Linux盘符绑定实现原理

http://www.ilinuxkernel.com

正一

2016.7.25

目 录

- □ Linux盘符的分配
- □ Linux内核IDR机制
- □ Linux盘符绑定

Linux盘符的分配

□sd_probe()函数

系统中有新的SCSI磁盘(包括USB硬盘)插入,就会调用sd_probe()函数。

□哪里决定盘符?

```
o1438: spin_lock(&sd_index_lock );
o1439: error = idr_get_new(&sd_index_idr, NULL, &index);
o1440: spin_unlock(&sd_index_lock );
o1441:
```

index的值决定了盘符。

```
若index=0,则分配给此块SCSI硬盘的盘符为sda;若index=1,则分配给此块SCSI硬盘的盘符为sdb; .......
若index=25,则分配给此块SCSI硬盘的盘符为sdz;
```

Linux盘符的分配

```
01408: static int Sd_probe(struct device *dev)
01409: {
 ... ...
            if (! idr_pre_get(&sd_index_idr, GFP_KERNEL))
01435:
01436:
               goto \u00e4out_put;
01437:
            spin_lock(&sd_index_lock );
01438:
            error = idr get new(&sd index idr, NULL, &index);
01439:
            spin unlock(&sd index lock );
01440:
01441:
            if (index >= SD MAX DISKS)
01442:
               error = - EBUSY;
01443:
01444:
            if (error)
01445:
               goto \u00e4out_put;
   ... ...
            if (index < 26) {
01465:
               sprintf(gd- >disk_name, "sd%c", 'a' + index % 26);
01466:
           \} else if (index < (26 + 1) * 26) {
01467:
               sprintf(qd- >disk name, "sd%c%c",
01468:
                   a' + index / 26 - 1, a' + index \% 26;
01469:
           } else {
01470:
01471:
               const unsigned int \mathbf{m1} = (\text{index} / 26 - 1) / 26 - 1;
               const unsigned int m2 = (index / 26 - 1) \% 26;
01472:
              const unsigned int m3 = index \% 26;
01473:
              sprintf(gd- >disk_name, "sd%c%c%c",
01474:
                       'a' + m1, 'a' + m2, 'a' + m3);
01475:
01476:
01506: } ? end sd_probe ?
```

Linux盘符的分配

□index值的由来

```
if (! idr_pre_get(&sd_index_idr, GFP_KERNEL))
01436: goto ↓out_put;
01437:
01438: spin_lock(&sd_index_lock);
01439: error = idr_get_new(&sd_index_idr, NULL, &index);
01440: spin_unlock(&sd_index_lock);
index的值调用idr_get_new() 函数获取。
```

Linux内核IDR机制

□idr的由来

如何通过设备的ID,来找到快速设备相应的数据结构?

□内核idr机制

- idr在linux内核中指的就是整数ID管理机制,从本质上来说,这就是一种将整数ID号和特定指针关联在一起的机制。
- idr机制适用在那些需要把某个整数和特定指针关联在一起的地方。
- 该机制内部采用radix树实现,可以很方便地将整数和指针关联起来,并且具有很高的搜索效率。

Linux内核IDR机制

□通过idr机制获取ID过程

(1) 为idr分配内存

```
int idr_pre_get(struct idr *idp, unsigned int gfp_mask);
```

每次通过idr获得ID号之前,需要先分配内存。 返回0表示错误,非零值代表正常。

(2) 分配ID号并将ID号和指针关联

```
int idr_get_new(struct idr *idp, void *ptr, int *id);
int idr_get_new_above(struct idr *idp, void *ptr, int start_id, int *id);
```

idp: 之前通过idr_init初始化的idr指针

id: 由内核自动分配的ID号

ptr: 和ID号相关联的指针

start_id: 起始ID号。内核在分配ID号时,会从start_id开始。

Linux内核IDR机制

```
00261: int idr_get_new(struct idr *idp, void *ptr, int *id)
00262: {
          int rv;
00263:
          rv = idr_get_new_above_int(idp, ptr, 0);
00264:
00265:
00266:
           * This is a cheap hack until the IDR code can be fixed to
00267:
           * return proper error values.
00268:
          if (rv < 0) {
00269:
          if (rv == -1)
00270:
              return - EAGAIN;
00271:
          else / * Will be - 3 */
00272:
               return - ENOSPC;
00273:
00274:
          *id = rv;
00275:
00276:
              return 0;
00277: }
       EXPORT_SYMBOL(idr_get_new);
00278:
00279:
```

□如何控制盘符的名称?

控制index的值即可。

□如何做到盘符绑定?

做到硬盘所在的槽位ID与index值绑定即可。

即若

硬盘槽位ID为1,则分配的index值为0,得到的盘符为sda,

硬盘槽位ID为2,则分配的index值为1,得到的盘符为sdb,

... ...

硬盘槽位ID为12,则分配的index值为11,得到的盘符为sdl,

• • • • • •

□如何获取硬盘槽位ID?

只有磁盘控制器才知道某块硬盘所在的物理槽位号,所以借助磁盘控制器驱动,就可获取硬盘所在的槽位ID。

本材料以LSI控制器及对应的mpt驱动为例,介绍获取硬盘所在槽位号的过程。

□热插拔硬盘时所在槽位ID获取

热插拔硬盘时,会调用mptsas_hotplug_work(void *arg)函数。

□热插拔时从哪里知道硬盘槽位ID?

热插拔硬盘时,message frame消息中记录了发生热插拔事件所在的物理槽位ID。而驱动将这个物理槽位ID存放在mptsas_hotplug_event数据结构中的phy_id成员变量中。

```
00072: struct mptsas hotplug event {
               struct work struct hotplug work;
00073:
00074:
               MPT ADAPTER
                                    *ioc;
00075:
               enum mptsas_hotplug_action event_type;
00076:
              u64
                         sas_address;
00077:
              u8
                         channel;
              u8
                         id;
00078:
              u32
                         device_info;
00079:
              u16
                         handle;
00080:
              u8
                         phy id;
00081:
              u8
                         phys_disk_num;
00082:
                                              /* hrc - unique index*/
                         retries;
00083:
              u8
                         refresh_raid_config_pages;
              u8
00084:
               struct scsi device *sdev;
00085:
               struct list head
00086:
                                   list;
00087: };
```

□热插拔硬盘盘符绑定

知道了发生热插拔事件所在的物理槽位ID,就可以控制sd_probe()函数中的index值,进而控制分配给该块硬盘的盘符。

□系统启动过程中,无任何热插拔,如何做到盘符绑定?

RHEL4/SLES9和RHEL5/SLES10所使用的mpt驱动版本有所不同(详情请参考mptsas_probe函数)。

下面我们分别讨论RHEL4/SLES9和RHEL5/SLES10系列代码中系统启动过程中如何获取物理槽位ID。

□RHEL5/SLES10系统启动过程中,硬盘物理槽位ID的获取

```
mptsas_probe()调用的mptsas_scan_sas_topology(),进而调用
mptsas_probe_expander_phys() 函数,进而调用mptsas_probe_one_phy() 函数。
00143: struct mptsas_devinfo {
00144:
              u16 handle;
                                 /* unique id to address this device */
              u16 handle parent;
00145:
                                         /* unique id to address parent device */
              u16 handle_enclosure; / * enclosure identifier of the enclosure */
00146:
              u16 slot; /* physical slot in enclosure */
00147:
00148:
              u8
                        phy_id; /* phy number of parent device */
              u8
                        port id; /* sas physical port this device
00149:
00150:
              is assoc'd with */
                        id;
00151:
                                  /* logical target id of this device */
              u32 phys_disk_num; /* phys disk id, for csmi- ioctls */
00152:
                        channel;/* logical bus number of this device */
              u8
00153:
              u64 sas address; /* WWN of this device.
00154:
00155:
              SATA is assigned by HBA, expander */
00156:
              u32 device info; /* bitfield detailed info about this device */
00157: };
```

□sd_probe()函数调用栈

```
[<f883b327>] sd_probe+0x33a/0x35b [sd_mod]
[<c055255e>] __device_attach+0x0/0x5
[<c055250e>] driver_probe_device+0x42/0x92
[<c0551e68>] bus_for_each_drv+0x37/0x5e
[<c05525aa>] device_attach+0x47/0x58
[<c055255e>] __device_attach+0x0/0x5
[<c0551bca>] bus_attach_device+0x13/0x26
[<c05510f2>] device_add+0x204/0x2de
[<f8862a9b>] scsi_sysfs_add_sdev+0x2a/0x1d2 [scsi_mod]
[<f8816548>] mptscsih_slave_configure+0xb2/0x13d [mptscsih]
[<f88614c4>] scsi_probe_and_add_lun+0x7d7/0x8c1 [scsi_mod]
[<f8861a9f>] scsi scan target+0xb1/0x58c [scsi mod]
[<c04a7ed1>] sysfs_new_dirent+0x53/0x5d
[<c04a7f25>] sysfs make dirent+0x10/0x6c
[<c04a773d>] sysfs add file+0x51/0x6a
[<c04a774c>] sysfs add file+0x60/0x6a
[<c04f72e8>] acpi pci find root bridge+0x1e/0x45
[<f88621c7>] scsi_scan_target+0x5f/0x73 [scsi_mod]
[<f884174f>] sas_rphy_add+0xd8/0xe3 [scsi_transport_sas]
[<f88acfc8>] mptsas probe one phy+0x422/0x4de [mptsas]
[<f88ac9a7>] mptsas setup wide ports+0x115/0x314 [mptsas]
[<f88add1e>] mptsas_probe_hba_phys+0x813/0x85e [mptsas]
[<f88be27d>] mpt_timer_expired+0x0/0x4e [mptbase]
[<f88be27d>] mpt_timer_expired+0x0/0x4e [mptbase]
[<f88be27d>] mpt_timer_expired+0x0/0x4e [mptbase]
[<f88aed82>] mptsas_probe+0x373/0x3fb [mptsas]
```

□RHEL4/SLES9系统启动过程中,硬盘物理槽位ID的获取

mptsas_probe()函数是向各个SCSI通道发送SCSI命令,若有响应则说明该槽位存在硬盘,最后调用sd_probe()函数来分配盘符,产生新的磁盘设备。而在此过程中,无任何机会获取硬盘所在的物理槽位ID;包括mpt驱动,也没给出新发现的硬盘所在的物理槽位ID。

在mptsas_probe()函数执行scsi_scan_host(sh)之前,我们可以借助mpt_sas_get_info()函数来获取各个槽位的磁盘在位情况。这样我们就可以知道当前添加的硬盘所在物理槽位ID了。

□盘符绑定源码何时会执行?

- 系统启动时,加载mptsas驱动过程中,会扫描机器上所有的硬盘,对找到的每块硬盘,调用sd_probe()函数,分配盘符,系统就可以使用。
- > 当空闲的硬盘槽位有硬盘插入时,也会调用sd_probe()函数,分配盘符,将新硬盘添加到系统中。
- ▶ 硬盘读写过程中,不会执行任何相关盘符绑定源码。内核SCSI模块和mpt驱动中的硬盘读写函数,未作任何修改。

□服务器厂商认证源码何时会执行?

- ▶ 系统启动时只执行一次,后续不再执行。
- ▶ 硬盘读写过程中,不会执行服务器厂商验证代码。

□盘符绑定是否会影响硬盘读写性能?

- ▶ 对硬盘读写性能,无任何影响!
- ▶ 盘符绑定源码只会与机器上的硬盘变化有关,与硬盘数据读写无关。
- ▶ 内核SCSI模块和mpt驱动中的硬盘读写函数,未作任何修改。
- ▶ 实现盘符绑定后的驱动和正常的驱动, 硬盘读写流程无任何差异, 无任何额外执行代码。

谢谢!