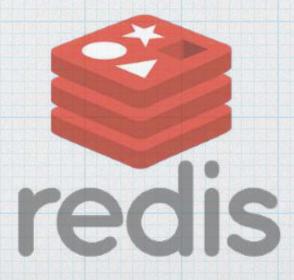
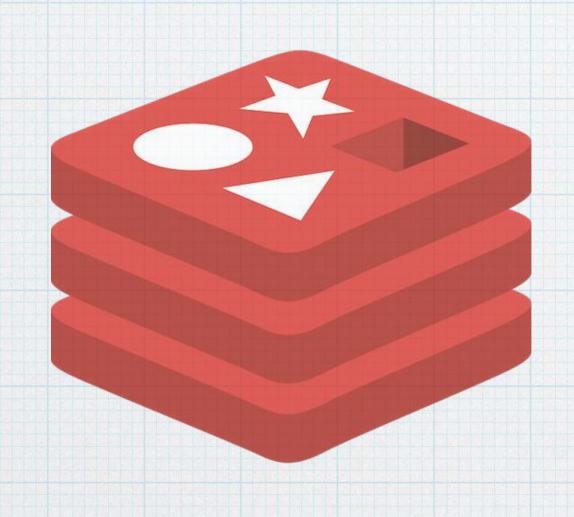
Redis/Alan

xiaorui.cc github.com/rfyiamcool



menu



- * 数据结构
- * 底层数据结构
- * 功能点
- * 使用经验
- * 高级场景
- * Redis6

Redis数排给机

- * String 字符串
- * List 列表
- * Hash 字典
- * Set 集合
- * Sorted Set 有序集合
- * Stream 流

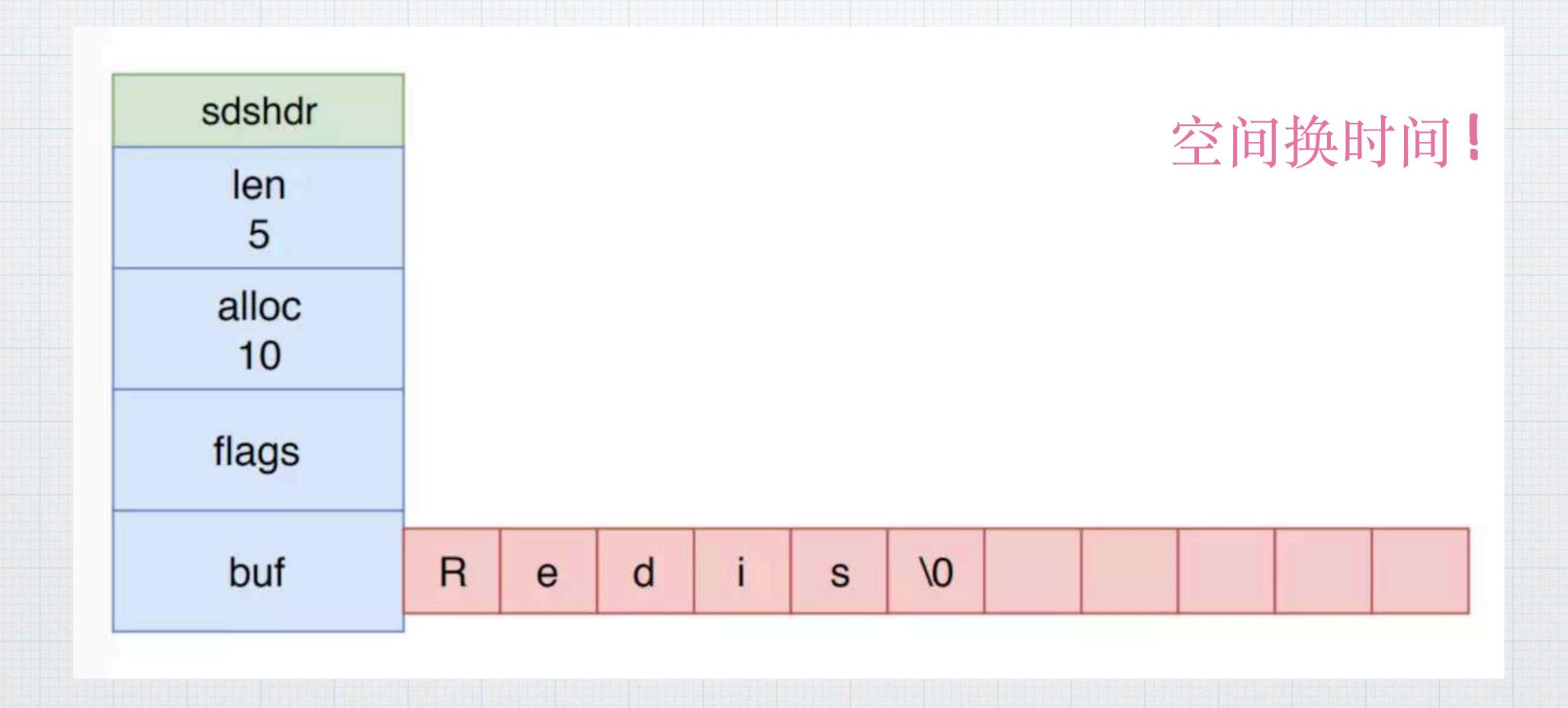
- * bitmap 位图
- * pubsub 发布订阅
- * geo 地理位置
- * hyperloglog 基数统计

Redis底层数据结构

- * SDS
- * LinkedList
- * Ziplist
- * Quicklist

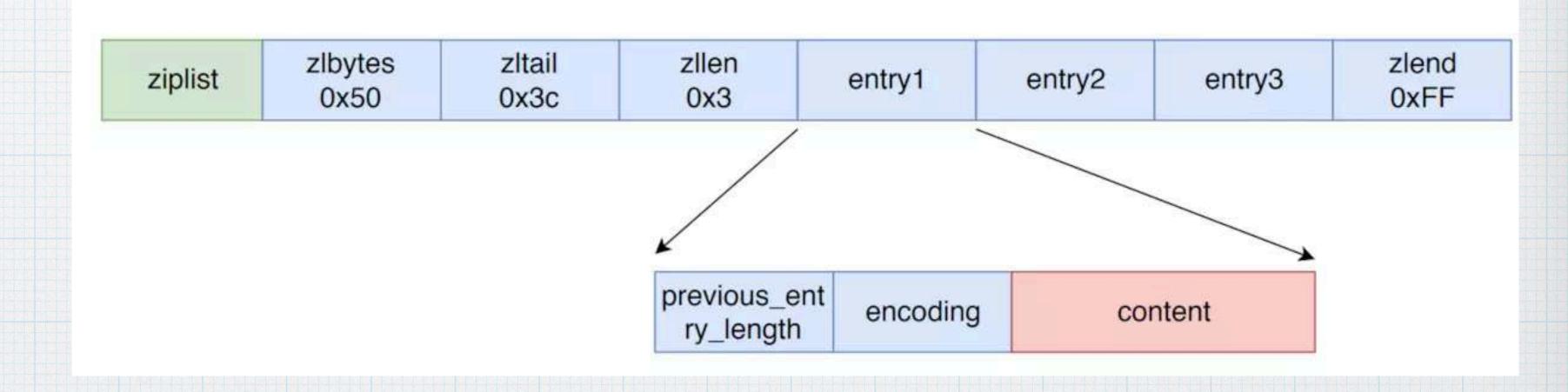
- * Dict
- * Inset
- * SkipTable
- * RadixTree
- * ...

Sds简单对态字符串



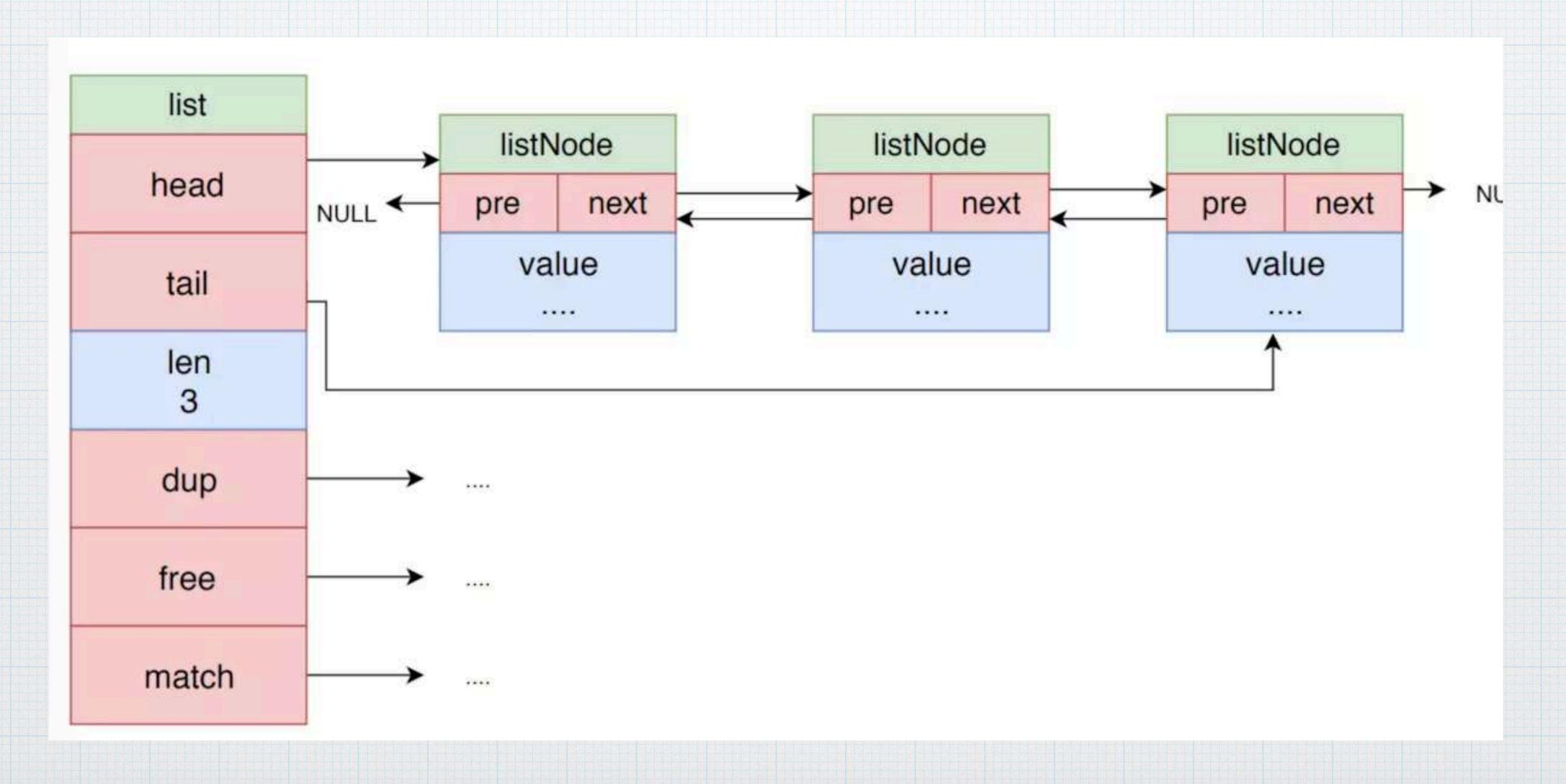
ZIPUSTIE

- * 连续内存
- * 特殊编码
- * 节省内存



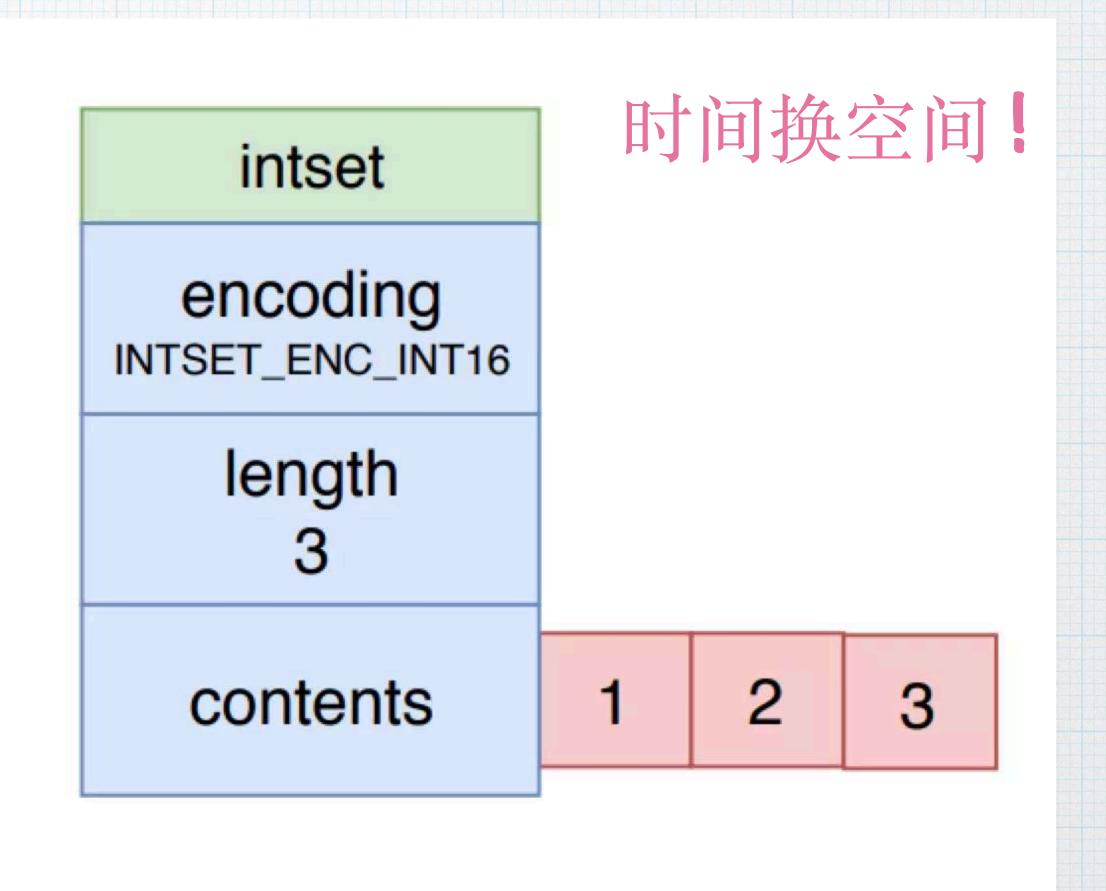
时间换空间!

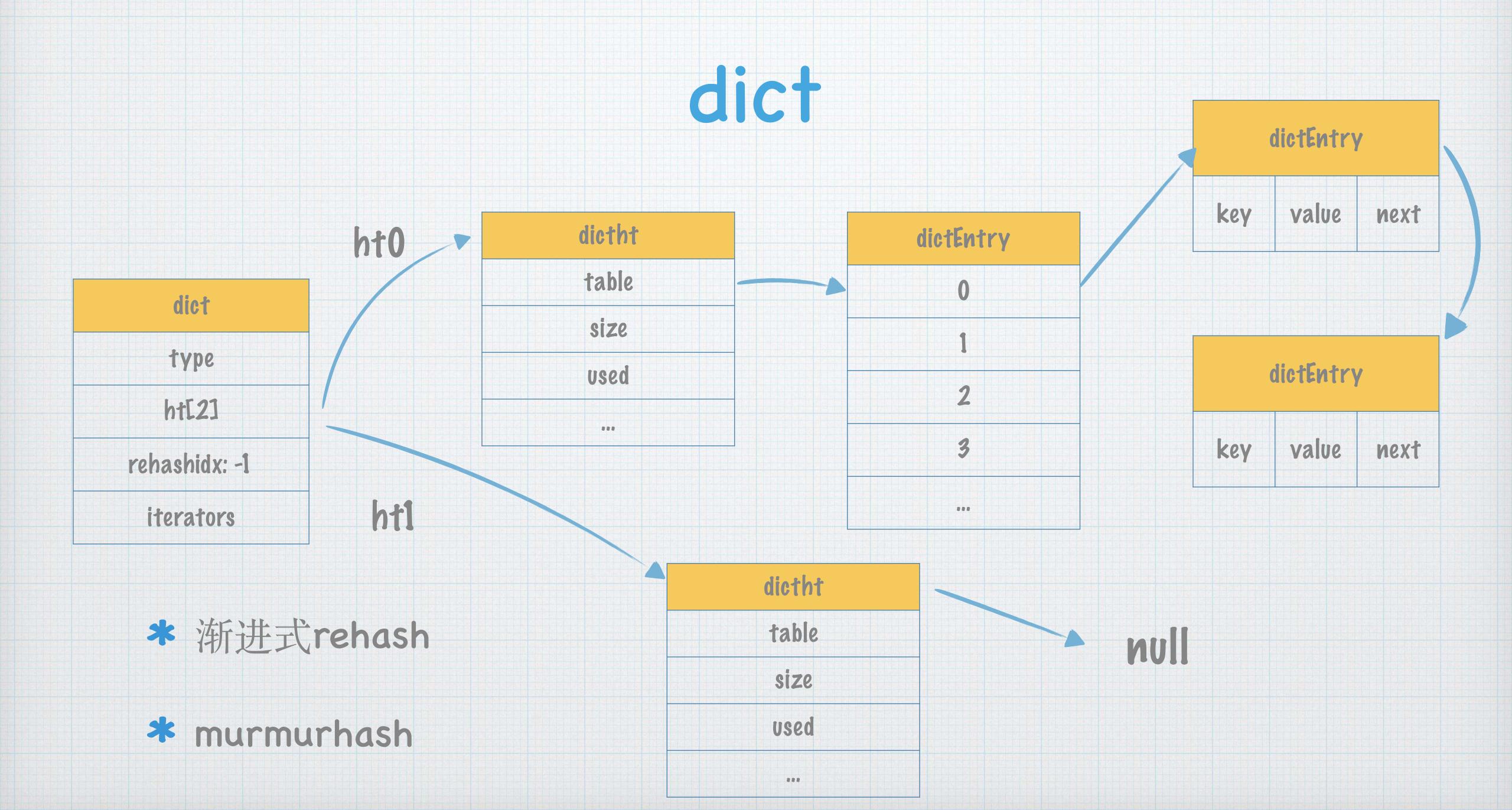
linkedlist (/#J///)

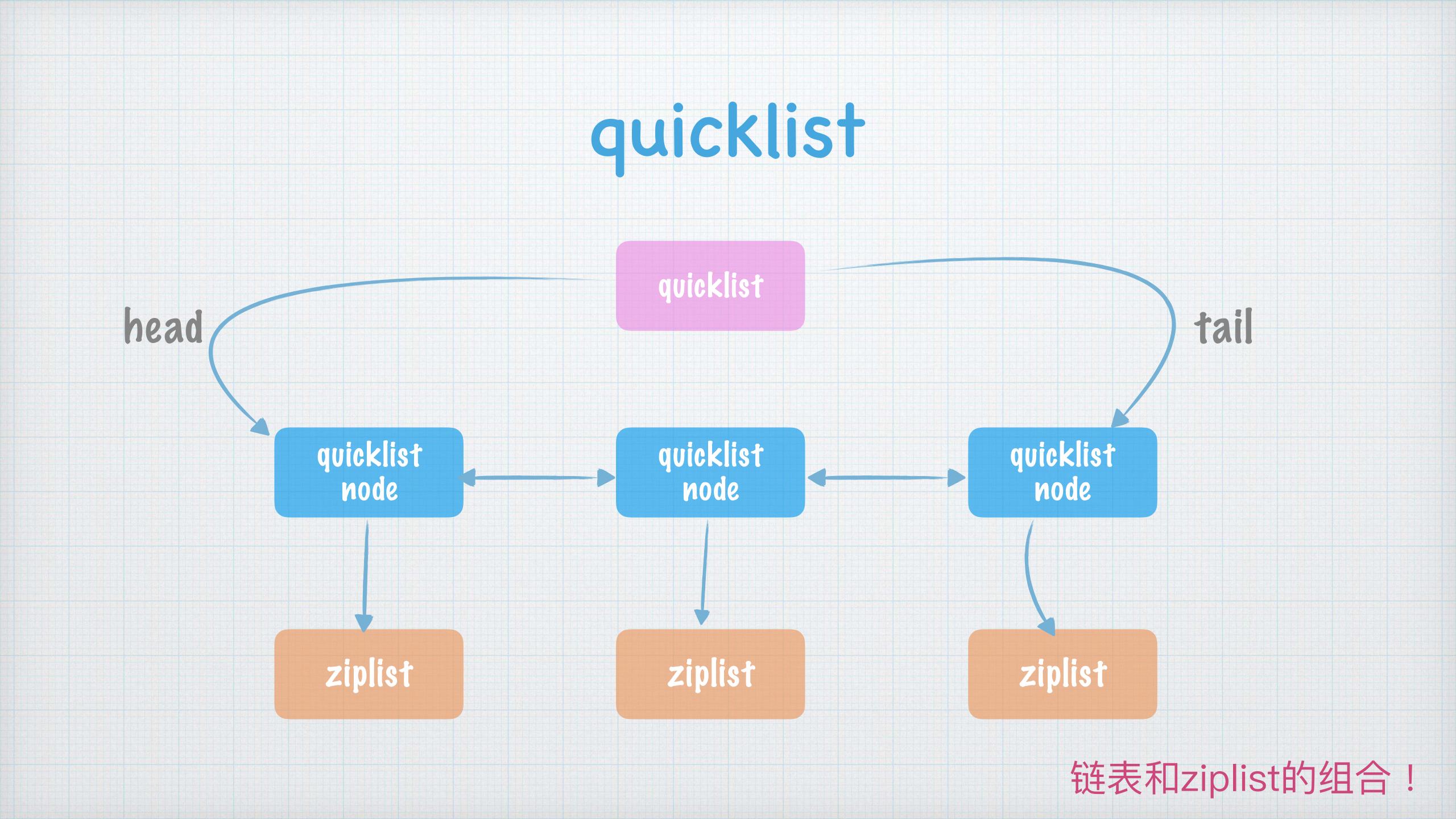


intset整数集合

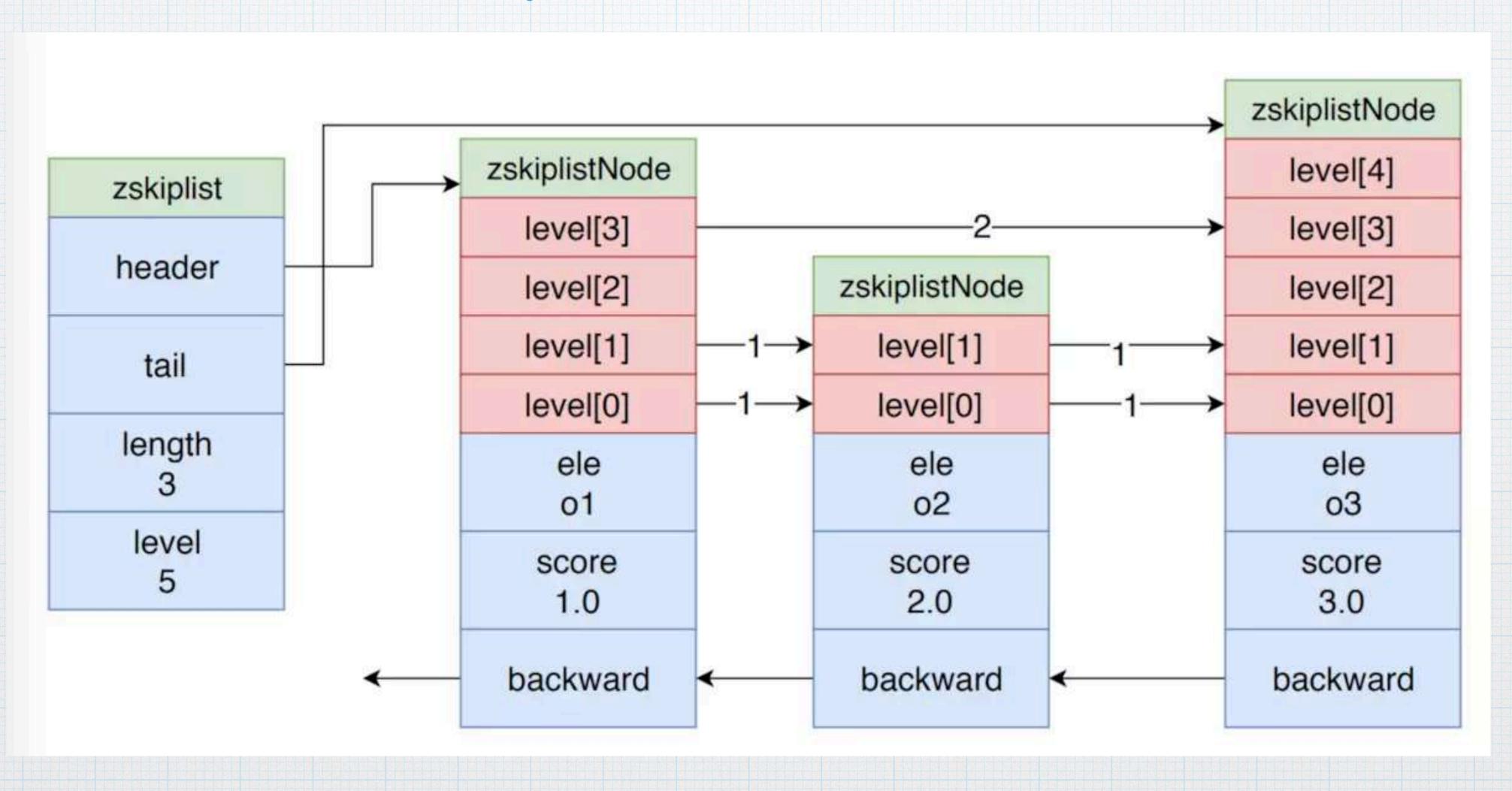
- * 当value是数字
- * 当size没有超过阈值
 - * 数组项从小到大排序
 - * 二分查找







skiptableElkEttt



Redis数据给构组版

- * String
 - * sds
- * Hash
 - * ziplist
 - * dict
- * Set
 - * inset
 - * dict

- * List
 - * ziplist
 - * quicklist
- * Sorted Set
 - * hash + skiptable
- * Stream
 - * radix-tree

- *每个业务一个database (cluster除外)
- *加入项目的前缀
- *一级key不要超过千万
- *尽量都加入TTL
- * 使用hashtag来绑定节点亲和性

Value Hy Huy

- * 选择合适的数据结构
- * 长字符压缩存取 (snappy, msgpack, more...)
- *避免big key (删除和迁移时阻塞)
- *避免hot key (单点性能)

* hash (order_id)

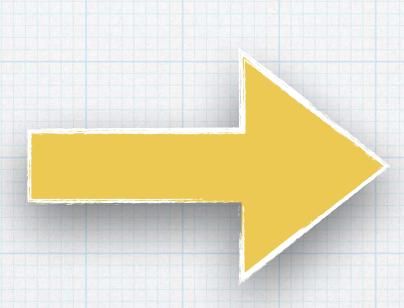
* oid_1000

* oid_1002

* oid_1333

* oid_2111

* oid_2333



* hash (order_id_1000)

* oid_1000

* oid_1002

* oid_1333

* hash (order_id_2000)

* oid_2111

* oid_2333

- * hash-max-ziplist-entries = 1000
- * hash-max-ziplist-value = 128

- * 连续内存, 紧凑的编码, 减少了碎片, 减少了指针引用
- * ziplist支持的数据结构
 - * hash-max-ziplist-entries && hash-max-ziplist-value
 - * list-max-ziplist-size
 - * zset-max-ziplist-entries && zset-max-ziplist-value

- * RDB
- * AOF
 - * always
 - * every sec
- * 混合模式 RDB + AOF

* 加载顺序

* 先 AOF

*后RDB

- *避免使用O(n)的指令 (keys *, hgetall, smembers, sunion ...)
 - *使用scan, hscan, sscan, zscan
 - * 使用unlink异步删除key
 - * 业务层规避这类设计

- *使用pipeline批量传输,减少网络RTT
- *使用多值指令 (mset, hmset)
- * 使用script lua
- * 干掉aof?

(big key) or (hot key)

- * big key
 - * scan / small range get
 - * unlink (redis 4.0 async del)
 - * hash shard

- * hot key
 - * hash shard

redis lua

- * 减少RTT消耗
- * 保证多指令原子性
- * 自定义指令

- *注意阻塞问题
- *逻辑封装

redis module

- * 自定义注册新指令
- *性能比redis lua更强劲
- * redis4.0 以上

- * RedisJson
- * RedisBloom
- * RedisTimeSeries
- * more ...

指E在I用展现

- * 外部
 - * redis-cli monitor
- * 内部
 - * keyspace
- * slow log

- * 内存碎片
- * - bigkeys
 - * string, bytes空间
 - * set, list, zset, hash, 元素个数
- * redis-rdb-tool
 - * 分析内存分布

- * memory usage key_name
- * memory stats
- * memory purge
- * 阻塞及延迟
 - * redis-cli --intrinsic-latency 10
 - * redis-cli --latency-history

- * info -> instantaneous_ops_per_sec
- * info -> used_memory_human
- * connected_clients

* 主线程

* aof 日志

* bio线程

```
Thread 4 (Thread 0x7f4aaf96a700 (LWP 10485)):
#0 0x00007f4ab647d68c in pthread_cond_wait@@GLIBC_2.3.2 () from /lib64/libpthread.so.0
#1 0x00000000048ccbd in bioProcessBackgroundJobs ()
#2 0x00007f4ab6479aa1 in start_thread () from /lib64/libpthread.so.0
#3 0x00007f4ab61c6bcd in clone () from /lib64/libc.so.6
Thread 3 (Thread 0x7f4aaef69700 (LWP 10486)):
#0 0x00007f4ab647d68c in pthread_cond_wait@@GLIBC_2.3.2 () from /lib64/libpthread.so.0
#1 0x000000000048ccbd in bioProcessBackgroundJobs ()
#2 0x00007f4ab6479aa1 in start_thread () from /lib64/libpthread.so.0
#3 0x00007f4ab61c6bcd in clone () from /lib64/libc.so.6
Thread 2 (Thread 0x7f4aae568700 (LWP 10487)):
#0 0x00007f4ab647d68c in pthread_cond_wait@@GLIBC_2.3.2 () from /lib64/libpthread.so.0
#1 0x00000000048ccbd in bioProcessBackgroundJobs ()
#2 0x00007f4ab6479aa1 in start_thread () from /lib64/libpthread.so.0
#3 0x00007f4ab61c6bcd in clone () from /lib64/libc.so.6
Thread 1 (Thread 0x7f4ab6f30f40 (LWP 10482)):
#0 0x00007f4ab61c71c3 in epoll_wait () from /lib64/libc.so.6
#1 0 \times 00000000000042b3de in aeProcessEvents ()
#2 0x000000000042b88b in aeMain ()
#3 0 \times 0000000000004342b9 in main ()
```

过其用Key用灯点于肌

- * 惰性删除
- * 定时删除
 - ₩ 默认每100ms进行一次
 - ₩ 从过期字典中随机取出 20 个键
 - ₩ 删除这 20 个键中过期的键
 - 如果过期键的比例超过 25%, 重复步骤 1 和 2
 - 参 直到25ms最长执行时间退出
- * 触发MaxMemory时尝试删除

```
void activeExpireCycle(int type) {
    timelimit = 1000000*ACTIVE_EXPIRE_CYCLE_SLOW_TIME_PERC/server.hz/100;
    for (j = 0; j < dbs_per_call; j++) {
        int expired;
        redisDb *db = server.db+(current_db % server.dbnum);
        current_db↔;
         do {
            // 一次取20个Key,判断是否过期
             if (num > ACTIVE_EXPIRE_CYCLE_LOOKUPS_PER_LOOP)
                 num = ACTIVE_EXPIRE_CYCLE_LOOKUPS_PER_LOOP;
             while (num--) {
                 dictEntry *de;
                 long long ttl;
                 if ((de = dictGetRandomKey(db\rightarrowexpires)) = NULL) break;
                 ttl = dictGetSignedIntegerVal(de)-now;
                 if (activeExpireCycleTryExpire(db,de,now)) expired++;
             if ((iteration & 0xf) = 0) { /* check once every 16 iterations.
                 long long elapsed = ustime()-start;
                 latencyAddSampleIfNeeded("expire-cycle",elapsed/1000);
                 if (elapsed > timelimit) timelimit_exit = 1;
             if (timelimit_exit) return;
        } while (expired > ACTIVE_EXPIRE_CYCLE_LOOKUPS_PER_LOOP/4);
```

发生不为法

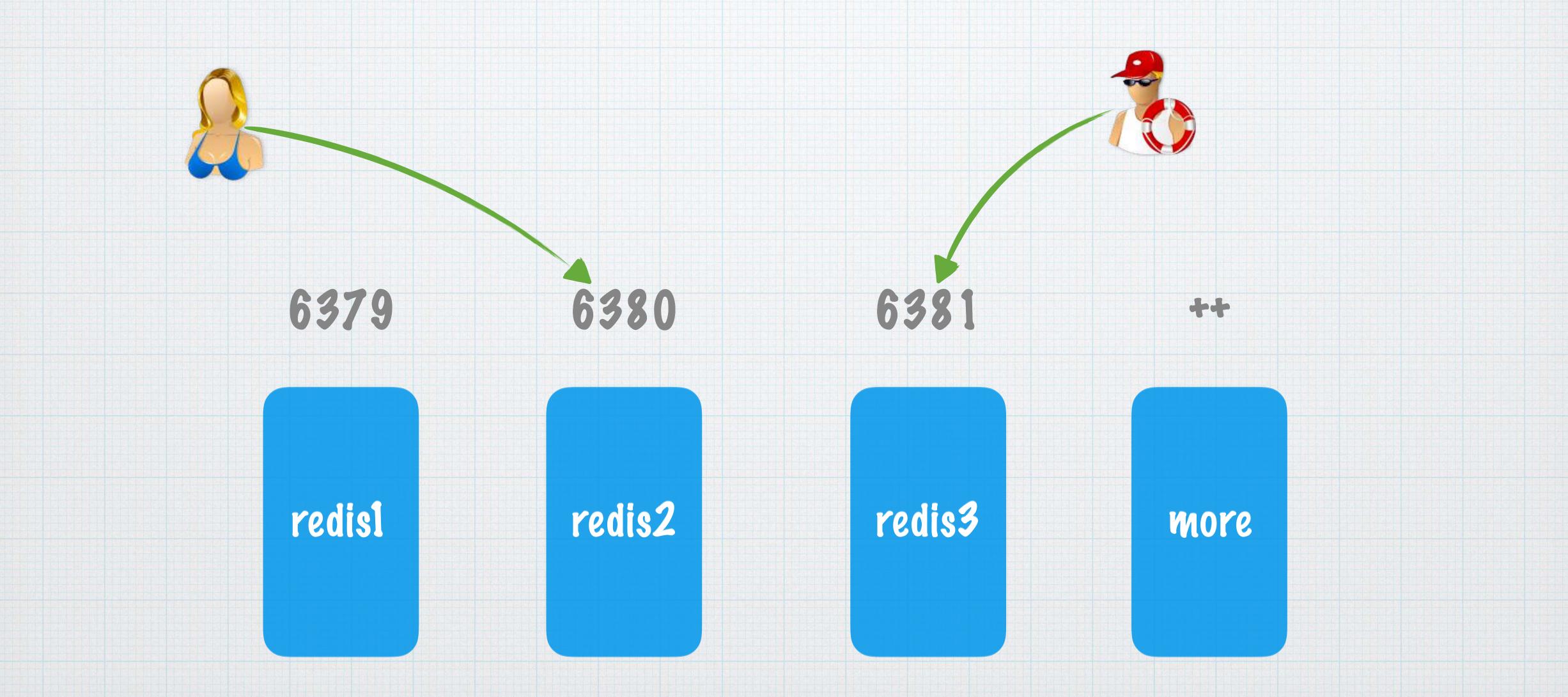
- * volatile-lru (默认)
 - * 从设置过期数据集里查找最近最少使用
- * volatile-ttl
 - *从设置过期的数据集里清理已经过期的 key.
- * volatile-random
 - * 从设置过期的数据集中任意选择数据淘汰

- * allkeys-Iru
 - * 从数据集中挑选最近最少使用的数据淘汰
- * allkeys-random
 - * 从数据集中任意选择数据淘汰
- * no-enviction
 - * 不清理

单机进化到多实例

- *什么是多实例
- * 为什么要多实例化
- * 多实例化需要注意什么?

单机多实例



- * 最大程度的使用内存
- *避免单实例RDB Write时
 - *被kernel oom
 - *使用swap造成阻塞.
- * 单实例启动太慢
- *扩展,迁移,内存随便整理

- * copy on write will block
- * 绕开redis单工作线程的问题
 - * 阻塞指令
 - * 系统调用消耗
 - * busy event
 - * hashcrc
 - * more ...

- *比如, 128G 内存.
 - * 11G 为一个实例, 启动个10实例
- *后台脚本来控制bgsave.
- * 启动时也是一个个的启动

俗公集群

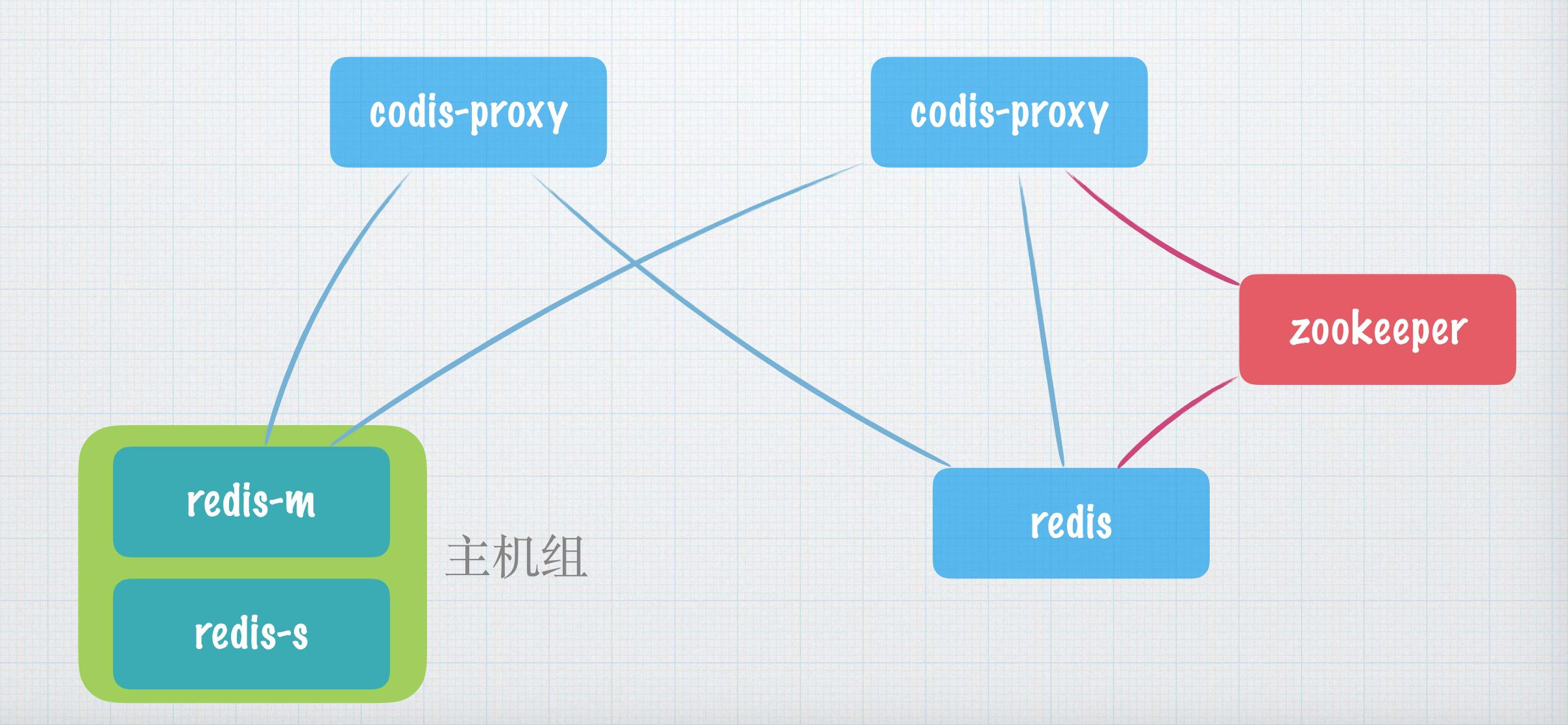
- * vip多线程版 twemproxy
- * codis
- * redis cluster

集群

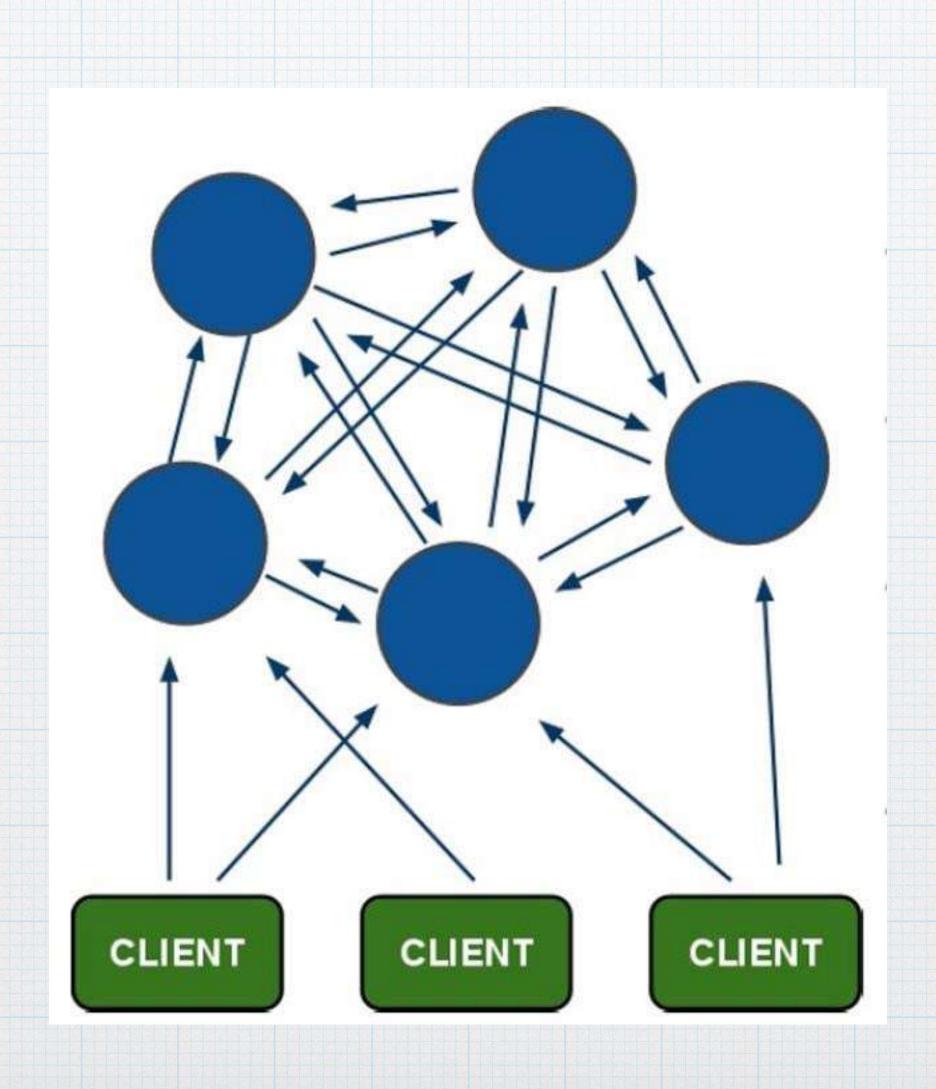
codis vs redis cluster

	cluster	codis
hash_tag		
design	井心化	去中心化
pipeline	client move order	支持
slot		
多租户		
性能	high	this < cluster
code	复杂	简单
范围		也有不少大厂

codis



redis cluster



HHHHJ/J

- *缓存
 - * 缓存一致性
 - * 缓存穿透
 - * 缓存击穿
 - * 缓存雪崩

- * 分布式锁
- * redlock

- * write cache -> write db
- * write db -> write cache

- * evict cache -> write db
- * write db -> evict cache
- * evit cache -> write db ->
 evit cache

- * write cache -> write db
 - * 更新db失败

- * write db -> write cache
 - * 更新cache失败
 - * 并发引起脏数据
 - * client1更新了DB
 - * client2更新了DB
 - * client2更新cache
 - * 但client1覆盖了client2的cache

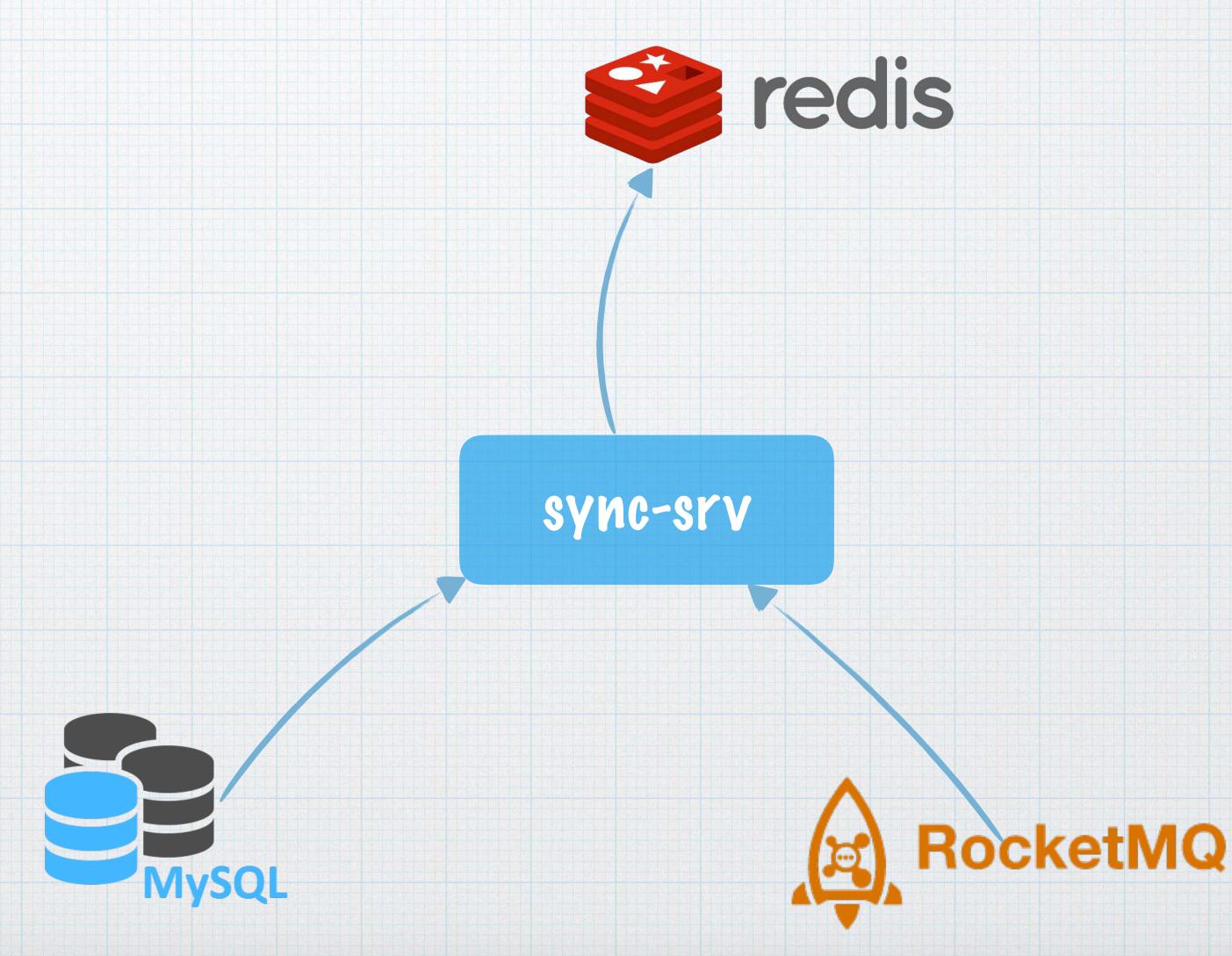
经过了一个天然性

- * evict cache -> write db
 - * 延迟引起脏数据
 - * client1先删除缓存
 - * client2查询发现缓存不存在
 - * client2数据库查询得到旧值
 - * client2将旧值写入缓存
 - * client1将新值写入数据库

- * write db -> evict cache
 - * client1查询数据库, 得一个旧值
 - * client2将新值写入数据库
 - * client2删除缓存
 - * client1将查到的旧值写入缓存
- * evit cache -> write db -> evit cache
 - * 脏数据概率更小

规避用主数排

- * TTL
- * 定时更新
- * Binlog订阅更新
- * Delay Queue



经不开一块从性

- * 在更新策略上,难以保证强一致性
- * 但可以最终一致性
- *拼概率,减少产生脏数据的可能

- * evct cache; write db; binlog or ttl 双写
 - * 多数公司的选择
- * write db; binlog更新
 - * didi, iqiyi
- * write db; evct cache 也是个好选择!
 - * facebook

第1次8·里斯斯

- *穿透(访问一个不存在的key)
 - * 在缓存中加入该key的null值

- *雪崩 (大量key的失效)
 - * 不主动配置TTL
 - *后台同步缓存时,加入jitter ttl

- * 击穿 (大量请求未缓存的key)
 - * 实现redis分段锁, 同样的请求争夺一把锁
 - * 拿到锁的去数据库查询
 - * 未拿到锁的等待, 再尝试访问缓存
 - *缓存中还没有数据,尝试数据库拿取

- *安全可靠
 - * say no
- * 可重入锁
 - * say yes
- * 公平调度
 - * say hard

lua make (compare and set)!!! set + nx + ex client_1 Redis true { bll_lock_key: ident } set + nx + ex client_2 false

redlock

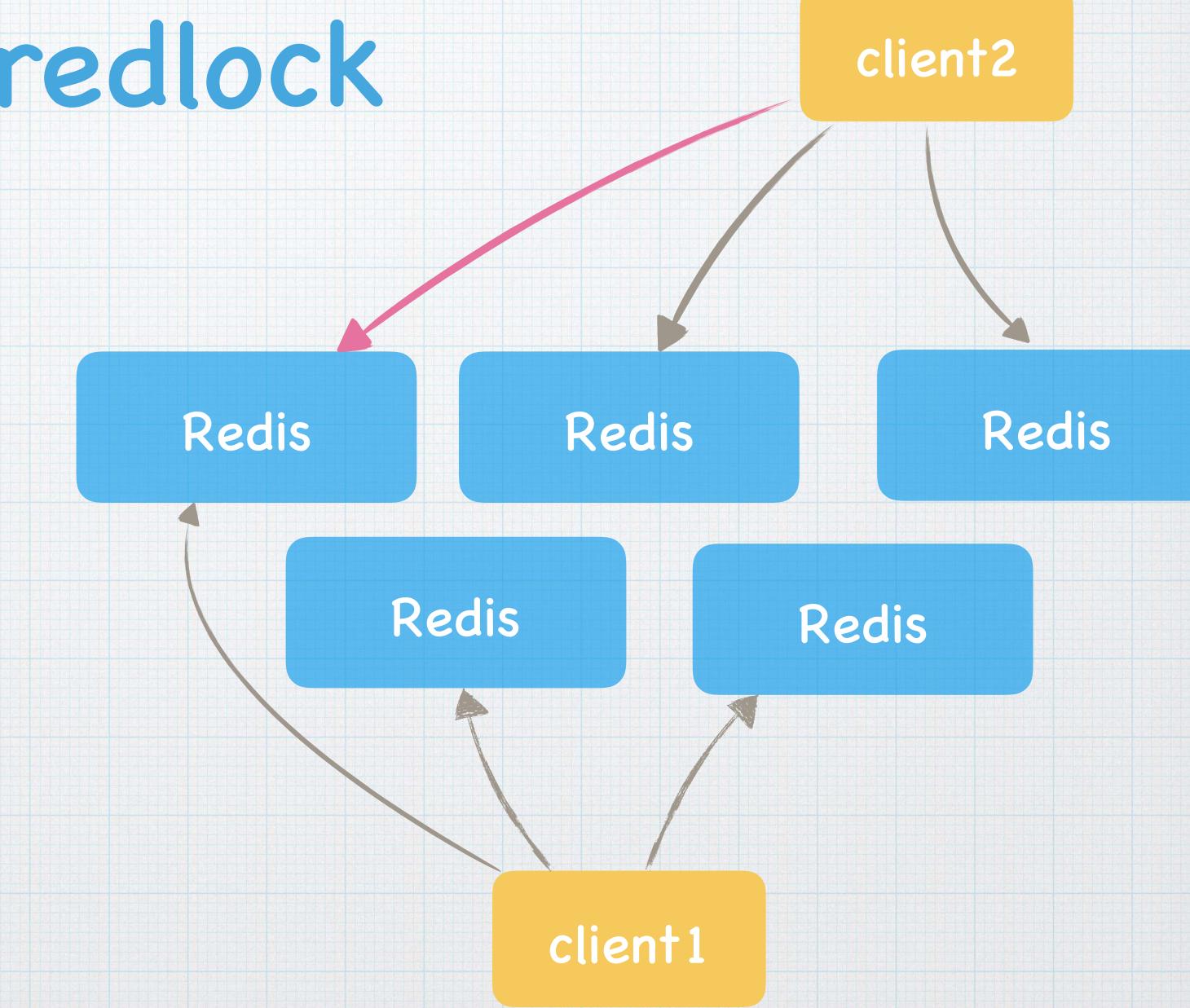
* 2/n + 1

* 推荐

*最少5个实例

* 3个及以上拿到锁

* 未拿到锁的, 释放锁



经历过的性能指标

- * 1w 的稳定长连接
- * 10w TPS
- * 队列千万级别
- * 百万数量Key

单节点

经历过进行不同位置

- * 300个redis实例
- * 30台服务器 (混部)
- *每个实例10G
- *约3T内存

集群

redis 6

- *新增的resp3加入缓存特性
 - *返回key的属性,比如频率
 - * 更新范围
- * acl用户权限控制
 - * 控制命令及key
- * redis cluster proxy
 - * 兼容各类sdk

- * io多线程
 - * io线程负责read, decode, encode, write
 - *操作内存还是主线程

other

- * redis cluster那些事儿
 - * https://github.com/rfyiamcool/share_ppt/blob/master/redis_cluster.pdf
- * redis之高级应用
 - * https://github.com/rfyiamcool/share_ppt/blob/master/redis_advance.pdf
- * 大话redis设计与实现
 - * https://github.com/rfyiamcool/share_ppt/blob/master/rediscode.pdf

"Q&A!"

-峰云就她了