WaitGroup用于协同多个goroutine并发工作,在语义上与内存屏障类似: 屏障允许每个goroutine等待,直到所有的 合作goroutine全部完成后继续运行 屏障 其实就是fork join模型的一种实现方式,全部任务被分割以后,进行并行处理,全部处理完毕后 再进行汇总 协作任务未全部执行完毕 协作任务全部执行完毕 屏障: WaitGroup nc main() {
 wg := &sync.WaitGroup{} wg.Add(1)
go func(wg *sync.WaitGroup, value int) {
 defer wg.Done() // 使用defer,确保计数器正确
 fmt.Printf("Process value: %d\n", value) wg.Wait() // 等待所有协作任务结束 fmt.Println("All tasks done") 如果熟悉Java或者是POSIX线程的话,这段代码看着其实并不陌生,与Java CyclicBarrier在使用方法上非常类 产生竞态条件的根本原因在于多个goroutine对同一个共享变量同时进行修改,并且修改并不是以原子的方式进 行,那么就会产生数据不一致的问题 竞态(Race Condition) □ 解决竞态问题的方式通常有两种,一种是使所有的goroutine串行化执行,另一种方式就是对变量的修改使其原子化的进行,在修改期间,其余 goroutine不可对其进行修改 在实际应用中,使所有goroutine串行化执行代价过于庞大,所以会使用互斥量的方式使得多个goroutine对变量的修改串行化,而不是所有goroutine 的串行化 lock := &sync.Mutex{} 互斥量: sync.Mutex unc UpdateSomething(lock *sync.Mutex) lock.Lock() lock.Unlock() 同POSIX线程互斥量一样,主要使用两个方法: Lock()与Unlock() 对互斥量的解锁可放置于defer中,也可置于对共享变量的更新之后,后者能缩短互斥 量的持有时间 goroutine的同步 读写锁是对互斥量的一种优化,当变量未添加写锁时,读取操作可并行执行。当变量添加写锁/读锁时,读取操作/写入操作将会被阻塞,直到写入操作/读 取操作完成 RLock © 只读锁的添加 sync.RWMutex相较于sync.Mutex仅多了2个方法而已 의 RUnlock © 只读锁的释放 需要注意的是,RWMutex仅在绝大多数goroutine都在获取读锁且竞争比较激烈时才有优势,其内部实现比普通的Mutex更为复杂,所以当 锁争抢并不严重时,其效率会差于Mutex *c* Read(l*ock* *sync.*RWMutex*) { lock.RLock() 读写锁: sync.RWMutex r lock.RUnlock() nc Write(lock *sync.RWMutex) {
 lock.Lock() r lock.Unlock() int pthread_once(pthread_once_t *once_control, void (*init)(void)); 在POSIX线程中,提供了pthread_once()调用来实现一次性初始化 😊 无论多少个线程对pthread once调用了多少次,只会执行一次init参 数所指向的函数 sync.Once与pthread_once的作用相同,多个goroutine在调用sync.Once时,只会执行一次所执行的函 ___ 在sync.Once内部,存在一个布尔变量和一个互斥量(Mutex),互斥量用于保护该布尔值以及客户端的数 据结构 数 sync.Once常常用于一次性加载配置文件,实现Go语言中的"单例模 式" ype Config struct { AppName string 一次性初始化: sync.Once once sync. Once config *Config inc GetConfig() *Config { once.Do(func() { config = &Config{} config.AppName = os.Getenv("appName") ırn config