MongoDB 中的 Raft 一致性协议

什么是"复制" Replication

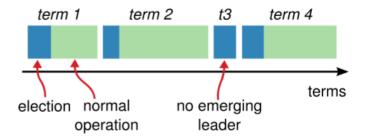
- 目的:容错,高可用性;而不是分布式读取
- 模型:复制状态机 Replicated State Machine
 - 相同的初始状态 + 相同的更新日志 = 相同的最终状态
- 保证:如果一个写操作被复制到大多数结点,那么之后只要任意大多数结点可用,这个写操作都不会受影响,称作"已提交"的写操作-Committed writes

基于领导的复制 Leader-based Replication

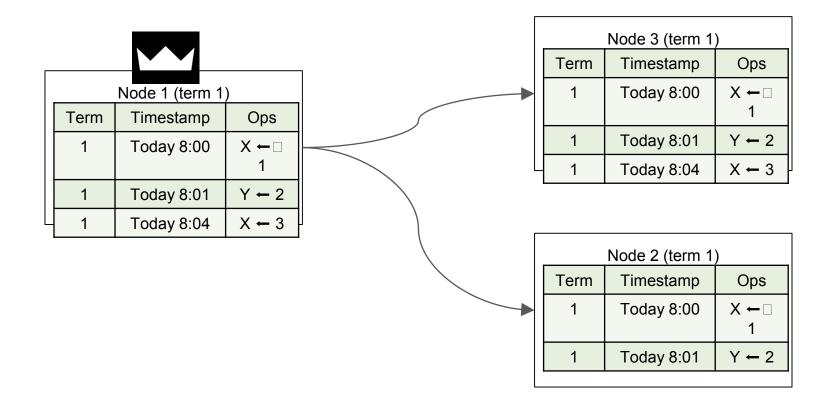
- 选举 Election
 - 从所有可用结点中选择一个**主结点**为客户提供读写服务
- 日志复制 Log Replication
 - 从 主结点向 从结点复制数据
 - 与 Raft 中的 主结点 向其他结点推送不同,从结点 从 主结点 拉取数据

Raft in MongoDB - 选举

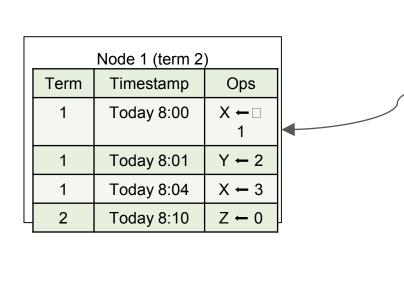
- "Term" 任期
 - 用来区分不同的选举尝试,选举可能成功或失败
- 什么时候决定发起选举?
 - 生存信息 Liveness information & 计时器 Timer
 - 选举超时包括一定随机性,减少平票的可能性



任期 Term 与操作日志 Oplog



任期 Term 与操作日志 Oplog



Node 3 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3
2	Today 8:10	Z ← 0

Node 2 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Made 2 (terms 2)

选举规则#1

- 同一任期 (Term), 只为一个候选人投票
- 一个任期内,得到大多数投票,则成为主结点

Node 2: 我想在 term 2 成为主结点。投我一票吧?

Node 1: 好, 因为我当前的 term 是 1, 我会把 term 更新到 2。

Node 3: 我想在 term 2 成为主结点。投我一票吧?

Node 1: 不行了。我已经在 term 2 投过票了。 等你 term 更高的时候再来吧。

几秒钟后...

Node 3: 不知道为什么他们都不投我票。哦,我收到了 Node 2 发来的心跳包,他成了 term 2 的主结点了。好吧,我放弃了。

Node 1		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
▲ 1 ▲	T <u>oday 8:04</u>	X ← 3

Node 2		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 3		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

选举规则#1

- 同一任期 (Term), 只为一个候选人投票
- 一个任期内,得到大多数投票,则成为主结点
 - □ 可以为更高的 term 投票

Node 2: 我想当 term 5 的主结点,投一票吧?

Node 1: 呃... 我现在的 term 只有 1, 不过把 term 更新到 5 也无所谓。行, 投你一票!

另外, 我保证不给小于等于 5 的 term 投票了。

□ 但不能为更低或者相同的 term 投票

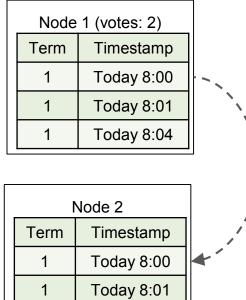
Node 3: 能不能给我的 term 4 投一票?

Node 1: 我现在 term 是 5。对不起,我不能给比我的 term 还低的 term 投票了。

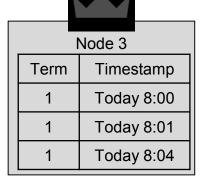
选举超时的例子

Node 1 在 term 2 从 Node 2 和他自己各拿到一票

Node 4 在 term 2 从 Node 5 和他自己各拿到一票



Today 8:04



Node 4 (votes: 2)		
Term Timestamp		
1 Today 8:00		
1	Today 8:01	
1 Today 8:0		

١.	Node 5		
Term Timestan		Timestamp	
	1	Today 8:00	
	1	Today 8:01	
	1	Today 8:04	

选举规则 #2

• 只有当候选人的操作日志至少跟投票人一样新时,才投赞同票。

Node 1 (term 1)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 2: 为我的 term 2 投一票吧? 我的日志包含 term 1 中今天 8:01 的记录。

Node 1: 不行,还没我新呢。

Node 2 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2

Node 3 (term 1)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

给 Node 3 的请求也是一样,被否决。

选举规则 #2

• 只有当候选人的操作日志至少跟投票人一样新时,才投赞同票。

Node 1 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 2 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2

Node 3 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

选举规则#2

• 只有当候选人的操作日志至少跟投票人一样新时,才投赞同票。

Node 1 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 3: 求在 term 3 投我一票! 我知道 term 1 里发生在今天 8:04 的操作。

Node 1: OK, 因为我也只知道这么多。

Node 2 (term 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2

Node 3 (term 3)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 3: 求在 term 3 投我一票! 我知道 term 1 里发生在今天 8:04 的操作。

Node 2: OK, 感觉你知道好像还多一点。

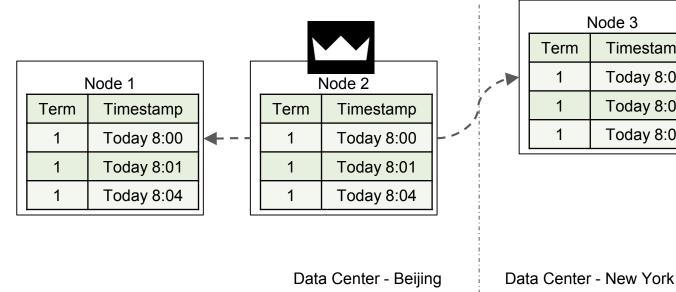
Raft 在 MongoDB 中的扩展

- Chaining 从结点链
- Priority / Preferred Primary 主结点优先级
- Primary Handover 主结点移交

扩展 - 从结点链 Chaining

使用 tailing query 拉取而不是推送

可配置: cfg.settings.chainingAllowed = false



Node 3		
Term Timestamp		
1	Today 8:00	
1	Today 8:01	
1	Today 8:04	

Node 5			
Term Timestamp			
1 Today 8:00			
1	Today 8:01		
1	Today 8:04		

Node 4

Term

Timestamp

Today 8:00

Today 8:01

Today 8:04

扩展 - 从结点链 Chaining

- 优点
 - 减少主结点负载
 - 支持不投票的从结点
 - 可投票的从结点只能从其他可投票的从结点的复制数据
- 缺点
 - 叶子从结点报告进度时,延时会增加。

扩展 - 优先级

- 什么是优先级,为什么需要它?
- 建立在 Raft 协议之上
 - 老的选举协议把它作为选举协议的一部分。
 - 遵守相同的两个基本选举规则。
 - 只考虑自己和当前主结点的优先级,其他结点的优先级不决定选举与否。

主结点优先级的例子



Node 1 (priority: 1)

Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 2 (priority: 2)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ← □ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

主结点优先级比我低。

我决定 20 秒之后开始新一轮选举!

Node 3 (priority: 3)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

主结点优先级比我低。 我决定 10 秒之后开始新一轮选举!

主结点优先级的例子

 Node 1 (priority: 1)

 Term
 Timestamp
 Ops

 1
 Today 8:00
 X ←□

 1
 Today 8:01
 Y ← 2

 1
 Today 8:04
 X ← 3

Node 3: term 2 投我一票?

Node 1: 啊...虽然我是主结点,但是有人

term 超过我了,还是退下来吧。

Node 1: OK, Node 3, 看好你哦!

١,	Node 2 (priority: 2)		
	Term	Timestamp	Ops
	1	Today 8:00	X ← □ 1
	1	Today 8:01	Y ← 2
	1	Today 8:04	X ← 3

Node 3 (priority: 3)		
Term	Timestamp	Ops
1	Today 8:00	X ←□ 1
1	Today 8:01	Y ← 2
1	Today 8:04	X ← 3

Node 3: term 2 投我一票?

Node 2: 行。

Node 2: 本来还想等 20 秒自己当主结点呢,有人比我快了,那我再等 20 秒好了。你行你就上。

扩展 - 避免不必要的回滚

• 正在进行的项目,目的是尽力减少老的主结点上不必要的回滚。

• 比如:高优先级结点赢得新一轮选举时,老主结点上可能有没有 commit 的数

据

Node 1 (priority: 1)			
Term	Timestamp	Ops	
1	Today 8:00	X ←□ 1	
1	Today 8:01	Y ← 2	
1	Today 8:04	X ← 3	

Node 2 (priority: 2)				
Term	Timestamp	Ops		
1	Today 8:00	X ←□ 1		
1	Today 8:01	Y ← 2		

	Node 3 (priority: 3)				
	Term	Timestamp	Ops		
	1	Today 8:00	X ←□ 1		
	1	Today 8:01	Y ← 2		
l					

主结点优先级比我低。 我决定 10 秒之后开始新一轮选举!

总结

- MongoDB 选举和复制协议基于 Raft 协议,正确性得以保证。
- 在 Raft 基础上, 我们扩展了选举和复制协议, 方便使用和运维。

Queries & Results