

从微软操作系统的安全探索看反 病毒与可信计算的辩证关系

演讲人：李柏松

团队：安天实验室

演讲日期：2014年9月24日

修订日期：2014年9月29日



中国互联网安全大会



360互联网安全中心

China Internet Security Conference 2014

2014中国互联网安全大会

前言 Preface



反病毒

可信计算



提纲 Outline



微软系统的安全现状与安全特性



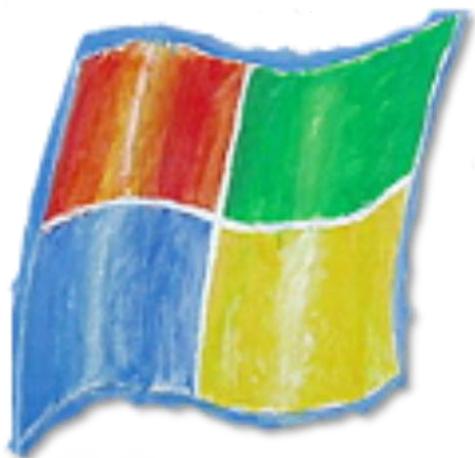
Win7 / 8系统可信计算技术应用



可信计算关键技术实战效果



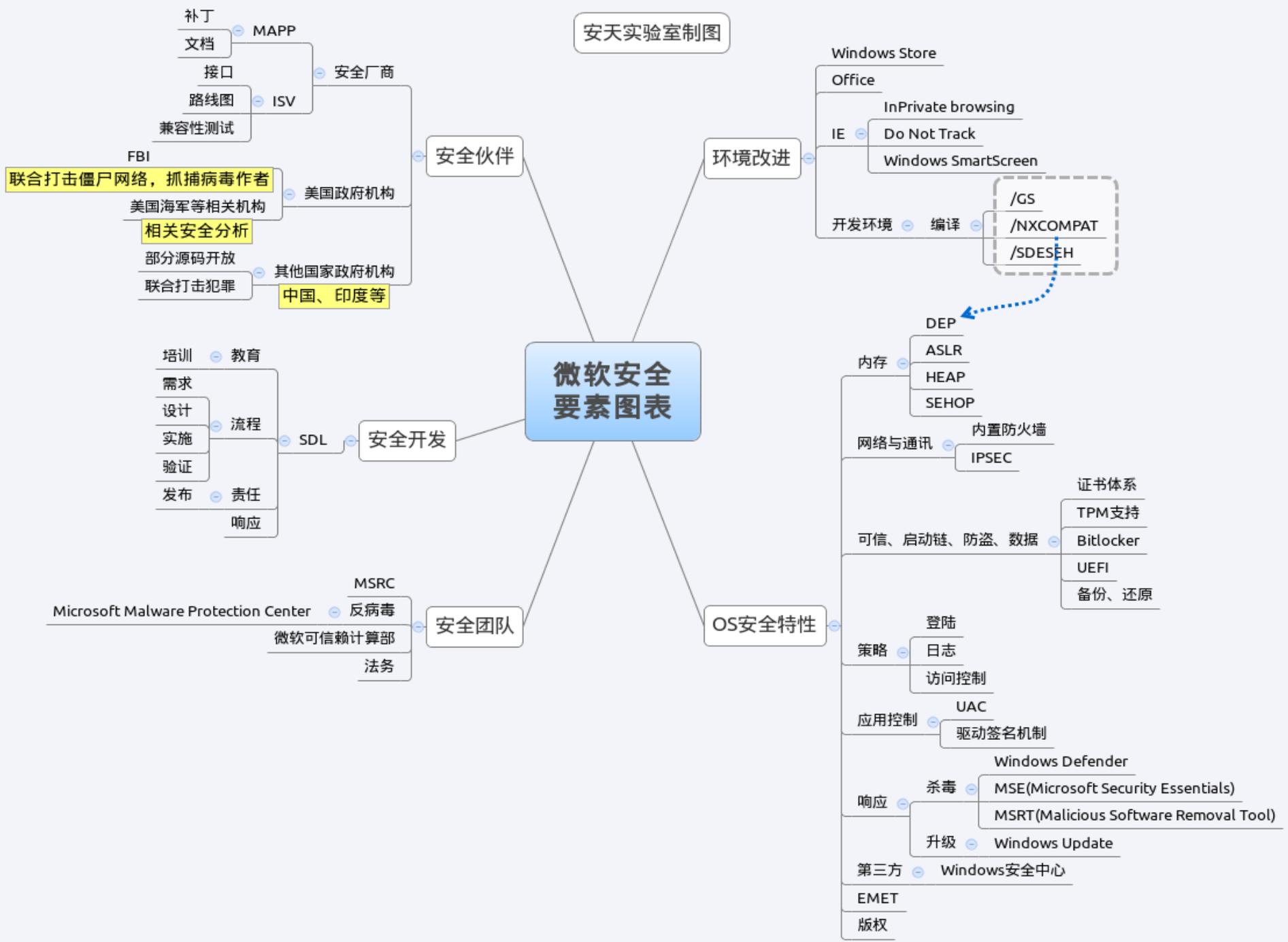
反病毒与可信计算辩证关系



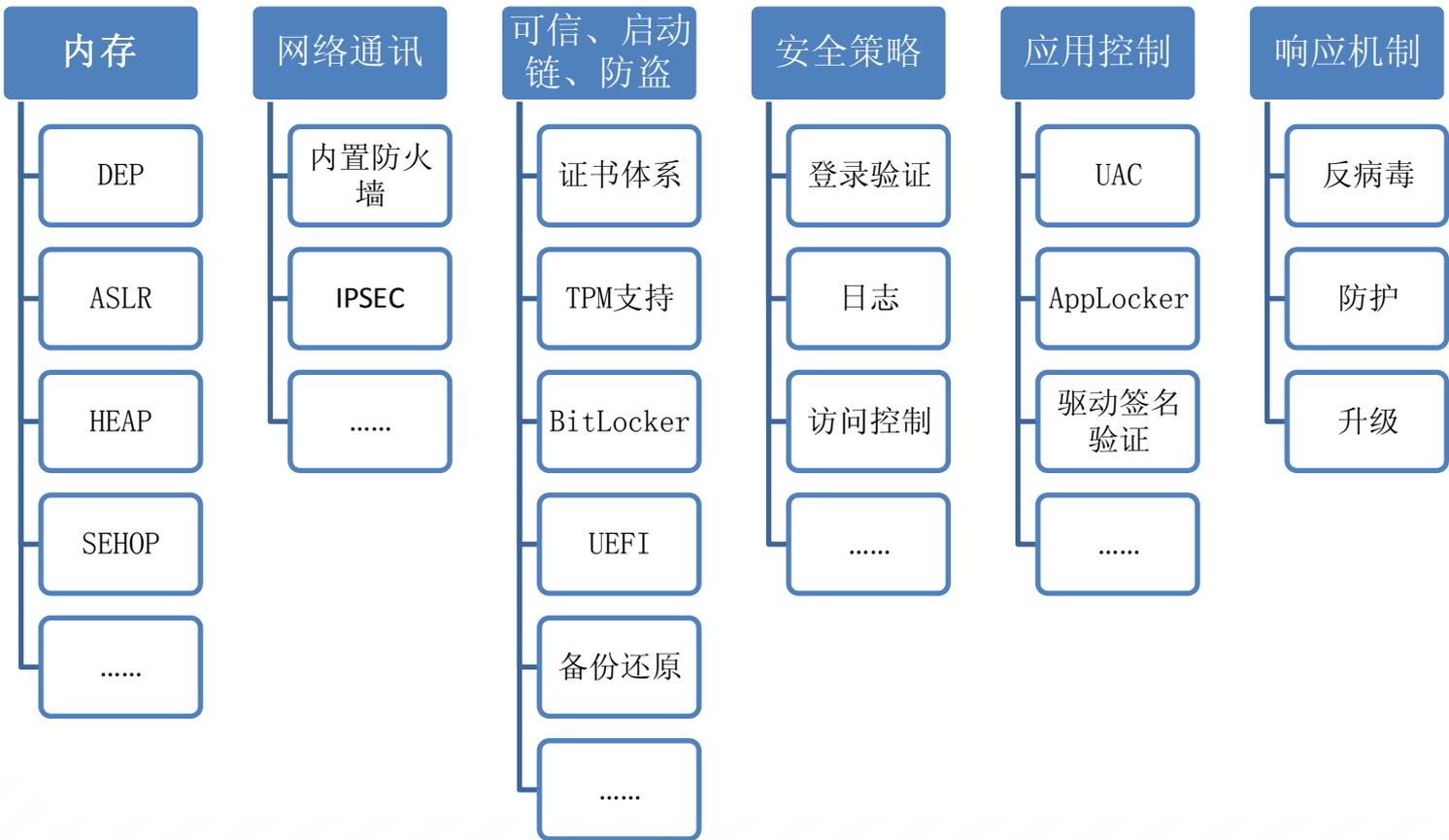
-
- 微软系统的安全现状
 - 整体安全思路
 - 主要安全特性
 - 安全保护机制

安天实验室制图

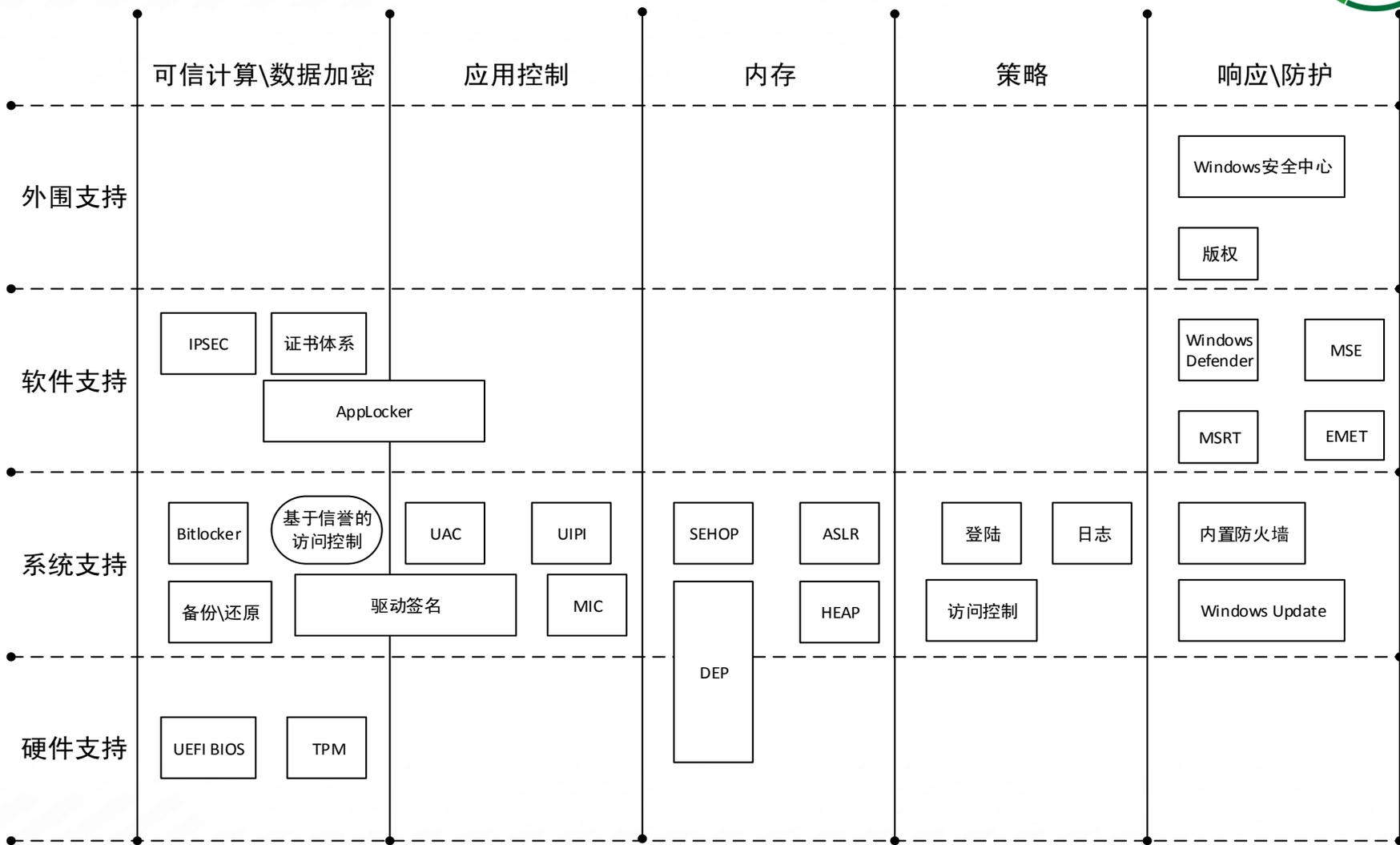
微软安全要素图表



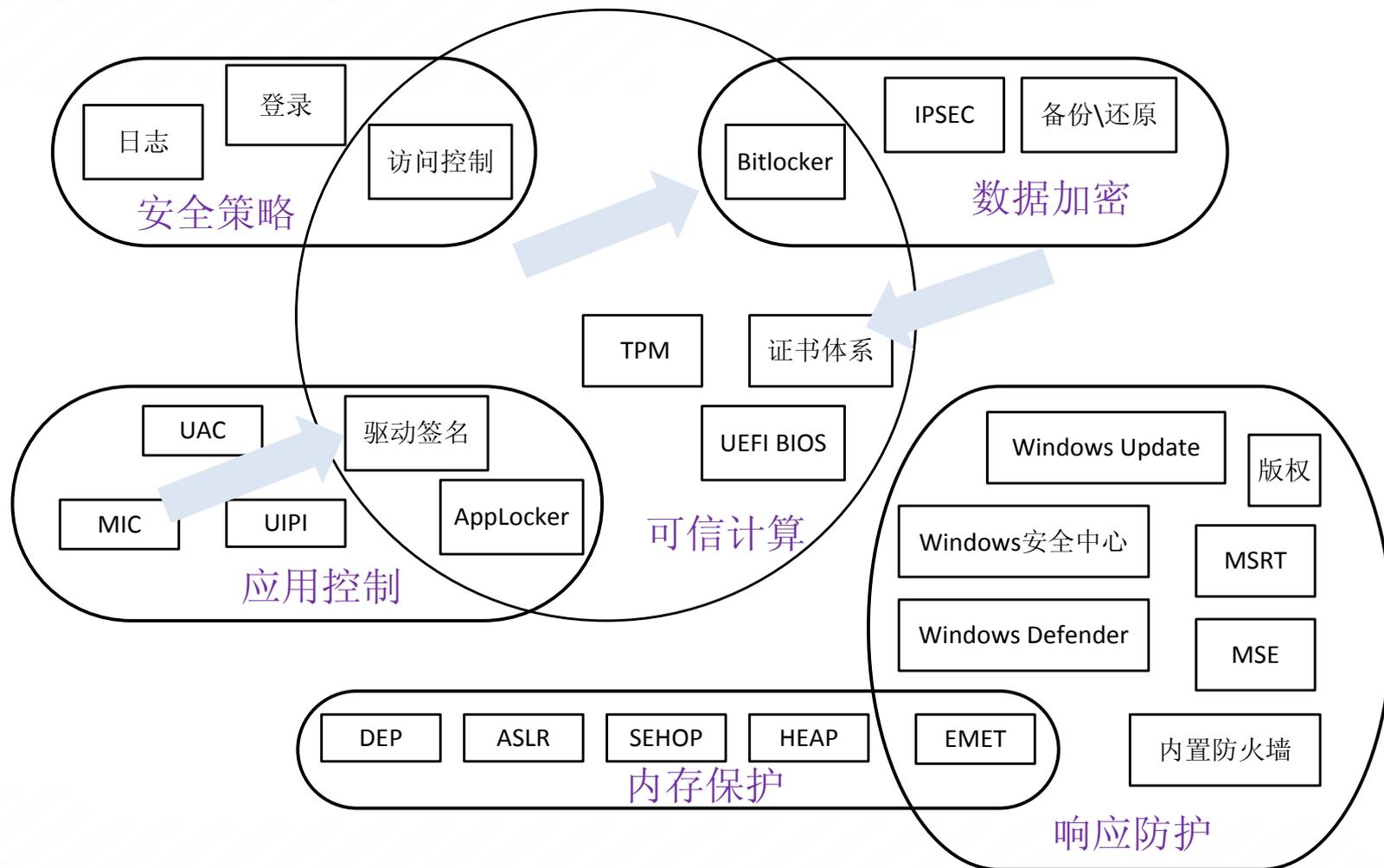
安全特性



微软操作系统安全架构



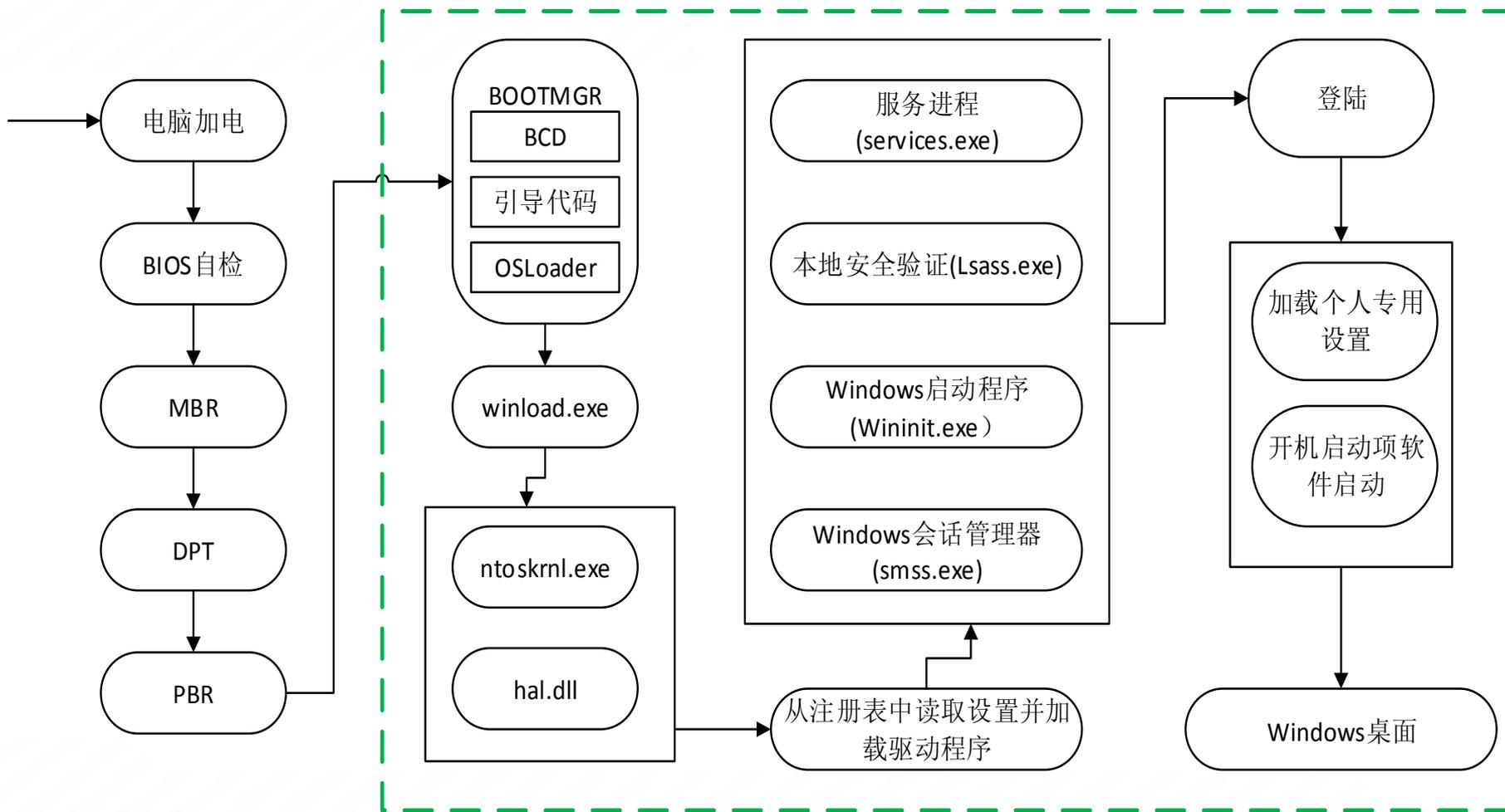
Windows保护机制分类



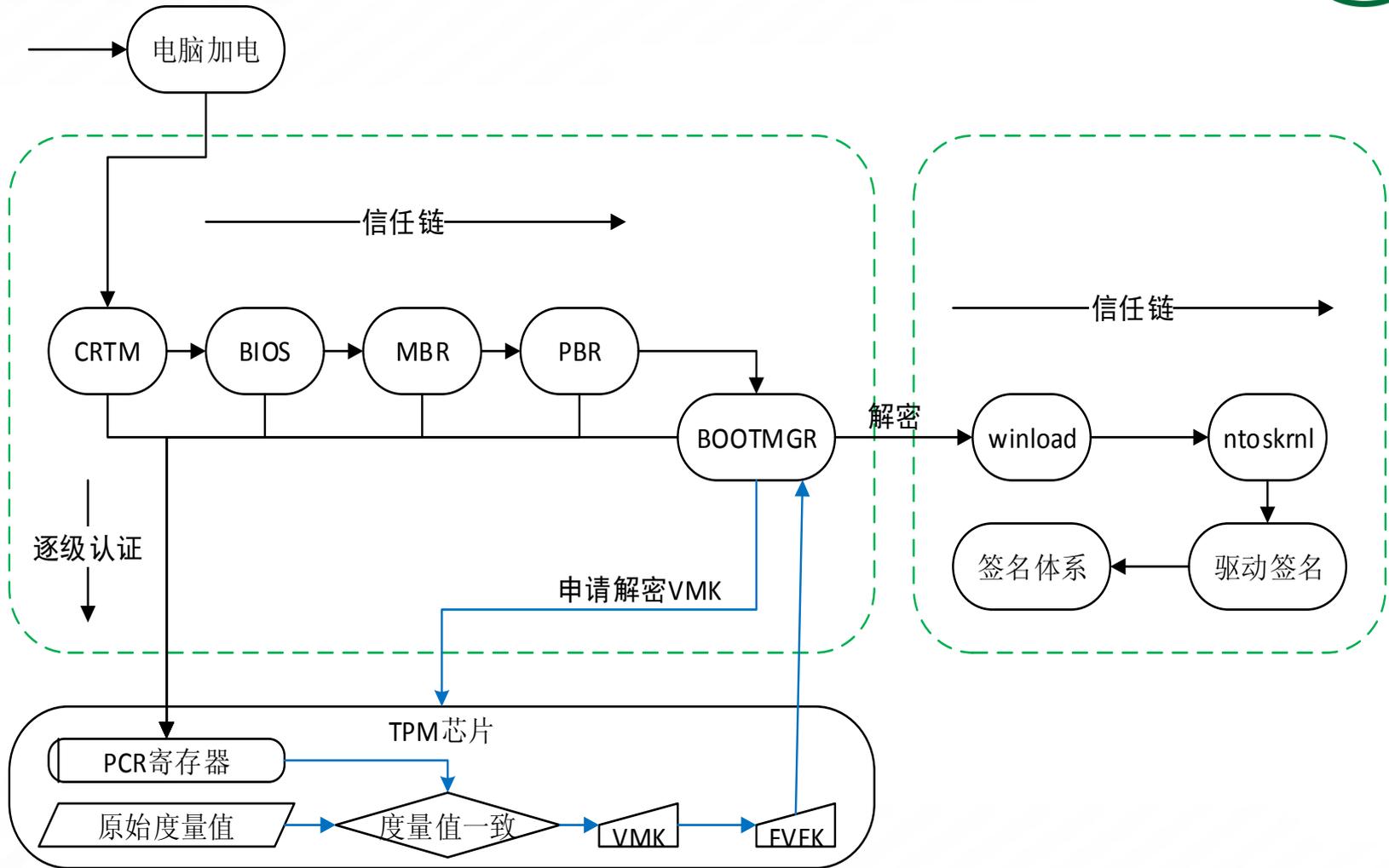


-
- Win7/8系统可信计算技术应用
 - BitLocker价值
 - 安全启动价值
 - 签名机制价值

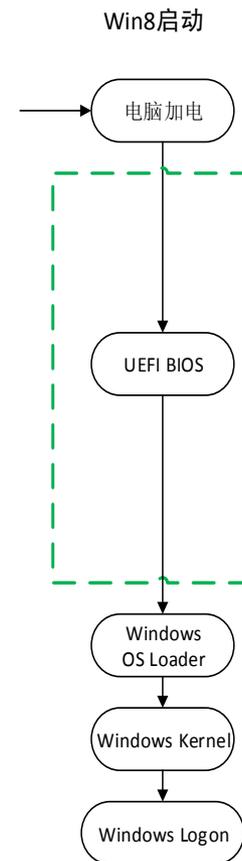
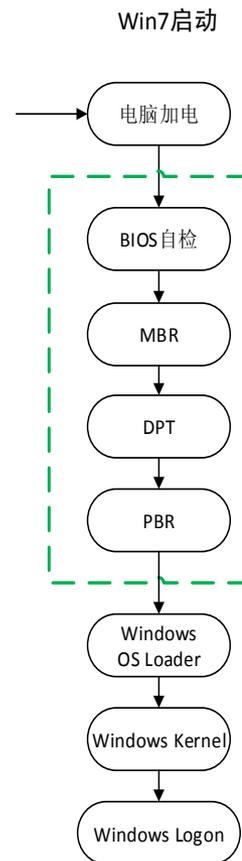
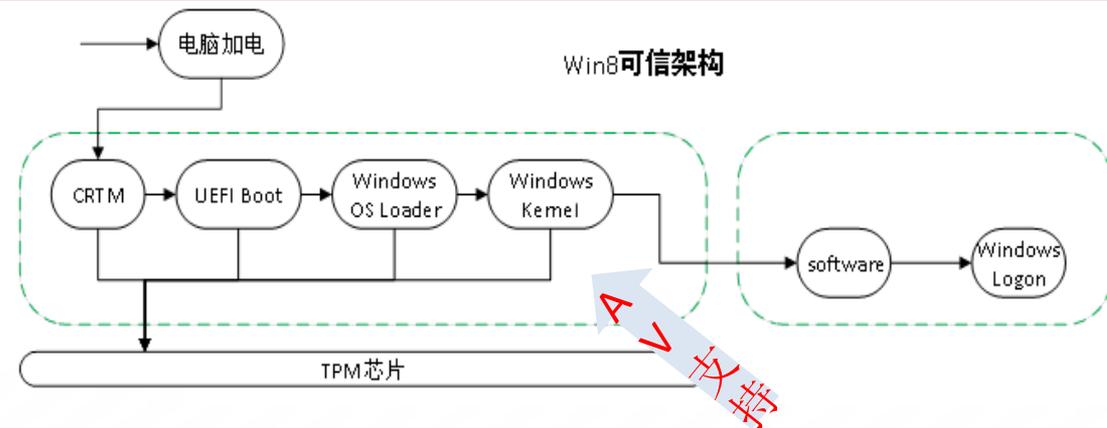
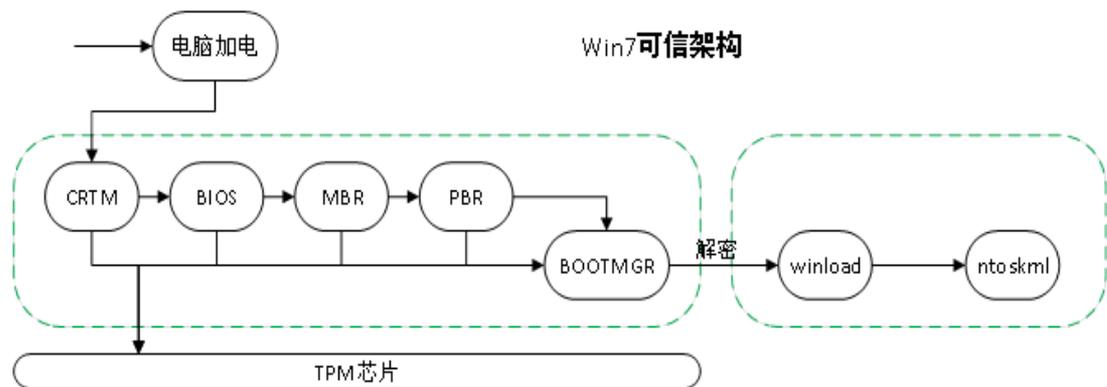
未开启BitLocker保护



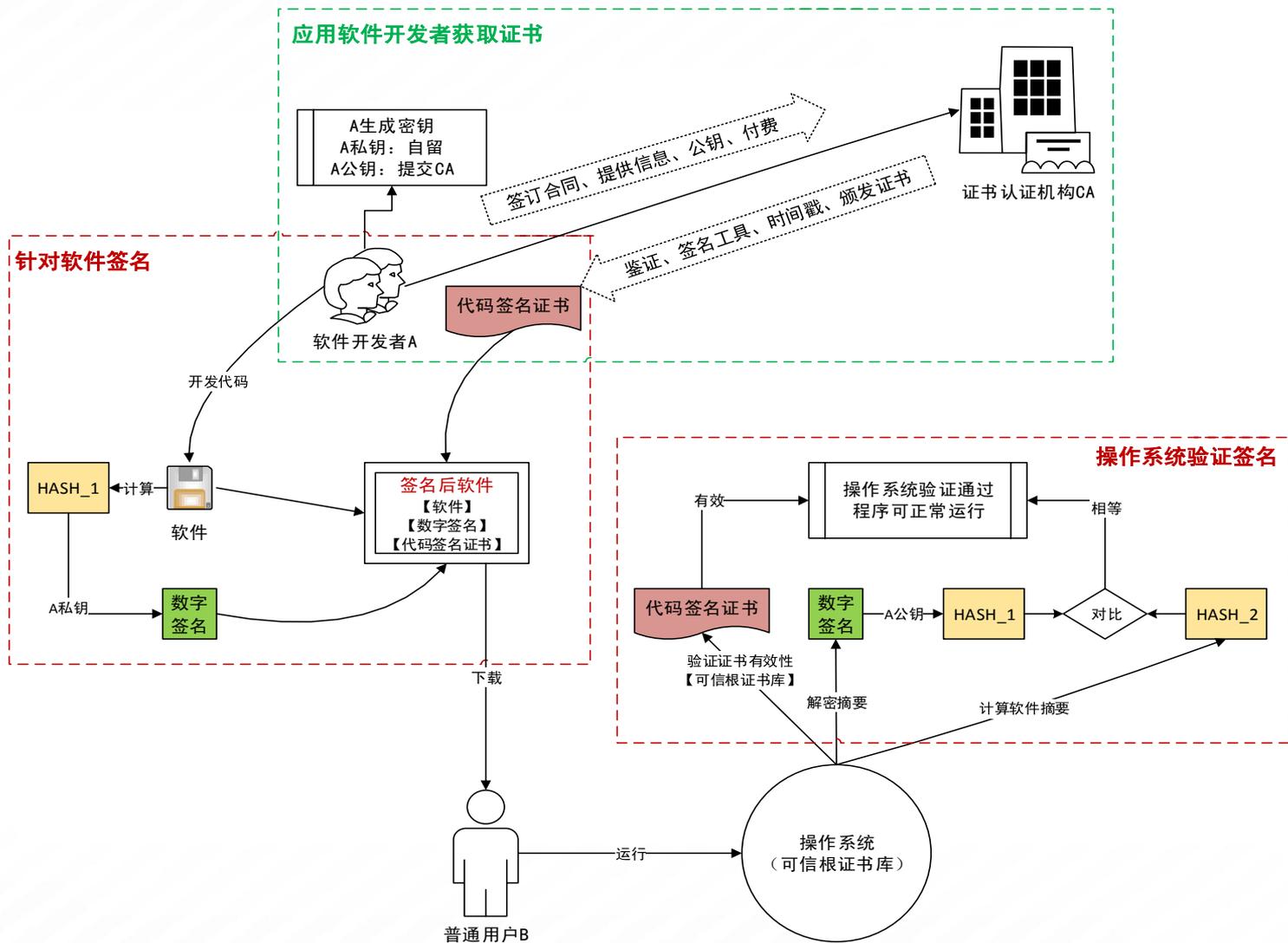
已开启BitLocker保护



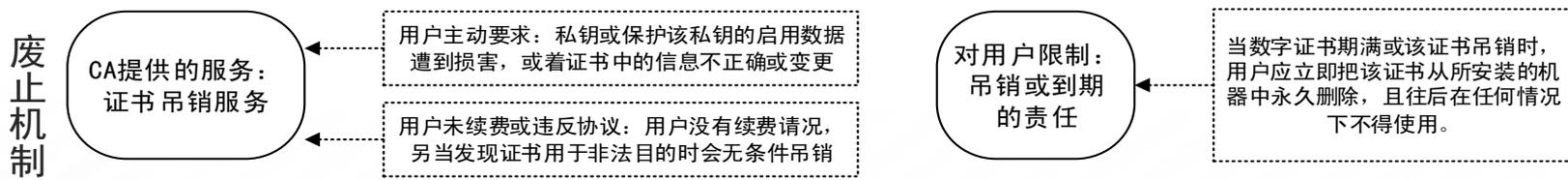
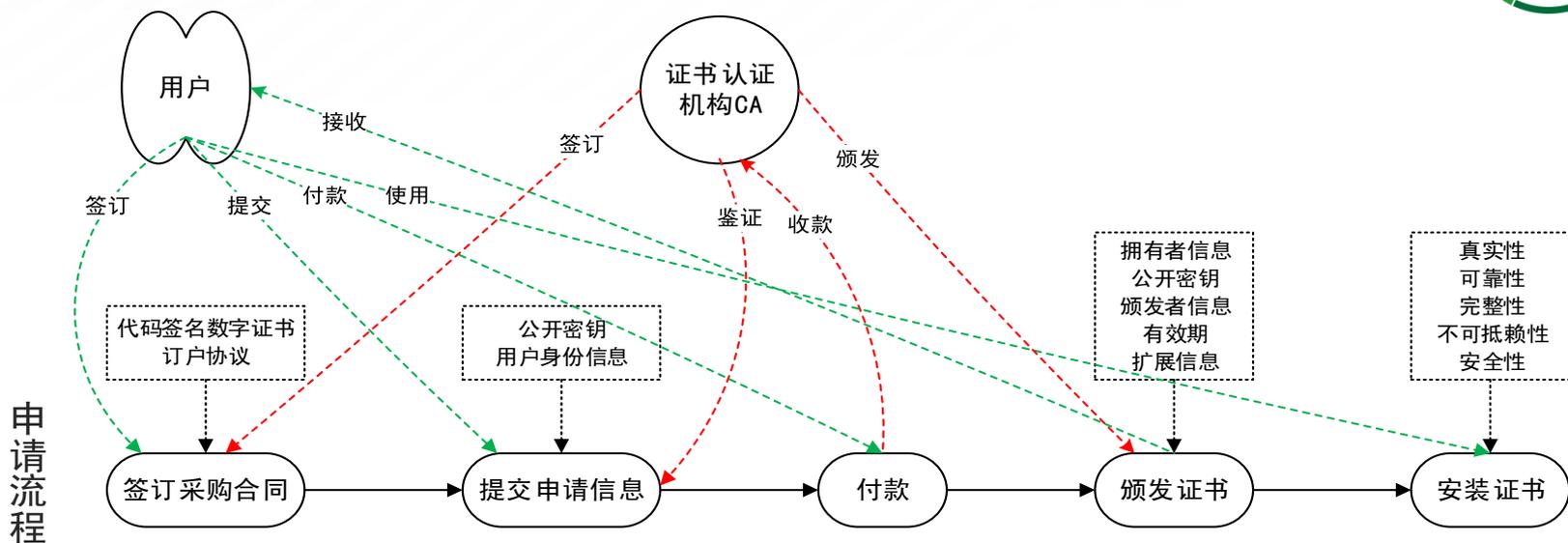
Win8支持的UEFI BIOS



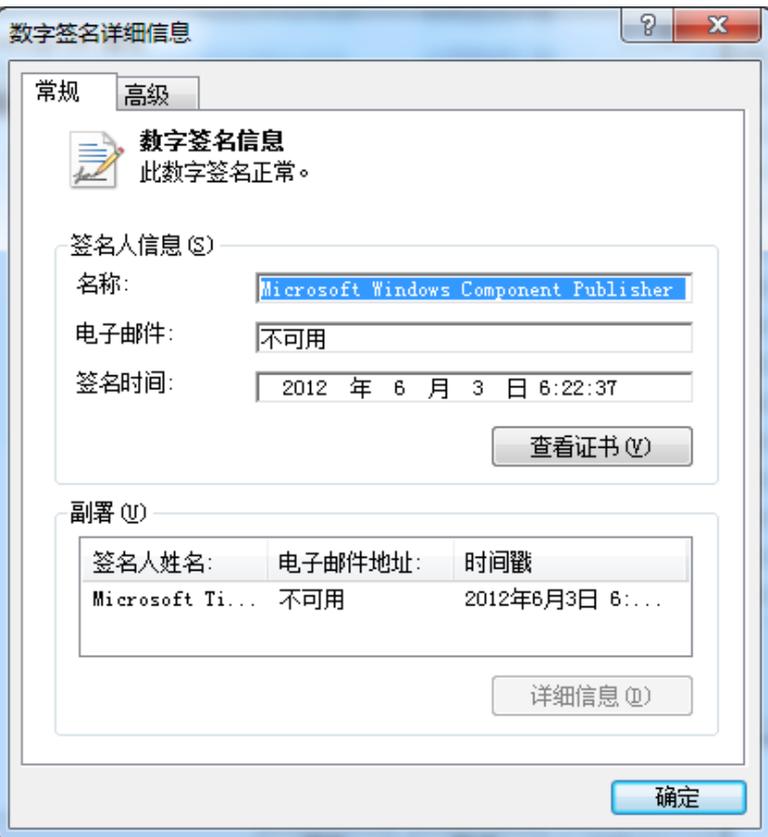
签名验证机理



证书体系流程



程序签名机制的价值



- 规范
- 促进
- 规则
- 收益



- 效率
- 防伪
- 信誉
- 产权



- 防改
- 身份
- 免杀
- 权限



- 可信
- 正确
- 安全
- 身份



- 加载
- 免扰
- TPM
- 稳定

小结 Brief Summary



- BitLocker降低了磁盘失窃的数据泄露风险
- 驱动签名验证减少篡改OS驱动的内核劫持攻击
- 程序签名机制涉及支付通道，提高攻击成本



-
- 关键技术实战效果与价值
 - BitLocker的数据保护
 - 强制驱动签名验证绕过
 - 安全威胁形式的变化
 - 数字签名的盗用问题
 - 可信计算其它实现问题

内存数据安全



HxD - [NOTEPAD.EXE]

文件(F) 编辑(E) 搜索(S) 查看(V) 分析(A) 附加(X) 窗口(W) 关于(A)

16 ANSI 十六进制

NOTEPAD.EXE

Offset (h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	
00B0B00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0B10	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0B20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0B30	00	00	00	00	00	00	00	00	06	00	26	00	0D	01	08	00&.....
00B0B40	00	00	00	00	FF	0F	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00ÿ.....
00B0B50	00	00	00	00	00	00	00	00	01	00	04	00	2E	00	74	00t.
00B0B60	78	00	74	00	00	00	00	25	00	06	00	07	23	10	00	00	x.t.....%....#..
00B0B70	45	00	78	00	63	00	75	00	73	00	65	00	20	00	6D	00	E.x.c.u.s.e. .m.
00B0B80	65	00	21	00	0D	00	0A	00	59	00	65	00	73	00	3F	00	e.!.....Y.e.?.
00B0B90	0D	00	0A	00	49	00	73	00	20	00	74	00	68	00	69	00I.s. .t.h.i.
00B0BA0	73	00	20	00	79	00	6F	00	75	00	72	00	20	00	68	00	s. .y.o.u.r. .h.
00B0BB0	61	00	6E	00	64	00	62	00	61	00	67	00	3F	00	0D	00	a.n.d.b.a.g?...?
00B0BC0	0A	00	50	00	61	00	72	00	64	00	6F	00	6E	00	3F	00	..P.a.r.d.o.n.?
00B0BD0	0D	00	0A	00	49	00	73	00	20	00	74	00	68	00	69	00I.s. .t.h.i.
00B0BE0	73	00	20	00	79	00	6F	00	75	00	72	00	20	00	68	00	s. .y.o.u.r. .h.
00B0BF0	61	00	6E	00	64	00	62	00	61	00	67	00	3F	00	0D	00	a.n.d.b.a.g?...?
00B0C00	0A	00	59	00	65	00	73	00	2C	00	20	00	69	00	74	00	..Y.e.s.,. .i.t.
00B0C10	20	00	69	00	73	00	2E	00	0D	00	0A	00	54	00	68	00	.i.s.....T.h.
00B0C20	61	00	6E	00	6B	00	20	00	79	00	6F	00	75	00	20	00	a.n.k. .y.o.u. .
00B0C30	76	00	65	00	72	00	79	00	20	00	6D	00	75	00	63	00	v.e.r.y. .m.u.c.
00B0C40	68	00	2E	00	0D	00	0A	00	00	00	00	00	00	00	00	00	h.....
00B0C50	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0C60	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0C70	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00B0C80	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	14	00	89	00%
00B0C90	94	00	25	00	F8	01	0C	00	9C	75	68	74	01	00	00	00	~.%ø...œuht....

偏移: B0B8C 覆盖

小结 Brief Summary



- BitLocker只保证磁盘静态数据安全
- 启动后的安全保障需借助其它机制

强制驱动签名验证绕过

loc_110F0:

```

; CODE XREF: sub_11078+2F1j
mov     rax, cs:g_CiOptionsAddr
mov     cl, [rax]
mov     cs:original_g_CiOptions_value, cl ; 保存g_CiOptions原来的值
mov     rcx, cr8
mov     eax, 2
mov     cr8, rax ; 关闭内存写保护
mov     rax, cr0
btr     rax, 10h
mov     cr0, rax
cli
mov     rax, cs:g_CiOptionsAddr
mov     byte ptr [rax], 0 ; 将g_CiOptions的值清零关闭DSE
mov     rax, cr0
sti     ; 开启内存写保护
bts     rax, 10h
mov     cr0, rax
movzx   eax, cl
jmp     short loc_110E3

```

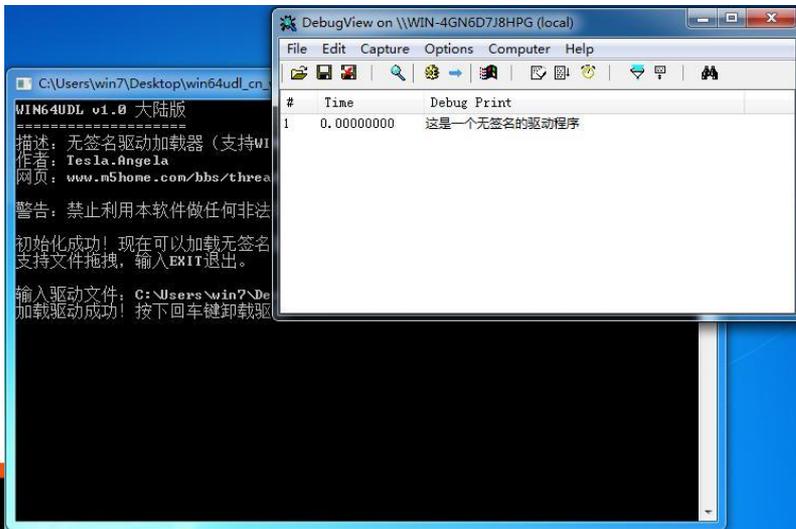
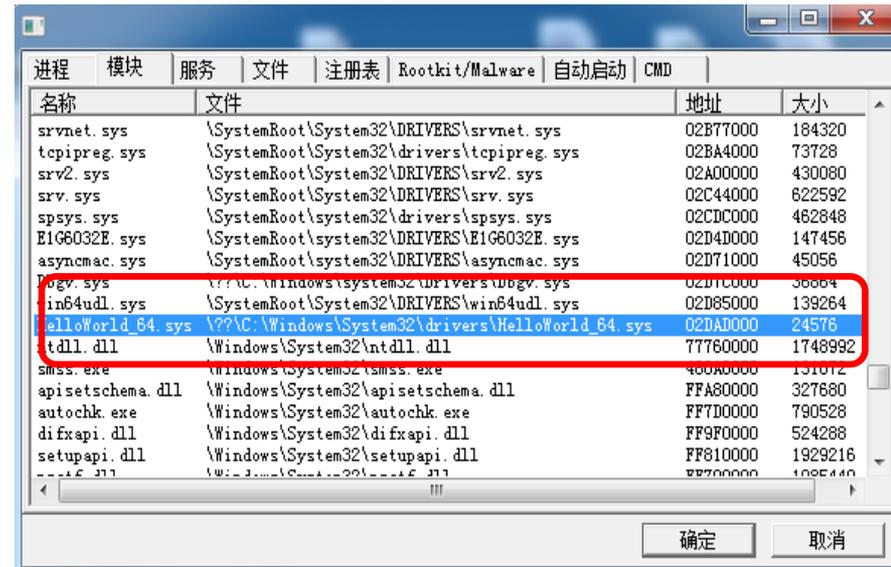
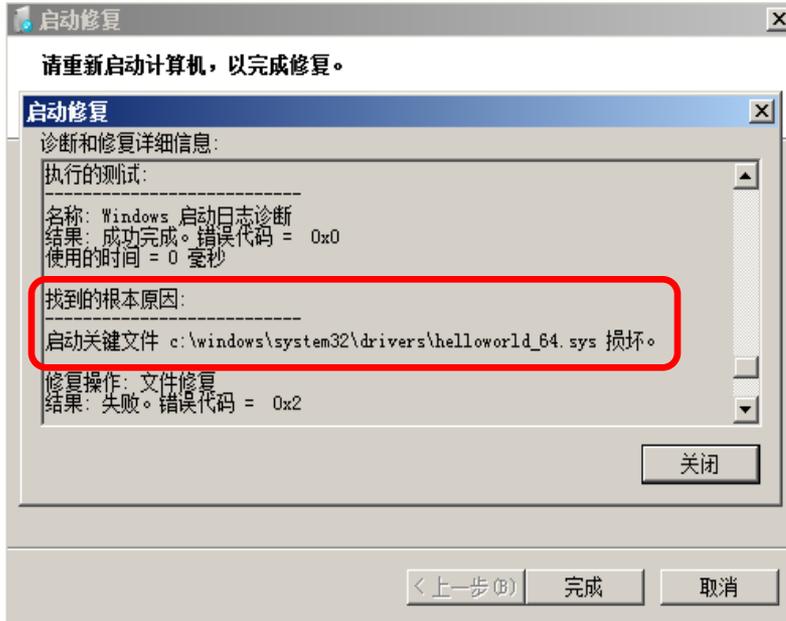
```

mov     rax, cr0
btr     rax, 10h
mov     cr0, rax
cli     ; 关闭内存写保护
mov     rcx, cs:g_CiOptionsAddr
mov     al, cs:original_g_CiOptions_value
mov     [rcx], al ; 开启DSE
mov     rax, cr0 ; 开启内存写保护
sti
bts     rax, 10h
mov     cr0, rax
movzx   eax, dl

```



强制驱动签名验证绕过



小结 Brief Summary



- 强制驱动签名验证实现不够严谨，而且也不可能做到绝对严谨
- 已签名驱动可能有主观恶意
- 已签名驱动可能有实现错误

传统感染式恶意代码



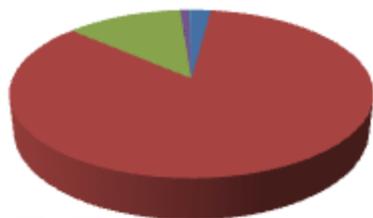
```
0000a700h: 4A 13 00 2D 3D 20 58 4F 52 20 32 30 30 39 20 56 ; J..-= XOR 2009 V
0000a710h: 61 6C 68 61 6C 6C 61 20 3D 2D 20 41 73 73 65 6D ; alhalla -= Assem
0000a720h: 62 6C 65 64 20 31 39 39 37 20 2E 2E 20 41 63 74 ; bled 1997 .. Act
0000a730h: 69 76 61 74 65 64 20 30 37 2E 32 30 30 32 20 2D ; ivated 07.2002 -
0000a740h: 20 64 65 76 6F 74 65 64 20 66 6F 72 20 70 65 61 ; devoted for pea
0000a750h: 63 65 20 61 6E 64 20 68 61 72 6D 6F 6E 79 20 69 ; ce and harmony i
0000a760h: 6E 20 75 6E 69 76 65 72 73 65 20 61 67 61 69 6E ; n universe again
0000a770h: 73 74 20 77 61 72 2C 20 72 61 63 69 73 6D 2C 20 ; st war, racism,
0000a780h: 74 65 72 72 6F 72 69 73 6D 20 61 6E 64 20 63 72 ; terrorism and cr
0000a790h: 75 65 6C 20 62 72 75 74 61 6C 69 74 79 20 2E 2E ; uel brutality ..
0000a7a0h: 20 72 65 6D 65 6D 62 65 72 20 2E 2E 20 6C 69 66 ; remember .. lif
0000a7b0h: 65 20 69 73 20 74 68 65 20 6D 6F 73 74 20 69 6D ; e is the most im
0000a7c0h: 70 6F 72 74 61 6E 74 20 74 68 69 6E 67 20 2D 20 ; portant thing -
0000a7d0h: 6E 6F 74 20 6D 6F 6E 65 79 20 2E 2E 20 69 74 27 ; not money .. it'
0000a7e0h: 73 20 74 69 6D 65 20 66 6F 72 20 61 20 72 65 76 ; s time for a rev
0000a7f0h: 6F 6C 75 74 69 6F 6E 20 4E 4F 57 20 2E 2E 2E 2E ; olution NOW ....
```

2000 ~ 2012 恶意代码演变



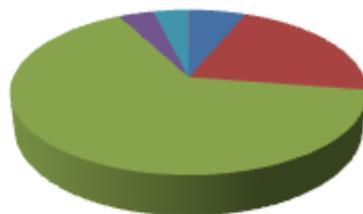
年份/家族数	2000	2006	2012
Worm	512	8109	354049
Virus	21006	27760	29940
Trojan	3066	84811	7262094
HackTool	260	4968	217502
Spyware	37	4899	214570
RiskWare	0	88	25800

2000



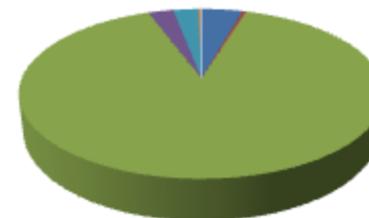
- Worm
- Virus
- Trojan
- HackTool
- Spyware

2006



- Worm
- Virus
- Trojan
- HackTool
- Spyware

2012



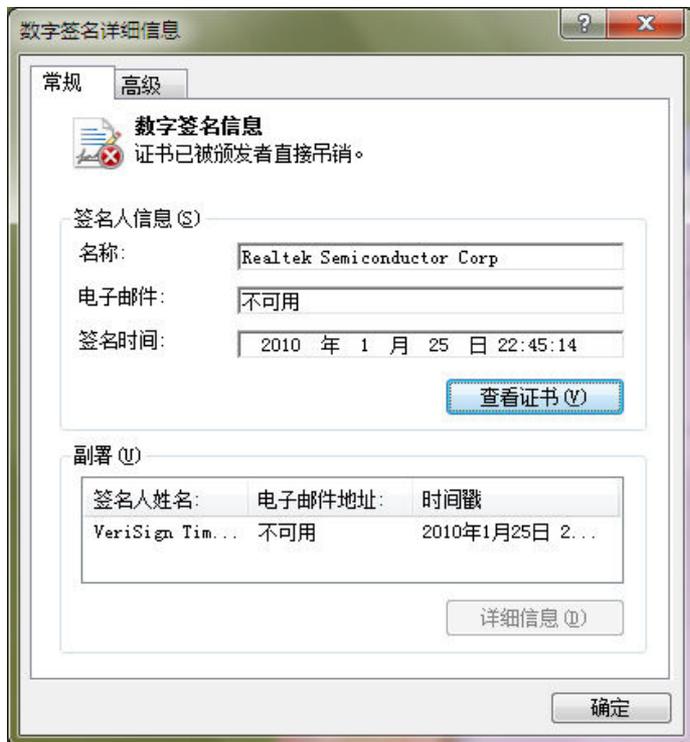
- Worm
- Virus
- Trojan
- HackTool
- Spyware

小结 Brief Summary



- 被感染式病毒感染后程序签名会被破坏
- 禁止签名无效程序运行可防止感染传播
- 但目前主流安全威胁不再是感染式病毒
- 而是不具备感染性的木马，其可能带有签名
- 有趣的是——感染式病毒也可以自带签名证书

APT攻击中的证书盗用



证书盗用问题



2011年Winnti组织

公司	国家
ESTsoft Corp	韩国
Kog Co., Ltd.	韩国
LivePlex Corp	韩国/ 菲律宾
MGAME Corp	韩国
Rosso Index KK	日本
Sesisoft	韩国
Wemade	日本/韩国/美国
YNK Japan	日本
Guangzhou YuanLuo	中国
Fantasy Technology Corp	中国
Neowiz	韩国

2014年Poisoned Hurricane行动

公司	国家
MOCOMSYS INC	韩国
PIXELPLUS CO. LTD.	韩国
Police Mutual Aid Association	韩国
QTI INTERNATIONAL INC	韩国
Ssangyong Motor Co.	韩国
Jtc	韩国

2011年发现的Duqu具有窃取证书功能

2012年发现的Flame利用哈希碰撞伪造微软证书

恶意代码使用签名统计



针对2014年07月12日Virustotal样本：

含恶意代码文件73111个

非PE文件：33921个，46%占比

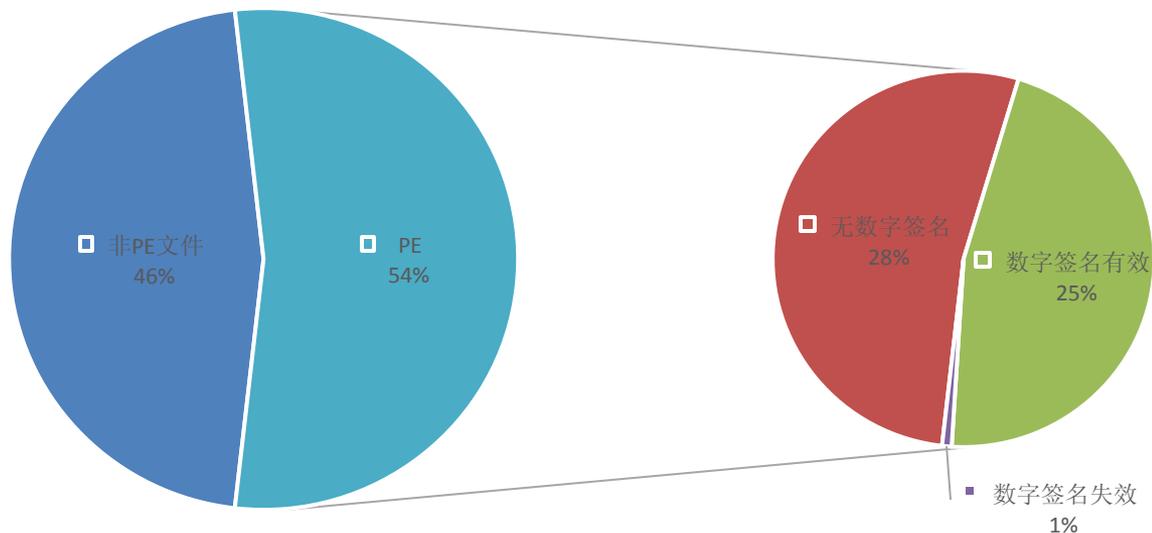
无数字签名文件：20715，28%占比

数字签名有效文件：18160，25%占比

数字签名无效文件：315，1%占比

其中数字签名无效文件包括：

1. 证书被吊销
2. 签名破损
3. 签名时间过期
4. 签名无效
5. 文件尾感染病毒



■ 非PE文件 ■ 无数字签名 ■ 数字签名有效 ■ 数字签名失效

小结 Brief Summary



- 主流软件厂商数字签名亦存在被盗用现象
- 近半数PE恶意程序具有（有效的）数字签名
- 被滥用的签名不能得到及时处理

可信计算在Win7/8中应用



理论

信任根->信任链

逐层测量认证

扩大到整个系统

现实

安全启动

TPM芯片+BitLocker加密

效果

减少内核劫持攻击

降低数据泄密风险

可信计算实现中的问题 - 1



环节	问题
签名验证	CVE-2013-3900 WinVerifyTrust 函数处理可移植可执行文件 (PE) 的 Windows Authenticode 签名验证的方式中存在一个远程执行代码漏洞。
签名验证	CVE-2013-3869 X.509证书分析的实施中存在一个拒绝服务漏洞，该漏洞可能导致受影响的Web服务停止响应。
签名验证	CVE-2013-2153 Apache Santuario 漏洞，攻击者可借助Signature中的Reference元素绕过签名验证。
签名验证	CVE-2013-1336 Microsoft .NET Framework漏洞，当Microsoft .NET Framework无法正确验证特制XML文件的签名时存在一个欺骗漏洞。成功利用此漏洞的攻击者可能会修改XML文件的内容，而不会使与文件相关联的签名无效。

可信计算实现中的问题 - 2



环节	问题
签名验证	<p>CVE-2011-2993</p> <p>Mozilla Firefox 4.x至5版本的JAR文件数字签名的实现没有阻止未签名JavaScript代码对签名代码的调用，导致远程攻击者可以通过特制的网站绕过同源策略并获得特权。</p>
签名验证	<p>CVE-2009-3875</p> <p>Java Runtime Environment(JRE)的MessageDigest.isEqual函数允许远程攻击者借助与"时序攻击漏洞"相关的未加规定向量，骗取基于HMAC的数字签名，并可能绕过鉴别。</p>
签名验证	<p>CVE-2008-5100</p> <p>Microsoft .NET Framework 中的strong name(SN)implementation依赖于公共密钥数字签名的一个DLL文件路径名，而不是DLL文件本身，可被绕过。</p>

可信计算实现中的问题 - 3



环节	问题
签名验证	CVE-2007-2218 Windows的安全通道(SChannel)库在实现客户端SSLv3握手协议时，校验服务器端数字签名实现错误，存在单字节堆溢出漏洞，远程攻击者可能利用此漏洞控制服务器或造成拒绝服务。
签名验证	CVE-2003-1363 微软的文件保护系统(WFP)错误地信任CA根服务器发布签名证书，导致攻击者可以自建一个使用根CA数字签名的程序来欺骗文件保护系统。

可信计算实现中的问题 - 4



环节	问题
Bitlocker应用	<p>CVE-2010-3145</p> <p>在Microsoft Windows Vista SP1和SP2中的Backup Manager的sdclt.exe中使用的BitLocker Drive Encryption API中存在不可信搜索路径漏洞。本地用户可以借助当前工作目录中的fveapi.dll木马文件获取特权。</p>
Bitlocker应用	<p>CVE-2008-3893</p> <p>Windows Vista SP1之前的版本中的Microsoft Bitlocker在BIOS键盘缓冲区内储存pre-boot权限密码而且不会在使用后清空该缓冲区，本地用户可以通过读取与该缓冲区有关的物理内存位置来获得敏感信息。</p>
UEFI BIOS实现	<p>CVE-2014-4859</p> <p>EDK2是一个提供了统一可扩展固件接口的参考实现（UEFI）的开源项目。EDK2中存在本地整数溢出漏洞。攻击者可利用该漏洞以系统固件权限执行任意代码。也可能造成拒绝服务。</p>

可信计算实现中的问题 - 5



环节	问题
AppLocker应用	<p>CVE-2011-4434</p> <p>Microsoft Windows 多个版本中存在不能准确实施 AppLocker 规则，使攻击者可借助应用程序中的宏或脚本语言绕过访问限制。该漏洞已在 Microsoft Office applications 和 SANDBOX_INERT 以及 LOAD_IGNORE_CODE_AUTHZ_LEVEL 中被证实。</p>
TPM实现	<p>CVE-2011-1162</p> <p>The tpm_read function in the Linux kernel 2.6 does not properly clear memory, which might allow local users to read the results of the previous TPM command.</p>
TPM实现	<p>CVE-2011-1160</p> <p>The tpm_open function in drivers/char/tpm/tpm.c in the Linux kernel before 2.6.39 does not initialize a certain buffer, which allows local users to obtain potentially sensitive information from kernel memory via unspecified vectors.</p>

可信计算实现中的问题 - 6



环节	问题
TPM实现	<p>TPM Reset Attack</p> <p>If an attacker really wanted to keep from disturbing the rest of the platform, they could physically isolate the TPM from the platform and drive the reset line only on the TPM . Either way, we could ultimately take a platform in an untrusted configuration and put it into a trusted one.</p>
TPM实现	<p>Cloaking Malware with the Trusted Platform Module</p> <p>Malware can use the Trusted Platform Module to make its computation significantly more difficult to analyze. Even though the TPM was intended to increase the security of computer systems, it can undermine computer security when used by malware.</p>

可信计算的有效与无效



有价值的

- 引导链安全
- 被盗
- 感染式病毒
- 部分Rootkit
- 发现非签名应用
-

难以应对的

- 带有签名的二进制恶意代码
- 宏病毒
- 脚本病毒
- 溢出和注入
- Sql注入
- Shell
- Webshell

可信的困局

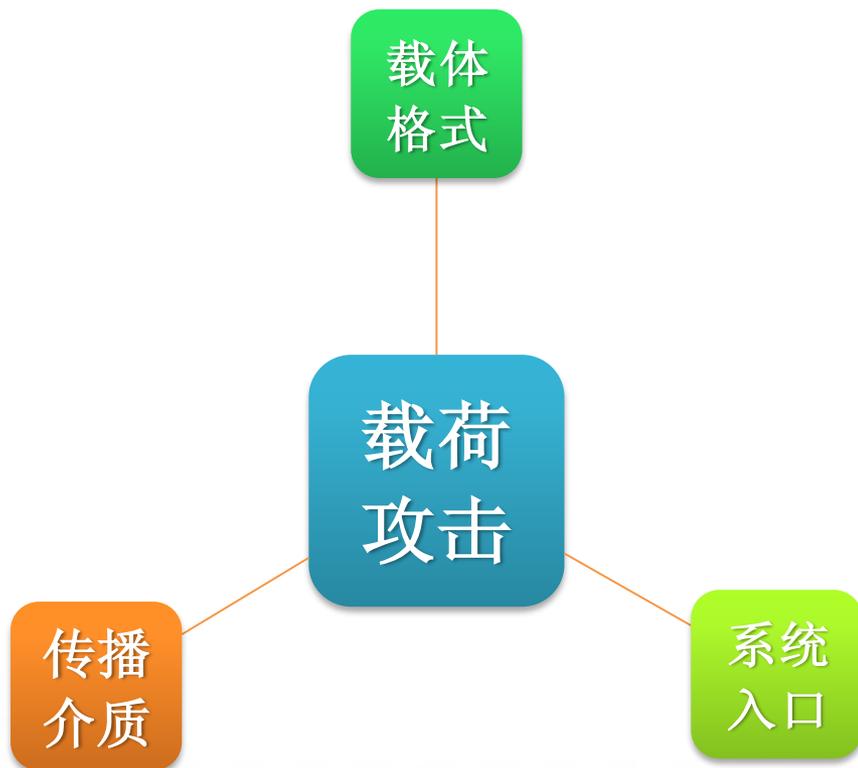


- Trustworthy Computing Group(2002-2014)
 - 9月19日微软拆分可信赖计算部门

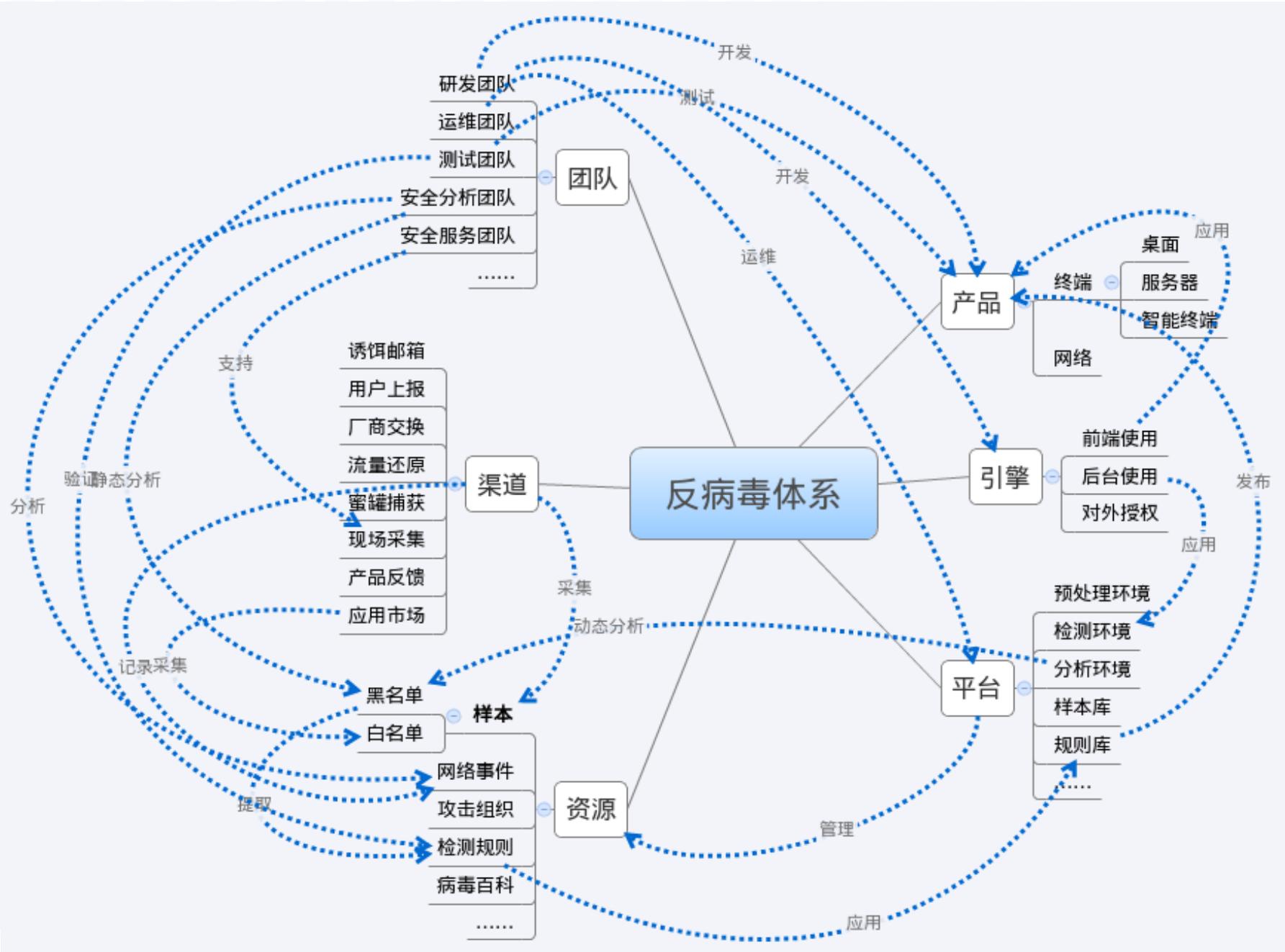


-
- 反病毒与可信辩证关系
 - 安全的规律
 - 反病毒的价值
 - 反病毒与可信计算的关系

从载荷攻击看安全的规律



- 科恩范式：恶意代码与正常程序的区别，没有数学级形式化方法，攻击者和正常用户间，就更不可能有这种形式化方法。
- 应用可以运行，攻击载荷即可运行。
- 应用可以签名，攻击载荷即可签名。
- 用户可以登录，攻击者即可尝试。
- 在数据获取能力上，应用和系统没有本质区别



反病毒体系 - 扩展场景

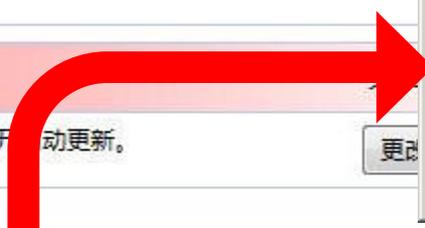


反病毒的价值



- 安全威胁检测能力
- 安全威胁影响评估
- 安全事件鉴定能力
- 安全事件关联分析
- 安全事件响应能力

反病毒也需要可信架构保证



微软安全中心
注册机制可被
病毒利用

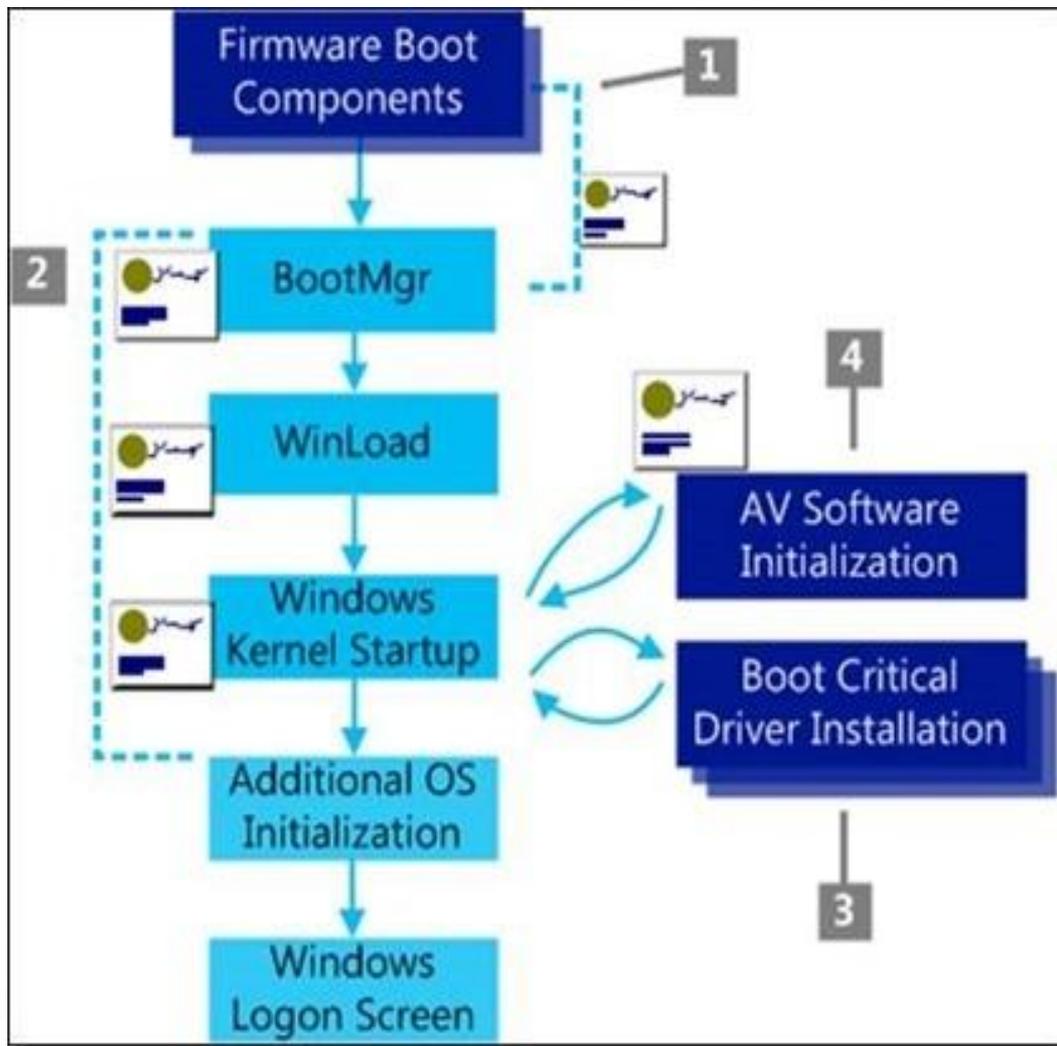


反病毒也需要可信架构保证



- 传统安全中心机制，易被恶意代码所利用
- 操作系统与反病毒采用私密接口互动
- 将可靠反病毒厂商加入可信链是更安全的作法

微软已经做出尝试

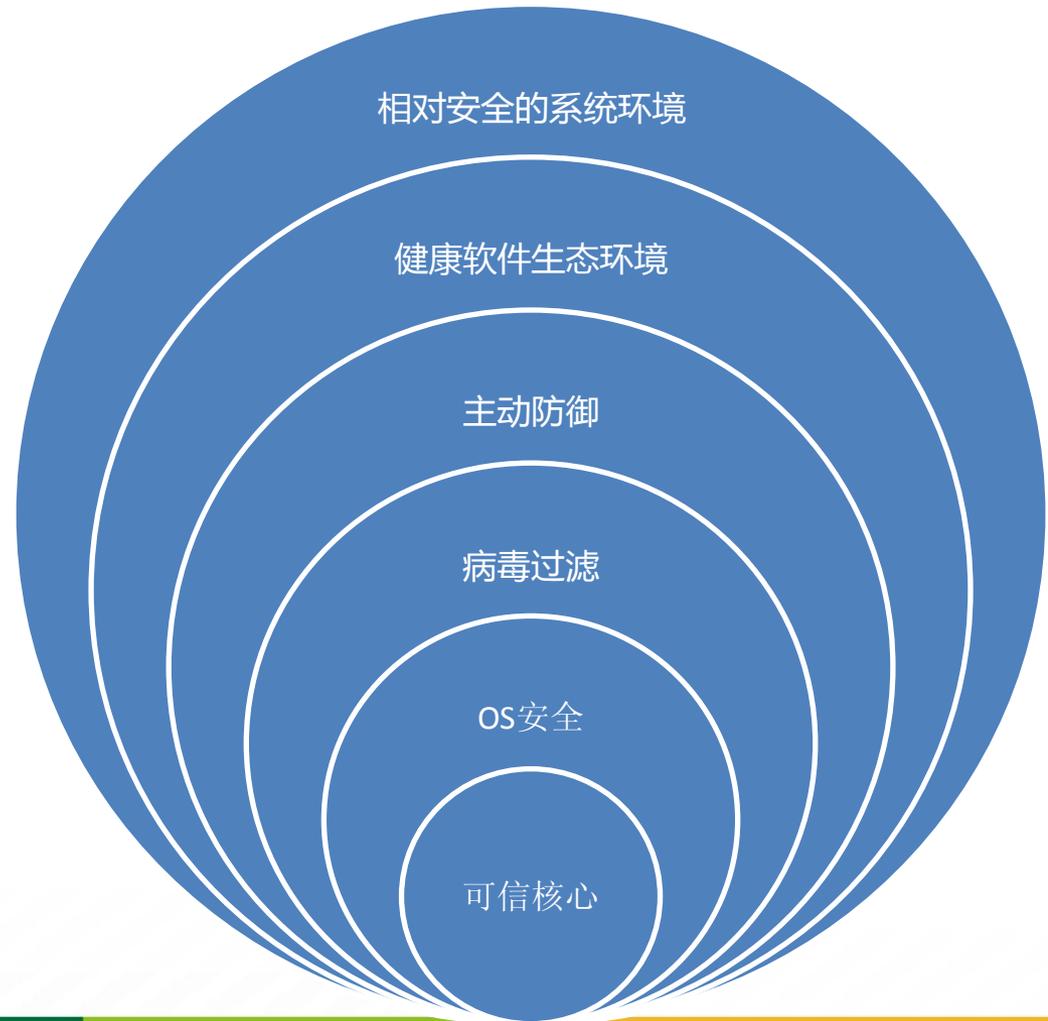


1. 固件校验UEFI可执行文件及OS加载器，确保其可信
2. 启动组件校验各待加载组件（非受信组件不被加载）
3. 校验启动关键驱动
4. 先于其它驱动，检查并加载反病毒软件

结论



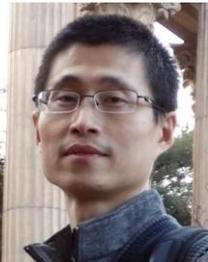
唯有可信架构、主动防御、反病毒能力、软件生态体系等因素都得到充分强化，才能够带给我们一个相对安全的系统环境



Thanks



不懂网络安全的人是幸福的人
而我们的责任是保护他们的幸福
——引自《安天团队宣言》



 libaisong@antiy.cn

 420318

 weibo.com/libaisong75