资讯 论坛 代码 工具 CVP 博客 榜单 商城 Q

登录 | 注册

iOS开发 App Store研究 苹果相关 安卓相关 区块链 AI 业界动态 程序人生 平台任务

首页 > iOS开发

iOS 底层解析weak的实现原理(包含weak对象的初始化,引用,释 放的分析)

2017-03-28 06:56 编辑: suiling 分类: iOS开发 来源: 此生逍遥

26

Runtime

弱引用 weak表



原文

很少有人知道weak表其实是一个hash(哈希)表,Key是所指对象的地址,Value是weak指针的地址数 组。更多人的人只是知道weak是弱引用,所引用对象的计数器不会加一,并在引用对象被释放的时候 自动被设置为nil。通常用于解决循环引用问题。但现在单知道这些已经不足以应对面试了,好多公司会 问weak的原理。weak的原理是什么呢?下面就分析一下weak的工作原理(只是自己对这个问题好 奇, 学习过程中的笔记, 希望对读者也有所帮助)。

weak 实现原理的概括

Runtime维护了一个weak表,用于存储指向某个对象的所有weak指针。weak表其实是一个hash(哈 希)表,Key是所指对象的地址,Value是weak指针的地址(这个地址的值是所指对象的地址)数组。

weak 的实现原理可以概括一下三步:

- 1、初始化时:runtime会调用objc_initWeak函数,初始化一个新的weak指针指向对象的地址。
- 2、添加引用时: objc_initWeak函数会调用 objc_storeWeak() 函数, objc_storeWeak() 的作用是更新 指针指向,创建对应的弱引用表。
- 3、释放时,调用clearDeallocating函数。clearDeallocating函数首先根据对象地址获取所有weak指针 地址的数组,然后遍历这个数组把其中的数据设为nil,最后把这个entry从weak表中删除,最后清理对 象的记录。

热门资讯



对不起,我被裁员了

点击量 2913



Flutter仿微信项目实战。 这才是期待中的跨平台

点击量 2766



TikTok(抖音国际版)逆 向,全球的小姐姐们,

点击量 2542



2018 我的技术进阶之

点击量 1984



程序员怒了! 阿里 Antd 圣诞彩蛋害我被

点击量 1878



同样是iOS程序员,6K 与30K的差距到底在

点击量 1755



32岁程序员面试 Leader称高龄直接送

点击量 1726



WHGradientHelper(线

点击量 1589



市值蒸发3900亿美 元,苹果低头, iPhone

占击量 1483



开发小知识

点击量 1401

综合评论

前天被出轨, 今天被沦陷。哈哈哈哈哈

Dcook 评论了 程序员被沦陷! 国内程 序员真的饱和了? ...

谁知道意外和明天那个先到, 坐着等着

甘林梦 评论了"久坐会增加早死风 险"被证实到底多久算久坐? ...

对不起这个标题~

Coke先生 评论了 中高级iOS大厂面试 宝典, 拿到offer率80%, ...

wzq6556033 评论了 一个优质的项目 应该具有什么特点...

做做马甲包的上架大神加我企鹅: 1602381782

小猪不上树 评论了 iOS 最新审核被拒 及解决方案 (包括2.1大礼包...

下面将开始详细介绍每一步:

1、初始化时: runtime会调用objc_initWeak函数,objc_initWeak函数会初始化一个新的weak指针指向对象的地址。

示例代码:

```
1 {
2      NSObject *obj = [[NSObject alloc] init];
3      id _weak obj1 = obj;
4    }
```

当我们初始化一个weak变量时,runtime会调用 NSObject.mm 中的objc_initWeak函数。这个函数在 Clang中的声明如下:

```
1 | id objc initWeak(id *object, id value);
```

而对于 objc_initWeak() 方法的实现

```
id objc initWeak(id *location, id newObj) {
       查看对象实例是否有效
    // 无效对象直接导致指针释放
3
        if (!newObj) {
4
5
            *location =
                       nil;
6
           return nil;
        .
// 这里传递了三个 bool 数值
8
9
        // 使用 template 进行常量参数传递是为了优化性能
10
        return storeWeakfalse/*old*/, true/*new*/, true/*crash*/>
11
        (location, (objc object*)newObj);
```

可以看出,这个函数仅仅是一个深层函数的调用入口,而一般的入口函数中,都会做一些简单的判断(例如 objc_msgSend 中的缓存判断),这里判断了其指针指向的类对象是否有效,无效直接释放,不再往深层调用函数。否则,object将被注册为一个指向value的__weak对象。而这事应该是objc_storeWeak函数干的。

注意: objc_initWeak函数有一个前提条件: 就是object必须是一个没有被注册为__weak对象的有效指针。而value则可以是null,或者指向一个有效的对象。

2、添加引用时: objc_initWeak函数会调用 objc_storeWeak() 函数, objc_storeWeak() 的作用是更新指针指向,创建对应的弱引用表。

objc_storeWeak的函数声明如下:

```
1 | id objc_storeWeak(id *location, id value);
```

objc_storeWeak() 的具体实现如下:

```
true - 变量有值
     // HaveOld:
2
                     false - 需要被及时清理, 当前值可能为 nil
                     true - 需要被分配的新值, 当前值可能为 nil
3
    // HaveNew:
                     false - 不需要分配新值
 4
        CrashIfDeallocating: true - 说明 newObj 已经释放或者 newObj 不支持弱引 false - 用 nil 替代存储
 5
 6
    template bool HaveOld, bool HaveNew, bool CrashIfDeallocating>
static id storeWeak(id *location, objc_object *newObj) {
 7
8
 9
            该过程用来更新弱引用指针的指向
10
         // 初始化 previouslyInitializedClass 指针
11
         Class previouslyInitializedClass = nil;
         id oldObj;
// 声明两个 SideTable
12
13
14
         // ① 新旧散列创建
         SideTable *oldTable;
SideTable *newTable;
15
16
         // 获得新值和旧值的锁存位置(用地址作为唯一标示)
17
            通过地址来建立索引标志,防止桶重复
18
         11
            下面指向的操作会改变旧值
19
20
    retry:
21
         if (HaveOld)
             // 更改指针,获得以 oldObj 为索引所存储的值地址
22
             oldObj = *location;
             oldTable = &SideTables()[oldObj];
24
```

死猪不怕开水烫的我,狮子多了不怕咬的我,反正都是死的我怕个球 Dcook 评论了"久坐会增加早死风险"被证实到底多久算久坐?…

吓

Dcook 评论了 程序员这段注释差点把 领导气吐血, 网友: 双击溜溜溜...

iOS9 以上的系统失效 别发这种low文 了 mmp lky123456 评论了 ios 关于itunes安装

lky123456 评论了 ios 关于itunes安装ipa包的方法,一步解...

图呢

290014768 评论了 ios 关于itunes安装ipa包的方法,一步解…

下一个

qq240066285 评论了 中国程序员仅凭借一段劳动法则霸榜GitHub,每个...

相关帖子

收到账户被调查的消息

我奉劝大家,不要侵权,不要破坏市场

苹果审核,新账号第一次审核,已经9 天了,还是没有反馈

最近Pavpal不能用了

苹果电脑卡的问题

更新通过了,但是商店里一直看不到, 什么原因?

假如你离开了现在这家公司,你还能潇 洒地生活吗?

高德地图

没有¥299的企业账号,可以重签名吗

微博



CocoaChina

加关注

犯困的周三来篇纯纯的干货:《一文 掌握iOS开发中的全部web知识》htt p://t.cn/EJNk90Q 周三过去了,周五 还会远吗~{挤眼]



3月27日 13:31

转发 | 评论

100天iOS数据结构与算法实战 Day0 1 [爱你] http://t.cn/EJXAAy1



00000 4500

#\$ 1 Sm

```
25
        } else {
26
            oldTable = nil;
27
28
        if (HaveNew)
            // 更改新值指针,获得以 newObj 为索引所存储的值地址
29
30
            newTable = &SideTables()[newObj];
31
            newTable = nil;
32
33
        // 加锁操作,防止多线程中竞争冲突
34
35
        SideTable::lockTwoHaveOld, HaveNew>(oldTable, newTable);
        // 避免线程冲突重处理
36
        // location 应该与 oldObj 保持一致,如果不同,说明当前的 location 已经处
37
38
        if (HaveOld && *location != oldObj) {
39
            SideTable::unlockTwoHaveOld, HaveNew>(oldTable, newTable);
40
            goto retry;
41
        // 防止弱引用间死锁
42
           并且通过 +initialize 初始化构造器保证所有弱引用的 isa 非空指向
43
        if (HaveNew && newObj) {
    // 获得新对象的 isa 指针
44
45
            Class cls = newObj->getIsa();
// 判断 isa 非空且已经初始化
46
47
48
            if (cls != previouslyInitializedClass &&
49
                !((objc_class *)cls)->isInitialized())
                // 解锁
50
51
                SideTable::unlockTwoHaveOld, HaveNew>(oldTable, newTable)
                // 对其 isa 指针进行初始化
52
               53
54
                // 如果该类 +initialize 在线程中
55
                // 例如 +initialize 正在调用 storeWeak 方法
56
57
                // 需要手动对其增加保护策略,并设置 previouslyInitializedClass
               previouslyInitializedClass = cls;
58
                // 重新尝试
59
60
                goto retry;
61
            }
62
        // ② 清除旧值
63
        if (HaveOld) {
65
            weak unregister no lock(&oldTable->weak table, oldObj, locati
66
        // ③ 分配新值
67
68
        if (HaveNew) {
69
            newObj = (objc_object *)weak_register_no_lock(&newTable->wea}
70
                                                        (id) newObj, loc
71
                                                        CrashIfDealloca
            // 如果弱引用被释放 weak register no lock 方法返回 nil
72
            // 在引用计数表中设置若引用标记位
73
74
            if (newObj && !newObj->isTaggedPointer()) {
    // 弱引用位初始化操作
75
76
                // 引用计数那张散列表的weak引用对象的引用计数中标识为weak引用
77
                newObj->setWeaklyReferenced nolock();
78
79
            // 之前不要设置 location 对象,这里需要更改指针指向
80
            *location = (id) newObj;
81
82
        else {
            // 没有新值,则无需更改
83
84
85
        SideTable::unlockTwoHaveOld, HaveNew>(oldTable, newTable);
86
        return (id) newObj;
```

撇开源码中各种锁操作,来看看这段代码都做了些什么。

1) SideTable

SideTable 这个结构体,我给他起名引用计数和弱引用依赖表,因为它主要用于管理对象的引用计数和weak 表。在 NSObject.mm 中声明其数据结构:

```
struct SideTable {
// 保证原子操作的自旋锁
spinlock t slock;
// 引用计数的 hash 表
RefcountMap refcnts;
// weak 引用全局 hash 表
weak_table_t weak_table;
}
```

对于 slock 和 refcnts 两个成员不用多说,第一个是为了防止竞争选择的自旋锁,第二个是协助对象的 isa 指针的 extra rc 共同引用计数的变量(对于对象结果,在今后的文中提到)。这里主要看 weak 全 局 hash 表的结构与作用。

2)、weak表

weak表是一个弱引用表,实现为一个weak table t结构体,存储了某个对象相关的的所有的弱引用信 息。其定义如下(具体定义在objc-weak.h中):

```
struct weak table t
         // 保存了所有指向指定对象的 weak 指针
        weak_entry_t *weak_entries;
// 存储空间
3
5
         size t
                   num entries;
         // 参与判断引用计数辅助量
6
        uintptr_t mask;
// hash key 最大偏移值
8
9
         uintptr t max hash displacement;
10
```

这是一个全局弱引用hash表。使用不定类型对象的地址作为 key ,用 weak_entry_t 类型结构体对象作 为 value 。其中的 weak_entries 成员,从字面意思上看,即为弱引用表入口。其实现也是这样的。

其中weak_entry_t是存储在弱引用表中的一个内部结构体,它负责维护和存储指向一个对象的所有弱引 用hash表。其定义如下:

```
typedef objc_object ** weak_referrer t;
     struct weak entry_t {
 3
         DisguisedPtrobjc_object> referent;
 4
         union {
 5
             struct {
 6
                 weak_referrer_t *referrers;
                 uintptr t
                                  out of line : 1;
                                  num refs : PTR_MINUS_1;
 8
                 uintptr t
 9
                 uintptr_t
                                  mask;
10
                                   max_hash_displacement;
                 uintptr_t
11
             } ;
12
             struct
                 // out of line=0 is LSB of one of these (don't care which
13
14
                 weak referrer t inline referrers [WEAK INLINE COUNT];
15
             };
16
         }
17
```

在 weak_entry_t 的结构中, DisquisedPtr referent 是对泛型对象的指针做了一个封装, 通过这个泛型 类来解决内存泄漏的问题。从注释中写 out of line 成员为最低有效位, 当其为0的时候, weak_referrer_t 成员将扩展为多行静态 hash table。其实其中的 weak_referrer_t 是二维 objc_object 的别名,通过一个二维指针地址偏移,用下标作为 hash 的 key,做成了一个弱引用散列。

那么在有效位未生效的时候, out_of_line 、 num_refs、 mask 、 max_hash_displacement 有什么作 用?以下是笔者自身的猜测:

out_of_line: 最低有效位,也是标志位。当标志位 0 时,增加引用表指针纬度。

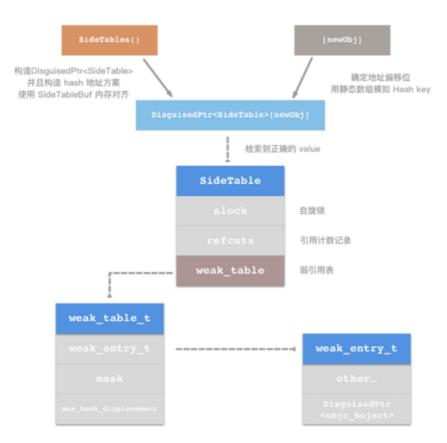
num_refs: 引用数值。这里记录弱引用表中引用有效数字,因为弱引用表使用的是静态 hash 结构,所 以需要使用变量来记录数目。

mask: 计数辅助量。

max_hash_displacement: hash 元素上限阀值。

其实 out_of_line 的值通常情况下是等于零的,所以弱引用表总是一个 objc_objective 指针二维数组。 一维 objc_objective 指针可构成一张弱引用散列表,通过第三纬度实现了多张散列表,并且表数量为 WEAK_INLINE_COUNT &

总结一下 StripedMap[]: StripedMap 是一个模板类,在这个类中有一个 array 成员,用来存储 PaddedT 对象,并且其中对于 [] 符的重载定义中,会返回这个 PaddedT 的 value 成员,这个 value 就是我们传入的 T 泛型成员,也就是 SideTable 对象。在 array 的下标中,这里使用了 indexForPointer 方法通过位运算计算下标,实现了静态的 Hash Table。而在 weak_table 中,其成员 weak_entry 会将传入对象的地址加以封装起来,并且其中也有访问全局弱引用表的入口。



旧对象解除注册操作 weak_unregister_no_lock

该方法主要作用是将旧对象在 weak_table 中接触 weak 指针的对应绑定。根据函数名,称之为解除注册操作。从源码中,可以知道其功能就是从 weak_table 中接触 weak 指针的绑定。而其中的遍历查询,就是针对于 weak_entry 中的多张弱引用散列表。

新对象添加注册操作 weak_register_no_lock

这一步与上一步相反,通过 weak_register_no_lock 函数把心的对象进行注册操作,完成与对应的弱引用表进行绑定操作。

初始化弱引用对象流程一览

弱引用的初始化,从上文的分析中可以看出,主要的操作部分就在弱引用表的取键、查询散列、创建弱引用表等操作,可以总结出如下的流程图:

weak NSObject *o objc_initWeak 入口方法 更新指针指向 创建对应弱引用表 获取新旧引用散列 调用 SideTables() 构造 lockTwo weak_unregister weak_register weak_register weak_register p新指针指向 创建对应弱引用表 获取新旧引用散列 调用 SideTables() 构造 加锁操作,解决选择竞争 为7解决死倾观。可能合开启二次合议 解除旧对象与弱引用表关联绑定

这个图中省略了很多情况的判断,但是当声明一个 weak 会调用上图中的这些方法。当然, storeWeak 方法不仅仅用在 weak 的声明中,在 class 内部的操作中也会常常通过该方法来对 weak 对象进行操作。

3、释放时,调用clearDeallocating函数。clearDeallocating函数首先根据对象地址获取所有weak指针地址的数组,然后遍历这个数组把其中的数据设为nil,最后把这个entry从weak表中删除,最后清理对象的记录。

当weak引用指向的对象被释放时,又是如何去处理weak指针的呢?当释放对象时,其基本流程如下:

- 1、调用objc_release
- 2、因为对象的引用计数为0,所以执行dealloc
- 3、在dealloc中,调用了_objc_rootDealloc函数
- 4、在_objc_rootDealloc中,调用了object_dispose函数
- 5、调用objc_destructInstance
- 6、最后调用objc_clear_deallocating

重点看对象被释放时调用的objc_clear_deallocating函数。该函数实现如下:

```
void objc_clear_deallocating(id obj)

assert(obj);
assert(!UseGC);
if (obj->isTaggedPointer()) return;
obj->clearDeallocating();
}
```

也就是调用了clearDeallocating,继续追踪可以发现,它最终是使用了迭代器来取weak表的value,然后调用weak_clear_no_lock,然后查找对应的value,将该weak指针置空,weak_clear_no_lock函数的实

现如下:

```
1
 2
      * Called by dealloc; nils out all weak pointers that point to the
      * provided object so that they can no longer be used.
 3
 4
 5
      * @param weak table
 6
      * @param referent The object being deallocated.
 7
 8
     void weak clear no lock(weak table t *weak table, id referent id)
 9
         objc object *referent = (objc object *)referent id;
10
11
         weak_entry_t *entry = weak_entry_for_referent(weak_table, referer
12
         if (entry == nil) {
13
             /// XXX shouldn't happen, but does with mismatched CF/objc
14
             //printf("XXX no entry for clear deallocating %p\n", referent
15
             return;
16
17
         // zero out references
18
         weak_referrer_t *referrers;
         size_t count;
19
20
         if (entry->out_of_line) {
    referrers = entry->referrers;
21
22
             count = TABLE SIZE(entry);
23
24
25
         else {
26
             referrers = entry->inline_referrers;
             count = WEAK INLINE COUNT;
27
28
29
30
         for (size t i = 0; i < count; ++i) {</pre>
31
             objc object **referrer = referrers[i];
             if (referrer) {
                 if (*referrer == referent) {
33
                      *referrer = nil;
34
35
36
                  else if (*referrer) {
                      _objc_inform("__weak variable at %p holds %p instead
37
                                     "This is probably incorrect use of "
38
39
                                    "objc storeWeak() and objc loadWeak().
40
                                    "Break on objc weak error to debug.\n"
                                    referrer, (void*) *referrer, (void*) refer
41
42
                      objc weak error();
43
44
             }
45
46
         weak entry remove (weak table, entry);
47
```

objc_clear_deallocating该函数的动作如下:

- 1、从weak表中获取废弃对象的地址为键值的记录
- 2、将包含在记录中的所有附有 weak修饰符变量的地址, 赋值为nil
- 3、将weak表中该记录删除
- 4、从引用计数表中删除废弃对象的地址为键值的记录

看了objc-weak.mm的源码就明白了: 其实Weak表是一个hash(哈希)表,然后里面的key是指向对象的地址,Value是Weak指针的地址的数组。

补充:.m和.mm的区别

.m:源代码文件,这个典型的源代码文件扩展名,可以包含OC和C代码。

.mm:源代码文件,带有这种扩展名的源代码文件,除了可以包含OC和C代码之外,还可以包含C++代码。仅在你的OC代码中确实需要使用C++类或者特性的时候才用这种扩展名。

参考资料:

- weak 弱引用的实现方式
- weak的生命周期: 具体实现方法