意软件的特征**（泛化能力强）——**“行为”**

获取用户信息->连接远程服务器->发送信息



- 基于启发式检测：
 - 通过捕获软件行为判断恶意性
 - 如何捕获软件行为：
 - 静态分析：不执行文件，从二进制文件或源代码中提取特征
 - 优点：代码覆盖率高、速度快
 - 缺点：依赖于二进制文件和源代码，易受到代码混淆影响
 - 动态分析：在可靠的虚拟环境中运行样本，获取样本运行过程中调用的API等信息
 - 优点：不受代码混淆影响
 - 缺点：耗时耗资源、代码覆盖率低，难以覆盖到程序的全部分支

- 静态分析常用的特征包括：
 - 汇编指令：程序在操作系统层面的行为
 - 每一条汇编指令包含一个操作码和两个操作数
 - 操作码表示指令的操作类型
 - 操作数表示指令的操作对象

```
mov    eax , 0x01
```

操作码	目的操作数	源操作数
-----	-------	------

- 自定义的函数：函数名通常表示该函数的功能
- 字符串（变量名）：表示变量的用途



算法原理

- 基于深度学习的恶意软件检测

T	对PC端可执行文件进行分析，判断是否为恶意软件
I	PE文件（10868个）
P	1.预处理 2.特征图像构建 3.深度学习模型分类
O	PE文件是否为恶意文件（准确率99%）

P	静态分析技术易受到代码混淆的影响
C	具备大量有标签的PE样本
D	识别恶意指令/正常指令
L	Computers & Security

- 经典的基于**汇编指令**的检测算法流程：



```
push esi
lea eax [ esp + 8 ]
mov esi ecx
mov eax 0x00405B74
call sub_41c8c9
```

```
push 1 0 0 1
lea 0 0 1 0
mov 0 1 0 0
mov 0 1 0 0
call 0 1 1 0
```



汇编代码

操作码序列

向量表示

特征图像

- 删除操作数的原因：操作数的含义与运行环境密切相关，同一个操作数在不同的运行环境下含义不同，因此不能确定操作数的含义，属于噪声数据
- 地址0x00401B59在样本1中表示A函数，在样本2中表示B函数

- 存在的问题：
 - 去除操作数后，**指令行为描述不完整**，无法抵抗花指令和代码混淆的干扰

```
push esi
lea  eax      [ esp + 8 ]
mov   esi     ecx
mov   eax     0x00405B74
call  sub_41c8c9
```

```
push
lea
mov
mov
call
```

加入干扰指令

```
push esi
lea  eax      [ esp + 8 ]
push eax
pop   eax
add  eax     0x01
sub  eax     0x01
mov  esi     ecx
mov  eax     0x00405B74
call sub_41c8c9
```

```
push
lea
push
pop
add
sub
mov
mov
call
```

- 解决办法：
 - 尽管操作数含义随运行环境而变化，但是**操作数的类型**是不变的，与运行环境无关，因此将操作数类型抽象出来作为特征，可以有效利用操作数信息，抵抗代码混淆的干扰
 - 将操作数抽象成如下五类：
 - MEM: **内存地址**，通常用 “[]” 修饰，如[`eax+0x01`]
 - REG: **寄存器**，包括专用寄存器和通用寄存器，如`eax`
 - IMM: **立即数**，一个数值，如`0x40`
 - MARK: **字符串**，包括函数名、跳转地址，如`sub_xx`
 - NULL: **空占位符**，表示该位置无操作数

- 效果说明：
 - 能一定程度抵抗代码混淆和无关指令的干扰

```
push esi
lea eax [ esp + 8 ]
push eax
pop eax
add eax 0x01
sub eax 0x01
mov esi ecx
mov eax 0x00405B74
call sub_41c8c9
```



```
push REG NULL
lea REG MEM
push REG NULL
pop REG NULL
add REG IMM
sub REG IMM
mov REG REG
mov REG IMM
call MARK NULL
```



• 嵌入（指令向量化）

– 经典方法中，对操作码做**词嵌入**，提取操作码的上下文信息

– 我们的方法中，将每条指令视为一个句子，采用**句子嵌入**的方法，保留指令上下文信息的同时，还能**学习指令内部各元素之间的关系**

——操作码和操作数如何构成一条指令

```
push  
lea  
mov  
mov  
call
```

```
push REG NULL  
lea REG MEM  
push REG NULL  
pop REG NULL
```

- 句子嵌入:

- P-means: 关注**单词信息**

- 操作码和操作数各自的含义

push	REG	NULL
lea	REG	MEM
push	REG	NULL
pop	REG	NULL

- SIF: 关注**单词之间的关系**

- 操作码和操作数是如何构成一条指令的

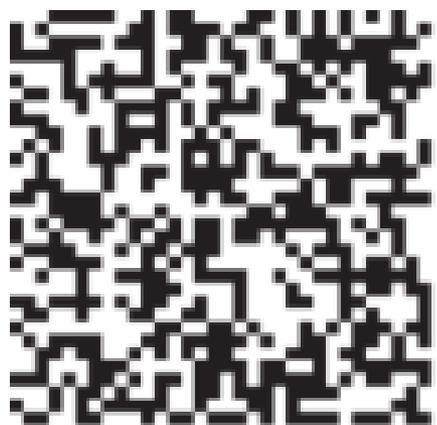
- Paragraph2vec: 关注**句子间的关系**

- 各个指令是如何构成一个软件的

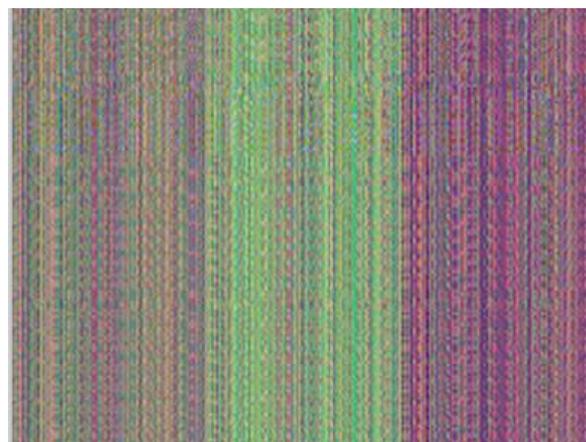
网络安全-学术报告-无监督句子嵌入方法-李玉-2019.11.24



- 生成图像效果展示:



经典方法

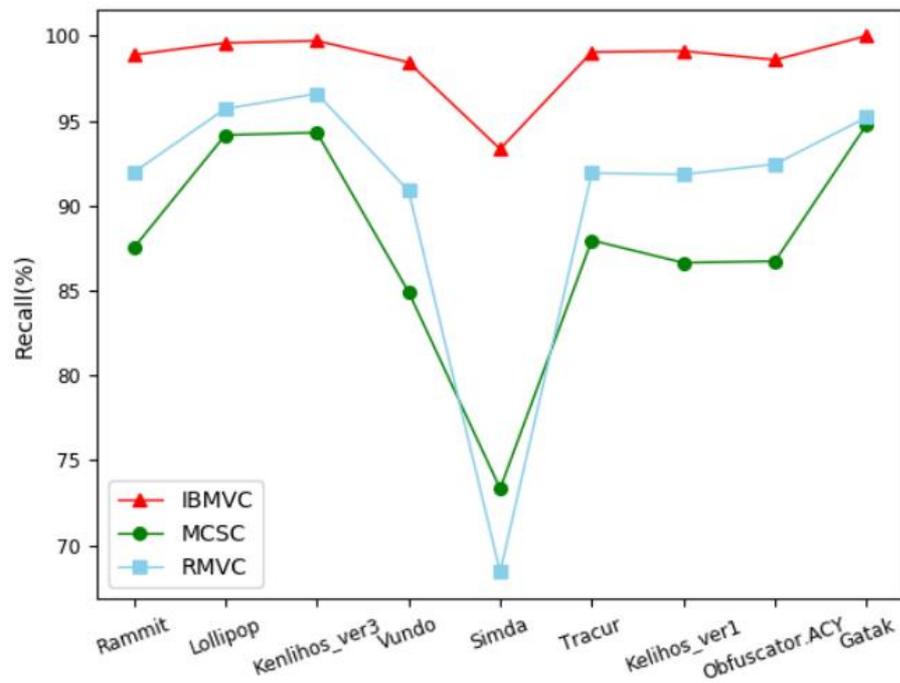
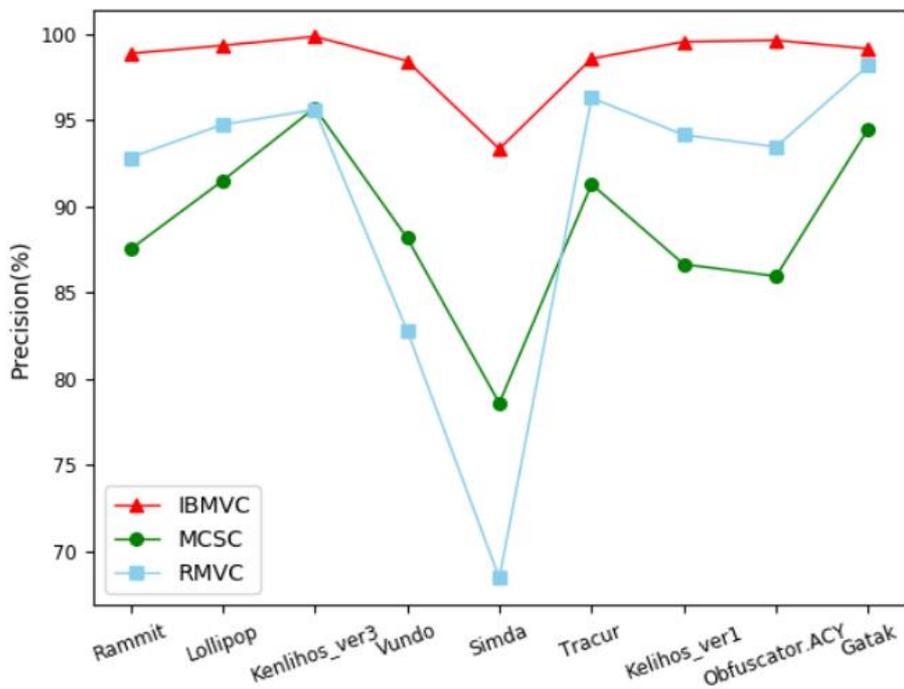


改进方法

- 实验结果:

Table 12 Experiment results for the comparison

Methods	Accuracy(%)	Precision(%)	Recall(%)	F1 score
MCSC ^[4]	91.49	88.87	87.81	88.32
RMVC ^[3]	94.20	95.92	89.07	91.00
IBVMC	99.38	98.53	98.52	95.52

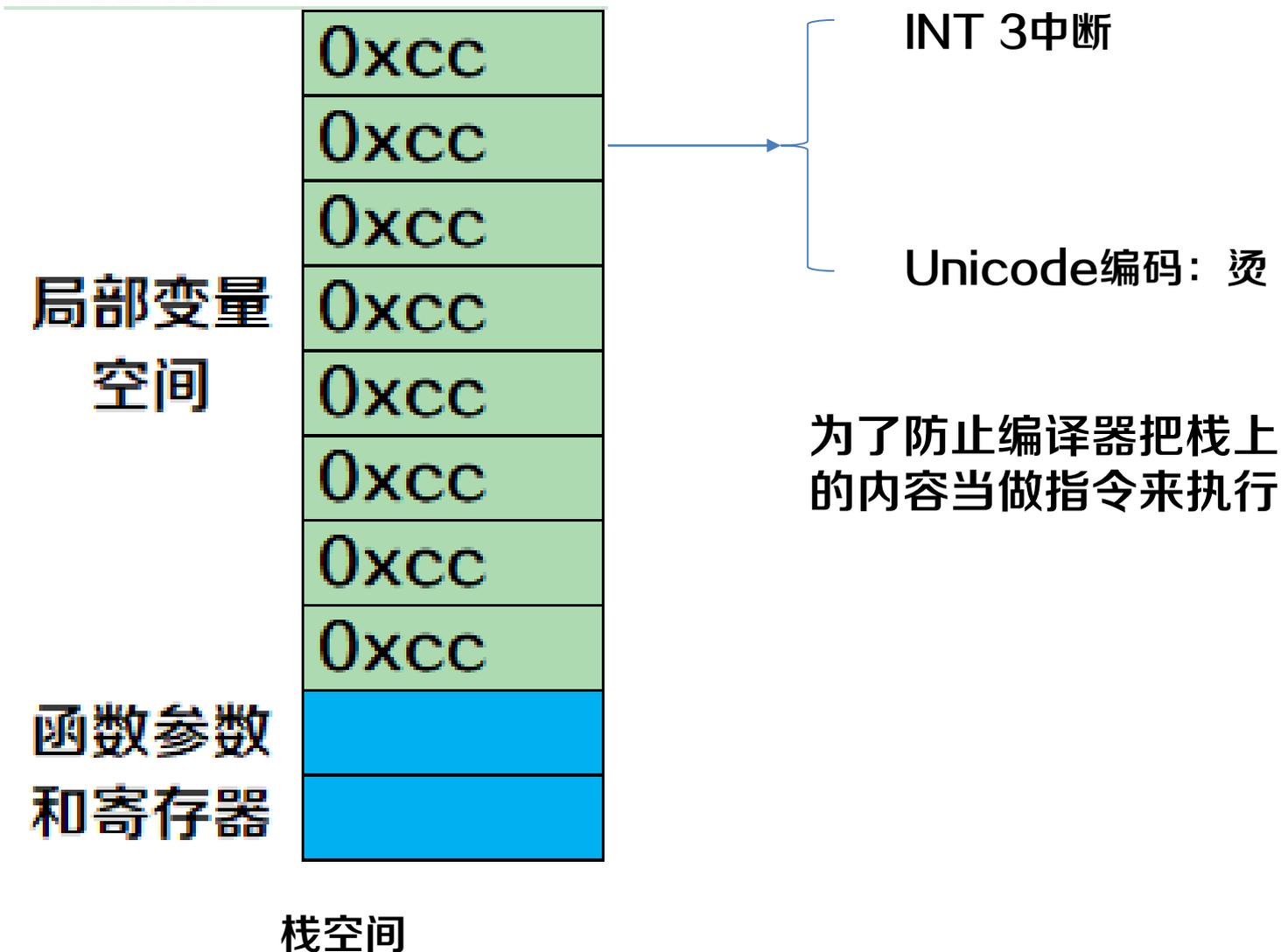


- 创新点总结：
 - 1. 通过抽象出操作数类型，使操作数的含义脱离运行环境的约束，从而合理的利用部分操作数信息，增加了对代码混淆和花指令的抵抗能力
 - 2. 从句子角度对指令进行向量化，相比于关注操作码，我们更关注指令内部各元素之间的关系，即操作码和操作数如何构成一条指令，保留更多的行为信息



反检测技术

- 对运行环境的检测
 - 是否处于沙箱等虚拟环境中
 - 是否被下断点，处于调试状态
- 对恶意软件自身的保护：
 - 对内部数据加密，难以分析和破解



- 对运行环境的检测
 - 2. 反调试
 - 断点检测
 - **校验和检测**：加入断点后，指令内容变成0xcc，程序的校验和会发生变化

- 对运行环境检测

- 2. 反调试

- 断点检测
 - 校验和检测
 - 花指令:

- 可执行的花指令：无意义的跳转，不影响反汇编结果，只是干扰分析
 - 不可执行的花指令

```
push esi
lea eax [ esp + 8 ]
mov esi ecx
mov eax 0x00405B74
call sub_41c8c9
```

加入可执行花指令

```
push esi
lea eax [ esp + 8 ]
push eax
pop eax
add eax 0x01
sub eax 0x01
mov esi ecx
mov eax 0x00405B74
call sub_41c8c9
```

- 不可执行的花指令

- 利用了反汇编引擎**仅根据机器码进行反汇编**的漏洞

```
start:  mov     ax     0B46
        mov     es     ax
        mov     ds     ax
        mov     ax     0B47
        mov     ss     ax
```

```
        jmp     A
        dw     1h
```



```
A:      mov     ax     1
        add     ax     1
```

程序实际汇编代码

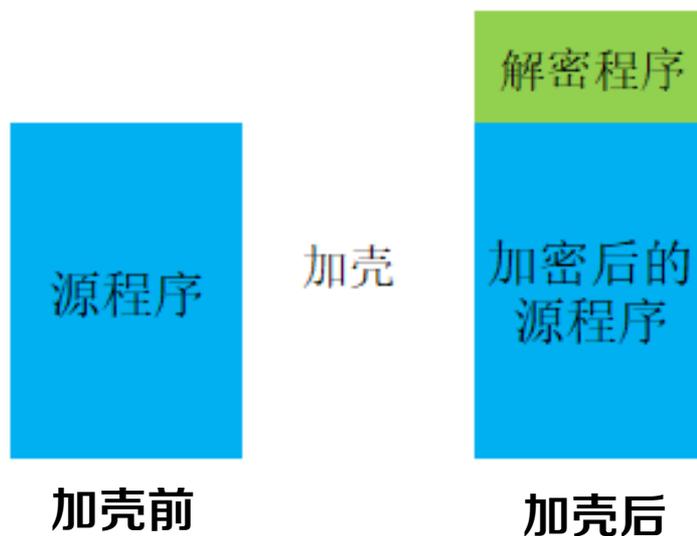
```
start:  mov     ax     0B46
        mov     es     ax
        mov     ds     ax
        mov     ax     0B47
        mov     ss     ax
```

```
        jmp     000F
        add     bx+si+1  di
```

```
A:      sub     ax     1
        push    1370
```

反汇编代码

- 对自身的保护
 - 1. 时序逃避：规定每天10点执行恶意行为
 - 2. 加壳（加密）



- 3. 代码混淆
 - 打乱代码块，通过jmp确保程序正常执行，干扰分析

- Ni S, Qian Q, Zhang R. Malware identification using visualization images and deep learning [J]. Computers & Security, 2018. 77: p. 871–885.
- Sun G, Qian Q, Deep Learning and Visualization for Identifying Malware Families [J]. IEEE Transactions on Dependable and Secure Computing, 2018: p. 1–1.

知人者智，自知者明。
胜人者有力，自胜者
强。知足者富。强行
者有志。不失其所者
久。死而不亡者，寿。

谢谢！

