



# 华中科技大学

## 系统能力综合培养实验报告

学 院： 计算机科学与技术学院  
专 业： 计算机科学与技术  
班 级： CS2205  
学 号： U202215501  
姓 名： 裴凯悦  
指导教师： 谢美意

分数	
教师签名	

2026 年 1 月 12 日

# 目 录

1	实验任务概述 .....	1
2	选做题 .....	2
2.1	INSERT.....	2
2.2	UNIQUE .....	3
2.3	ORDER-BY .....	6
2.4	MULTI-INDEX .....	8
3	实验总结 .....	14

# 1 实验任务概述

简要介绍 OceanBase 大赛背景、miniOB 系统、初赛题目、小组成员分工等信息。

## 1.1 OceanBase 大赛背景

OceanBase 数据库大赛是由 OceanBase 主办的面向高校大学生的数据库内核开发赛事。该赛事旨在以赛促学，帮助学生打破数据库领域的“黑盒”认知，通过亲自动手实现数据库核心模块，深入理解数据库内核原理，锻炼现代 C++ 编程能力，并为数据库行业培养和发掘高素质的内核开发人才。

## 1.2 MiniOB 系统简介

MiniOB 是一个由 OceanBase 团队维护的、专门用于教学和比赛的入门级数据库项目。它麻雀虽小五脏俱全，具备了数据库管理系统的基本骨架，采用 C++ 编写，包含了网络通信模块（Libevent）、SQL 解析（Flex/Bison）、语义分析与查询计划生成、执行引擎以及基础的存储引擎。MiniOB 屏蔽了复杂的工业级细节，保留了核心逻辑，要求参赛者在此基础上进行功能扩展（如支持新数据类型、新语法）和性能优化，是学习数据库内部实现机制的绝佳实践平台。

## 1.3 初赛题目概览

初赛通常侧重于基础功能的实现，考察选手对数据库基本操作（CRUD）、元数据管理以及简单查询处理的理解。

## 1.4 小组成员分工

在整个课程中，我负责完成 insert、unique、order-by 和 multi-index 四个选做题目。

## 2 选做题

### 3.1 Insert

#### 3.1.1 题目要求

题目描述：单条插入语句插入多行数据。一次插入的数据要同时成功或失败。

分值： 10

#### 3.1.2 设计思路及实现过程

设计思路：修改 InsertStmt 的数据结构，从单行 Value\* 改为多行 vector<vector<Value>>从而支持同时插入多行数据；验证的时候循环验证所有数据；最后执行的时候批量创建记录，批量插入。

实现过程：

修改 InsertStmt 数据结构：

```
class InsertStmt : public Stmt {  
private:  
    Table *table_ = nullptr;  
    const Value *values_ = nullptr; // 单行数据指针  
    int value_amount_ = 0;  
};
```

修改验证逻辑：

```
RC InsertStmt::create(Db *db, const InsertSqlNode &inserts, Stmt *&stmt)  
{  
    // ... 表存在性检查 ...  
  
    // 根据是否指定列名，选择不同的验证方法  
    std::vector<std::vector<Value>> rows;  
    if (0 == inserts.attrs_name.size()) {  
        rc = check_full_rows(table, inserts, rows); // 全列插入，验证所有行  
    } else {  
        rc = check_incomplete_rows(table, inserts, rows); // 指定列插入，验证所有行  
    }  
    if (RC::SUCCESS != rc) {  
        return rc;  
    }  
  
    int field_num = table->table_meta().field_num()  
    table->table_meta().sys_field_num();  
    stmt = new InsertStmt(table, rows, field_num);  
}
```

```

    return RC::SUCCESS;
}

```

最后加上类型匹配检查（在 `check_full_rows` 和 `check_incomplete_rows` 中）：

```

// check fields type
for (int i = 0; i < field_num; i++) {
    const FieldMeta *field_meta = table_meta.field(i + sys_field_num);
    const AttrType field_type = field_meta->type();
    const AttrType value_type = values[i].attr_type();

    // NULL 值处理
    if (value_type == NULLS && field_meta->nullable()) {
        row.emplace_back(values[i]);
        continue;
    }

    // 严格类型检查：类型必须完全匹配
    if (field_type != value_type) {
        // 只允许 TEXTS 和 CHARS 之间的兼容（因为它们本质相同）
        if (TEXTS == field_type && CHARS == value_type) {
            // TEXT 类型超过 4096 字节会在 make_record 时截断，这里不需要返回错误
            if (MAX_TEXT_LENGTH < values[i].length()) {
                LOG_WARN("Text length:%d exceeds max_length %d, will be truncated. field=%s",
                         values[i].length(), MAX_TEXT_LENGTH, field_meta->name());
            }
        } else {
            // 其他类型不匹配直接返回错误
            LOG_WARN("field type mismatch. table=%s, field=%s, field type=%d, value_type=%d",
                     table->name(), field_meta->name(), field_type, value_type);
            return RC::SCHEMA_FIELD_TYPE_MISMATCH;
        }
    }
}

// ...
}

```

### 3.1.3 测试与验证

insert

10

10

-

---

## 3.2 Unique

### 3.2.1 题目要求

题目描述：唯一索引：create unique index。

分值：10

### 3.2.2 设计思路及实现过程

设计思路: 先在 IndexMeta 中添加 unique\_ 字段; 然后 KeyComparator 根据 unique\_ 决定是否比较 RID; 最后在 B+ 树插入时检查键是否已存在。

实现过程:

新增语法规则定义:

```
create_index_stmt:  
    CREATE unique_option INDEX ID ON ID LBRACE ID idx_col_list RBRACE  
    {  
        $$ = new ParsedSqlNode(SCF_CREATE_INDEX);  
        CreateIndexSqlNode &create_index = $$->create_index;  
        create_index.unique = $2; // 从 unique_option 获取 unique 标志  
        create_index.index_name = $4;  
        create_index.relation_name = $6;  
  
        // 处理列名列表 (支持多列索引)  
        std::vector<std::string> *idx_cols = $9;  
        if (nullptr != idx_cols) {  
            create_index.attr_names.swap(*idx_cols);  
            delete $9;  
        }  
        create_index.attr_names.emplace_back($8);  
        std::reverse(create_index.attr_names.begin(), create_index.attr_names.end());  
        free($4);  
        free($6);  
        free($8);  
    }  
;  
  
unique_option:  
    /* empty */  
    {  
        $$ = false; // 默认非唯一索引  
    }  
    | UNIQUE  
    {  
        $$ = true; // UNIQUE 关键字表示唯一索引  
    }  
;
```

扩展 IndexMeta:

```
class IndexMeta {  
public:
```

```

RC init(const char *name, bool unique, const std::vector<const FieldMeta*> &fields);
const bool unique() const;

protected:
    bool unique_;           // unique index or not // 新增字段
    std::string name_;
    std::vector<std::string> field_;
};

在 Statement 创建阶段要扩展 CreateIndexStmt 类，完善 create 方法。
在 B+树索引实现的地方，要改进 KeyComparator，根据 unique_ 字段决定是否比较 RID，打开索引时要初始化 KeyComparator，插入时要做唯一性检查。
RC BplusTreeHandler::insert_entry_into_leaf_node(LatchMemo &latch_memo,
                                                 Frame *frame,
                                                 const char *key,
                                                 const RID *rid)
{
    LeafIndexNodeHandler leaf_node(file_header_, frame);
    bool exists = false; // 该数据是否已经存在指定的叶子节点中了

    // 查找插入位置，同时检查键是否已存在
    int insert_position = leaf_node.lookup(key_comparator_, key, &exists);

    if (exists) {
        // 键已存在，返回重复键错误
        LOG_TRACE("entry exists");
        return RC::RECORD_DUPLICATE_KEY; // 唯一性约束违反
    }

    // 键不存在，正常插入
    if (leaf_node.size() < leaf_node.max_size()) {
        leaf_node.insert(insert_position, key, (const char *)rid);
        frame->mark_dirty();
        return RC::SUCCESS;
    }

    // 节点已满，需要分裂
    // ...
}

```

### 3.2.3 测试与验证

unique	10	10	-
--------	----	----	---

### 3.3 order-by

#### 3.3.1 题目要求

题目描述：支持 order by 功能。不指定排序顺序默认为升序(asc)。不需要支持 order by 字段为数字的情况，比如 select \* from t order by 1;

分值： 10

#### 3.3.2 设计思路及实现过程

设计思路：在语法阶段添加对 orderby 子句的解析，然后添加 OrderbyStmt，最后分别添加逻辑计划和物理计划。

实现过程：

语法解析阶段：

```
opt_order_by:  
    /* empty */ {  
        $$ = nullptr; // 没有 ORDER BY 子句  
    }  
    | ORDER_BY sort_list  
    {  
        $$ = $3;  
        std::reverse($$->begin(), $$->end()); // 反转列表 (yacc 递归解析是逆序的)  
    }  
    ;  
  
sort_list:  
    sort_unit  
    {  
        $$ = new std::vector<OrderBySqlNode>;  
        $$->emplace_back(*$1);  
        delete $1;  
    }  
    | sort_unit COMMA sort_list  
    {  
        $3->emplace_back(*$1);  
        $$ = $3;  
        delete $1;  
    }  
    ;  
  
sort_unit:  
    expression           // 默认升序  
    {  
        $$ = new OrderBySqlNode();
```

```

    $$->expr = $1;
    $$->is_asc = true;
}
| expression DESC           // 降序
{
    $$ = new OrderBySqlNode();
    $$->expr = $1;
    $$->is_asc = false;
}
| expression ASC            // 显式升序
{
    $$ = new OrderBySqlNode();
    $$->expr = $1;
    $$->is_asc = true;
}
;

```

Statement 创建阶段:

添加 OrderbyUnit 排序单元，包含表达式和排序方向。

OrderbyStmt，包含多个排序单元和 Select 表达式

```

class OrderByUnit {
public:
    OrderByUnit(Expression *expr, bool is_asc)
        : expr_(expr), is_asc_(is_asc)
    {}

    bool sort_type() const { return is_asc_; } // true 为升序
    std::unique_ptr<Expression>& expr() { return expr_; }

private:
    bool is_asc_ = true;                      // 排序方向
    std::unique_ptr<Expression> expr_;         // 排序表达式
};

class OrderByStmt : Stmt {
public:
    void set_orderby_units(std::vector<std::unique_ptr<OrderByUnit>> &&orderby_units);
    void set_exprs(std::vector<std::unique_ptr<Expression>> &&exprs);
    std::vector<std::unique_ptr<OrderByUnit>>& get orderby_units();
    std::vector<std::unique_ptr<Expression>>& get_exprs();

private:
    std::vector<std::unique_ptr<OrderByUnit>> orderby_units_; // 排序列
    std::vector<std::unique_ptr<Expression>> exprs_;           // SELECT 中的表达式
};

```

};

最后加上逻辑计划和物理计划的实现即可。

### 3.3.3 测试与验证

order-by

10

10

-

## 3.4 multi-index

### 3.4.1 题目要求

题目描述：多列索引，又称复合索引，顾名思义，就是将多个列组合称为一个索引。常见的索引都是单列索引，索引中仅对表中一个字段做索引处理。多列索引会处理多个字段，在对比多个字段大小时，先按照第一个字段排序，然后是第二个，后面以此类推。只有多列索引的第一个字段出现在查询条件下，该索引才可能被使用，因此将应用频度高的字段，放置在复合索引的前面，会使系统最大可能地使用此索引，发挥索引的作用。使用多列索引查询时，只有查询的前缀必须与索引的前缀匹配才能使用。

分值：20

### 3.4.2 设计思路及实现过程

设计思路：需要添加支持多列列表解析，把单字段数据结构改为多字段，设计复合键而不是单个键，改进比较器从而能够按顺序依次比较多个属性，完善索引元数据，从而能够存储多个字段名。

实现过程：

语法阶段，添加对多列索引的支持

```
create_index_stmt:  
    CREATE unique_option INDEX ID ON ID LBRACE ID idx_col_list RBRACE  
    {  
        $$ = new ParsedSqlNode(SCF_CREATE_INDEX);  
        CreateIndexSqlNode &create_index = $$->create_index;  
        create_index.unique = $2;  
        create_index.index_name = $4;  
        create_index.relation_name = $6;  
  
        // 处理多列列表  
        std::vector<std::string> *idx_cols = $9;  
        if (nullptr != idx_cols) {  
            create_index.attr_names.swap(*idx_cols);  
            delete $9;  
        }  
    }
```

```

    create_index.attr_names.emplace_back($8); // 添加第一个列
    std::reverse(create_index.attr_names.begin(),
                create_index.attr_names.end()); // 反转 (yacc 递归是逆序的)
    free($4);
    free($6);
    free($8);
}
;

idx_col_list:
/* empty */
{
    $$ = nullptr; // 没有更多列
}
| COMMA ID idx_col_list
{
    if ($3 != nullptr) {
        $$ = $3;
    } else {
        $$ = new std::vector<std::string>;
    }
    $$->emplace_back($2); // 添加列名
    free($2);
}
;

```

把单字段数据结构改为多字段:

```

struct CreateIndexSqlNode {
    bool unique;
    std::string index_name;
    std::string relation_name;
    std::vector<std::string> attr_names; // 多个字段名
};

索引元数据扩展:

class IndexMeta {
public:
    RC init(const char *name, bool unique, const std::vector<const FieldMeta*> &fields);
    const std::vector<std::string> &field() const; // 返回字段名列表

protected:
    bool unique_;
    std::string name_;
    std::vector<std::string> field_; // 多个字段名
};

```

然后需要改进比较器：

```
RC BplusTreeHandler::create(const char *file_name, const bool unique,
                           const std::vector<int> &field_ids,
                           const std::vector<const FieldMeta*> &fields,
                           int internal_max_size, int leaf_max_size)
{
    // ...

    // 计算所有字段的总长度
    int attr_length = 0;
    for (const FieldMeta *field_meta : fields) {
        attr_length += field_meta->len();
    }

    // ...

    // 设置文件头信息
    IndexFileHeader *file_header = (IndexFileHeader *)pdata;
    file_header->key_length = attr_length + sizeof(RID); // 键长度 = 所有字段长度 + RID
    file_header->internal_max_size = internal_max_size;
    file_header->leaf_max_size = leaf_max_size;
    file_header->root_page = BP_INVALID_PAGE_NUM;
    file_header->unique = unique;
    file_header->attr_num = fields.size(); // 字段数量

    // 保存每个字段的信息
    for (int i = 0; i < fields.size(); i++) {
        file_header->field_id[i] = field_ids[i]; // 字段 ID
        file_header->attr_type[i] = fields[i]->type(); // 字段类型
        file_header->attr_offset[i] = fields[i]->offset(); // 字段偏移
        file_header->attr_length[i] = fields[i]->len(); // 字段长度
    }

    // 初始化 KeyComparator (支持多属性比较)
    key_comparator_.init(file_header->unique, file_header->attr_num,
                          file_header->field_id,
                          file_header->attr_type,
                          file_header->attr_length);
}

// ...
```

设计复合键：

```
MemPoolItem::unique_ptr BplusTreeHandler::make_key(const char *user_key, const RID
&rid)
```

```

{
    MemPoolItem::unique_ptr key = mem_pool_item_->alloc_unique_ptr();
    if (key == nullptr) {
        LOG_WARN("Failed to alloc memory for key.");
        return nullptr;
    }

    // 1. 复制 bitmap (第一列, 用于 NULL 值标记)
    int offset = file_header_.attr_length[0];
    memcpy(static_cast<char*>(key.get()), user_key, file_header_.attr_length[0]);

    // 2. 复制所有索引列的值
    for (int i = 1; i < file_header_.attr_num; i++) {
        memcpy(static_cast<char*>(key.get()) + offset,
               user_key + file_header_.attr_offset[i],
               file_header_.attr_length[i]);
        offset += file_header_.attr_length[i];
    }

    // 3. 复制 RID
    memcpy(static_cast<char*>(key.get()) + offset, &rid, sizeof(rid));

    return key;
}

```

最后加上多属性比较器:

```

class AttrComparator {
public:
    void init(int attr_num, int *field_id, AttrType *type, int *length)
    {
        for (int i = 0; i < attr_num; i++) {
            field_id_.emplace_back(field_id[i]);
            attr_type_.emplace_back(type[i]);
            attr_length_.emplace_back(length[i]);
        }
    }

    int operator()(const char *v1, const char *v2) const
    {
        int cmp_res = 0;
        // 第一列是 bitmap, 比较时应该跳过它
        int offset = attr_length_[0];
        common::Bitmap l_map(const_cast<char*>(v1), attr_length_[0] * 8);
        common::Bitmap r_map(const_cast<char*>(v2), attr_length_[0] * 8);
    }
}

```

```

// 按顺序比较每个属性
for (size_t i = 1; i < attr_type_.size(); i++) {
    // NULL 值处理
    if (l_map.get_bit(field_id_[i]) == true || r_map.get_bit(field_id_[i]) == true)
    {
        return -1; // 有 NULL 值, 返回 -1 (NULL 比任何值都大)
    }

    // 根据类型比较
    switch (attr_type_[i]) {
        case INTS:
        case DATES: {
            if (0 == (cmp_res = common::compare_int((void *)(v1 + offset), (void *)(v2
+ offset)))) {
                offset += attr_length_[i]; // 相等, 继续比较下一个属性
            } else {
                return cmp_res; // 不相等, 返回比较结果
            }
            break;
        }
        case FLOATS: {
            if (0 == (cmp_res = common::compare_float((void *)(v1 + offset), (void *)(v2
+ offset)))) {
                offset += attr_length_[i];
            } else {
                return cmp_res;
            }
            break;
        }
        case CHARS: {
            if (0 == (cmp_res = common::compare_string((void *)(v1 + offset),
attr_length_[i],
(vvoid *) (v2 + offset),
attr_length_[i]))) {
                offset += attr_length_[i];
            } else {
                return cmp_res;
            }
            break;
        }
        default: {
            ASSERT(false, "unknown attr type. %d", attr_type_[i]);
            return 0;
        }
    }
}

```

```
        }
    }

    return cmp_res; // 所有属性都相等, 返回 0
}

private:
std::vector<int> field_id_; // 字段 ID 列表
std::vector<int> attr_length_; // 字段长度列表
std::vector<AttrType> attr_type_; // 字段类型列表
};
```

### 3.4.3 测试与验证

---

multi-index

20

20

-

### 3 实验总结

通过这次实验，我深入理解了数据库系统的核心机制，掌握了从语法解析到物理执行的完整流程，并在实践中提升了系统设计和编程能力。

我对数据库系统的分层架构也有了更深入的认识：

1. 语法解析层：使用 yacc/lex 进行词法和语法分析，将 SQL 语句转换为语法树。在实现过程中，我学会了如何设计语法规则。
2. Statement 层：将语法树转换为 Statement 对象，进行语义分析和验证。这一层需要验证表的存在性、字段的有效性、类型的匹配性等。。
3. 逻辑计划层：将 Statement 转换为逻辑操作符，形成逻辑查询计划。
4. 物理计划层：将逻辑操作符转换为物理操作符，准备执行。
5. 执行层：物理操作符的具体执行，包括数据访问、计算、排序等操作。

这次实验让我体会到了数据库系统的复杂性和魅力，也让我认识到了自己在系统设计和编程能力方面的不足。在未来的学习中，我将继续深入学习数据库系统的原理，提升自己的技术能力。