## [MySQL FAQ]系列 — MySQL复制中slave延迟监控

在MySQL复制环境中,我们通常<u>只根据</u> <u>Seconds\_Behind\_Master</u> <u>的值来判断</u>SLAVE的延迟。这么做大部分情况下尚可接受,<u>但并不够准确,而应该</u> <u>考虑更多因素</u>。

首先,我们先看下SLAVE的状态:

可以看到 Seconds\_Behind\_Master 的值是 3296, 也就是SLAVE至少延迟了 3296 秒。

我们再来看下SLAVE上的2个REPLICATION进程状态:

```
yejr@imysql.com [(none)]> show full processlist\G
Id: 6
User: system user
Host:
db: NULL
Command: Connect
Time: 22005006
State: Waiting for master to send event
Id: 7
User: system user
Host:
db: NULL
Command: Connect
State: Updating
Info: UPDATE ** SET ** WHERE **
```

可以看到<mark>SQL线程一直在执行UPDATE</mark>操作,注意到 Time 的值是 3293,看起来像是这个UPDATE操作执行了3293秒,一个普通的SQL而已,肯定不至于季更这么点

实际上,在REPLICATION进程中,Time 这列的值可能有几种情况:

- 1、<mark>SQL线程当前执行的binlog(实际上是relay log)</mark>中的<u>timestamp</u>和<u>IO线程</u>最新的<u>timestamp</u>的差值,这就是通常大家认为的 <mark>Seconds\_Behind\_Master</mark>值,<u>并不是某个SQL的实际执行耗时</u>;
- 2、SQL线程当前如果没有活跃SQL在执行的话, Time值就是SQL线程的idle time;

而<mark>IO线程</mark>的Time值则是<u>该线程自从启动以来的总时长(多少秒)</u>,如果系统时间在IO线程启动后发生修改的话,可能会导致该Time值异常,比如变成负

数,或者非常大。

来看下面几个状态:

```
#设置pager, 只查看关注的几个status值
yejr@imysql.com [(none)]> pager cat | egrep -i 'system user|<u>Exec Master Log Pos|Seconds Behind Master|Read Master Log Pos</u>'
#这是<u>没有活跃SQL的情况,Time值是idle time,并且</u> Seconds Behind Master 为 0
yejr@imysql.com [(none)]> show processlist; show slave status\G
| 6 | system user | | NULL | Connect | 22004245 | Waiting for master to send event | NULL |
| 7 | system user | | NULL | Connect | 13 | Has read all relay log;**
Read_Master_Log_Pos: 445167889
Exec_Master_Log_Pos: 445167889
Seconds_Behind_Master: 0
#和上面一样
yejr@imysql.com [(none)]> show processlist; show slave status\G
| 6 | system user | NULL | Connect | 22004248 | Waiting for master to send event | NULL |
| 7 | system user | | NULL | Connect | 16 | Has read all relay log;**
Read_Master_Log_Pos: 445167889
Exec_Master_Log_Pos: 445167889
Seconds_Behind_Master: 0
#这时<u>有活跃SOL了,Time值是和</u> <u>Seconds Behind Master</u> <u>一样</u>,即<u>SOL线程比IO线程"慢"了1</u>秒
yejr@imysql.com [(none)]> show processlist; show slave status\G
| 6 | system user | | NULL | Connect | 22004252 | Waiting for master to send event | NULL |
| 7 | system user | | floweradmin | Connect | 1 | Updating | update **
Read_Master_Log_Pos: 445182239
Exec_Master_Log_Pos: 445175263
Seconds_Behind_Master: 1
#和上面一样
yejr@imysql.com [(none)]> show processlist; show slave status\G
| 6 | system user | | NULL | Connect | 22004254 | Waiting for master to send event | NULL |
| 7 | system user | | floweradmin | Connect | 1 | Updating | update **
Read_Master_Log_Pos: 445207174
Exec_Master_Log_Pos: 445196837
Seconds_Behind_Master: 1
```

好了,最后我们说下如何正确判断SLAVE的延迟情况:

- 1、首先看 Relay\_Master\_Log\_File 和 Master\_Log\_File 是否有差异;
- 2、如果**Relay\_Master\_Log\_File** 和 **Master\_Log\_File** 是<u>一样的话</u>,再来看**Exec\_Master\_Log\_Pos** 和 **Read\_Master\_Log\_Pos** 的差异,对比<u>SQL</u>线程 比IO线程慢了多少个binlog事件;
- 3、如果**Relay\_Master\_Log\_File** 和 **Master\_Log\_File** <u>不一样,那说明延迟可能较大,需要从MASTER上取得binlog status,判断当前的binlog和MASTER上的差距;</u>

因此,相对更加严谨的做法是:

在第三方监控节点上,对MASTER和SLAVE同时发起SHOW BINARY LOGS和SHOW SLAVE STATUS\G的请求,最后判断二者binlog的差异,以及Exec\_Master\_Log\_Pos 和 Read\_Master\_Log\_Pos 的差异。

例如:

在MASTER上执行SHOW BINARY LOGS 的结果是:

```
+-----+
| Log_name | File_size |
+------+
| mysql-bin.000009 | 1073742063 |
| mysql-bin.000010 | 107374193 |
+------+
```

而在SLAVE上执行SHOW SLAVE STATUS\G 的结果是:

```
Master_Log_File: mysql-bin.000009
Read_Master_Log_Pos: 668711237
Relay_Master_Log_File: mysql-bin.000009
Slave_IO_Running: Yes
Slave_SQL_Running: Yes
***
Exec_Master_Log_Pos: 654409041

***
Seconds_Behind_Master: 3296
***
```

这时候,SLAVE实际的延迟应该是:

mysql-bin.000009 这个binlog中的binlog position 1073742063 和 SLAVE上读取到的binlog position之间的差异延迟,即:

```
1073742063 - 654409041 = 419333022 ↑binlog event
```

并且还要加上 mysql-bin.000010这个binlog已经产生的107374193个binlog event, 共

```
107374193 + 419333022 = 526707215 ↑binlog event
```

## 后记更新:

- 1、可以在MASTER上维护一个<mark>监控表</mark>,它只有一个字段,存储这最新时间戳(高版本可以采用event\_scheduler来更新,低版本可以用cron结合自动循环脚本来更新),在SLAVE上读取该字段的时间,只要MASTER和SLAVE的系统时间一致,即可快速知道SLAVE和MASTER延迟差了多少。不过,在高并发的系统下,这个时间戳可以细化到毫秒,否则哪怕时间一致,也是有可能会延迟数千个binlog event的。
- 2、网友(李大玉,QQ: 407361231)细心指出上面的计算延迟有误,<u>应该是mysql-bin.000009</u>的最<u>大事件数减去已经被执行完的事件数</u>,即 1073742063 654409041= 419333022个binlog event,<u>再加上mysql-bin.000010</u>这个binlog已经产生的107374193个binlog event,共526707215 个 binlog event。

轩脉刃 2014/09/2210:43 上午

维护一个监控表的哪个方法很有意思哇

<u>回复</u>↓