Android专用驱动 Logger、Binder、Ashmem

罗升阳

http://weibo.com/shengyangluo

http://blog.csdn.net/luoshengyang

About Me

- 《老罗的Android之旅》博客作者
- 《Android系统源代码情景分析》书籍作者
- 博客: http://blog.csdn.net/Luoshengyang
- 微博: http://weibo.com/shengyangluo

Agenda

- Android专用驱动概述
- Android Logger驱动系统
- Android Binder驱动系统
- Android Ashmem驱动系统

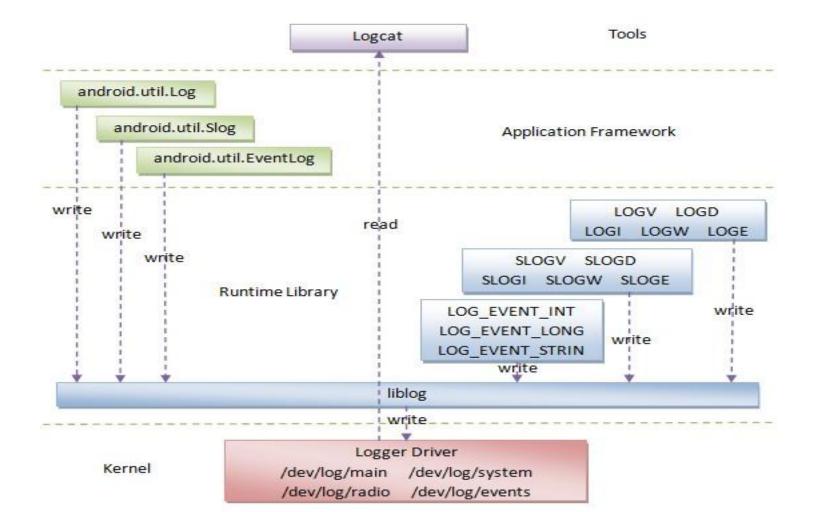
Android专用驱动概述

- 以Linux驱动形式实现在内核空间
 - 不是为了驱动硬件设备工作
 - 而是为了获得特权管理系统
- 为Android Runtime Framework服务
 - 高效的日志服务
 - 高效的进程间通信机制
 - 以组件为目标的进程管理机制
 - **—**
- 在整个系统中广泛和频繁地使用

- 日志系统的作用和特点
 - 开发期间调试程序功能
 - 发布期间记录程序运行
 - 频繁和广泛地使用
- 传统日志系统以文件为输出
 - 从用户空间切换至内核空间
 - 在内核空间执行磁盘IO操作
- Android 日志系统以内核缓冲区为输出
 - 从用户空间切换至内核空间
 - 直接内存操作
- Android 日志系统更高效

- 以缓冲区为输出的日志系统要解决的问题
 - 不能占用过多的内存
 - 次要日志不能覆盖重要日志
 - 频繁写入的日志不能覆盖不频繁写入的日志
- 以上三个问题的解决方案
 - 环形缓冲区,新日志覆盖旧日志
 - 日志分类,不同类的日志写在不同的缓冲区

• 整体架构图



- 日志分类
 - Main,记录应用程序类型日志,次要,文本格式
 - /dev/log/main
 - System,记录系统类型日志,重要,文本格式
 - /dev/log/system
 - Radio,记录无线相关日志,频繁,文本格式
 - /dev/log/radio
 - Event,记录系统事件日志,特殊用途,二进制格式
 - /dev/log/events
- 每一类目志对应一个设备文件
 - Main: /dev/log/main
 - System: /dev/log/system
 - Radio: /dev/log/radio
 - Event: /dev/log/events
- 每一类目志对应一个环形缓冲区,大小256K

• 文本类型目志格式

priority	tag	msg
Process of the proces	A RECEIPTION .	2

- Priority,优先级,整数
 - VERBOSE、DEBUG、INFO、WARN、ERROR、FATAL
- Tag,标签,字符串
 - 自定义
- Msg, 日志内容, 字符串
 - 自定义

• 二进制类型目志格式

tag msg

- Tag,标签,整数
 - 自定义
- Msg, 日志内容, 二进制数据块

type of value 1 value 1 type of value 2	value 2	•••••
---	---------	-------

- Type: 整数(1),长整数(2),字符串(3),列表(4)
- Value: 自定义

• 二进制日志格式由/system/etc/event-log-tags文件描述

```
tag number tag name format for tag value
```

- 日志标签tag number对应的文本描述为tag name
- 日志内容格式

```
(name data type [ data unit]) [, (name data type [ data unit]),.....]
```

• name: 名称

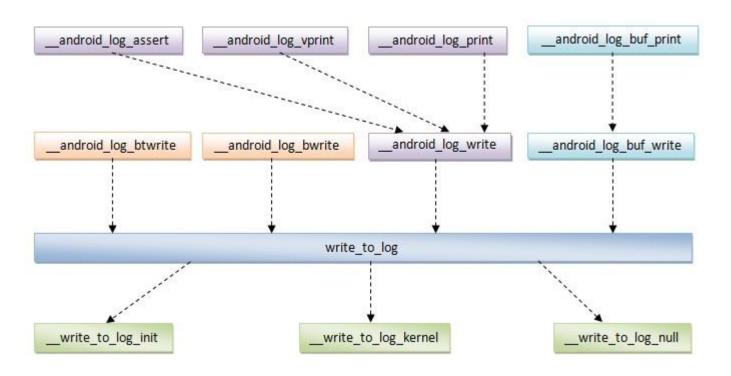
data type:数据类型data unit:数据单位

• 二进制日志格式描述示例

2722 battery_level (level|1|6),(voltage|1|1),(temperature|1|1)

- 日志2722表示日志标签值,battery_level是其对应的文件描述
- 标签值等于2722的日志内容由三个值组成,它们分别是level、voltage和temperature
- level、voltage和temperature的数据类型均是整数(1)
- level的单位是百分比(6)
- voltage和temperature的单位均为对象数量(1)

• 用户空间日志库



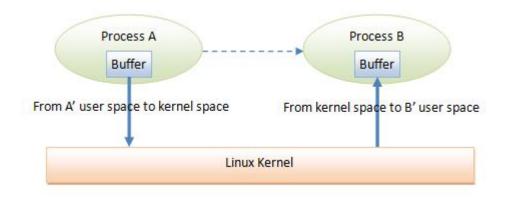
- __android_log_assert、__android_log_vprint、 __android_log_print
 - 写入类型为main的日志记录
- __android_log_btwrite \ __android_log_bwrite
 - 写入类型为event的日志记录
- __android_log_buf_print
 - 写入任意类型的日志记录
- __android_log_write \ __android_log_buf_write
 - 日志标签以"RIL"开头或者于"HTC_RIL"、"AT"、"GSM"、"STK"、 "CDMA"、"PHONE"或"SMS",那么会被认为是radio类型的日志记录
- write_to_log
 - 函数指针,负责最终的日志写入
 - 开始时指向__write_to_log_init
 - 初始化成功后指向__write_to_log_kernel
 - 初始化失败后指向__write_to_log_null

- C/C++日志写入接口
 - LOGV、LOGD、LOGI、LOGW、LOGE
 - SLOGV、SLOGD、SLOGI、SLOGW、SLOGE
 - LOG_EVENT_INT、LOG_EVENT_LONG、 LOG_EVENT_STRING
- Java 日志写入接口
 - android.util.Log
 - android.util.Slog
 - android.util.EventLog

- 日志读取工具-- logcat
 - adb logcat --help

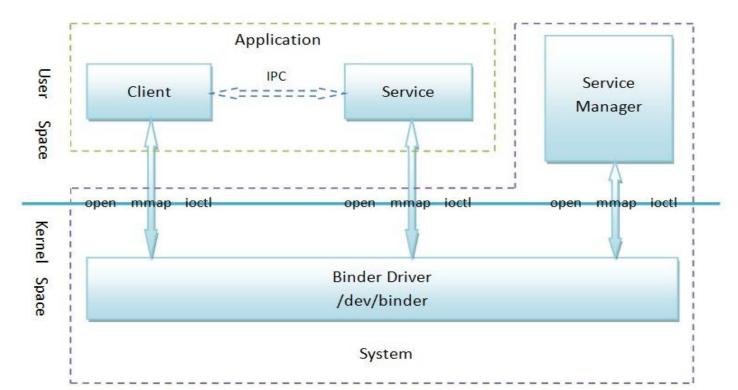
```
luo@ubuntu-11-04:~/Android$ adb logcat --help
Usage: logcat [options] [filterspecs]
options include:
                  Set default filter to silent.
  -5
                  Like specifying filterspec '*:s'
  -f <filename>
                 Log to file. Default to stdout
  -r [<kbytes>]
                  Rotate log every kbytes. (16 if unspecified). Requires -f
  -n <count>
                  Sets max number of rotated logs to <count>, default 4
  -v <format>
                  Sets the log print format, where <format> is one of:
                  brief process tag thread raw time threadtime long
                  clear (flush) the entire log and exit
                  dump the log and then exit (don't block)
                  print only the most recent <count> lines (implies -d)
  -t <count>
                  get the size of the log's ring buffer and exit
  -b <buffer>
                  request alternate ring buffer
                  ('main' (default), 'radio', 'events')
                  output the log in binary
filterspecs are a series of
  <tag>[:priority]
```

• 传统的IPC,例如Pipe和Socket,执行一次通信 需要两次数据拷贝

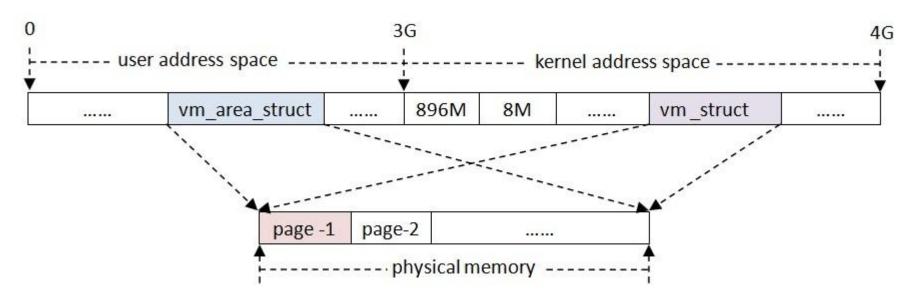


 内存共享机制虽然只需要执行一次数据拷贝, 但是它需要结合其它IPC来做进程同步,效率 同样不理想

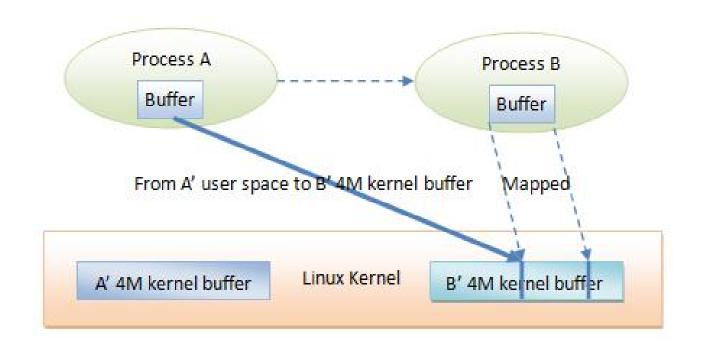
- Binder是一种高效且易用的IPC机制
 - 一次数据拷贝
 - Client/Server通信模型
 - 既可用作进程间通信,也可用作进程内通信



- Binder驱动为每一个进程分配4M的内核缓冲区, 用作数据传输
 - 4M内核缓冲区所对应的物理页面是按需要分配的,一 开始只有一个物理页被被映射
 - 4M内核缓冲区所对应的物理页面除了映射在内核空间之外,还会被映射在进程的用户空间



• 进程间的一次数据拷贝



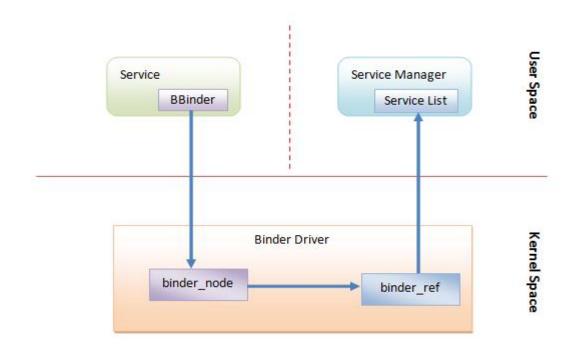
- Client/Server通信模型
 - Server进程启动时,将在本进程内运行的Service 注册到Service Manager中,并且启动一个Binder 线程池,用来接收Client进程请求
 - Client进程向Service Manager查询所需要的 Service,并且获得一个Binder代理对象,通过 该代理对象即可向Service发送请求

• Service注册

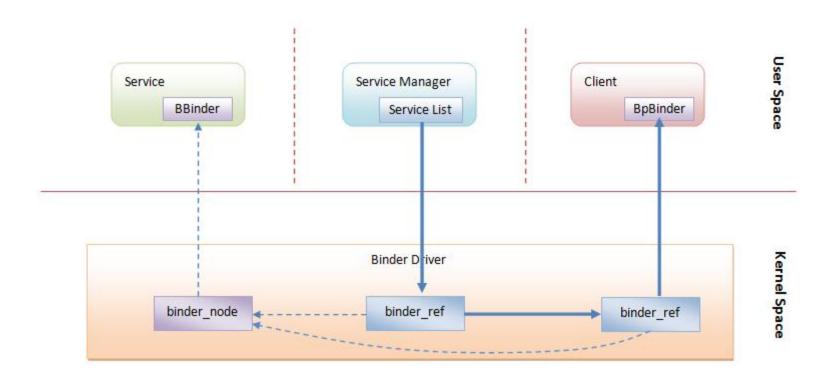
- BBinder: Service在用户空间的描述

- binder_node: Service在内核空间的描述

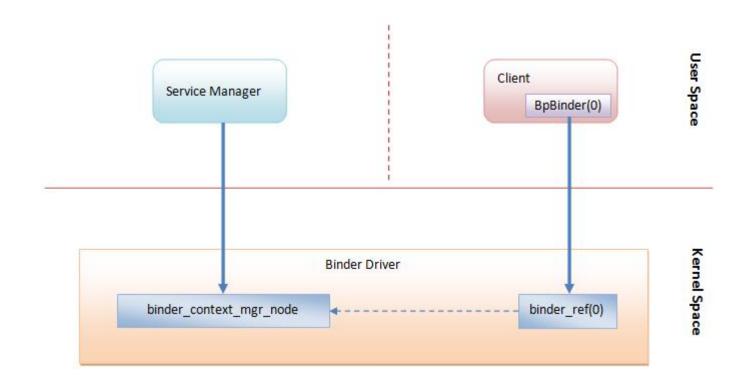
- binder_ref: Service代理在内核空间的描述(一个整数句柄值)



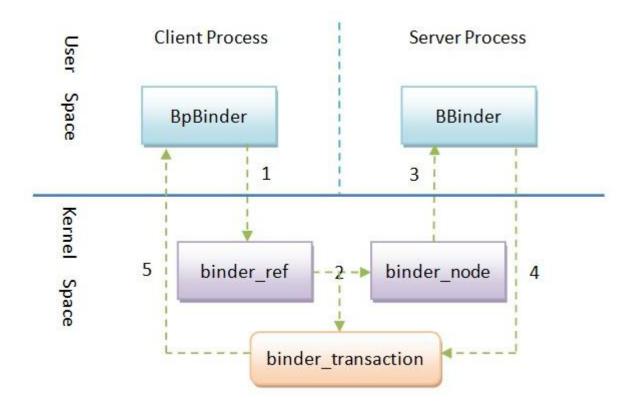
- Service代理获取
 - BpBinder: Service代理在用户空间的描述(一个整数句柄值)



- Service Manager注册及其代理获得
 - 一个特殊Service,它的代理句柄值永远等于0



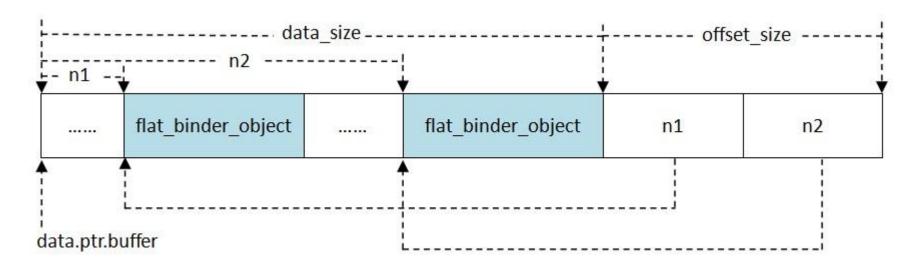
• Client和Server的通信过程



• binder_transaction: 通信数据描述

```
struct binder transaction {
       int debug id;
       struct binder work work;
       struct binder thread *from;
       struct binder transaction *from parent;
       struct binder proc *to proc;
       struct binder thread *to thread;
       struct binder transaction *to parent;
       unsigned need reply : 1;
       struct binder buffer *buffer;
       unsigned int code;
       unsigned int fla struct binder buffer {
       long priority;
                                   struct list head entry; /* free and allocated entries by addesss *
       long saved prior
                                   struct rb node rb node; /* free entry by size or allocated entry *
       uid t sender euid
                                   unsigned free : 1;
                                   unsigned allow user free : 1;
                                   unsigned async transaction : 1;
                                   unsigned debug id : 29;
                                   struct binder transaction *transaction;
                                   struct binder node *target node;
                                   size t data size;
                                   size t offsets size;
                                   uint8 t data[0];
```

- Binder对象(flat_binder_object)的类型
 - BINDER_TYPE_BINDER
 - BINDER_TYPE_WEAK_BINDER
 - BINDER_TYPE_HANDLE
 - BINDER_TYPE_WEAK_HANDLE
 - BINDER TYPE FD



- BINDER_TYPE_BINDER和BINDER_TYPE_WEAK_BINDER类型的flat_binder_object传输发生在:
 - Server进程主动向Client进程发送Service (匿名Service)
 - Server进程向Service Manager进程注册Service
- - 一个Client向另外一个进程发送Service代理
- BINDER_TYPE_FD类型的flat_binder_object传输发生在:
 - 一个进程向另外一个进程发送文件描述符

- Binder驱动对类型BINDER_TYPE_BINDER的 Binder对象(flat_binder_object)的处理:
 - 在源进程中找到对应的binder_node。如果不存在,则创建。
 - 根据上述binder_node在目标进程中找到对应的binder_ref。如果不存在,则创建。
 - 增加上述binder_ref的强引用计数和弱引用计数
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_HANDLE的flat_binder_object对象。
 - 将上述flat_binder_object对象发送给目标进程。

- Binder驱动对类型BINDER_TYPE_WEAK_BINDER 的Binder对象(flat_binder_object)的处理:
 - 在源进程中找到对应的binder_node。如果不存在,则创建。
 - 根据上述binder_node在目标进程中找到对应的binder_ref。如果不存在,则创建。
 - 增加上述binder_ref的弱引用计数。
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_WEAK_HANDLE的flat_binder_object对象。
 - 将上述flat_binder_object对象发送给目标进程。

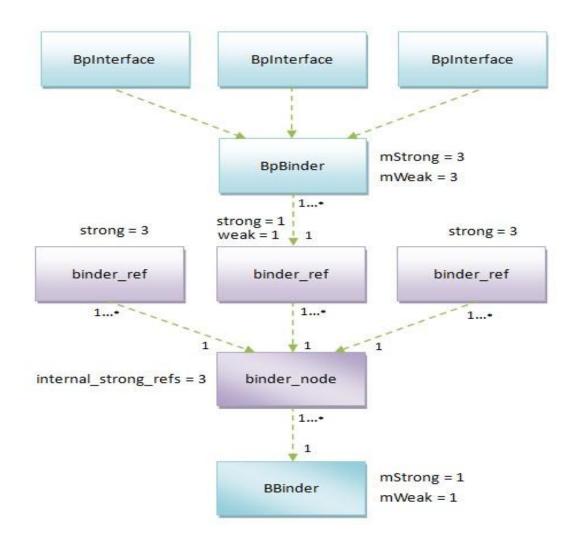
- Binder驱动对类型BINDER_TYPE_HANDLE 的Binder 对象(flat_binder_object)的 处理:
 - 在源进程中找到对应的binder_ref。
 - 如果上述binder_ref所引用的binder_node所在进程就是目标进程:
 - 增加上述binder node的强引用计数和弱引用计数
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_BINDER的flat_binder_object
 - 将上述flat_binder_object发送给目标进程
 - 如果上述binder_ref所引用的binder_node所在进程不是目标进程:
 - 为目标进程创建一个binder_ref,该binder_ref与上述binder_ref引用的是同一个binder_node
 - 增加上述新创建的binder_ref的强引用计数和弱引用计数
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_HANDLE的flat_binder_object
 - 将上述flat binder object发送给目标进程

- Binder驱动对类型BINDER_TYPE_WEAK_HANDLE的Binder对象(flat_binder_object)的处理:
 - 在源进程中找到对应的binder_ref。
 - 如果上述binder_ref所引用的binder_node所在进程就是目标进程:
 - 增加上述binder_node的弱引用计数
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_WEAK_BINDER的 flat_binder_object
 - 将上述flat_binder_object发送给目标进程
 - 如果上述binder_ref所引用的binder_node所在进程不是目标进程:
 - 为目标进程创建一个binder_ref,该binder_ref与上述binder_ref引用的是同一个binder_node
 - 增加上述新创建的binder_ref的弱引用计数
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_WEAK_HANDLE的 flat_binder_object
 - 将上述flat_binder_object发送给目标进程

- Binder驱动对类型BINDER_TYPE_FD 的Binder 对象(flat_binder_object)的 处理:
 - 在源进程中找到对应的struct file结构体
 - 将上述struct file结构体 保存在目标进程的打开 文件列表中
 - 构造一个类型为BINDER_TYPE_FD的 flat_binder_object
 - 将上述flat_binder_object发送给目标进程

- Binder对象的引用计数
 - BBinder: 位于用户空间,通过智能指针管理,有mStrong和mWeak两个引用计数
 - BpBinder: 位于用户空间,通过智能指针管理,有mStrong和mWeak两个引用计数
 - binder_node: 位于内核空间,有
 internal_strong_refs、local_weak_refs和
 local_strong_refs三个引用计数,以及一个
 binder_ref引用列表refs
 - binder_ref: 位于内核空间,有strong和weak两个引用计数

• Binder对象之间的引用关系



- Binder对象引用关系小结
 - BBinder被binder_node引用
 - binder_node被binder_ref引用
 - binder_ref被BpBinder引用
 - BBinder和BpBinder运行在用户空间
 - binder_node和binder_ref运行在内核空间
- 内核空间足够健壮,保证binder_node和binder_ref不会 异常销毁
- 用户空间不够健壮,BBinder和BpBinder可能会异常销毁
- BpBinder异常销毁不会引发致命问题,但是BBinder异常销毁会引发致命问题
- 需要有一种方式来监控BBinder和BpBinder的异常销毁

- Binder对象异常销毁监控
 - 所有执行Binder IPC的进程都需要打开 /dev/binder文件
 - 进程异常退出的时候,内核保证会释放未正常 关闭的它打开的/dev/binder文件,即调用与 /dev/binder文件所关联的release回调函数
 - Binder驱动通过实现/dev/binder文件的release回调函数即可监控Binder对象的异常销毁,进而执行清理工作

- BBinder异常销毁的时候,不单止Binder驱动需要执行清理工作,引用了它的BpBinder所在的Client进程也需要执行清理工作
- 需要有一种BBinder死亡通知机制
 - Client进程从Binder驱动获得一个BpBinder
 - Client进程向Binder驱动注册一个死亡通知,该死亡通知与上述BpBinder所引用的BBinder相关联
 - Binder驱动监控到BBinder所在进程异常退出的时候,检查该BBinder是否注册有死亡通知
 - Binder驱动向注册的死亡通知所关联的BpBinder所运行 在的Client进程发送通知
 - Client进程执行相应的清理工作

- Binder线程池
 - 在Server进程中,Client进程发送过来的Binder请求由Binder线程进行处理
 - 每一个Server进程在启动的时候都会创建一个 Binder线程池,并且向里面注册一个Binder线程
 - 之后Server进程可以无限地向Binder线程池注册新的Binder线程
 - Binder驱动发现Server进程没有空间的Binder线程时,会主动向Server进程请求注册新的Binder线程
 - Binder驱动主动请求Server进程注册新的Binder线程的数量可以由Server进程设置,默认是16

- Binder线程调度机制
 - 在Binder驱动中,每一个Server进程都有一个todo list,用来保存Client进程发送过来的请求,这些请求可以由其Binder线程池中的任意一个空闲线程处理
 - 在Binder驱动中,每一个Binder线程也有一个todo list,用来保存Client进程发送过来的请求,这些请求只可以由该Binder线程处理
 - Binder线程没事做的时候,就睡眠在Binder驱动中,直至它所属的Server进程的todo list或者它自己的todo list有新的请求为止
 - 每当Binder驱动将Client进程发送过来的请求保存在 Server进程的todo list时,都会唤醒其Binder线程池的空 闲Binder线程池,并且让其中一个来处理
 - 每当Binder驱动将Client进程发送过来的请求保存在 Binder线程的todo list时,都会将其唤醒来处理

- 默认情况下, Client进程发送过来的请求都是保存在 Server 进程的todo list中,然而有一种特殊情况:
 - 源进程P1的线程A向目标进程发起了一个请求T1,该请求被分发给目标进程P2的线程B处理
 - 源进程P1的线程A等待目标进程P2的线程B处理处理完成请求T1
 - 目标进程P2的线程B在处理请求T1的过程中,需要向源进程P1发起另一个请求T2
 - 源进程P1除了线程A是处于空闲等待状态之外,还有另外一个线程C处于空闲等待状态
- 这时候请求T2应该分发给线程A处理,还是线程C处理?
 - 如果分发给线程C处理,则线程A仍然是处于空闲等待状态
 - 如果分发给线程A处理,则线程 C可以处理其它新的请求

• Binder线程的事务堆栈

```
struct binder thread {
       struct binder proc *proc;
       struct rb node rb node;
       int pid;
        int looper;
       struct binder transaction *transaction stack;
       struct list head todo;
       uint32 t return error; /* Write failed, return error code in read
                                          struct binder transaction {
       wint32 t return error2; /* Write
                                                  int debug id;
                                                  struct binder work work;
                                                  struct binder thread *from;
                                                  struct binder transaction *from parent;
                                                  struct binder proc *to proc;
       wait queue head t wait;
                                                  struct binder thread *to thread;
       struct binder stats stats;
                                                  struct binder transaction *to parent;
                                                  unsigned need reply : 1;
                                                  struct binder buffer *buffer;
                                                                  code:
                                                                  flags;
                                                          priority;
                                                  long saved priority;
                                                  uid t
                                                          sender euid:
```

- T1: From P1 to P2
 - BC TRANSACTION:
 - T1->from_parent = NULL
 - T1->from = Thread(A)
 - Thread(A)->transaction_stack = T1
 - Thread(A)->proc = P1
 - BR_TRANSACTION:
 - T1->to_parent = NULL
 - T1->to_thread = Thread(B)
 - Thread(B)-> transaction_stack = T1
- T2: From P2 to P1
 - BC_TRANSACTION:
 - T2->form_parent = T1
 - T2->from = Thread(B)
 - Thread(B)->transaction_stack = T2
 - Thread(B)->proc = P2
 - BR TRANSACTION
 - T2->to_parent = T1
 - T2->to_thread = Thread(A)
 - Thread(A)->transaction_stack = T2

- 同步请求优先于异步请求
 - 同一时刻,一个BBinder只能处理一个异步请求
 - 第一个异步请求将被保存在目标进程的todo list中
 - 第一个异步请求未被处理前,其它的异步请求将被保存在对应的 binder_node的async todo list中
 - 第一个异步请求被处理之后,第二个异步请求将从binder_node的async todo list转移至目标进程的todo list等待处理
 - 依次类推.....
 - 此外,所有同时进行的异步请求所占用的内核缓冲 区大小不超过目标进程的总内核缓冲区大小的一半

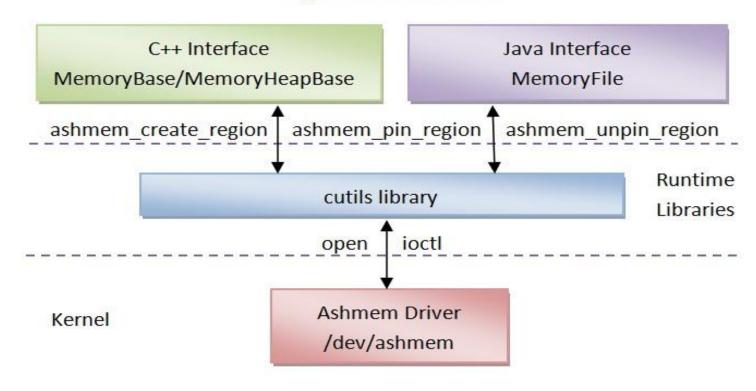
- 与请求相关的三个线程优先级
 - 源线程的优先级
 - 目标线程的优先级
 - 目标binder_node的最小优先级(注册Service时设置)
- Binder线程处理同步请求时的优先级
 - 取{源线程,目标binder_node,目标线程}的最高优先级
 - 保证目标线程以不低于源线程优先级或者binder_node 最小优先级的优先级运行
- Binder线程处理异步请求时的优先级
 - 取{目标binder_node,目标线程}的最高优先级
 - 保证目标线程以不低于binder_node最小优先级的优先级运行

- Binder进程间通信机制的Java接口
 - 每一个Java层的Binder本地对象(Binder)在C++层都对应有一个JavaBBinder对象,后者是从C++层的BBinder继承下来的
 - 每一个Java层的Binder代理对象(BinderProxy)在 C++层都对应有一个BpBinder对象
 - 于是Java层的Binder进程间通信实际上就是通过 C++层的BpBinder和BBinder来进行的,与C++层的Binder进程间通信一致

- 传统的Linux共享内存机制
 - System V: shmget、shmctl、shmat、shmdt
 - 用一个整数ID来标志一块共享内存
 - 不能动态释放部分共享内存
 - Posix: shm_open、ftruncate、mmap、munmap
 - 用一个文件描述符来标一块共享内存
 - 不能动态释放部分共享内存
- Android匿名共享内存
 - open、ioctl、mmap、munmap
 - 用一个文件描述符来标一块共享内存
 - 能动态释放部分共享内存

• 整体架构

Application Framework



- Ashmem驱动程序
 - 与System V的共享内存一样,都是基于临时文件系统(tmpfs)来实现的,也就是每一块共享内存都对应有一个临时文件
 - 可以通过IO控制命令ASHMEM_PIN对部分共享 内存进行锁定
 - 可以通过IO控制命令ASHMEM_UNPIN对部分共享内存进行解锁
 - 没有锁定的部分共享内存,在系统内存紧张时会被回收

- C访问接口
 - ashmem_create_region: 创建匿名共享内存
 - open /dev/ashmem
 - mmap /dev/ashmem
 - ashmem_pin_region:锁定部分匿名共享内存
 - ioctl ASHMEM_PIN
 - ashmem_unpin_region:解锁部分匿名共享内存
 - ioctl ASHMEM_UNPIN

- C++访问接口
 - MemoryHeapBase
 - 用来访问一块匿名共享内存
 - Binder Service,实现IMemoryHeap接口
 - 对应的Binder代理为BpMemoryHeap
 - MemoryBase: Binder Service
 - 在MemoryHeapBase的基础上实现,用来访问一整块 匿名共享内存的其中一部分
 - Binder Service,实现IMemory接口
 - 对应的Binder代理为BpMemory

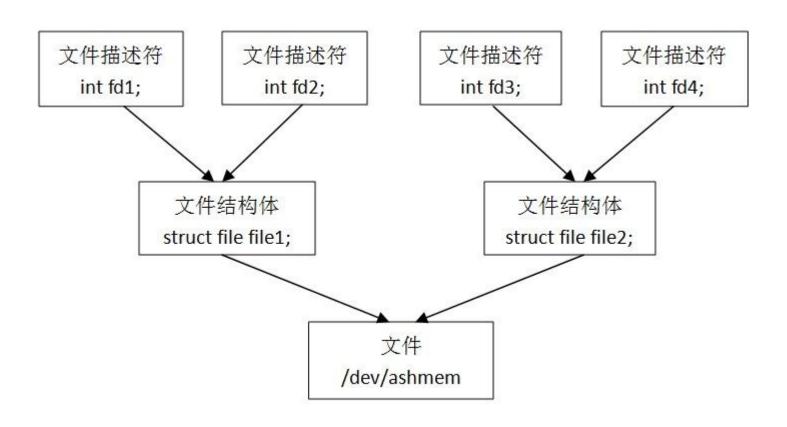
- Java访问接口
 - android.os.MemoryFile

```
public MemoryFile(String name, int length) throws IOException {
    mLength = length;
    mFD = native_open(name, length);
    mAddress = native_mmap(mFD, length, PROT_READ | PROT_WRITE);
    mOwnsRegion = true;
}

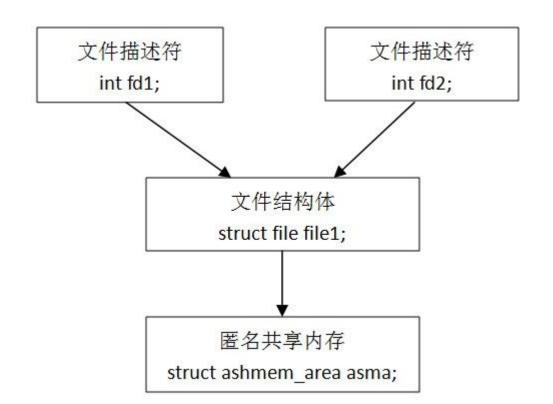
public MemoryFile(FileDescriptor fd, int length, String mode) throws IOException {
    if (fd == null) {
        throw new NullPointerException("File descriptor is null.");
    }
    if (!isMemoryFile(fd)) {
        throw new IllegalArgumentException("Not a memory file.");
    }
    mLength = length;
    mFD = fd;
    mAddress = native_mmap(mFD, length, modeToProt(mode));
    mOwnsRegion = false;
}
```

- Android 2.3之后,第二个构造函数已不存在,因此 MemoryFile只能作为内存文件使用

• Ashmem进程间共享原理--文件、文件结构体、文件描述符的关系



• Ashmem进程间共享原理--两个在不同进程中的文件描述符对应同一个指向设备文件/dev/ashmem的文件结构体



• 可以通过Binder IPC在进程间进行传递和共享 – flat_binder_object(BINDER_TYPE_FD)

```
static void
binder transaction(struct binder proc *proc, struct binder thread *thread,
    struct binder transaction data *tr, int reply)
   for (; offp < off end; offp++) {
        struct flat binder object *fp;
        fp = (struct flat binder object *)(t->buffer->data + *offp);
        switch (fp->type) {
        case BINDER TYPE FD: {
            int target fd;
            struct file *file;
            file = fget(fp->handle);
            target fd = task get unused_fd_flags(target_proc, O_CLOEXEC);
            task_fd_install(target_proc, target fd, file);
            fp->handle = target fd;
        } break:
```

Q&A

Thank You