

关注

# iOS进阶-细数iOS中的锁

## 锁的种类

### 互斥锁 自旋锁

- **互斥锁**:保证在任何时候,都只有一个线程访问对象。当获取锁操作失败时,线程会进入睡眠,等待锁释放时被唤醒;
- **自旋锁**:与互斥锁有点类似,只是自旋锁 不会引起调用者睡眠,如果自旋锁已经被别的执行单元保持,调用者就一直循环尝试,直到该自旋锁的保持者已经释放了锁;因为不会引起调用者睡眠,所以效率高于互斥锁;
- 自旋锁缺点:
- 1. 调用者在未获得锁的情况下,一直运行--自旋,所以占用着CPU,如果不能在很短的时间内获得锁,会使CPU效率降低。所以自旋锁就主要用在临界区持锁时间非常短且CPU资源不紧张的情况下
- 2. 在用自旋锁时有可能造成死锁、当递归调用时有可能造成死锁

#### 两种锁的加锁原理

- **互斥锁**: 线程会从sleep(加锁)——>running(解锁),过程中有上下文的切换,cpu的抢占,信号的发送等开销。
- **自旋锁**:线程一直是running(加锁——>解锁),死循环检测锁的标志位,机制不复杂。

#### 递归锁

特殊的互斥锁,加了递归功能







#### 1.@synchronized

```
@synchronized (self) {
要锁的代码
}
```

打断点使用汇编查看内部实现,可看到被执行的代码会被下文中的两句代码包裹

```
objc_sync_enter
要锁的代码
objc_sync_exit
```

#### 在obic中源码查看

```
####### objc_sync_enter
// Begin synchronizing on 'obj'.
// Allocates recursive mutex associated with 'obj' if needed.
// Returns OBJC SYNC SUCCESS once lock is acquired.
int objc_sync_enter(id obj)
{
   int result = OBJC SYNC SUCCESS;
   if (obj) {//判断对象是否存在
       SyncData* data = id2data(obj, ACQUIRE);//从表中取出需要锁的数据
       assert(data);
       data->mutex.lock();//对数据加锁
   } else {
       // @synchronized(nil) does nothing
       if (DebugNilSync) {
           _objc_inform("NIL SYNC DEBUG: @synchronized(nil); set a breakpoint on objc_sync
       objc_sync_nil(); //如果对象不存在, 什么事情都不做!
   }
   return result;
}
####### SyncData
typedef struct alignas(CacheLineSize) SyncData {
   struct SyncData* nextData;
   DisquisedPtr<objc object> object;
   int32_t threadCount; // number of THREADS using this block
    recursive mutex t mutex; //递归锁
\ SwncData:
```





### @synchronized结论:

- 是对互斥锁的一种封装
- 具体点是种特殊的互斥锁->递归锁、内部搭配 nil 防止死锁
- 通过表的结构存要锁的对象
- 表内部的对象又是通过哈希存储的

**坑点**:在大量线程异步同时操作同一个对象时,因为递归锁会不停的alloc/release,在某一个对象会是nil;而此时 @synchronized (obj) 会判断obj==nil,就不会再加锁,导致线程访问冲突;eg

```
#import "KTest.h"
@interface KTest()
@property (nonatomic,strong) NSMutableArray *testArray;
@end
@implementation KTest
- (void)crash {
    //_testArray
    //nil 不加锁 - old release
    //hash objc - nil
    for (int i = 0; i < 20000; i++) {
        dispatch async(dispatch get global gueue(0, 0), ^{
            @synchronized (_testArray) {//在某一刻_testArray= nil,导致加锁失败
                _testArray = [NSMutableArray array];
            }
       });
    }
}
//解决NSLock
- (void)NO_crash {
   NSLock *lock = [[NSLock alloc] init];
    for (int i = 0; i < 20000; i++) {
        dispatch_async(dispatch_get_global_queue(0, 0), ^{
            [lock lock];
            _testArray = [NSMutableArray array];
            [lock unlock];
       });
    }
}
@end
```





在上面的例子里我们用NSLock去解决在大量线程异步同时操作同一个对象的内存安全问题;那我们细看下NSLock的源码,NSLock属于Foundation,需要在Foundation中查找,我这里是Swift版本的Foundation,我对源码做了一些简化方便查看

```
open class NSLock: NSObject, NSLocking {
    internal var mutex = MutexPointer.allocate(capacity: 1)
    private var timeoutCond = _ConditionVariablePointer.allocate(capacity: 1)
    private var timeoutMutex = MutexPointer.allocate(capacity: 1)
   public override init() {
        pthread mutex init(mutex, nil)
        pthread cond init(timeoutCond, nil)
        pthread_mutex_init(timeoutMutex, nil)
   }
    deinit {
        pthread_mutex_destroy(mutex)
        mutex.deinitialize(count: 1)
        mutex.deallocate()
        deallocateTimedLockData(cond: timeoutCond, mutex: timeoutMutex)
    }
   open func lock() {
        pthread_mutex_lock(mutex)
    }
    open func unlock() {
        pthread_mutex_unlock(mutex)
        // Wakeup any threads waiting in lock(before:)
        pthread_mutex_lock(timeoutMutex)
        pthread_cond_broadcast(timeoutCond)
        pthread mutex unlock(timeoutMutex)
   }
   open func `try`() -> Bool {
        return pthread_mutex_trylock(mutex) == 0
    }
   open func lock(before limit: Date) -> Bool {
        if pthread mutex trylock(mutex) == 0 {
            return true
        return timedLock(mutex: mutex, endTime: limit, using: timeoutCond, with: timeoutMut
    open var name: String?
```



首页 ▼



#### 上面源码可看出:

- NSLock是对pthread\_mutex的封装
- NSLock还有timeout超时控制 坑点:当NSLock对同一个线程锁两次,就会造成死锁;即不能实现 递归锁,这种情况需要用到 NSRecursiveLock 先看官方文档上的话

### 递归调用示例:



首页 ▼



```
//递归锁NSRecursiveLock
- (void)NSRecursiveLock NO crash {
   NSRecursiveLock *lock = [[NSRecursiveLock alloc] init];
   dispatch async(dispatch get global gueue(0, 0), ^{
       static void (^testBlock)(int);
       testBlock = ^(int value) {
            [lock lock]:
            if (value > 0) {
               NSLog(@"value-->%d", value);
               testBlock(value-1);//递归调用,用递归锁
           }
            [lock unlock];
       };
       testBlock(10);
   });
}
```

#### 3.NSRecursiveLock

在上面的例子已经说明了NSRecursiveLock能够处理递归调用;但是还是要看看源码

```
open class NSRecursiveLock: NSObject, NSLocking {
    internal var mutex = _RecursiveMutexPointer.allocate(capacity: 1)
    private var timeoutCond = _ConditionVariablePointer.allocate(capacity: 1)
    private var timeoutMutex = _MutexPointer.allocate(capacity: 1)
   public override init() {
        super.init()
        var attrib = pthread_mutexattr_t()
        pthread_cond_init(timeoutCond, nil)
        pthread_mutex_init(timeoutMutex, nil)
   }
   deinit {
        pthread_mutex_destroy(mutex)
        mutex.deinitialize(count: 1)
        mutex.deallocate()
        deallocateTimedLockData(cond: timeoutCond, mutex: timeoutMutex)
   }
   open func lock() {
        pthread_mutex_lock(mutex)
```



首页 ▼



```
pthread_mutex_lock(timeoutMutex)
    pthread_cond_broadcast(timeoutCond)
    pthread_mutex_unlock(timeoutMutex)
}

open func `try`() -> Bool {
    return pthread_mutex_trylock(mutex) == 0
}

open func lock(before limit: Date) -> Bool {
    if pthread_mutex_trylock(mutex) == 0 {
        return true
    }
    return timedLock(mutex: mutex, endTime: limit, using: timeoutCond, with: timeoutMut
}

open var name: String?
}
```

#### 上面源码可看出:

- NSRecursiveLock也是对pthread\_mutex的封装,不同的是加Recursive递归调用功能;
- NSRecursiveLock同样也有timeout超时控制

#### 4. NSCondition

相对来说NSCondition用的比较少,但也需要了解。先看源码

```
open class NSCondition: NSObject, NSLocking {
   internal var mutex = _MutexPointer.allocate(capacity: 1)
   internal var cond = _ConditionVariablePointer.allocate(capacity: 1)

public override init() {
    pthread_mutex_init(mutex, nil)
    pthread_cond_init(cond, nil)
}

deinit {
    pthread_mutex_destroy(mutex)
    pthread_cond_destroy(cond)
    mutex.deinitialize(count: 1)
    cond.deinitialize(count: 1)
    mutex.deallocate()
    cond.deallocate()
```



首页 ▼



```
open func lock() {
       pthread_mutex_lock(mutex)
   }
   open func unlock() {
       pthread mutex unlock(mutex)
   }
   open func wait() {
       pthread_cond_wait(cond, mutex)
   }
   open func wait(until limit: Date) -> Bool {
       quard var timeout = timeSpecFrom(date: limit) else {
            return false
       return pthread cond timedwait(cond, mutex, &timeout) == 0
   }
   open func signal() {
       pthread_cond_signal(cond)
   }
   open func broadcast() {
       // 汇编分析 - 猜 (多看多玩)
       pthread_cond_broadcast(cond) // wait signal
   }
   open var name: String?
}
```

### 由上面源码可以看出:

- NSCondition 也是对pthread\_mutex的封装
- 使用wait信号可以让当前线程处于等待中
- 使用signal信号可以告诉其他某一个线程不用再等待了,可以继续执行
- 内部还有一个broadcast(广播)信号,用于发送(signal)信号给其他所有线程 用法:

```
NSCondition *lock = [[NSCondition alloc] init];
NSMutableArray *array = [[NSMutableArray alloc] init];
//线程1
dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_DEFAULT, 0), ^{
        [lock lock];
        while (!array.count) {
            [lock wait];
        }
```



首页 ▼



```
[lock unlock];
});

//线程2

dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_DEFAULT, 0), ^{
    sleep(1);//以保证让线程2的代码后执行
    [lock lock];
    [array add0bject:@1];
    NSLog(@"array add0bject:@1");
    [lock signal];
    [lock unlock];
});
```

## 5.NSConditionLock类似于信号量

#### 先看源码

```
open class NSConditionLock : NSObject, NSLocking {
   internal var _cond = NSCondition()
   internal var _value: Int
   internal var _thread: _swift_CFThreadRef?
   public convenience override init() {
        self.init(condition: 0)
   }
    public init(condition: Int) {
       value = condition
   }
   open func lock() {
        let _ = lock(before: Date.distantFuture)
   }
   open func unlock() {
       _cond.lock()
       _thread = nil
       _cond.broadcast()
       _cond.unlock()
   }
   open var condition: Int {
        return value
```



首页 ▼



```
}
   open func `try`() -> Bool {
        return lock(before: Date.distantPast)
    }
   open func tryLock(whenCondition condition: Int) -> Bool {
        return lock(whenCondition: condition, before: Date.distantPast)
   }
   open func unlock(withCondition condition: Int) {
       _cond.lock()
       _thread = nil
       _value = condition
       cond.broadcast()
       cond.unlock()
   }
   open func lock(before limit: Date) -> Bool {
       _cond.lock()
       while _thread != nil {
            if !_cond.wait(until: limit) {
                _cond.unlock()
                return false
            }
        }
       _thread = pthread_self()
        cond.unlock()
        return true
   }
   open func lock(whenCondition condition: Int, before limit: Date) -> Bool {
       _cond.lock()
       while _thread != nil || _value != condition {
            if !_cond.wait(until: limit) {
                _cond.unlock()
                return false
            }
       _thread = pthread_self()
       _cond.unlock()
        return true
   }
   open var name: String?
}
```







- NSConditionLock 是 对NSCondition+线程数的封装、即NSConditionLock = NSCondition + lock
- <u>internal var \_thread: \_swift\_CFThreadRef?</u>:\_thread就是当前可以同事操作的线程数,通过 搭配NSCondition可以达到dispatch\_semaphore的效果
- lock(before: Date.distantFuture):也有超时时间 用法示例:

```
#pragma mark -- NSConditionLock
- (void)testConditonLock{
   // 信号量
   NSConditionLock *conditionLock = [[NSConditionLock alloc] initWithCondition:2];
   dispatch async(dispatch get global gueue(DISPATCH QUEUE PRIORITY HIGH, 0), ^{
       [conditionLock lockWhenCondition:1];
      NSLog(@"线程 1");
       [conditionLock unlockWithCondition:0];
   });
   dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_LOW, 0), ^{
       [conditionLock lockWhenCondition:2];
      NSLog(@"线程 2");
       [conditionLock unlockWithCondition:1];
   });
    dispatch_async(dispatch_get_global_queue(0, 0), ^{
       [conditionLock lock];
      NSLog(@"线程 3");
       [conditionLock unlock];
   });
}
```

## 6.dispatch\_semaphore

dispatch\_semaphore 是 GCD 用来同步的一种方式,与他相关的只有三个函数,一个是创建信号量,一个是等待信号,一个是发送信号。

```
dispatch_semaphore_create(long value);
dispatch_semaphore_wait(dispatch_semaphore_t dsema, dispatch_time_t timeout);
dispatch_semaphore_signal(dispatch_semaphore_t dsema);
```

dispatch\_semaphore 和 NSConditionLock 类似,都是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,如果是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,如果是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,如果是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,如果是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,但 NSConditionLock 类似,如果是一种基于信号的同步方式,但 NSConditionLock 类似,是一种基于信息的可能是一种基础的可能是一种更加强的原理的可能是一种更多的。



首页 ▼



dispatch\_semaphore\_create(1) 方法可以创建一个 dispatch\_semaphore\_t 类型的信号量,设定信号量的初始值为 1。注意,这里的传入的参数必须大于或等于 0,否则 dispatch\_semaphore\_create 会返回 NULL。 dispatch\_semaphore\_wait(signal, overTime); 方法会判断 signal 的信号值是否大于 0。大于 0 不会阻塞线程,消耗掉一个信号,执行后续任务。如果信号值为 0,该线程会和 NSCondition一样直接进入 waiting 状态,等待其他线程发送信号唤醒线程去执行后续任务,或者当 overTime 时限到了,也会执行后续任务。 dispatch\_semaphore\_signal(signal); 发送信号,如果没有等待的线程接受信号,则使 signal 信号值加一(做到对信号的保存)。

#### 用法:

```
- (void)testDispatch semaphore t {
    dispatch_semaphore_t signal = dispatch_semaphore_create(1);
    dispatch time t overTime = dispatch time(DISPATCH TIME NOW, 3 * NSEC PER SEC);
   dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_DEFAULT, 0), ^{
       dispatch_semaphore_wait(signal, overTime);
       sleep(2);
       NSLog(@"线程1");
       dispatch semaphore signal(signal);
   });
   dispatch async(dispatch get global queue(DISPATCH QUEUE PRIORITY DEFAULT, 0), ^{
       sleep(1);
       dispatch semaphore wait(signal, overTime);
       NSLog(@"线程2");
       dispatch_semaphore_signal(signal);
   });
}
```

从上面的实例代码可以看到,一个 dispatch\_semaphore\_wait(signal, overTime); 方法会去对应一个 dispatch\_semaphore\_signal(signal); 看起来像 NSLock 的 lock 和 unlock,其实可以这样理解,区别 只在于有信号量这个参数,lock unlock 只能同一时间,一个线程访问被保护的临界区,而如果 dispatch\_semaphore 的信号量初始值为 x ,则可以有 x 个线程同时访问被保护的临界区。

## 7.OSSpinLock - os\_unfair\_lock

在iOS10 之前,OSSpinLock 是一种自旋锁,也只有加锁,解锁,尝试加锁三个方法。和 NSLock 不同的是 NSLock 请求加锁失败的话,会先轮询,但一秒过后便会使线程进入 waiting 状态,等待唤醒。而 OSSpinLock 会一直轮询,等待时会消耗大量 CPU 资源,不适用于较长时间的任务。而因为 OSSpinLock不再线程安全,在iOS10之后OSSpinLock被废弃内部封装了 os\_unfair\_lock,

os unfair lock 也是一种互斥锁不会忙等。 typedef int32 t OSSpinLock





```
bool    OSSpinLockTry( volatile OSSpinLock *__lock );
void    OSSpinLockLock( volatile OSSpinLock *__lock );
void    OSSpinLockUnlock( volatile OSSpinLock *__lock );
```

#### 用例示范:

```
block OSSpinLock theLock = OS SPINLOCK INIT;
    dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_DEFAULT, 0), ^{
       OSSpinLockLock(&theLock);
       NSLog(@"线程1");
       sleep(10);
       OSSpinLockUnlock(&theLock);
       NSLog(@"线程1解锁成功");
   });
   dispatch_async(dispatch_get_global_queue(DISPATCH_QUEUE_PRIORITY_DEFAULT, 0), ^{
        sleep(1);
       OSSpinLockLock(&theLock);
       NSLog(@"线程2");
       OSSpinLockUnlock(&theLock);
   });
2016-08-19 20:25:13.526 ThreadLockControlDemo[2856:316247] 线程1
2016-08-19 20:25:23.528 ThreadLockControlDemo[2856:316247] 线程1解锁成功
2016-08-19 20:25:23.529 ThreadLockControlDemo[2856:316260] 线程2
```

## 8.读写锁

读写锁是一种特殊的的自旋锁;它能做到多读单写;实现:并发队列 + dispatch barrier async

```
########## .h文件
#import <Foundation/Foundation.h>

NS_ASSUME_NONNULL_BEGIN

@interface RF_RWLock: NSObject
// 读数据
- (id)rf_objectForKey:(NSString *)key;
// 写数据
- (void)rf_setObject:(id)obj forKey:(NSString *)key;
@end
```



首页 ▼



```
######## .m文件
#import "RF RWLock.h"
@interface RF_RWLock ()
// 定义一个并发队列:
@property (nonatomic, strong) dispatch queue t concurrent queue;
// 用户数据中心,可能多个线程需要数据访问:
@property (nonatomic, strong) NSMutableDictionary *dataCenterDic;
@end
@implementation RF RWLock
- (id)init{
    self = [super init];
    if (self){
       // 创建一个并发队列:
       self.concurrent_queue = dispatch_queue_create("read_write_queue", DISPATCH_QUEUE_CO
       // 创建数据字典:
       self.dataCenterDic = [NSMutableDictionary dictionary];
    }
    return self;
}
#pragma mark - 读数据
- (id)rf_objectForKey:(NSString *)key{
    block id obj;
    // 同步读取指定数据:
    dispatch_sync(self.concurrent_queue, ^{
       obj = [self.dataCenterDic objectForKey:key];
   });
    return obj;
}
#pragma mark - 写数据
- (void)rf_set0bject:(id)obj forKey:(NSString *)key{
    // 异步栅栏调用设置数据:
    dispatch_barrier_async(self.concurrent_queue, ^{
        [self.dataCenterDic setObject:obj forKey:key];
   });
}
@end
```

## 面试题









#### 1.atomic的原理?

atomic 在对象 get/set 的时候,会有一个 spinlock\_t 控制。即当两个线程A和B,如果A正在执行 getter 时,B如果想要执行 settet ,就要等A执行 getter 完成后才能执行

- 2. atomic 修饰的属性绝对安全吗?
  - atomic 只保证 set/get 方法安全,但是当多个线程不使用 set/get 方法访问时,就不再安全;
  - 所以 atomic 属性和 property 的多线程安全并没有什么直接的联系,多线程安全还是要程序员自己保障
  - atomic 的由于使用了自旋锁、性能比 nonatomic 慢20倍

#### 参考 iOS 中的八大锁

### 关注下面的标签, 发现更多相似文章

iOS

## 胖头鱼馒头 🔽

获得点赞 34 · 获得阅读 4,689

关注

#### 安装掘金浏览器插件

打开新标签页发现好内容,掘金、GitHub、Dribbble、ProductHunt等站点内容轻松获取。快来安装掘金浏览器插件获取高质量内容吧!

输入评论...



楼主优秀,oc和swift代码混着是不是给读者体验不好

3月前

4

○ 回复

胖头鱼馒头 🔽 (作者)

非常感谢你提的建议,因为源码部分我只找到swift版本的

3月前





橘子不酸、·2天前·iOS

iOS优化篇之App启动时间优化



老司机技术周报·1天前·iOS / SwiftUI

【WWDC20】10037 - SwiftUI 中的 App 要领



FengyunSky · 4天前 · iOS

一文读懂iOS线程调用栈原理



ZenonHuang · 7天前 · iOS

iOS 的自动构建流程



JeremyHuang37 · 1天前 · iOS

【译】自定义 Collection View Layout -- 一个简单的模板



掘金酱 · 27天前 · iOS / Android / 前端 / 后端 / 程序员

🏆 掘金征文 | 2020与我的年中总结



Chouee · 3天前 · iOS

造轮子 - UITableView字母索引条



路过看风景·2天前·iOS

CocoaPods原理 及 组件化



阿里巴巴淘系技术·5天前·iOS

Apple Widget: 下一个顶级流量入口?



首页▼



## iOS事件处理 UIResponder





