

数据库管理

NSD NoSQL

DAY03

内容

上午	09:00 ~ 09:30	作业讲解和回顾
	09:30 ~ 10:20	Redis主从复制
	10:30 ~ 11:20	
	11:30 ~ 12:00	持久化(RDB/AOF)
下午	14:00 ~ 14:50	
	15:00 ~ 15:50	数据类型
	16:10 ~ 17:00	
	17:10 ~ 18:00	总结和答疑



Redis主从复制

Redis主从复制

主从复制概述

主从复制结构模式

主从复制工作原理

主从复制缺点

配置主从复制

拓扑结构

配置从库

反客为主

哨兵模式

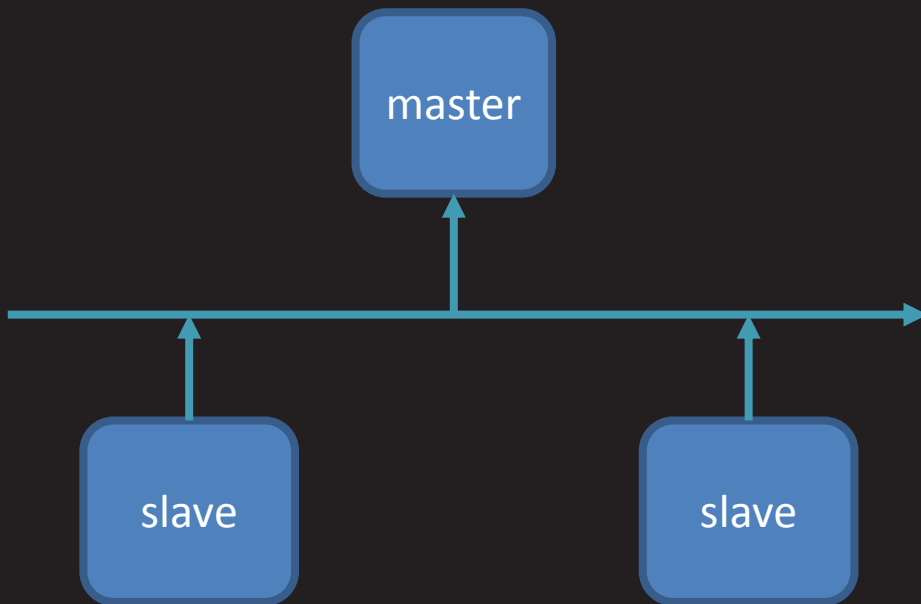
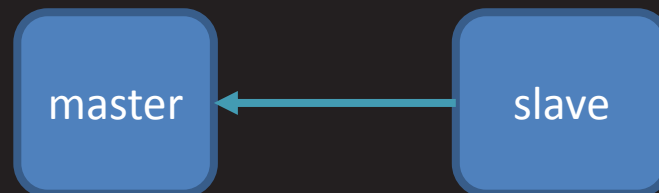
配置带验证的主从复制

主从复制概述

主从复制结构模式

- 结构模式

- 一主一从
- 一主多从
- 主从从



主从复制工作原理

- 工作原理
 - Slave向master发送sync命令
 - Master启动后台存盘进程，同时收集所有修改数据命令
 - Master执行完后台存盘进程后，传送整个数据文件到slave。
 - Slave接收数据文件后，将其存盘并加载到内存中完成首次完全同步
 - 后续有新数据产生时，master继续将新的所以收集到的修改命令依次传给slave，完成同步。



主从复制缺点

- 缺点
 - 网络繁忙，会产生数据同步延时问题
 - 系统繁忙，会产生数据同步延时问题



配置主从复制



拓扑结构

- 主服务器数据自动同步到从服务器



配置从库

- 配置从库192.168.4.52/24
 - redis服务运行后，默认都是master 服务器
 - 修改服务使用的IP地址 bind 192.168.4.X

```
[root@redis52 ~]# redis-cli -h 192.168.4.52
192.168.4.52:6379> info replication //查看主从配置信息
```

```
# Replication
```

```
role:master
```

```
connected_slaves:0
```

```
.....
```

```
192.168.4.52:6379> SLAVEOF 192.168.4.51 6379
```

```
OK
```

```
192.168.4.52:6379> info replication
```

```
# Replication
```

```
role:slave
```

```
master_host:192.168.4.51
```

```
master_port:6379
```

命令行指定主库

SLAVEOF 主库IP地址 端口号



反客为主

- 反客为主
 - 主库宕机后，手动把从库设置为主库

```
[root@redis52 ~]# redis-cli -h 192.168.4.52
```

```
192.168.4.52:6379> SLAVEOF no one //设置为主库  
OK
```

```
192.168.4.52:6379> info replication  
# Replication  
role:master
```



哨兵模式

• 哨兵模式

- 主库宕机后，从库自动升级为主库
- 在slave主机编辑sentinel.conf文件
- 在slave主机运行哨兵程序

```
[root@redis52 ~]# vim /etc/sentinel.conf
sentinel monitor redis51 192.168.4.51 6379 1
:wq
[root@redis52 ~]# redis-sentinel /etc/sentinel.conf
```

sentinel monitor 主机名 ip地址 端口 票数
 主机名：自定义
 IP地址：master主机的IP地址
 端 口：master主机 redis服务使用的端口
 票 数：主库宕机后，票数大于1的主机被升级为主库



配置带验证的主从复制

- 配置master主机
 - 设置连接密码，启动服务，连接服务

```
[root@redis51 ~]# sed -n '70p;501p' /etc/redis/6379.conf  
bind 192.168.4.51  
requirepass 123456 //密码  
[root@redis51 ~]#
```

```
[root@redis51 ~]# /etc/init.d/redis_6379 start  
Starting Redis server...
```

```
[root@redis51 ~]# redis-cli -h 192.168.1.111 -a 123456 -p 6379  
192.168.4.51:6379>
```



配置带验证的主从复制(续1)

- 配置slave主机
 - 指定主库IP，设置连接密码，启动服务

```
[root@redis52 ~]# sed -n '70p;282p;289p' /etc/redis/6379.conf
bind 192.168.4.52
slaveof 192.168.4.51 6379 //主库IP 与端口
masterauth 123456 //主库密码
[root@redis52 ~]#
[root@redis52 ~]# /etc/init.d/redis_6379 start
Starting Redis server...
[root@redis52 ~]# redis-cli -h 192.168.4.52
192.168.4.52:6379> INFO replication
# Replication
role:slave
master_host:192.168.4.51
master_port:6379
```



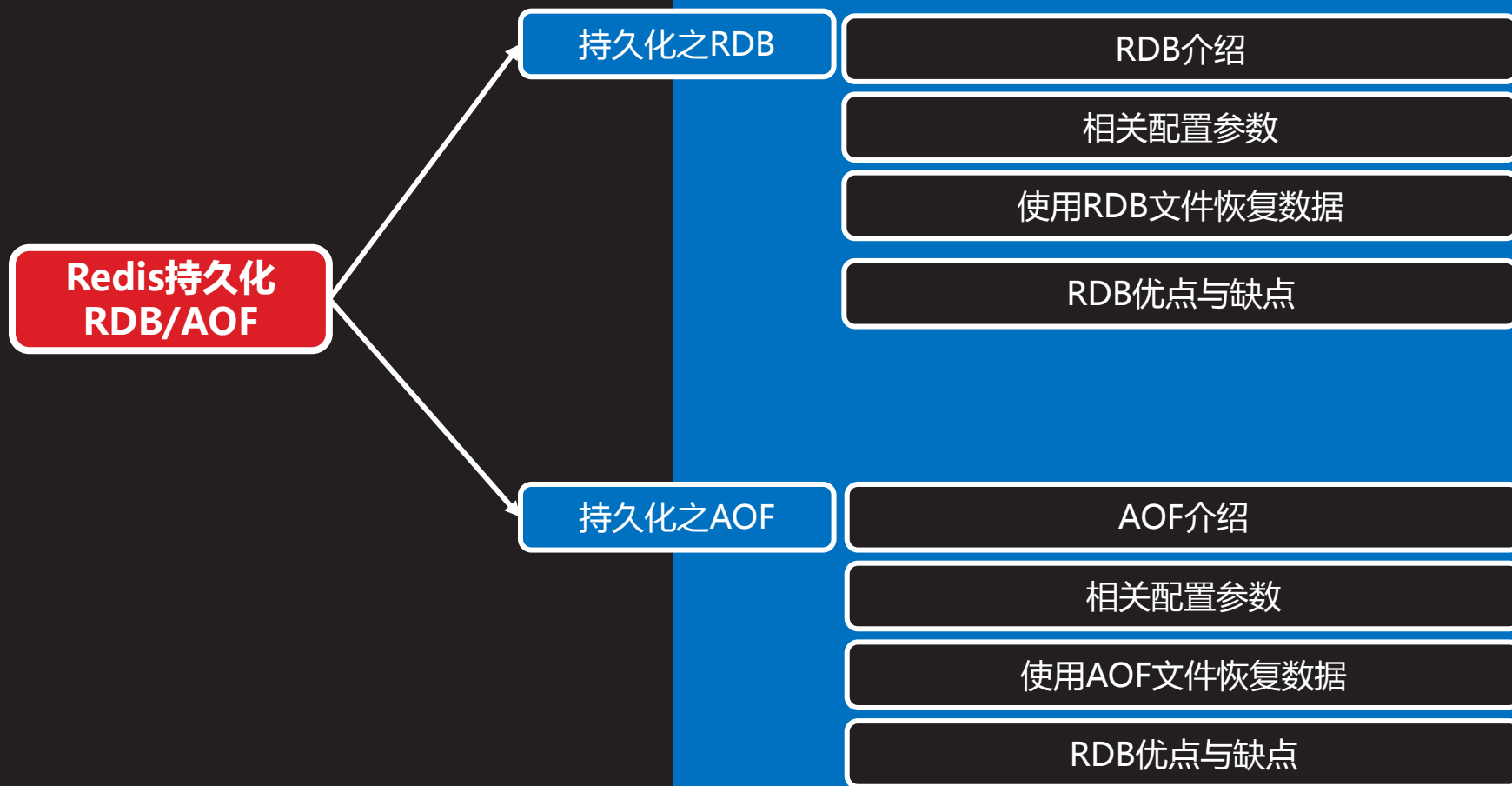
案例1：配置redis主从复制

具体要求如下：

- 啊
- 啊啊啊啊
- 啊啊啊啊啊啊
- 啊啊啊啊啊啊
- 啊啊啊啊啊啊啊啊



Redis持久化RDB/AOF



持久化之RDB

RDB介绍

- 全称 Reids DataBase
 - 数据持久化方式之一
 - 在指定时间间隔内，将内存中的数据集快照写入硬盘。
 - 术语叫Snapshot快照。
 - 恢复时，将快照文件直接读到内存里。



相关配置参数

- 文件名
 - dbfilename "dump.rdb" //文件名
 - save "" //禁用RDB
- 数据从内存保存到硬盘的频率
 - save 900 1 // 900秒内且有1次修改存盘
 - save 300 10 //300秒内且有10次修改存盘
 - save 60 10000 //60秒内且有10000修改存盘
- 手动立刻存盘
 - > save //阻塞写存盘
 - > bgsave //不阻塞写存盘



相关配置参数(续1)

- 压缩
 - rdbcompression yes | no
- 在存储快照后，使用crc16算法做数据校验
 - rdbchecksum yes|no
- bgsave出错停止写操作,对数据一致性要求不高设置为no
 - stop-writes-on-bgsave-error yes|no



使用RDB文件恢复数据

- 备份数据
 - 备份dump.rdb 文件到其他位置
 - ~]# cp 数据库目录/dump.rdb 备份目录
- 恢复数据
 - 把备份的dump.rdb文件拷贝回数据库目录,重启redis 服务
 - cp 备份目录/dump.rdb 数据库目录/
 - /etc/redid/redis_端口 start



RDB优点/缺点

- RDB优点

- 持久化时，Redis服务会创建一个子进程来进行持久化，会先将数据写入到一个临时文件中，待持久化过程都结束了，再用这个临时文件替换上次持久化好的文件；整个过程中主进程不做任何IO操作，这就确保了极高的性能。
- 如果要进程大规模数据恢复，且对数据完整行要求不是非常高，使用RDB比AOF更高效。

- RDB的缺点

- 意外宕机，最后一次持久化的数据会丢失。



案例2：使用RDB文件恢复数据

要求如下：

- 啊啊啊
- 啊啊啊啊组
- 啊水水



持久化之AOF

AOF介绍

- 只追加操作的文件
 - Append Only File
 - 记录redis服务所有写操作。
 - 不断的将新的写操作，追加到文件的末尾。
 - 使用cat 命令可以查看文件内容



相关配置参数

- 文件名
 - appendfilename "appendonly.aof" //文件名
 - appendonly yes //启用aof，默认no
- AOF文件记录，写操作的三种方式
 - appendfsync always //有新的写操作立即记录，性能差，完整性好。
 - appendfsync everysec //每秒记录一次，宕机时会丢失1秒的数据
 - appendfsync no //从不记录



相关配置参数(续1)

- 日志重写(日志文件会不断增大)，何时会触发日志重写？
 - redis会记录上次重写时AOF文件的大小，默认配置是当aof文件是上次rewrite后大小的1倍且文件大于64M时触发。
 - auto-aof-rewrite-percentage 100
 - auto-aof-rewrite-min-size 64mb



相关配置参数(续2)

- 修复AOF文件，
 - 把文件恢复到最后一次的正确操作

```
[root@redis53 6379]# redis-check-aof --fix appendonly.aof
0x          83: Expected \r\n, got: 6166
AOF analyzed: size=160, ok_up_to=123, diff=37
This will shrink the AOF from 160 bytes, with 37 bytes, to 123
bytes
Continue? [y/N]: y
Successfully truncated AOF
```



使用AOF文件恢复数据

- 备份数据
 - 备份dump.rdb 文件到其他位置
 - ~]# cp 数据库目录/appendonly.aof 备份目录
- 恢复数据
 - 把备份的dump.rdb文件拷贝回数据库目录,重启redis 服务
 - Cp 备份目录/appendonly.aof 数据库目录/
 - /etc/redid/redis_端口 start



AOF优点/缺点

- RDB优点
 - 可以灵活的设置同步持久化appendfsync always 或 异步持久化appendfsync verysec
 - 宕机时，仅可能丢失1秒的数据
- RDB的缺点
 - AOF文件的体积通常会大于RDB文件的体积。执行fsync策略时的速度可能会比RDB 慢。



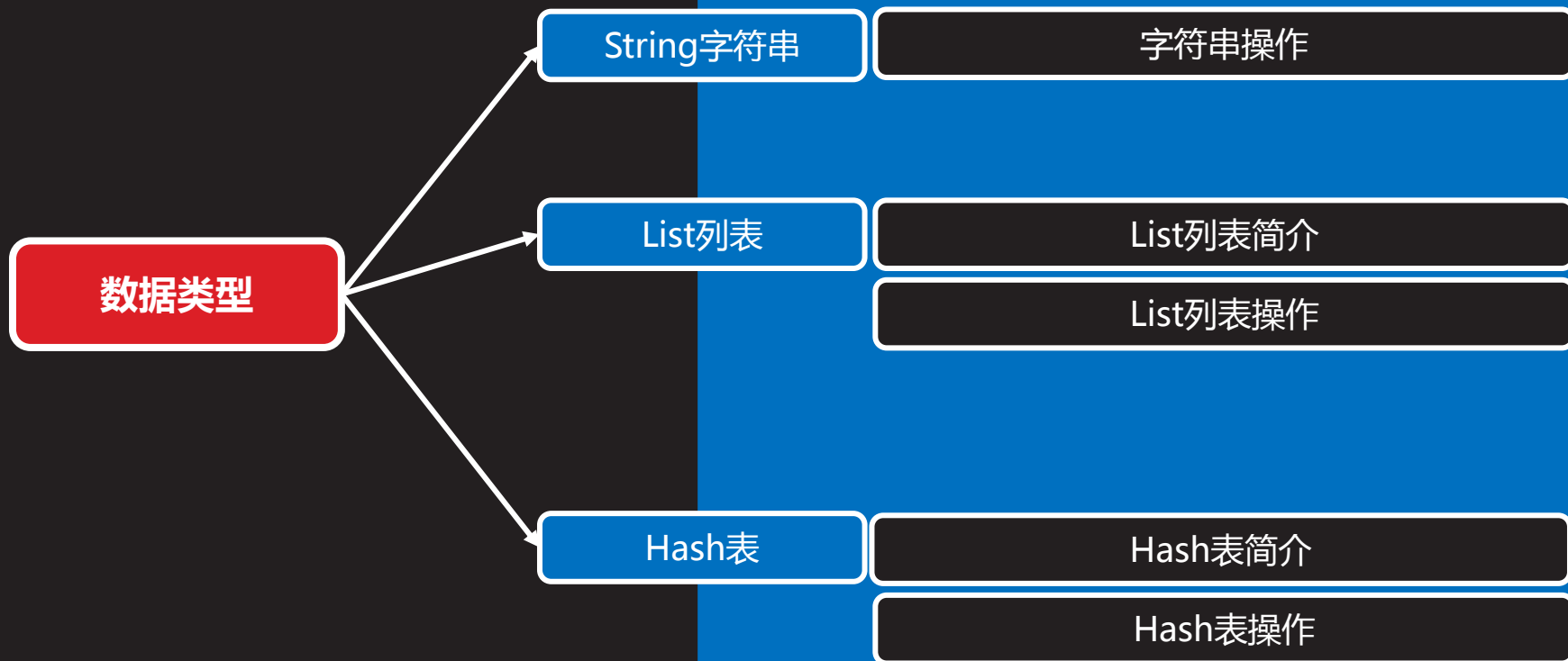
案例 3：使用AOF文件恢复数据

要求如下：

- 啊啊啊
- 啊啊啊啊组
- 啊水水



数据类型



String字符串

字符串操作

- **set key value [ex seconds] [px milliseconds] [nx|xx]**
 - 设置key及值，过期时间可以设置为秒或毫秒为单位
 - nx只有key不存在，才对key进行操作
 - xx只有key已存在，才对key进行操作
- **setrange key offset value**
 - 从偏移量开始复写key的特定位的值
 - > set first "hello world"
 - > setrange first 6 "Redis" //改写为hello Redis
- **strlen key**
 - 统计字符串长度
 - > strlen first



字符串操作（续1）

- append key value
 - 字符串存在则追加，不存在则创建key及value
 - 返回值为key的长度
 - >append myname jacob
- setbit key offset value
 - 对key所存储字符串，设置或清除特定偏移量上的位(bit)
 - Value值可以为1或0，offset为0~2^32之间
 - key不存在，则创建新key
 - >setbit bit 0 1
 - >setbit bit 1 0
 - bit:第0位为1，第一位为0



字符串操作（续2）

- bitcount key
 - 统计字串中被设置为1的比特位数量

```
>setbit bits 0 1           //0001
>setbit bits 3 1           //1001
>bitcount bits             //结果为2
```

记录网站用户上线频率，如用户A上线了多少天等类似的数据

如用户在某天上线，则使用setbit，以用户名为key，将网站上线日为offset，并在该offset上设置1，最后计算用户总上线次数时，使用bitcount用户名即可

这样，即使网站运行10年，每个用户仅占用10*365比特位即456字节即可

```
>setbit peter 100 1        //网站上线100天用户登录了一次
>setbit peter 105 1        //网站上线105天用户登录了一次
>bitcount peter
```



字符串操作（续3）

- decr key
 - 将key中的值减1，key不存在则先初始化为0，再减1
 - >set test 10
 - >decr test
- decrby key decrement
 - 将key中的值，减去decrement
 - >set count 100
 - >decrby count 20
- get key
 - 返回key所存储的字符串值
 - 如果key不存在则返回特殊值nil
 - 如果key的值不是字符串，则返回错误，get只能处理字符串



字符串操作（续4）

- getrange key start end
 - 返回字符串值中的子字符串，截取范围为start和end
 - 负数偏移量表述从末尾计数，-1表示最后一个字符，-2表示倒数第二个字符
 - > set first "hello,the world"
 - > getrange first -5 -1
 - > getrange first 0 4



字符串操作（续5）

- incr key
 - 将key的值加1，如果key不存在，则初始为0后再加1
 - 主要应用为计数器
 - >set page 20
 - >incr page
- incrby key increment
 - 将key的值增加increment



字符串操作（续6）

- incrbyfloat key increment
 - 为key中所储存的值加上浮点数增量 increment
 - >set num 16.1
 - >incrbyfloat num 1.1
- mget key [key...]
 - 一次获取一个或多个key的值，空格分隔，<具有原子性>
- mset key value [key value ...]
 - 一次设置多个key及值，空格分隔，<具有原子性>



Hash表

Hash表简介

- Redis hash是一个string类型的field和value的映射表
- 一个key可对应多个field，一个field对应一个value
- 将一个对象存储为hash类型，较于每个字段都存储成string类型更能节省内存



Hash表操作

- hset key field value
 - 将hash表中field值设置为value
 - >hset site google 'www.g.cn '
 - >hset site baidu 'www.baidu.com'
- hget key field
 - 获取hash表中field的值
 - >hget site google



Hash表操作（续1）

- hmset key field value [field value...]
 - 同时给hash表中的多个field赋值
 - >hmset site google www.g.cn baidu www.baidu.com
- hmget key field [field...]
 - 返回hash表中多个field的值
 - >hmget site google baidu
- hkeys key
 - 返回hash表中所有field名称
 - >hmset site google www.g.cn baidu www.baidu.com
 - >hkeys site



Hash表操作（续2）

- hgetall key
 - 返回hash表中所有field的值
- hvals key
 - 返回hash表中所有field的值
 - > hvals key
- hdel key field [field...]
 - 删除hash表中多个field的值，不存在则忽略
 - > hdel site google baidu



List列表

List列表简介

- Redis的list是一个字符队列
- 先进后出
- 一个key可以有多个值



List列表操作

- lpush key value [value...]
 - 将一个或多个值value插入到列表key的表头
 - Key不存在，则创建key
 - > lpush list a b c //list1值依次为c b a
 - 等同于 lpush list a; lpush list b; lpush list c
- lrange key start stop
 - 从开始位置读取key的值到stop结束
 - > lrange list 0 2 //从0位开始，读到2位为止
 - > lrange list 0 -1 //从开始读到结束为止
 - > lrange list 0 -2 //从开始读到倒数第2位值



List列表操作（续1）

- lpop key
 - 移除并返回列表头元素数据，key不存在则返回nil
 - > lpop list //删除表头元素，可以多次执行
- llen key
 - 返回列表key的长度



List列表操作（续2）

- lindex key index
 - 返回列表中第index个值
如lindex key 0 ; lindex key 2; lindex key -2
- lset key index value
 - 将key中index位置的值修改为value
>lset list 3 test //将list中第3个值修改为test



List列表操作（续3）

- rpush key value [value...]

- 将value插入到key的末尾

>rpush list3 a b c //list3值为a b c

>rpush list3 d //末尾插入d

- rpop key

- 删除并返回key末尾的值

– >rpush list3 a b c //list3值为a b c

>rpush list3 d //末尾插入d



其他操作

其他操作指令

- del key [key...]
 - 删除一个或多个key
- exists key
 - 测试一个key是否存在
- expire key seconds
 - 设置key的生存周期
- persist key
 - 设置key永不过期
- ttl key
 - 查看key的生存周期



其他操作指令（续1）

- keys 匹配
 - 找符合匹配条件的key，特殊符号用\屏蔽
 - >keys * //显示所有key
 - >keys h?llo //匹配hello,hallo,hxlllo等
 - >keys h*llo //匹配hllo或heeello等
 - >keys h[ae]llo //匹配hello和hallo
- flushall
 - 清空所有数据
- select id
 - 选择数据库，id用数字指定，默认数据库为0
 - >select 0
 - >select 2



其他操作指令（续2）

- move key db_id
 - 将当前数据库的key移动到db_id数据库中
 - > move key 1 //将key移动到1数据库中
- rename key newkey
 - 给key改名为newkey，newkey已存在时，则覆盖其值
- renamenx key newkey
 - 仅当newkey不存在时，才将key改名为newkey



其他操作指令（续3）

- sort key

- 对key进行排序

```
> lpush cost 1 8 7 2 5
> sort cost                //默认对数字排序，升序
> sort cost desc           //降序
> lpush test "about" "site" "rename"
> sort test alpha          //对字符排序
> sort cost alpha limit 0 3 //排序后提取0-3位数据
> sort cost alpha limit 0 3 desc
> sort cost STORE cost2    //对cost排序并保存为cost2
```

- type key

- 返回key的数据类型



案例2：常用Redis数据库操作指令

- 对Redis数据库各数据类型进行增删改查操作
 - 数据类型分别为Strings、Hash表、List列表
 - 设置数据缓存时间
 - 清空所有数据
 - 对数据库操作

