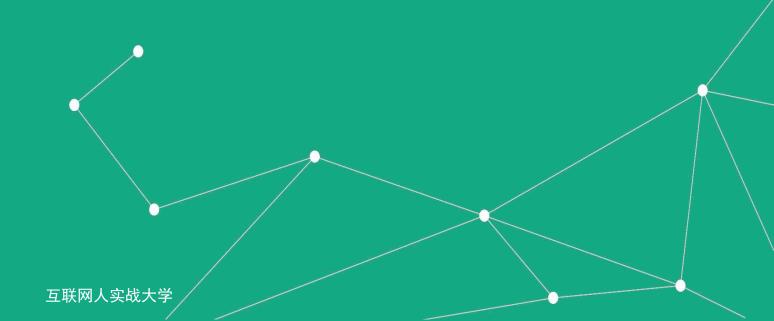
课时24

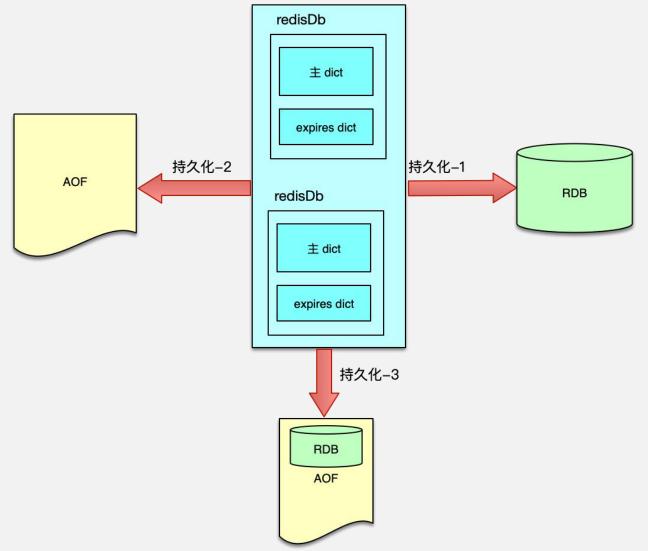
Redis崩溃后,如何进行数据恢复的?

- 1. RDB
- 2. AOF
- 3. 混合持久化



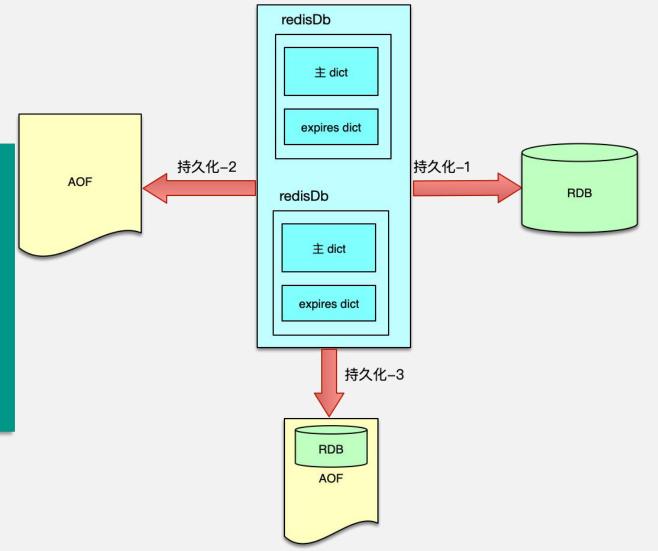


- 持久化将Redis 内存数据 存储 到磁盘
- Redis 有三种持久化方式
 - RDB 持久化
 - AOF 持久化
 - 混合模式



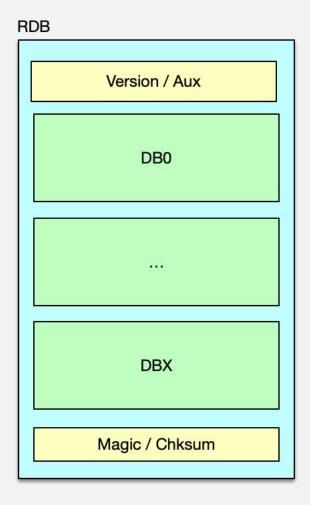


- 以二进制快照的方式将内存数据存储到磁盘
- 启动时, appendonly 关闭, 则通过rdb恢 复内存数据
- 触发构建RDB
 - 命令: save OR bgsave
 - 配置: save m n 规则
 - 主从复制,全量同步
 - 特数据命令: flushall, shutdown



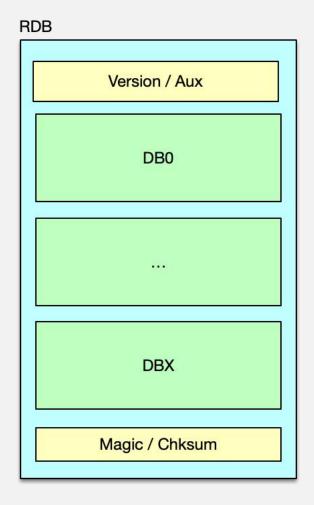


- Save 主进程构建,阻塞执行
- Bgsave fork子进程构建,不阻塞
- RDB格式
 - RDB-Header
 - 各个redisDB
 - db-header
 - 数据记录
 - RDB-Tail



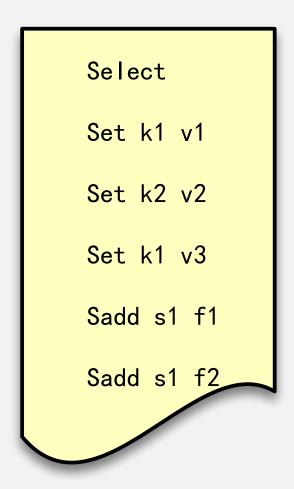


- 优势
 - 二进制紧促文件,体积小
 - 恢复速度快
- 不足
 - 只记录某时刻的数据快照
 - 构建RDB, CPU消耗大, 耗时长
 - 可读性差
 - 存在版本兼容问题

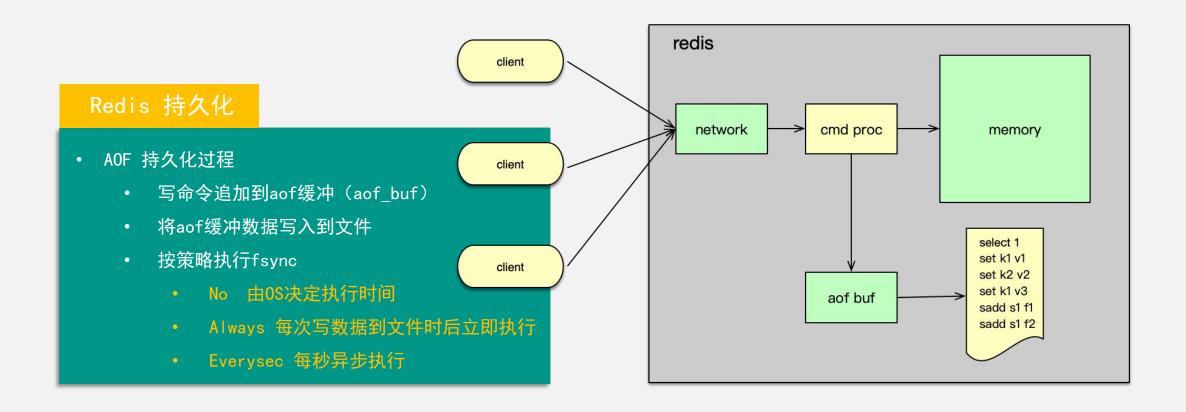




- 命令追加的方式记录内存数据
- 启动时, appendonly打开, 加载AOF恢复内存数据
- AOF存储为multibulk格式的指令格式
- 记录数据变更的中间状态、过期的数据, 冗余大
- 加载需解析执行cmd, 耗时长

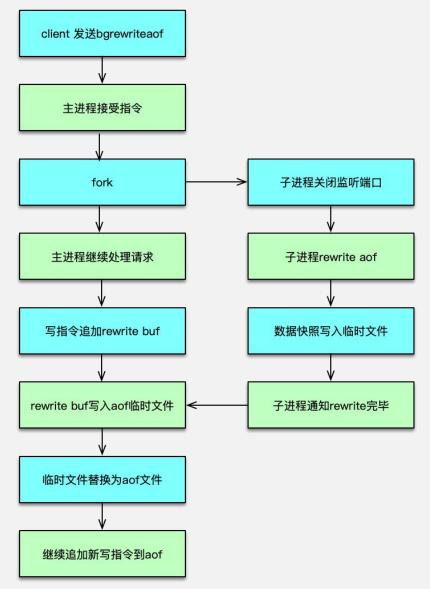






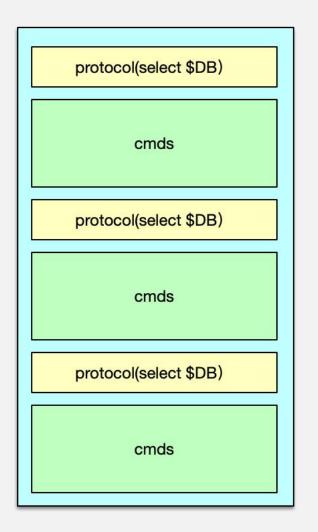


- AOF 记录大量中间数据、过期数据,需要rewrite
- AOF的rewrite
 - 手动bgrewriteaof 或 自动触发
 - Fork 子进程
 - 子进程将内存数据快照转为cmd,写入临时文件
 - 主进程继续处理用户请求,写指令写rewrite缓冲
 - 子进程写入完毕,通知主进程
 - 主进程将aof rewrite缓冲数据写入aof临时文件
 - 用新的aof文件替换旧aof文件, 异步close 旧aof文件



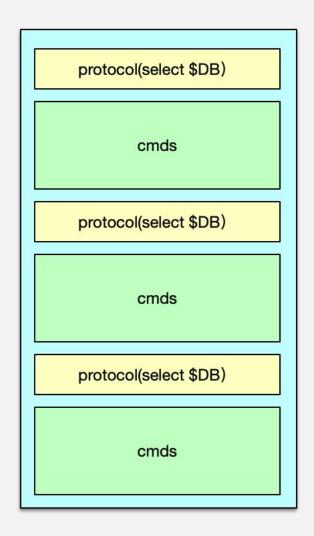


- AOF 重写, 轮询全部redisDb, 按db落地
- AOF结构
 - 每个DB, 首先通过select \$db来记录落地的db
 - 然后通过命令记录每个key/value
 - 聚合类型value被设为所有元素的批量添加命令
 - List 列表 → RPUSH 元素
 - Set 集合 → SADD 元素
 - Zset有序集合 → ZADD 元素
 - Hash → HMSET 元素
 - 带过期时间 → PEXPIREAT 记录





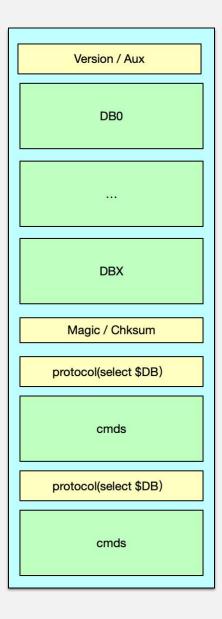
- 优势
 - 数据完整,最大秒级数据丢失
 - 根据Redis协议构建,兼容性高
 - 追加更新,轻量级持续构建
 - 可读性好
- 不足
 - 冗余数据多,文件大
 - 恢复速度慢





混合持久化

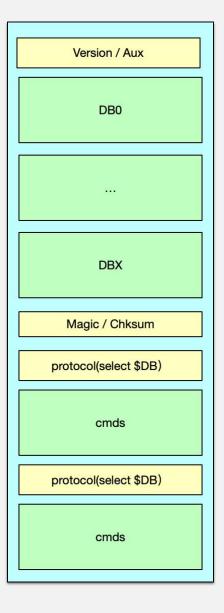
- 4.0版本后引入RDB+AOF混合模式, 5.0默认开启混合模式
- 通过 bgrewriteaof 构建
 - 子进程将内存数据以RDB格式写入aofl临时文件
 - 子进程将aof缓冲数据追加到aof临时文件
 - 子进程通知主进程
 - 主进程修改临时文件为aof文件





混合持久化

- 优势
 - 包含全量数据
 - 加载速度快
- 不足
 - 兼容性较差
 - 可读性一般



Next: 课时25《Redis 是如何处理容易超时的系统调用的》