



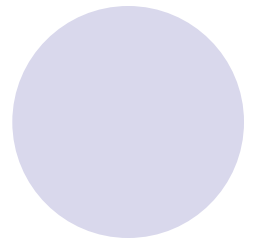
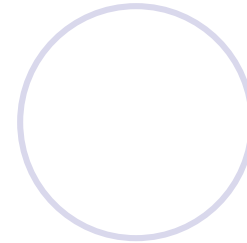
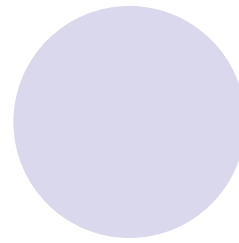
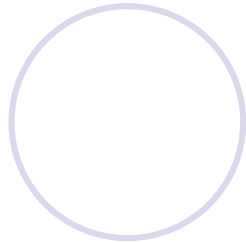
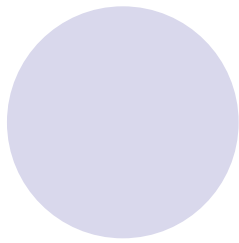
数据库系统

Database System

主讲：张仲楠 教授

Email: zhongnan_zhang@xmu.edu.cn

Office: 海韵A416



数据库系统

Database System

第四章 数据库安全性

真实案例1

- 2010年1月7日，BTV播出了一则新闻，一名黑客利用职务之便，入侵北京教育考试院的网上证书查询系统，篡改记录，**增加了一条计算机等级考试合格证书的信息**。
- 公安机关后来通过分析**WEB服务器的日志**以及**数据库的日志**，最终定位到嫌疑人。
- **数据库安全审计**可以记录所有针对数据库的增删改查操作，无论是否合规合法，以备后查；能够对看似合法的数据库操作进行**行为分析**。



真实案例2

- 2011年12月21日，微博爆料，有黑客在网上公开了知名程序员网站CSDN的**用户数据库**，高达**600多万个注册邮箱账号和密码**遭到曝光和外泄，成为中国一次重大网络安全事故。
- 随后的几天，网友继续爆料，CSDN600万用户数据被盗仅仅是冰山一角。同年12月25日下午，天涯社区被爆料遭到黑客攻击，**4000万用户密码泄露**。与此同时，有网友表示，猫扑、17173、多玩网、人人网、嘟嘟牛、7k7k、178游戏网等多家网站的会员数据库均已被盗。但人人网等对此事表示否认。

The logo for CSDN, featuring the letters 'CSDN' in a bold, sans-serif font. The 'C' is red, and the 'SDN' is black.

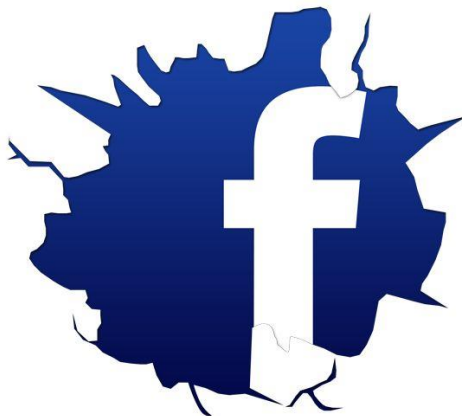
全球最大中文IT社区

真实案例3

- 东南网2014年3月24日讯 福州市仓山警方发现福建师范大学网络与继续教育学院网站在互联网信息安全防护方面竟存在着巨大的漏洞，**不需身份验证或账号、密码登录就可直接修改、下载**该学院8万余名学生的个人信息和学籍卡信息。
- 据巡查的民警介绍，该网站对学生的个人信息和学籍卡信息竟未设置最基础的安全防护措施，所以才**导致信息被曝光，甚至还可以被下载或人为的随意修改**。这些信息包括学生的姓名、年龄、职业、照片、学籍号、身份证号、家庭住址、联系电话以及部分简历、电子邮箱等内容。这些信息一旦被犯罪分子加以利用，将对社会秩序和学生的合法权益造成不同程度的侵害。

真实案例4

- 网易科技讯2019年3月22日消息，据CNBC报道，美国当地时间周四，网络安全记者发布报告声称，Facebook在**未加密**的情况下存储了多达**6亿个**用户账户密码，并以**明文形式**存储，公司数万名员工可以访问。
- Facebook在声明中表示：“作为1月份例行安全审查的一部分，我们发现，有些用户密码在我们的内部数据存储系统中**以可读**的格式存储。这引起了我们的注意，因为我们的登录系统利用使密码不可读的技术来屏蔽密码。我们已经解决了这些问题，但为了以防万一，我们将通知所有收到影响的用户。”



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**
- 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

第四章 数据库安全性

4.1 数据库安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

4.4 审计 (**Audit**)

4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

4.7 小结

4.1 数据库安全性概述

- 数据库安全性：保护数据库以防止**不合法**使用所造成的数据泄露、更改或破坏
- 所有计算机系统都存在不安全因素
- 数据库的安全性问题**尤为突出**
- **安全保护措施**是衡量数据库系统的重要指标



4.1 数据库安全性概述

4.1.1 数据库的不安全因素

4.1.2 安全标准简介

4.1.1 数据库的不安全因素

1. 非授权用户对数据库的恶意存取和破坏

- 一些黑客（**Hacker**）和犯罪分子在用户存取数据库时猎取用户名和用户口令，然后假冒合法用户偷取、修改甚至破坏用户数据。
- 数据库管理系统提供的安全措施主要包括**用户身份鉴别、存取控制和视图**等技术。

4.1.1 数据库的不安全因素

2. 数据库中重要或敏感的数据被泄露

- 黑客和敌对分子千方百计盗窃数据库中的重要数据，一些机密信息被暴露。
- 数据库管理系统提供的主要技术有**强制存取控制**、数据**加密存储**和**加密传输**等。
- **审计日志分析**

4.1.1 数据库的不安全因素

3.安全环境的脆弱性

- 数据库的安全性与计算机系统的安全性紧密联系
 - 计算机硬件、操作系统、网络系统等的安全性
- 建立一套可信（Trusted）计算机系统的概念和标准

Four circles are arranged horizontally at the top of the slide. From left to right: a solid light purple circle, a light purple circle with a thin outline, another solid light purple circle, and a final solid light purple circle.

4.1 计算机安全性概论

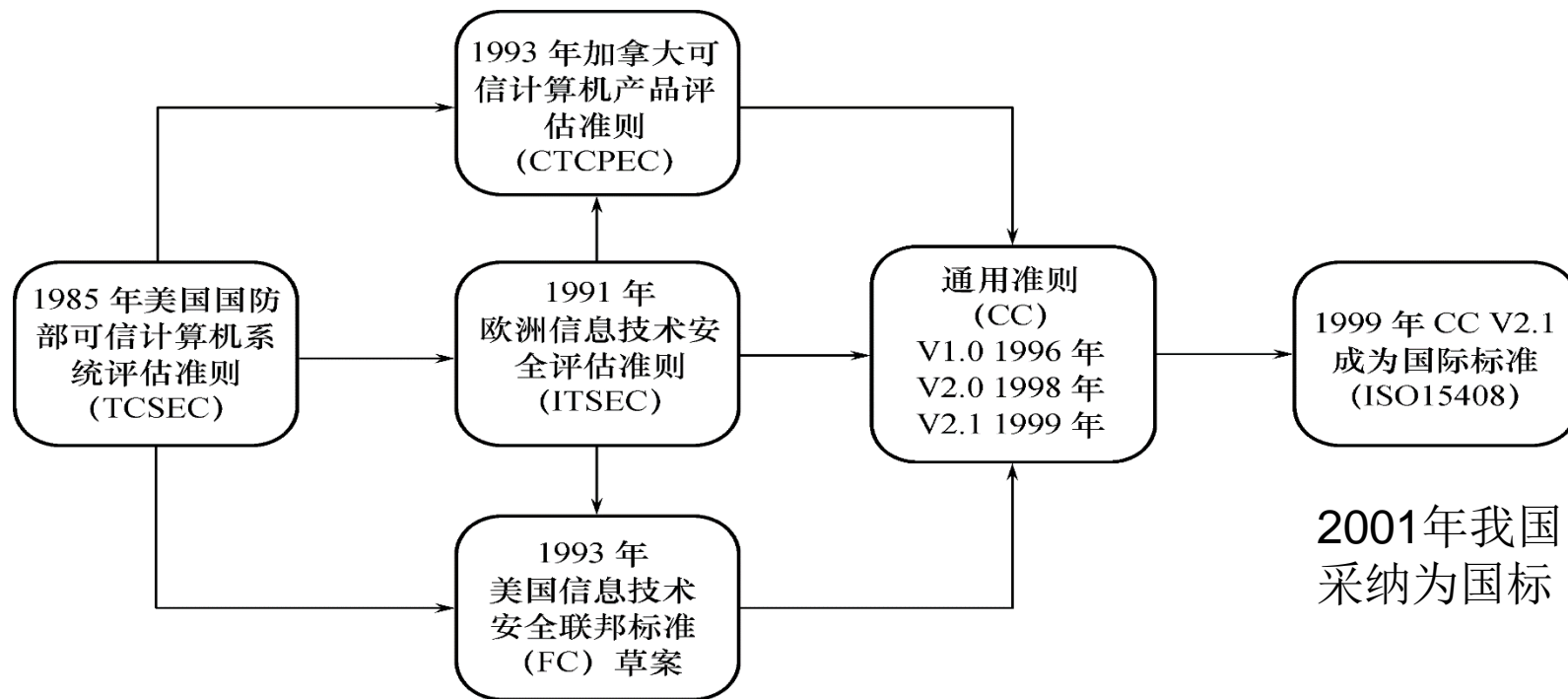
4.1.1 数据库的不安全因素

4.1.2 安全标准简介

4.1.2 安全标准简介

- 1985年美国国防部（DoD）正式颁布《DoD可信计算机系统评估准则》（简称TCSEC或DoD85）
- 不同国家建立在TCSEC概念上的评估准则
 - 欧洲的信息技术安全评估准则（ITSEC）
 - 加拿大的可信计算机产品评估准则（CTCPEC）
 - 美国的信息技术安全联邦标准（FC）

安全标准简介（续）



信息安全标准的发展历史

TCSEC标准（桔皮书）

- 1991年4月美国NCSC（国家计算机安全中心）颁布了《可信计算机系统评估标准关于可信数据库系统的解释》（**Trusted Database Interpretation** 简称**TDI**）
 - TDI又称紫皮书。它将TCSEC扩展到数据库管理系统
 - TDI中定义了数据库管理系统的设计与实现中需满足和用以进行安全性级别评估的标准

TCSEC/TDI安全级别划分

● TCSEC/TDI安全级别划分

高	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 ）
低	D	最小保护（ Minimal Protection ）

TCSEC/TDI安全级别划分（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

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

● D级

- 将一切不符合更高标准的系统均归于D组
- 典型例子：DOS是安全标准为D的操作系统
 - DOS在安全性方面几乎没有什么专门的机制来保障

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

● C1级

- 非常初级的自主安全保护
- 能够实现对用户和数据的分离，进行**自主存取控制（DAC）**，保护或限制用户权限的传播。
- 现有的商业系统稍作改进即可满足

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

● C2级

- 安全产品的最低档次
- 提供受控的存取保护，将C1级的DAC进一步细化，以个人身份注册负责，并实施审计和资源隔离
- 达到C2级的产品在其名称中往往不突出“安全”（Security）这一特色
- 典型例子
 - Windows 2000
 - Oracle 7

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

● B1级

- 标记安全保护。“安全”（**Security**）或“可信的”（**Trusted**）产品。
- 对系统的数据加以标记，对标记的主体和客体实施**强制存取控制（MAC）**、审计等安全机制
- B1级典型例子
 - 操作系统
 - 惠普公司的HP-UX BLS release 9.09+
 - 数据库
 - Oracle公司的Trusted Oracle 7
 - Sybase公司的Secure SQL Server version 11.0.6

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

- B2级

- 结构化保护

- 建立形式化的安全策略模型并对系统内的所有主体和客体实施**DAC**和**MAC**

TCSEC/TDI安全级别划分（续）

- B3级

- 安全域

- 该级的TCB必须满足访问监控器的要求，审计跟踪能力更强，并提供系统恢复过程

- A1级

- 验证设计，即提供B3级保护的同时给出系统的形式化设计说明和验证以确信各安全保护真正实现

CC标准

- CC

- 提出国际公认的表述信息技术安全性的结构
- 把信息产品的安全要求分为
 - 安全功能要求
 - 安全保证要求

CC标准(续)

● CC文本组成

○ 简介和一般模型

- 有关术语、基本概念和一般模型以及与评估有关的一些框架

○ 安全功能要求

- 列出了一系列类、子类和组件

○ 安全保证要求

- 列出了一系列保证类、子类和组件
- 提出了评估保证级（**Evaluation Assurance Level, EAL**），从**EAL1**至**EAL7**共分为七级

CC标准(续)

● CC评估保证级（EAL）划分

评估保证级	定 义	TCSEC安全级别 (近似相当)
EAL1	功能测试（ functionally tested ）	
EAL2	结构测试（ structurally tested ）	C1
EAL3	系统地测试和检查（ methodically tested and checked ）	C2
EAL4	系统地设计、测试和复查（ methodically designed, tested, and reviewed ）	B1
EAL5	半形式化设计和测试（ semiformally designed and tested ）	B2
EAL6	半形式化验证的设计和测试（ semiformally verified design and tested ）	B3
EAL7	形式化验证的设计和测试（ formally verified design and tested ）	A1

第四章 数据库安全性

4.1 数据库安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

4.4 审计 (**Audit**)

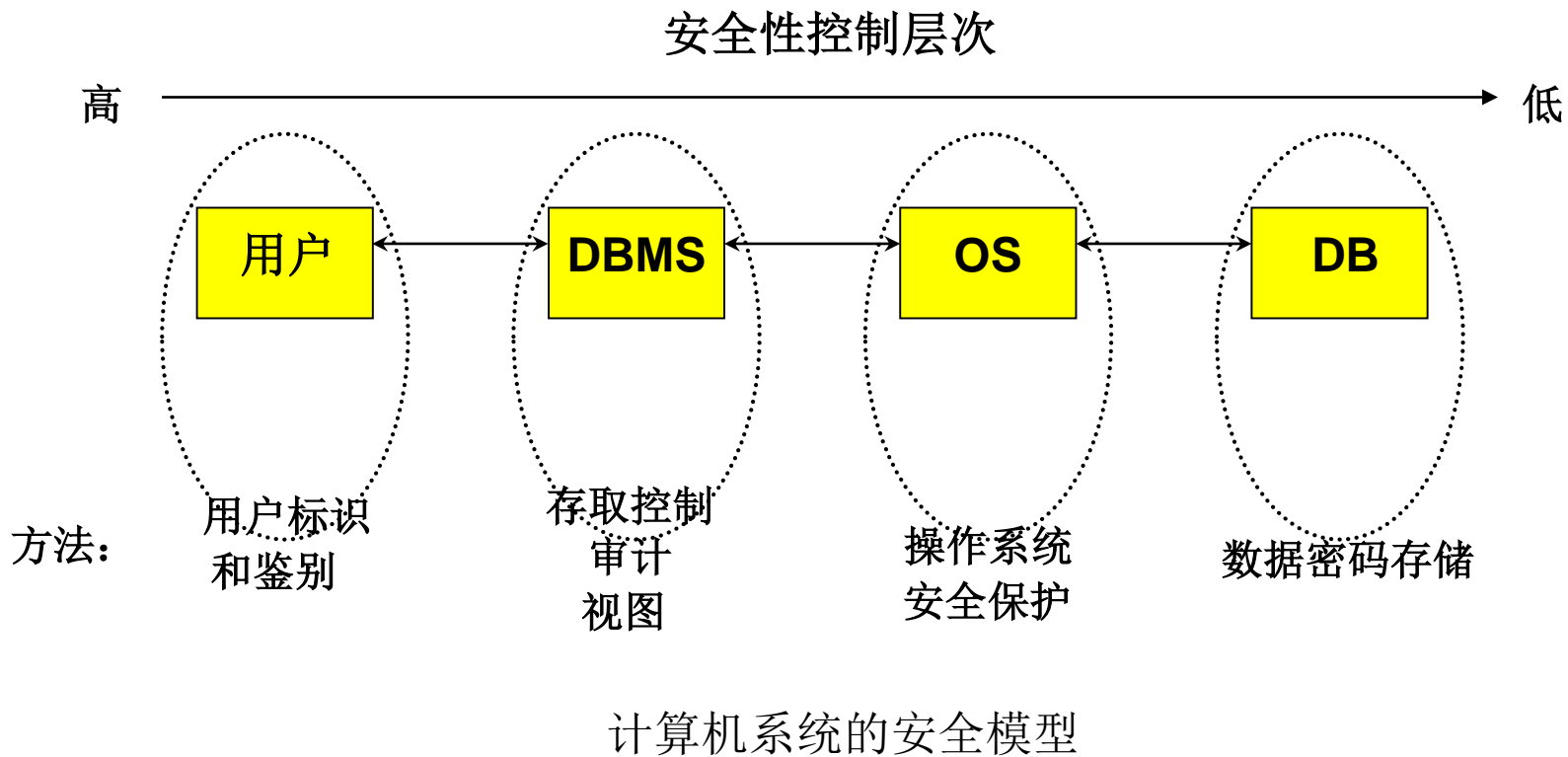
4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

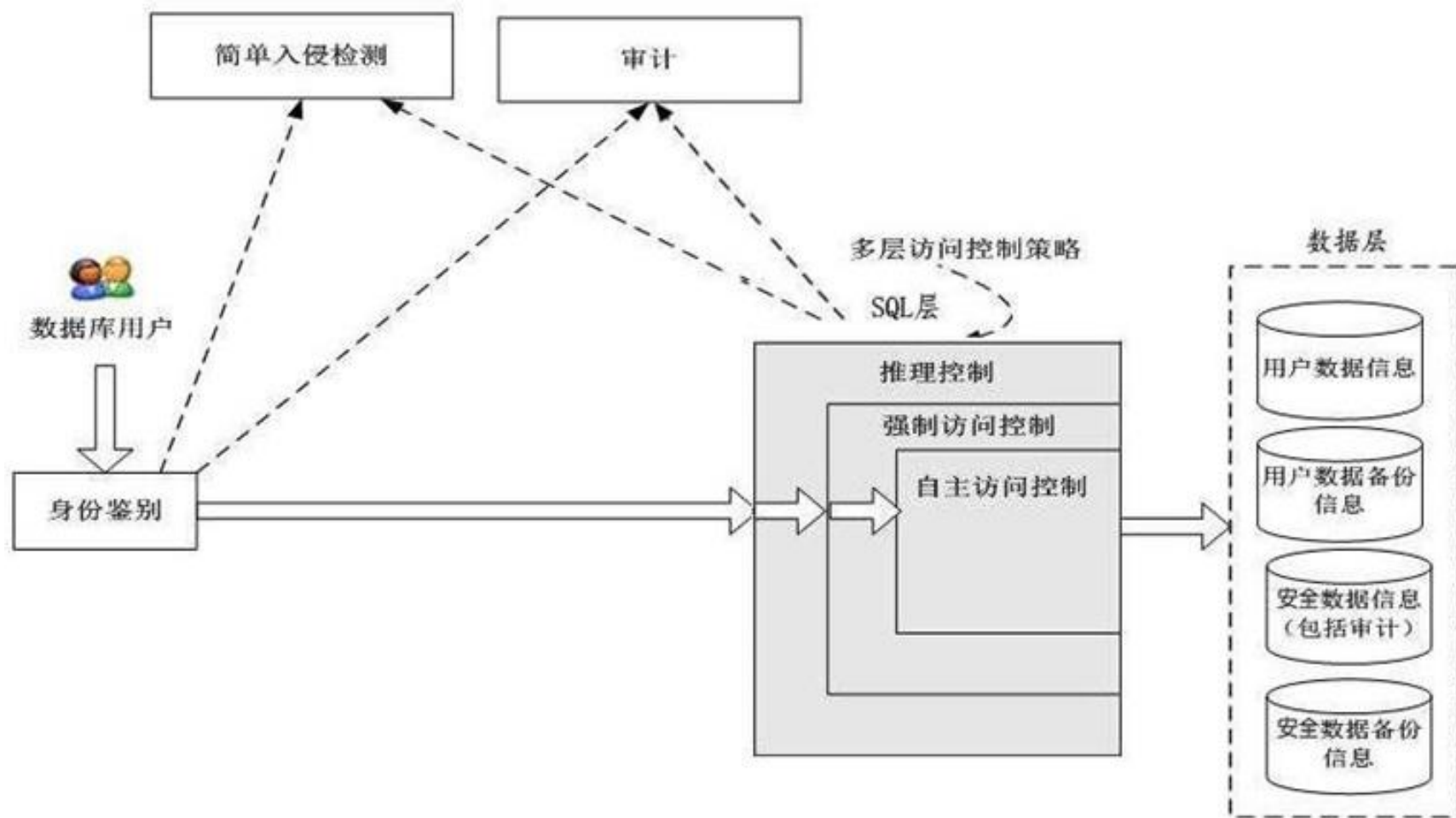
4.7 小结

4.2 数据库安全性控制

- 计算机系统中，安全措施是一级一级层层设置



数据库安全性控制（续）



数据库管理系统安全性控制模型

数据库安全性控制（续）

- 存取控制流程

- 首先，数据库管理系统对提出**SQL**访问请求的数据库用户进行身份鉴别，防止不可信用户使用系统。
- 然后，在**SQL**处理层进行自主存取控制和强制存取控制，进一步可以进行**推理控制**。
- 还可以对用户访问行为和系统关键操作进行审计，对异常用户行为进行简单入侵检测。

数据库安全性控制（续）

- 数据库安全性控制的常用方法
 - 用户标识和鉴别
 - 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 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

4.2.1 用户身份鉴别

- 用户身份鉴别

(Identification & Authentication)

- 系统提供的**最外层**安全保护措施

- 用户标识：由用户名和用户标识号组成

(用户标识号在系统整个生命周期内唯一)

用户身份鉴别（续）

1.静态口令鉴别

- 静态口令一般由用户自己设定，这些口令是静态不变的

2.动态口令鉴别

- 口令是动态变化的，每次鉴别时均需使用动态产生的新口令登录数据库管理系统，即采用一次一密的方法

3.生物特征鉴别

- 通过生物特征进行认证的技术，生物特征如指纹、虹膜和掌纹等

4.智能卡鉴别

- 智能卡是一种不可复制的硬件，内置集成电路的芯片，具有硬件加密功能

4.2 数据库安全性控制

4.2.1 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

4.2.2 存取控制

- 存取控制机制组成

- 定义用户权限，并将用户权限登记到数据字典中

- 用户对某一数据对象的操作权力称为权限

- DBMS提供适当的语言来定义用户权限，存放在数据字典中，称做安全规则或授权规则

- 合法权限检查

- 用户发出存取数据库操作请求

- DBMS查找数据字典，进行合法权限检查

- 定义用户权限和合法权限检查机制一起组成了数据库管理系统的存取控制子系统

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）

- C1级
 - 用户对不同的数据对象有不同的存取权限
 - 不同的用户对同一对象也有不同的权限
 - 用户还可将其拥有的存取权限转授给其他用户

存取控制（续）

- 常用存取控制方法（续）

- 强制存取控制（Mandatory Access Control, 简称MAC）

- B1级
 - 每一个数据对象被标以一定的密级
 - 每一个用户也被授予某一个级别的许可证
 - 对于任意一个对象，只有具有合法许可证的用户才可以存取

4.2 数据库安全性控制

4.2.1 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

4.2.3 自主存取控制方法

- 通过 SQL 的 **GRANT** 语句和 **REVOKE** 语句实现
- 用户权限组成要素
 - **数据对象**
 - **操作类型**
- 定义用户存取权限：定义用户可以在哪些数据库对象上进行哪些类型的操作
- 定义存取权限称为**授权**

自主存取控制方法（续）

● 关系数据库系统中存取控制对象

对象类型	对象	操作类型
数据库 模式	模式	CREATE SCHEMA
	基本表	CREATE TABLE, ALTER TABLE
	视图	CREATE VIEW
	索引	CREATE INDEX
数据	基本表和视图	SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE, REFERENCES, ALL PRIVILEGES
	属性列	SELECT, INSERT, UPDATE, REFERENCES, ALL PRIVILEGES

关系数据库系统中的存取权限

4.2 数据库安全性控制

4.2.1 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

4.2.4 授权与回收

1、GRANT

- GRANT语句的一般格式:

GRANT <权限>[,<权限>]...

ON <对象类型> <对象名> [, <对象类型> <对象名>]...

TO <用户>[,<用户>]...

[**WITH GRANT OPTION**];

- 语义：将对指定操作对象的指定操作权限授予指定的用户

GRANT (续)

○发出GRANT:

- DBA

- 数据库对象创建者 (即属主Owner)

- 拥有该权限的用户

○接受权限的用户

- 一个或多个具体用户

- PUBLIC (全体用户)

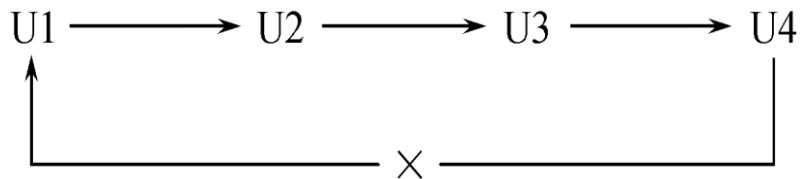
WITH GRANT OPTION子句

- WITH GRANT OPTION子句:

- 指定: 可以再授予

- 没有指定: 不能传播

- 标准SQL不允许循环授权



例题



[例1] 把查询**Student**表权限授给用户U1

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

例题（续）

[例2] 把对Student表和Course表的全部权限授予用户U2和U3

```
GRANT ALL PRIVILIGES  
ON TABLE Student, Course  
TO U2, U3;
```

例题（续）

[例3] 把对表**SC**的查询权限授予所有用户

```
GRANT SELECT  
ON TABLE SC  
TO PUBLIC;
```

例题（续）

[例4] 把查询Student表和修改学生学号的权限授给用户U4

```
GRANT UPDATE(Sno), SELECT  
ON TABLE Student  
TO U4;
```

- 对属性列的授权时必须明确指出相应属性列名

例题（续）

[例5] 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：

[例6] GRANT INSERT ON TABLE SC TO U6
WITH GRANT OPTION;

同样，U6还可以将此权限授予U7：

[例7] GRANT INSERT ON TABLE SC TO U7;
但U7不能再传播此权限。

传播权限（续）

下表是执行了〔例1〕到〔例7〕的语句后，学生-课程数据库中的用户权限定义表

授权用户名	被授权用户名	数据库对象名	允许的操作类型	能否转授权
DBA	U1	关系Student	SELECT	不能
DBA	U2	关系Student	ALL	不能
DBA	U2	关系Course	ALL	不能
DBA	U3	关系Student	ALL	不能
DBA	U3	关系Course	ALL	不能
DBA	PUBLIC	关系SC	SELECT	不能
DBA	U4	关系Student	SELECT	不能
DBA	U4	属性列Student.Sno	UPDATE	不能
DBA	U5	关系SC	INSERT	能
U5	U6	关系SC	INSERT	能
U6	U7	关系SC	INSERT	不能

授权与回收（续）

2、REVOKE

- 授予的权限可以由DBA或其他授权者用REVOKE语句收回
- REVOKE语句的一般格式为：

REVOKE <权限>[,<权限>]...

ON <对象类型> <对象名> [,<对象类型> <对象名>]...

FROM <用户>[,<用户>]...[CASCADE|RESTRICT];

REVOKE (续)

[例8] 把用户U4修改学生学号的权限收回

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

REVOKE (续)

[例9] 收回所有用户对表SC的查询权限

```
REVOKE SELECT  
ON TABLE SC  
FROM PUBLIC;
```

REVOKE（续）

[例10] 把用户U5对SC表的INSERT权限收回

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

- 将用户U5的INSERT权限收回的时候应该使用CASCADE，否则拒绝执行该语句
- 如果U6或U7还从其他用户处获得对SC表的INSERT权限，则他们仍具有此权限，系统只收回直接或间接从U5处获得的权限

REVOKE (续)

执行〔例8〕到〔例10〕的语句后，学生-课程数据库中的用户权限定义表

授权用户名	被授权用户名	数据库对象名	允许的操作类型	能否转授权
DBA	U1	关系Student	SELECT	不能
DBA	U2	关系Student	ALL	不能
DBA	U2	关系Course	ALL	不能
DBA	U3	关系Student	ALL	不能
DBA	U3	关系Course	ALL	不能
DBA	U4	关系Student	SELECT	不能

授权与回收（续）

3.创建数据库模式的权限

- 数据库管理员在创建用户时实现
- **CREATE USER**语句格式

CREATE USER <username>

[WITH][DBA|RESOURCE|CONNECT];

注：**CREATE USER**不是SQL标准，各个系统的实现相差甚远

授权与回收（续）

● CREATE USER语句格式说明

- 只有系统的**超级用户**才有权创建一个新的数据库用户
- 新创建的数据库用户有三种权限：**CONNECT**、**RESOURCE**和**DBA**
- 如没有指定创建的新用户的权限，默认该用户拥有**CONNECT**权限。拥有**CONNECT**权限的用户不能创建新用户，不能创建模式，也不能创建基本表，只能登录数据库

授权与回收（续）

● CREATE USER语句格式说明（续）

- 拥有**RESOURCE**权限的用户能创建基本表和视图，成为所创建对象的属主。但不能创建模式，不能创建新的用户
- 拥有**DBA**权限的用户是系统中的超级用户，可以创建新的用户、创建模式、创建基本表和视图等；**DBA**拥有对所有数据库对象的存取权限，还可以把这些权限授予一般用户

授权与回收（续）

权限与可执行的操作对照表

拥有的权限	可否执行的操作			
	CREATE USER	CREATE SCHEMA	CREATE TABLE	登录数据库 执行数据查询 和操纵
DBA	可以	可以	可以	可以
RESOURCE	不可以	不可以	可以	可以
CONNECT	不可以	不可以	不可以	可以，但必须拥有相应权限

4.2 数据库安全性控制

4.2.1 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

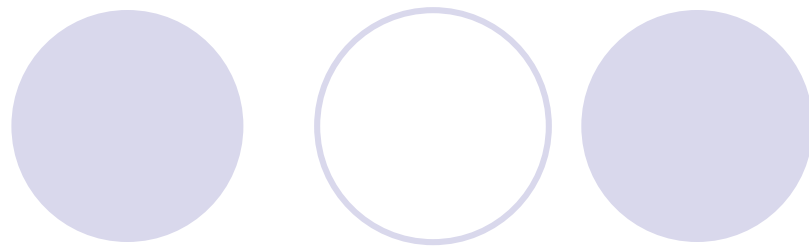
4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

4.2.5 数据库角色



- 数据库角色：被命名的一组与数据库操作相关的权限
 - 角色是权限的集合
 - 可以为一组具有相同权限的用户创建一个角色
 - 简化授权的过程

数据库角色

- 一、角色的创建

CREATE ROLE <角色名>

- 二、给角色授权

GRANT <权限> [, <权限>] ...

ON <对象类型>对象名

TO <角色> [, <角色>] ...

数据库角色

- 三、将一个角色授予其他的角色或用户

GRANT <角色1> [, <角色2>] ...

TO <角色3> [, <用户1>] ...

[WITH ADMIN OPTION]

获得某种权限的角色或用户还可以把这种权限再授予其他的角色

- 四、角色权限的收回

REVOKE <权限> [, <权限>] ...

ON <对象类型> <对象名>

FROM <角色> [, <角色>] ...

数据库角色（续）

[例11] 通过角色来实现将一组权限授予一个用户。

步骤如下：

1. 首先创建一个角色 R1

```
CREATE ROLE R1;
```

2. 然后使用GRANT语句，使角色R1拥有Student表的
SELECT、UPDATE、INSERT权限

```
GRANT SELECT, UPDATE, INSERT  
ON TABLE Student  
TO R1;
```


数据库角色（续）

3. 将这个角色授予王平，张明，赵玲。使他们具有角色R1所包含的全部权限

GRANT R1

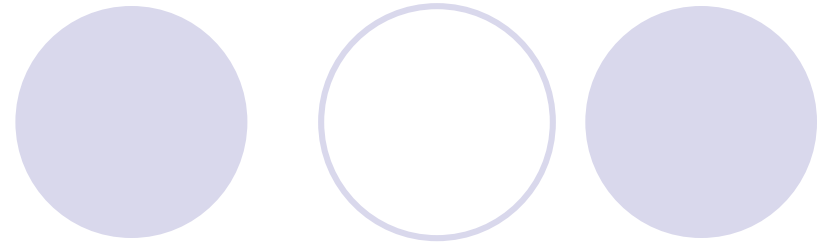
TO 王平，张明，赵玲；

4. 可以一次性通过R1来回收王平的这3个权限

REVOKE R1

FROM 王平；

数据库角色（续）



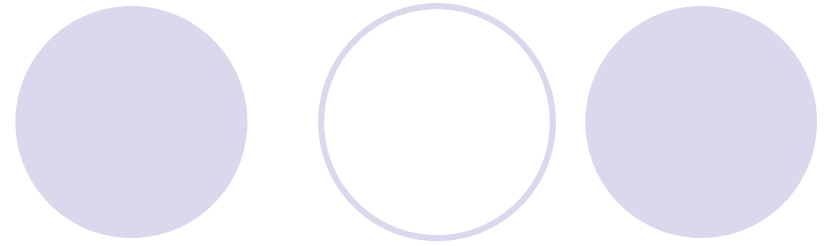
[例12] 角色的权限修改

GRANT DELETE

ON TABLE Student

TO R1

数据库角色（续）



[例13]

```
REVOKE SELECT  
ON TABLE Student  
FROM R1;
```

4.2 数据库安全性控制

4.2.1 用户标识与鉴别

4.2.2 存取控制

4.2.3 自主存取控制方法

4.2.4 授权与回收

4.2.5 数据库角色

4.2.6 强制存取控制方法

自主存取控制缺点

- 可能存在数据的“**无意泄露**”
- 原因：这种机制仅仅通过对数据的存取权限来进行安全控制，而**数据本身并无安全性标记**
- 解决：对系统控制下的所有**主客体**实施强制存取控制策略

4.2.6 强制存取控制方法

- 强制存取控制 (**MAC**)

- 保证更高层次的安全性
- 用户不能直接感知或进行控制
- 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**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
 - 基本表
 - 索引
 - 视图

强制存取控制方法（续）

- 敏感度标记（**Label**）分为若干级别
 - 绝密（Top Secret）
 - 机密（Secret）
 - 可信（Confidential）
 - 公开（Public）
- **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）

强制存取控制方法（续）

- 强制存取控制规则

(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

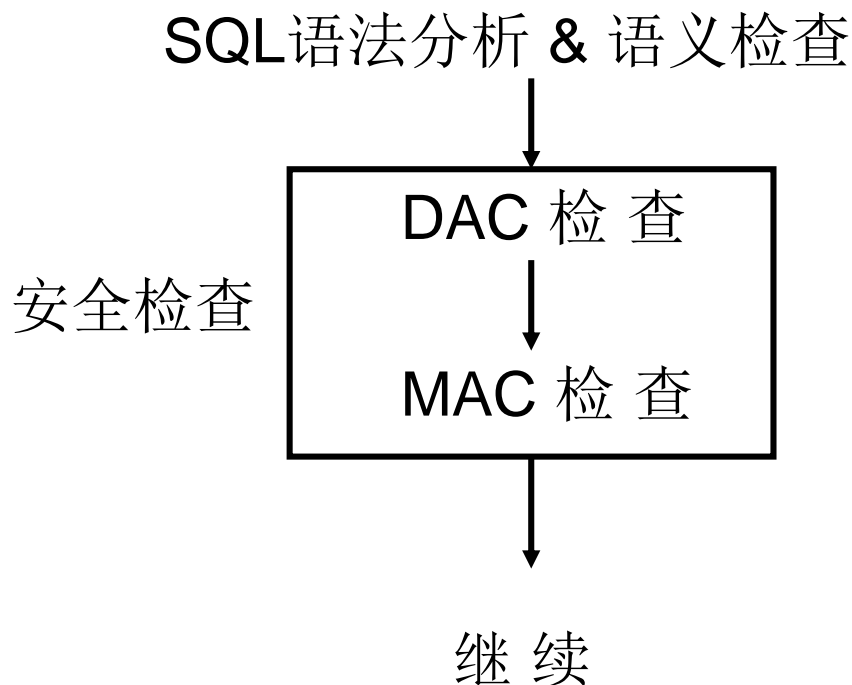
(2) 仅当主体的许可证级别**小于或等于**客体的密级时，该主体才能**写**相应的客体

强制存取控制方法（续）

- 强制存取控制（MAC）是**对数据本身进行密级标记**，无论数据如何复制，标记与数据是一个不可分的整体，只有符合密级标记要求的用户才可以操纵数据。
- 实现强制存取控制时要首先实现自主存取控制
 - 原因：**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**
- 自主存取控制与强制存取控制共同构成数据库管理系统的安全机制

强制存取控制方法（续）

DAC + MAC安全检查示意图



- ❖ 先进行DAC检查，通过DAC检查的数据对象再由系统进行MAC检查，只有通过MAC检查的数据对象方可存取。

第四章 数据库安全性

4.1 数据库安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

4.4 审计 (**Audit**)

4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

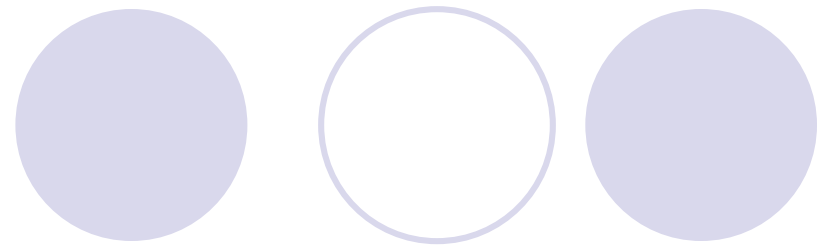
4.7 小结

4.3 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，对数据提供一定程度的安全保护
- 间接地实现支持存取谓词的用户权限定义

谓词是指条件表达式的求值返回真或假的过程

视图机制（续）



[例14]建立计算机系学生的视图，把对该视图的**SELECT**权限授予王平，把该视图上的所有操作权限授予张明

先建立计算机系学生的视图CS_Student

```
CREATE VIEW CS_Student
AS
SELECT *
FROM Student
WHERE Sdept='CS';
```

视图机制（续）

在视图上进一步定义存取权限

```
GRANT SELECT
```

```
ON CS_Student
```

```
TO 王平;
```

```
GRANT ALL PRIVILIGES
```

```
ON CS_Student
```

```
TO 张明;
```

第四章 数据库安全性

4.1 计算机安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

4.4 审计 (**Audit**)

4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

4.7 小结

4.4 审计

● 什么是审计

○ 审计日志（**Audit Log**）

将用户对数据库的所有操作记录在上面

○ **DBA**利用审计日志

找出非法存取数据的人、时间和内容

对潜在威胁提前采取措施加以防范

○ **C2**以上安全级别的**DBMS**必须具有

审计（续）

1. 审计事件

- 服务器事件

- 审计数据库服务器发生的事件（停止、启动等）

- 系统权限

- 对系统拥有的结构或模式对象进行操作的审计
- 要求该操作的权限是通过系统权限获得的

- 语句事件

- 对**SQL**语句，如**DDL**、**DML**、**DQL**及**DCL**语句的审计

- 模式对象事件

- 对特定模式对象上进行的**SELECT**或**DML**操作的审计

审计（续）

● 2. 审计功能

■ 基本功能

- 提供多种审计查阅方式

■ 多套审计规则：一般在初始化设定

■ 提供审计分析和报表功能

■ 审计日志管理功能

- 防止审计员误删审计记录，审计日志必须**先转储后删除**
- 对转储的审计记录文件提供**完整性和保密性保护**
- 只允许审计员查阅和转储审计记录，不允许任何用户新增和修改审计记录等

■ 提供查询审计设置及审计记录信息的**专门视图**

审计（续）

- **AUDIT**语句：设置审计功能
- **NOAUDIT**语句：取消审计功能

审计（续）

- 审计分为

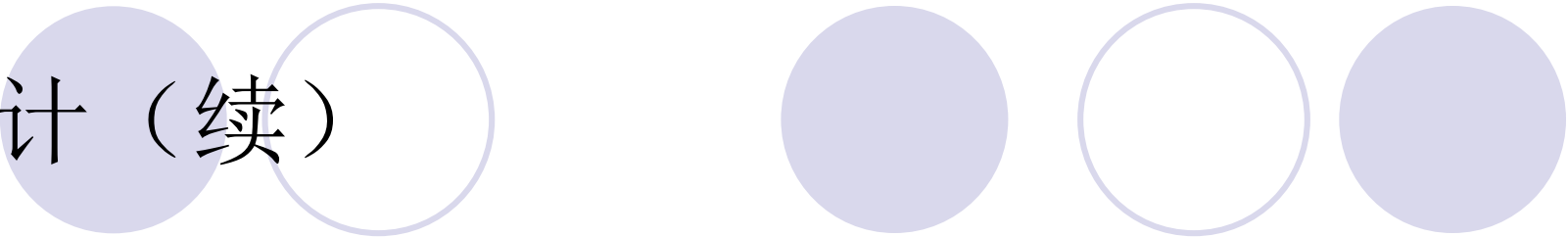
- 用户级审计

- 针对自己创建的数据库表或视图进行审计
 - 记录所有用户对这些表或视图的一切成功和（或）不成功的访问要求以及各种类型的SQL操作

- 系统级审计

- DBA设置
 - 监测成功或失败的登录要求
 - 监测GRANT和REVOKE操作以及其他数据库级权限下的操作

审计（续）



[例15] 对修改**SC**表结构或修改**SC**表数据的操作进行审计

```
AUDIT ALTER, UPDATE  
ON SC;
```

[例16] 取消对**SC**表的一切审计

```
NOAUDIT ALTER, UPDATE  
ON SC;
```

第四章 数据库安全性

4.1 数据库安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

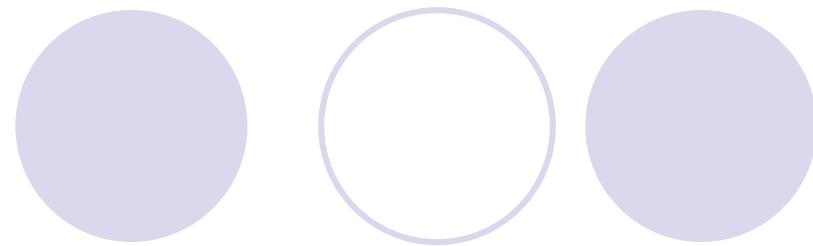
4.4 审计 (**Audit**)

4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

4.7 小结

4.5 数据加密



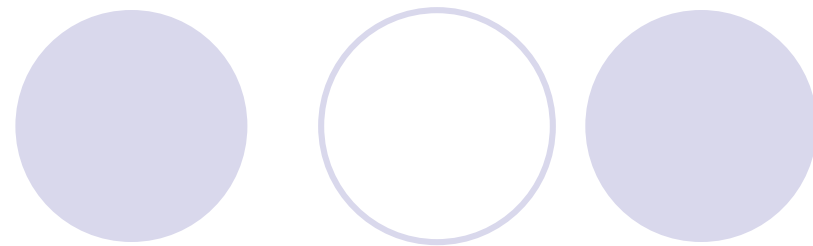
- 数据加密

- 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

- 对信息进行编码和解码
 - 编码是把原来可读信息(又称明文)译成代码形式(又称密文),其逆过程就是解码(解密)。

4.5 数据加密



- 加密方法

- 替换方法：将明文中的字符转换成另外一个字符
- 置换方法：将明文中的字符重新排列
- 混合方法：上述两种方法的混合

- **DBMS**中的数据加密

- 存储加密
- 传输加密

第四章 数据库安全性

4.1 数据库安全性概述

4.2 数据库安全性控制

4.3 视图机制

4.4 审计 (**Audit**)

4.5 数据加密

4.6 其他安全性保护

4.7 小结

4.7 小结

- 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
一整套完整而有效的安全性机制
- **TCSEC**和**CC**

小结（续）

- 实现数据库系统安全性的技术和方法
 - 存取控制技术
 - 视图技术
 - 审计技术
- 自主存取控制功能
 - 通过SQL 的GRANT语句和REVOKE语句实现
- 角色
 - 使用角色来管理数据库权限可以简化授权过程
 - CREATE ROLE语句创建角色
 - GRANT 语句给角色授权