# NX 奈学教育

# MySQL InnoDB存储引擎实现原理深入剖析 与应用实践(下)

(C) 主讲人: 陈东 (L) 2020.07.28

# 目录

## NX 奈学教育

- MySQL InnoDB 事务实现原理剖析
- MySQL InnoDB 锁机制详解
- MySQL InnoDB 数据加锁过程剖析
- · MySQL 使用实践经验分享

## NX 奈学教育

01.MySQL InnoDB存储引擎内存管理



#### MySQL事务实现原理

- > MVCC
- undo log
  - 回滚日志
  - 保证事务原子性
  - 实现数据多版本
  - delete undo log:用于回滚,提交即清理;
  - update undo log:用于回滚,同时实现快照读,不能随便删除
- > redo log



#### MySQL—undolog

uid (pk)	name	phone	image	DB_TRX_ID	DB_ROLL_PTR
123412323	nx_001	185xxxx1245	XX	124	0x13df268c

	undo log										
uid (pk)	name	phone	image	DB_TRX_ID	DB_ROLL_PTF						
123412323	nx_001	0	xx	119	0x13df14de						
-											
uid (pk)	name	phone	image	DR TRY ID	DR POLL BIS						
uid (pk)	name	phone	image	DB_TRX_ID	DB_ROLL_PT						



MySQL—undolog

思考: undolog如何清理?

依据系统活跃的最小活跃事务ID Read view

为什么InnoDB count (\*) 这么慢?

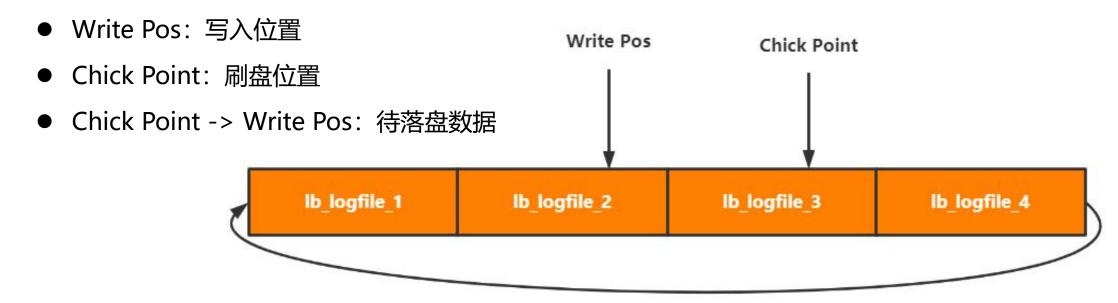


#### MySQL事务实现原理

- > MVCC
- > undo log
- > redo log
  - 实现事务持久性

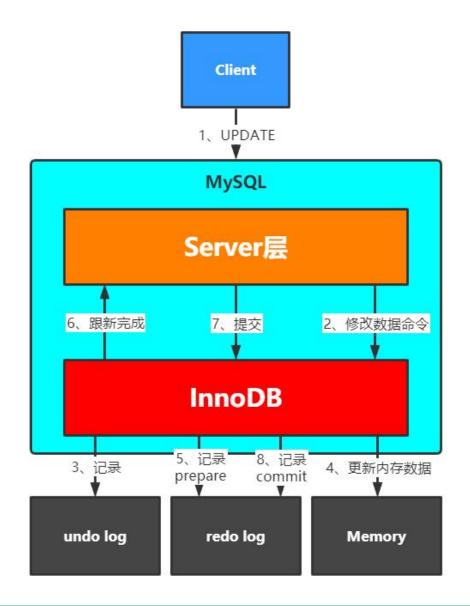


- ▶ 记录修改
- ▶ 用于异常恢复
- ▶ 循环写文件



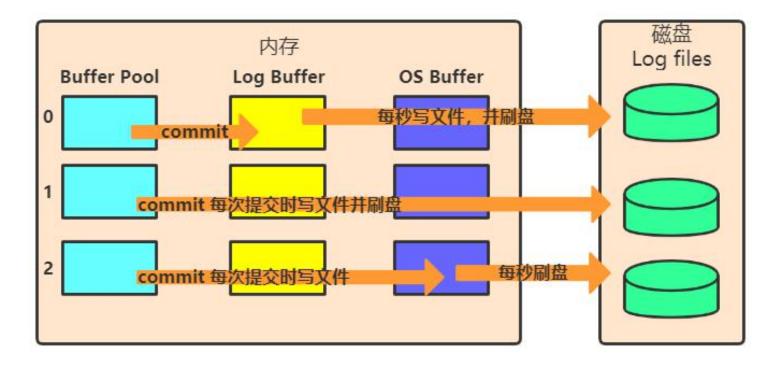
## NX 奈学教育

- > 写入流程
  - 记录页的修改,状态为prepare
  - 事务提交,讲事务记录为commit状态





- ▶ 刷盘时机
  - innodb\_flush\_log\_at\_trx\_commit





- ▶ 意义
  - 体积小,记录页的修改,比写入页代价低
  - 末尾追加,随机写变顺序写,发生改变的页不固定

# NX 奈学教育

02.MySQL InnoDB锁机制详解



#### InnoDB锁种类

- > 锁粒度
  - 行级锁
  - 间隙锁
  - 表级锁
- > 类型
  - 共享锁 (S)
    - 读锁,可以同时被多个事务获取,阻止其他事务对记录的修改;
  - 排他锁 (X)
    - 写锁,只能被一个事务获取,允许获得锁的事务修改数据;



#### InnoDB锁种类

- > 行级锁
  - 作用在索引上
  - 聚簇索引 & 二级索引
- ▶ 间隙锁
- ▶ 表级锁

uid (PK)	100	101	102	103	104	105
phone	135	138	151	134	133	178

delete from user where uid = 103

## NX 奈学教育

#### InnoDB锁种类

- > 行级锁
  - 作用在索引上
  - 聚簇索引 & 二级索引
- ▶ 间隙锁
- ▶ 表级锁

uid (PK)	100	101	102	103	104	105
phone (Index)	135	138	151	134	133	178

#### delete from user where phone = 134

phone	135	138	151	134	133	178
uid	100	101	102	103	104	105



#### InnoDB锁种类

- > 行级锁
  - 作用在索引上
  - 聚簇索引 & 二级索引
- ▶ 间隙锁
- ▶ 表级锁

# 唯一索引/非唯一索引 \* RC/RR 4种情况逐一分析



#### InnoDB锁种类

- > 行级锁
  - 作用在索引上
  - 聚簇索引 & 二级索引
- ▶ 间隙锁
- ▶ 表级锁

#### delete from user where phone = 134

phone	135	138	151	134	133	134
uid	100	101	102	103	104	105

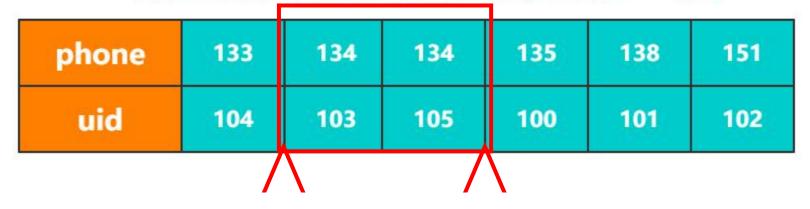
uid (PK)	100	101	102	103	104	105
phone (Index)	135	138	151	134	133	134



#### InnoDB锁种类

- > 行级锁
  - 作用在索引上
  - 聚簇索引 & 二级索引
- ▶ 间隙锁
- > 表级锁

#### delete from user where phone = 134



uid (PK)	100	101	102	103	104	105
phone (Index)	135	138	151	134	133	134



#### InnoDB锁种类

- ▶ 行级锁
- > 间隙锁
  - 解决可重复读模式下的幻读问题;
  - GAP锁不是加在记录上;
  - GAP锁锁住的位置,是两条记录之间的GAP;
  - 保证两次当前读返回一致的记录;
- ▶ 表级锁

两次当前读之前,其他的事 务不会插入新的满足条件的 记录



#### InnoDB锁种类

- ▶ 行级锁
- > 间隙锁
- ▶ 表级锁

2、134, 130<X<150

3, 134, X>150

#### delete from user where phone = 134

phone	131	134	134	137	138	151
uid	140	130	150	100	110	120
	/-	\ /	2 /	3		

uid (PK)	100	110	120	130	140	150
phone (Index)	137	138	151	134	131	134



#### InnoDB锁种类

- ▶ 行级锁
- ▶ 间隙锁
- > 表级锁
  - lock tables
  - 元数据锁 (meta data lock, MDL)

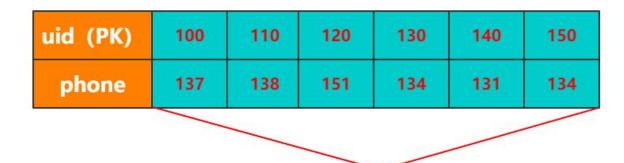
**RC** 

#### NX 奈学教育

#### InnoDB锁种类

- ▶ 行级锁
- ▶ 间隙锁
- > 表级锁
  - 全表扫描 "表锁"

#### delete from user where phone = 134



#### 所有记录加锁后返回,然后由MySQL Server层进行过滤

RR phone 137 138 151 134 131 134

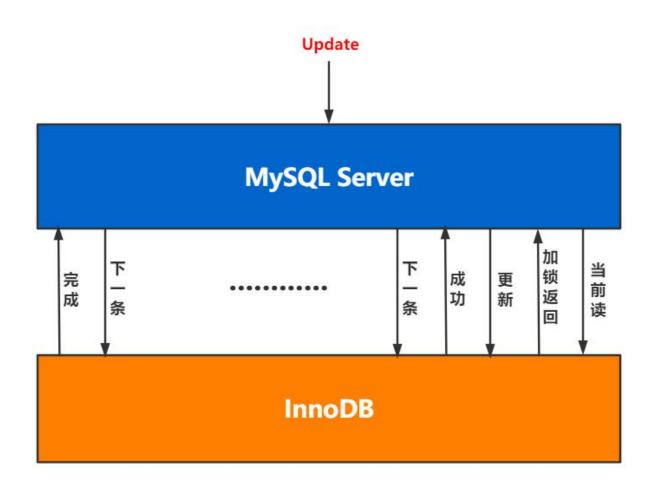
## NX 奈学教育

03.MySQL InnoDB数据加锁过程剖析

# 03.MySQL InnoDB数据加锁过程剖析

## NX 奈学教育

#### InnoDB加锁过程



## 03.MySQL InnoDB数据加锁过程剖析



#### InnoDB加锁过程

T1: UPDATE t\_user SET XX=XX WHERE name= 'f';

T2: SELECT \* FROM t\_user WHERE age > 33 FOR UPDATE;

name	а	e	f	f	h	х		age	2	20	23	25	31	35	42
uid	100	110	120	130	140	150		uid	1	40	150	100	110	130	120
						<u>(3)</u>						2		1)	
				(1)		(3)								9	
			uid (	PK)	100	110	120	130	140	15	o				
			nan	The same of the sa	а	e	f	f	h	х					
			(Ind	ex)											

## NX 奈学教育

04.MySQL使用实践经验分享

## NX 奈学教育

## MySQL使用经验分享

- > 索引及数据类型
- > 分库分表



#### 索引及数据类型

▶ 联合索引: 优于多列独立索引

> 索引顺序: 选择性高的在前面

> 覆盖索引: Key里面包含要查询的数据

> 索引排序:索引同时满足查询和排序

## NX 奈学教育

#### 索引及数据类型

- ➤ 数据库字符集使用utf8mb4;
- ➤ VARCHAR按实际需要分配长度;
- ▶ 文本字段建议使用VARCHAR;
- ➤ 时间字段建议使用long;
- ▶ bool字段建议使用tinyint;
- ▶ 枚举字段建议使用tinyint;
- ▶ 交易金额建议使用long;
- ▶ 禁止使用 "%" 前导的查询;
- 禁止在索引列进行数学运算,会导致索引失效;
  - select \* from t1 where id+1 > 1121 不会使用索引
  - select \* from t1 where id > 1121 1 会使用索引

## NX 奈学教育

#### 索引及数据类型

- ▶ 表必须有主键,建议使用业务主键;
- ▶ 单张表中索引数量不超过5个;
- ▶ 单个索引字段数不超过5个;
- ▶ 字符串索引使用前缀索引,前缀长度不超过10个字符;

## NX 奈学教育

## MySQL使用经验分享

- > 索引及数据类型
- > 分库分表

## NX 奈学教育

#### 分库分表

- ▶ 是否分表
  - ➤ 建议单表不超过1KW
- ▶ 分表方式
  - ▶ 取模:存储均匀&访问均匀
  - ▶ 按时间:冷热库
- ▶ 分库
  - > 按业务垂直分
  - > 水平查分多个库

## NX 奈学教育

#### 分库分表—案例分享

- ▶ 用户库分表
- ▶ 商品库分表
- > 系统消息库分表

#### NX 奈学教育

#### 分库分表—案例分享

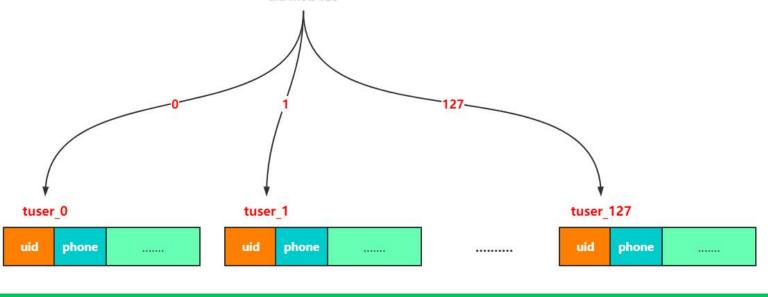
- > 用户库分表
- ▶ 商品库分表
- > 系统消息库分表



#### 存储均匀&访问均匀 -> 取模

uid mod 128

## 手机号查询怎么办?

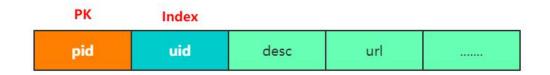


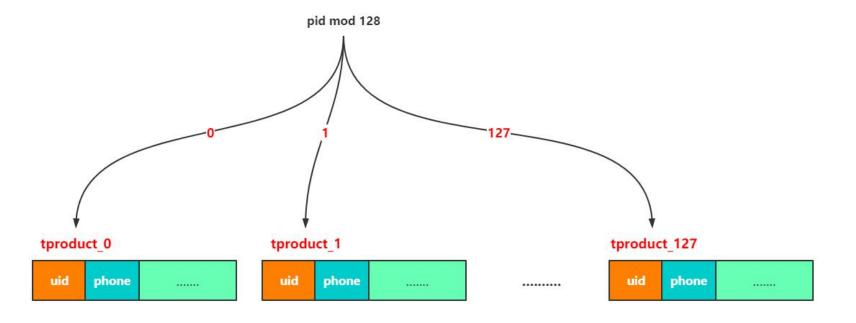


#### 分库分表—案例分享

- ▶ 用户库分表
- **声** 商品库分表
- > 系统消息库分表

#### 查询自己发布的商品



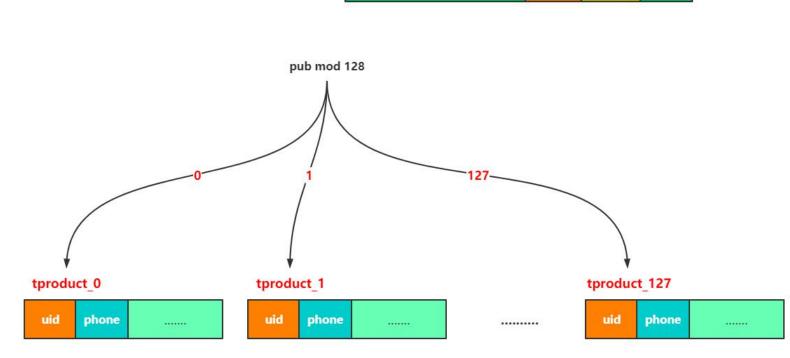


## NX 奈学教育

#### 分库分表—案例分享

- ▶ 用户库分表
- > 商品库分表
  - 两个维度查询必须满足
  - 映射表太重

> 系统消息库分表



TS

TS

No

No

count

count

UID

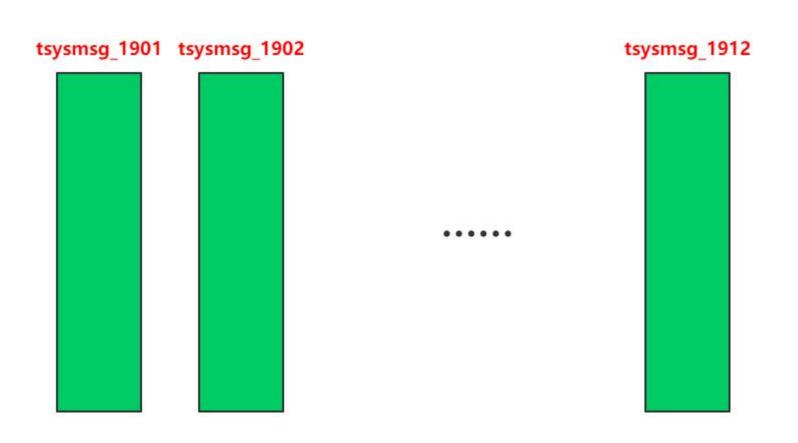
PID

#### NX 奈学教育

#### 分库分表—案例分享

- ▶ 用户库分表
- ▶ 商品库分表
- > 系统消息库分表
  - 时效性强
  - 冷热数据拆分

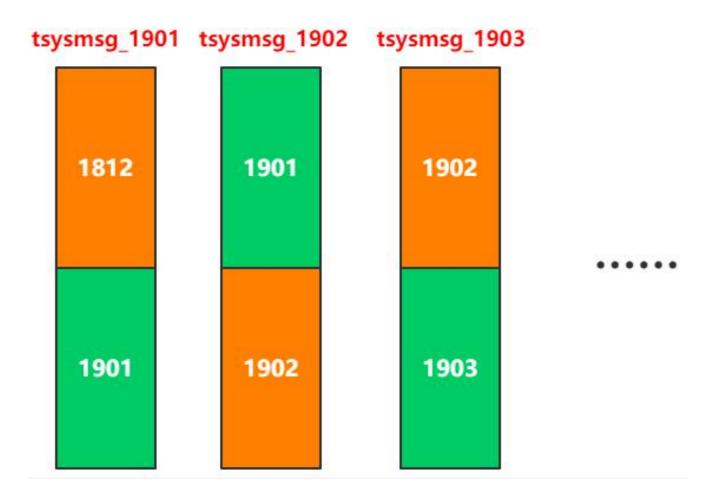




## NX 奈学教育

#### 分库分表—案例分享

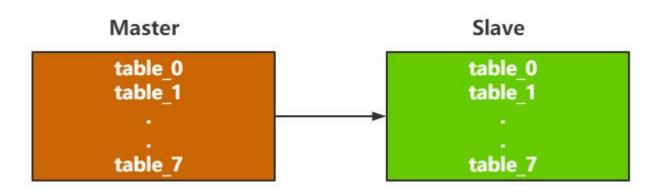
- ▶ 用户库分表
- ▶ 商品库分表
- > 系统消息库分表
  - 时效性强
  - 冷热数据拆分





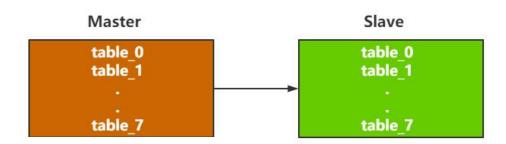
#### 分库分表—案例分享

▶ 分表分少了怎么办?





#### 分库分表—案例分享



# NX奈学教育





欢迎关注本人公众号 "**架构之美**"