

作者 ice_camel (/users/6a5b0c1d9347) 2014.02.17 14:24*

写了61241字,被16人关注,获得了44个喜欢

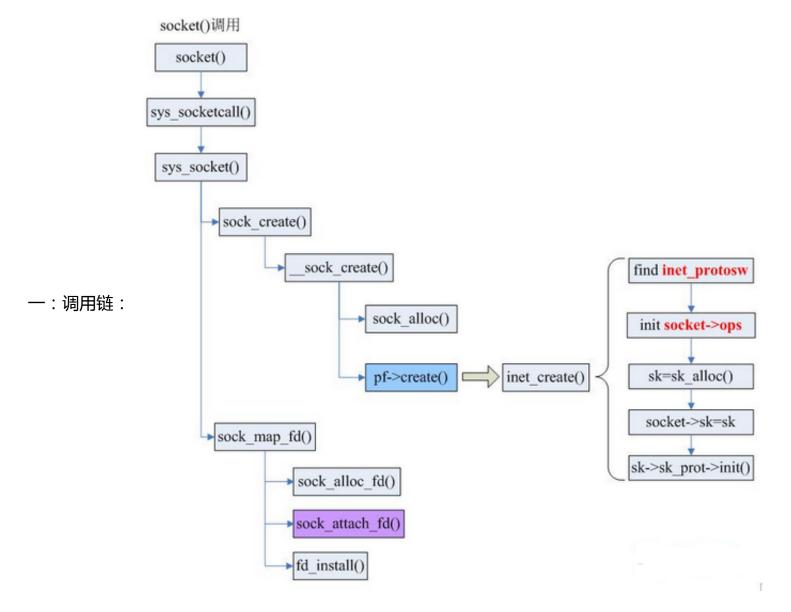
(/users/6a5b0c1d9347)

♣ 添加关注 (/sign_in)

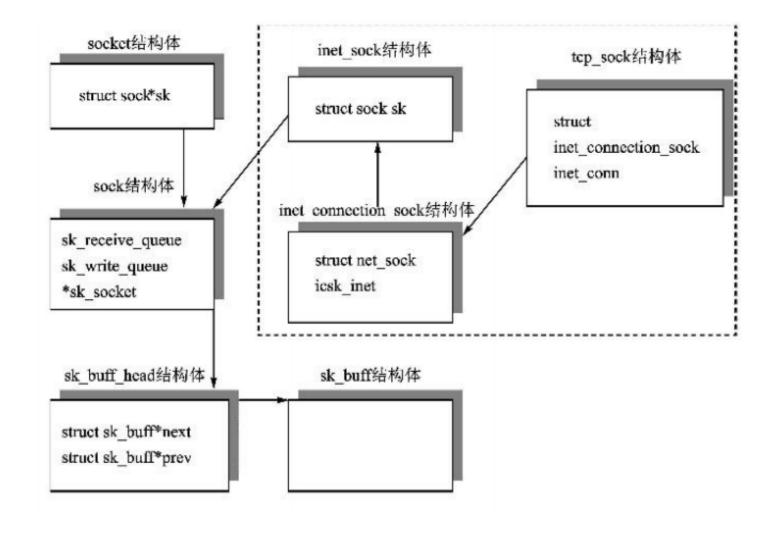
linux**内核中**socket**的创建过程源码分析(总结性** 质)

字数2574 阅读1864 评论0 喜欢3

在漫长地分析完socket的创建源码后,发现一片浆糊,所以特此总结,我的博客中同时有另外一篇详 细的源码分析,内核版本为3.9,建议在阅读本文后若还有兴趣再去看另外一篇博文。绝对不要单独 看另外一篇。



二:数据结构



——看一下每个数据结构的意义:

1) socket, sock, inet_sock, tcp_sock的关系 创建完sk变量后,回到inet_create函数中:

这里是根据sk变量得到inet_sock变量的地址;这里注意区分各个不同结构体。

a. struct socket: 这个是基本的BSD socket,面向用户空间,应用程序通过系统调用开始创建的 socket都是该结构体,它是基于虚拟文件系统创建出来的;

类型主要有三种,即流式、数据报、原始套接字协议;

b. struct sock:它是网络层的socket;对应有TCP、UDP、RAW三种,面向内核驱动;

其状态相比socket结构更精细:

- c. struct inet_sock:它是INET域的socket表示,是对struct sock的一个扩展,提供INET域的一些属性,如TTL,组播列表,IP地址,端口等;
- d. struct raw_socket:它是RAW协议的一个socket表示,是对struct inet_sock的扩展,它要处理

```
与ICMP相关的内容;
e. sturct udp_sock:它是UDP协议的socket表示,是对struct inet_sock的扩展;
f. struct inet_connection_sock: 它是所有面向连接的socket表示,是对struct inet_sock的扩
展;
g. struct tcp_sock:它是TCP协议的socket表示,是对struct inet_connection_sock的扩展,主要
增加滑动窗口,拥塞控制一些TCP专用属性;
h. struct inet_timewait_sock:它是网络层用于超时控制的socket表示;
i. struct tcp_timewait_sock:它是TCP协议用于超时控制的socket表示;
三:具体过程
1、函数入口:
1) 示例代码如下:
int server_sockfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
2) 入口:
net/Socket.c:sys_socketcall(),根据子系统调用号,创建socket会执行sys_socket()函数;
2、分配socket结构:
1) 调用链:
net/Socket.c:sys_socket()->sock_create()->__sock_create()->sock_alloc();
2) 在socket文件系统中创建i节点:
inode = new_inode(sock_mnt->mnt_sb);
这里, new_inode函数是文件系统的通用函数, 其作用是在相应的文件系统中创建一个inode; 其主
要代码如下(fs/Inode.c):
```

上面有个条件判断:if (sb->s_op->alloc_inode), 意思是说如果当前文件系统的超级块有自己分配

inode的操作函数,则调用它自己的函数分配inode,否则从公用的高速缓存区中分配一块inode;

3) 创建socket专用inode:

在"socket文件系统注册"一文中后面提到,在安装socket文件系统时,会初始化该文件系统的超级块,此时会初始化超级块的操作指针 s_op 为 $sockfs_ops$ 结构;因此此时分配 inode 会调用 $sock_alloc_inode$ 函数来完成:实际上分配了一个 $socket_alloc$ 结构体,该结构体包含 socket和 inode,但最终返回的是该结构体中的inode成员;至此,socket结构和inode结构均分配完毕;分配 inode 后,应用程序便可以通过文件描述符对 socket进行 read()/write()之类的操作,这个是由虚拟文件系统(VFS)来完成的。

3、根据inode取得socket对象:

由于创建inode是文件系统的通用逻辑,因此其返回值是inode对象的指针;但这里在创建socket的 inode后,需要根据inode得到socket对象;内联函数SOCKET_I由此而来,这里使用两个重要宏 containerof和offsetof

4、使用协议族来初始化socket:

1) 注册AF_INET协议域:

在"socket文件系统注册"中提到系统初始化的工作,AF_INET的注册也正是通过这个来完成的;

初始化入口net/ipv4/Af_inet.c:这里调用sock_register函数来完成注册:

根据family将AF_INET协议域inet_family_ops注册到内核中的net_families数组中;下面是其定义:

static struct net_proto_family inet_family_ops = { .family = PF_INET, .create = inet_create, .owner = THIS_MODULE, };

其中, family指定协议域的类型, create指向相应协议域的socket的创建函数;

2) 套接字类型

在相同的协议域下,可能会存在多个套接字类型;如AF_INET域下存在流套接字(SOCK_STREAM),数据报套接字(SOCK_DGRAM),原始套接字(SOCK_RAW),在这三种类型的套接字上建立的协议分别是TCP, UDP, ICMP/IGMP等。

在Linux内核中,结构体struct proto表示域中的一个套接字类型,它提供该类型套接字上的所有操作及相关数据(在内核初始化时会分配相应的高速缓冲区,见上面提到的inet_init函数)。

AF_IENT域的这三种套接字类型定义用结构体inet_protosw(net/ipv4/Af_inet.c)来表示,如下:其中,tcp_prot(net/ipv4/Tcp_ipv4.c)、 udp_prot(net/ipv4/Udp.c)、raw_prot(net/ipv4/Raw.c)分别表示三种类型的套接字,分别表示相应套接字的 操作和相关数据;ops成员提供该协议域的全部操作集合,针对三种不同的套接字类型,有三种不同的域操作inet_stream_ops、inet_dgram_ops、inet_sockraw_ops,其定义均位于net/ipv4/Af_inet.c下;

内核初始化时,在inet_init中,会将不同的套接字存放到全局变量inetsw中统一管理;inetsw是一个链表数组,每一项都是一个struct inet_protosw结构体的链表,总共有SOCK_MAX项,在inet_init函数对AF_INET域进行初始化的时候,调用函数 inet_register_protosw把数组inetsw_array中定义的套接字类型全部注册到inetsw数组中;其中相同套接字类型,不同协议类型的套接字通过链表存放在到inetsw数组中,以套接字类型为索引,在系统实际使用的时候,只使用inetsw,而不使用 inetsw_array;

3) 使用协议域来初始化socket

了解了上面的知识后,我们再回到net/Socket.c:sys_socket()->sock_create()->__sock_create() 中:

pf = rcu_dereference(net_families[family]); err = pf->create(net, sock, protocol);

上面的代码中,找到内核初始化时注册的协议域,然后调用其create方法;

5、分配sock结构:

sk是网络层对于socket的表示,结构体struct sock比较庞大,这里不详细列出,只介绍一些重要的成员,sk_prot和sk_prot_creator,这两个成员指向特定的协议处理函数集,其类型是结构体struct proto,struct proto类型的变量在协议栈中总共也有三个.其调用链如下:

net/Socket.c:sys_socket()->sock_create()->__sock_create()>net/ipv4/Af_inet.c:inet_create();

inet_create()主要完成以下几个工作:

1) 设置socket的状态为SS_UNCONNECTED; sock->state = SS_UNCONNECTED; 2) 根据socket的type找到对应的套接字类型: 由于同一type不同protocol的套接字保存在inetsw中的同一链表中,因此需要遍历链表来查找;在 上面的例子中,会将protocol重新赋值为answer->protocol,即IPPROTO_TCP,其值为6; 3) 使用匹配的协议族操作集初始化sk; 结合源码, sock变量的ops指向inet_stream_ops结构体变量; 4) 分配sock结构体变量 net/Socket.c:sys_socket()->sock_create()->__sock_create()->net /ipv4/Af_inet.c:inet_create()->net/core/Sock.c:sk_alloc(): 其中, answer_prot指向tcp_prot结构体变量; 其中,sk_prot_alloc分配sock结构体变量;由于在inet_init中为不同的套接字分配了高速缓冲区, 因此该sock结构体变量会在该缓冲区中分配空间;分配完成后,对其做一些初始化工作: ii) 初始化sk变量的等待队列; iii) 设置net空间结构,并增加引用计数;

- i) 初始化sk变量的sk_prot和sk_prot_creator;
- 6、建立socket结构与sock结构的关系:

inet = inet_sk(sk);

这里为什么能直接将sock结构体变量强制转化为inet_sock结构体变量呢?只有一种可能,那就是在 分配sock结构体变量时,真正分配的是inet_sock或是其他结构体;

我们回到分配sock结构体的那块代码(参考前面的5.4小节:net/core/Sock.c):

static struct sock *sk_prot_alloc(struct proto *prot, gfp_t priority, int family) { struct sock
*sk; struct kmem_cache *slab; slab = prot->slab; if (slab != NULL) sk =
kmem_cache_alloc(slab, priority); else sk = kmalloc(prot->obj_size, priority); return sk; }

上面的代码在分配sock结构体时,有两种途径,一是从tcp专用高速缓存中分配;二是从内存直接分配;前者在初始化高速缓存时,指定了结构体大小为prot->obj_size;后者也有指定大小为prot->obj_size,

根据这点,我们看下tcp_prot变量中的obj_size(net/ipv4/Tcp_ipv4.c):

.obj_size = sizeof(struct tcp_sock),

也就是说,分配的真实结构体是tcp_sock;由于tcp_sock、inet_connection_sock、inet_sock、sock之间均为0处偏移量,因此可以直接将tcp_sock直接强制转化为inet_sock。

2) 建立socket, sock的关系

创建完sock变量之后,便是初始化sock结构体,并建立sock与socket之间的引用关系;调用链如下:

net/Socket.c:sys_socket()->sock_create()->__sock_create()->net/ipv4/Af_inet.c:inet_create()->net/core/Sock.c:sock_init_data(): 该函数主要工作是:

- a. 初始化sock结构的缓冲区、队列等;
- b. 初始化sock结构的状态为TCP_CLOSE;
- c. 建立socket与sock结构的相互引用关系;

7、使用tcp协议初始化sock:

inet_create()函数最后,通过相应的协议来初始化sock结构:这里调用的是tcp_prot的init钩子函数net/ipv4/Tcp_ipv4.c:tcp_v4_init_sock(),它主要是对tcp_sock和inet_connection_sock进行一些初始化;

8、socket与文件系统关联:

创建好与socket相关的结构后,需要与文件系统关联,详见sock_map_fd()函数:

- 1) 申请文件描述符,并分配file结构和目录项结构;
- 2) 关联socket相关的文件操作函数表和目录项操作函数表;
- 3) 将file->private_date指向socket;

socket与文件系统关联后,以后便可以通过文件系统read/write对socket进行操作了;

● 推荐拓展阅读 (/sign_in)

© 著作权归作者所有

如果觉得我的文章对您有用,请随意打赏。您的支持将鼓励我继续创作!

¥打赏支持

♡ 喜欢 3

⑥ 分享到微博 **№** 分享到微信 更多分享 ▼

0条评论 (按时间正序 · 按时间倒序 · 按喜欢排序)

 参添加新评论 (/sign_in)

登录后发表评论 (/sign_in)