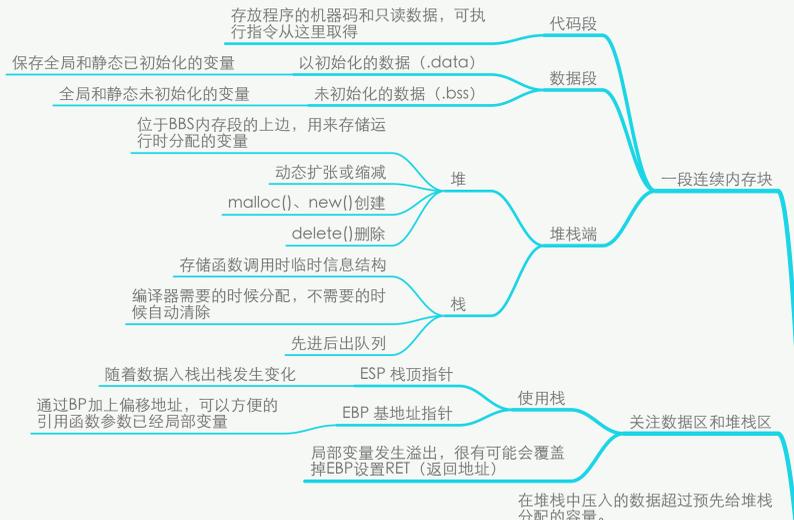
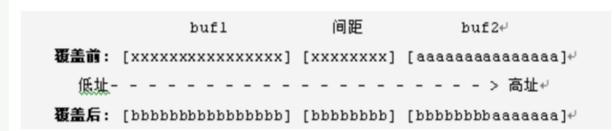


缓冲区溢出攻击及防御技术

缓冲区溢出原理



思维导图



栈溢出

首先把指令寄存器 (CPU要执行的下一条指令地址) 压入栈, 作为程序的返回地址 (RET), 之后作为栈的基址寄存器 (EBP) 它指向当前函数栈针的地步, 而后把当前的栈顶指针, ESP拷贝到EBP基址寄存器, 作为新的基址。

堆溢出

不如栈溢出流行

- 比栈溢出难度更大
- 需要结合其他技术
- 对于内存中变量的组织方式有一定的要求

BBS溢出

格式化串溢出

攻击三部曲

- 构造需要运行的shellcode, 并将其放到目标系统的内存
- 获得缓存区的大小和定位溢出点RET的位置
- 控制程序跳转, 改变程序流程

缓冲区溢出攻击

- 特点: 杀伤力很强, 技术性强
- 破坏性: 极其容易使服务停止运行
- 隐蔽性: 漏洞发现者并非编写者, 攻击代码很短
- 不需要太多的先决条件

防御

- 能被攻击原因: C语言对数据和指针不自动进行边界检测, 一些字符串处理函数strcpy、sprintf等存在严重的安全问题; 程序员代码写的不严谨; 返回地址放在堆栈的底部, 可以通过溢出覆盖放回地址; 堆栈的属性一般是可执行的, 是的而已代码得意执行
- 提取用于攻击的shellcode的普遍特征作为攻击特征, 过滤掉这样的数据包, 或者触发报警
- 对特定的服务限定请求数据的值和范围, 比如, 某一服务器要求请求数据为可打印字符串, 如果发现这一服务的请求存在不可打印字符串则认为发生攻击
- 源码BUG查找, 使用安全的函数
- 数据边界检查
- 保证放回指针的完整性
- 运行期保护
- 加强系统保护: 保护系统信息, 关闭不需要的服务, 最小权限原则, 使用系统的堆栈补丁, 检查系统漏洞, 及时打上补丁
- 使用类型安全的语言开发

方法

- 在程序的地址空间安排适当代码
- 函数指针
- 使控制流跳转到攻击代码
- 激活记录: 当函数调用时, 堆栈中会留驻一个Activation Record 包含函数返回的地址。溢出修改这一记录。
- 长跳转缓存区: C语言的 setjmp 与 longjmp

缓冲区

相同数据类型实例的一个连续的计算机内存块, 用于保存数据。

溢出

所填充的数据超出了原有的边界

代码植入技术

- shellcode: 核心部分, 能完成特殊任务的二进制代码
- 返回地址: shellcode的入口地址; 设法用shellcode的入口地址覆盖某个跳转指令
- 填充数据: 提高shellcode命中率, 在前面安排一定的填充数据
- 模式: 参数: S代表Shellcode, R代表返回地址, N代表填充数据, A代表环境变量; NSR, RNS, AR