



# 阿里中间件性能挑战赛java跑进5s“作弊”版



豫川 (/users/78628) 浏览 1017 2014-10-13 07:20:26 发表于: 阿里中间件性能挑战赛 (/groups/1265)

Java (/search?q=Java&type=INSIDE\_ARTICLE\_TAG)

无锁 (/search?q=无锁&type=INSIDE\_ARTICLE\_TAG)

阿里中间件性能挑战赛 (/search?q=阿里中间件性能挑战赛&type=INSIDE\_ARTICLE\_TAG)

✎ 修改标签

🕒 标签历史 (/articles/23737/tags/history)



荐

## 写在前面的话

- 源码链接: <https://github.com/oldmanpushcart/laser> (<https://github.com/oldmanpushcart/laser>)
- 最好成绩: 4.3S-5S

最初采用java bio 客户端发起单个请求阻塞的方式, 1G砖头搬完需要30S, 网卡只有30M, 比赛当天看到大家的分享, 用C写的普遍用到协程, 才跑到3S, 所以私下用 java实现了一个“作弊”版, 虽然是“作弊”版, 底层原理和协程相似。

## 问题描述

- 要搬的砖头代表存在于Server上的测试数据, 来自一个大文件 (排位赛为1g, 决赛为16g), 文件的每一行代表一个砖头(换行符'\r\n')。文件中每一行的长度范围为0-200个字节(ascii32-127)
- client端单个线程中的调用形式为同步调用请求 (当前请求未得到响应前, 即未收到完整的一行, 则不得发起下轮请求), 单次请求只能获取一块砖
- Server端要保证对砖头的处理是顺序的
- 需要对砖头进行处理, 去掉行中间的三分之一字符 (从size/3字符开始去掉size/3个字符, 除法向下取整)后将剩余部分以倒序的方式传输 例如 123456789 => 123789 => 987321 每块砖头需要标记上序号 (最终结果, 每行前加上准确的序号, 序号从零开始自增, 为字符串) 例如第0行aaa 则结果为 0aaa
- 以上对砖头的处理(截取三分之一, 倒序, 加序号)必须是在砖头被client请求之后再处理, 不得在预处理阶段处理, 但不限于在Server端或者Client端做处理(请求哪块砖头处理哪块)
- 保证砖头数量并保证写入结果文件的顺序与服务器文件的顺序一致。

## 比赛机器配置

- 24核+96G内存+千兆网卡 物理机 \* 2
- Linux version 2.6.32-220.23.2.ali878.el6.x86\_64 (ads@kbuild) (gcc version 4.4.4 20100726 (Red Hat 4.4.4-13) (GCC))
- Intel Corporation 82580 Gigabit Network Connection
- Intel(R)Xeon(R)E5-24300 @ 2.20GHz
- JDK8

## 比赛关注点

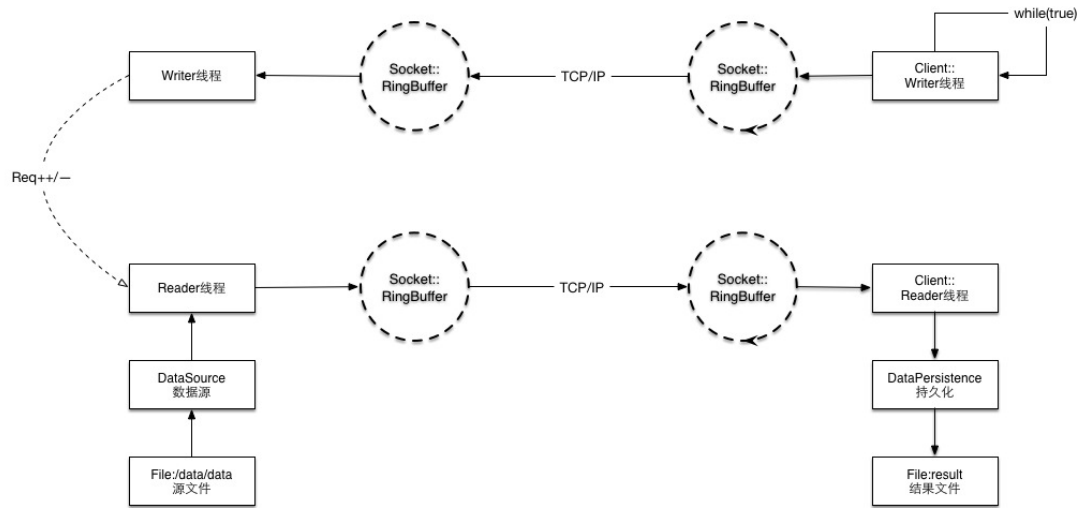
- 如何塞满MTU(数据链路层最大传输单元), 用满整个带宽
- 要保证有序, 就需要在client和server端设计合理的数据结构存储每块砖头, 同时为了压满网卡, 客户端需要制造足够的压力, 同时避免线程切换, 避免锁竞争, 如何减少GC的时间和次数

## 搬砖头整体设计思路

- 整体设计图

server和client建立12个socket连接, 每个连接的两边各维护一个读写线程用于发送REQ和接收RESP, 为了压满mss(max segment size), 客户端和服务端分别存在24个线程, 与CPU核数相对应; 客户端每个请求长度为4个字节, 客户端写线程每次累计N个请求的消息之后, 才会发出请求(这个地方作弊, 后面会解释), 服务端每条消息长度为256

字节(保证内存对齐), 服务端写线程在累积到 $256 \times N$ 时会向客户端发起响应。



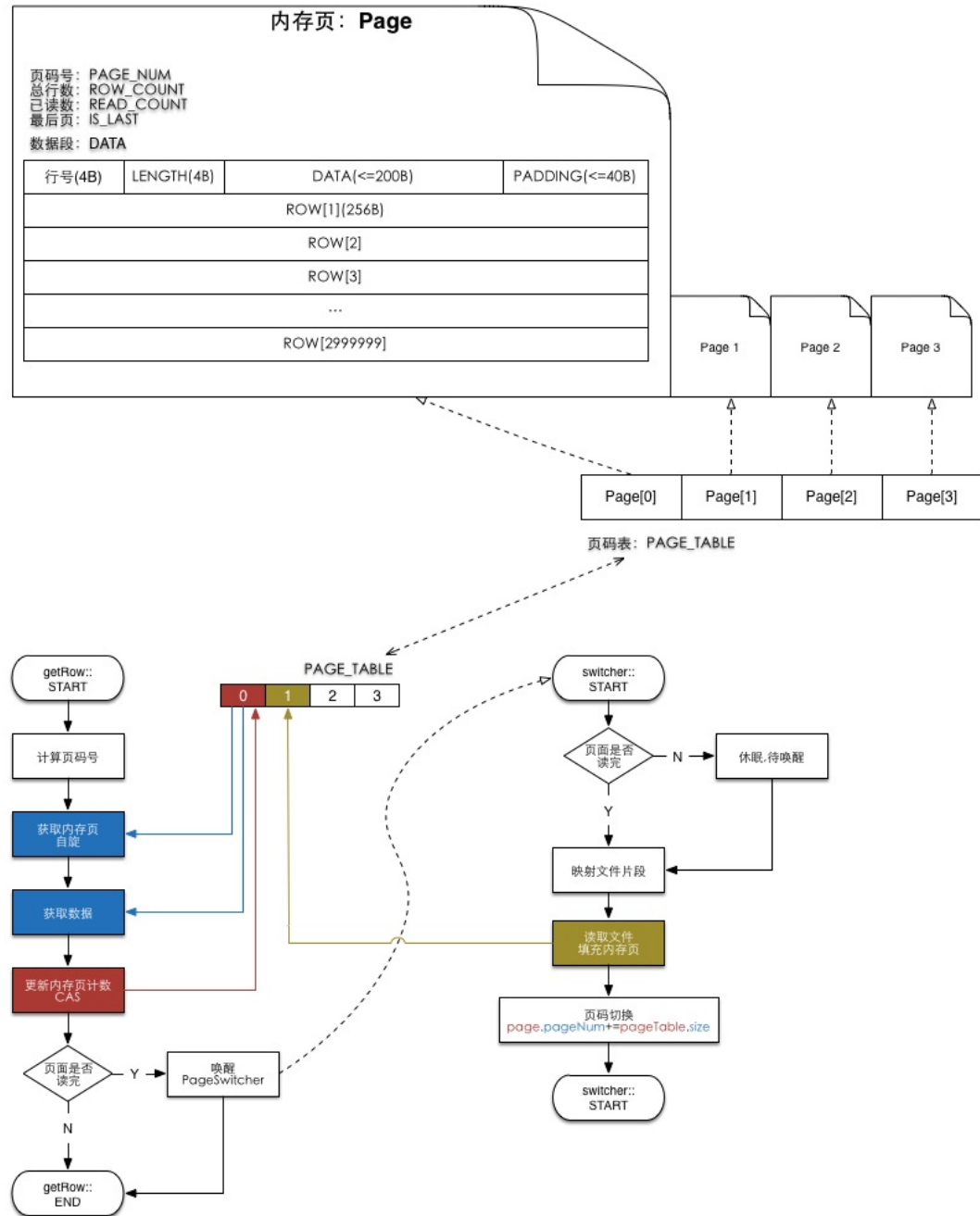
(<http://img2.tbcdn.cn/L1/461/1/03b3a9ddba981256f4df295c240854ca9b954736>)

- server端内存页数据结构及流程图

无锁文件读写: 客户端最终文件结果需要保证和服务端一致的顺序, 由于网络的原因, 服务端需要对每行记录添加行号, 服务端加载本地文件到内存并解析到队列或数组, 线程访问共享的队列或数组, 需要做到无锁读写。

这里采用的我们采用了无锁内存页切换的方案。

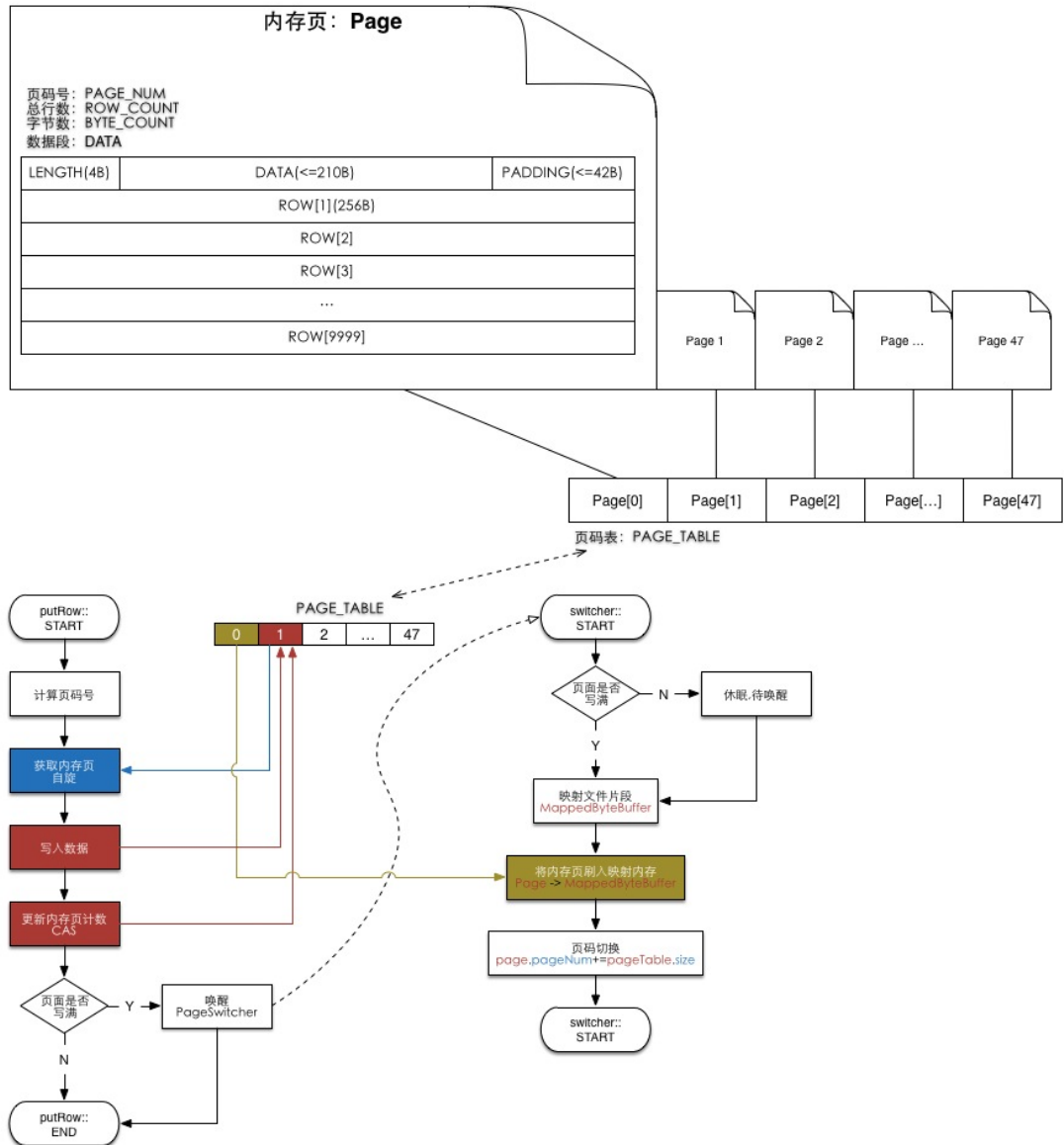
维护一个页码表，每个内存页中包含一个定长字节数组，reader线程通过CAS的方式获取每行记录



(<http://img4.tbcdn.cn/L1/461/1/4c18ec3301767e7cd52fb541736e3a387b3f3998>)

- 客户端内存页及流程图

客户端putRow时计算对应的pageNum，以及在对内存页中的偏移位置，客户端维护一个pageSwitcher线程,从页码表下表为0的位置开始。当内存页写满，writer线程唤醒pageSwitcher线程，将当前内存页mmap到文件中，pageSwitcher线程指向下一内存页；如果该页未写满，wait



(<http://img2.tbcdn.cn/L1/461/1/83c452f9086c5eab0e5b2d88decb246dc054268b>)

## 关键设计代码

### • 客户端 writer 代码

根据row获取行号，通过页码表的size计算对应页码，获取pageNum在页码表中的位置tableIdx，当发现页码表中tableIdx处的页码没有被替换，说明pageNum页还未在页码表中创建，此时writer线程自旋，直到该页被创建。

```
final int lineNum = row.getLineNum();

// 计算页码
final int pageNum = lineNum / PAGE_ROWS_NUM;

// 计算页码表位置
final int tableIdx = pageNum % PAGE_TABLE_SIZE;

while (pageTable[tableIdx].pageNum != pageNum) {
    // 如果页码表中当前位置所存放的页面编码对应不上
    // 则认为页切换不及时，这里采用自旋等待策略，其实相当危险
    // log.info("debug for spin, page.pageNum={},pageNum={},lineNum={}",
    //         new Object[]{pageTable[tableIdx].pageNum, pageNum, lineNum});
}
}
```

### • 客户端 reader 线程

多个reader线程可能同时从同一页中读取一行记录，采用 CAS的方式保证每次只有一个线程成功将page.readCount加1，并向下执行。

```

while (true) {

    final Page page = currentPage == null ?
        pageTable[0] : currentPage;
    final int readCount = page.readCount.get();
    final int rowCount = page.rowCount;

    if (page.isLast
        && readCount == rowCount) {
        if (null == row) {
            return EMPTY_ROW;
        } else {
            row.setLineNum(EMPTY_ROW.getLineNum());
            row.setData(EMPTY_ROW.getData());
            return row;
        }
    }

    if (readCount == rowCount) {
        continue;
    }

    if (!page.readCount.compareAndSet(readCount, readCount + 1)) {
        continue;
    }

    ....
}

```

#### 页码表设计原理

减少GC的开销：每个内存页是一个字节数组，连续的内存空间，直接进老年代，同时在整个过程中被复用，对象复用可以减少内存中对象的个数，减小GC遍历时需要标记的对象的路径长度

无锁：如果对页码表加锁，那么势必会有线程被挂起，CPU线程切换，性能下降，采用自旋的方式，避免了对锁的争用，保证每个线程都处于活跃状态

#### • 客户端writer线程发起请求

客户端每个请求占用四个字节，只有当writer线程将buffer填满是才会发起请求。

由于采用NIO的方式writer线程每当buffer填满就会向server发起请求，每个请求相当于包含了多条记录(模拟协程)，目的在于给server制造足够的压力

```

final ByteBuffer buffer =
    ByteBuffer.allocateDirect(options.getClientSendBufferSize());
while (isRunning) {
    //    final GetDataReq req = new GetDataReq();
    //    if (buffer.remaining() >= Integer.BYTES) {
    //        buffer.putInt(req.getType());
    //        buffer.putInt(LaserConstant.PRO_REQ_GETDATA);
    //        continue;
    //    } else {
    //        socketChannel.register(selector, OP_WRITE);
    //        buffer.flip();
    //    }

    selector.select();
    final Iterator<SelectionKey> iter = selector.selectedKeys().iterator();
    while (iter.hasNext()) {
        final SelectionKey key = iter.next();
        iter.remove();

        if (key.isWritable()) {
            //            final int count =
            //                socketChannel.write(buffer);
            //            log.info("debug for write, count="+count);
            //            buffer.compact();
            //            key.interestOps(key.interestOps() & ~OP_WRITE);
        }
    }
}

```

#### • client端reader线程

reader线程将buffer填满

## 测试结果

- **client vmstat**

```

0 0 7224 72071696 00628 19586576 0 0 0 0 351 415 0 0 100 0 0
9 0 7224 71896752 00628 19586576 0 0 0 0 11379 14794 4 1 96 0 0
14 0 7224 71627080 00628 19586608 0 0 0 0 204881 121580 62 12 25 0 0
4 0 7224 71046688 00628 19586608 0 0 0 0 128707 154827 24 9 67 0 0
procs -----memory-----swap-----io-----system-----cpu-----
r b swpd free buff cache si so bi bo in cs us sy id wa st
11 0 7224 70471776 00628 19586608 0 0 0 0 140024 164611 21 10 69 0 0
6 0 7224 70061824 00628 19586608 0 0 0 0 145904 174304 14 10 76 0 0
1 1 7224 69788288 00628 19586608 0 0 0 0 623580 83946 107134 6 7 85 2 0
0 4 7224 69776800 00632 19586608 0 0 0 0 156724 2485 1470 0 1 92 7 0
0 3 7224 69799200 00632 19586608 0 0 0 0 4 2401 1587 0 0 92 8 0
0 5 7224 69818672 00632 19586608 0 0 0 0 64 2377 1770 0 0 90 10 0
0 5 7224 69840496 00632 19586608 0 0 0 0 0 2352 1443 0 0 83 16 0
0 5 7224 69864192 00632 19586608 0 0 0 0 0 2398 1819 0 0 84 16 0
0 3 7224 69885184 00632 19586608 0 0 0 0 4 2406 1612 0 0 89 11 0
0 0 7224 72070064 00632 19586608 0 0 0 0 84 10234 5976 0 1 99 0 0
0 0 7224 72070160 00632 19586608 0 0 0 0 0 363 451 0 0 100 0 0

```

- **client qc**

[illegible]

- **server\_gc**

[illegible]

- **server vmstat**

server端，采用无锁队列，线程切换次数低，但cpu时间片还存在空闲，说明客户端制造的压力还不够

```

2 0 2371712 87427736 192572 4033560 0 0 0 0 1407 490 4 0 96 0 0
0 0 2371712 87428232 192572 4033560 0 0 0 0 867 533 2 0 98 0 0
0 0 2371712 87428368 192572 4033560 0 0 0 0 420 503 0 0 100 0 0
2 0 2371712 87398848 192572 4033560 0 0 0 0 102835 98729 13 2 85 0 0

procs-----memory-----swap-----io-----system-----cpu-----
r b swpd free buff cache si so bi bo in cs us sy id wa st
6 0 2371712 87398728 192572 4033560 0 0 0 0 167649 190936 5 3 92 0 0
11 0 2371712 87399688 192572 4033560 0 0 0 0 173144 173057 15 5 80 0 0
14 0 2371712 87399688 192572 4033560 0 0 0 0 214989 139478 45 9 46 0 0
0 0 2371712 87395224 192572 4033560 0 0 0 0 224682 138978 44 9 46 0 0
0 0 2371712 87394232 192572 4033560 0 0 0 0 1599 1020 0 0 100 0 0
0 0 2371712 87394112 192572 4033560 0 0 0 0 1532 1009 0 0 100 0 0

```

(<http://img1.tbcdn.cn/L1/461/1/2779bdbc9fc6bb77c2ef64481cdea76c5d5a2c12>)

### ◦ server\_network

server端网卡，写网卡，平均在200M左右，没压满双网卡

```

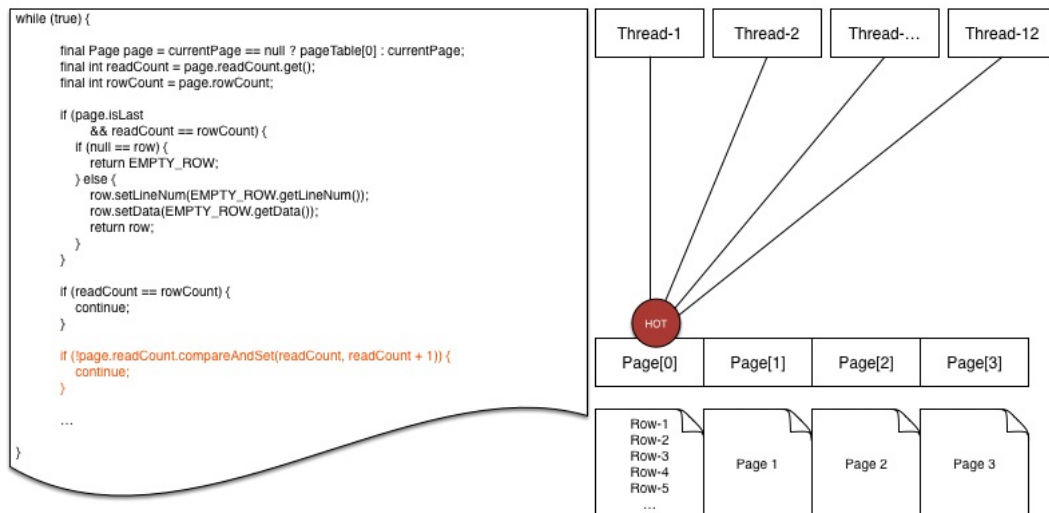
Time-----traffic-----
Time      bytin  bytout  pktin  pktout
13/10/14-05:01:15 540.00  744.00   7.00   4.00
13/10/14-05:01:17 1.3K    1.6K   15.00   7.00
13/10/14-05:01:19 249.00  341.00   3.00   2.00
13/10/14-05:01:21 950.00  916.00  11.00   6.00
13/10/14-05:01:23 351.00  477.00   5.00   2.00
13/10/14-05:01:25 395.00  420.00   4.00   2.00
13/10/14-05:01:27 162.00  420.00   2.00   2.00
13/10/14-05:01:29 314.00  420.00   4.00   2.00
13/10/14-05:01:31 285.00  605.00   4.00   2.00
13/10/14-05:01:33 11.6M   67.1M  93.2K  70.6K
13/10/14-05:01:35 17.7M  221.7M 148.7K 191.8K
13/10/14-05:01:37 13.3M  132.7M 108.7K 123.2K
13/10/14-05:01:39 19.5K   225.9K 302.00   3.2K
13/10/14-05:01:41 19.5K   225.9K 302.00   3.2K
13/10/14-05:01:43 19.5K   225.9K 302.00   3.2K

```

(<http://img1.tbcdn.cn/L1/461/1/5d6510a1436437e2a152b16a5c89c4095a43b458>)

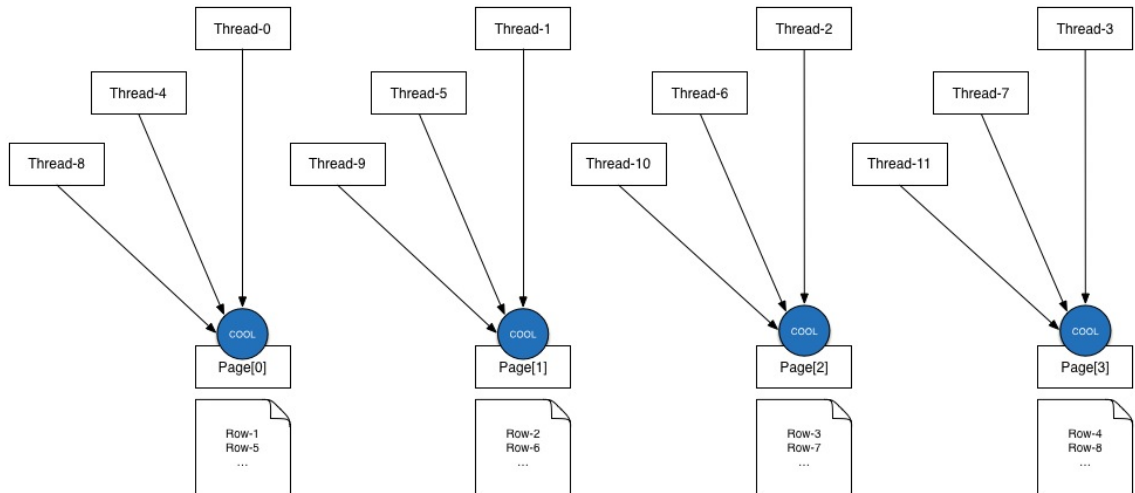
## 反思

- 如下图所示，对于页码表，同一个内存页在同一时刻CAS竞争会非常激烈，那么CAS重试的次数增多，消耗CPU资源



(<http://img2.tbcdn.cn/L1/461/1/2c85e48b537bd3b27c85a91bab50f8184fd4a838>)

- 优化思路：如果将线程按照编号hash，将其散列到不同的分组，同一个分组的reader线程，去对应的内存页getRow，可以大大减少CAS的竞争，降低重试次数，同时可以创建两份页码表，在第一份页码表被线程访问时，后台线程，将第二份页码表填充，第一份页码表为空之后，各线程组直接切换到第二份



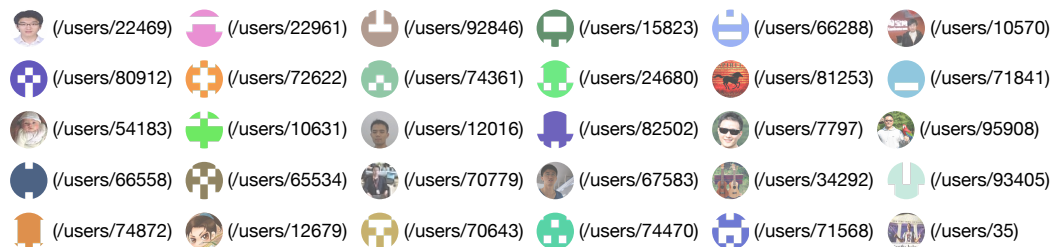
(<http://img4.tbcdn.cn/L1/461/1/298f92944e42cef8af2667d94cb506b0e6ce1740>)

- 观察网络情况，发现MSS并未压满，大概在1100B,client制造的压力还不够

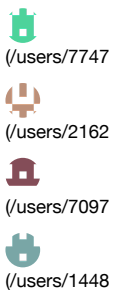
评论文章 (7)   30 (/articles/23737/unvoteup)   0   ★ 17 (/articles/23737/mark)

关注 (/articles

他们赞过该文章



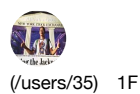
27人关注该文



相  
似  
文  
章

- netty4 UDP 通信 (/articles/24090)
- axis1.4bug造成的所有线程阻塞 (/articles/7854)
- 采用threadlocal缓存替代连接池对连接进行管理 (/articles/12751)
- okHttp功能与源码分析 (/articles/17520)
- NTP授时方式及原理简介 (/articles/15828)
- 璧说：从数据库连接池说起 (/articles/31833)

下一篇: [delivery运费计算逻辑 \(/articles/26459\)](/articles/26459)



山大 (/users/35)  
人工点赞

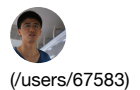
2014-10-13 09:58:29

(/users/35) 1F

0 (/comments/31130/voteup) | 0



...  
(/articles/237



无朽 (/users/67583)  
人工再次点赞。

2014-10-13 19:05:30

(/users/67583) 2F

0 (/comments/31220/voteup) | 0

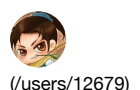


激酶 (/users/68180)  
人工三次点赞

2014-10-13 19:54:20

(/users/68180) 3F

0 (/comments/31230/voteup) | 0




杜琨 (/users/12679)

2014-10-14 13:14:44

(/users/12679) 4F



对楼上的点赞行为表示无语～说多几个字吧～  
我看到vmstat中表露出在系统最繁忙的时候，无论Client还是Server都有比较多的空闲，另外根据tsar反馈的网卡流量计算，MSS只有1183.63，远远没有达到填满（1460）的预期，说明在4.3S的基础上还有很大提升空间。

 0 (/comments/31257/voteup) |  0 编辑 删除 (/comments/destroy/31257/)



(/users/82502) 5F



墨嘿 (/users/82502) 2014-10-14 15:44:30  
人工四次点赞。

 0 (/comments/31287/voteup) |  0



(/users/78628) 6F



豫川 (/users/78628) 2014-10-14 16:11:21  
给点优化的建议、优化的方向或者由此想到的更好的方案

 0 (/comments/31289/voteup) |  0





(/users/76749) 7F

姬望 (/users/76749) 2014-10-20 09:36:09  
呵呵 顶！

 0 (/comments/31547/voteup) |  0

写下你的评论...



评论