



计算机科学与技术学院

数据库原理

王兴梅

计算机科学与技术学院

Email: wangxingmei@hrbeu.edu.cn





第四章 数据库安全性

■ 问题的提出

- 数据库的一大特点是数据可以共享
- 但数据共享必然带来数据库的安全性问题
- 数据库系统中的数据共享不能是无条件的共享

例：军事秘密、国家机密、新产品实验数据、市场需求分析、市场营销策略、销售计划、客户档案、医疗档案、银行储蓄数据



数据库安全性（续）

- 什么是数据库的安全性
 - 数据库的安全性是指保护数据库，防止因用户非法使用数据库造成数据泄露、更改或破坏。
- 什么是数据的保密
 - 数据保密是指用户合法地访问到机密数据后能否对这些数据保密。
 - 通过制订法律道德准则和政策法规来保证。



第四章 数据库安全性

4.1 计算机安全性概论

4.2 数据库安全性控制

4.3 统计数据库安全性

4.4 小结



4.1 计算机安全性概论

4.1.1 计算机系统的三类安全性问题

4.1.2 可信计算机系统评测标准



4.1.1 计算机系统的三类安全性问题

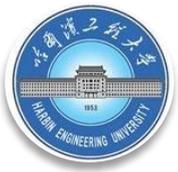
■ 什么是计算机系统安全性

- 为计算机系统建立和采取的各种安全保护措施，以保护计算机系统中的**硬件**、**软件**及**数据**，防止其因偶然或恶意的原因使系统遭到破坏，数据遭到更改或泄露等。



计算机系统的三类安全性问题（续）

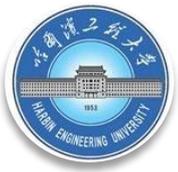
- 计算机安全涉及问题
 - 计算机系统本身的技术问题
 - 计算机安全理论与策略
 - 计算机安全技术
 - 管理问题
 - 安全管理
 - 安全评价
 - 安全产品
 - 政策法规



4.1 计算机安全性概论

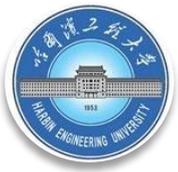
4.1.1 计算机系统的三类安全性问题

4.1.2 可信计算机系统评测标准



4.1.2 可信计算机系统评测标准

- 为降低进而消除对系统的安全攻击，各国引用或制定了一系列安全标准
 - TCSEC (桔皮书)
 - TDI (紫皮书)



可信计算机系统评测标准（续）

■ TCSEC/TDI安全级别划分

| 安全级别 | 定义 |
|-----------|--|
| A1 | 验证设计（ Verified Design ） |
| B3 | 安全域（ Security Domains ） |
| B2 | 结构化保护（ Structural Protection ） |
| B1 | 标记安全保护（ Labeled Security Protection ） |
| C2 | 受控的存取保护（ Controlled Access Protection ） |
| C1 | 自主安全保护（ Discretionary Security Protection ） |
| D | 最小保护（ Minimal Protection ） |



可信计算机系统评测标准（续）

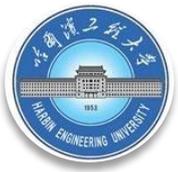
- 四组(division)七个等级
 - D
 - C (C1, C2)
 - B (B1, B2, B3)
 - A (A1)
- 按系统可靠或可信程度逐渐增高
- 各安全级别之间具有一种偏序向下兼容的关系，即较高安全性级别提供的安全保护要包含较低级别的所有保护要求，同时提供更多或更完善的保护能力。



可信计算机系统评测标准（续）

不同安全级别对安全指标的支持情况

| | 自主存取控制 | 客体重用 | 标记完整性 | 标记信息的扩散 | 主体敏感度标记 | 设备标记 | 强制存取控制 | 标识与鉴别 | 可信路径 | 审计 | 系统体系结构 | 系统完整性 | 屏蔽信道分析 | 可信设施管理 | 可信恢复 | 安全测试 | 设计规范 and 验证 | 配置管理 | 可信分配 | 安全特性用户指南 | 可信设施手册 | 测试文档 | 设计文档 |
|----|--------|------|-------|---------|---------|------|--------|-------|------|----|--------|-------|--------|--------|------|------|-------------|------|------|----------|--------|------|------|
| C1 | ■ | | | | | | | ■ | | | ■ | ■ | | | | ■ | | | | ■ | | ■ | ■ |
| C2 | ▨ | ■ | | | | | | ▨ | | ■ | ■ | ■ | | | | ▨ | | | | ■ | ▨ | ■ | ■ |
| B1 | ■ | ■ | ■ | ■ | | | ■ | ▨ | | ▨ | ▨ | ■ | | | | ▨ | ■ | | | ■ | ▨ | ■ | ▨ |
| B2 | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | | ▨ | ■ | ■ | ▨ | ▨ | ■ | ■ | ■ | | ▨ | ▨ | ■ | | ■ | ▨ | ▨ | ▨ |
| B3 | ▨ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ▨ | ▨ | ▨ | ▨ | ■ | ▨ | ▨ | ■ | ▨ | ▨ | ■ | | ■ | ▨ | ▨ | ▨ |
| A1 | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ■ | ▨ | ■ | ■ | ▨ | ▨ | ▨ | ■ | ■ | ▨ | ▨ | ▨ |



可信计算机系统评测标准（续）

- 表示该级不提供对该指标的支持；
- 表示该级新增的对该指标的支持；
- 表示该级对该指标的支持与相邻低一级的等级一样；
- 表示该级对该指标的支持较下一级有所增加或改动。



第四章 数据库安全性

4.1 计算机安全性概论

4.2 数据库安全性控制

4.3 统计数据库安全性

4.4 小结



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.1 数据库安全性控制概述

- 非法使用数据库的情况
 - 用户编写一段合法的程序绕过**DBMS**及其授权机制，通过操作系统直接存取、修改或备份数据库中的数据；
 - 直接或编写应用程序执行非授权操作；

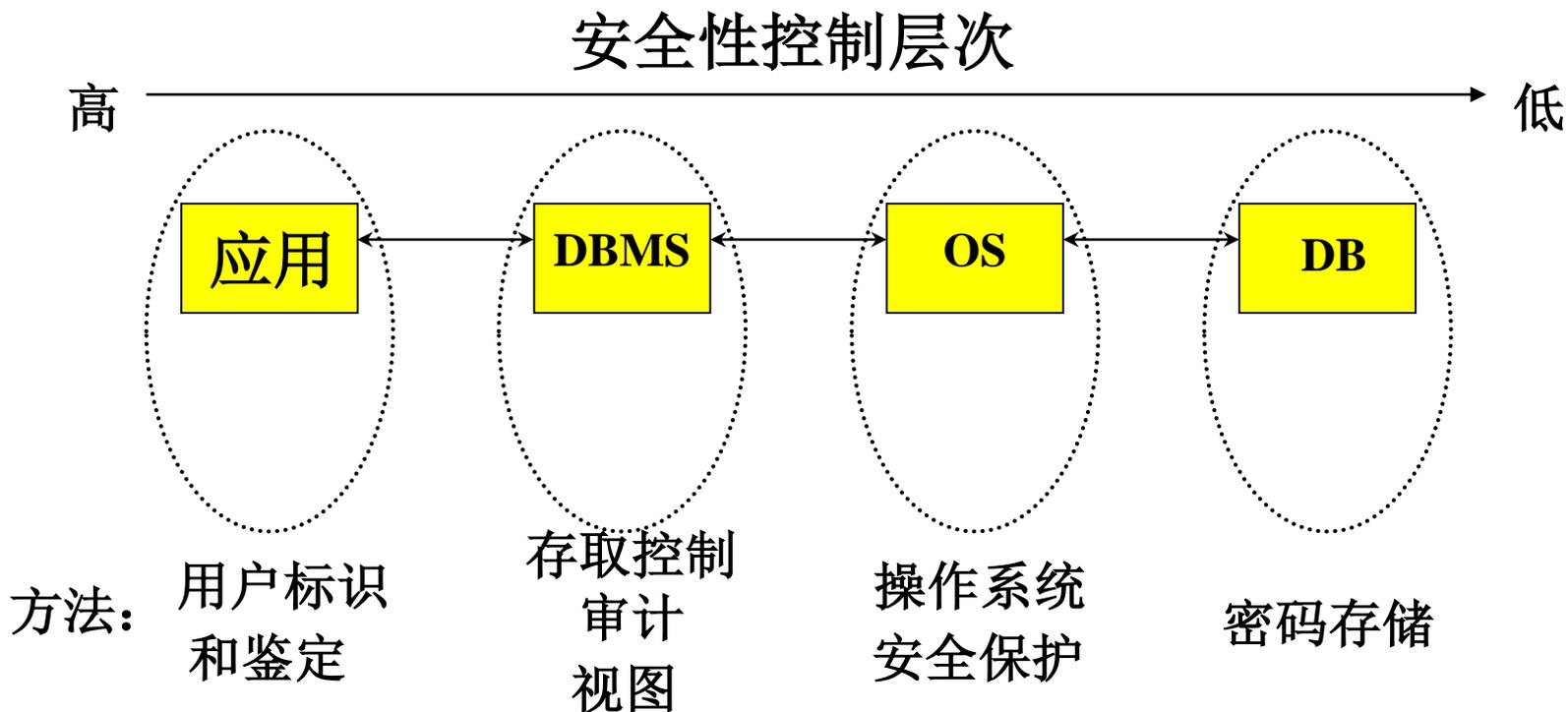


数据库安全性控制概述（续）

- ▶ 通过多次合法查询数据库从中推导出一些保密数据
例：某数据库应用系统禁止查询单个人的工资，但允许查任意一组人的平均工资。用户甲想了解张三的工资，于是他：
 首先查询包括张三在内的一组人的平均工资
 然后查用自己替换张三后这组人的平均工资
 从而推导出张三的工资
- ▶ 破坏安全性的行为可能是无意的，故意的，恶意的。



计算机系统安全模型





数据库安全性控制概述（续）

- 数据库安全性控制的常用方法
 - 用户标识和鉴定
 - 存取控制
 - 视图
 - 审计
 - 密码存储



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.2 用户标识与鉴别

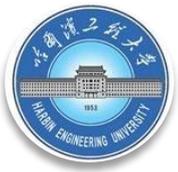
- 用户标识与鉴别（Identification & Authentication）
 - 系统提供的最外层安全保护措施



4.2.2 用户标识与鉴别

基本方法

- 系统提供一定的方式让用户标识自己的名字或身份；
- 系统内部记录着所有合法用户的标识；
- 每次用户要求进入系统时，由系统核对用户提供的身份标识；
- 通过鉴定后才提供机器使用权。
- 用户标识和鉴定可以重复多次



用户标识自己的名字或身份

- 用户名/口令
 - 简单易行，容易被人窃取
- 每个用户预先约定好一个计算过程或者函数
 - 系统提供一个随机数
 - 用户根据自己预先约定的计算过程或者函数进行计算
 - 系统根据用户计算结果是否正确鉴定用户身份



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.3 存取控制

■ 存取控制机制的功能

➤ 存取控制机制的组成

- 定义存取权限

- 检查存取权限

用户权限定义和合法权检查机制一起组成了
DBMS的安全子系统



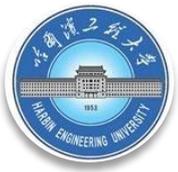
存取控制（续）

➤ 定义存取权限

- 在数据库系统中，为了保证用户只能访问他有权存取的数据，必须预先对每个用户定义存取权限。

➤ 检查存取权限

- 对于通过鉴定获得上机权的用户（即合法用户），系统根据他的存取权限定义对他的各种操作请求进行控制，确保他只执行合法操作。



存取控制（续）

■ 常用存取控制方法

- 自主存取控制（Discretionary Access Control，简称DAC）
 - C2级——灵活
- 强制存取控制（Mandatory Access Control，简称MAC）
 - B1级——严格



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.4 自主存取控制方法

- 定义存取权限
 - 存取权限
 - 存取权限由两个要素组成
 - 数据对象
 - 操作类型



自主存取控制方法（续）

▶ 关系系统中的存取权限

○ 类型

| | 数据对象 | 操作类型 |
|-----|------|-------------|
| 模 式 | 模 式 | 建立、修改、删除、检索 |
| | 外模式 | 建立、修改、删除、检索 |
| | 内模式 | 建立、删除、检索 |
| 数 据 | 表 | 查找、插入、修改、删除 |
| | 属性列 | 查找、插入、修改、删除 |



自主存取控制——授权与回收

- 概述
- 授权
- 收回权限
- 小结



安全性(续)

- 谁定义?
DBA和表的建立者（即表的属主）
- 如何定义?
SQL语句:
GRANT
REVOKE



授权

- GRANT语句的一般格式:

GRANT <权限>[, <权限>]...

[ON <对象类型> <对象名>]

TO <用户>[, <用户>]...

[WITH GRANT OPTION];

- 谁定义? DBA和表的建立者 (即表的属主)
- **GRANT**语义功能: 将对指定操作对象的指定操作权限授予指定的用户。



(1) 操作权限

| 对象 | 对象类型 | 操作权限 |
|-----|----------|--|
| 属性列 | TABLE | SELECT, INSERT, UPDATE DELETE, ALL PRIVILEGES |
| 视图 | TABLE | SELECT, INSERT, UPDATE DELETE, ALL PRIVILEGES |
| 基本表 | TABLE | SELECT, INSERT, UPDATE DELETE ALTER, INDEX, ALL PRIVILEGES |
| 数据库 | DATABASE | CREATE TABLE |



(2) 用户的权限

- 建表（CREATETAB）的权限：属于DBA
- DBA授予-->普通用户
- 基本表或视图的属主拥有对该表或视图的一切操作权限
- 接受权限的用户：
 - 一个或多个具体用户
 - PUBLIC（全体用户）



(3) WITH GRANT OPTION子句

- 指定了WITH GRANT OPTION子句：
获得某种权限的用户还可以把这种权限再授予别的用户。
- 没有指定WITH GRANT OPTION子句：
获得某种权限的用户只能使用该权限，不能传播该权限



例题

[例] 把查询Student表权限授给用户U1

```
GRANT SELECT  
ON TABLE Student  
TO U1;
```



例题（续）

[例] 把对表SC的INSERT权限授予U5用户，并允许他再将此权限授予其他用户

```
GRANT INSERT  
ON TABLE SC  
TO U5  
WITH GRANT OPTION;
```



传播权限

执行例5后，U5不仅拥有了对表SC的INSERT权限，还可以传播此权限：

```
GRANT INSERT ON TABLE SC TO U6  
WITH GRANT OPTION;
```

同样，U6还可以将此权限授予U7：

```
GRANT INSERT ON TABLE SC TO U7;
```

但U7不能再传播此权限。

U5--> U6--> U7



例题（续）

[例] DBA把在数据库S_C中建立表的权限授予用户U8

```
GRANT CREATE TABLE
```

```
ON DATABASE S_C
```

```
TO U8;
```



授权与回收

- 概述
- 授权
- 收回权限
- 小结



收回权限的功能

- REVOKE语句的一般格式为:

REVOKE <权限>[, <权限>]...

[ON <对象类型> <对象名>]

FROM <用户>[, <用户>]...

[CASCADE | RESTRICT];

- 功能: 从指定**用户**那里收回对指定**对象**的指定**权限**



例题

[例] 把用户U4修改学生学号的权限收回

```
REVOKE UPDATE (Sno)
ON TABLE Student
FROM U4;
```



例题（续）

[例] 把用户U5对SC表的INSERT权限收回

```
REVOKE INSERT  
ON TABLE SC  
FROM U5 CASCADE;
```



权限的级联回收

系统将收回直接或间接从U5处获得的对SC表的INSERT权限:

-->U5--> U6--> U7

收回U5、U6、U7获得的对SC表的INSERT权限:

<--U5<-- U6<-- U7



小结:SQL灵活的授权机制

- DBA拥有对数据库中所有对象的所有权限，并可以根据应用的需要将不同的权限授予不同的用户。
- 用户对自己建立的基本表和视图拥有全部的操作权限，并且可以用GRANT语句把其中某些权限授予其他用户。
- 被授权的用户如果有“继续授权”的许可，还可以把获得的权限再授予其他用户。
- 所有授予出去的权力在必要时又都可以用REVOKE语句收回。



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

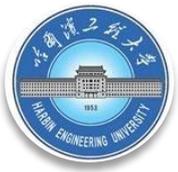
4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

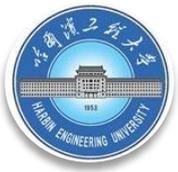
4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.5 强制存取控制方法

- 什么是强制存取控制
 - 强制存取控制(MAC)是指系统为保证更高层次的安全性，按照TDI/TCSEC标准中安全策略的要求，所采取的强制存取检查手段。
 - MAC不是用户能直接感知或进行控制的。
 - MAC适用于对数据有严格而固定密级分类的部门
 - 军事部门
 - 政府部门



强制存取控制方法（续）

■ 主体与客体

- 在MAC中，DBMS所管理的全部实体被分为主体和客体两大类
- **主体**是系统中的活动实体
 - DBMS所管理的实际用户
 - 代表用户的各进程
- **客体**是系统中的被动实体，是受主体操纵的
 - 文件
 - 基表
 - 索引
 - 视图



强制存取控制方法（续）

■ 敏感度标记

- 对于主体和客体，**DBMS**为它们每个实例（值）指派一个敏感度标记（**Label**）
- 敏感度标记分成若干级别
 - 绝密（**Top Secret**）
 - 机密（**Secret**）
 - 可信（**Confidential**）
 - 公开（**Public**）



强制存取控制方法（续）

- ▶ 主体的敏感度标记称为许可证级别（Clearance Level）
- ▶ 客体的敏感度标记称为密级（Classification Level）
- ▶ MAC机制就是通过对比主体的Label和客体的Label，最终确定主体是否能够存取客体



强制存取控制方法（续）

■ 强制存取控制规则

➤ 当某一用户（或某一主体）以标记label注册入系统时，系统要求他对任何客体的存取必须遵循下面两条规则：

(1) 仅当主体的许可证级别大于或等于客体的密级时，该主体才能读取相应的客体；

(2) 仅当主体的许可证级别小于或等于客体的密级时，该主体才能写相应的客体。



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.6 视图机制

- 视图机制把要保密的数据对无权存取这些数据的用户隐藏起来，
- 视图机制更主要的功能在于提供数据独立性，其安全保护功能太不精细，往往远不能达到应用系统的要求。



视图机制（续）

- 视图机制与授权机制配合使用:
- 首先用视图机制屏蔽掉一部分保密数据
- 视图上面再进一步定义存取权限
- 间接实现了支持存取谓词的用户权限定义



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.7 审计

■ 什么是审计

- 启用一个专用的审计日志（Audit Log）
将用户对数据库的所有操作记录在上面
- DBA可以利用审计日志中的追踪信息
找出非法存取数据的人
- C2以上安全级别的DBMS必须具有审计功能



审计（续）

- 审计功能的可选性
 - 审计很费时间和空间
 - **DBA**可以根据应用对安全性的要求，灵活地打开或关闭审计功能。



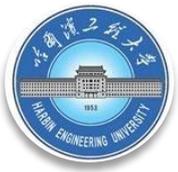
审计（续）

- 强制性机制:

用户识别和鉴定、存取控制、视图

- 预防监测手段:

审计技术



4.2 数据库安全性控制

4.2.1 数据库安全性控制概述

4.2.2 用户标识与鉴别

4.2.3 存取控制

4.2.4 自主存取控制方法

4.2.5 强制存取控制方法

4.2.6 视图机制

4.2.7 审计

4.2.8 数据加密



4.2.8 数据加密

- 数据加密
 - 防止数据库中数据在存储和传输中失密的有效手段
- 加密的基本思想
 - 根据一定的算法将原始数据（术语为明文，Plain text）变换为不可直接识别的格式（术语为密文，Cipher text）
 - 不知道解密算法的人无法获知数据的内容



数据加密（续）

■ 加密方法

➤ 替换方法

- 使用密钥（Encryption Key）将明文中的每一个字符转换为密文中的一个字符

➤ 置换方法

- 将明文的字符按不同的顺序重新排列

➤ 混合方法

美国1977年制定的官方加密标准：数据加密标准（Data Encryption Standard，简称DES）



第四章 数据库安全性

4.1 计算机安全性概论

4.2 数据库安全性控制

4.3 统计数据库安全性

4.4 小结



4.3 统计数据库安全性

■ 统计数据库的特点

- 允许用户查询**聚集**类型的信息（例如合计、平均值等）
- 不允许查询**单个**记录信息

例：允许查询“程序员的平均工资是多少？”

不允许查询“程序员张勇的工资？”



统计数据库安全性（续）

- 统计数据库中特殊的安全性问题
 - 隐蔽的信息通道
 - 从合法的查询中推导出不合法的信息



第四章 数据库安全性

4.1 计算机安全性概论

4.2 数据库安全性控制

4.3 统计数据库安全性

4.4 小结



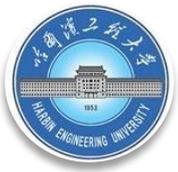
4.4 小结

- 随着计算机网络的发展，数据的共享日益加强，数据的安全保密越来越重要
- **DBMS**是管理数据的核心，因而其自身必须具有整套完整而有效的安全性机制。



小结（续）

- 《可信计算机系统评测标准》TCSEC/TDI是目前各国所引用或制定的一系列安全标准中最重要的一个。
- CSEC/TDI从安全策略、责任、保证和文档四个方面描述了安全性级别的指标



小结（续）

- 实现数据库系统安全性的技术和方法有多种，最重要的是存取控制技术和审计技术。
 - 目前许多大型DBMS 达到了C2级，其安全版本达到了B1
 - C2级的DBMS必须具有自主存取控制功能和初步的审计功能
 - B1级的DBMS必须具有强制存取控制和增强的审计功能
 - 自主存取控制功能一般是通过SQL 的GRANT语句和REVOKE语句来实现的