网络安全 - 访问控制技术 (授权与认证)

曹越

国家网络安全学院

武汉大学

yue.cao@whu.edu.cn

基本概念

自主访问控制方法

- 自主访问控制的类型
- 自主访问控制的优劣

基本概念

自主访问控制方法

自主访问控制的类型

自主访问控制的优劣

什么是"访问"

常规领域

> Visit

安全领域

Access

美国国防部

...要讨论安全, ...陈述安全。

…安全的系统会利用一些…安全特性来<mark>控制对信息的访问</mark>,…被授权的人…可以<u>读、写、创建和删除</u> 这些信息。

访问控制技术

要保证计算机系统实体的安全,必须对计算机系统的访问进行控制

访问控制的基本任务

- > 防止非法用户即未授权用户进入系统
- ▶ 合法用户即授权用户对系统资源的非法使用

谁是"被授权的人"?





授权予谁

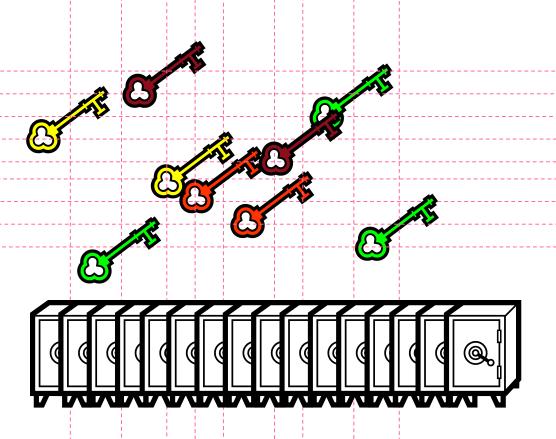


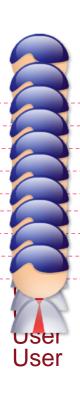






授权予谁





基本概念

主体:信息系统中用户或进程,系统所有的用户与进程 形成主体集合

客体:系统中被处理、被控制或被访问的对象(如文件、 程序、存储器等)

访问控制关系:根据制定的系统安全策略,形成了主体与客体、主体与主体、客体与客体相互间的关系。

基本概念

自主访问控制方法

自主访问控制的类型

自主访问控制的优劣

访问控制矩阵

	内容 1	内容 2	• • •	•••	•••	•••
被授权者 1	ANB	A)B)C				
被授权者 2		ALBAC		_		
•••						
•••		•••				
•••					•••	
•••		•••				

自主访问控制方法 - 1

基于访问者 (行)

- ▶ 权力表 (Capabilities List)
- ➤ 前缀表 (Profiles)
- ▶ □令 (Password)

基于访问对象 (列)

- ➤ 保护位 (Protection Bits)
- ➢ 访问控制表 (Access Control List, ACL)

自主访问控制方法 - 2

基于访问者(行)

- ▶ 权力表 (Capabilities List)
- ▶ 前缀表 (Profiles)
- ▶ □令 (Password)

基于访问对象 (列)

- ➤ 保护位 (Protection Bits)
- ▶ 访问控制表 (Access Control List, ACL)

基于行 – 权利表

权利表决定用户是否可以对客体进行访问,以及以何种模式的访问(如读,写,执行)。

可以动态的发放和回收、删除或增加权利。

由于不能确定有权访问客体的所有主体,所以利用权利 表不能实现完整的自主访问控制。

访问控制矩阵 - 权利表

	内容 1	内容 2	•••	•••	•••	•••
被授权者 1	A B	A)B)C				
被授权者 2		A)B(C				
•••						
•••		•••				
•••					•••	
•••		•••				

基于行 – 前缀表

前缀表中存放着主体可访问的每个客体的名字和访问权。

当主体要访问某个客体时,系统将检查该主体的前缀中是否具有它所请求的访问权。

基于行 – 前缀表存在的问题

主体的前缀表可能很大,增加了系统管理的困难。

只能由系统管理员进行修改。这种管理方法有些超出了DAC原则。

消与删除困难。

要系统回答"谁对某一客体具有访问权"这样的问题比较困难。 但这个问题在安全系统中却是很重要的。

基于行 – 口令

每个客体相应地有一个口令,当主体请求访问一个客体时,必 须向系统提供该客体的口令。

请注意,这里讲的口令与用户登录进入系统时回答的口令不是 一回事。

为了安全性起见,一个客体至少要有两个口令,一个用于控制 读,一个用于控制写。

利用口令机制对客体实施的访问控制是比较麻烦的和脆弱的

基于行 – 口令机制的缺陷

系统不知谁访问了客体:对客体访问的口令是手工分发的,不需要系统参与

安全性脆弱: 需要把该客体的口令写在程序中,这样很容易造成口令的泄露。

使用不方便:每个用户需要记忆许多需要访问的客体的口令,很不友好。

管理麻烦: 撤消某用户对某客体的访问权, 只能改变该客体的口令, 必须通知新口令给其他用户。

自主访问控制方法 - 3

基于访问者 (行)

- ▶ 权力表 (Capabilities List)
- ➤ 前缀表 (Profiles)
- ▶ □令 (Password)

基于访问对象 (列)

- ➤ 保护位 (Protection Bits)
- ➢ 访问控制表 (Access Control List, ACL)

基于列 – 保护位

保护位对所有主体、主体组以及该客体的拥有者指定了一个访问权限的集合,UNIX中利用了这种机制。

在保护位中包含了主体组的名字和拥有者的名字。保护位机制中不包含可访问该客体的各个主体的名字。

由于保护位的长度有限,用这种机制完全表示访问矩阵实际上是不可能的。

基于列 - 访问控制表

在这种机制中,每个客体附带了访问矩阵中可访问它自己的所有主体的访问权限信息表(即ACL表)。

该表中的每一项包括主体的身份和对该客体的访问权。

如果利用组或通配符的概念,可以使ACL表缩短。

ACL方式是实现DAC策略的最好方法。

客体i	id ₁ . RW	id ₂ . RE	id ₃ . R	id _n . E	

基本概念

自主访问控制方法

自主访问控制的类型

自主访问控制的优劣

层次型

层次型的 (hierarchical) 文件的控制关系一般都呈树型的层次结构,系统管理员可修改所有文件的ACL表,文件主可以修改自己文件的ACL表。

层次型的优点是可以<u>通过选择可信的人</u>担任各级权限管理员,

缺点是<u>一个客体可能会有多个主体对它具有控制权</u>,发生问题后存在一个责任问题。

属主型

该类型的访问权控制方式是为每一个客体设置拥有者,一般情况下客体的创建者就是该客体的拥有者。

拥有者拥有对自己客体的全部控制权,但无权将该控制 权转授给其他主体。

拥有者是唯一可以修改自己客体的ACL表的主体,也可以对其他主体授予或撤消对自己客体的访问操作权。

如果主体 (用户) 被调离他处或 死亡, 系统需要利用某种特权机 制来删除该主体拥有的客体。

自由型的

客体的拥有者(创建者)可以把对自己客体的许可权转 授给其他主体,并且也可以使其他主体拥有这种转授权, 而且这种转授能力不受创建者自己的控制。

但由于这种许可权(修改权)可能会被转授给不可信的 主体,因此这种对访问权修改的控制方式是很不安全的。

授权于谁

访问控制表

- > 基于访问者
- > 基于访问对象

基于角色的访问控制技术

RBAC (Role-Based Access Control)

基于任务的访问控制技术

> TBAC (Task-Based Access Control)

基于组机制的访问控制技术 (基于偏序关系)

•••

基本概念

自主访问控制方法

自主访问控制的类型

自主访问控制的优劣

自主访问控制优缺点

优点

- > 方便、实用
- **> 可由用户自由定制**
- > 可扩展性强

缺点

- > 允许用户自主地转授访问权,这是系统不安全的隐患。
- 系统无法区分是用户合法的修改还是木马程序的非法修改;
- 无法解决因用户无意(如程序错误、某些误操作等)或不负责任的操作而造成的敏感信息的泄漏问题。



身份认证



思考题

1. 如何确保身份认证数据的真实性?

2. 什么是自主访问控制?方法有哪些?

3. 为什么自主访问控制无法抵御特洛伊木马攻击?

谢谢!