**NOSQL DAY03** 



# NoSQL数据库管理

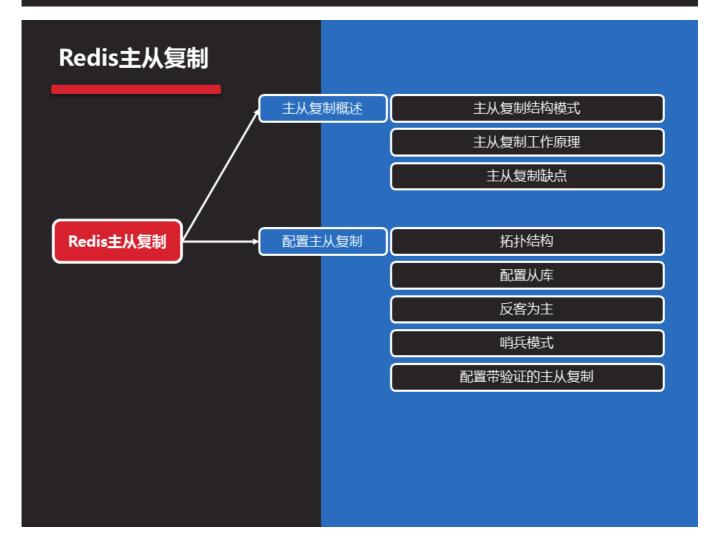
**NSD NoSQL** 

**DAY03** 

大	容

上午	09:00 ~ 09:30	作业讲解和回顾
	09:30 ~ 10:20	Redis <u>主</u> 从复制
	10:30 ~ 11:20	
	11:30 ~ 12:00	RDB/AOF持久化
下 <del>'</del>	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









### 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,并收集所有修改数据命令
- master完成后台存盘后,传送整个数据文件到slave
- slave接收数据文件,加载到内存中完成首次完全同步
- 后续有新数据产生时, master继续将新的数据收集到 的修改命令依次传给slave, 完成同步



知识

分讲解

### 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



• 以主服务器为基准,将数据自动同步到从服务器





#### Tedu.cn 达内教育

### 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

[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

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

手动设为从库: SLAVEOF 主库IP地址 端口号



知

识讲解

### 反客为主



- 反客为主
  - 主库宕机后,手动将从库设置为主库

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

192.168.4.52:6379> SLAVEOF no one OK 192.168.4.52:6379> info replication # Replication role:master

//手动设为主库

知识

#### Tedu.cn 达内教育

### 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 sentinel auth-pass redis51 密码 //连接主库密码 [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:有几台哨兵主机连接不上主库时, 切换主库。





### 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 //指定验证密码 [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>



知识

讲

知

识

分讲解



### 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 ~]# /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



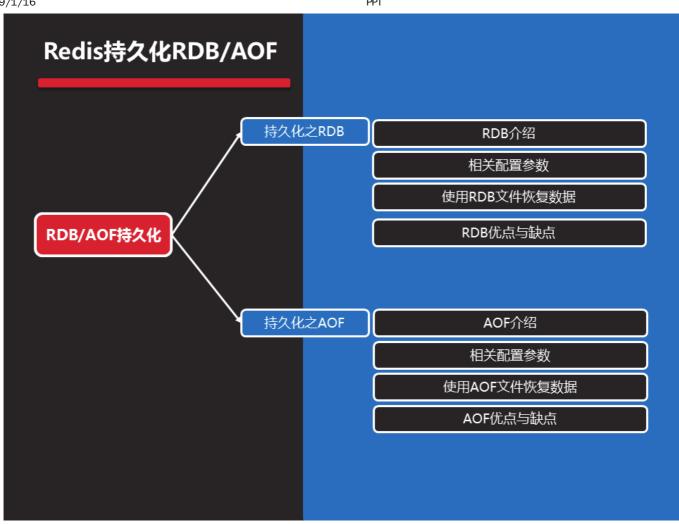


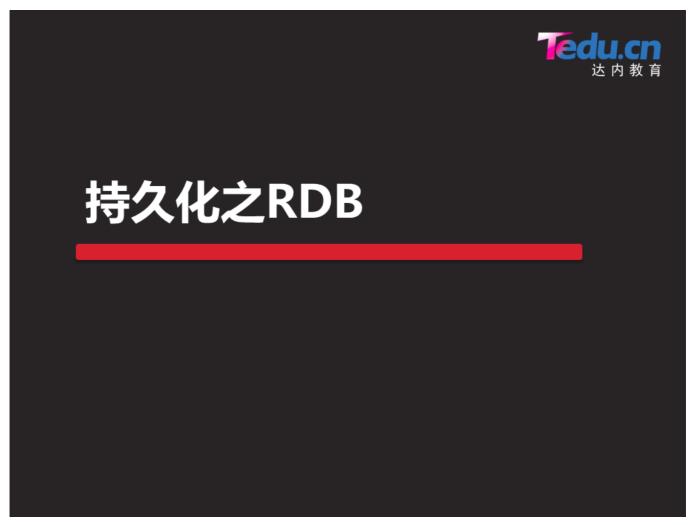
### 案例1:配置redis主从复制

#### 具体要求如下:

- 将主机192.168.4.51作为主库
- 将主机192.168.4.52作为从库
- 测试配置







### RDB介绍



知识

分讲解

- Redis数据库文件,全称 Redis DataBase
  - 数据持久化方式之一
  - 按照指定时间间隔,将内存中的数据集快照写入硬盘
  - 术语叫Snapshot快照
  - 恢复时,将快照文件直接读入内存



### 相关配置参数

• 文件名

– dbfilename "dump.rdb"

save

//禁用RDB

//文件名

• 数据从内存保存到硬盘的频率

- save 900 1

save 300 10

save 60 10000

// 900秒内且有1次修改

//300秒内且有10次修改

//60秒内且有10000修改



### 相关配置参数(续1)

手动立刻存盘

save

//阻塞写存盘

bgsave

//不阻塞写存盘

- 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出错时停止写操作
  - stop-writes-on-bgsave-error yes|no



知识讲解



### 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
  - 拷贝备份文件到数据库目录,重启redis服务
  - # cp 备份目录/dump.rdb 数据库目录/
  - # /etc/redis/redis\_端口 start



#### Tedu.cn 达内教育

### RDB优点/缺点

- RDB优点
  - 高性能的持久化实现 —— 创建一个子进程来执行持久化, 先将数据写入临时文件, 持久化过程结束后, 再用这个临时文件替换上次持久化好的文件; 过程中主进程不做任何IO操作
  - 比较适合大规模数据恢复,且对数据完整性要求不是 非常高的场合
- RDB的缺点
  - 意外宕机时,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:

- 启用RDB
- 设置存盘间隔为120秒 10个key改变存盘
- 备份RDB文件
- 删除数据
- 使用RDB文件恢复数据





# 持久化之AOF

#### Tedu.cn 达内教育

### AOF介绍

- 只做追加操作的文件, 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

#### Tedu.cn <sup>扶内教育</sup>

### 相关配置参数

- 文件名
  - appendfilename "appendonly.aof" //指定文件名

PPT

- appendonly yes //启用aof , 默认no
- AOF文件记录写操作的方式
  - appendfsync always //有新写操作立即记录
  - appendfsync everysec //每秒记录一次
  - appendfsync no //从不记录

++

知识讲解

### 相关配置参数(续1)



- 日志文件会不断增大,何时触发日志重写?
  - 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



知识

讲解



### 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



知

识

讲



### 使用AOF文件恢复数据

- 备份数据
  - 备份appendonly.aof文件到其他位置
  - # cp 数据库目录/applendonly.aof 备份目录
- 恢复数据
  - 拷贝备份文件到数据库目录,重启redis服务

# cp 备份目录/appendonly.aof 数据库目录/

# /etc/redis/redis\_端口 start



知识

分讲解

# 知识讲解

#### Tedu.cn 达内教育

### AOF优点/缺点

- AOF优点
  - 可以灵活设置持久化方式 , 同步持久化appendfsync always 或 异步持久化appendfsync everysec
  - 出现意外宕机时,仅可能丢失1秒的数据
- AOF缺点
  - 持久化文件的体积通常会大于RDB方式
  - 执行fsync策略时的速度可能会比RDB方式慢



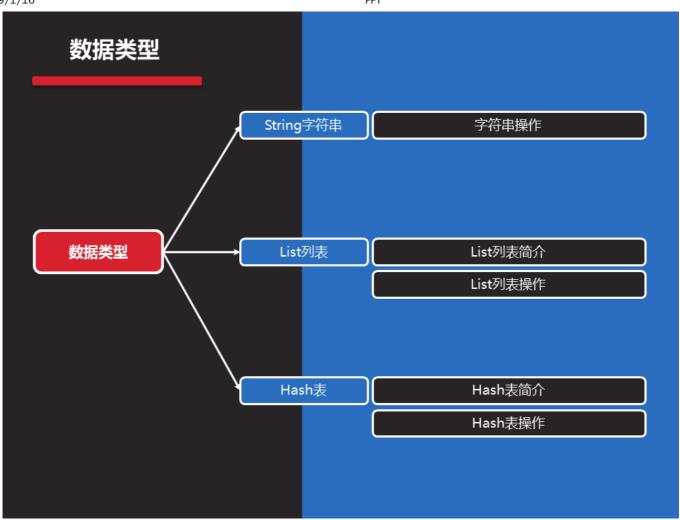


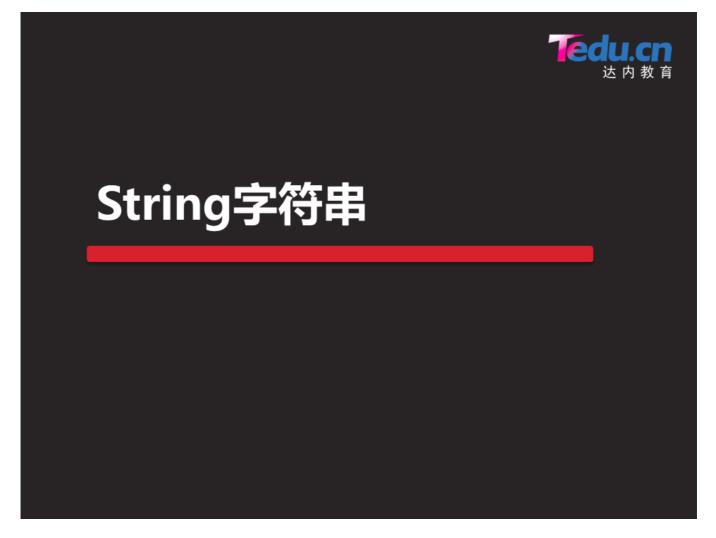
### 案例3:使用AOF文件恢复数据

#### 要求如下:

- 启用AOF
- 备份AOF文件
- 删除数据
- 使用AOF文件恢复数据









### 字符串操作

- set key value [ex seconds] [px milliseconds] [nx|xx]
  - 设置key及值,过期时间可以使用秒或毫秒为单位
- 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, 统计字串长度
  - > strlen first



知识

分讲解



### 字符串操作(续1)

- append key value
  - 存在则追加,不存在则创建key及value,返回key长度
  - > append myname jacob
- setbit key offset value
  - 对key所存储字串,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

//设置bit第0位为1 //设置bit第1位为0



知识

讲解

# 知识讲解

### 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
  - > setbit bits 3 1
  - > bitcount bits
  - > setbit peter 100 1
  - > setbit peter 105 1
  - > bitcount peter

//0001 //1001 //结果为2

//网站上线100天用户登录了一次 //网站上线105天用户登录了一次

#### 场景说明:

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。





### 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存储的字符串值,若key不存在则返回null
  - 若key的值不是字串,则返回错误,get只能处理字串



知识

讲



### 字符串操作(续4)

- getrange key start end
  - 返回字串值中的子字串,截取范围为start和end
  - 负数偏移量表示从末尾开始计数,-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



知识

い讲解

知识

分讲解



### 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...]
  - 获取一个或多个key的值,空格分隔,具有原子性
- mset key value [key value ...]
  - 设置多个key及值,空格分隔,具有原子性



知识讲解



## 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

++

知识讲解

#### Tedu.cn 达内教育

### List列表操作

- Ipush 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

- · Irange key start stop
  - 从开始位置读取key的值到stop结束
  - > Irange list 0 2
  - > Irange list 0 -1
  - > Irange list 0 -2

//从0位开始,读到2位为止 //从开始读到结束为止 //从开始读到倒数第2位为止

+⁺



### List列表操作(续1)

- Ipop 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

- · Ilen key
  - 返回列表key的长度



知识讲解



### List列表操作(续2)

- lindex key index
  - 返回列表中第index个值
  - > lindex key 0; lindex key 2; lindex key -2
- Iset 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 list4 a b c

> rpop list4

//list4值为a b c

//删除末尾的c,并返回删除的值



知识讲解



## Hash表

# **Tedu.cn**

### 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



知识

分讲解

### 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 filed
  - 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



知

识讲解



### Hash表操作(续2)

- hgetall key
  - \_ 返回hash表中所有key名和对应的值列表
- hvals key
  - 返回hash表中所有key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



知识

い讲解



### 案例4:Redis数据库常用操作

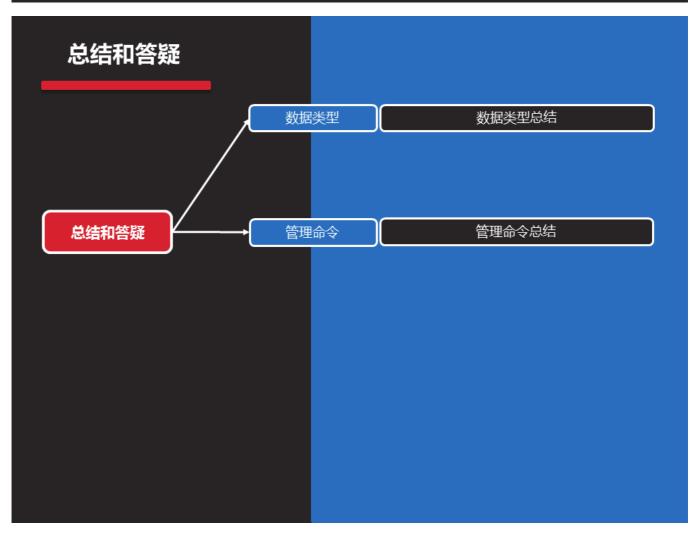
对Redis数据库各数据类型进行增删改查操作

- 数据类型分别为strings、hash表、list列表

PPT

- 设置数据缓存时间
- 清空所有数据
- 对数据库操作







# 数据类型

#### ledu.cn 达内教育

### 数据类型总结

- 字符类型
- hash表类型
- List列表类型



# 管理命令

#### Tedu.cn 达内教育

### 管理命令总结

- 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

