
redis Documentation

Release 1.0

jacksu

November 09, 2015

1	第一部分 内部数据结构	3
1.1	字符串 (sds.h/sds.c)	3
1.2	双向链表(adlist.h/adlist.c)	4
1.3	字典(dict.h/dict.c)	5
2	第二部分 内存压缩结构	11
2.1	整数集(intset.h/intset.c)	11
3	第三部分 内存存储结构	13
4	第四部分 初始化	15
4.1	初始化服务器	15
4.2	初始化客户端	23

Warning: 本文档主要是redis源码的解析，在阅读本文档前最好先阅读 [redis的设计与实现](#)。源码的阅读主要是学习作者的代码风格、编程技巧、以及系统原理。本文档主要就是介绍上面相关的三点，源码是基于redis3.0。

Note: 源码阅读方法:

1. 自底向上：从耦合关系最小的模块开始读，然后逐渐过度到关系紧密的模块。就好像写程序的测试一样，先从单元测试开始，然后才到功能测试。我在刚开始读 Redis 源码的时候，使用的就是这种方法：先从单独的数据结构模块开始，然后再过渡到高层的功能模块。
 2. 从功能入手：通过文件名（模块名）和函数名，快速定位到一个功能的具体实现，然后追踪整个实现的运作流程，从而了解该功能的实现方式。我在读阻塞列表、数据库这种流程和功能都比较复杂，和其他文件耦合也比较多的模块时，使用的就是这样的方法。
 3. 自顶向下：从程序的 `main()` 函数，或者某个特别大的调用者函数为入口，以深度优先或者广度优先的方式阅读它的源码。我在阅读 `redis.c/serverCron()`、`redis.c/main()` 和 `ae.c/aeMain()` 这种有明显调用者性质的函数时，使用的就是这样的方法。
-

第一部分 内部数据结构

作者为了系统的性能，实现了很多数据结构，如sds、adlist、dict和skiplist。

1.1 字符串 (sds.h/sds.c)

为了方便计算字符串的长度、以及提高字符串的拼接效率，作者实现了自己的字符串结构sdshdr，是二进制安全的，并在后面自动添加0。

1.1.1 数据结构

```
typedef char *sds;

struct sdshdr {
    // 记录 buf 数组中已使用字节的数量
    // 等于 SDS 所保存字符串的长度
    int len;
    // 记录 buf 数组中未使用字节的数量
    int free;
    // 字节数组，用于保存字符串
    char buf[];
};
```

那么一个sds字符串实际申请的内存为：`sizeof(sdshdr)+len+free+1`，`free`新申请空间的时候为0，拼接字符串的时候`free`就不为0。

1.1.2 技巧

1. 在函数sdsnewlen中，根据是否需要初始化使用zmalloc和zcalloc两个不同函数。
2. 计算字符串长度的时候，直接使用函数sdslen，不需要调用strlen。
3. 需要扩展free的空间时，需要调用函数sdsMakeRoomFor，该函数空间分配策略比较有意思，如果`free>=addlen`直接返回。否则判断`free+addlen`是否小于`SDS_MAX_PREALLOC`这个宏，如果小于，那么这次就分配`2*(free+addlen)`的空间，这样每次多分配一倍的空间；否则就分配`free+addlen+SDS_MAX_PREALLOC`的空间。这样可以控制最大多分配多少的空间，以至于不要浪费太多空间。例如：`sds old=sdsnew("test one"); sds new=sdscat(old,"test");`此时有12的空余空间，如果再次调用“`sdscat(new,"test")`”，那么就不需要分配空间。
4. 在函数sdscatvprintf中，空间申请是以16, 32, 64..这样增长的，无处不透露提高性能。

- 在函数sdscmp中，调用memcmp，性能要比strcmp好，而且还是二进制安全的。
- 在函数sdssplitlen中，默认分配的数组为5，然后按照2的倍数进行增长，这样做，有点浪费空间，但是加快速度，不要每分割出来一个字符串就要申请空间。比较的时候把seplen为1分出来，也是加快字符串比较速度的考虑，大部分时候应该是seplen为1。

1.2 双向链表(adlist.h/adlist.c)

链表(list)是Redis中最基本的数据结构,由adlist.h和adlist.c定义。

1.2.1 数据结构

```
typedef struct listNode {
    //指向前一个节点
    struct listNode *prev;

    //指向后一个节点
    struct listNode *next;

    //值
    void *value;
} listNode;
```

listNode是最基本的结构,表示链表中的一个结点。结点有向前(next)和向后(prev)两个指针,链表是双向链表。保存的值是void*类型。

```
typedef struct list {
    listNode *head;

    listNode *tail;

    void *(*dup)(void *ptr);

    void (*free)(void *ptr);

    int (*match)(void *ptr, void *key);

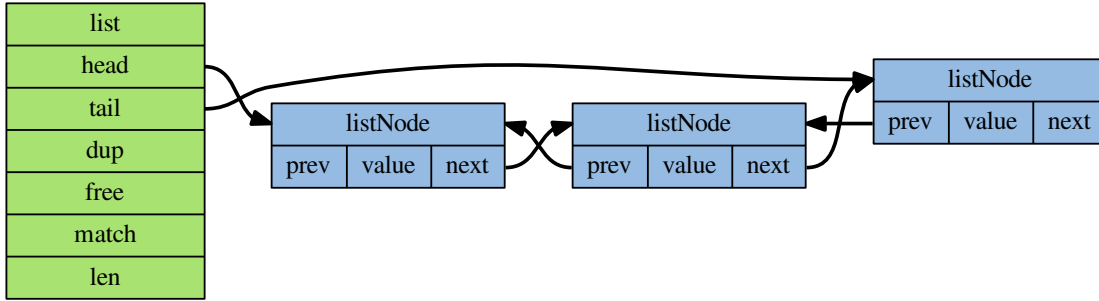
    unsigned long len;
} list;
```

链表通过list定义,提供头(head)、尾(tail)两个指针,分别指向头部的结点和尾部的结点;提供三个函数指针,供用户传入自定义函数,用于复制(dup)、释放(free)和匹配(match)链表中的结点的值(value);通过无符号长整数len,标示链表的长度。

```
typedef struct listIter {
    listNode *next;

    int direction;
} listIter;
```

listIter是访问链表的迭代器,指针(next)指向链表的某个结点, direction表示迭代访问的方向(宏AL_START_HEAD表示向前,AL_START_TAIL表示向后)。



1.2.2 使用方法

Redis定义了一系列的宏,用于访问list及其内部结点。

链表创建时(listCreate), 通过Redis自己实现的zmalloc()分配堆空间。链表释放(listRelease)或删除结点(listDelNode)时, 如果定义了链表(list)的指针函数free, Redis会使用它释放链表的每一个结点的值(value), 否则需要用户手动释放。结点的内存使用Redis自己实现的zfree()释放。

对于迭代器, 通过方法listGetIterator()、listNext()、listReleaseIterator()、listRewind()和listRewindTail()使用, 例如对于链表list, 要从头到尾遍历, 可通过如下代码:

```
iter = listGetIterator(list, AL_START_HEAD); // 获取迭代器
while((node = listNext(iter)) != NULL)
{
    dosomething;
}
listReleaseIterator(iter);
```

listDup()用于复制链表, 如果用户实现了dup函数, 则会使用它复制链表结点的value。listSearchKey()通过循环的方式在O(N)的时间复杂度下查找值, 若用户实现了match函数, 则用它进行匹配, 否则使用按引用匹配。

1.2.3 应用

除了实现列表类型以外, 双端链表还被很多 Redis 内部模块所应用:

- 事务模块使用双端链表依序保存输入的命令;
- 服务器模块使用双端链表来保存多个客户端;
- 订阅/发送模块使用双端链表来保存订阅模式的多个客户端;
- 事件模块使用双端链表来保存时间事件 (time event) ;

1.3 字典(dict.h/dict.c)

Redis字典具有以下特点:

- Redis字典的底层实现为哈希表,

- 每个字典使用两个哈希表，一般情况下只使用 0 号哈希表，只有在 rehash 进行时，才会同时使用 0 号和 1 号哈希表。
- 哈希表使用链地址法来解决键冲突的问题。
- 自动 Rehash 扩展或收缩哈希表。
- 对哈希表的 rehash 是分多次、渐进式地进行的。

1.3.1 数据结构

```
/*  
 * hash节点  
 */  
  
typedef struct dictEntry {  
  
    //键  
    void *key;  
  
    //值  
    union {  
        void *val;  
        uint64_t u64;  
        int64_t s64;  
    } v;  
  
    //指向下一个节点  
    struct dictEntry *next;  
} dictEntry;
```

```
typedef struct dictht {  
  
    //桶  
    dictEntry **table;  
  
    //指针数组大小  
    unsigned long size;  
  
    //指针数组掩码，用于计算索引值  
    unsigned long sizemask;  
  
    //hash表现有节点数量  
    unsigned long used;  
} dictht;
```

```
typedef struct dict {  
  
    //类型处理函数  
    dictType *type;  
  
    //类型处理函数私有值  
    void *privdata;  
  
    //两个hash表  
    dictht ht[2];  
  
    //rehash标示，为-1表示不在rehash，不为0表示正在rehash的桶
```

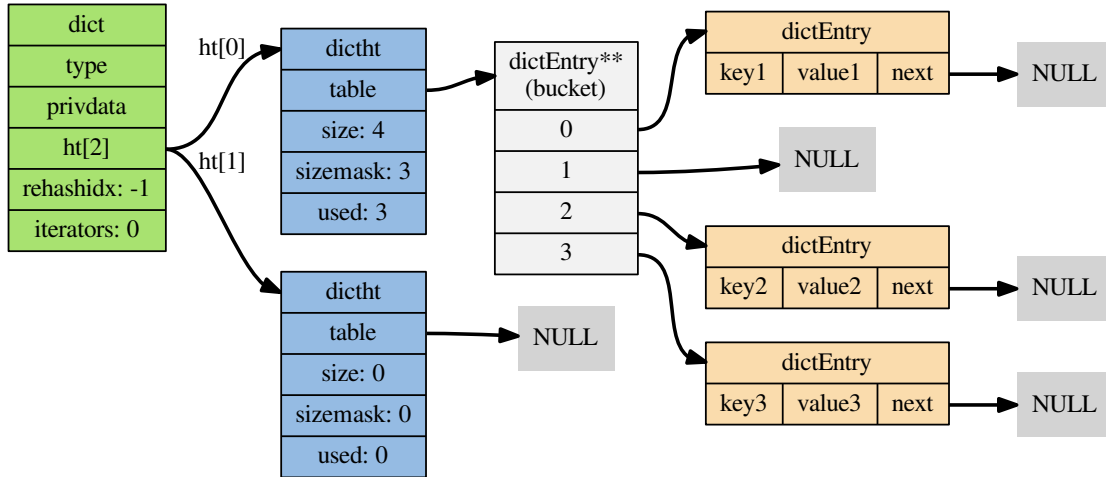
```

int rehashidx; /* rehashing not in progress if rehashidx == -1 */

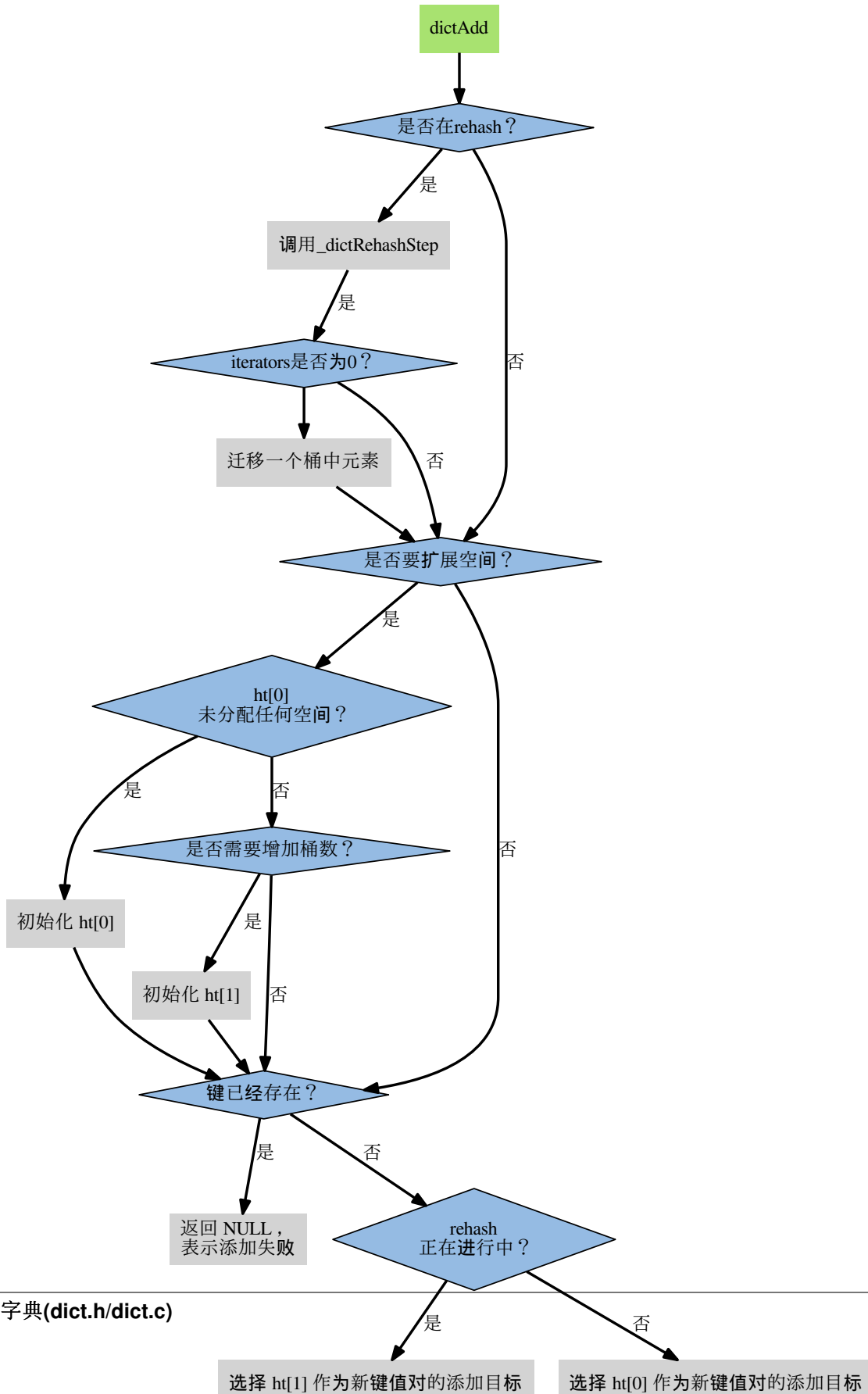
//当前正在运行的安全迭代器数量
int iterators; /* number of iterators currently running */
} dict;

```

dict的结构如下:



1.3.2 字典中添加元素的过程



创建一个比 `ht[0]->table` 更大的 `ht[1]->table` , `size` 为大于 `used*2` 的 2 的指数, 开始值为 4;

将 `ht[0]->table` 中的所有键值对迁移到 `ht[1]->table` ;

将原有 `ht[0]` 的数据清空, 并将 `ht[1]` 替换为新的 `ht[0]` ;

进行 `rehash` 的条件:

自然 `rehash` : `ratio >= 1` , 且变量 `dict_can_resize` 为真。

强制 `rehash` : `ratio` 大于变量 `dict_force_resize_ratio` (目前版本中, `dict_force_resize_ratio` 的值为 5) 。

阶进 `rehash`:

主动方式: `databaseCron` 中调用 `dictRehashMilliseconds` 执行一毫秒。

被动方式: 调用 `dictAdd`, `dicFind`, `dictDelete`, `dictGetRandomKey` 时, 调用 `_dictRehashStep`, 迁移一个非空桶。

第二部分 内存压缩结构

redis 还使用了一些特殊的存储结构，在条件容许的情况下，会使用压缩数据结构替代内部数据结构。创建它们所消耗的内存通常比作用类似的内部数据结构要少得多，如果使用得当，压缩数据结构可以为用户节省大量的内存。压缩数据结构的编码和操作方式要比内部数据结构要复杂得多，所以所占用的 CPU 时间会比作用类似的内部数据结构要多。

2.1 整数集(intset.h/intset.c)

intset是集合键的底层实现之一，保存的元素是有序的。

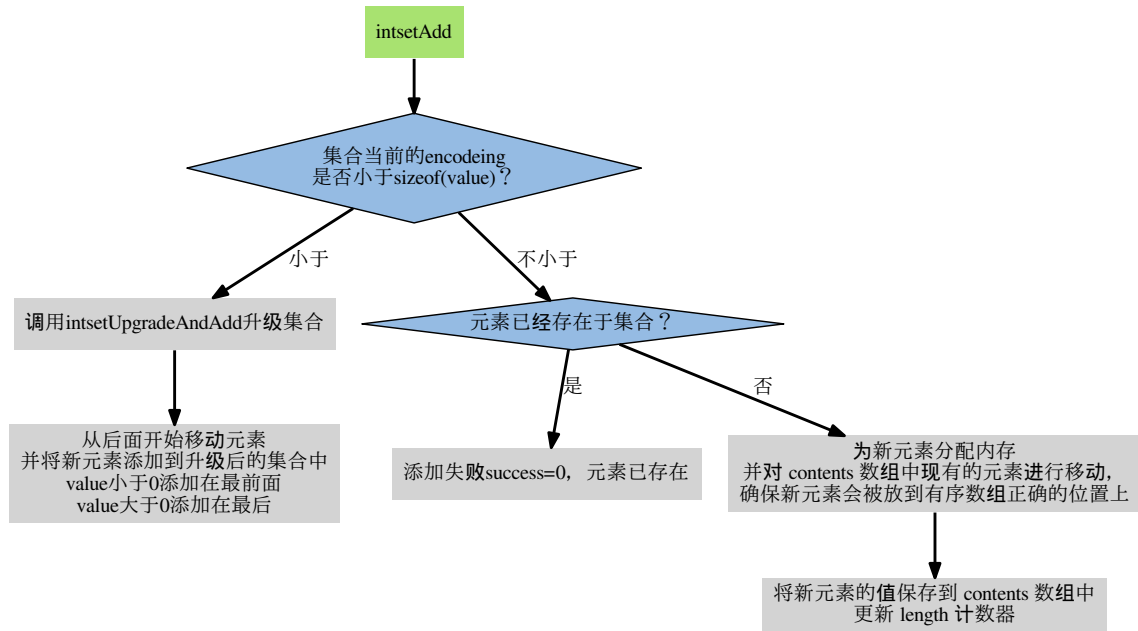
可作为集合键底层实现，如果一个集合满足以下两个条件：

- 1 保存可转化为long long类型的元素
- 2 元素数量不多

2.1.1 数据结构

```
typedef struct intset {  
    //保存元素所使用类型的长度  
    uint32_t encoding;  
    //保存元素的个数  
    uint32_t length;  
    //保存元素的数组  
    int8_t contents[];  
} intset;
```

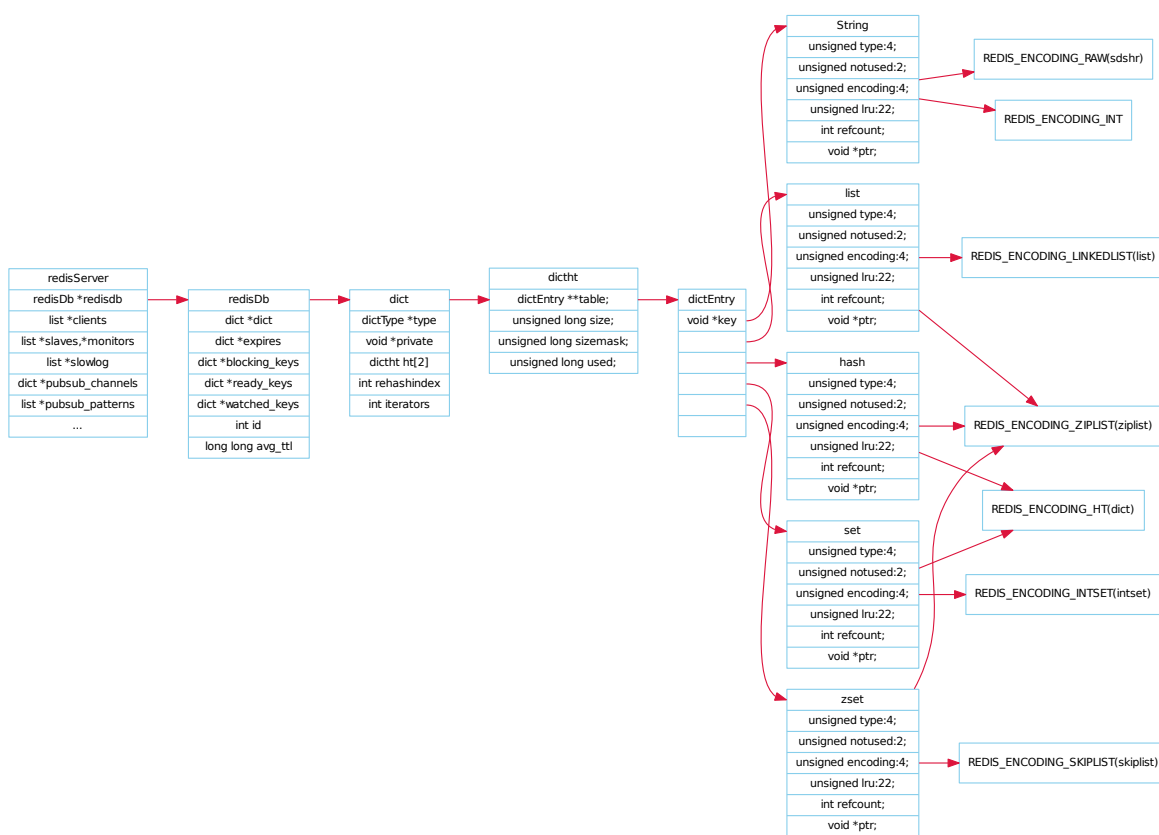
2.1.2 添加元素



Note: intset初始化的时候是int16_t类型；只支持升级，不支持降级；查找使用二分查找法。

第三部分 内存存储结构

Redis 是支持多key-value数据库(表)的,并用 RedisDb 来表示一个key-value数据库(表). redisServer 中有一个 redisDb *db成员变量, RedisServer 在初始化时,会根据配置文件的 db 数量来创建一个 redisDb 数组. 客户端在连接后,通过 SELECT 指令来选择一个 reidsDb,如果不指定,则缺省是redisDb数组的第1个(即下标是 0) redisDb. 一个客户端在选择 redisDb 后,其后续操作都是在此 redisDb 上进行的. 下面会详细介绍一下 redisDb 的内存结构.



第四部分 初始化

主要介绍redis.h/redis.c/redis-cli.c的内容，主要介绍一些初始化过程，详细的应该在服务器调优的时候才可以体会。

4.1 初始化服务器

从启动 Redis 服务器，到服务器可以接受外来客户端的网络连接这段时间，Redis 需要执行一系列初始化操作。

整个初始化过程可以分为以下六个步骤：

1. 初始化服务器全局状态。
2. 载入配置文件。
3. 创建 daemon 进程。
4. 初始化服务器功能模块。
5. 载入数据。
6. 开始事件循环。

以下各个小节将介绍 Redis 服务器初始化的各个步骤。

4.1.1 初始化服务器全局状态

redis.h/redisServer 结构记录了和服务器相关的所有数据，这个结构主要包含以下信息：

- 服务器中的所有数据库。
- 命令表：在执行命令时，根据字符来查找相应命令的实现函数。
- 事件状态。
- 服务器的网络连接信息：套接字地址、端口，以及套接字描述符。
- 所有已连接客户端的信息。
- 日志（log）和慢查询日志（slowlog）的选项和相关信息。
- 服务器配置选项：比如要创建多少个数据库，是否将服务器进程作为 daemon 进程来运行，最大连接多少个客户端，压缩结构（zip structure）的实体数量，等等。
- 统计信息：比如键有多少次命令、不命中，服务器的运行时间，内存占用，等等。

- 数据持久化（AOF 和 RDB）的配置和状态。
- slave信息
- master信息
 - 实现订阅与发布（pub/sub）功能所需的数据结构。
- 是否运行集群及相关选项。
 - Lua 脚本的运行环境及相关选项。
- 调试信息选项

```

/*server对象*/

struct redisServer {
    /* General */

    //配置文件路径
    char *configfile;          /* Absolute config file path, or NULL */

    //serverCron()调用频率
    int hz;                    /* serverCron() calls frequency in hertz */

    //数据库对象
    redisDb *db;

    //支持的命令列表
    dict *commands;           /* Command table */

    //没有转化的命令
    dict *orig_commands;      /* Command table before command renaming. */

    //事件
    aeEventLoop *el;

    //每分钟增加一次
    unsigned lruclock:22;      /* Clock incrementing every minute, for LRU */

    unsigned lruclock_padding:10;

    int shutdown_asap;        /* SHUTDOWN needed ASAP */

    int activerehashing;      /* Incremental rehash in serverCron() */

    //验证密码
    char *requirepass;        /* Pass for AUTH command, or NULL */

    char *pidfile;            /* PID file path */

    int arch_bits;            /* 32 or 64 depending on sizeof(long) */

    int cronloops;            /* Number of times the cron function run */

    char runid[REDIS_RUN_ID_SIZE+1]; /* ID always different at every exec. */

    int sentinel_mode;        /* True if this instance is a Sentinel. */

    /* Networking */

```

```

int port; /* TCP listening port */
int tcp_backlog; /* TCP listen() backlog */
char *bindaddr[REDIS_BINDADDR_MAX]; /* Addresses we should bind to */
int bindaddr_count; /* Number of addresses in server.bindaddr[] */
char *unixsocket; /* UNIX socket path */
mode_t unixsocketperm; /* UNIX socket permission */
int ipfd[REDIS_BINDADDR_MAX]; /* TCP socket file descriptors */
int ipfd_count; /* Used slots in ipfd[] */
int sofd; /* Unix socket file descriptor */
int cfd[REDIS_BINDADDR_MAX]; /* Cluster bus listening socket */
int cfd_count; /* Used slots in cfd[] */
//连接客户端
list *clients; /* List of active clients */
list *clients_to_close; /* Clients to close asynchronously */
list *slaves, *monitors; /* List of slaves and MONITORS */
redisClient *current_client; /* Current client, only used on crash report */
int clients_paused; /* True if clients are currently paused */
mstime_t clients_pause_end_time; /* Time when we undo clients_paused */
char neterr[ANET_ERR_LEN]; /* Error buffer for anet.c */
dict *migrate_cached_sockets; /* MIGRATE cached sockets */

/* RDB / AOF loading information */
int loading; /* We are loading data from disk if true */
off_t loading_total_bytes;
off_t loading_loaded_bytes;
time_t loading_start_time;
off_t loading_process_events_interval_bytes;
/* Fast pointers to often looked up command */
struct redisCommand *delCommand, *multiCommand, *lpushCommand, *lpopCommand,
*rpopCommand;

/* Fields used only for stats */
time_t stat_starttime; /* Server start time */
long long stat_numcommands; /* Number of processed commands */
long long stat_numconnections; /* Number of connections received */
long long stat_expiredkeys; /* Number of expired keys */
long long stat_evictedkeys; /* Number of evicted keys (maxmemory) */
long long stat_keyspace_hits; /* Number of successful lookups of keys */
long long stat_keyspace_misses; /* Number of failed lookups of keys */
size_t stat_peak_memory; /* Max used memory record */
long long stat_fork_time; /* Time needed to perform latest fork() */
long long stat_rejected_conn; /* Clients rejected because of maxclients */
long long stat_sync_full; /* Number of full resyncs with slaves. */
long long stat_sync_partial_ok; /* Number of accepted PSYNC requests. */
long long stat_sync_partial_err; /* Number of unaccepted PSYNC requests. */

//保存慢日志命令
list *slowlog; /* SLOWLOG list of commands */
long long slowlog_entry_id; /* SLOWLOG current entry ID */
long long slowlog_log_slower_than; /* SLOWLOG time limit (to get logged) */
unsigned long slowlog_max_len; /* SLOWLOG max number of items logged */
/* The following two are used to track instantaneous "load" in terms
* of operations per second. */
long long ops_sec_last_sample_time; /* Timestamp of last sample (in ms) */
long long ops_sec_last_sample_ops; /* numcommands in last sample */
long long ops_sec_samples[REDIS_OPS_SEC_SAMPLES];

```

```

int ops_sec_idx;

/* Configuration */
int verbosity; /* Loglevel in redis.conf */
int maxidletime; /* Client timeout in seconds */
int tcpkeepalive; /* Set SO_KEEPALIVE if non-zero. */
int active_expire_enabled; /* Can be disabled for testing purposes. */
size_t client_max_querybuf_len; /* Limit for client query buffer length */
int dbnum; /* Total number of configured DBs */
int daemonize; /* True if running as a daemon */
clientBufferLimitsConfig client_obuf_limits[REDIS_CLIENT_LIMIT_NUM_CLASSES];

/* AOF persistence */
int aof_state; /* REDIS_AOF_(ON/OFF|WAIT_REWRITE) */
int aof_fsync; /* Kind of fsync() policy */
char *aof_filename; /* Name of the AOF file */
int aof_no_fsync_on_rewrite; /* Don't fsync if a rewrite is in prog. */
int aof_rewrite_perc; /* Rewrite AOF if % growth is > M and... */
off_t aof_rewrite_min_size; /* the AOF file is at least N bytes. */
off_t aof_rewrite_base_size; /* AOF size on latest startup or rewrite. */
off_t aof_current_size; /* AOF current size. */
int aof_rewrite_scheduled; /* Rewrite once BGSAVE terminates. */
pid_t aof_child_pid; /* PID if rewriting process */
list *aof_rewrite_buf_blocks; /* Hold changes during an AOF rewrite. */
sds aof_buf; /* AOF buffer, written before entering the event loop */
int aof_fd; /* File descriptor of currently selected AOF file */
int aof_selected_db; /* Currently selected DB in AOF */
time_t aof_flush_postponed_start; /* UNIX time of postponed AOF flush */
time_t aof_last_fsync; /* UNIX time of last fsync() */
time_t aof_rewrite_time_last; /* Time used by last AOF rewrite run. */
time_t aof_rewrite_time_start; /* Current AOF rewrite start time. */
int aof_lastbgrewrite_status; /* REDIS_OK or REDIS_ERR */
unsigned long aof_delayed_fsync; /* delayed AOF fsync() counter */
int aof_rewrite_incremental_fsync; /* fsync incrementally while rewriting? */
int aof_last_write_status; /* REDIS_OK or REDIS_ERR */
int aof_last_write_errno; /* Valid if aof_last_write_status is ERR */

/* RDB persistence */
long long dirty; /* Changes to DB from the last save */
long long dirty_before_bgsave; /* Used to restore dirty on failed BGSAVE */
pid_t rdb_child_pid; /* PID of RDB saving child */
struct saveparam *saveparams; /* Save points array for RDB */
int saveparamslen; /* Number of saving points */
char *rdb_filename; /* Name of RDB file */
int rdb_compression; /* Use compression in RDB? */
int rdb_checksum; /* Use RDB checksum? */
time_t lastsave; /* Unix time of last successful save */
time_t lastbgsave_try; /* Unix time of last attempted bgsave */
time_t rdb_save_time_last; /* Time used by last RDB save run. */
time_t rdb_save_time_start; /* Current RDB save start time. */
int lastbgsave_status; /* REDIS_OK or REDIS_ERR */
int stop_writes_on_bgsave_err; /* Don't allow writes if can't BGSAVE */
/* Propagation of commands in AOF / replication */
redisOpArray also_propagate; /* Additional command to propagate. */

```

```

/* Logging */
char *logfile; /* Path of log file */
int syslog_enabled; /* Is syslog enabled? */
char *syslog_ident; /* Syslog ident */
int syslog_facility; /* Syslog facility */

/* Replication (master) */
int slaveseldb; /* Last SELECTed DB in replication output */
long long master_repl_offset; /* Global replication offset */
int repl_ping_slave_period; /* Master pings the slave every N seconds */
char *repl_backlog; /* Replication backlog for partial syncs */
long long repl_backlog_size; /* Backlog circular buffer size */
long long repl_backlog_histlen; /* Backlog actual data length */
long long repl_backlog_idx; /* Backlog circular buffer current offset */
long long repl_backlog_off; /* Replication offset of first byte in the
backlog buffer. */
time_t repl_backlog_time_limit; /* Time without slaves after the backlog
gets released. */
time_t repl_no_slaves_since; /* We have no slaves since that time.
Only valid if server.slaves len is 0. */
int repl_min_slaves_to_write; /* Min number of slaves to write. */
int repl_min_slaves_max_lag; /* Max lag of <count> slaves to write. */
int repl_good_slaves_count; /* Number of slaves with lag <= max_lag. */

/* Replication (slave) */
char *masterauth; /* AUTH with this password with master */
char *masterhost; /* Hostname of master */
int masterport; /* Port of master */
int repl_timeout; /* Timeout after N seconds of master idle */
redisClient *master; /* Client that is master for this slave */
redisClient *cached_master; /* Cached master to be reused for PSYNC. */
int repl_syncio_timeout; /* Timeout for synchronous I/O calls */
int repl_state; /* Replication status if the instance is a slave */
off_t repl_transfer_size; /* Size of RDB to read from master during sync. */
off_t repl_transfer_read; /* Amount of RDB read from master during sync. */
off_t repl_transfer_last_fsync_off; /* Offset when we fsync-ed last time. */
int repl_transfer_s; /* Slave -> Master SYNC socket */
int repl_transfer_fd; /* Slave -> Master SYNC temp file descriptor */
char *repl_transfer_tmpfile; /* Slave-> master SYNC temp file name */
time_t repl_transfer_lastio; /* Unix time of the latest read, for timeout */
int repl_serve_stale_data; /* Serve stale data when link is down? */
int repl_slave_ro; /* Slave is read only? */
time_t repl_down_since; /* Unix time at which link with master went down */
int repl_disable_tcp_nodelay; /* Disable TCP_NODELAY after SYNC? */
int slave_priority; /* Reported in INFO and used by Sentinel. */
char repl_master_runid[REDIS_RUN_ID_SIZE+1]; /* Master run id for PSYNC. */
long long repl_master_initial_offset; /* Master PSYNC offset. */

/* Replication script cache. */
dict *repl_scriptcache_dict; /* SHA1 all slaves are aware of. */
list *repl_scriptcache_fifo; /* First in, first out LRU eviction. */
int repl_scriptcache_size; /* Max number of elements. */
/* Synchronous replication. */
list *clients_waiting_acks; /* Clients waiting in WAIT command. */
int get_ack_from_slaves; /* If true we send REPLICCONF GETACK. */

```

```

/* Limits */
unsigned int maxclients;          /* Max number of simultaneous clients */
unsigned long long maxmemory;    /* Max number of memory bytes to use */
int maxmemory_policy;           /* Policy for key eviction */
int maxmemory_samples;          /* Precision of random sampling */

/* Blocked clients */
unsigned int bpop_blocked_clients; /* Number of clients blocked by lists */
list *unblocked_clients; /* list of clients to unblock before next loop */
list *ready_keys;          /* List of readyList structures for BLPOP & co */
/* Sort parameters - qsort_r() is only available under BSD so we
 * have to take this state global, in order to pass it to sortCompare() */
int sort_desc;
int sort_alpha;
int sort_bypattern;
int sort_store;

/* Zip structure config, see redis.conf for more information */
size_t hash_max_ziplist_entries;
size_t hash_max_ziplist_value;
size_t list_max_ziplist_entries;
size_t list_max_ziplist_value;
size_t set_max_intset_entries;
size_t zset_max_ziplist_entries;
size_t zset_max_ziplist_value;
time_t unixtime;          /* Unix time sampled every cron cycle. */
long long mstime;        /* Like 'unixtime' but with milliseconds resolution. */

/* Pubsub */
dict *pubsub_channels; /* Map channels to list of subscribed clients */
list *pubsub_patterns; /* A list of pubsub_patterns */
int notify_keyspace_events; /* Events to propagate via Pub/Sub. This is an
xor of REDIS_NOTIFY... flags. */

/* Cluster */
int cluster_enabled;      /* Is cluster enabled? */
mstime_t cluster_node_timeout; /* Cluster node timeout. */
char *cluster_configfile; /* Cluster auto-generated config file name. */
struct clusterState *cluster; /* State of the cluster */
int cluster_migration_barrier; /* Cluster replicas migration barrier. */

/* Scripting */
lua_State *lua; /* The Lua interpreter. We use just one for all clients */
redisClient *lua_client; /* The "fake client" to query Redis from Lua */
redisClient *lua_caller; /* The client running EVAL right now, or NULL */
dict *lua_scripts; /* A dictionary of SHA1 -> Lua scripts */
mstime_t lua_time_limit; /* Script timeout in milliseconds */
mstime_t lua_time_start; /* Start time of script, milliseconds time */
int lua_write_dirty; /* True if a write command was called during the
execution of the current script. */
int lua_random_dirty; /* True if a random command was called during the
execution of the current script. */

```



```

int lua_timedout;      /* True if we reached the time limit for script
execution. */
int lua_kill;         /* Kill the script if true. */

/* Assert & bug reporting */
char *assert_failed;
char *assert_file;
int assert_line;
int bug_report_start; /* True if bug report header was already logged. */
int watchdog_period; /* Software watchdog period in ms. 0 = off */
};

```

程序创建一个的 `redisServer` 结构的实例变量 `server`，调用函数 `initServerConfig()`，将 `server` 的各个属性初始化为默认值。

当 `server` 变量的初始化完成之后，程序进入服务器初始化的下一步：读入配置文件。

4.1.2 读入配置文件

在初始化服务器的上一步中，程序为 `server` 变量（也即是服务器状态）的各个属性设置了默认值，但这些默认值有时候并不是最合适的：

- 用户可能想使用 AOF 持久化，而不是默认的 RDB 持久化。
- 用户可能想用其他端口来运行 Redis，以避免端口冲突。
- 用户可能不想使用默认的 16 个数据库，而是分配更多或更少数量的数据库。
- 用户可能想对默认的内存限制措施和回收策略做调整。

等等。

为了让使用者按自己的要求配置服务器，Redis 允许用户在运行服务器时，提供相应的配置文件（`config file`）或者显式的选项（`options`），Redis 在初始化完 `server` 变量之后，会读入配置文件和选项，然后根据这些配置来对 `server` 变量的属性值做相应的修改：

1. 如果单纯执行 `redis-server` 命令，那么服务器以默认的配置来运行 Redis。
2. 另一方面，如果给 Redis 服务器送入一个配置文件，那么 Redis 将按配置文件的设置来更新服务器的状态。

比如说，通过命令 `redis-server /etc/my-redis.conf`，Redis 会根据 `my-redis.conf` 文件的内容来对服务器状态做相应的修改。

3. 除此之外，还可以显式地给服务器传入选项，直接修改服务器配置。

举个例子，通过命令 `redis-server --port 10086`，可以让 Redis 服务器端口变更为 10086。

4. 当然，同时使用配置文件和显式选项也是可以的，如果文件和选项有冲突的地方，那么优先使用选项所指定的配置值。

举个例子，如果运行命令 `redis-server /etc/my-redis.conf --port 10086`，并且 `my-redis.conf` 也指定了 `port` 选项，那么服务器将优先使用 `--port 10086`（实际上是选项指定的值覆盖了配置文件中的值）。

其实在读入配置文件前，还要判断是不是 `sentinel`，如果 `sentinel`，还需要通过 `initSentinelConfig()` 和 `initSentinel()` 初始化，才通过 `resetServerSaveParams()` 重置 `param` 选项，通过 `loadServerConfig(configfile,options)` 读入配置文件和显选项。



虽然所有功能已经就绪，但这时服务器的数据库还是一片空白，程序还需要将服务器上一次执行时记录的数据载入到当前服务器中，服务器的初始化才算真正完成。

4.1.5 载入数据

在这一步，如果不为sentinel，程序需要将持久化在 RDB 或者 AOF 文件里的数据，载入到服务器进程里面。

如果服务器有启用 AOF 功能的话，那么使用 AOF 文件来还原数据；否则，程序使用 RDB 文件来还原数据。

当执行完这一步时，服务器打印出一段载入完成信息：

```
[6717] 22 Feb 11:59:14.830 * DB loaded from disk: 0.068 seconds
```

Note: 如果是集群，还要检查数据的一致性。

4.1.6 开始事件循环

到了这一步，服务器的初始化已经完成，程序打开事件循环，开始接受客户端连接。

以下是服务器在这一步打印的信息：

```
[6717] 22 Feb 11:59:14.830 * The server is now ready to accept connections on port 6379
```

4.2 初始化客户端

客户端使用了linenoise库，linenoise比较简单，不需要任何配置，支持单行、多行模式，history命令查询，自动补全等。help.h是当前所有的命令文件汇总，用于tab自动补全功能的源数据。

客户端初始化主要通过一下几步：

- 1.初始化客户端默认状态
- 2.查看是否终端输出
- 3.初始化help
- 4.根据参数初始化变量
- 5.判断以那种方式工作

4.2.1 初始化客户端默认状态

4.2.2 查看是否终端输出

`lisatty(fileno(stdout)) && (getenv("FAKETTY") == NULL)`判断是否终端输出，实现了如下功能：

```
$ redis-cli exists akey
(integer) 0
$ echo $(redis-cli exists akey)
0
```

后面一个命令的输出中 `(integer)` 去哪里了？

看了看 `redis-cli` 帮助中有一个 `-raw` 选项，可以控制输出格式：

```
$ redis-cli --raw exists akey
0
```

4.2.3 初始化help

调用 `cliInitHelp()`，初始化 `help` 命令，包括 `group`、`command` 命令。

4.2.4 根据参数初始化变量

调用 `parseOptions(argc,argv)`，修改 `config` 的默认值。

4.2.5 判断以那种方式工作

`client` 有九种运行模式：`latency`、`slave`、`RDB`、`Pipe`、`find big keys`、`stat`、`scan`、`交互`、`eval` 模式，根据不同设置，初始化不同的运行模式，默认是交互模式。