# **Redis**

Redis( Re mote Di ctionary S erver)远程服务字典

Redis最新教程

Redis实战Golang

## 安装Redis

- 1. 首先有java环境,最好在CentOS系统下
- 2. 下载Redis文件,以及看看是否有 make 命令,没有则使用 yum install gcc-c++
- 3. 解压redis文件后进入输入 make 命令,得到一个 src 目录。进行 make install
- 4. 安装会默认安装再 /usr/local/bin 目录下

```
[root@localhost src] # cd /usr/local/bin/
[root@localhost bin] # ls
redis- benchmark redis- check- rdb redis- sentinel
redis- check- aof redis- cli redis- server
```

- 5. 将 redis. conf 复制到 /usr/local/bin 目录下, 并且修改 deamonize yes
- 6. 通过指定配置文件启动redis服务。 redis-server redis. conf
- 7. 打开连接 redis-cli -p 6379
- 8. 查看redis进程 ps -ef | grep redis

# 性能测试

#### redis-benchmark压力测试服务

```
Server hostname (default 127.0.0.1)
-h <hostname>
-p <port>
                      Server port (default 6379)
-s <socket>
                     Server socket (overrides host and port)
-a <password>
                    Password for Redis Auth
--user <username> Used to send ACL style 'AUTH username pass'. Needs -a.
-c <clients>
                     Number of parallel connections (default 50)
-n <requests>
                    Total number of requests (default 100000)
-d <size>
                      Data size of SET/GET value in bytes (default 3)
--dbnum <db>
                     SELECT the specified db number (default 0)
--threads <num>
                 Enable multi-thread mode.
--cluster
                      Enable cluster mode.
--enable-tracking Send CLIENT TRACKING on before starting benchmark.
-k <boolean>
                   1=keep alive 0=reconnect (default 1)
                   Use random keys for SET/GET/INCR, random values for SADD,
-r <keyspacelen>
                           random members and scores for ZADD.
 Using this option the benchmark will expand the string __rand_int__
 inside an argument with a 12 digits number in the specified range
 from 0 to keyspacelen-1. The substitution changes every time a command
 is executed. Default tests use this to hit random keys in the
```

```
specified range.
-P <numrea>
                     Pipeline <numreq> requests. Default 1 (no pipeline).
                          If server replies with errors, show them on stdout.
                           (no more than 1 error per second is displayed)
                          Quiet. Just show query/sec values
--precision
                   Number of decimal places to display in latency output (default 0)
--csv
                      Output in CSV format
-1
                          Loop. Run the tests forever
-t <tests>
                      Only run the comma separated list of tests. The test
                           names are the same as the ones produced as output.
-T
                          Idle mode. Just open N idle connections and wait.
--help
                        Output this help and exit.
--version
                      Output version and exit.
```

#### 比如:

```
redis-benchmark -h localhost -p 6379 -c 100 -n 50000
```

# 基础知识

- redis默认有16个数据库,使用 select [index] 选择第index个数据库。
- DBSIZE 查看数据库的大小
- keys \* 查看所有的键值
- flushdb 清空当前数据库
- flushall 清空所有的数据库
- Redis是单线程的, Redis是基于内存操作的, Redis的瓶颈是根据机器的内存和网络带宽据欸的那个的。
- 为什么redis这么快? redis是将所有的数据全部放在内存中,所以使用单线程操作效率最高,不需要上下文切换。

# 五大数据类型

Redis可以用作数据库、缓存和消息中间件。

## **Redis-key**

- set key value [EX seconds | PX millonseconds]
- get key
- move key [index] 将某个键值移动到第n的数据库
- EXISTS key 查看某个值是否存在
- EXPIRE Key seconds 让key值在n秒内消失。 ttl key 查看剩余的秒数
- type key 查看key值的类型

### String类型

- APPEND key value 在已有key值的情况下,连接字符串value;如果key不存在相当于创建字符串
- STRLEN key 获得某个key的字符串长度
- GETRANGE key start end 相当于substring。但是范围为 [start, end]
- SETRANCE key start value 替换字符串从start位置开始替换目标字符串的长度。
- setnx key value 如果key值不存在,则设置为value返回为1;存在则创建失败且返回为0。

- mset keyl valuel key2 value2 ... 批量设置key-value
- mget key1 key2 key3 批量获取
- msetnx key1 value1 key2 value2 ... 批量设置,原子操作,一个失败则全部失败
- key值可以巧妙设计: set user:{id}:{name} value
- getset key value 先get在set,返回get后的值。类似于CAS(compare And Swap)操作

#### 对于数值类型:

- INCR key 相当于key++ DECR key 相当于key--
- INCRBY key steps 相当于key+=steps DECRBY key steps 相当于key-=steps

### List类型

#### 可以将list实现栈或者队列

LPUSH 和 RPUSH , 放到list的第一个和最后一个

LPOP 和 RPOP ,移除list的第一个和最后一个元素

LRANGE list start end 获取list中的值[start, end], 获取所有 LRANGE list 0 -1

LINDEX list [index] 获取list指定索引下标的元素

LLEN list 获取list列表长度

LREM list count value 删除list中指定个数的值

LTRIM list start end 截取原来数组指定index的元素

RPOPLPUSH old new 从原来列表中移除最后一个元素并放入新的列表中

LSET list index value 指定对应索引的值,必须对应索引存在

LINSERT list [before after] pivot value 在list中某个pivot前后插入对应的值。

### Set类型

#### 不可重复

sadd myset value

SMEMBERS set 获取set内的值

SISMEMBER set value 查看value是否在set集合内

SREM set value 移除

SCARD SET 查看set的个数

SPOP 随机删除一个元素 SRANDMEMBER set [count] 随机选取n个元素

SMOVE source dest element 移动元素

#### 集合操作

差集: SDIFF SET1 SET2

交集: SINTER SET1 SET2 找共同好友或者共同关注之类的

并集: SUNION SET1 SET2

### Hash 类型

```
类似于存储js中的对象类型。
```

```
在redis类似于 string 类型
```

```
hset key field value 设置值
hget key field
hmset hmget 批量设置和获取。hgetall 获取所有键值对
hdel obj field 删除某个属性
HLEN obj 获取hash的长度
HEXISTS obj field 某个属性是否存在
HKEYS HVALS 获取所有的键或值
HINCR HDECR HSETNX
```

#### **Zset**

```
在set基础上进行排序。按照key来进行排序
```

```
zadd myset [score] [values],可以根据score的大小进行排序
zrange myset min max [withscores],在min和max区间的分数进行排序数据
zrevrange myset 0 -1,降序输出集合
zcard myset,获取集合中的元素个数。
zcount myset min max,获取指定区间分数的元素个数。
```

# 三种特殊数据类型

## geospatial

定位问题,可以推算地理位置,两地距离等。可以用于找附近的人,底层原理结构就是zset

```
geoadd china:city 116.40 39.90 beijing,添加地理位置 geopos china:city beijing shanghai,获取某地理位置的经度纬度 geodist china:city beijing shanghai [m | km],获取两个位置之间的直线距离 georadius china:city longtitude latitude [dist] [m | km] count n 获取某个经纬度dist距离的前n个 georadiusbymember china:city [dist] [m | km] count n 获取距离某个城市dist距离的前n个数据
```

## hyperloglog

统计基数的算法,占用内存很小,允许容错。

2<sup>64</sup>不同元素,只需要12KB的内存,0.81%的误差。

```
127.0.0.1:6379[1]> pfadd sl a b c d e f # 添加元素
(integer) 1
127.0.0.1:6379[1]> pfcount sl # 获取元素数目
(integer) 6
127.0.0.1:6379[1]> pfadd s2 z x c v b
(integer) 1
127.0.0.1:6379[1]> pfcount s2
(integer) 5
127.0.0.1:6379[1]> pfmerge sl s2 # 合并sl, s2到sl

OK
127.0.0.1:6379[1]> pfcount sl # 查看数目
(integer) 9
```

## Bitmap位存储类型

统计用活跃不活跃、登陆未登录,只有1和0两种状态。

```
setbit sign bit value
getbit sign bit
统计操作:
bitcount key 记录key中1的个数
```

# Redis 的事务

## 开启事务

Redis的单条命令是原子性的,但是事务不保证原子性,也没有隔离级别的概念。

redis事务的三个阶段:

- 开始事务 (multi)
- 命令入队
- 执行事务(exec)或者放弃事务(discard)

```
127.0.0.1:6379> MULTI # 开启事务
OK
127.0.0.1:6379(TX)> set key1 v1
QUEUED
127.0.0.1:6379(TX)> set k2 v2
QUEUED
127.0.0.1:6379(TX)> exec # 执行事务
1) OK
2) OK
```

#### 如果事务执行过程中出现错误:

- 如果出现语法命令型错误会直接放弃事务
- 运行时错误: 其他正确的命令不影响

### 锁

加锁: watch , 解锁: unwatch

◎ 悲观锁:

○ 乐观锁: 使用watch可以当作redis的乐观锁操作。

如果乐观锁执行失败,则先解锁再加锁,继续进行操作。

```
127. 0. 0. 1:6379[1] > unwatch

OK

127. 0. 0. 1:6379[1] > watch money

OK

127. 0. 0. 1:6379[1] > multi

OK

127. 0. 0. 1:6379[1] (TX) > decrby money 20

QUEUED

127. 0. 0. 1:6379[1] (TX) > incrby out 20

QUEUED

127. 0. 0. 1:6379[1] (TX) > exec # 如果事务失败会返回nil

1) (integer) 60

2) (integer) 40

127. 0. 0. 1:6379[1] > unwatch # 事务完毕,解锁

OK
```

# Redis.conf详解

```
bind 127.0.0.1
              # 绑定IP
protect-mode yes
              # 保护模式
port 6379
              #端口
# -----
               # 默认是no,需要我们自己手动开启
pidfile /var/runredis_6379.pid # 如果是后台运行,则需要指定一个pid文件
loglevel notice # 日志级别
logfile ""
              # 为输出文件, 默认为标准输出
database 16
              # 默认的数据库数量
# ======SNAPSHOT======
# 持久化, 再规定时间内执行了多少次操作就会持久化到文件.rdb.aof
# redis是内存数据库,如果不持久化断电就会数据小时
save 900 1 # 如果900s内至少有1次对key进行了修改则进行持久化
save 300 10 # ...300s...10次
stop-writes-on-bgsave-error yes # 持久化之后是否进行工作
rdbcompression yes # 是否对rdb文件进行压缩
rdbchecksum yes # 保存rdb文件,进行错误验证
dir ./
              # rdb文件保存目录
# =======REPLICATION=======
replicaof 127.0.0.1 6379 # 设置主从复制的主机信息
masterauth passwd # 设置主机的密码
```

```
# ======SECURITY======
requirepass foobared # 设置redis密码,使用auth登录
# ======Clients======
maxclients 10000
                   # 设置redis可连接的最多客户端数目
maxmemory 〈bytes〉 # 设置redis最大内存容量
maxmemory-policy noeviction # 设置redis内存满之后的操作
# ======AOF======
appendonly no
             # 默认不开启aof模式,默认使用rdb方式持久化
# The name of the append only file (default: "appendonly.aof")
appendfilename "appendonly.aof"
# appendfsync always # 每次修改都进行同步,但消耗性能
                  # 每秒同步一次,可能丢失1s的数据
appendfsync everysec
# appendfsync no # 不执行sync,操作系统自己同步,速度最快
```

# Redis持久化

### **RDB** (Redis Database)

出发持久化的条件:

- 配置文件中的 save
- flushall 和 exit 命令

查看持久化文件目录: config get dir

#### 特点:

- 适合大规模数据恢复
- 对数据完整性不高
- 需要间隔一段时间进程操作。如果redis宕机,最后一次修改的数据就没有了。
- fork进程的时候会占用内存空间。

## **AOF (Append Only File)**

将所有的命令全部记录下来(读操作除外)

默认不开启,需要再redis.conf中进行手动配置。

如果appendonly.aof被擅自修改,使用 redis-check-aof --fix appendonly.aof 来进行修复。

#### 特点:

- 每一次修改都同步 appendf sync everysec
- 相对于数据文件来说, aof要比rdb文件大, 修复速度慢
- 运行效率比rdb低

# Redis订阅发布

接收端(subscribe):

```
# 订阅频道
Reading messages... (press Ctrl-C to quit)

1) "subscribe"

2) "kss"

3) (integer) 1

1) "subscribe"

2) "2mw"

3) (integer) 2

1) "message"

2) "kss"

3) "aoligei"

1) "message"

2) "2mw"

3) "mosslian"
```

#### 发送端(publish):

```
127.0.0.1:6379> publish kss aoligei # 发布消息
(integer) 1
127.0.0.1:6379> publish 2mw moslian
(integer) 1
```

# Redis主从复制

### 概述

将一台redis服务器的数据,复制到其他的服务器节点。前者是主节点(master),后者是从节点(slave),数据是单向的,只能从主节点到从节点。Master以写为主,Slave以读为主,主从复制,读写分离。单台Redis最大使用内存不应该超过20G。

◎查看配置: info replication, 默认为主节点。

#### ◎环境配置:

#### 使用命令配置:

复制并且修改 redis. conf 文件,需要修改的信息比如 port log dumpfile pid 等

如何配置从机: slaveof host port 去找主人即可。

如何由从机变到主机: slaveof no one

#### 使用配置文件配置:

# ======REPLICATION======

replicatof 127.0.0.1 6379 # 设置主从复制的主机信息 masterauth passwd # 设置主机的密码

### ◎复制原理:

从机不能进行写信息。主机宕机之后数据信息在从机中仍有保存。

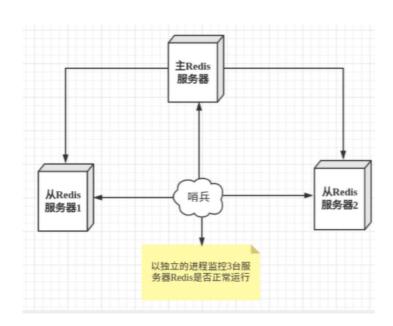
全量复制: 从机第一次连接, 主机就会将内存文件全部发送给从机。重新连接, 数据仍会同步。

增量复制: 主机数据发生变化的时候, 从机进行同步主机的信息。

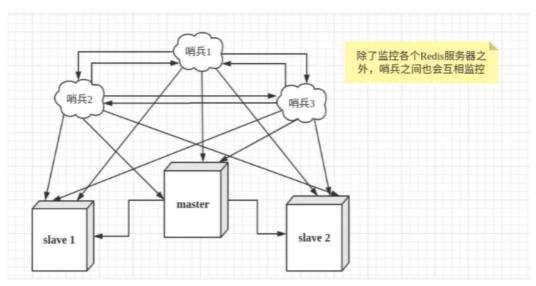
### 哨兵模式◇

自动选主机的模式,如果主机宕机,从机自动变主机

#### 单哨兵模型:



#### 多哨兵模型:



#### ◎哨兵配置:

比如创建一个 sentinel. conf

port 26379

dir /tmp # 对应工作目录

# 监控主机,后面的1代表,当有1个哨兵认为主机连接不上之后,就认为客观死亡了。

sentinel monitor redis01 127.0.0.1 6379 1

sentinel auth-pass redis01 passwd # 设置机器的密码

#### 开启一个哨兵:

redis-sentinel sentinel.conf

如果宕机的主机重新恢复后,哨兵会自动重新将其转换为主机,其他转换为从机。

# Redis缓存穿透、缓存击穿和雪崩

服务器的高可用问题

### 缓存穿透

大面积未命中, redis未命中, 可能数据库中也不存在记录, 可能为黑客攻击。

我们使用Redis大部分情况都是通过Key查询对应的值,假如发送的请求传进来的key是不存在Redis中的,那么就查不到缓存,查不到缓存就会去数据库查询。假如有大量这样的请求,这些请求像"穿透"了缓存一样直接打在数据库上,这种现象就叫做缓存穿透。

#### 解决方法:

- 对在数据库中查询结果为空的数据,在redis进行缓存为null
- 白名单策略: 布隆过滤器
- key加密

### 缓存击穿

某个key为热点,不停扛着高并发,在key失效瞬间,会击穿缓存,之间访问数据库。

Redis无大量的key过期,服务器平稳运行,数据库崩溃。redis某个key过期,而对于此key的访问激增,Redis数据库均未命中。相当于对某个点集中打击。

问题分析:单个key为高热数据,key过期

#### 解决方案:

• 预先处理: 加大key的时间

• 现场调整: 手动延长过期时间, 或者设置为永久key

• 后台刷新数据: 启动定时任务, 高峰期来临时候, 刷新数据有效期

• 设置多级缓存:不同时淘汰即可。

• 加锁:分布式锁,慎用。

### 缓存雪崩

key集中过期,服务器宕机、断网等等

系统在平稳运行的过程中,忽然数据库的访问量激增,应用服务器无法及时响应请求,大量408,500页面。数据库崩溃,应用服务器崩溃,Redis服务器崩溃,重启数据库之后再次被流量放倒。

#### 问题排查:

• 较短时间内,缓存较多的key集中过期。短时间内访问过期数据,直接向数据库请求数据。

#### 解决方案:

- 构建多级缓存: Nginx缓存+redis缓存+ehcache缓存
- 检查数据库查询是否超时
- 限流+降级: 短时间范围内牺牲用户的体验, 限制访问请求数量, 降低压力。
- LRU和LFU切换使用
- 根据业务数据进行分类策略: A类90分钟, B类80分钟等
- 过期时间采用固定时间+随机值的形式,稀释集中过期的key数量
- 超热数据使用永久的key+定期维护
- 加锁