	00:00	08:13
Í	讲述: 冯永吉 大小: 7.54M 我是戴铭。 设备电量有限,App 开发时如不注意电量的的消耗,当用户发现你的 App 是	≧耗电大户
时,京 的问是	就会毫不犹豫地将其抛弃。所以,每次开发完,我们都需要去检查自己的 Apo 题。 的原因有千万种,如果每次遇到耗电过多的问题,我们都从头查找一番的话,	pp 有没有耗F
就比如 么多" 任务时	口说,测试同学过来跟你说"某个页面的前一个版本还好好的,这个版本的耗 ,那么你首先想到可能就是这个页面有没有开启定位,网络请求是不是频繁 时间是不是间隔过小。接下来,你会去查找耗电问题到底是怎么引起的。你是	,亦或是定时
那么, 一个1	过现,这个页面的相关功能在好几个版本中都没改过了。 到底是什么原因使得这一个版本的耗电量突然增加呢?不如就使用排除法吗 个都注释掉,却发现耗电量还是没有减少。这时,你应该怎么办呢?接下来, 算里面和你详细分享一下这个问题的解法吧。	,
量和依	有先需要明确的是,只有获取到电量,才能够发现电量问题。所以,我就先从 可讲起。 获取电量?	从如何获取电
	S 中,IOKit framework 是专门用于跟硬件或内核服务通信的。所以,我们 framework 来获取硬件信息,进而获取到电量消耗信息。在使用 IOKit fra 要:	
然后	t,把 IOPowerSources.h、IOPSKeys.h 和 IOKit 这三个文件导入到工程中 后,把 batteryMonitoringEnabled 置为 true; 后,通过如下代码获取 1% 精确度的电量信息。	Þ;
2 3	#import "IOPSKeys.h" #import "IOPowerSources.h" -(double) getBatteryLevel{ // 返回电量信息 CFTypeRef blob = IOPSCopyPowerSourcesInfo();	自 复制代码
7 8 9 10 11 12	<pre>// 返回电量句柄列表数据 CFArrayRef sources = IOPSCopyPowerSourcesList(blob); CFDictionaryRef pSource = NULL; const void *psValue; // 返回数组大小 int numOfSources = CFArrayGetCount(sources); // 计算大小出错处理</pre>	
14 15 16 17 18 19 20	<pre>if (numOfSources == 0) { NSLog(@"Error in CFArrayGetCount"); return -1.0f; } // 计算所剩电量 for (int i=0; i<numofsources; i++)="" pre="" {<=""></numofsources;></pre>	
21 22 23 24 25 26 27	<pre>// 返回电源可读信息的字典 pSource = IOPSGetPowerSourceDescription(blob, CFArrayGetValue if (!pSource) { NSLog(@"Error in IOPSGetPowerSourceDescription"); return -1.0f; } psValue = (CFStringRef) CFDictionaryGetValue(pSource, CFSTR())</pre>	
28 29 30 31 32 33	<pre>int curCapacity = 0; int maxCapacity = 0; double percentage; psValue = CFDictionaryGetValue(pSource, CFSTR(kIOPSCurrentCapace)); CFNumberGetValue((CFNumberRef));</pre>	
35 36 37 38 39 40 41	<pre>psValue = CFDictionaryGetValue(pSource, CFSTR(kIOPSMaxCapacity CFNumberGetValue((CFNumberRef)psValue, kCFNumberSInt32Type, & percentage = ((double) curCapacity / (double) maxCapacity * 2 NSLog(@"curCapacity : %d / maxCapacity: %d , percentage: %.15 return percentage;</pre>	SmaxCapacity 100.0f);
42 43 44	} return -1.	
如何 · 回到聶	毛电量的获取方法,我们再继续看如何解决电量问题。 诊断电量问题? 最开始的问题,当你用排除法将所有功能注释掉后,如果还有问题,那么这个 也线程引起的。创建这个耗电线程的地方可能是在其他地方,比如是由第三次	
者是么 斩以,	3.3 其他团队开发的二方库。 公司其他团队开发的二方库。 你需要逆向地去思考这个问题。这里,你不妨回顾一下,我们在第 12 篇文 5怪,如何全面监控"中是怎么定位问题的。	
	是说,我们还是先反过来看看出现电量问题的期间,哪个线程是有问题的。ù B,你就可以获取到所有线程的信息:	通过下面的这 画复制代码
2	<pre>thread_act_array_t threads; mach_msg_type_number_t threadCount = 0; const task_t thisTask = mach_task_self(); kern_return_t kr = task_threads(thisTask, &threads, &threadCount);</pre>	一叫 代码
hrea	面代码可以看出,通过 task_threads 函数,我们就能够得到所有的线程信息 ds,以及线程总数 threadCount。threads 数组里的线程信息结构体 threa -个记录 CPU 使用百分比的字段 cpu_usage。thread_basic_info 结构体的	d_basic_info
1 2 3 4 5	struct thread_basic_info { time_value_t user_time;	■ 复制代码
5 6 7 8 9 10 11	integer_t run_state; /* run state (see below) */ integer_t flags; /* various flags (see below) integer_t suspend_count; /* suspend count for thread > integer_t sleep_time; /* 休眠时间 */	
北过高 出它系	这个 cpu_usage 字段,你就可以通过遍历所有线程,去查看是哪个线程的(高了。如果某个线程的 CPU 使用率长时间都比较高的话,比如超过了 90% 是有问题的。这时,将其方法堆栈记录下来,你就可以知道到底是哪段代码记 毛多了。	,就能够推断
通过这	毛多了。 这种方法,你就可以快速定位到问题,有针对性地进行代码优化。多线程 CF neer(Reer):	PU 使用率检
	// 轮询检查多个线程 CPU 情况 + (void)updateCPU { thread_act_array_t threads; mach_msg_type_number_t threadCount = 0; const task_t thisTask = mach_task_self(); kern_return_t kr = task_threads(thisTask, &threadS, &threadCount)	国复制代码
6 7 8 9 10 11	<pre>if (kr != KERN_SUCCESS) { return; } for (int i = 0; i < threadCount; i++) { thread_info_data_t threadInfo; thread_basic_info_t threadBaseInfo;</pre>);
13 14 15 16 17 18 19	mach_msg_type_number_t threadInfoCount = THREAD_INFO_MAX; if (thread_info((thread_act_t)threads[i], THREAD_BASIC_INFO,	(thread_inf
20 21 22 23 24 25 26	NSString *reStr = smStackOfThread(threads[i]); // 记录数据库中 [[[SMLagDB shareInstance] increaseWithStackString	
27 28 29	。 } 电量	
除了(来,我们再看看 除了 CPU 会影响耗电,对电量影响较大的因素还有哪些呢? CPU,I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。 操作要怎么优化呢?	
除 / O 捎 小 内 。 以 SC be 数 SDWe	CPU,I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。	那么,针对 再进行磁盘存 SCache 来完 会触发 达到将聚合
除 /O 上 诸 或 N S C S N	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 的普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后再关比的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS ache 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是willEvictObject: 方法的回调,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作,因 I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 是的lmage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是ache。使用 NSCache 的相关代码如下: — (UIImage *)imageFromMemoryCacheForKey:(NSString *)key { return [self.memCache objectForKey:key];	那么,针对 再进行磁盘存 SCache 来完 会触发 达到将聚合
除 / L L L L L L L L L L L L L L L L L L	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后再碎片化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS cache 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是willEvictObject: 方法的回调,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作,器 I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 是Blmage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是自由的。使用 NSCache 的相关代码如下: — (UIImage *)imageFromMemoryCacheForKey:(NSString *)key { return [self.memCache objectForKey:key]; } — (UIImage *)imageFromDiskCacheForKey:(NSString *)key { // 检查 NSCache 里是否有 UIImage *image = [self imageFromMemoryCacheForKey:key]; if (image) { return image; } // 从磁盘里读	那么,针对 再进行磁盘存 GCache 来完 会触发 达到将聚合
除 / 业 诸 戎 N ca 的 S N ca 的 图 S N ca	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后,算片化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS chehe 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是被证据的自由。 I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 Beblmage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是自由。使用 NSCache 的相关代码如下: - (UIImage *)imageFromMemoryCacheForKey:(NSString *)key { return [self.memCache objectForKey:key]; } - (UIImage *imageFromDiskCacheForKey:(NSString *)key { // 检查 NSCache 里是否有 UIImage *image = [self imageFromMemoryCacheForKey:key]; if (image) { return image; } // 从磁盘里读 UIImage *diskImage = [self diskImageForKey:key]; if (diskImage && self.shouldCacheImagesInMemory) { NSUInteger cost = SDCacheCostForImage(diskImage); [self.memCache setObject:diskImage forKey:key cost:cost]; } return diskImage;	那么,针对 再进行磁盘存 GCache 来完 会触发 达到将聚合
除 / 业 诸 戎 N、a 的 S N S N	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后,算片化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS cloche 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是被IIIEvictObject: 方法的回调,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作,器 I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 Beblimage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是可以由。使用 NSCache 的相关代码如下: - (UIImage *)imageFromMemoryCacheForKey:(NSString *)key { return [self.memCache objectForKey:key]; } - (UIImage *)imageFromDiskCacheForKey:(NSString *)key { return image; }	那么,针对
除/O业诸戏 Na的 SN 1234567891011231456789 以进有 用,了 O内。。 Co数 WC 1234567891011231456789 以进有 用,(捎 的矿 abe拼 co	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后,存分化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS proceed control of the 是线程安全的,NSC ache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时可以到数据进行 I/O 操作,都会成为自己的目的。 I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 Biblimage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是自由。使用 NSC ache 的相关代码如下: ———————————————————————————————————	那么,会这是使自然的,我们就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
一馀/一业诸戎 Na的 DN 可除人 业诸戎 Na的 DN 可以 123456789011231456789 以进有 用, U的 果U因,了 内。。 Coby WC 123456789011231456789 《潜行, 可论 果U因,(猪 的碎 aby Wea	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后,存片化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统目带的 NS chick 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是中期间,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作,是 I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 Deblimage 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是 che。使用 NSCache 的相关代码如下: - (UIImage *) imageFromMemoryCacheForKey; (NSString *) key { return [self.memCache objectForKey; (NSString *) key { // 检查 NSCache 里是否看 UIImage *image = [self diskImageForKey; key]; if (image) { return image; } // 从股盘里读 UIImage *diskImage = [self diskImageForKey; key]; if (diskImage & self.shouldCacheImagesInMemory) { NSUInteger cost = SUCacheCostForImage(diskImage); [self.memCache setObject:diskImage forKey:key cost:cost]; } return diskImage; } // SUBUSINTEGER OF AST	那 写C 会 使 ac
一条/一业诸龙 Na的 DN 字前了足 第一可格果 更格 PR毛 节它面时 司主 小 今前了足 除了 O内。。 Co数 WC 123456789011231456789 W进有 用, U的 果U因, 时题 结 天线几的 此(扬)的 不 Co的挑 We a	CPU, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。操作要怎么优化呢? 为普遍做法是,将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后将允的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS clocke 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值时清理缓存,这时是 I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 是时间或是 图片加载框架,在图片的读取缓存处理时没有直接使用 I/O,而是 clocke。使用 NSCache 的相关代码如下: — (UIImage *)imageFromMemoryCacheForKey:(NSString *)key { return [self.memCache objectForKey:(NSString *)key { return image; } return image; } // 从磁盘里读 UIImage *diskImage = [self diskImageForKey:key]; if (diskImage & self.shouldCacheImagesImMemory) { NSUInteger cost = SDCacheCostForImage(diskImage); [self.memCache setObject:diskImage forKey:key cost:cost]; } return diskImage; } 是出了。是如果没有,才会通过 I/O 读取磁盘缓存图片 NSCache P存缓存能够有效减少 I/O 操作,你在写类似功能时也可以采出你的 App 更省电。 和 I/O 这两大耗电问题都解决后,还有什么要注意的呢? 这里还有两份关于 NSCache 内存缓存能够有效减少 I/O 操作,你在写类似功能时也可以采出你的 App 更省电。 和 I/O 这两大耗电问题都解决后,还有什么要注意的呢? 这里还有两份关于 SPA App 更省电。	那 再C 会 使 电
一个家人,一个家,我们有一个家,我们有一个家,我们就会看到一个家,我们就会看到一个家,我们就会看到一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们的一个家,我们就会看到这样的。我们就是一个家,我们就会看到这样的,我们就是一个家,我们就是一个我们就是一个我们,我们就是一个我们的,我们就是一个我们的,我们就是一个我们的我们	CPU、I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破环掉低功耗状态。特要怎么优化呢? 为普通做法是,将每片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后其等片化的数据进行接合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS che 是线程安全的,NSCache 会在到达预设缓存空间值到清理缓存,这时会时间,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作,以 I/O 经后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 \$P\$	那 再G 会 使 电
一个家人,一个家,我们有一个一个一个,我们就会看到了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	CPUL I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。综管要怎么优化呢? p自治做法是、将碎片化的数据磁盘存储操作延后,先在内存中聚合,然后并 为方化的数据运行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用来统自带的 NS che 是线程安全的,NSCache 会在经过法预设缓存空间值时清理缓存,这时 che 是线程安全的,NSCache 会在经过法预设缓存空间值时清理缓存,这时 che 是线程安全的,NSCache 会在经过法预设缓存空间值时清理缓存,这时 che 是现在	那 再G 会 使 电
一个家人,一个家,我们有一个一个一个,我们有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	CPUL, I/O 操作也是耗电大户。任何的 I/O 操作,都会破坏掉低功耗状态。排更怎么优化呢? P普遍做法是,指除片化的数据融启存能操作延后,先在内存中聚合,然后, PSI的数据进行混合。在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NSI的 是线框架全的,NSCache 会在到达预设接存空间值时清理操存,这时 PSINO 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也就减少了。 - (UIImage *)image*romHemoryCachePorkey:(NSString *)key { return [sclf.nemCache objectForKey:(NSString *)key { return stange *)image*romDiskCacheForKey:(NSString *)key { // NP NSCache 的相关代码如下: - (UIImage *)image*romDiskCacheForKey:(NSString *)key { // NP NSCache 助生或有 // NP NSCache belast // NP NSUITING Compact // NP NSCache belast // NP NSCache belast // NP NSUITING Compact	那 再G 会 使 电
一个家人,一个家,我们有一个一个一个,我们就会看到这一一个一个一个,我们就会看到这一个人。 Company	PPUL, I/O 機作也是转电大户。任何的 I/O 機作,都会破坏掉低功耗状态。 作要怎么优化呢? 一篇演做法是,将碎片化的数据超虚存储操作延后,先在内存中联合。然后, 等人的数据进行联合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS che 是钱程安全的,NSCache 会在到达预设媒存空间值的清理媒存,这时 sewillEvictObject: 方法的回调,在这个回调里就可以对数据进行 I/O 操作, 是I/O 延后的目的。I/O 操作的次数减少了,对电量的消耗也减减少了。 dbimage 图片加载框架,在图片的读取接存处理却没有直接使用 I/O,而是 che。使用 NSCache 的相关代码如下: - (UITimage **) imageFromflektacherorKey; (NSString **) key(那 再C 会达 使
除/ 业诸龙 Nah BN 可格果 使格 PF耗 带它面付 司主 小 今前了足 除开 课 清 感卖了 Dho。 Co数 WC 12345678910112111111111111111111111111111111111	CPUL I/O 操作也是转电太尸。任何的 I/O 操作、都会被转锋做功取状态。 26 遊戲法是、相談片化的数据磁盘存储操作基后,先在内存中聚全、然后, 26 遊戲法是、相談片化的数据磁盘存储操作基后,先在内存中聚全、然后, 26 次月化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS 27 次时间以在它的ject 为法的问题,在这个问题里就可以对数据进行 I/O 操作 28 以	那 语C 会达 使 ac
除/O型诸戏 V 20 的 SD V 可格果 使路 CP 耗 苯CT面对 司主 小 今前了足 除开 课 清 感卖了 O 内。。 C c 数 W C	CPUL I/O 操作也是转电太尸。任何的 I/O 操作、都会被转锋做功取状态。 26 遊戲法是、相談片化的数据磁盘存储操作基后,先在内存中聚全、然后, 26 遊戲法是、相談片化的数据磁盘存储操作基后,先在内存中聚全、然后, 26 次月化的数据进行聚合,在内存中进行存储的机制,可以使用系统自带的 NS 27 次时间以在它的ject 为法的问题,在这个问题里就可以对数据进行 I/O 操作 28 以	那 语C 会达 使 ac
除/O型诸戏 Nan DN 可格果 使格 CP耗 使P面对 司主 小 今前了足 除开 课 清 感卖了 O内。。 CC数 WC 12345678901121111111111111111111111111111111111	DPU,VO 操作也是转电大户。任何的 I/O 操作,都会被环境位功能状态。 作度态点体性的 20 当性联系是,物研片化的数据和显存存储的性别,可以使用系统自有的 NS 的	那 语C 会达 使 ac
除/O型诸戏 V 26的 DOV 可格果 使格 CP毛 英P面付 司主 小 今前了足 除开 课 清 感卖了 O 内。。 C c 数 W C 12345678901123145678 DO 果 U 因, 时题 结 天线几的 此发 后 你 谢。 O 物子 C 12345678901123145678 DO N	CPU, I/O 複析也是特电大产。任何的 I/O 複作,都会破林棒运动排送态。 作業态之体化物 治疗道做法是,将條片化的数据组盘存储操作延后,先生内有中联合,然后 特殊化的数据进行实合,在内存中进行存储的制制。可以使用系统日中联合 其似 经有效的 NSCache 会在即达预级每个空间回时清壁积分,这时 中国 Singer (1)	那 写C 会 使
除/O型诸戏 \$ 26 的 B \$ 26 节 图 ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** ** *	prop. VO 属件也异种果实产。任何的 VO 属件,那么能够是低功林状态。 作表为本化化的。 特别的是是,将年产化的数据验品有能源的通见,先生内在中聚合、然后 身体的数据进行联合。在内存中进行存储的机制,可以使用系统自分系 No provide vinage Total T	那 写C 会 使
除/O型诸戏 \$P\$ P\$	CPU,1/O 操作也是其他大户,任何的 1/O 操作,都会成林将和功氏状态,特征完全处体化的 中语域状态,特定并必须超级强度保证的证益,先在内在中最合,然后 特殊不全之体化的 中语域状态,特定并必须超级强度保证的证益,先在内在中最合,然后 特殊不会之体化的 中部 是是在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	那 写C 会达 使
除/一型诸戏 V 23的 D V 可格果 更格 CP 耗 草 C 面付 司主 小 今前了足 除开 课 青 感卖了 D V C 数 W C 1234567891011213145910112131456789101121314567891011213145678910112131456789101121314567891011213145678910112131456789101121314567891011213145678910112131456789101121314567891011213145910112131459101121314591011213145910112131459101121314591011213145910112131459101121314	CPU,1/O 操作也是形成大户。任何的1/O 操作,都会设许结任场形状态。 ##要您是是,将年代的股级等是全级操作证明,无面内中联合。然后 ##本任他的股级等是全级操作证明,可以使用系统自身的18 ##本任他的股级等是全级操作证明,可以使用系统自身的18 ##本任他的股级等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	那 写C 会达 使
像/P 业诸龙 S 23 4 5 6 7 8 9 10 11 2 3 4 5 6 7	CPU,1/O 19年間是转电大声,任何的 1/O 19位,都会就开始依然转换。 特定在这样体现。 \$***********************************	那 写C 会达 使
像/P 业诸或 Y 26 内 30 Y 34 56 78 9 10 11 2 34 5 6	p. 1. 10 特別を登載した。 全部の「10 製作、数金域(本語の取収、数。 20 製作を製造している。 全部の対象に対象に対象と、在の中を集合、然后 を建設している。 在の中では有名の製造している。 20 以のと用きを作用を使用でいる。 20 以のと関係を対象に対象と、在の中である。 20 以のと対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対象に対	那 写C 会达 使
除/ 业诸或 Va的 DV 计 可格果 使格 CP 能 带 CP 面付 司主 小 今前了足 除开 课 青 感卖 了 OP 内。。 CP 数 WC 123456789011234589011234590	29月、1/10 Nan 也由是地表人で、任何的 1/10 Nan 型型供給的期限以及 (特定的公允允允別 (特定的公允允別 (特定的公允分別 (特定的公公的公允分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公分別 (特定的公公的公公的公分別 (特定的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公的公公	那 写
像/P 上游戏 \$ 28的 \$P\$	2011. NO 提供性意味中大学,任何可以O 是他,都会被评解证明基础的。 《新亚公式作用》 《新亚公式作用》 《特别技术》	那 写 会 使
像/P 上路或 S 2 2 2 2 3 4 5 6 7 8 9 10 1 2 3 4 5 6 7 8	TOL VO 公司 ACTION CO MET 、	那 写 会 使
像/ 业诸戏 Sa的 DS	POLITY OF THE CONTROL OF THE CONTRO	那 写C 会 使
第7 上诸龙 Pan Tan Tan Tan Tan Tan Tan Tan Tan Tan T	TOU, NO ERRICHMENT OF MAN ON DER A SAGEN-A STREET AND MAN OF MAN	那 写 会 使
第八 上诸戏 San DS 中央 東清 感染 了风中。 C c 数 WC 12345678901123459011234901123459011234590112349011234901123459011234901123459011234590112345901	PUL 1/10 NO NOTIFICATION () 10 NO NOTIFICATION () 10 NOTIFICA	那 写 会 使
第7 上诸戏 San DS 可格果 使格 CP 集 使 CP 有 感染 可格果 使格 CP 集 有 感染 可格果 有 感染 可格果 使格 CP 集 有 感染 可格果 有 感染 可格果 使格 CP 集 有 感染 可格果 有 感染 可格果 使格 CP 集 有 感染 可格果 有 感染 可格果 使格 CP 集 有 感染 TP 集 有 感染 TP 集 有 感染 TP 集 有 感染 TP 集 和 CP 集 有 感染 TP 集 和 CP 集 和	(20)	那年,在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
第7 上诸戏 San DS 单位 PF 建二甲甲基 PF 建二甲甲甲基 PF 医甲甲甲基 PF 医甲甲基 PF 医甲基 PF EF	20.	那 写 会 使
除/C 业诸或 S 23 4 5 6 7 8 9 10 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 1	2013年 19 2 年 日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日本の日	那年,在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
像/P 业诸戏 \$ 2. 2 2 3 4 5 6 7 8 9 10 1 2 3 4 5 6 7 8	20. 10 - #POLLARE # 1. 20 20 44 40 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20	那 写C 会达 使 简 进文 Ap 。 的
像/P 上诸龙 S 2 2 2 3 4 5 6 7 8 9 10 12 3 4 5 6 7	17.1 (17.0 cm) かというできた。 2.0 cm (17.0 cm) 2.0 cm) 2.0 cm (17.0 cm) 2.0 cm) 2.0 cm) 2.0 cm) 2.0 cm (17.0 cm) 2.0 cm)	那有Company and
第7 上诸戏 \$ 2.约 \$ 2.5 \$ 2.6 \$ 2.6 \$ 2.6 \$ 2.6 \$ 3.	2년, 10 전한 10 전환	那 US 会达 使 D III T
像/ 业诸龙 San DS 可能果 使路 C 下课 清 感读 可能 C 下课 清 感读 T 下课 有 感读 T 下课 T 下	2.1. / 1.	那 US 会达 使 D III T