KV数据库大作业报告

2021210923 顾掀宇

GitHub - xianyuggg/stupid-kv

总览

环境: Golang1.15, macOS 12.4

特点&支持功能

- 1. 使用Go语言作为整个简易系统实现
- 2. 支持增删查改(Put/Get/Inc/Dec/Del五种接口)
- 3. 支持磁盘
 - 。 目前的实现为将底层数据写入json, 因实现有限未能实现增量写入
- 4. 支持并发
 - 。 使用锁和并发数据结构保证并发访问,可以支持100+事务启动
- 5. 支持ACID
 - 。 分别实现了标准的2PL(Strict 2PL)和简易版的MV2PL
 - 。 没有支持死锁检测
 - 。 通过undo log实现回滚
- 6. 支持MVCC
 - 。 简易版MV2PL,参考了CMU课程以及课题组论文实现的标准
 - An Empirical Evaluation of In-Memory Multi-Version Concurrency Control
 - https://15721.courses.cs.cmu.edu/spring2019/slides/03-mvcc1.pdf
 - 。 由于Go语言的限制,在当前实现下很难做到记录级别的锁,锁的粒度实现较粗(对整个版本链加读写锁),没有体现性能优势
 - 。 因时间有限未能实现GC, 因此版本空间是无限递增的

实现细节

总共分为两层,存储层(kv)和事务层(txn),在2PL实现中为了尽可能地减少耦合,整个存储层对于事务是完全不感知的

存储层

底层存储使用了Golang标准库提供的 sync.Map 的支持并发的结构,对应的value是ValueSlot,为了支持后续mvcc扩展写成了数组的形式,实际上只需要一个value即可。

存储层支持了Put/Get等接口,方便后续上层调用。

存储层提供了Flush接口,把整个Map转化成ison存储持久化到文件

```
// Storage Layer
type ValueSlot struct {
   values []base.ValueT
   tids []base.Tid // TODO: mvcc implementation
}

type KvManager struct {
   kv   *sync.Map
   flushGuard *sync.Mutex
}
```

事务层 (Strict 2PL)

事务层做到了和底层之间的完全解耦,TxnManager字段参考下面的代码,其中lockMap是Key->sync.RWMutex的映射(因为Golang本身的map不支持并发,所以使用sync.Map),而后每个key使用一个读写锁保护起来,Get的时候加读锁并写入readSet,Put/Del等操作加写锁并写入writeSet。writeSet和readSet是tid->sync.Map的映射,其中作为value的sync.Map存储了一个tid所写入/访问的key

支持了如下的接口

```
// Transaction Layer
type TxnManager struct {
    curTid base.Tid
   writeSet *sync.Map
   //writeSet map[base.Tid]map[base.KeyT]int
    readSet *sync.Map
    //readSet map[base.Tid]map[base.KeyT]int
   lockMap *sync.Map
    //lockMap map[base.KeyT]*sync.RWMutex
   guard *sync.Mutex
}
func (m *Manager) acquireWriteLock(key base.KeyT, tid base.Tid)
func (m *Manager) releaseWriteLock(key base.KeyT, tid base.Tid)
func (m *Manager) releaseReadLock(key base.KeyT, tid base.Tid)
func (m *Manager) acquireReadLock(key base.KeyT, tid base.Tid)
func (m *Manager) AllocateNewTid() base.Tid
func (m *Manager) BeginTxn() base.Tid
func (m *Manager) Put(key base.KeyT, value base.ValueT, tid base.Tid) error
// ...
func (m *Manager) CommitTxn(tid base.Tid) error
func (m *Manager) AbortTxn(tid base.Tid) error
```

Categories of Two Phase Locking (Strict, Rigorous & Conservative) - GeeksforGeeks

在Strict 2PL里,整个事务的执行阶段都要不断上锁,并写入readSet和writeSet,在事务commit 或者abort阶段访问writeSet,并通过全局的lockMap解锁。

好处在于2PL避免了级联abort,坏处是会出现死锁,由于时间原因没有实现死锁相关的处理

Abort实现

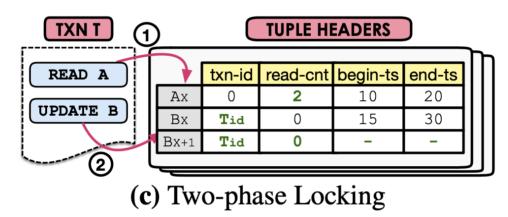
通过记录undolog实现abort,在事务执行阶段,每当有修改操作发生时,记录一下操作的顺序,然后当事务abort时,通过执行一遍相反的操作还原即可。

如下段代码所示,每个UndoLogger有一个tid -> opList的map, 记录每个Tid的操作

```
type TxnOp struct {
    op OpType
    key base.KeyT
    value base.ValueT
}

type UndoLogger struct {
    txnOps map[base.Tid][]TxnOp
    guard sync.Mutex
}
```

MV2PL实现



标准的MV2PL里,记录多加4个字段,其中使用read-cnt和txn-id一同实现了共享锁和排它锁

这里应该都是原子变量,由于时间原因我只实现了整个版本链的读写锁,也就是继续沿用前一阶段2PL的做法,维护一个writeSet,可以避免写写冲突,此时需要对于存储层做对应的修改,使用列表的方式维护版本链,记录tidBegin和tidEnd

以下是各个操作的实现逻辑

- Put/Inc/Dec(key, value, tid)
 - 。 对于key进行加写锁(避免多个事务同时对于一个变量进行修改)
 - 。 更改版本链最后的一个记录end-ts为当前tid
 - 如果发现tid < end-ts可以直接报错,之后abort事务(我不太确定这条,姑且列为 TODO,之后我再理解一下)
 - 。 向版本链后追加一个新记录(key, value, tid, INF)
- Get(key, tid, activeTids []base.Tid)
 - 。 从版本链最后一个版本进行查找
 - 。 如果满足begin-ts <= tid <= end-ts
 - 如果tid != begin-ts && activeTids []base.Tid,说明读到了一个还未提交的数据,需要返回一个VALUE_NOT_COMMIT,等待事务提交之后再读
 - 其余情况下可以直接返回当前的值

TODO: 这种方法实现了RepeatableRead, 之后等有时间再验证一下

- 其中"读到未提交数据的处理"处理方式如下
 - 。 使用一个全局的sync.Map记录当前commit的所有事务

返回VALUE_NOT_COMMIT同时返回一个Tid,然后去不断查找该记录是否已经commit

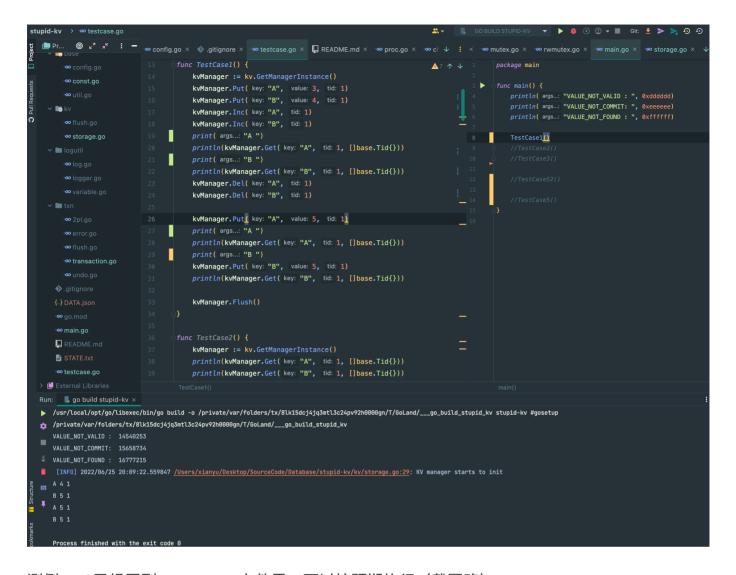
```
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.010467 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:38: Transaction manager starts to init
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.010467 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 217 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.010467 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 218 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.010693 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 218 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.01093 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 218 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.011313 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 219 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.011370 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 221 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.011370 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 222 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.011370 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 222 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.011644 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 217 commit
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.021512 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 217 commit
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.021512 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 217 commit
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.027516 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 223 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.027516 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 224 start
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.0312110 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 222 commit
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.031281 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 222 commit
[INFO] 2022/86/25 17:22:47.033309 /Users/xianyu/Desk
```

• 等到commit和abort的时候释放写锁

分析

- MVCC本质Writers don't block readers.Readers don't block writers.
- 写写冲突: 通过设置写锁来实现, 这里实现了简易的key级别的锁
 - TODO: 我暂时未理解事务中写写覆盖的情况锁,暂时通过写锁避免两事务同时修改
- 读写冲突: 可以看到写事务加锁不会影响读事务读数据
- 读读冲突: 没有这种情况
- MVCC垃圾回收:
 - 。 有最简单的基于时间戳的算法,通过一个后台vacuum线程遍历版本链,删除小于当前活跃事务的版本,可以作为Future Work
 - Interval-based method, 在复杂的系统里面会用到, 实现比较复杂
- Read Uncommitted在实际测试中出现了一种边缘情况
 - 。 当前执行事务Tid3读取A时发现版本A对应的Tid1没有提交,当前Get失败,并查询 commitMap判断Tid1是否提交
 - 。 当Tid1提交之后,Tid3再次查询A,但是这时发现存在Tid2在这个过程中写入了数据,并 且Tid2没有提交
 - 。 这时Tid3再次查询到了uncommitted data, 所以需要再次返回等待Tid2成功写数据
 - 。 这一过程没有违背任何规则,也确保最终读到了来自Tid2的commited data

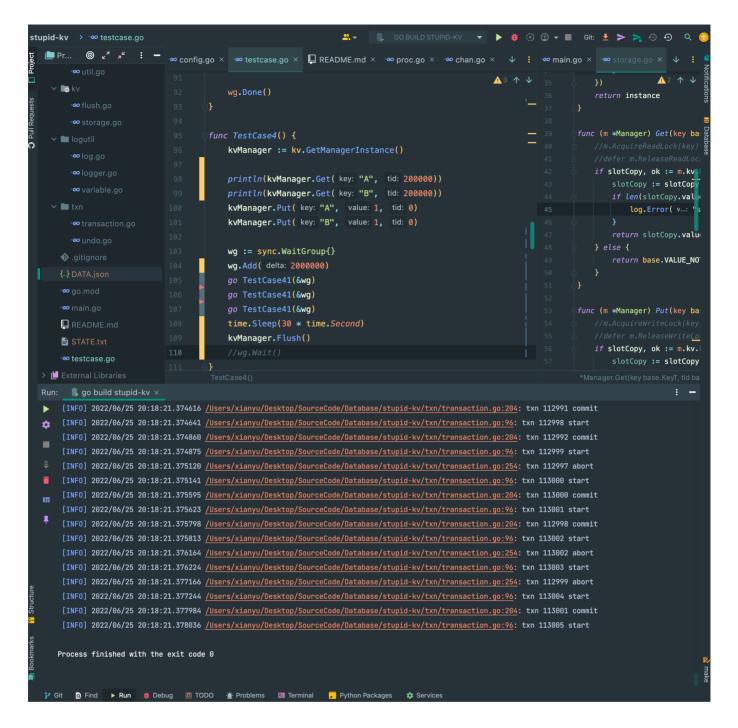
样例测试



测例1~3已经写到testcase.go文件里,可以按预期执行(截图略)

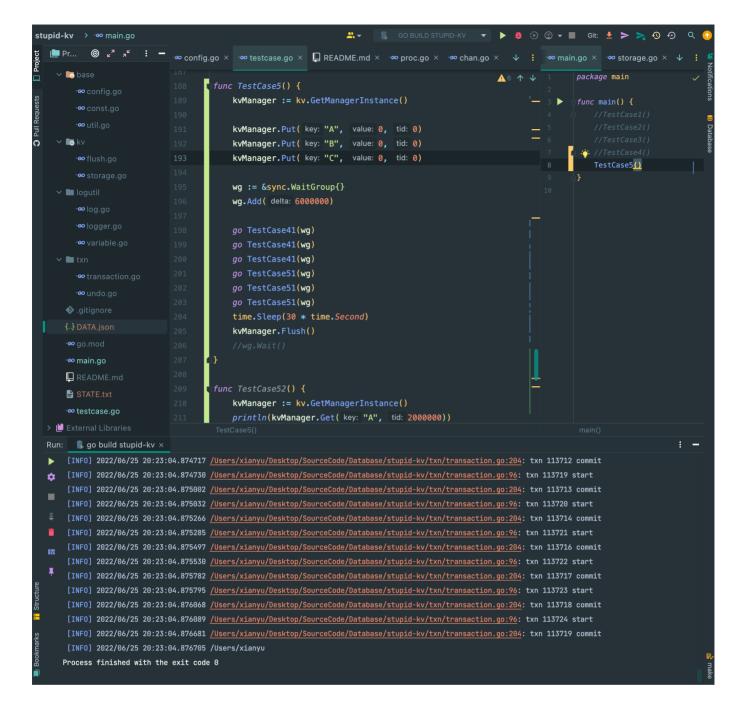
测例4,使用2pl执行,可以看到30s内执行10w+条事务,数据如下

{"A":"376691 113004","B":"376691 113004"}



测例5,30s内执行10w+条事务,数据如下

{"A":"187230 113724","B":"187230 113724","C":"57556 113722"}



MVCC测例5测试

```
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.164578 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/kv/storage.go:29: KV manager starts to init
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.165636 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:30: Transaction manager starts to init
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.166070 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/undo.go:34: undo logger starts to init
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.167382 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 538 start
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.167718 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:145: tid 542: read uncommitted value and wait 538
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.182676 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 537 commit
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.199902 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:148: txn 542 find 538 committed in commitTidMap
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.199923 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:150: tid 542: read uncommitted value and wait 540
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.217463 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 541 commit
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.218568 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 545 start
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.233929 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:148: txn 542 find 540 committed in commitTidMap
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.233952 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:150: tid 542: read uncommitted value and wait 539
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.246721 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 543 commit
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.247243 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:67: txn 547 start
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.255382 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:86: txn 539 commit
[INFO] 2022/06/25 20:39:36.255420 /Users/xianyu/Desktop/SourceCode/Database/stupid-kv/txn/transaction.go:148: txn 542 find 539 committed in commitTidMap
```

MVCC可以通过测例5简单测试正确性如上、性能因为GC和持久化问题和2pl相比存在差距

存在的问题 & 改进方案

因为时间有限,一些部分只能用粗糙的方法来实现,也会造成一些性能问题,列举如下

- 存储层使用了Map + List的方式存储key和版本链,Golang的List实际上是线程不安全的,在实现MVCC的时候修改List的时候需要对整个List加锁,这样会低效一些
 - 。 TODO: 调研并发list的实现,可以考虑提前先分配一个空间,等到需要的时候扩容,让 写操作/读操作互不影响
- 持久化的过程比较低效,在一次commit之后将整个map写入的json文件里
 - 。 TODO: 调研增量的方法, mmap应该也可以(但是CMU的某篇文章抨击了mmap)
 - 。 在容忍数据丢失的情况下可以定期刷盘
- Undolog还没有做持久化处理,目前undolog可以用来处理abort
- MV2PL目前实现的锁的级别粒度比较粗
- MVCC过程中遇到了一些事务本身的问题,在上一节分析里面有写
 - 。 如果发现tid < end-ts可以直接报错,之后直接abort事务是否合理

- 。 如果tid != begin-ts && activeTids []base.Tid,说明读到了一个还未提交的数据,需要返回一个VALUE_NOT_COMMIT,等待事务提交之后重新读,可能会出现读多次的情况
- 。 需要通过一些测例证明实现了RepeatableRead/Snapshot Isolation