

CS213 数据库系统原理 (H) 详细 Lecture Note

基于 Shiqi Yu (SUSTech) 讲义整理

2025 年 12 月 4 日

目录

1 Chapter 1: Introduction to Databases	1
1.1 Database Systems Overview	1
1.2 The Relational Model	1
1.3 Keys	1
1.4 Normalization	1
2 Chapter 2: Introduction to SQL	2
2.1 SQL Basics	2
2.2 Creating Tables	2
2.3 Constraints	2
3 Chapter 3: Retrieving Data from One Table	2
3.1 The SELECT Statement	2
3.2 Filtering (WHERE Clause)	2
3.3 Handling NULL	2
3.4 Functions and Transformations	3
4 Chapter 4: Aggregation and Joins	3
4.1 Distinct and Aggregation	3
4.2 Multi-Table Retrieval (Joins)	3
5 Chapter 5: Advanced Joins and Subqueries	3
5.1 Outer Joins	3
5.2 Set Operators	3
5.3 Subqueries	4
6 Chapter 6: Ordering and Window Functions	4
6.1 Ordering	4
6.2 Window Functions	4

7 Chapter 7: Fuzzy Search and Transactions	4
7.1 Fuzzy Search	4
7.2 Transactions	4
8 Chapter 8: Data Modification and Functions	5
8.1 DML Continued	5
8.2 Stored Functions	5
9 Chapter 9: Procedures and Triggers	5
9.1 Stored Procedures	5
9.2 Triggers	5
10 Chapter 10: Storage and Performance	5
10.1 Physical Storage	5
10.2 Indexing	5
10.3 Performance Tuning	6

1 Chapter 1: 数据库系统导论 (Introduction to Databases)

1.1 1.1 数据库系统的本质

数据库系统不仅仅是数据的集合，它是一个负责管理大量、复杂、相关联数据的软件系统。

- **组成要素:**

- **数据 (Data):** 相关联的数据集合。
- **程序 (Programs):** 一组用于访问和操作数据的程序。
- **环境 (Environment):** 一个既方便又高效的使用环境。

- **历史演变:**

- **早期 (File Systems):** 数据直接存储在文件系统中。存在数据冗余、不一致、访问困难、原子性缺失、并发访问困难及安全问题。
- **1970 年:** Edgar F. Codd 发表了划时代的论文 "*A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks*", 提出了关系模型。
- **1980s:** SQL 成为工业标准；关系型数据库 (RDBMS) 商业化（如 Oracle, DB2）。
- **2000s:** 大数据时代，NoSQL 系统（如 Google BigTable, Amazon Dynamo）兴起，用于处理非结构化数据和超大规模数据；MapReduce 流行。
- **2010s:** NewSQL 出现，试图结合 NoSQL 的可扩展性和 SQL 的 ACID 特性；多核内存数据库成为趋势。

1.2 1.2 关系模型 (Relational Model)

- **关系 (Relation):** 即“表” (Table)。
- **元组 (Tuple):** 表中的一行 (Row/Record)，代表一个实体或事实。
- **属性 (Attribute):** 表中的一列 (Column)，代表数据的一个特征。
- **核心思想:** 表中的一行数据是相互关联的 (related)，即“关系”一词的由来。
- **集合论基础:** 关系是数学上的集合，因此可以对表进行集合运算（选择、投影、连接等）从而产生新的表。

1.3 1.3 键 (Keys)

在关系模型中，不允许存在重复的行 (No duplicates)。为了区分不同的行，需要使用“键”。

- **超键 (Super Key):** 能唯一标识一个元组的一个或多个属性的集合。
- **候选键 (Candidate Key):** 最小的超键（没有多余属性）。
- **主键 (Primary Key, PK):** 被数据库设计者选中用来作为主要标识符的候选键。通常选择最简单、最稳定的那个。

易错点 / Pitfall

虽然理论上关系集合不允许重复行，但在实际的 SQL 数据库实现中，如果没有显式定义主键或唯一约束，表是可以包含完全重复的行的（这被称为 bag 而不是 set）。这在数据处理中通常是不良设计。

1.4 1.4 范式 (Normalization)

范式化是组织数据以减少冗余和依赖的过程。

- **第一范式 (1NF):** 属性必须是原子的 (Atomic)。
 - 错误示例：一个单元格内存放“Zhang San, Li Si”。
 - 正确做法：一行只存一个名字，或者分拆成多行。
- **第二范式 (2NF):** 满足 1NF，且非主属性必须完全依赖于主键（消除部分依赖）。
 - 如果主键是 (StudentId, CourseId)，那么“StudentName”不应该放在这张表里，因为它只依赖于 StudentId，而不依赖于 CourseId。
- **第三范式 (3NF):** 满足 2NF，且非主属性不依赖于其他非主属性（消除传递依赖）。
 - 例如：(MovieId, DirectorId, DirectorName)。DirectorName 依赖于 DirectorId，而 DirectorId 依赖于 MovieId。这构成了传递依赖，应该拆分为两张表。

2 Chapter 2: SQL 基础 (Introduction to SQL)

2.1 2.1 SQL 语言概览

SQL (Structured Query Language) 起源于 IBM 的 SEQUEL 项目，旨在提供一种类似英语的结构化查询语言。

- **DDL (Data Definition Language):** 定义数据结构。核心指令：CREATE, ALTER, DROP。
- **DML (Data Manipulation Language):** 操作数据内容。核心指令：INSERT, UPDATE, DELETE, SELECT。

修正与现代观点 / Modern Practice

SQL 是一种声明式语言 (Declarative)，你告诉数据库你想要什么 (**What**)，而不是怎么做 (**How**)。但在性能调优时，理解底层的“怎么做”（执行计划）至关重要。

2.2 2.2 创建表 (CREATE TABLE)

```
1 CREATE TABLE table_name (
2     column1 datatype [constraints],
3     column2 datatype [constraints],
4     ...
5 );
```

- 标识符规则：表名和列名通常不区分大小写（Case-insensitive）。建议使用下划线命名法（snake_case），避免使用空格或保留字。

- 数据类型 (Data Types):

- 文本：CHAR(n) (定长，不足补空格), VARCHAR(n) (变长), CLOB/TEXT (大文本)。

易错点 / Pitfall

Oracle 中 VARCHAR2 是推荐类型，空字符串 '' 在 Oracle 中被视为 NULL，这与其他数据库不同。

- 数字：INT, FLOAT, NUMERIC(p,s) / DECIMAL(p,s) (p 为总位数, s 为小数位)。
 - 日期：DATE (通常含时间, Oracle/MySQL 不同), TIMESTAMP (更高精度), DATETIME (SQL Server)。

2.3 约束 (Constraints)

约束是保证数据一致性和正确性的关键机制。

- NOT NULL: 列值不能为空。
- PRIMARY KEY: 唯一标识行，隐含 NOT NULL 和 UNIQUE。
- UNIQUE: 列值必须唯一（但通常允许有多个 NULL，视 DBMS 而定）。
- CHECK: 自定义逻辑校验（例如 year > 1900）。

修正与现代观点 / Modern Practice

MySQL 在 8.0.16 版本之前会忽略 CHECK 约束，这在当时是一个主要缺陷。现在的版本已支持。

- FOREIGN KEY (Referential Integrity): 确保引用的值在父表中存在。
 - 语法：FOREIGN KEY (col) REFERENCES other_table(col)。
 - 作用：防止出现“孤儿数据”。删除父表数据时，如果子表有引用，数据库会报错或级联删除（需配置）。

2.4 2.4 插入数据 (INSERT)

```
1 INSERT INTO table_name (col1, col2) VALUES (val1, val2);
```

- 字符串引用：标准 SQL 使用单引号 'string'。
- 转义引号：在字符串中表示单引号，通常使用双写单引号 'It''s ok'。
- 日期输入：强烈建议使用格式转换函数（如 TO_DATE 或 DATE()）显式输入日期，不要依赖隐式转换，因为不同地区的日期格式（DD/MM/YYYY vs MM/DD/YYYY）极易混淆。

3 Chapter 3: 单表查询 (Retrieving Data from One Table)

3.1 3.1 SELECT 基础

- SELECT *：检索所有列。

易错点 / Pitfall

程序开发禁忌：在生产代码中尽量避免使用 SELECT *。如果表结构变更（增加列），可能会导致程序崩溃或不仅浪费网络带宽。应显式列出需要的列名。

- 投影 (Projection)：选择特定的列。
- 选择 (Selection/Restriction)：使用 WHERE 子句筛选行。

3.2 3.2 过滤与运算符 (WHERE Clause)

- 比较符：=, <> (或 !=), <, >, <=, >=。
- 逻辑符：AND, OR, NOT。
 - 优先级：AND 的优先级高于 OR。混合使用时务必使用括号 () 明确意图。
- 范围与列表：BETWEEN a AND b (包含边界), IN (a, b, c)。
- 模糊匹配：LIKE。
 - %：匹配任意长度字符（包括 0 个）。
 - _：匹配任意单个字符。
 - 大小写敏感性取决于 DBMS 和 Collation 设置。

3.3 3.3 NULL 的陷阱

易错点 / Pitfall

NULL 不等于 NULL。

- NULL 代表“未知”或“不存在”。
- 任何与 NULL 进行的比较运算 (`=`, `!=`, `>`, `<`) 结果都是 Unknown (在 SQL 中会被视为 False)。
- 错误写法: `WHERE col = NULL` (永远不返回任何行)。
- 正确写法: `WHERE col IS NULL` 或 `WHERE col IS NOT NULL`。
- 三值逻辑: TRUE, FALSE, UNKNOWN。注意 NOT UNKNOWN 仍然是 UNKNOWN。

3.4 3.4 函数与转换

- 字符串: `UPPER()`, `LOWER()`, `SUBSTR()`, 连接符 `||` (ANSI) 或 `+` (SQL Server) 或 `CONCAT()`。
- 日期: 日期运算极其依赖 DBMS。
 - `DATEADD`, `DATEDIFF` (SQL Server)。
 - `date + interval '1' day` (PostgreSQL/MySQL)。
 - 比较 `DATETIME` 和 `DATE` 时要注意时间部分可能导致相等判断失败。
- 类型转换: `CAST(col AS type)` 是标准语法。隐式转换 (如字符串与数字比较) 可能导致性能问题 (索引失效)。

3.5 3.5 CASE 表达式

用于在 SQL 中实现 if-else 逻辑。

```
1 CASE
2   WHEN condition1 THEN result1
3   WHEN condition2 THEN result2
4   ELSE result3
5 END
```

或者:

```
1 CASE column
2   WHEN val1 THEN res1
3   ELSE res2
4 END
```

注意: 如果省略 `ELSE` 且没有匹配项, 默认返回 NULL。

4 Chapter 4: 聚合与连接 (Aggregation and Joins)

4.1 4.1 去重 (DISTINCT)

- `SELECT DISTINCT col1, col2 ...`: 去除结果集中所有指定列组合完全相同的重复行。
- 这会将结果集转化为真正意义上的“关系”(集合)。

4.2 4.2 聚合函数 (Aggregate Functions)

- 常见函数: `COUNT(*)` (统计所有行), `COUNT(col)` (统计非 NULL 值), `SUM()`, `AVG()`, `MIN()`, `MAX()`。
- **NULL 处理:** 聚合函数 (除 `COUNT(*)` 外) 会自动忽略 NULL 值。
- **GROUP BY:** 将数据分组, 对每组应用聚合函数。

易错点 / Pitfall

SELECT 列表限制: 在使用 `GROUP BY` 时, `SELECT` 子句中只能包含聚合函数或 `GROUP BY` 中列出的列。不能选择非分组列, 因为它们的值是不确定的。

- **HAVING:** 对分组后的结果进行过滤 (例如: 筛选出平均分大于 60 的班级)。`WHERE` 是在分组前过滤。

4.3 4.3 连接 (Joins)

连接是将多张表的数据结合起来的核心操作。

- **内连接 (INNER JOIN):** 仅返回两张表中满足连接条件的行。
- **语法演变:**

修正与现代观点 / Modern Practice

显式 JOIN (ANSI-92) vs 隐式 JOIN (ANSI-89): 讲义中提到了使用 `FROM A, B WHERE A.id = B.id` 的写法。现代最佳实践: 强烈建议使用 `FROM A JOIN B ON A.id = B.id`。原因: 1. 分离了连接逻辑 (ON) 和过滤逻辑 (WHERE), 可读性更高。2. 防止意外遗漏 WHERE 条件导致笛卡尔积 (Cartesian Product), 造成性能灾难。

- **多表连接:** 可以链式进行 `JOIN ... ON ... JOIN ... ON ...`。

5 Chapter 5: 高级连接与子查询 (Advanced Joins and Subqueries)

5.1 5.1 外连接 (Outer Joins)

- **LEFT OUTER JOIN:** 返回左表的所有行。如果右表没有匹配, 右表的列显示为 NULL。

- **RIGHT OUTER JOIN:** 返回右表的所有行（不常用，通常习惯改写为 LEFT JOIN）。
- **FULL OUTER JOIN:** 返回两张表的所有行，任一边不匹配则补 NULL（MySQL 不直接支持，需用 UNION 模拟）。
- **陷阱:** 如果在 WHERE 子句中对右表（Left Join 的被连接表）的列加条件，会将外连接“退化”为内连接。
 - 错误: ... LEFT JOIN B ON ... WHERE B.col = 1
 - 正确: ... LEFT JOIN B ON ... AND B.col = 1 (如果是连接条件) 或检查 B.col IS NULL。

5.2 5.2 集合操作 (Set Operators)

要求两个查询结果的列数相同，且对应列的数据类型兼容。

- **UNION:** 合并结果并去重。
- **UNION ALL:** 合并结果不去重。效率通常比 UNION 高，因为不需要排序去重。如果确定无重复或需要保留重复，优先使用此项。
- **INTERSECT:** 交集（两边都有的行）。
- **EXCEPT / MINUS:** 差集（左边有但右边没有的行）。

5.3 5.3 子查询 (Subqueries)

- **标量子查询:** 返回单一值的子查询，可用在 SELECT 列表或 WHERE 比较中。
- **IN / NOT IN:** 判断值是否在列表中。

易错点 / Pitfall

NOT IN 与 NULL: 如果子查询结果中包含任何 NULL 值，NOT IN 将永远返回空结果（因为 $x <> \text{NULL}$ 是 Unknown）。在这种情况下应优先使用 NOT EXISTS。

- **EXISTS / NOT EXISTS:** 检查子查询是否返回行。通常比 IN 性能更好，且对 NULL 处理更直观。
- **相关子查询 (Correlated Subquery):** 子查询内部引用了外部查询的列。对每一行外部数据，子查询都要执行一次（但在现代优化器下往往会被优化为 Join）。

6 Chapter 6: 排序与窗口函数 (Ordering and Window Functions)

6.1 6.1 排序 (ORDER BY)

- ORDER BY col [ASC|DESC]。

- 多列排序: ORDER BY col1 ASC, col2 DESC。
- **NULL 排序:** 不同 DBMS 处理不同。Oracle 默认 NULL 最大 (排最后), SQL Server 默认 NULL 最小。可使用 NULLS FIRST/LAST 语法 (如果支持)。
- 分页:
 - MySQL/PG: LIMIT x OFFSET y
 - SQL Server: TOP x 或 OFFSET ... FETCH NEXT ...
 - Oracle: ROWNUM (旧) 或 FETCH FIRST ... (12c+)

6.2 6.2 窗口函数 (Window Functions)

用于在不聚合行的情况下计算聚合值 (如“每行的累计总和”、“每行所属组的平均值”)。

- 语法: Function() OVER (PARTITION BY ... ORDER BY ...)
- 排名函数:
 - ROW_NUMBER(): 1, 2, 3, 4 (即使值相同也强行排序, 无并列)。
 - RANK(): 1, 2, 2, 4 (有并列, 排名跳跃)。
 - DENSE_RANK(): 1, 2, 2, 3 (有并列, 排名连续)。
- 聚合窗口: 如 SUM(salary) OVER (PARTITION BY dept) 计算部门总薪资, 附加在每一名员工记录后。

7 Chapter 7: 模糊搜索与事务 (Fuzzy Search and Transactions)

7.1 7.1 模糊搜索

- 问题: Typos (拼写错误), 不同语言的拼写差异 (Shenzhen vs Shenzhen)。
- 解决方案:
 - LIKE: 简单的模式匹配, 但无法处理拼写错误, 且 %abc 无法利用索引。
 - Soundex: 基于发音的算法 (如将姓名转换为发音代码比较)。
 - 全文检索 (Full-text Search): 分词、倒排索引。
 - 自定义距离: 如 Levenshtein Distance (编辑距离)。

7.2 7.2 事务 (Transactions)

事务是逻辑上的一组操作, 要么全做, 要么全不做。

- ACID 属性:
 - A (Atomicity): 原子性, 不可分割。

- **C (Consistency)**: 一致性，事务前后数据需满足约束。
- **I (Isolation)**: 隔离性，并发事务互不干扰（存在隔离级别）。
- **D (Durability)**: 持久性，提交后数据不丢失。
- **控制语句**: BEGIN (或 START TRANSACTION), COMMIT, ROLLBACK。
- **Auto-commit**: 很多数据库默认每条语句就是一个事务，需显式关闭或显式开启事务块。

7.3 7.3 数据加载 (Bulk Loading)

- 逐条 INSERT 效率极低。
- 应使用批量加载工具(如 MySQL LOAD DATA INFILE, Oracle SQL*Loader, Postgres COPY)。
- **主键生成**:
 - **Sequence** (Oracle, PG): 独立对象生成数字。
 - **Auto Increment / Identity** (MySQL, SQL Server): 列属性自增。

8 Chapter 8: 数据修改与函数 (Update, Delete, Functions)

8.1 8.1 UPDATE 与 DELETE

- **UPDATE**:
 - UPDATE table SET col=val WHERE ...
 - 致命错误: 忘记写 WHERE 子句会导致全表更新。
 - 使用子查询更新: SET col = (SELECT ...)。需确保子查询只返回一行，否则报错。
- **DELETE**:
 - DELETE FROM table WHERE ...
 - 逐行删除，记录日志，可回滚。
- **TRUNCATE**:
 - DDL 操作，快速清空全表，通常不可回滚（视 DBMS 实现），重置自增 ID。
- **MERGE (Upsert)**:
 - 标准语法 MERGE INTO target USING source ON match ... WHEN MATCHED UPDATE ... WHEN NOT MATCHED INSERT
 - MySQL 使用 INSERT ... ON DUPLICATE KEY UPDATE。

8.2 8.2 存储函数与过程 (Functions & Procedures)

- **函数 (Function):** 必须有返回值，通常可用在 SQL 语句中 (如 `SELECT my_func(col)`)。
- **过程 (Procedure):** 可以没有返回值，通过 `CALL` 或 `EXECUTE` 调用。
- **N+1 问题:** 在 `SELECT` 列表中调用执行查询的函数，会导致每一行都执行一次查询，性能极差。应改写为 Join。

9 Chapter 9: 过程与触发器 (Procedures and Triggers)

9.1 9.1 存储过程优势

- **性能:** 减少网络交互 (一次调用，服务器端执行多步)。
- **安全:** 可以只授予用户执行存储过程的权限，而不授予直接修改表的权限。
- **逻辑封装:** 业务逻辑集中在数据库层。

9.2 9.2 触发器 (Triggers)

在特定的数据库事件 (INSERT/UPDATE/DELETE) 发生之前 (BEFORE) 或之后 (AFTER) 自动执行的代码。

- **用途:**
 - 强制复杂的完整性约束。
 - 审计 (Auditing): 记录谁修改了数据。
 - 自动更新冗余数据 (如更新文章表时自动更新分类表的文章计数)。
- **风险:**
 - 隐藏逻辑: 开发者可能不知道数据被触发器修改了。
 - 性能杀手: 大量行级触发器 (FOR EACH ROW) 会显著拖慢写入速度。
 - 死循环: A 表触发器更新 B 表，B 表触发器更新 A 表。
- **建议:** 尽量少用，除非无法通过约束或应用层逻辑解决。

10 Chapter 10: 存储与性能 (Storage and Performance)

10.1 10.1 物理存储结构

- **存储金字塔:** 寄存器 > 缓存 > 内存 > SSD > HDD > 磁带。速度越快，价格越高，容量越小。
- **RAID:** 磁盘阵列。

- RAID 0: 条带化, 速度快, 无冗余 (坏一块盘全丢)。
 - RAID 1: 镜像, 安全, 空间利用率 50%。
 - RAID 5/10: 平衡方案。
- **块/页 (Block/Page):** 数据库 I/O 的最小单位 (通常 4KB, 8KB, 16KB)。读取一行数据实际上通常会读取包含该行的整个页。

10.2 10.2 索引 (Indexing)

索引是加速数据检索的数据结构 (类似于书的目录)。

- **B-Tree (Balanced Tree):** 最常用的索引结构。保持排序, 适合范围查找 (>, <, BETWEEN) 和等值查找。
- **索引失效 (Pitfalls):**

易错点 / Pitfall

以下情况可能导致索引失效 (全表扫描) : 1. 对索引列使用函数: WHERE YEAR(date_col) = 2020。应改为 WHERE date_col BETWEEN '2020-01-01' AND '2020-12-31'。2. 隐式类型转换: 字符串列存数字, 查询时用数字类型比较。3. 前导模糊查询: LIKE '%abc'。4. 联合索引不满足最左前缀原则: 索引是 (A, B), 查询条件只有 B。

- **选择性 (Selectivity):** 索引在“区分度高”的列上最有效 (如身份证号)。在“性别”这种只有两个值的列上建立索引通常无意义。
- **代价:** 加快了读取, 减慢了写入 (INSERT/UPDATE/DELETE 需要维护索引树)。

10.3 10.3 执行计划 (Execution Plan)

- 使用 EXPLAIN 命令查看数据库如何执行 SQL。
- **关键看点:** 是否使用了索引 (Index Scan/Seek) 还是全表扫描 (Full Table Scan/Seq Scan)。