

NoSQL数据库管理

NSD NoSQL

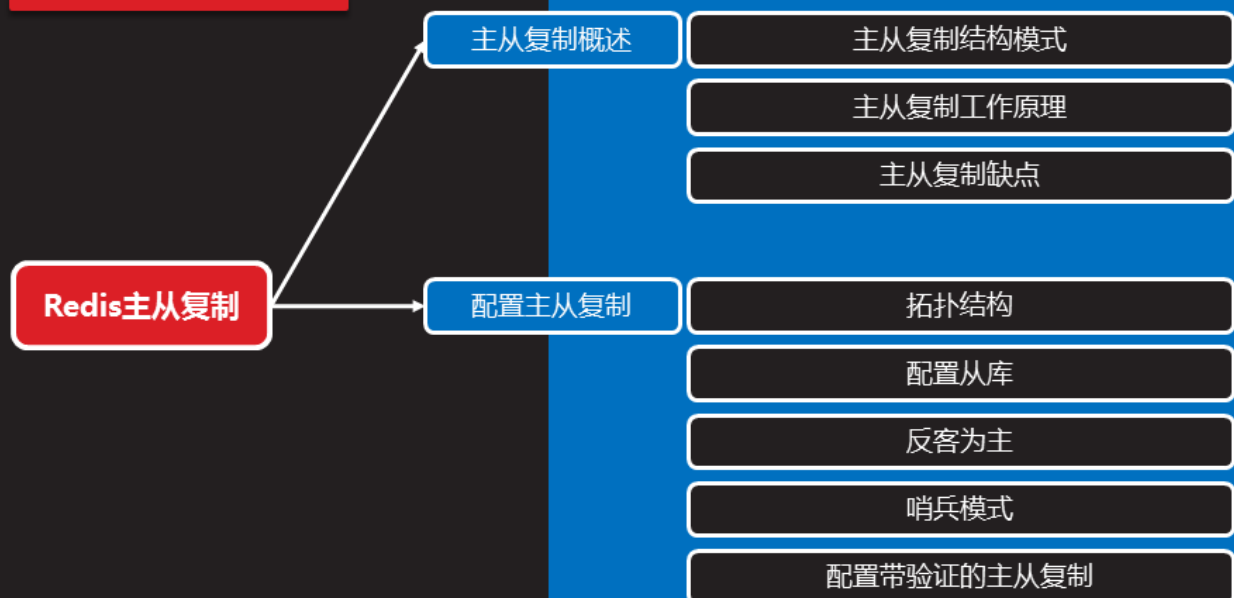
DAY03

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	RDB/AOF持久化
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

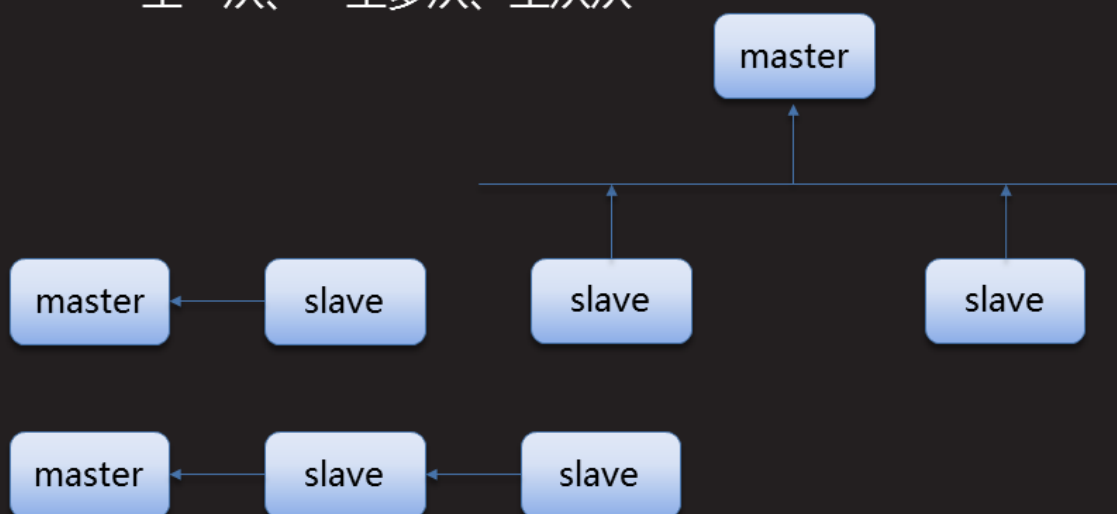


主从复制概述

主从复制结构模式

- 结构模式
 - 一主一从、一主多从、主从从

知识讲解



主从复制工作原理

知识讲解

- 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



主从复制缺点

知识讲解

- 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

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

知识讲解

```
[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



反客为主

- 反客为主
 - 主库宕机后，手动将从库设置为主库

知识讲解

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

```
192.168.4.52:6379> SLAVEOF no one
OK
```

//手动设为主库

```
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

知识讲解

```
[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

知识讲解

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

//指定验证密码

```
[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>
```



Redis持久化RDB/AOF

RDB/AOF持久化

持久化之RDB

RDB介绍

相关配置参数

使用RDB文件恢复数据

RDB优点与缺点

持久化之AOF

AOF介绍

相关配置参数

使用AOF文件恢复数据

AOF优点与缺点

持久化之RDB



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

使用RDB文件恢复数据

知识讲解

- 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
```



RDB优点/缺点

知识讲解

- 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



持久化之AOF

相关配置参数

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

相关配置参数（续1）

知识讲解

- 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



相关配置参数（续2）

知识讲解

- 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
```

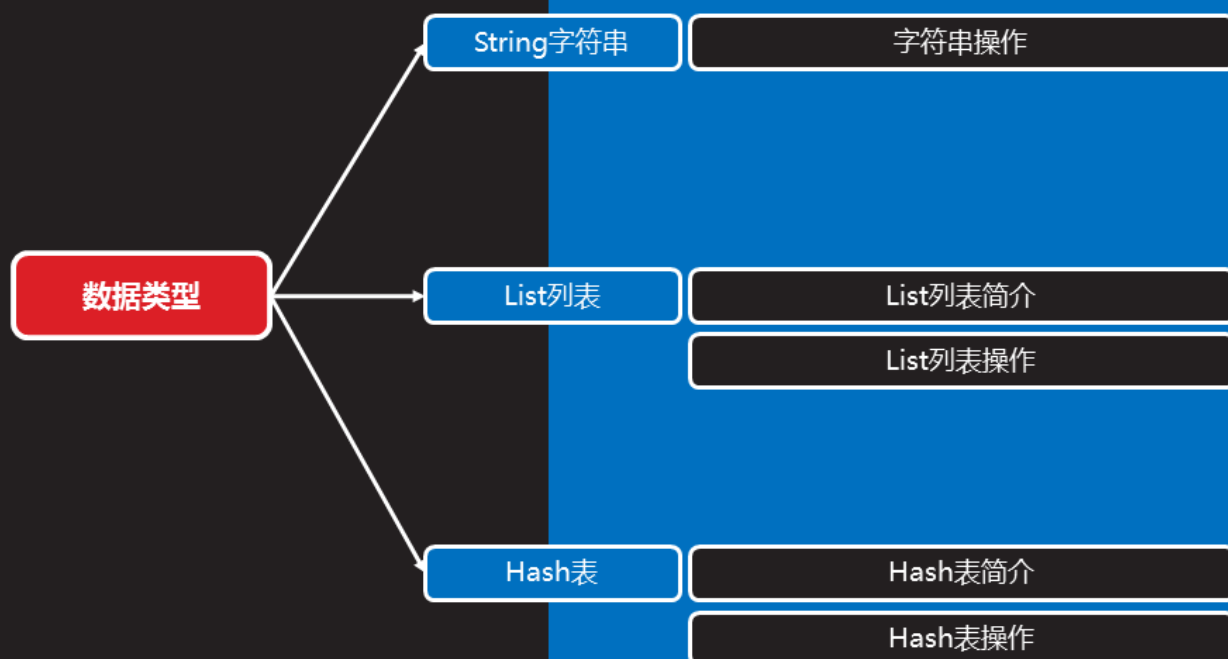


## AOF优点/缺点

- 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



## 数据类型



## 字符串操作

Tedu.cn  
达内教育

知识讲解

- `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`，统计字符串长度

```
> strlen first
```



## 字符串操作（续1）

知识讲解

- append key value
  - 存在则追加，不存在则创建key及value，返回key长度
- 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

```
> append myname jacob
> setbit bit 0 1 //设置bit第0位为1
> setbit bit 1 0 //设置bit第1位为0
```



## 字符串操作（续2）

知识讲解

- bitcount key
  - 统计字符串中被设置为1的比特位数量

|                      |                   |
|----------------------|-------------------|
| > setbit bits 0 1    | //0001            |
| > setbit bits 3 1    | //1001            |
| > bitcount bits      | //结果为2            |
| <br>                 |                   |
| > 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     |                   |

### 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5）

知识讲解

- 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）

知识讲解

- 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



# 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



