

Mongodb性能调优 -性能优化建议

摘要

1. [MongoDB](#) 适用场景简介
 2. Mongodb 性能监控与分析
 3. Mongodb 性能优化建议
- 关于Mongodb的几个大事件

1.根据美国[数据库](#)知识大全官网发布的DB热度排行，Mongodb的热度排名从2014年的第5名，在2015年跃升为第4名，仅次于主流DB（[Oracle](#)、[MySQL](#)、[SQLServer](#)）之后。

282 systems in ranking, September 2015

Rank			DBMS	Database Model	Score		
Sep 2015	Aug 2015	Sep 2014			Sep 2015	Aug 2015	Sep 2014
1.	1.	1.	Oracle	Relational DBMS	1463.37	+10.35	-3.53
2.	2.	2.	MySQL	Relational DBMS	1277.75	-14.28	-19.39
3.	3.	3.	Microsoft SQL Server	Relational DBMS	1097.83	-10.83	-111.04
4.	4.	5.	MongoDB	Document store	300.57	+5.91	+59.58
5.	5.	4.	PostgreSQL	Relational DBMS	286.18	+4.31	+30.38
6.	6.	6.	DB2	Relational DBMS	209.14	+7.91	+12.11
7.	7.	7.	Microsoft Access	Relational DBMS	146.00	+1.79	+5.52
8.	8.	9.	Cassandra	Wide column store	127.60	+13.60	+39.74
9.	9.	8.	SQLite	Relational DBMS	107.66	+1.84	+15.04
10.	10.	12.	Redis	Key-value store	100.65	+1.85	+26.05

2.2015第六届中国数据库技术大会(DTCC)上，Mongodb高调宣布收购开源引擎WiredTiger，性能在3.0版本上实现了7~10倍的提升。

Mongodb 适用场景简介

适用场景

1. 实时的CRU操作，如网站、论坛等实时数据存储
2. 高伸缩性，可以分布式集群，动态增删节点
3. 存储大尺寸、低价值数据
4. 缓存
5. BSON结构对象存储

不适用场景

1. 高度事务性操作，如银行或会计系统
2. 传统商业智能应用，如提供高度优化的查询方式
3. 需要SQL的问题
4. 重要数据，关系型数据

Mongodb 性能监控与分析

mongostat

1. faults/s: 每秒访问失败数, 即数据被交换出物理内存, 放到SWAP。
若过高 (一般超过100), 则意味着内存不足。

vmstat & iostat & iotop

```
[root@i-9AAF38D3 ~]# vmstat
procs -----memory----- --swap-- -----io-----
 r  b   swpd   free   buff  cache   si   so    bi    bo
 0   0       0 2261504 16260 560748    0    0     0     3
```

si: 每秒从磁盘读入虚拟内存的大小, 若大于0, 表示物理内存不足。

so: 每秒虚拟内存写入磁盘的大小, 若大于0, 同上。

mongostat

2. idx miss %: BTree 树未命中的比例, 即索引不命中所占百分比。

若过高, 则意味着索引建立或使用不合理。

db.serverStatus()

```
indexCounters" : {
  "btree" : {
    "accesses" : 2821726, #索引被访问数
    "hits" : 2821725, #索引命中数
    "misses" : 1, #索引偏差数
    "resets" : 0, #复位数
    "missRatio" : 3.543930204420982e-7 #未命中率
  }
}
```

mongostat

3. locked %: 全局写入锁占用了机器多少时间。当发生全局写入锁时, 所有查询操作都将等待, 直到写入锁解除。

若过高 (一般超过50%), 则意味着程序存在问题。

db.currentOp()

```
{
  "inprog" : [],
  "fsyncLock" : 1, #为1表示MongoDB的fsync进程 (负责将写入改变同步到磁盘) 不允许其他进程执行写数据操作
  "info" : "use db.fsyncUnlock() to terminate the fsync write/snapshot lock"
}
```

mongostat

4. q r|w : 等待处理的查询请求队列大小。

若过高, 则意味着查询会过慢。

db.serverStatus()

```
"currentQueue" : {  
  "total" : 1024, #当前需要执行的队列  
  "readers" : 256, #读队列  
  "writers" : 768 #写队列  
}
```

mongostat

5. conn : 当前连接数。

高并发下, 若连接数上不去, 则意味着Linux系统内核需要调优。

db.serverStatus()

```
"connections" : {  
  "current" : 3, #当前连接数  
  "available" : 19997 #可用连接数  
}
```

6.连接数使用内存过大

```
shell> cat /proc/$(pidof mongod)/limits | grep stack | awk -F 'size' '{print  
int($NF)/1024}'
```

将连接数使用Linux栈内存设小, 默认为10MB (10240)

shell> ulimit -s 1024

优化器Profile

db.setProfilingLevel(2);

0 – 不开启

1 – 记录慢命令 (默认为>100ms)

2 – 记录所有命令

info: #本命令的详细信息

reslen: #返回结果集的大小

nscanned: #本次查询扫描的记录数

nreturned: #本次查询实际返回的结果集

millis: #该命令执行耗时(毫秒)

op	ns	nscanned	nreturned	responseLength	millis
query	WikiAnswer.KnowledgeAnswer	120201	1	927	1668
command	WikiAnswer.Scmd			48	1336
command	WikiAnswer.Scmd			48	1284
query	WikiAnswer.KnowledgeAnswer	120201	1	927	1265
command	WikiAnswer.Scmd			48	1235
command	WikiAnswer.Scmd			48	1232
query	WikiAnswer.KnowledgeAnswer	120201	1	927	1239
query	WikiAnswer.KnowledgeAnswer	120201	1	927	1218

1. 表KnowledgeAnswer未建立有效索引（建议考虑使用组合索引）
2. 存在大量慢查询，均为表KnowledgeAnswer读操作，且响应超过1秒
3. 每次读操作均为全表扫描，意味着耗用CPU(25% * 8核)
4. 每次返回的记录字节数近1KB，建议过滤不必要的字段，提高传输效率

执行计划Explain

db.test.find({age: "20" }).hint({age:1 }).explain();

cursor: 返回游标类型(BasicCursor 或 BtreeCursor)

nscanned: 被扫描的文档数量

n: 返回的文档数量

millis: 耗时(毫秒)

indexBounds: 所使用的索引

Explain:	
Information	Value
cursor	BasicCursor
isMultiKey	False
n	1
nscannedObjects	25843
nscanned	25843
nscannedObjectsAllPlans	25843
nscannedAllPlans	25843
scanAndOrder	False
indexOnly	False
nYields	0
nChunkSkips	0
millis	15
indexBounds	
server	BC2BING-BGFVIB1:27017

未使用索引

Explain:	
Information	Value
cursor	BtreeCursor Session_Index
isMultiKey	False
n	1
nscannedObjects	1
nscanned	1
nscannedObjectsAllPlans	1
nscannedAllPlans	1
scanAndOrder	False
indexOnly	False
nYields	0
nChunkSkips	0
millis	0
indexBounds	
server	BC2BING-BGFVIB1:27017

使用索引

1. 在查询条件、排序条件、统计条件的字段上选择创建索引

```
db.student.ensureIndex({name:1,age:1}, {background:true});
```

注意:

- ☐ 最新或最近记录查询，结合业务需要正确使用索引方向：逆序或顺序
- ☐ 建议索引建立操作置于后台运行，降低影响
- ☐ 实际应用过程中多考虑使用复合索引
- ☐ 使用limit()限定返回结果集的大小，减少数据库服务器的资源消耗，以及网络传输的数据量

```
db.posts.find().sort({ts:-1}).limit(10);
```

2. 只查询使用到的字段，而不查询所有字段

```
db.posts.find({ts:1,title:1,author:1,abstract:1}).sort({ts:-1}).limit(10);
```

3. 基于Mongodb分布式集群做数据分析时，MapReduce性能优于count、distinct、group等聚合函数

SQL 查询	MapReduce 函数
SELECT	db.sales.runCommand({ mapreduce : "sales",
ProductCategory, ProductSubCategory, ProductName,	map:function() { emit(// Key {key0:this.ProductCategory, key1:this.ProductSubCategory, key2:this.ProductName}, // Values this.SalesAmt); },
SUM(SalesAmt)	reduce:function(key,values) { var result = Sum(key, values); return result; }
FROM sales	
GROUP BY ProductCategory, ProductSubCategory, ProductName	// Group By is handled by the emit(keys, values) line in the map() function above
	out : { inline : 1 } });

产品分类销售总额统计

4. Capped Collections比普通Collections的读写效率高

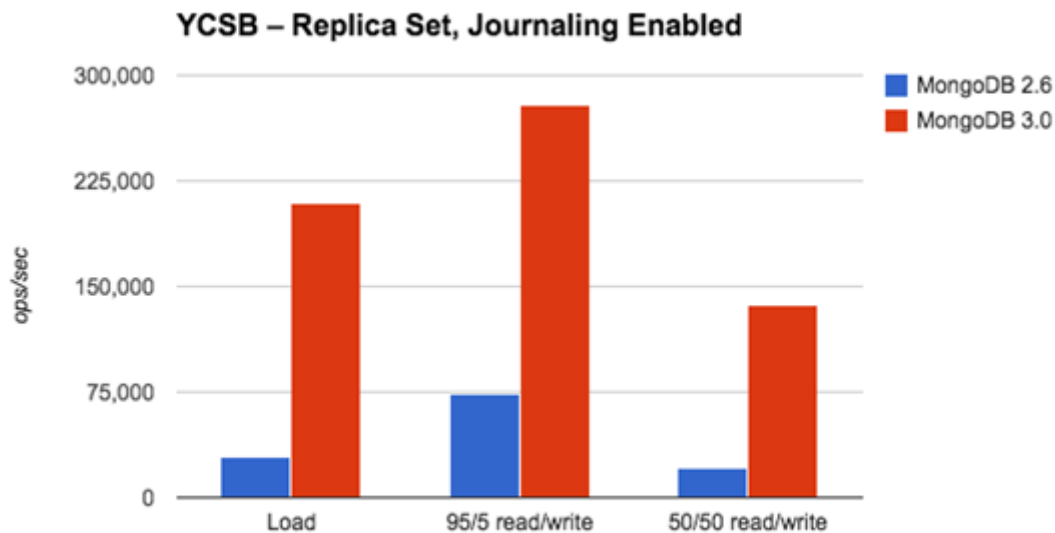
db.createCollection("mycoll" , {capped:true, size:100000});

例：system.profile 是一个Capped Collection。

注意：

- 固定大小；Capped Collections 必须事先创建，并设置大小。
- Capped Collections可以insert和update操作；不能delete操作。只能用 drop () 方法删除整个Collection。
- 默认基于 Insert 的次序排序的。如果查询时没有排序，则总是按照insert的顺序返回。
- FIFO。如果超过了Collection的限定大小，则用 FIFO 算法，新记录将替代最先 insert的记录。

5. Mongodb 3.0.X版本性能较Mongodb 2.0.X有7-10倍提升，引入 WiredTiger新引擎，同时支持MMAPv1内存映射引擎



注意：

□ 默认MMAPv1，切换至WiredTiger：mongod -dbpath /usr/local/mongodb/data -storageEngine wiredTiger

备注：若更换新引擎，则之前使用旧引擎建立的DB数据库无法使用。建议先通过Mongodb的同步机制，将旧引擎建立的DB数据同步到从库，且从库使用新引擎。

□ 选择 Windows 2008 R2 x64 或 Linux x64，Linux版本性能优于Windows，建议基于Linux系统进行架构选型

□ 根据RHEL版本号选择Mongodb相应Linux版本

□ Mongodb Driver 与 Mongodb 版本一致

最后的建议

哪一种物理设计更适合Mongodb：范式化 & 反范式化 & 业务？

□ 范式化设计的思想是“完全分离”，存在关联查询，查询效率低，但写入、修改、删除性能更高

□ 反范式化设计的思想是“数据集中存储”，查询效率高，而Mongodb对查询机制支持较弱，看似成为一种互补

下面我们来看一个图书信息DB表设计案例：

示例1：范式化设计

1. {
2. "id" : ObjectId("5124b5d86041c7dca81917"),
3. "title" : "MongoDB性能调优",

```

4.   "author" : [
5.     ObjectId("144b5d83041c7dca84416"),
6.     ObjectId("144b5d83041c7dca84418"),
7.     ObjectId("144b5d83041c7dca84420"),
8.   ]
9. }

```

分析：更新效率高，因为不需要关联表操作。比如更新作者年龄，只需要更新作者信息1张表就可以了。而查询效率低，因为需要关联表操作。比如查看某本图书的作者简介，需要先查图书信息表以获取作者ID，再根据ID，在作者信息表中查询作者简介信息。

示例2：反范式化设计

```

1. {
2.   "_id" : ObjectId("5124b5d86041c7dca81917"),
3.   "title" : "MongoDB性能调优",
4.   "author" : [
5.     {
6.       "name" : "张三"
7.       "age" : 40,
8.       "nationality" : "china",
9.     },
10.    {
11.      "name" : "李四"
12.      "age" : 49,
13.      "nationality" : "china",
14.    },
15.    {
16.      "name" : "王五"
17.      "age" : 59,
18.      "nationality" : "china",
19.    },
20.  ]
21. }

```


分析：将作者简介信息嵌入到图书信息表中，这样查询效率高，不需要关联表操作。依然是更新作者年龄，此时更新效率就显得低，因为该作者出过多本书，需要修改多本图书信息记录中该作者的年龄。

示例3：不完全范式化设计

```
1. {  
2.   "_id" : ObjectId("5124b5d86041c7dca81917"),  
3.   "title" : "MongoDB性能调优",  
4.   "author" : [  
5.     {  
6.       "_id" : ObjectId("144b5d83041c7dca84416"),  
7.       "name" : "张三"  
8.     },  
9.     {  
10.      "_id" : ObjectId("144b5d83041c7dca84418"),  
11.      "name" : "李四"  
12.    },  
13.    {  
14.      "_id" : ObjectId("144b5d83041c7dca84420"),  
15.      "name" : "王五"  
16.    },  
17.  ]  
18. }
```

分析：其实我们知道某本书的作者姓名是不会变化的，属于静态数据，又比如作者的年龄、收入、关注度等，均属于动态数据，所以结合业务特点，图书信息表肯定是查询频率高、修改频率低，故可以将一些作者的静态数据嵌入到图书信息表中，做一个折中处理，这样性能更优。

总结：Mongodb性能调优不是最终或最有效的手段，最高效的方法是做出好的物理设计。而什么样的物理设计适合Mongodb，最后还是由当前业务及业务未来发展趋势决定的。最后送给大家一句话“好的性能不是调出来的，更多是设计出来的”！