	00:00 11:42
你好,我是 题的话题。	按:冯永吉 大小:10.73M 这铭。今天我们来聊聊,临近 OOM,如何获取详细的内存分配信息,分析内存问
用内存上限后 章" <mark>iOS 崩溃</mark>	ut of Memory 的缩写,指的是 App 占用的内存达到了 iOS 系统对单个 App 占 ,而被系统强杀掉的现象。这么说的话,OOM 其实也属于我们在第 12 篇文 <mark>千奇百怪,如何全面监控?</mark> "中提到的应用"崩溃"中的一种,是由 iOS 的 Jetsan -种"另类"崩溃,并且日志无法通过信号捕捉到。
我们都知道,	,指的就是操作系统为了控制内存资源过度使用而采用的一种资源管控机制。 物理内存和 CPU 对于手机这样的便携设备来说,可谓稀缺资源。所以说,在 超拟内存管理中,内存压力的管控就是一项很重要的内容。
强杀的问题? 通过 Jets a	试跟你介绍一下如何获取内存上限值,以及如何监控到 App 因为占用内存过大而被 imEvent 日志计算内存限制值
看手机中以、 志)。	引机器在不同系统版本的情况下,对 App 的内存限制是怎样的,有一种方法就是到etsamEvent 开头的系统日志(我们可以从设置 -> 隐私 -> 分析中看到这些日 日志中,查找崩溃原因时我们需要关注 per-process-limit 部分的 rpages。
	的是 ,App 占用的内存页数量;per-process-limit 表示的是,App 占用的内存 †单个 App 的内存限制。 可结构如下:
	自复制代码 " : "per-process-limit",
算出系统对单 为存页大小的	E经知道了内存页数量 rpages 为 89600,只要再知道内存页大小的值,就可以证本个 App 限制的内存是多少了。 可值,我们也可以在 JetsamEvent 开头的系统日志里找到,也就是 pageSize 的
4>	JetsamEvent-2017-11-25-191853.ips.synced × 无用类.txt × Podfile 1 {"bug_type":"298","timestamp":"2017-11-25 19:18:53.61 +0800","os_ver (15B150)","incident_id":"6ED3D270-B6CA-4318-AFE4-0E6BC7517617"} 2 { "crashReporterKey": "f706db6f3ed207ae159472a6f55e7ea77150dbd7", "kernel": "Darwin Kernel Version 17.2.0: Fri Sep 29 18:14:51 PDT root:xnu-4570.20.62~4\/RELEASE_ARM64_T8015",
	<pre>"product": "iPhone10,3", "incident": "6ED3D270-B6CA-4318-AFE4-0E6BC7517617", "date": "2017-11-25 19:18:53.60 +0800", "build": "iPhone OS 11.1.1 (15B150)", "timeDelta": 3, "memoryStatus": { "compressorSize": 44386, "compressions": 747011, "decompressions": 411310, "zoneMapCap": 402653184,</pre>
	"largestZone": "kalloc.512", "largestZoneSize": 12369920, "pageSize": 16384, "uncompressed": 138069, "zoneMapSize": 118489088, "memoryPages": { "active": 61233, "throttled": 0, "fileBacked": 25089, "wired": 27882,
	"anonymous": 62230, "purgeable": 3434, "inactive": 24490, "free": 8840, "speculative": 1596 }]存页大小 pageSize 的值是 16384。接下来,我们就可以计算出当前 App 的内
400 MB,即 这些 Jetsam	ageSize * rpages / 1024 /1024 =16384 * 89600 / 1024 / 1024 得到的值是 [] 1.4G。 Event 日志,都是系统在杀掉 App 后留在手机里的。在查看这些日志时,我们就 3日志都是 iOS 系统内核强杀掉那些优先级不高,并且占用的内存超过限制的 Ap
容的,也就是	·系统级的,会存在系统目录下。App 上线后开发者是没有权限获取到系统目录内 ·说,被强杀掉的 App 是无法获取到系统级日志的,只能线下设备通过连接 ·到这部分日志。获取到 Jetsam 后,就能够算出系统对 App 设置的内存限制值。
OS 系统会开	《统是怎么发现 Jetsam 的呢? F启优先级最高的线程 vm_pressure_monitor 来监控系统的内存压力情况,并通 医维护所有 App 的进程。另外,iOS 系统还会维护一个内存快照表,用于保存每分
进程内存页的 当监控系统内 行对应的代理	E维护所有 App 的进程。另外,iOS 系统还会维护一个内存快照表,用于保存每个 可消耗情况。 可存的线程发现某 App 内存有压力了,就发出通知,内存有压力的 App 就会去执 是,也就是你所熟悉的 didReceiveMemoryWarning 代理。通过这个代理,你可以 计编写逻辑代码释放内存的机会。这段代码的执行,就有可能会避免你的 App 被到
统强杀。 系统在强杀 /	App 前,会先做优先级判断。那么,这个 优先级判断的依据是什么呢?
的优先级是最 的优先级是高 低。	这里有一个数组,专门用于维护线程的优先级。这个优先级规定就是:内核用线程最高的,操作系统的优先级其次,App的优先级排在最后。并且,前台 App 程序于后台运行 App的;线程使用优先级时,CPU 占用多的线程的优先级会被降到为内存占用原因强杀掉 App 前、至少有 6 秒钟的时间可以用来做优先级判断。
司时,JetSa 除了 JetSam	为内存占用原因强杀掉 App 前,至少有 6 秒钟的时间可以用来做优先级判断。mEvent 日志也是在这 6 秒内生成的。 Event 日志外,我们还可以通过 XNU 来获取内存的限制值。 获取内存限制值
在 XNU 中,	获取内存限制值 有专门用于获取内存上限值的函数和宏。我们可以通过 us_priority_entry 这个结构体,得到进程的优先级和内存限制值。结构体代码如
2 3 4 5	自复制代码 struct memorystatus_priority_entry { pid_t pid; int32_t priority; uint64_t user_data; int32_t limit; uint32_t state;
6 7 } memou 8	uint32_t state; rystatus_priority_entry_t; The state is a state; rystatus_priority_entry_t; The state is a state; rystatus_priority 表示的是进程的优先级,limit 就是我们想要的进程内存限制值。
通过内存警 通过 XNU 的 下,作为 Ap	告 获取内存限制值 宏获取内存限制,需要有 root 权限,而 App 内的权限是不够的,所以正常情况 p 开发者你是看不到这个信息的。那么,如果你不想越狱去获取这个权限的话,这
OS 系统在强 获取当前内存	ReceiveMemoryWarning 这个内存压力代理事件来动态地获取内存限制值。 《公本》 App 之前还有 6 秒钟的时间,足够你去获取记录内存信息了。那么,如何 《使用情况呢?
1 struct 2 mach_ms	快了一个函数 task_info, 可以帮助我们获取到当前任务的信息。关键代码如下:
⁴ 代码中,tasl	c_info_t 结t = task_info(macn_task_setf(), MACH_TASK_BASIC_INFO, (task_info_ c_info_t 结构里包含了一个 resident_size 字段,用于表示使用了多少内存。这 「以获取到发生内存警告时,当前 App 占用了多少内存。代码如下:
1 float u	自 复制代码 used_mem = info.resident_size; g" 使用了 %f MB 内存 ", used_mem / 1024.0f / 1024.0f)
现在,我们已]题信息收集 B经可以通过三种方法来获取内存上限值了,而且通过内存警告的方式还能够动态 `值。有了这个内存上限值以后,你就可以进行内存问题的信息收集工作了。
	E位问题,我们就需要 dump 出完整的内存信息,包括所有对象及其内存占用值,
	限值的时候,收集并记录下所需信息,并在合适的时机上报到服务器里,方便分
所问题。 获取到了每个 到问题的关键	·对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位 【所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对
所问题。 获取到了每个 到问题的关键 象内存占用这 么, 怎样才能	·对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位
新问题。 获取到了每个额别的一个数数,怎样才能 这个问题,这个问题,在这种的一个。 在	对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位置所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对过大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那是知道是谁分配的内存呢? 这觉得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是 nano_zone 是 256B 以下小内存的分配,大于 256B 的时候会使用 ne 来分配。 E要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以
斯问题。 获到例为 怎样 对的方 样 对的方 样 对的方 样 对的calable_zone 在这期间cc_zone 使用 scalabl	对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位的在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那么是知道是谁分配的内存呢? 这觉得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是 nano_zone 是 256B 以下小内存的分配,大于 256B 的时候会使用 ne 来分配。 是要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配监控。比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc,calloc 用的是
所 類 類 類 類 類 が 取 の の の の の の の の の の の の の	一对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位即在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对过大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那是知道是谁分配的内存呢? 就觉得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是加高的是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个
所 類 類 類 類 類 が 取 の の の の の の の の の の の の の	*对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位是所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对达大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那么知道是谁分配的内存呢? 这一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一
所 获到象么 这 a c c c c c c c c c c c c c c c c c c	一対象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位置所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对显大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那是知道是谁分配的内存呢? 这觉得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是nano_zone 是 256B 以下小内存的分配,大于 256B 的时候会使用ne来分配。 要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配监控。比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc,calloc 用的是ncalloc。 e_zone 分配内存的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是需要有一个管理内存的分配情况。 第,你可以查看 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下: MALLOC_TRACE(TRACE_malloc DBG_FUNC_START, (uintptr_t)zone, size, 0, 0) void *ptr; if (malloc_check_start) internal_check();
所 获到象么 这 a c c c c c c c c c c c c c c c c c c	wya象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位是所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对让大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那 3知道是谁分配的内存呢? ***********************************
所获到象么。这个在过加加,使也是一个的人,不可以有的人,不可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以可以	wy家的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位即在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对法大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那是知道是谁分配的内存呢? 这得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是nano_zone 是 256B 以下小内存的分配,大于 256B 的时候会使用ne 来分配。 要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配监控。比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的是calloc。 e_zone 分配内存的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是需要有一个管理内存的分配情况。 病,你可以查看 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下: B复制代码和LLOC_TRACE(TRACE_malloc DBG_FUNC_START, (uintptr_t)zone, size, 0, 0) void *ptr; if (malloc_check_start && (malloc_check_counter++ >= malloc_check_start) internal_check(); } if (size > MALLOC_ABSOLUTE_MAX_SIZE) { return NULL; } ptr = zone->malloc(zone, size); // 在 zone 分配完内存后就开始使用 malloc_logger 进行进行记录 if (malloc_logger) { malloc_logger(MALLOC_LOG_TYPE_ALLOCATE MALLOC_LOG_TYPE_HAS_ZON } MALLOC_TRACE(TRACE_malloc DBG_FUNC_END, (uintptr_t)zone, size, (uintpt_mather)
所获到象么 这na ca 在过na 使地 具	wy家的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对上对的,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那
所获到象么。这种家庭,在过时,使也是一个大型的人物,就是有的一个大型的人物,是有的一个大型的人物,是有一个大型的人物,是有一个大型的人物,是有一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个大型的人物,是一个一个一个大型的人物,是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个	wy家的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来,当这个对上对的,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那
所 获到象么 这nace 在过m 使地 具	对象的内存占用量还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以精确定位的作在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来。当这个对大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那到这是谁分配的内存呢? 这得应该从根儿上去找答案,内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是 nano_zone 是 2568 以下小内存的分配。大于 2568 的时候会使用 ne 来分配。 要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配监控。比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的是 calloc。 e_zone 分配内存的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是需要有一个管理内存的分配情况。 结。你可以查看 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下:
所获到象么 这a cace 在过m 使地 具	对象的内存占用量还不够,你还需要知道是信分配的内存,这样才可以精确定位的所在。一个对象可能会在不同的函数里接的程子内存的技术,但是不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那知是看少配的内存呢? 这得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是 nano_zone 是 256B 以下小内存的分配。大于 256B 的时候会使用 ne 来分配。 是是针对大内存的分配温控,所以只针对 scalable_zone_进行分析,同时也可以 np 在分配函数。
所 获到象么 这acc 在过n 使地 具	对象的内存占用量还不够,你还需要知道是证分配的内存,这样才可以精确定位的所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来。当这个对比时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那如道是谁分配的内存呢? 逻辑应该从相儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等默认使用的是 nano_zone 是 2568 以下小内存的分配,大于 2568 的时候会使用 ne 来分配。 理是针对大角存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配监控。比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的是 _calloc, eachor
所 狭到象么 这面宽 在过m 使地 具 "	对象的内存占用置还不够,你还需要知道是谁分配的内存,这样才可以稍疏定位所在。一个对象可能会在不同的函数里被分配了内存并被创建了出来。当这个对大时,如果不知道是在哪个函数里创建的话,问题依然很难精确定位出来。那知道是谁分配的内存呢? 选得应该从根儿上去找答案。内存分配函数 malloc 和 calloc 等就认使用的是mano_zone 是 2568 以下小内存的分配,大于 2568 的时候会使用的e 来分配。 要是针对大内存的分配监控,所以只针对 scalable_zone 进行分析,同时也可以内存分配临处,比如,malloc 函数用的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的是_calloc。 e_zone 分配内存的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是需要有一个管理内存的分配情况。 ***。
所获到象么 这acc 在过n 使地 具	对象的内存占用是这个等。保证服务的的内容,这样才可以指确实值所在。一个对象可能会在不同的函数里联分配了内存并被创建了出来。当这个对处理,是是不知道是在邮户企图里创建的话,问题依然反难有确定在出来。那知道是证证的内存呢? 这些问题从根儿上去核答案,内存分配函数 malloo 和 dalloo 等数认使用的是 nano_zone 是 2568 以下小内存的分配,大于 2568 的时候会使用 nano_zone 是 2568 以下小内存的分配,并是 malloc_zone_malloc, calloc 用的玩一个方分配置控。 比如,malloc 通数用的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的玩一个可以 nano_zone 更多的内存的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是需要有一个管理内存的分配情况。 ***********************************
所 获到象么 这亩 在过n 使地 具	对条约内存占用显还不够。你还需要知道是指分配的内存,这样才可以标确定的 例本。一个对象可综合体不同的概数里被记了内容并被创建了出来,当这个约 以相差被分配的内存呢? 然后有成从那儿上夫找答案。内存分配离数 maloc 和 caloc 等数认使用的异 nano,zone 是 2506 以下小均存的分配。大于 2506 的时候会使用 10 景公配。 是是针对大内存的分配信贷,所以只针对 sociable_zone_进行分析,同时也可以 的方的显定。比如,maloc 虚数间的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的点。 是是针对大内存的分配信贷,所以只针对 sociable_zone_进行分析,同时也可以 内容的温度。比如,maloc 虚数间的是 malloc_zone_malloc, calloc 用的点。 "culloc。 e_zone 分配内容的函数都会调用 malloc_logger 函数,因为系统总是事要有一个 管理内存的分配信贷。 "我可以营弃 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下: "我可以营弃 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下: ",你可以营弃 malloc_zone_malloc 函数的实现,代码如下: ",但可以是是一个是是一种的人类型的不是一个是一种的人类型的不是一个。 "这种人类型的人类型的人类型的一个是一种人类型的工作。" "这种人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的工作。" "这种人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的人类型的
听 狭倒象么 含nace 在过加 更地 真 以	对象的内存占有量还不够,像还确管知道是像分配的内容,这样才可以指常定位所在,一个对象可能会在不同的构象里面处配了内存开象创度了出来。当这个效果,以此,如果不知道是在明个确数量创建的话,问题依然强烈特别定的出来。当这个效果,如此,如果不知道是在明个确数量创建的话,问题依然强烈特别定的出来。那一种通知的内存呢? 提得的该从根则上先投音素,内存分配高效 malloc 和可的分析,同时也可以内存的型性,此处如此,如此可以有对的形式。因为多数的对象的形式。因为多数的形式的,是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个
所 获到象么 这acc 在过m 使地 真	对象的内容 古用量还不够。你还只要知道是世份处的内容,这样才可以特确定的好好不一个对数可协会在不同的的权理或允许与对势创新会不同的的权理或允许与对势创新会不同的的权理或允许的方面。 "知道正确分配的方面。" "为人工作的的人工作,为人工作的人工作,为人工作的人工的人工作,但是不到人工作,但是不到人工作,但是不到人工作的人工的。 "是一个人工作的人工的。" "是一个人工作的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的人工的
所 获到象么 这acc 在过m 使地 真	对象的内容与用量先不够。你还需要证据最近公司多种序,没有才可以特徵实际,这个个家可是全人不同的服务里接受和了两种的原产和创建了出来,但这个对你,则是不是有一个企业可是全人不同的服务里接受和了两种的原产和创建了出来,但这个对你是是被免的内存的。 "你是是被免的内存的" "都是是被免的内存的" "都是是被免的内存的。 "都是计为大内存约分配度,所以只针对 soulable_come 子有以传用和是一面的。是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个
所 缺到象么 这面宽 在过加 更地 真	对强加内在占用证还不够,你还需要知识是谁分配的内存,这样不可以容能证明在一个对效可能会在用的的数量做多较过了的方式的重要的证明,当这个对规则是谁分配的存取? "我是证法从极儿上去找需素,内存分配函数 malloc 和 calloc 等就从使用的是一mano_cord 是 2568 以下外的存的分配,大于 2588 的时候分使用 none_cord 是 2568 以下外的存的分配。大于 2588 的时候分使用 none_cord 是 2568 以下外的存的分配。
所 快到象么 多角色 全过的 更地 真	对表的内容点用量还不够,但是一类是现在重量的的符件。这样才可以指读这位 所在。一个小家可混在心间的现象里似为它为有并他担意打断。一直公司 找到,提供不是证明的为实理的。我是在感情和自己。如此的。可能认像用的是一面的。如此是一个一个家可是在更加,从那么有一个的意思。只有分面面数 males a
所 获到象么 这面宽 在过的 使地 具	对象的内容。用量更不多,你还需要知道是谁分配的内容,这种不可以构础企识,所以,如果不可是似于的数型是数据的内容,则如此或是对比。如果不是这种作为实现是数据的内容,则如此或类似,则如此是对比。如果我认得用的是一面的。2002年,是2008 以下小的存的分离,大于2008 的时候会员用。 多元以及,要于分别,而如此的是一种,是一种的方式的是一种的方式的,一种也以为内容的的方式的是一种的方式的一种,因如也以为内容的的方式的存的通过多少更加,如此的企通发现是一种的心,是一种人们是一种人们是一种人们是一种人们是一种人们是一种人们是一种人们是一种人们
所 狭到象么 多角弦 生过的 更也 真	对意则不是是具体不可以,但不是是具体的影响,没有不可以情况之后,你是一个大家的的企作和,一个大家的的企作和的最高是是有了大家的的企作和的最高是是有一个大家的的企作和的最高是是有一个大家的的企作和的最高是是一个大家的的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的企作,但是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们是一个大家的人们们们们是一个大家的人们们们们们是一个大家的人们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们们
所 狭到象么 这面宽 在过雨 更地 真	
所获到象么 这种 医电子 医电子 医电子 医甲状腺 医皮肤 医甲状腺 医皮肤 医甲状腺 医皮肤 医甲状腺 医皮肤 医甲状腺 医皮肤 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺 医甲状腺	对应的对于用量还分别。你还要完成是多种的的方面。这个可以相称的方面是一个有多可能会不知的的思想的意见。但有多种的的方面。但是这个大概,如果不能是这个人们的特别的是一个人们是是这个人们的特别的是一个人们是是这个人们的特别的是一个人们是是这个人们的特别的是一个人们是是这个人们的特别的是一个人们是是这个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的是一个人们的特别的一个人们的特别的是一个人们的特别的一个人们的一个人们的特别的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们
所获到象公 这种最近 全面	対象的的方式用型法分别。你还要表现是多少的人的方式。这个可以相称的方式用述的。一个有多可能会不知的的思想的意见,但有异的的遗产不是,他们有所的遗产不是,他们有所的遗产不是,他们有所的遗产不是,他们有所的遗产不是,他们有所的遗产,不是 2000 可以是有的有效的 "我们的我们是我们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们的人们是我们们是我们们是我们们是我们们是我们们是我们们是我们们是我们们是我们们是我
所获到象么 这a a ca 在 全 ta m 更 ta m 是 ta m	中央の特別の企業を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現を表現である。 「日本の場合を表現である。
所使到象么 文面 control 更也 真	対象のの内で自由では本名。 かっぱ 音楽地のでは、
所获到象么 这acce 在过m 更也 具	対象的所可以可要是不明,我们是我们的是我们的,但是我们的一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个
所获到象么 这面容 在过m 使也 具	対象的場所の日本語である。 中国の利用の企業を受け、
所获到象么 这面在 在过m 更也 具	(株)
斯 获到象么 这面容 在过的 更也 具	### 2017年
新 探 到象么 这面容 在 在 过	2015 利用的自己基本中心。 他们有限的自己是有的问题内容。 这种可以补充的原则,一个可有可能不是可以不可以不可以为了的自己是不是,那就是有效的可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可以不可
所获到象么 这面站在 全过	
新	### (1997年)
所获到象么 这acc 在过m 使地 具	### (1997年) 「中央 では、
所获到象么 这acc 在过m 更也 具	####################################
新 探 我 所 被到象人 这 acace 在过 m 使 m 是 一个	####################################