

锁

自旋锁：忙等，不涉及线程休眠和调度

OSSpinLock

- 原理：do while忙等，轮询锁的状态
- 优点：由于避免了上下文调度，在critical section任务时间短时（非IO操作即定义为时间短），效率最高。
- 问题：优先级反转问题。低优先级线程先拿到锁进入critical section时，高优先级线程请求锁。由于低优先级线程CPU时间片被抢占，导致无法释放锁，同时导致高优先级线程拿不到锁，无法进入critical section。占用大量cpu

pthread\_mutex

跨平台锁，使用C语言

NSLock

封装pthread\_mutex，属性为 PTHREAD\_MUTEX\_ERRORCHECK，它会损失一定性能换来错误提示

NSRecursiveLock

- 递归锁定义：允许同一个线程在未释放其拥有的锁时反复对该锁进行加锁操作
- 递归锁，封装pthread\_mutex，属性为PTHREAD\_MUTEX\_RECURSIVE

NSCondition

条件锁，封装了互斥锁和条件变量

信号量

调用SYS\_futex进行线程休眠。主动让出时间片。内部与pthread\_mutex类似

互斥锁：等待锁期间线程休眠，涉及线程唤醒。

@synchronized

- 内部函数：objc\_sync\_enter、objc\_sync\_exit
- 内部原理：为传入对象分配递归锁
- 使用结构体：

```
typedef struct SyncData {
    id object;//传入对象
    recursive_mutex_t mutex;//互斥锁
    struct SyncData* nextData;//链表结构
    int threadCount;//使用锁的线程数量
} SyncData;
```
- 特点
  - 1、入参object为nil，代码不安全
  - 2、入参object被释放，内存上分配了新对象，锁仍然可以使用。
  - 3、性能最差，但是调用最简单