

Golang 随记 (map)

- map 核心：
 - 基于 key-value (key 数据类型必须为可比较的类型, slice, map, func 不可比较, chan 是可比较的本质是指针)
 - 基于 key 维度实现存储数据的去重
 - 读, 写, 删操作时间复杂度为 $O(1)$
- map 初始化 (写操作, map 必须初始化, 否则会 panic):
 - `make(map, 大小)`
 - `make (map)`, 大小默认为 0
 - `: =map` 直接初始化赋值
- 读取 map 中的 val, 推荐使用, `ok` 去通过 bool 值去判断是否真的存在, 否则如果不存在会返回对应数据类型的零值
- 删除 map 中的数据通过 `delete (map, key)`
- 遍历 map 可以通过 `for k, v := range map`, 注意遍历不是幂等操作, 多次遍历结果可能顺序不一致
- map 本身是不支持并发安全的, 存在并发读写会 fatal error
 - 并发读没问题
 - 读的时候其它 goroutine 在并发写 (写入, 删除, 更新) 不行
 - 写的时候其它 goroutine 在并发写不行
- map 又称为 hash map, 基于 hash (将任意长度的输入压缩到某一固定长度的输出摘要的过程, hash 可能会产生哈希冲突 (输入域大于输出域), 此外哈希不可逆, 但哈希具有幂等性) 实现 key 的映射和寻址, 数据结构上基于桶数组实现 key-value 对的存储
- key-value 的存储和写入基于桶数组
 - 一个 map 有多个桶, key 进行 hash 计算并离散化后被分配到这些桶中
 - 由于桶的数量是很小的, 此外还可能产生哈希冲突, 因此每个桶都可能保存不止一个数据, 也就是通过链地址法去解决, 再对这个链表进行一个遍历
 - 每个桶固定只能存 8 对数据 (这八对是连续的), 超过的数据通过创建新的桶, 并通过链法去连接 (另外一种方法是开放寻址法, 这个可以利用局部性原理, 缓存)
- 如果桶太少了, 而数据太多了, 那每个桶承载的数据就很多, $O(1)$ 的时间复杂度可能会退化为 $O(n)$, 因此需要对 map 进行扩容:
 - 扩容分为增量扩容
 - 等量扩容, overflow 的 bucket, 很多 bucket 数据较少, 扩容后总的 bucket 不变
 - 扩容一定是在写的时候触发的
- 增量扩容
 - key-value 总数 / 桶数组长度 > 6.5 , 发生增量扩容, 新的桶是老的桶的大小两倍 (保持 2 的整数次幂)
 - 将老的桶的数据迁移到新的桶 (要不存在老桶对应的索引, 要不存在老索引加老桶长度的索引位置)
 - 集中迁移会引起性能抖动, 因此采用渐进迁移, 新写入的数都由新的桶去承载, 查数据时如果新的桶查不到, 查不到再去查老的桶
 - 每次触发写, 删除操作都会完成两组桶的数据迁移
 - ◆ 一组是当前操作的桶
 - ◆ 未迁移索引最小的桶
- 实现并发安全的 map
 - 使用读写锁, 我们可以将 map 的读写操作进行封装, 不用手动的去加锁和释放锁
 - `sync.map` 是 go 标准库提供的并发安全的 map 实现, 主要包括 `read` 和 `dirty` 两个 map,

通过读写分离，使用只读数据结构和锁保证并发安全

- ◆ read是只读的，包含当前所有可见的键值对，读操作大多只在这个结构上进行（找不到才去dirty中找），无需加锁
- ◆ dirty包含可能被修改的键值对，写操作时如果read中没有那个key（有的话直接更新）先在这个上面进行，并在合适的时候将数据进行同步到read中，
- sync.map适合读多写少，对于写多读少的场景，可以用分片读写加锁，对map进行分片，降低map写操作加锁阻塞的概率