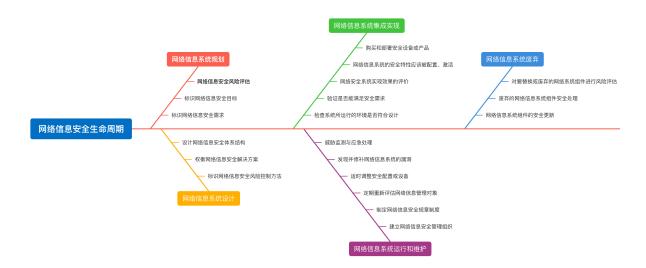
网络信息安全考点汇总

1.网络安全概述

- 网络安全的基本属性
 - 机密性 (网络信息不泄露给非授权用户)
 - 完整性(网络信息或系统未经授权不能进行更改)
 - 。 可用性(合法许可用户能够及时获取网络信息或服务)
 - 。 抗抵赖性
 - 。可控性
- 互联网域名安全管理
 - 域名系统出现网络与信息安全事件时、应当在24小时内向电信管理机构报告。
- 网络信息系统生命周期



2.网络攻击原理与常用方法

- 网络攻击模型 攻击树模型
 - 。优点
 - 能够采取专家*头脑风暴法*,将意见融合到攻击树中
 - 能够进行费效分析或者概率分析
 - 能够建模非常复杂的攻击场景
 - 。缺点
 - 不能建模多重尝试攻击、时间依赖及访问控制等场景
 - 不能建模循环事件
 - 对于现实中的大规模网络处理过程复杂
- 网络攻击一般过程

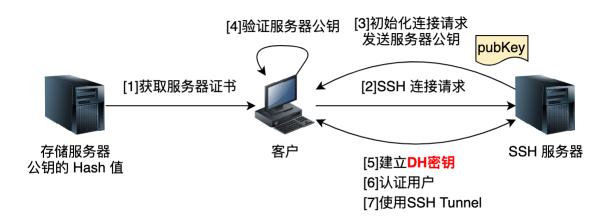
- 。 隐藏攻击源
- 。 收集攻击目标信息
- 。 挖掘漏洞信息
- 。 获取目标访问权限
- 。 隐蔽攻击行为
- 。 实施攻击
- 。 开辟后门
 - 放宽文件许可权
 - 重新开放不安全的服务
 - 替换系统本身的共享库文件
 - 修改系统的源代码
 - 安装各种特洛伊木马
 - 安装嗅探器
 - 建立隐蔽信道
- 。 清除攻击痕迹
- 网络攻击常见技术方法 端口扫描
 - 。 *完全连接扫描*: TCP/P 三次握手建立完整连接;
 - 。 半连接扫描: 三次握手只完成前两次;
 - 。 SYN 扫描: 发送连接请求,返回 ACK表示端口开放,返回 RST表示端口未开放
 - 。 SYN/ACK 扫描: 发送 SYN/ACK 数据包,返回 RST 端口未开发,未返回信息端口开放(被丢弃);
 - FIN 扫描:发送FIN数据包,返回 RST 说明端口关闭,未返回说明端口关闭;
 - ACK 扫描:发送FIN数据包,返回数据包TTL小于64或WIN大于0,说明端口开放;
 - NULL 扫描:发送的数据包将ACK、FIN、RST等标志位全部置空,未返回说明端口开放,返回RST说明端口关闭;
 - XMAS 扫描:源主机发送的数据包将ACK、FIN、RST等标志位全部置1,未返回说明端口开放,返回RST说明端口关闭。
- 网络攻击常见技术方法 拒绝服务
 - 。 *同步包风暴(SYN Flood)*: 发送大量半连接状的服务请求,使Unix等服务主机无法处理正常的连接请求;
 - 。 *UDP 洪水(UDP Flood)*: 利用简单的TCP/IP服务,如用Chargen和Echo传送毫无用处的占满带宽的数据;
 - Smurf 攻击: 回复地址设置成目标网络广播地址的ICMP应答请求数据包,使该网络的所有主机都对此ICMP应答请求作出应答,导致网络阻塞;或者将源地址改第三方的目标网络,最终导致第三方网络阻塞;
 - 。 *泪滴攻击(Teardrop Attack)*: 通过加入过多或不必要的*偏移量字段*,使计算机系统重组错乱,产生不可预期的后果,暴露出 IP 数据包分解与重组的弱点。

- 网络攻击常见技术方法 网络钓鱼
 - 通过**假冒可信方**(知名银行、在线零售商 信的品牌)提供网上服务,以欺骗手段获取 敏感个人信息(如口令、信用卡详细信息等)。

3.密码学基本理论

- 密码分类
 - 。 核心密码
 - 。 普通密码
 - 。 商用密码
- 密码体制分类
 - 。 私钥密码体制 (对称密码体制)
 - DES 分组加密: 每组 64bit, 密钥 56bit, 迭代 16 圈, *圈密钥 48bit*;
 - TDES 三重DES: 加密 (DES Ek1) -- 解密 (DES Dk2) --加密 (DES Ek3)
 - IDEA 分组加密: 每组 64bit, 密钥 128bit
 - AES 分组加密: 密钥 128bit / 192bit / 256bit
 - 公钥密码体制(非对称密码体制)
 - RSA
 - 。 混合密码体制
 - 1. 发送者用对称密钥对消息加密;
 - 2. 发送者用公钥对加密消息再加密,形成数字信封;
 - 3. 接收者用私钥解密数字信封;
 - 4. 接收者用对称密钥解密消息。
- 国密算法
 - 。 *SM1 对称加密* 分组128比特,密钥128比特
 - 。 SM2 非对称加密 基于椭圆曲线
 - **SM3** 杂凑算法 杂凑值长度256比特
 - SM4 对称加密 分组128比特,密钥128比特
 - 。 SM9 标识密码算法
- Hash 算法: 以下算法 分组长度均为 512 比特, 自上而下安全性逐渐增强!
 - ∘ MD5: 哈希值 128 比特
 - 。 SHA: 哈希值 160 比特
 - 。 SM3: 哈希值 256 比特
- 数字证书
 - 。 由证书认证机构(CA)签名,包含:
 - 公钥信息
 - 拥有者信息
 - 签发者信息

- 签名算法
- 有效期
- 安全协议 SSH
 - 。 协议构成
 - *SSH传输层协议*:提供算法协商和密钥交换,并实现服务器的认证,形成加密的 安全连接,提供完整性、保密性和压缩选项服务;
 - *SSH用户认证协议*: □令认证、公钥认证、主机认证等;
 - *SSH连接协议*:将认证连接分解为不同的并发逻辑通道,支持*注册会话隧道*和 *TCP转发*,且能为这些通道提供流控服务及通道参数协商机制。
 - 工作机制



4.网络安全模型

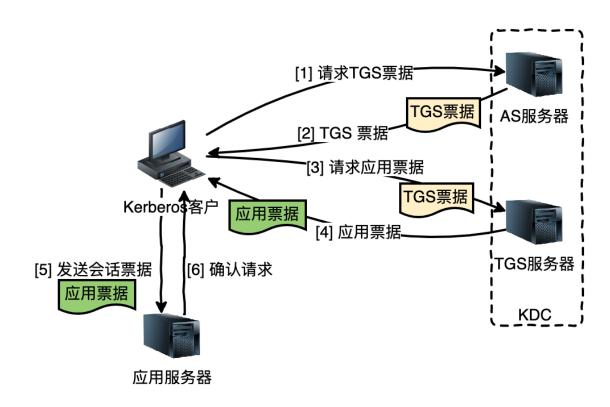
- BLP 机密性模型 (下读上写)
 - 。 *简单安全特性*: 主体对客体进行*读访问*的必要条件是*主体安全级 < 客体安全级*,主体的范畴集合包含客体的全部范畴,即主体*只能向下读,不能向上读*。
 - 。 *特性: 主体对客体进行*写访问*的必要条件是客体安全级支配主体的安全级,即*客体保密级* >= 主体保密级,客体的范畴集合包含主体的全部范畴,即主体*只能向上写,不能向下写*。
- BiBa 完整性模型
 - 。 *简单安全特性:* 主体对客体进行*修改访问*的必要条件是*主体完整性级别 >= 客体完整性级别*,主体的范畴集合包含客体的全部范畴,即主体*不能向下读*;
 - 。 *特性: 主体的完整性级别小于客体的完整性级别,不能修改客体,即主体*不能向上* 写;
 - 。 *调用特性:* 主体的完整性级别小于另一个主体的完整性级别,不能调用另一个主体。
- PDRR 模型
 - 。 保护: *信息隐藏*

 - 。 恢复

• 响应

5.认证技术

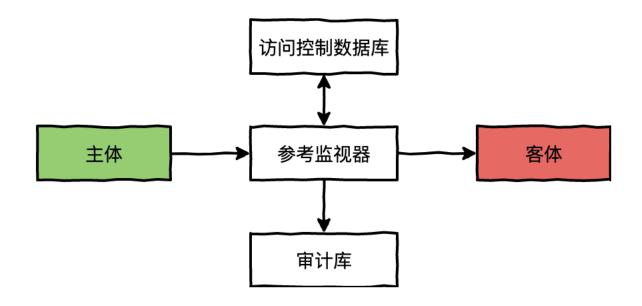
- 口令认证
 - 。 最常用的认证措施
- 生物特征认证
 - 人脸、指纹、声音、虹膜、DNA
- Kerberos 认证
 - 利用对称加密(MD5),使用可信第三方位应用提供认证服务,在用户和服务器间建立安全信道;
 - 。优点
 - 可以显著减少用户密钥的密文的暴露次数
 - 单点登录(SSO)
 - 。缺点
 - 主机节点时间同步问题
 - 地域拒绝攻击服务
 - 。 认证过程



- 公钥基础设施技术 (PKI)
 - 将实体和一个公钥绑定,并让其他的*实体(CA)* 能够验证这种绑定关系。
 - CA: 证书授权机构,进行证书的颁发、废止和更新;
 - RA:证书登记机构,将公钥和证书持有者关联,进行注册和担保,辅助CA完成证书处理功能。

6.访问控制技术

- 访问控制模型
 - 主体
 - 客体
 - 参考监视器
 - 访问控制数据库
 - 审计库

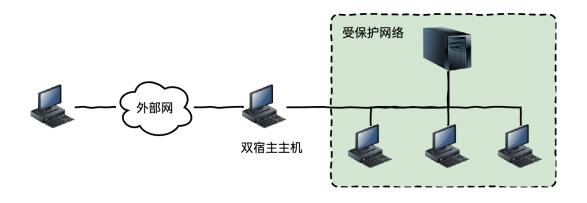


- 访问控制类型
 - 。 自主访问控制(DAC)
 - 基于行的自主访问控制
 - 基于列的自主访问控制
 - 保护位:以bit位表示所有者、所属组和其他客体的访问权限;
 - 。 *访问控制表(ACL)*: 每个客体附加一个主体明细表,表示*访问控制矩阵*。
 - 强制访问控制(MAC)
 - 基于角色的访问控制(RBAC)
 - 。 基于属性的访问控制(ABAC)

7.防火墙技术

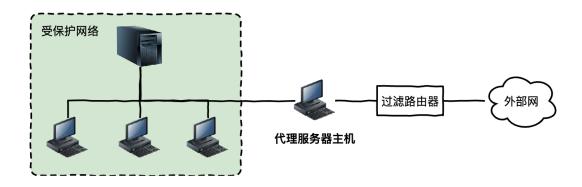
- 防火墙安全风险
 - 。 网络安全旁路
 - 只能对通过它的网络通信包进行访问控制,未通过它的无能为力
 - 。 防火墙功能缺陷
 - 不能完全防止感染病毒的软件或文件传输,需要在主机上安装反病毒软件
 - 不能防止基于数据驱动式的攻击

- 不能完全防止后门攻击,例如 http tunnel
- 防火墙安全机制形成单点故障和特权威胁
- 。 防火墙无法有效防范内部威胁
- 。 防火墙效用受限于*安全规则*
- 包过滤规则 Cisco IOS
 - 。 规则类型
 - 标准IP访问表: access-list list-number {deny | permit} source [source-wildcard] [log]
 - 扩展IP访问表: access-list list-number {deny |
 permit} protocol source [source-wildcard] source-qualifiers destination destination-wildcard destination-qualifiers [log | log-input]
 - 。 区别
 - 前者基于源地址;后者还可基于目的地址;
 - 前者 list-number 范围 1-99; 后者 100-199;
 - 。 共同点
 - source-wildcard 表示发送数据包的主机 IP 地址的通配符掩码,1-"忽略", 0-"需要匹配",any-任何来源
 - destination-wildcard 表示接收数据包的主机 IP 地址的通配符掩码
 - log表示记录符合规则条件的网络包。
 - 。示例
 - 禁止 tcp 协议的任何来源 IP 包访问 27665 端口: access-list 170 deny any any eq 27665 log
- 防火墙防御体系结构
 - 。 基于双宿主主机防火墙
 - 将内网和外网分别接在主机的**两张不同的网卡**上,二者之间需经过**安全检查模块** 后才可通信。

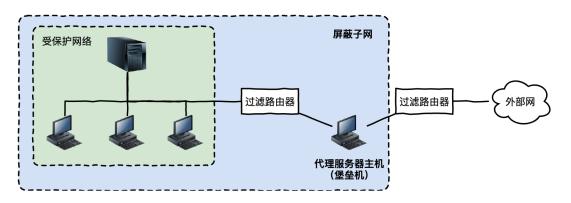


。 基于代理型防火墙

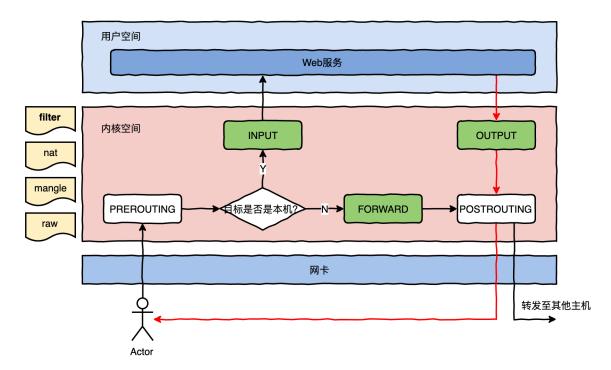
■ 由**代理服务器**和**路由器**构成,代理服务器位于内部网络,路由器按规则过滤数据 包。



- 。 基于屏蔽子网的防火墙
 - 在代理型结构中增加一层周边网络的安全机制,使内部网络和外部网络有两层隔离带。



- IPtables 防火墙
 - 。原理



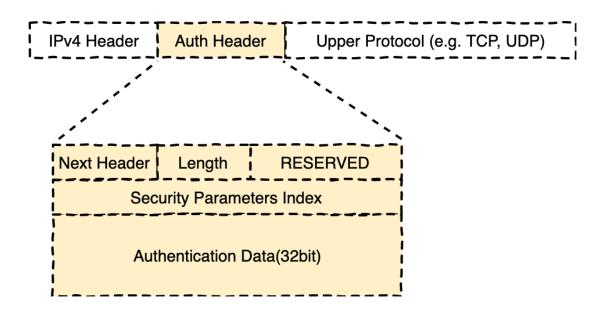
。规则

- 查询表上所有链的所有规则
 - o iptables -L
- 为内置链设置默认策略
 - iptables -P INPUT DROP
 - iptables -P OUTPUT DROP
 - iptables -P FORWARD DROP
- 禁用指定IP访问
 - iptables -A INPUT -s 196.16.x.y -j DROP
- 允许外网访问
 - iptables -A INPUT -p tcp --dport 80,443 -j ACCEPT
- 允许内网访问外网(ech1-外网, eth0-内网)
 - iptables -A FORWARD -i eth0 -o eth1 -j ACCEPT
- 内网可以Ping外网
 - iptables -A OUTPUT -p icmp --icmp-type echo-request -j ACCEPT
 - iptables -A INPUT -p icmp --icmp-type echo-reply -j ACCEPT
- 外网可以Ping内网
 - iptables -A INPUT -p icmp --icmp-type echo-request -j ACCEPT
 - iptables -A OUTPUT -p icmp --icmp-type echo-reply -j ACCEPT
- 允许指定IP通过SSH访问
 - iptables -A INPUT -p tcp -s 192.16.xx.y -dport 22 -j ACCEPT
- 对输入的HTTPS流量做负载均衡
 - iptables -A PREROUTING -p tcp --dport 443 --every 3 --packet 0 -j DNAT --to-destination xxx.xx.x.1:443
 - iptables -A PREROUTING -p tcp --dport 443 --every 3 --packet 1 -j DNAT --to-destination xxx.xx.x.3:443
 - iptables -A PREROUTING -p tcp --dport 443 --every 3 --packet 2 -j DNAT --to-destination xxx.xx.x.3:443
- 地址转换技术(NAT)
 - 。概念
 - 将内网地址转换为公网地址,解决了公网地址不足的问题,同时屏蔽了内网结构,提升内网安全性。
 - 。分类
 - *静态 NAT (StaticNAT)*: 内部网络中的每个主机都被*永久映射*成外部网络中的 某个合法的地址。
 - *NAT池(pooledNAT)*:在外部网络中配置合法*地址集*,采用*动态分配*的方法映射到内部网络。

- 端口 NAT (PAT): 把内部地址映射到外部网络的一个IP地址的不同端口上。
- 。应用
 - Linux 自带的 IPtables 防火墙技术。

8.VPN 技术

- VPN 安全服务
 - 。 *保密性服务(Confidentiality)*: 防止传输的信息被监听
 - 。 *完整性服务(Integrity)*: 防止传输的信息被修改
 - 。 *认证服务(Authentication)*: 提供用户和设备的访问认证,防止非法接入
- VPN 类型
 - 。 *传输层 VPN*: SSL
 - 。 网络层 VPN: 受控路由过滤、隧道技术
 - 。 链路层 VPN: ATM、Frame Relay、多协议标签交换MPLS
- VPN 实现技术 IPSec (Internet Protocol Security)
 - IP AH (Authentication Header)
 - 作用: *保证IP包的完整性*和*提供数据源认证*,为IP数据报文提供无连接的完整性、数据源鉴别和抗重放攻击服务。
 - 原理:将IP包的部分内容用*加密算法*和*Hash算法*进行混合计算,生成一个完整性校验值,简称 *ICV(Integrity Check Value)*,同时把ICV附加在IP包中。
 - IP ESP (Encapsulation Security Payload)
 - 作用:保证IP包的*保密性*
 - 原理:将IP包做加密处理,对整个IP包或IP的数据域进行安全封装,并生成带有 ESP协议信息的IP包,然后将新的IP包发送到通信的接收方。
 - 。 密钥交换协议
 - 双方的安全关联的各种参数由 KDC(Key Distributed Center)和通信双方共同 商定,共同商定的过程就必须遵循一个共同的协议,这就是密钥管理协议。
 - 。 两种传输模式
 - *透明模式(Transport Mode)*: 只保护 IP 包中的数据域(data payload);
 - 隧道模式 (Tunnel Mode): 保护IP包的包头和数据域。



• VPN 实现技术 - SSL

。 握手协议: 身份鉴别和安全参数协商

○ 密码规格变更协议:通知安全参数的变更

○ 报警协议:关闭通知和对错误进行报警

。 *记录层协议*: 传输数据的分段、压缩及解压缩、加密及解密、完整性校验等

9.入侵检测技术

- 入侵检测模型 CIDF模型
 - 事件产生器: 从整个计算环境中获得事件, 并向系统的其他部分提供事件。
 - 事件分析器:分析所得到的数据,并产生分析结果。
 - 响应单元:对分析结果做出反应,如切断网络连接、改变文件属性、简单报警等应急 响应。
 - 事件数据库:存放各种中间和最终数据,数据存放的形式既可以是复杂的数据库,也可以是简单的文本文件。
- 基于误用的入侵检测技术
 - 。 基于条件概论的误用检测方法
 - 将入侵方式对应一个事件序列,然后观测事件发生序列, 应用贝叶斯定理进行推理,推测入侵行为。
 - 。 基于状态迁移的误用检测方法
 - 利用状态图表示攻击特征,不同状态刻画了系统某一时刻的特征。 初始状态 危害 状态
 - 。 基于键盘监控的误用检测方法
 - 假设入侵行为对应特定的击键序列模式,然后检测用户的击键模式,并将这一模式与入侵模式匹配,从而发现入侵行。
 - 。 基于规则的误用检测方法 -- 开源项目 Snort

- 将攻击行为或入侵模式表示成一种规则,只要符合规则就认定它是一种入侵行为。
- 优点: 检测简单
- 缺点:检测受到规则库限制,无法发现新的攻击,并且容易受干扰。
- 入侵检测系统
 - ∘ 基于主机的入侵检测系统(HIDS) -- SWATCH / Tripwire
 - 。 基于网络的入侵检测系统(NIDS)-- Session Wall / Cisco Secure IDS / **Snort** 实际应用中通常将入侵检测系统放置在防火墙内部,可以*降低入侵检测系统的误报率*。
- 开源网络入侵检测系统 -- Snort
 - 原理:通过获取网络数据包,然后基于安全规则进行入侵检测,最后形成报警信息。
 - 。 安全规则: *alert tcp* **any any** → 192.168.1.0/24 111 (*content* : " | 00 01 86 a5 |"; *msg* : "mountd access";)

其中, action 有: alert、log、pass、activate、dynamic

10.网络物理隔离技术

- 网闸
 - 利用GAP技术使两个或者两个以上的网络在不连通的情况下,实现它们之间的安全数据交换和共享。
 - 使用一个具有控制功能的开关读写存储安全设备,通过开关的设置来连接或切断两个 独立主机系统的数据交换。

11.网络安全审计技术

- 网络审计数据保护技术
 - 系统用户分权管理:操作员、安全员、审计员;
 - 。 审计数据强制访问: 对审计数据设置*安全标记*, 防止非授权用户查数据;
 - 审计数据加密
 - 。 审计数据隐私保护
 - 。 审计数据完整性保护

12.网络安全漏洞防护技术

- 重大安全事件统计
 - Internet蠕虫: Sendmail 及 finger 漏洞
 - 分布式拒绝服务攻击: TCP/IP 协议漏洞
 - 。 "红色代码"蠕虫: 微软 Web 服务器 IIS 4.0或5.0中 index 服务的安全漏洞
 - Slammer蠕虫: 微软MS SQL 数据库系统漏洞
 - 冲击波蠕虫: 微软操作系统 DCOM RPC 缓冲区溢出漏洞
 - 震网病毒: Windows 操作系统、WinCC 系统漏洞

- Wannacry勒索病毒: Windows 系统的 SMB 漏洞
- 网络安全漏洞来源
 - 。 非技术性安全漏洞
 - 网络安全责任主体不明确
 - 网络安全策略不完备
 - 网络安全操作技能不足
 - 网络安全监督缺失
 - 网络安全特权控制不完备
 - 。 技术性安全漏洞
 - 设计错误 (Design Error)
 - 输入验证错误(Input Validation Error)
 - 缓冲区溢出 (Buffer Overflow)
 - 意外情况处置错误(Exceptional Condition Handling Error)
 - 访问验证错误(Access Validation Error)
 - 配置错误 (Configuration Error)
 - 竞争条件(Race Condition)
 - 环境错误 (Condition Error)

13.恶意代码防范技术

- 恶意代码分类
 - 主动传播 (具有自我复制和传播能力、可独立自动运行)
 - 网络蠕虫
 - 。 被动传播
 - 计算机病毒
 - 特洛伊木马
 - 间谍软件
 - 逻辑炸弹
- 计算机病毒特性
 - 隐蔽性: 计算机病毒附加在正常软件或文档中,例如可执行程序、电子邮件、Word 文档等,一旦用户未察觉,病毒就触发执行,潜入到受害用户的计算机中。
 - 。 *传染性*: 计算机病毒可以进行自我复制,并把复制的病毒附加到无病毒的程序中,或者去*替换磁盘引导区的记录*,使得附加了病毒的程序或者磁盘变成了新的病毒源,又能进行病毒复制,重复原先的传染过程。
 - *潜伏性*: 计算机病毒感染正常的计算机之后,一般不会立即发作,而是等到触发条件 满足时,才执行病毒的恶意功能,从而产生破坏作用。
 - 。 破坏性: 计算机病毒对系统的危害性程度,取决于病毒设计者的设计意图。
- 网络蠕虫扫描技术

- 。 *随机扫描*: 网络蠕虫会对整个 IP 地址空间随机抽取的一个地址进行扫描,这样网络蠕虫感染下一个目标具有非确定性 -- **Slammer**、**Lion Worm**
- 。 *顺序扫描*: 网络蠕虫根据感染主机的地址信息,按照本地优先原则,选择它所在网络内的IP地址进行传播 -- **Blaster** (也支持随机扫描)
- 。 *选择性扫描*: 网络蠕虫在事先获知一定信息的条件下,有选择地搜索下一个感染日标 主机 -- **CodeRed**、震荡波(也支持随机扫描)

• 僵尸网络

○ 指攻击者利用入侵手段将*僵尸程序*(bot or zombie)植入目标计算机上,进而操纵受害机执行恶意活动的网络。

14.网络安全主动防御技术

- 蜜罐主机技术
 - 空系统标准机器,上面运行着真实完整的操作系统及应用程序。在空系统中可以找到 真实系统中存在的各种漏洞,与真实系统没有实质区别。
 - 。 *镜像系统* 安装的操作系统、应用软件以及具体的配置与真实的服务器基本一致。
 - 。 *虚拟系统* 一台真实的物理机上运行一些仿真软件,通过仿真软件对 计算机硬件进行模拟,使得在仿真平台上可以运行多个不同的操作系统,这样一台真实的机器就变成了 多台主机(称为虚拟机)。 -- *Honeyd:专用的虚拟蜜罐系统构建软件*

• 隐私保护技术

- 抑制 将数据置空的方式限制数据发布。
- 。 *泛化* 降低数据精度来提供匿名。
- 。 置换 改变数据的属主。
- 扰动 在数据发布时添加一定的噪声,包括数据增删、变换等,使攻击者无法区分真实数据和噪声数据,从而对攻击者造成干扰。
- 。 裁剪 将敏感数据分开发布。

15.网络安全风险评估技术

- 网络安全风险评估过程
 - 。评估准备
 - 确定评估对象和范围 → 生成评估文档
 - 。 资产识别
 - 网络资产鉴定: 网络设备、主机、服务器、应用、数据和文档资产
 - 网络资产价值估算
 - 。 以资产的三个基本安全属性为基础衡量:保密性、完整性和可用性,是*相对* 价值;
 - ■家信息风险评估标准将资产价值分为五级。
 - 。 威胁识别
 - 脆弱性识别

- 。 已有安全措施确认
- 。 风险分析
- 。 风险处理与管理

16.网络安全测评技术

- 网络安全测评分类 -- 基于实施方式
 - 。 *安全功能检测* 对信息系统的安全功能实现状况进行评估,检查安全功能是否满足目标 和设计要求
 - 。安全管理检测
 - 。 代码安全审查
 - 。安全渗透
 - 。 信息系统攻击测试
- 网络安全渗透测试流程 -- 五个阶段
 - 。 *受理*:用户确认渗透性目标
 - 。 *准备*:签订授权书及撰写测试方案
 - 。 *实施*:确认渗透时间,执行渗透方案;
 - 。 *综合评估*: 汇总分析渗透数据,验证安全威胁场景及安全影响;
 - 。 *结题*:撰写渗透分析报告及安全改进建议。

17.操作系统安全保护

- Windows 审计日志:记录系统运行情况,目录 system32\config
 - 。 系统日志 -- SysEvent.evt
 - 应用程序日志 -- AppEvent.evt
 - 。 安全日志(只允许系统管理员访问) -- SecEvent.evt
- Windows 系统安全增强技术 如何配置安全策略?
 - 。 密码复杂度要求
 - 。 账户锁定阈值
 - 。 账户锁定时间
 - 。 账户锁定记数器

有关系统的安全设置规则,在 Windows 系统中需要配置的安全策略主要有账户策略、审计策略、远程访问、文件共享等。

18.数据库系统安全

- Oracle 数据库账户密码安全隐患
 - 。 *Oracle 内部密码,储存在stXXX.cmd文件中*,其中 XXX是 Oracle 系统 ID 和SID, 默 认是"ORCL"。这个密码用于数据库启动进程,提供完全访问数据库资源。这个文件在 Windows NT 中需要设置权限。

- 。 *Oracle 监听进程密码,保存在文件 "listener.ora" 中*,保存着所有的 Oracle 执行密码,用于启动和停止Oracle 的监听进程。这就需要设置一个健壮的密码来代替默认的,并且必须对访问设置权限。入侵者可以通过这个弱点进行 DoS 攻击。
- Oracle 的"orapw"文件权限控制, Oracle 内部密码和账号密码允许 SYSDBA 角色保存在"orapw"文本文件中,该文件的访问权限应该被限制。即使加密,也能被入侵者暴力破解。

19.网络设备安全

- 交换机分类
 - 。 第一代交换机 -- 集线器 -- OSI物理层
 - 对接收到的信号进行再生整形放大,延长网络通信线路的传播距离,同时,把网络中的节点汇聚到集线器的一个中心节点上。集线器会把收到的报文向所有端口转发。
 - 。 第二代交换机 -- 以太网交换机 -- OSI数据链路层
 - 识别数据中的 MAC 地址信息,并根据 MAC地址选择转发端口。
 - 。 第三代交换机 -- 三层交换机 -- OSI网络层
 - 针对 ARP/DHCP 等广播报文对终端和交换机的影响,*通过虚拟网络(VLAN)技术来抑制广播风暴*,将不同用户划分为不同的VLAN,VLAN之间的数据包转发通过交换机内置的硬件路由查找功能完成。
 - 。 第四代交换机 -- 三层交换机 -- OSI网络层
 - 新增防火墙、负载均衡、IPS等功能,通常由多核CPU实现。
 - 。 第五代交换机 -- 三层交换机 -- OSI网络层
 - 通常支持软件定义网络(SDN),具有强大的QoS能力。
- 网络设备安全机制 访问控制方法
 - CON端口访问 指定 X.Y.X.1 可以访问路由器
 - access-list 1 permit X.Y.X.1
 - access-class 1 in
 - VTY 访问控制 指定IP X.Y.Z.12/X.Y.Z.5 可以访问路由器
 - access-list 10 permit X.Y.Z.12
 - access-list 10 permit X.Y.Z.5
 - access-list 10 deny any
 - line vty 0 4
 - access-class 10 in
 - 。 HTTP 访问控制 限制指定IP 地址可以访问网络设备
 - access-list 20 permit X.Y.Z.15
 - access-list 20 deny any
 - ip http access-class 20
 - 。 SNMP 访问控制

- SNMIP访问认证
 - 。 设置只读 SNMP访问模式的社区字符串
 - snmp-server community UnGuessableStringReadOnly RO
 - 。 设置读/写 SNMP 访问模式的社区字符串
 - snmp-server community UnGuessableStringWriteable RW
- 限制 SNMP访问的IP地址
 - 只有有X.Y.2.8和X.Y.2.7的IP 地址对路由器进行 SNMP只读访问
 - access-1ist 6 permit X.Y.Z.8
 - access-1ist 6 permit X.Y.Z.7
 - access-1ist 6 deny any
 - snmp-server comnunit UnGuessableStringReadOnly RO 6
- 关闭SNIP访问
 - no snmp-server community UnGuessablestringReadonly RO
- 。 设置管理专网
 - 建立专用的网络管理设备,增强远程访问的安全性
 - 指定管理机器的IP才可以访问网络设备
 - 将管理主机和路由器之间的全部通信进行加密,使用 SSH 替换 Telnet。
 - 在路由器设置包过滤规则,只允许管理主机远程访问路由器。
- 。 特权分级
 - 交换机、路由器提供权限分级机制,每种权限级别对应不同的操作能力。
- 网络设备常见漏洞
 - 。 拒绝服务漏洞
 - 跨站伪造请求 CSRF (Cross-Site Request Forgery)
 - 。 格式化字符串漏洞
 - SS (Cross—Site Scripting 代码执行 (Code Execution)
 - CVE-2000-0945 信息显示思科 Catalyst 3500 XL 交换机的 Web 配置接口允许 远程攻击者不需要认证就执行任意命令。
 - 溢出 (Overflow)
 - 该类漏洞利用后可以导致拒绝服务、特权或安全旁路。
 - CVE-2006-4650漏洞信息显示,Cisco IOS 12.0、12.1、12.2处理GRE IP 不当,存在整数溢出,攻击者可以注入 构造特包到路由队列,从而引发路由 ACL被旁路。
 - 内存破坏 (Memory Comuption)
 - 会对路由器形成拒绝服务攻击。
 - CVE-2010-0576 漏洞信息显示, Cisco IOS 12.4 对 MPLS包处理不当, 导致攻击者远程构造恶意包干扰思科相关的网络设备的运行, 形成拒绝服务。

20.网络安全需求分析

- 网络安全等级保护体系 -- 五个保护等级 (《信息安全技术网络安全等级保护测评要求》规定)
 - 。 1 用户自主保护级
 - 2 系统保护审计级 -- 政务网站原则上不低于二级, 2年测评一次
 - 。 3 安全标记保护级 -- 每年测评
 - 。 4 结构化保护级
 - 。 5 访问验证保护级

21.云计算安全

- 云计算技术新增安全需求
 - 。 多租户安全隔离
 - 。 虚拟资源安全
 - 。 云服务安全合规
 - 。 数据可信托管
 - 。 安全运维
 - 。 连续性保障
 - 。 隐私保护

综合分析题

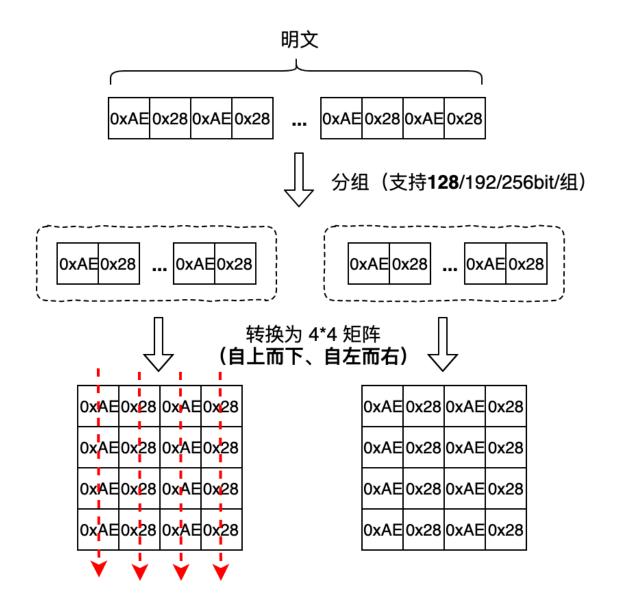
一、加密算法

DES

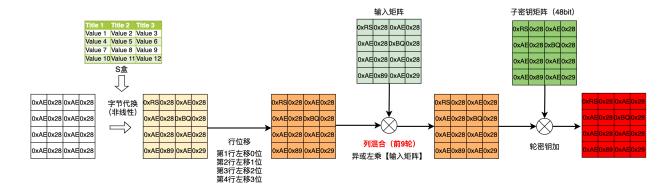
AES

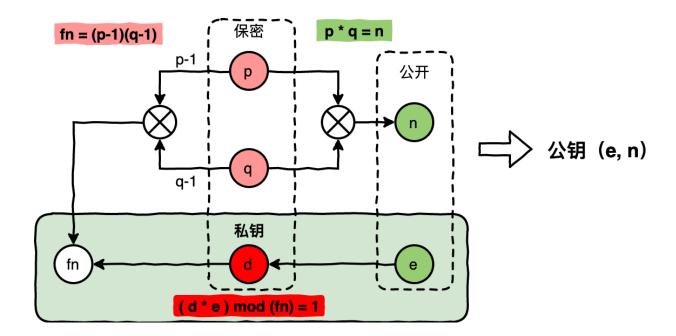
分为两个阶段:初始变换和循环运算。

1. 初始变换



2. 循环运算





二、Wireshark

- 如何通过数据包判断扫描源主机地址?
 - 通过端口判断:不同的请求,扫描源主机端口随机变化,而目的端口则是常见的 80/443/22 等。
- 如何设置过滤条件?
 - o ip.src eq 192.168.0.1 or/and ip.dst eq 192.168.0.2
 - o ip.addr eq 192.168.0.3
 - tcp.port eq 80 / tcp.port == 80
 - o tcp.srcport eq 80 / tcp.dstport eq 80
 - frame.length > 100
- 扫描类型?
 - 。 完全扫描类型
- 判断开放了哪些端口?
 - 查看扫描的源主机与目的主机哪个端口建立了完整连接。如果没有回复(说明被丢弃) 或者回复RST(关闭异常连接),说明端口未开放。
- TCP/IP基础: RST/ACK的标志字段为?
 - 。 TCP头标志位顺序: [URG][ACK][PSH][RST][SYN][FIN]
- iptables 如何阻止 wireshark 对目的主机扫描
 - o iptables -A INPUT -p tcp -s 192.168.x.y -j DROP

三、计算机基础 - SSH

- SSH 服务默认工作端口?
 - o 22
- 网络设备之间的远程运维可以釆用两种安全通信方式?
 - SSH
 - VPN
- SSH 服务日志的位置?
 - /var/log/auth
- Linux 系统默认不支持证书方式登录,要实现免密等了功能,需要修改哪个配置文件?
 - /etclssh/sshd_config
- 完成 SSH 配置修改后,如何重启 SSH 服务?
 - systemctl restart ssh
- 配置完成后,如何清除历史操作记录?
 - rm ~/.bash_history

四、计算机基础 - UNIX/Linux 访问控制

• 一般通过文件*访问控制列表 ACL* 来实现系统资源的控制,也就是常说的通过"9bit"位来实现。



- 文件类型
 - 。 b -- 块设备,存储数据的接口设备,例如硬盘
 - 。 c -- 字符串口设备, 例如键盘、鼠标等
 - 。 I -- 链接文件,相当于windows的快捷方式
 - 创建软链: In -s(指源文件source为绝对路径) source target
 - 列出 /home 下的所有软链: find /home -xtype I
 - 删除失效链接: find /home -xtype I -delete
 - 。 s -- 套接字文件, 用于进程间通信
 - 。 d -- 目录
 - 。 -- 普通文件
- 9bit ACL

- 。 前 3 bit -- 用户权限
- ∘ 中 3 bit -- 用户组权限
- 。 后 3 bit -- 其他用户权限
- 修改权限
 - chmod [{ugoa}{+-=}{rwx}] file
 - u -- 文件拥有者
 - g -- 文件所属组
 - o -- 其他人
 - a -- 所有人
 - o chmod [777] file

五、Android 系统安全

- Android 系统结构以及对应的安全措施?
 - 。 应用程序层
 - 权限声明机制 (配置文件位置: AndroidManifest.xml)
 - 。 应用框架层
 - 应用程序签名机制: Android 将应用程序打包成 .*APK文件*,应用程序签名机制规 定对 APK 文件进行*数字签名*, 用来标识应用程序的*开发者*和*应用程序*之间存在 信任关系。
 - 。 系统运行程序层
 - *安全沙箱*: **应用程序**和其相应运行的**Dalvik虚拟机**都运行在独立的Linux进程空间,不与其他应用程序交叉,实现**完全隔离**。每个App和系统进程都被分配唯一固定的**UID**,与内核层进程的UID对应。每个App在各自独立的Dalvik虚拟机中运行,拥有独立的地址空间和资源。
 - SSL
 - 。内核层
 - 分区 -- system.img只读,不允许用户写入;data.img可读写,存放用户数据
 - 地址空间布局随机化 -- 防止内核攻击
 - 文件系统安全 -- Linux ACL权限控制机制
 - SELinux -- 防止内核级提权攻击
- Android 系统权限组?
 - CALENDAR
 - CAMERA
 - CONTACTS
 - LOCATION
 - MICROPHONE
 - PHONE
 - SENSORS

- SMS
- STORAGE

导航类软件应该具备的最小权限: LOCATION、PHONE

- 打包后的 APK 文件内容?
 - 静态资源文件(assets)
 - 。 库文件 (lib)
 - 签名文件(META-INF)
 - 。 编译资源文件 (res)
 - 配置清单文件 (AndroidManifest.xml)
 - ∘ 核心代码文件 (classes.dex)
 - 。 资源映射文件 (resources.arsc)
- APP应用层序框架层四大组件面临的威胁?
 - Activities -- 界面劫持攻击
 - ∘ Broadcast Receiver -- 短信拦截攻击
 - Services
 - Content Providers -- 目录遍历攻击
- Android 系统支持的数据存储方式?
 - SharedPreferences
 - 。 文件存储
 - SQLite 数据库
 - ContentProvider
 - 。 网络存储
- 语法基础

```
// 其他应用要访问 com.demo.AService 服务,如何声明?
<user-permission android:name = 'com.demo.AService'>

// 指定权限等级
<permission android:protectionLevel=["normal" | "dangerous" |
"signature" | "knownSigner" | "signatureOrSystem"]/>

// Wear 在其位于另一进程内的上下文流中显示 activity
<activity android:allowEmbedded='true'/>

// activity 可由其他组件的组件启动
<activity android:exported='true'/>

// 系统是否可实例化 activity
<activity android:enabled='true'/>
```