

MySQL 查询优化

SQL诊断调优原则、原理及思路

演讲人

苏坡

- ◆ 花名：苏坡
- ◆ **云掣科技 MSP**在线服务团队
- ◆ 标签：DBA、SQL调优、疑难排障、架构优化改造
- ◆ **袋鼠云**成立于2016年，是**国内数据中台领域**倡导者
- ◆ **云掣**—袋鼠云旗下企业云服务品牌

- 优化目的与目标
- 优化流程及思路
- 原理剖析
- MySQL的行为
- 常规优化策略

01 优化目的与目标

- ✓提高资源利用率
- ✓避免短板效应
- ✓提高系统吞吐量
- ✓同时满足更多用户的在线需求



✓减少磁盘IO

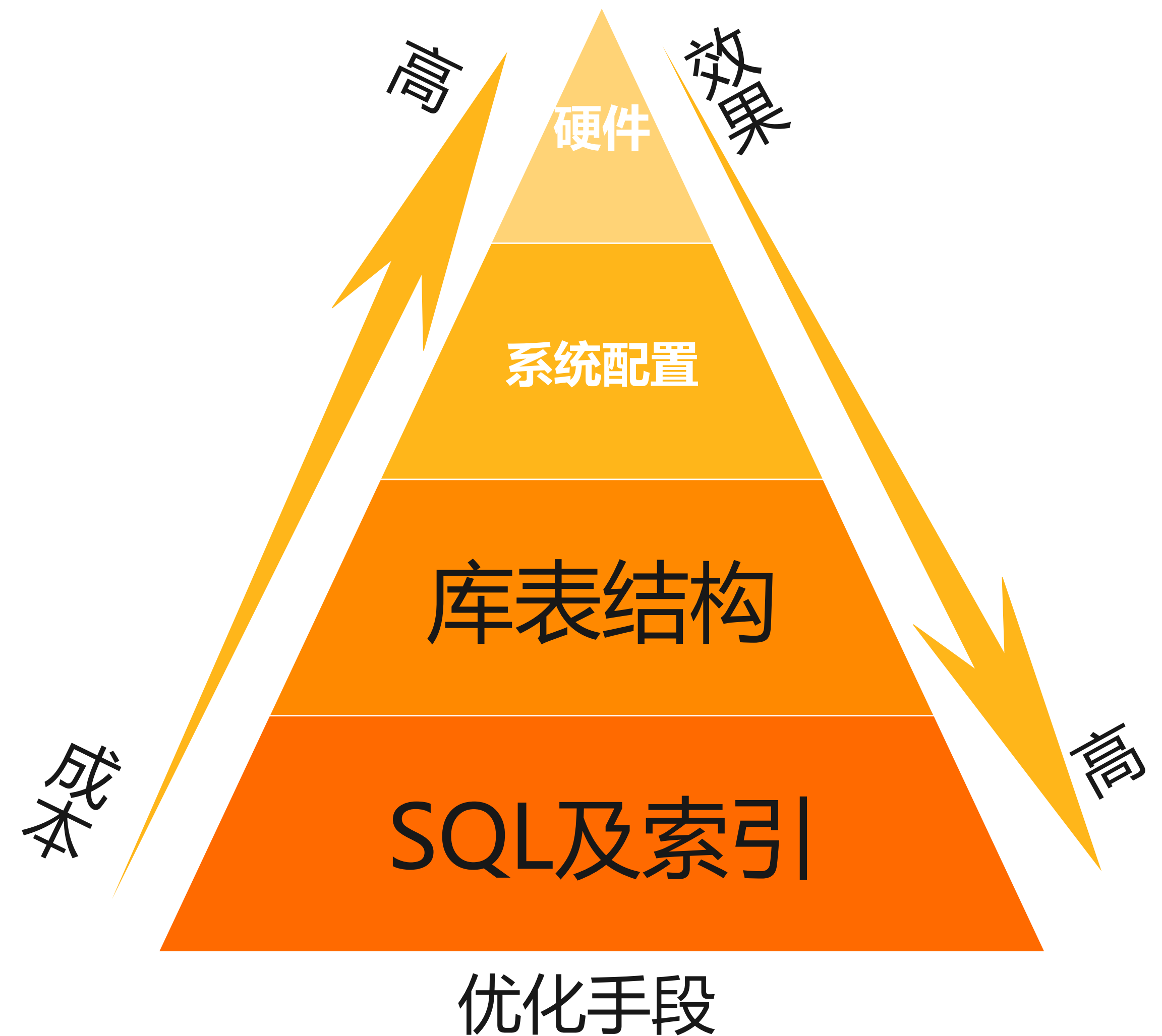
- ◆全表扫描
- ◆磁盘临时表
- ◆日志、数据块fsync

✓减少网络带宽

- ◆返回太多数据
- ◆交互次数过多

✓降低CPU消耗

- ◆排序分组。order by, group by
- ◆聚合函数。max,min,sum...
- ◆逻辑读



02 优化流程及思路

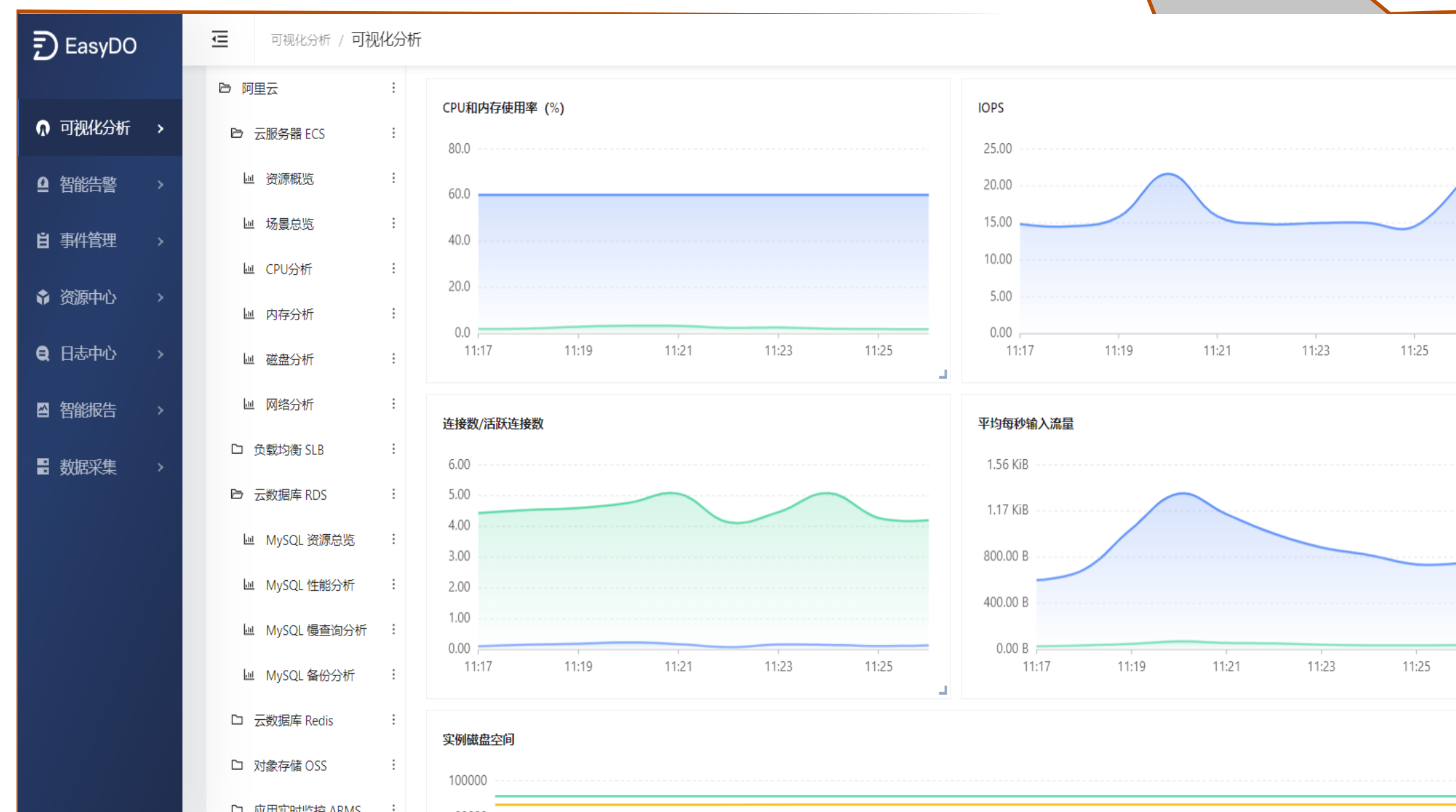
- CPU使用率
 - sql查询关键资源指标
 - 数据扫描、显式计算
- IOPS
 - 每秒io请求次数
 - 物理读写关键资源指标
- QPS/TPS
 - 吞吐量
 - 业务压力
- 会话数/活跃会话数
 - 应用配置
 - 执行效率
- Innodb逻辑读/物理读
 - 反映整体查询效率的引擎指标
- 临时表
 - 导致SQL执行效率下降的特殊行为

CPU消耗?
IO消耗?
数据库慢不慢?
吞吐量多大?
...



top、iostat、sar、dstat
show variables like ...
show status like ...

...



MySQL优化流程

□构建完备的监控体系

- 细致合理的告警
- 多维度图形化指标
- 暴露性能缺陷，掌控大规模资源

□分析定位问题

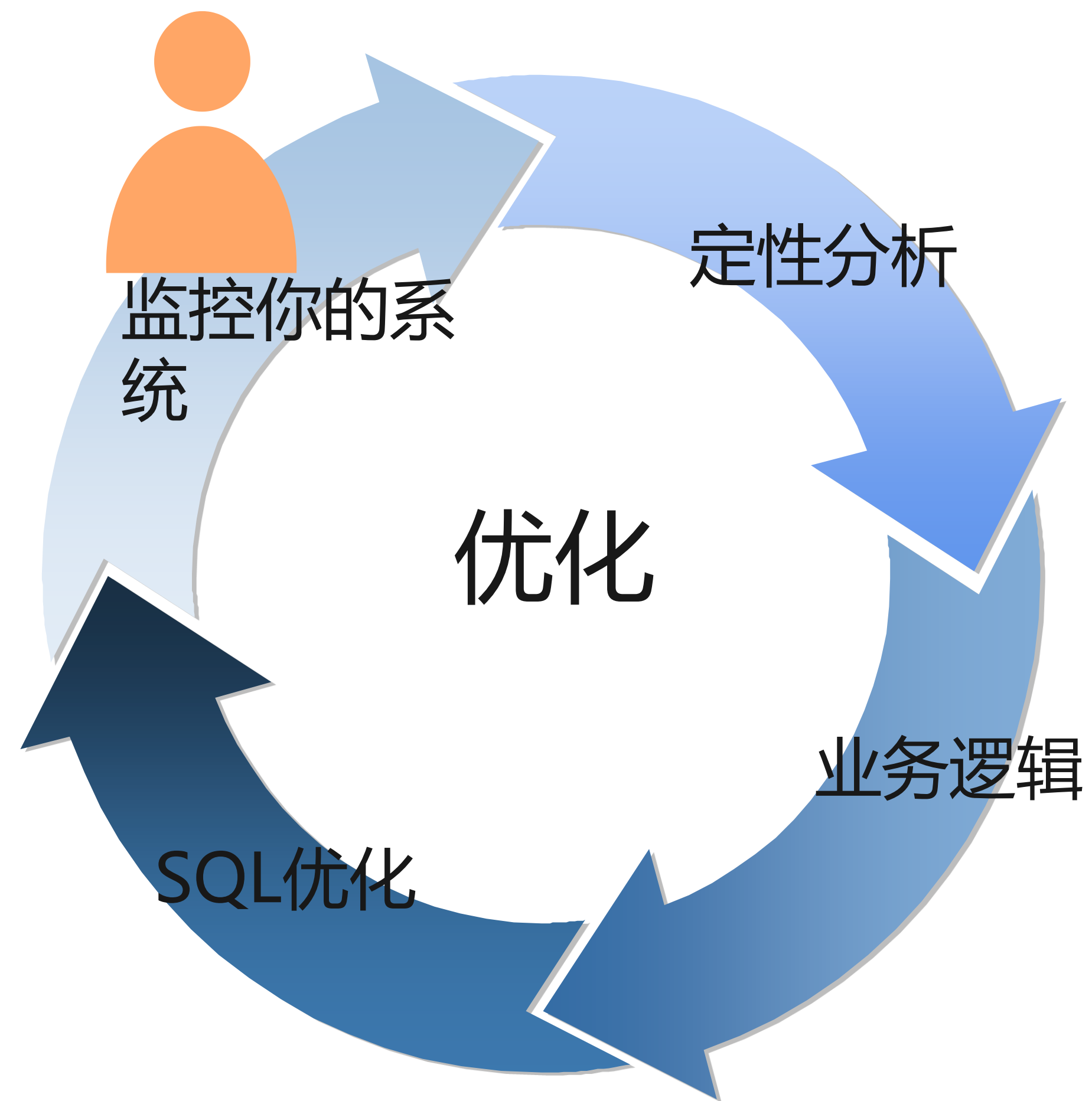
- 异常时间区间
- System log、DB Error Log
- Slow Log
- SQL执行统计
- session

□分析业务逻辑

- 读写需求
- 事务精简
- 资源调用关系

□SQL优化

- explain
- SQL改写
- 索引调整
- 参数调整



原则

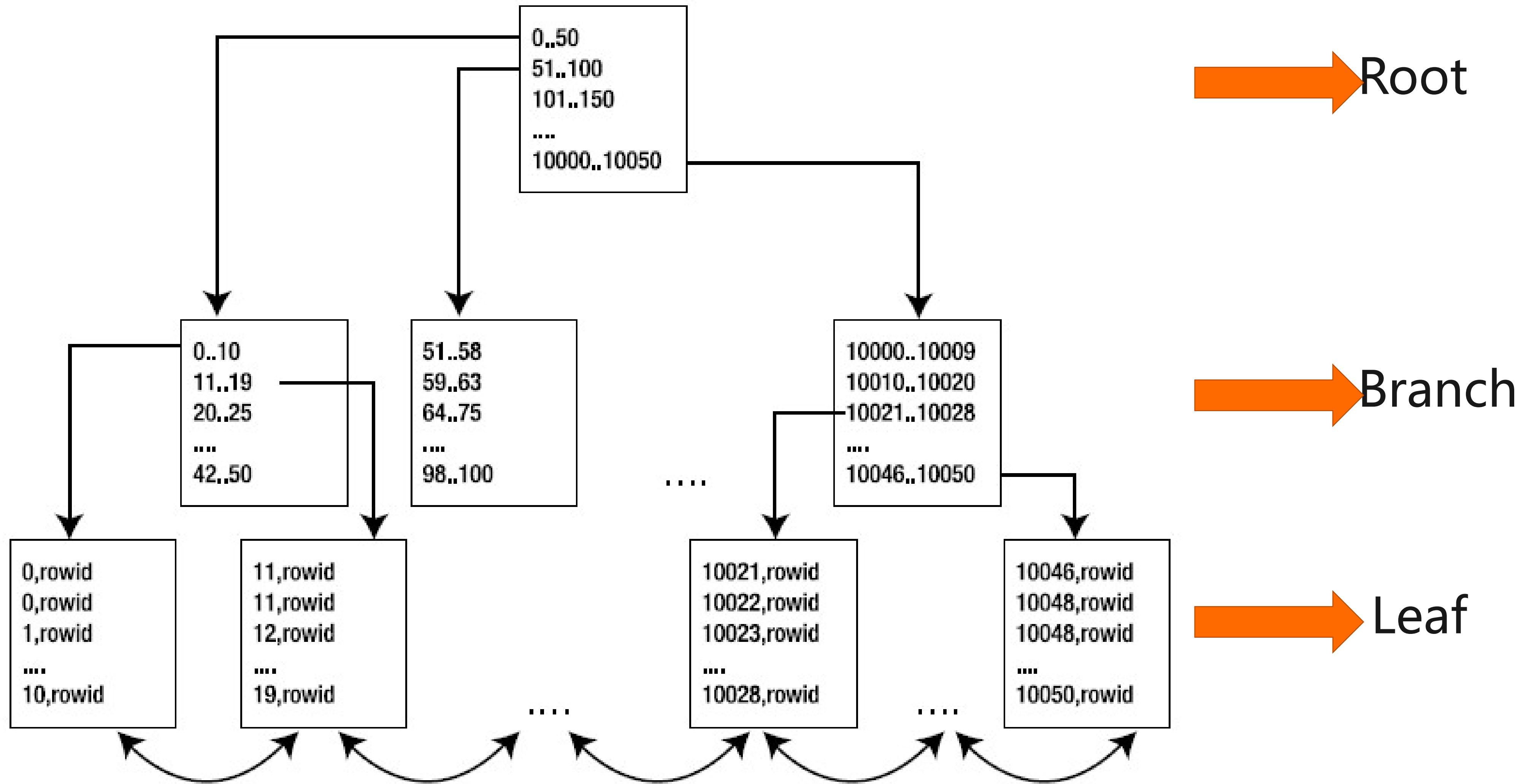
- **减少访问量**：数据存取是数据库系统最核心功能，所以IO是数据库系统中最容易出现性能瓶颈，减少SQL访问IO量是SQL优化的第一步；数据块的逻辑读也是产生CPU开销的因素之一。
 - 减少访问量的方法：创建合适的索引、减少不必访问的列、使用索引覆盖、语句改写。
- **减少计算操作**：计算操作进行优化也是SQL优化的重要方向。SQL中排序、分组、多表连接操作等计算操作都是CPU消耗的大户。
 - 减少SQL计算操作的方法：排序列加入索引、适当的列冗余、SQL拆分、计算功能拆分。

方法

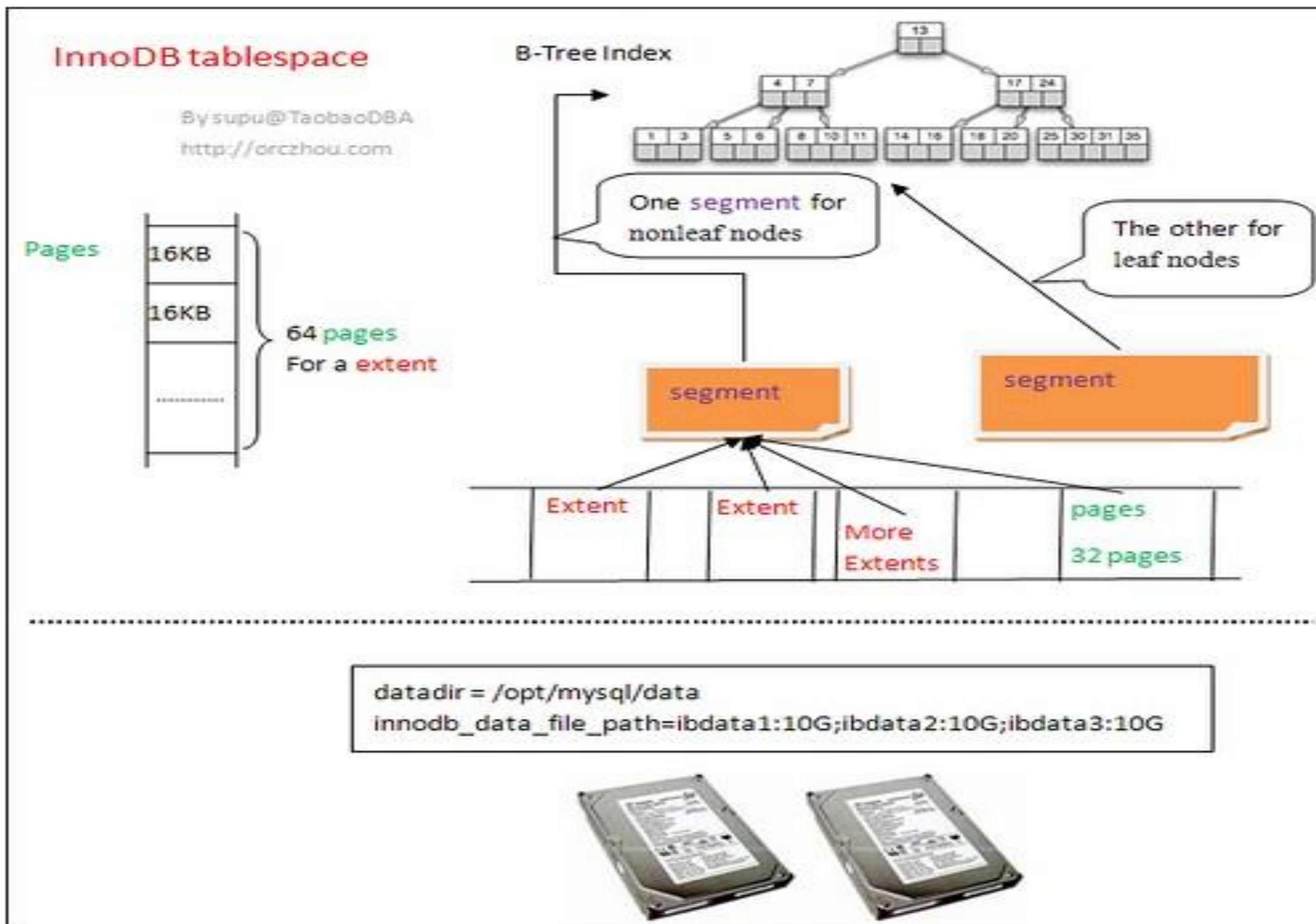
- 创建索引减少扫描量
- 调整索引减少计算量
- 索引覆盖（减少不必访问的列，避免回表查询）
- SQL改写
- 干预执行计划

03 原理剖析

B+ Tree index

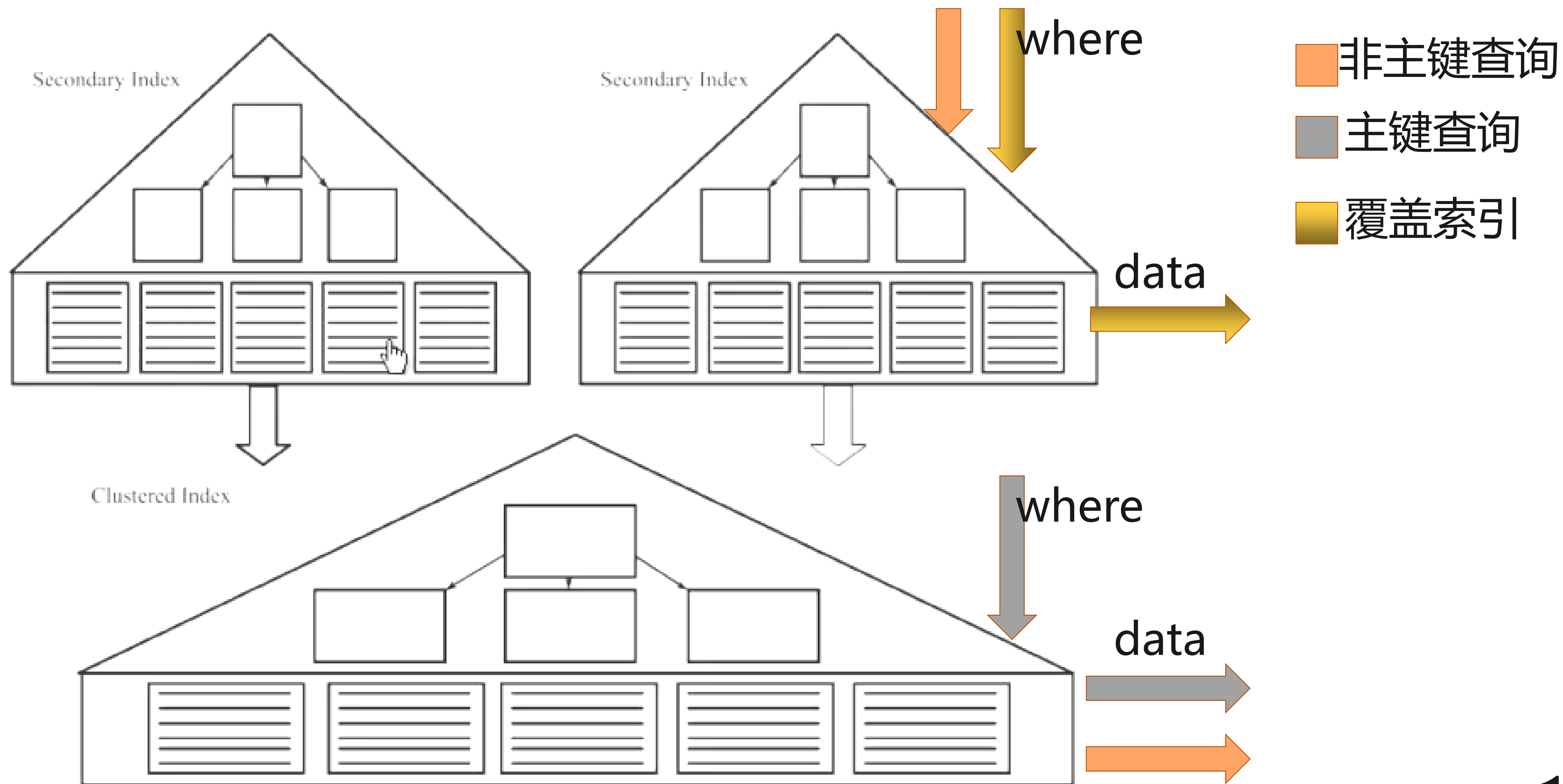


InnoDB Table



IOT
有序存储

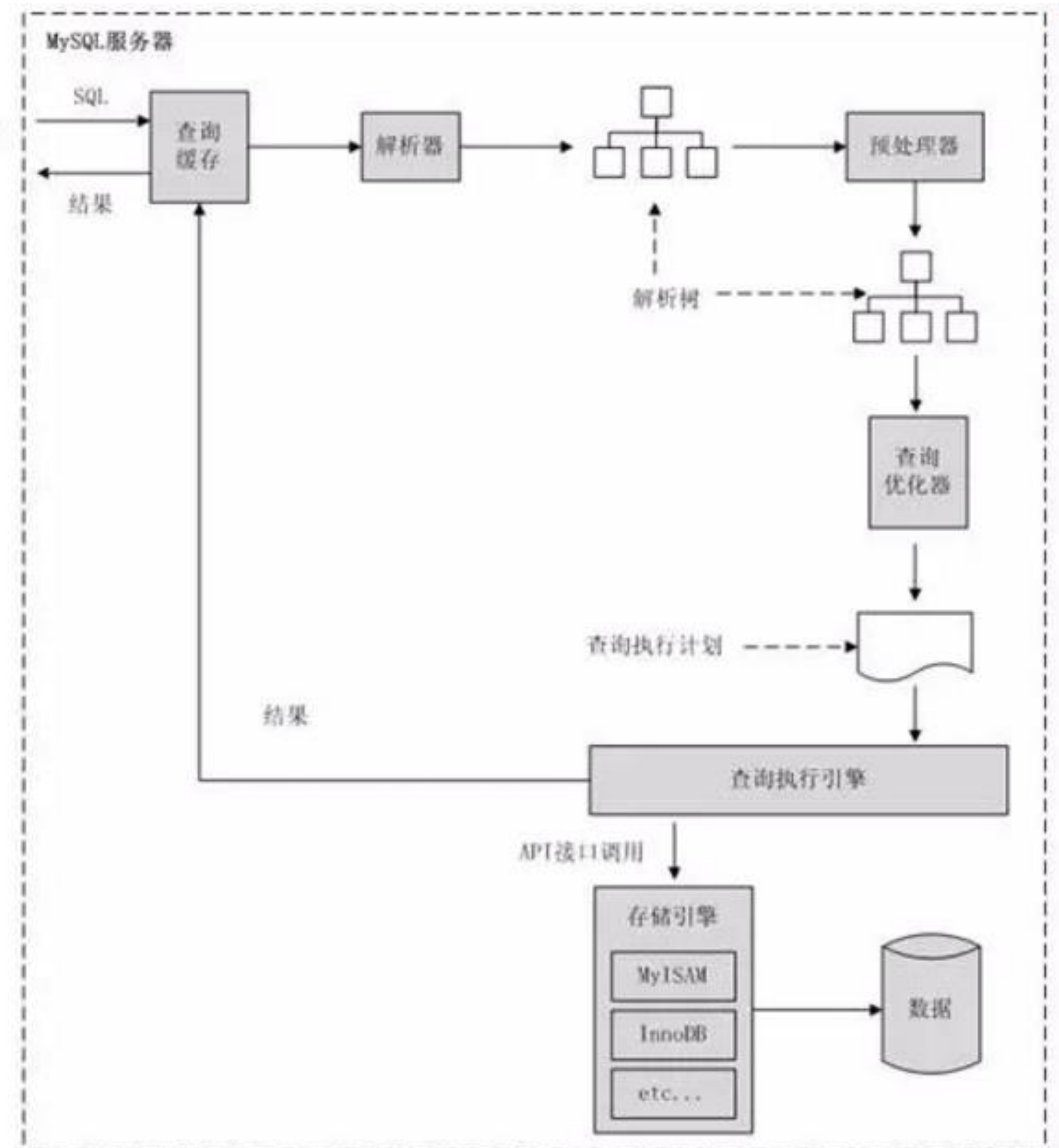
索引检索过程



04 MySQL的行为

MySQL SQL执行过程

1. 客户提交一条语句
2. 先在查询缓存查看是否存在对应的缓存数据，如有则直接返回(一般有的可能性极小，因此一般建议关闭查询缓存)。
3. 交给解析器处理，解析器会将提交的语句生成一个解析树。
4. 预处理器会处理解析树，形成新的解析树。这一阶段存在一些SQL改写的过程。
5. 改写后的解析树提交给查询优化器。查询优化器生成执行计划。
6. 执行计划交由执行引擎调用存储引擎接口，完成执行过程。这里要注意，MySQL的Server层和Engine层是分离的。
7. 最终的结果由执行引擎返回给客户端，如果开启查询缓存的话，则会缓存。



SQL执行顺序:

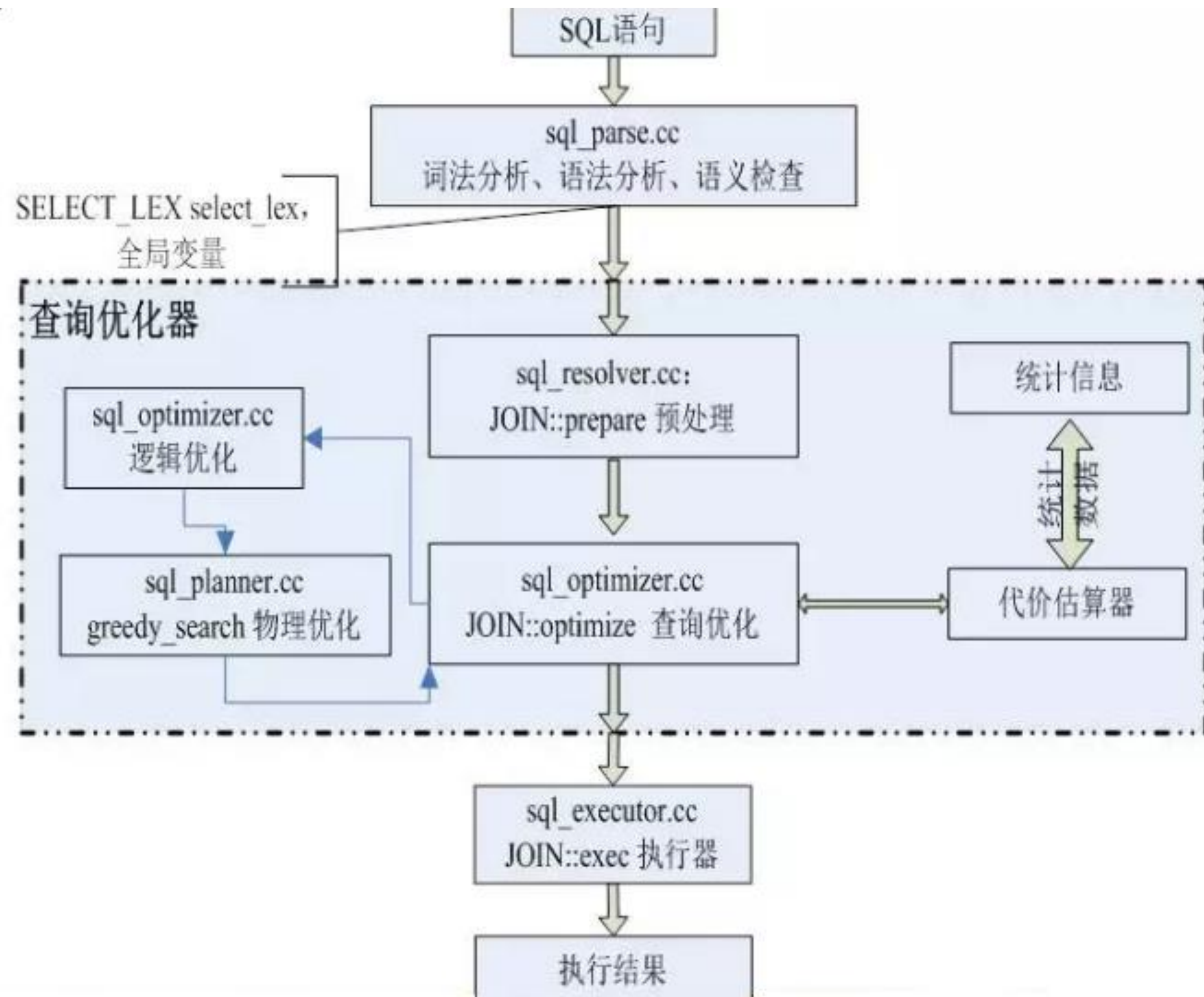
- (8) SELECT (9) DISTINCT <select_list>
- (1) FROM <left_table>
- (3) <join_type> JOIN <right_table>
- (2) ON <join_condition>
- (4) WHERE <where_condition>
- (5) GROUP <group_by_list>
- (6) WITH {CUBE|ROLLUP}
- (7) HAVING <having_condition>
- (10) ORDER BY <order_by_list>
- (11) LIMIT <limit_number>

查询优化器

- 负责生成 SQL 语句的有效执行计划的数据库组件
- 优化器是数据库的核心价值所在，它是数据库的“大脑”
- 优化SQL，某种意义上就是理解优化器的行为
- 优化的依据是执行成本（CBO）
- 优化器工作的前提是了解数据，工作的目的是解析SQL，生成执行计划

查询优化器工作过程

- 1.词法分析、语法分析、语义检查
- 2.预处理阶段(查询改写等)
- 3.查询优化阶段(可详细划分为逻辑优化、物理优化两部分)
- 4.查询优化器优化依据，来自于代价估算器估算结果(它会调用统计信息作为计算依据)
- 5.交由执行器执行



执行计划:

➤ **explain** [extended] SQL_Statement

```
mysql> explain select * from payment where rental_id > 1000 order by payment_date;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	payment	ALL	fk_payment_rental	NULL	NULL	NULL	15511	Using where; Using filesort

1 row in set (0.00 sec)

优化器开关:

➤ **show variables** like 'optimizer_switch'

```
mysql> show variables like 'optimizer_switch'\G
```

```
***** 1. row *****
```

```
Variable_name: optimizer_switch
```

```
Value: index_merge=on,index_merge_union=on,index_merge_sort_union=on,index_merge_intersection=on,engine_condition_pushdown=on,index_condition_pushdown=on,mrr=on,mrr_cost_based=on,block_nested_loop=on,batched_key_access=off,materialization=on,semijoin=on,loosescan=on,firstmatch=on,duplicateweedout=on,subquery_materialization_cost_based=on,use_index_extensions=on,condition_fanout_filter=on,derived_merge=on
```

```
1 row in set (0.01 sec)
```

- show [full] processlist
- information_schema.processlist

copy to tmp table: 出现在某些alter table语句的copy table操作

Copying to tmp table on disk: 由于临时结果集大于tmp_table_size, 正在将临时表从内存存储转为磁盘存储以此节省内存

converting HEAP to MyISAM: 线程正在转换内部MEMORY临时表到磁盘MyISAM临时表

Creating sort index: 正在使用内部临时表处理select查询

Sorting index: 磁盘排序操作的一个过程

Sending data : 正在处理SELECT查询的记录, 同时正在把结果发送给客户端

Waiting for table metadata lock: 等待元数据锁

...

05 常规优化策略

order by查询的两种情况:

- Using index。MySQL直接通过索引返回有序记录，不需要额外的排序操作，操作效率较高
- Using filesort。无法只通过索引获取有序结果集，需要额外的排序，某些特殊情况下，会出现 Using temporary

优化目标：尽量通过索引来避免额外的排序，减少CPU资源的消耗

- ✓ where条件和order by使用相同的索引
- ✓ order by的顺序和索引顺序相同
- ✓ order by的字段同为升序或降序

注：当where条件中的过滤字段为覆盖索引的前缀列，而order by字段是第二个索引列时，只有where条件是const匹配时，才可以通过索引消除排序，而between...and或>?、<?这种range匹配都无法避免filesort操作

当无法避免filesort操作时，优化思路就是让filesort的操作更快

排序算法：

- 两次扫描算法。两次访问数据，第一步获取排序字段的行指针信息，在内存中排序，第二步根据行指针获取记录
- 一次扫描算法。一次性取出满足条件的所有记录，在排序区中排序后输出结果集。是采用空间换时间的方式

注：需要排序的字段总长度越小，越趋向于第二种扫描算法，MySQL通过max_length_for_sort_data参数的值来进行参考选择

优化策略：

- 1、适当调大max_length_for_sort_data这个参数的值，让优化器更倾向于选择第二种扫描算法
- 2、只使用必要的字段，不要使用select *的写法
- 3、适当加大sort_buffer_size这个参数的值，避免磁盘排序的出现（**线程参数，不要设置过大**）

- 子查询会用到临时表，需尽量避免
- 可以使用效率更高的join查询来替代

优化策略：

等价改写、反嵌套

如下SQL：

```
select * from customer where customer_id not in (select customer_id from payment)
```

改写形式：

```
select * from customer a left join payment b on a.customer_id=b.customer_id  
where b.customer_id is null
```

- 分页查询，就是将过多的结果在有限的界面上分好多页来显示。
- 其实质是每次查询只返回有限行，翻页一次执行一次。

优化目标：

- 1、消除排序
- 2、避免扫描到大量不需要的记录

SQL场景（film_id为主键）：

```
select film_id,description from film order by title limit 10000,20
```

此时MySQL排序出前10020条记录后仅仅需要返回第10001到10020条记录，前10000条记录造成额外的代价消耗

优化策略一：

覆盖索引

```
alter table film add index idx_lmtest(title,description);
```

- 记录直接从索引中获取，效率最高
- 仅适合查询字段较少的情况

优化策略二：

SQL改写

```
select a.film_id,a.description from film a inner join (select film_id from film  
order by title limit 1000,20) b on a.film_id=b.film_id;
```

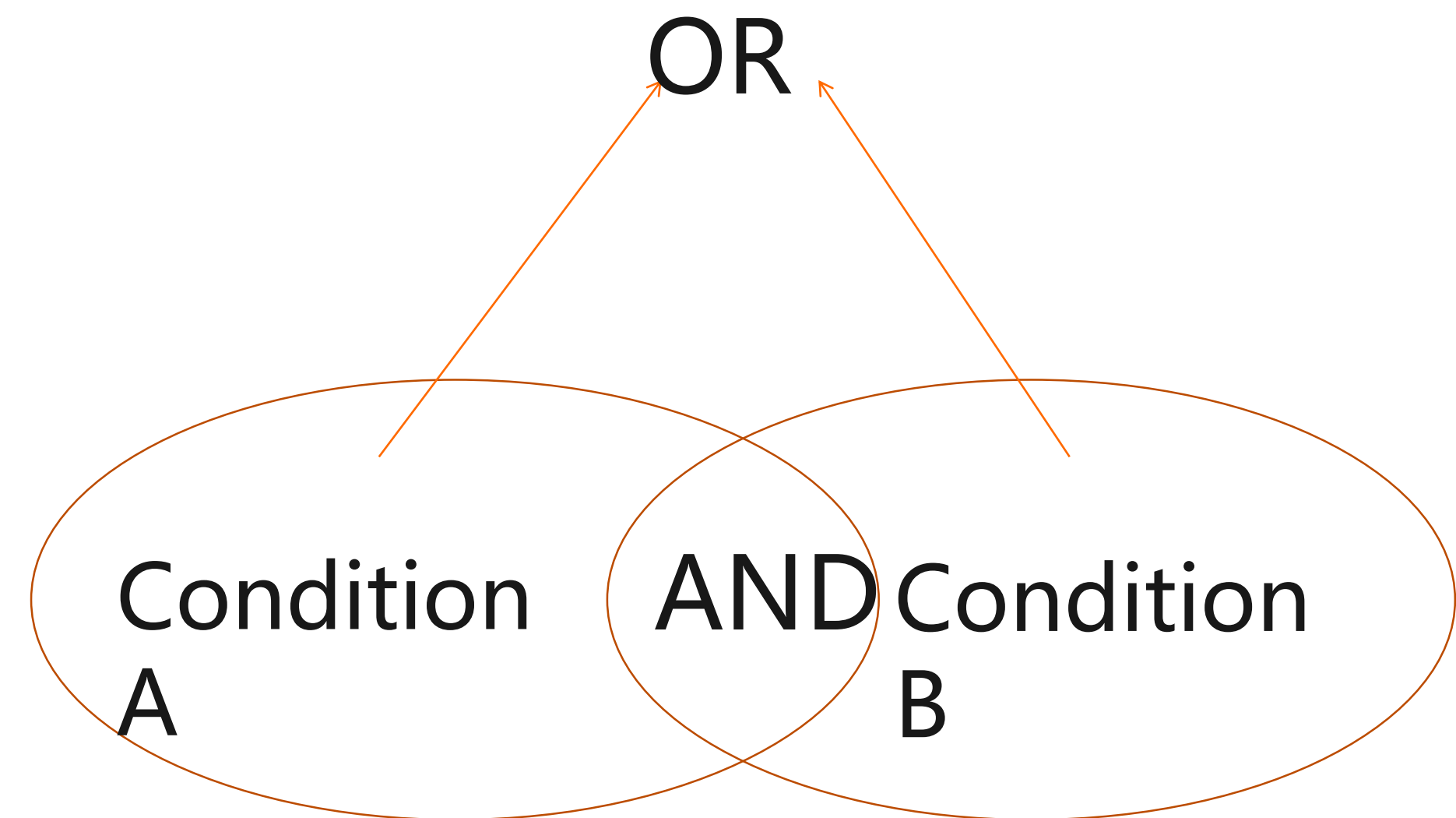
- 优化的前提是title字段有索引
- 思路是从索引中取出20条满足条件记录的主键值，然后回表获取记录

SELECT优化-or/and condition

- and结果集为关键字前后过滤结果的交集
- or结果集为关键字前后分别查询的并集
- and条件可以在前一个条件过滤基础上过滤
- or条件被处理为UNION，相当于两个单独条件的查询
- 复合索引对于or条件相当于一个单列索引

处理策略：

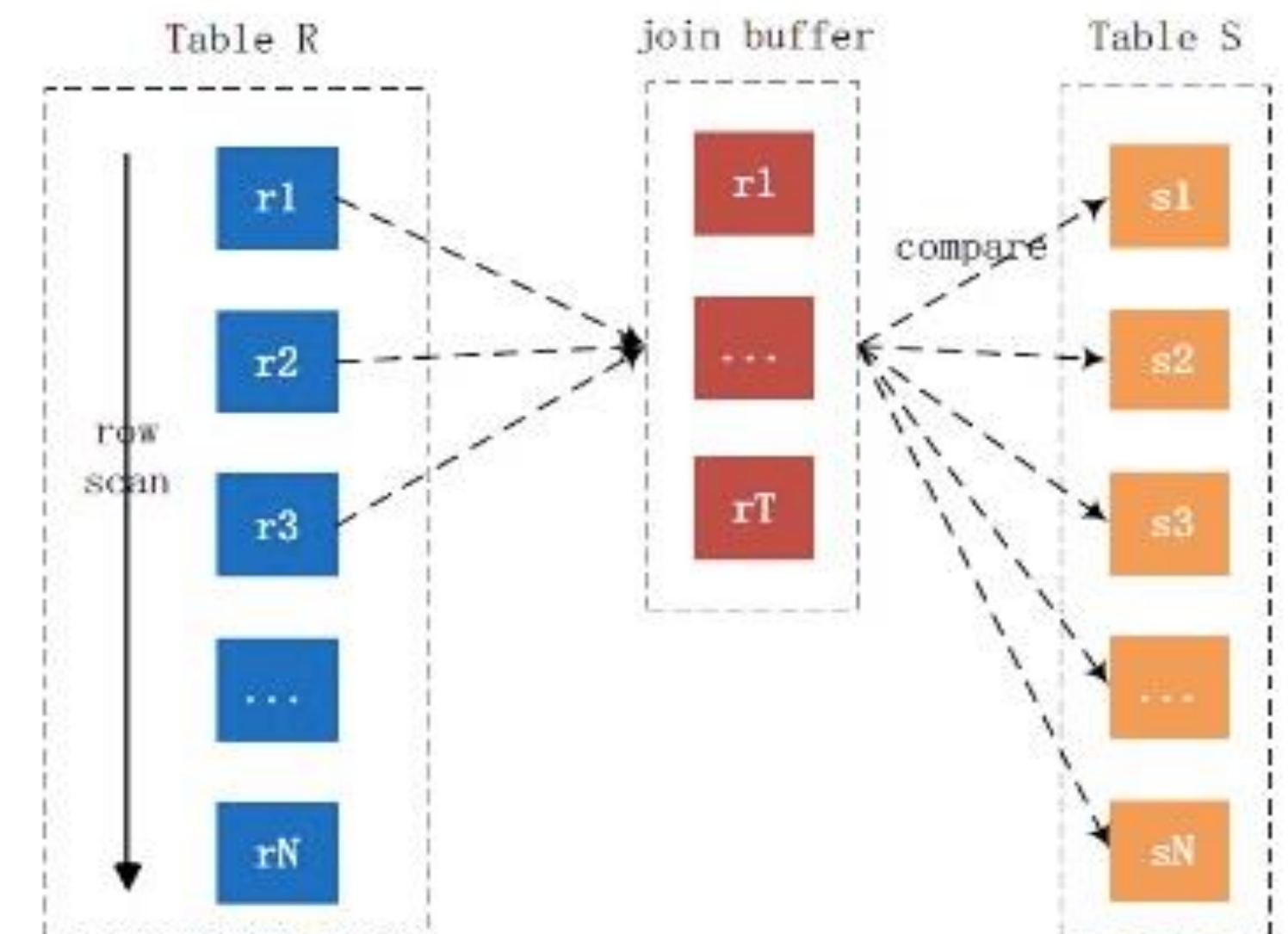
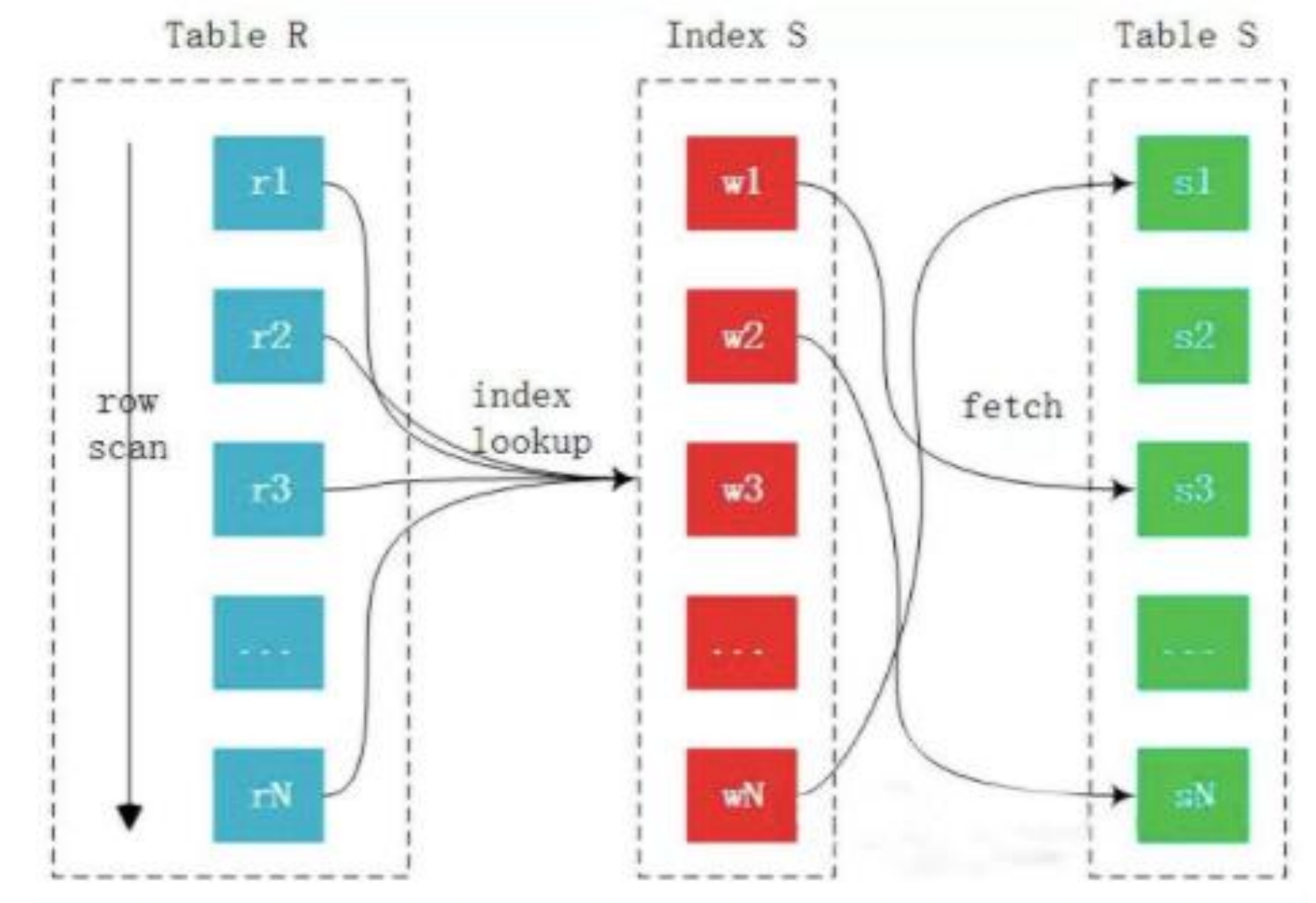
- ✓ and子句多个条件中拥有一个过滤性较高的索引即可
- ✓ or条件前后字段均要创建索引
- ✓ 为最常用的and组合条件创建复合索引



• Nested-Loop Join算法

```
for each row in t1 matching range {  
  for each row in t2 matching reference key {  
    for each row in t3 {  
      if row satisfies join conditions, send to  
      client  
    }  
  }  
}
```

- 关联字段索引：每层内部循环仅获取需要关心的数据
 - 引申算法：Block Nested-Loop
- 小表驱动原则：减少循环次数
 - 小表：返回结果集较少的表



- 关联字段索引的必要性

```
mysql> select count(*) from film2 a join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
```

```
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 512000 |
+-----+
1 row in set (1 min 50.26 sec)
```

```
mysql>
mysql> explain select count(*) from film2 a join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
```

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	b	NULL	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	4000	100.00	NULL
1	SIMPLE	a	NULL	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	127042	10.00	Using where; Using join buffer (Block Nested Loop)

2 rows in set, 1 warning (0.00 sec)

```
mysql>
```

• 关联字段索引的必要性

```
mysql>
mysql> alter table film2 add index(film_id);
Query OK, 0 rows affected (0.32 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0

mysql> explain select count(*) from film2 a join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | b | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 4000 | 100.00 | NULL |
| 1 | SIMPLE | a | NULL | ref | film_id | film_id | 2 | sakila.b.film_id | 125 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set, 1 warning (0.00 sec)

mysql> select count(*) from film2 a join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 512000 |
+-----+
1 row in set (0.31 sec)
```


- 小表驱动原则

忽略b表的索引，使b表作为驱动表：

```
mysql> explain select count(*) from film2 a join film_category2 b ignore index(film_id) on a.film_id=b.film_id;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | b | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 4000 | 100.00 | NULL |
| 1 | SIMPLE | a | NULL | ref | film_id | film_id | 2 | sakila.b.film_id | 125 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

```
mysql>
mysql> select count(*) from film2 a join film_category2 b ignore index(film_id) on a.film_id=b.film_id;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 512000 |
+-----+
1 row in set (0.31 sec)
```

• 小表驱动原则

忽略a表的索引，使a表作为驱动表：

```
mysql>
mysql> explain select count(*) from film2 a ignore index(film_id) join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | a | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 127042 | 100.00 | NULL |
| 1 | SIMPLE | b | NULL | ref | film_id | film_id | 2 | sakila.a.film_id | 4 | 100.00 | Using index |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

```
mysql>
mysql> select count(*) from film2 a ignore index(film_id) join film_category2 b on a.film_id=b.film_id;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 512000 |
+-----+
1 row in set (0.53 sec)
```

```
mysql> select count(*) from film2;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 128000 |
+-----+
1 row in set (0.05 sec)
```

```
mysql> select count(*) from film_category2;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 4000 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

优化策略一： 减少交互次数

如批量插入语句：

```
insert into test values(1,2,3);
```

```
insert into test values(4,5,6);
```

```
insert into test values(7,8,9);
```

...

可改写为如下形式：

```
insert into test values(1,2,3),(4,5,6),(7,8,9) ...;
```

优化策略二： 文本装载方式

通过LOAD DATA INFILE句式，从文本装载数据，通常比insert语句快20倍

06 小结

- ✓优化的目的是让资源发挥价值
- ✓SQL和索引是调优的关键，往往可以起到“四两拨千斤”的效果
- ✓充分了解核心指标，并构建完备的监控体系，这是优化工作的前提
- ✓SQL优化的原则是减少数据访问及计算
- ✓常用的优化方法主要是调整索引、改写SQL、干预执行计划
- ✓innodb的表是典型的IOT，数据本身是B+ tree索引的叶节点
- ✓扫描二级索引可以直接获取数据，或者返回主键id
- ✓优化器是数据库的大脑，我们要了解优化器，并观测以及干预MySQL的行为

