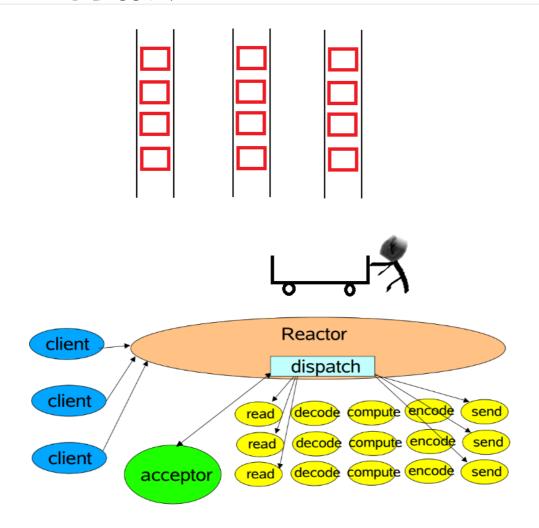
零声教育 Mark 老师 QQ: 2548898954

redis 网络层

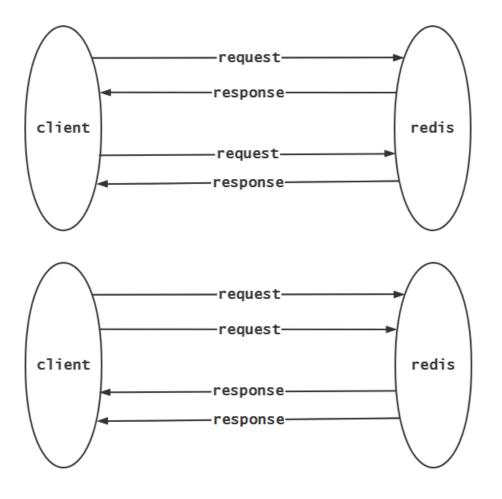


redis pipeline

redis pipeline 是一个客户端提供的机制,而不是服务端提供的;

pipeline 不具备事务性





redis事务

事务:用户定义一系列数据库操作,这些操作视为一个完整的 **逻辑处理工作单元**,要么全部执行,要么全部不执行,是不可分割的工作单元。

MULTI 开启事务,事务执行过程中,单个命令是入队列操作,直到调用 EXEC 才会一起执行;

MULTI

开启事务

begin / start transaction

EXEC

提交事务

commit

DISCARD

取消事务

rollback

WATCH

检测 key 的变动,若在事务执行中, key 变动则取消事务;在事务开启前调用,乐观锁实现(cas);

若被取消则事务返回 nil;

应用

事务实现 zpop

```
1 WATCH zset
2 element = ZRANGE zset 0 0
3 MULTI
4 ZREM zset element
5 EXEC
```

事务实现 加倍操作

```
1 WATCH score:10001
2 val = GET score:10001
3 MULTI
4 SET score:10001 val*2
5 EXEC
```

lua 脚本

lua 脚本实现原子性;

redis 中加载了一个 lua 虚拟机;用来执行 redis lua 脚本; redis lua 脚本的执行是原子性的;当某个脚本正在执行的时候,不会有其他命令或者脚本被执行;

lua 脚本当中的命令会直接修改数据状态;

lua 脚本 mysql 存储区别: MySQL存储过程不具备事务性, 所以也不具备原子性;

注意:如果项目中使用了 lua 脚本,不需要使用上面的事务命令;

- 1 # 从文件中读取 lua脚本内容
- 2 cat test1.lua | redis-cli script load --pipe
- 3 # 加载 lua脚本字符串 生成 sha1
- 4 > script load 'local val = KEYS[1]; return val'
- 5 "b8059ba43af6ffe8bed3db65bac35d452f8115d8"
- 6 # 检查脚本缓存中,是否有该 sha1 散列值的lua脚本
- 7 > script exists
 - "b8059ba43af6ffe8bed3db65bac35d452f8115d8"
- 8 1) (integer) 1
- 9 # 清除所有脚本缓存
- 10 > script flush
- 11 OK
- 12 # 如果当前脚本运行时间过长,可以通过 script kill 杀死当 前运行的脚本
- 13 > script kill
- 14 (error) NOTBUSY No scripts in execution right now.

EVAL

```
1 # 测试使用
2 EVAL script numkeys key [key ...] arg [arg ...]
```

EVALSHA

```
1 # 线上使用
2 EVALSHA sha1 numkeys key [key ...] arg [arg ...]
3
```

应用

- 1 # 1: 项目启动时,建立redis连接并验证后,先加载所有项目中使 用的lua脚本 (script load);
- 2 # 2: 项目中若需要热更新,通过redis-cli script flush; 然 后可以通过订阅发布功能通知所有服务器重新加载lua脚本;
- # 3: 若项目中lua脚本发生阻塞,可通过script kill暂停当前阻 塞脚本的执行:

ACID特性分析

A 原子性; 事务是一个不可分割的工作单位, 事务中的操作要 么全部成功,要么全部失败; redis 不支持回滚; 即使事务队列 中的某个命令在执行期间出现了错误,整个事务也会继续执行 下去, 直到将事务队列中的所有命令都执行完毕为止。

C 一致性;事务的前后,所有的数据都保持一个一致的状态, 不能违反数据的一致性检测; 这里的一致性是指预期的一致性 而不是异常后的一致性; 所以 redis 也不满足; 这个争议很大: redis 能确保事务执行前后的数据的完整约束;但是并不满足业 务功能上的一致性;比如转账功能,一个扣钱一个加钱;可能 出现扣钱执行错误,加钱执行正确,那么最终还是会加钱成

功;系统凭空多了钱;

I 隔离性;各个事务之间互相影响的程度; redis 是单线程执行,天然具备隔离性;

D 持久性; redis 只有在 aof 持久化策略的时候,并且需要在 redis.conf 中 appendfsync=always 才具备持久性; 实际项目中几乎不会使用 aof 持久化策略;

redis 发布订阅

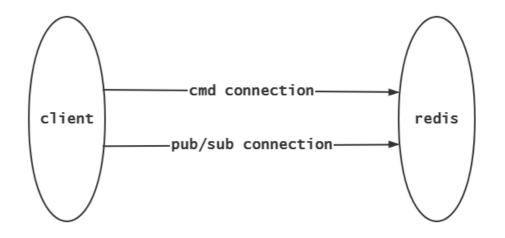
为了支持消息的多播机制, redis 引入了发布订阅模块;

消息不一定可达;分布式消息队列; stream 的方式确保一定可达;

- 1 # 订阅频道
- 2 subscribe 频道
- 3 # 订阅模式频道
- 4 psubscribe 频道
- 5 # 取消订阅频道
- 6 unsubscribe 频道
- 7 # 取消订阅模式频道
- 8 punsubscribe 频道
- 9 # 发布具体频道或模式频道的内容
- 10 publish 频道 内容
- 11 # 客户端收到具体频道内容
- 12 message 具体频道 内容
- 13 # 客户端收到模式频道内容
- 14 pmessage 模式频道 具体频道 内容

应用

发布订阅功能一般要区别命令连接重新开启一个连接;因为命令连接严格遵循请求回应模式;而 pubsub 能收到 redis 主动推送的内容;所以实际项目中如果支持 pubsub 的话,需要**另开一条连接**用于处理发布订阅;



缺点

发布订阅的生产者传递过来一个消息, redis 会直接找到相应的消费者并传递过去; 假如没有消费者, 消息直接丢弃; 假如开始有2个消费者, 一个消费者突然挂掉了, 另外一个消费者依然能收到消息, 但是如果刚挂掉的消费者重新连上后, 在断开连接期间的消息对于该消费者来说彻底丢失了;

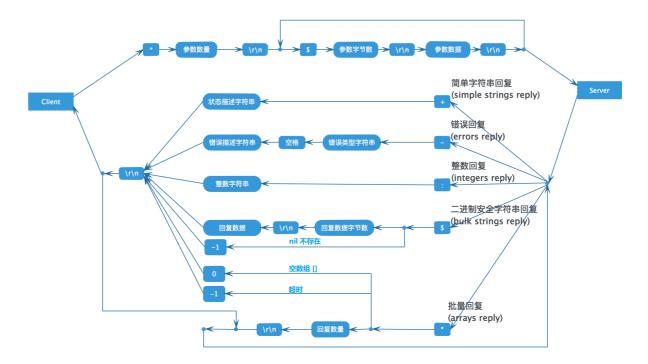
另外, redis 停机重启, pubsub 的消息是不会持久化的, 所有的消息被直接丢弃;

应用

- 1 subscribe news.it news.showbiz news.car
- 2 psubscribe news.*
- 3 publish new.showbiz 'king kiss darren'

redis异步连接

redis协议图



协议实现的第一步需要知道如何界定数据包:

- 1. 长度 + 二进制流
- 2. 二进制流 + 特殊分隔符

异步连接

同步连接方案采用阻塞 *io* 来实现; 优点是代码书写是同步的, 业务逻辑没有割裂; 缺点是阻塞当前线程, 直至 *redis* 返回结果; 通常用多个线程来实现线程池来解决效率问题;

异步连接方案采用非阻塞 io 来实现; 优点是没有阻塞当前线程, redis 没有返回, 依然可以往 redis 发送命令; 缺点是代码书写是异步的(回调函数), 业务逻辑割裂, 可以通过协程解决(openresty, skynet); 配合 redis6.0 以后的 io 多线程(前提是有大量并发请求), 异步连接池, 能更好解决应用层的数据访问性能;

实现方案

hiredis + libevent

```
1 /* Context for a connection to Redis */
 2 typedef struct redisContext {
       const redisContextFuncs *funcs; /* Function
 3
   table */
 4
 5
       int err; /* Error flags, 0 when there is no
   error */
       char errstr[128]; /* String representation of
 6
   error when applicable */
       redisFD fd;
 7
 8
       int flags;
       char *obuf; /* Write buffer */
 9
10
       redisReader *reader; /* Protocol reader */
11
12
       enum redisConnectionType connection_type;
       struct timeval *connect_timeout;
13
14
       struct timeval *command_timeout;
15
       struct {
16
17
           char *host;
           char *source_addr;
18
19
           int port;
20
       } tcp;
21
22
       struct {
23
           char *path;
24
       } unix_sock;
25
26
       /* For non-blocking connect */
       struct sockadr *saddr:
27
28
       size_t addrlen;
29
30
       /* Optional data and corresponding destructor
   users can use to provide
```

```
* context to a given redisContext. Not used
   by hiredis. */
      void *privdata;
32
       void (*free_privdata)(void *);
33
34
       /* Internal context pointer presently used by
35
   hiredis to manage
       * SSL connections. */
36
37
       void *privctx;
38
39
       /* An optional RESP3 PUSH handler */
       redisPushFn *push_cb;
40
   } redisContext:
41
42
   static int redisLibeventAttach(redisAsyncContext
43
   *ac, struct event_base *base) {
       redisContext *c = &(ac->c);
44
       redisLibeventEvents *e;
45
46
       /* Nothing should be attached when something
47
   is already attached */
     if (ac->ev.data != NULL)
48
49
           return REDIS_ERR;
50
       /* Create container for context and r/w
51
   events */
52
       e = (redisLibeventEvents*)hi_calloc(1,
   sizeof(*e));
       if (e == NULL)
53
54
           return REDIS_ERR;
55
56
    e->context = ac;
57
58
       /* Register functions to start/stop listening
   for events */
59
       ac->ev.addRead = redisLibeventAddRead;
       ac->ev.delRead = redisLibeventDelRead;
60
```

```
61
       ac->ev.addwrite = redisLibeventAddwrite:
       ac->ev.delWrite = redisLibeventDelWrite;
62
       ac->ev.cleanup = redisLibeventCleanup;
63
       ac->ev.scheduleTimer =
64
   redisLibeventSetTimeout:
65
       ac->ev.data = e;
66
       /* Initialize and install read/write events
67
   */
       e->ev = event_new(base, c->fd, EV_READ |
68
   EV_WRITE, redisLibeventHandler, e);
       e->base = base:
69
70
       return REDIS_OK;
71 }
```

原理

hiredis 提供异步连接方式,提供可以替换 IO 检测的接口;

关键替换 addRead, delRead, addwrite, delwrite, cleanup, scheduleTimer, 这几个检测接口; 其他 io 操作, 比如 connect, read, write, close等都交由 hiredis 来处理;

同时需要提供连接建立成功以及断开连接的回调;

用户可以使用当前项目的网络框架来替换相应的操作;从而实现跟项目网络层兼容的异步连接方案;

自定义实现

有时候,用户除了需要与项目网络层兼容,同时需要考虑与项目中数据结构契合;这个时候可以考虑自己实现 *redis* 协议,从解析协议开始转换成项目中的数据结构;

下面代码是 Mark 老师在之前项目中的实现;之前项目中实现了一个类似 lua 中 table 的数据对象(SVar),所以希望操作 redis 的时候,希望直接传 Svar 对象,然后在协议层进行转换;

协议解压缩

```
1
   static bool
   readline(u_char *start, u_char *last, int &pos)
 3
   {
 4
       for (pos = 0; start+pos <= last-1; pos++) {
           if (start[pos] == '\r' && start[pos+1] ==
 5
   '\n') {
 6
               pos--;
 7
               return true;
 8
           }
       }
9
       return false;
10
11 }
12
13 /*
14 - 2 包解析错误
15 -1 未读取完整的包
16 0 正确读取
17
  1 是错误信息
18
   */
19 static int
  read_sub_response(u_char *start, u_char *last,
20
   SVar &s, int &usz)
   {
21
22
       int pos = 0;
23
24
       if (!readline(start, last, pos))
25
           return -1;
       u_char *tail = start+pos+1; //
26
27
       u_char ch = start[0];
28
       usz += pos+2+1; // pos+1 + strlen("\r\n")
```

```
29
        switch (ch)
30
31
        {
        case '$':
32
            {
33
34
                string str(start+1, tail);
                int len = atoi(str.c_str());
35
36
                if (len < 0) return 0; // nil
                if (tail+2+len > last) return -1;
37
                s = string(tail+2, tail+2+len);
38
39
                usz += 1en+2;
40
                return 0;
            }
41
        case '+':
42
43
            {
                s = string(start+1, tail);
44
45
                return 0;
46
        case '-':
47
            {
48
49
                s = string(start+1, tail);
50
                return 1;
51
            }
52
        case ':':
53
            {
54
                string str(start+1, tail);
55
                s = atof(str.c_str());
56
                return 0;
57
            }
        case '*':
58
59
            {
                string str(start+1, tail);
60
                int n = atoi(str.c_str());
61
62
                if (n == 0) return 0; // 空数组
                if (n < 0) return 0; // 超时
63
                int ok = 0;
64
                u_{char} *pt = tail+2;
65
```

```
66
                for (int i=0; i<n; i++) {
67
                    if (pt > last) return -1;
68
                    int sz = 0;
69
                    SVar t;
                    int ret = read_sub_response(pt,
70
   last, t, sz);
                    if (ret < 0) return -1;
71
72
                    s.Insert(t);
73
                    usz += sz;
74
                    pt += sz;
75
                    if (ret == 1) ok = 1;
76
                }
77
                return ok;
78
            }
79
       }
80
       return -2;
81
   }
82
83
   static int
   read_response(SHandle *pHandle, SVar &s, int
84
   &size)
   {
85
       int len = pHandle->GetCurBufSize();
86
87
       u_char *start = pHandle->m_pBuffer;
       u_char *last = pHandle->m_pBuffer+len;
88
       return read_sub_response(start, last, s,
89
   size);
90 }
```

协议压缩

```
1 static void
2 write_header(string &req, size_t n)
3 {
4     char chv[16] = {0};
5     _itoa(n, chv, 10);
6     req.append("\r\n$");
```

```
req.append(chv);
 8
        req.append("\r\n");
9
   }
10
11 static void
12 write_count(string &req, size_t n)
13
   {
14
       char chv[16] = \{0\};
15
       _itoa(n, chv, 10);
       req.append("*");
16
       req.append(chv);
17
18
   }
19
20 static void
21 write_command(string &req, const char *cmd)
22
   {
23
       int n = strlen(cmd);
24
       write_header(req, n);
25
       req.append(cmd);
26
       //req.append("\r\n");
27
   }
28
   void SRedisClient::RunCommand(const char* cmd,
29
   vector<string> &params)
   {
30
31
       string req;
32
       size_t nsize = params.size();
       write_count(req, nsize+1);
33
34
       write_command(req, cmd);
       for (size_t i = 0; i < params.size(); i++) {</pre>
35
36
            size_t n = params[i].size();
            write_header(req, n);
37
38
            req.append(params[i]);
39
        }
40
        req.append("\r\n");
       Send(req);
41
42
   }
```