آیا تا به حال این سوال برایتان پیش آمده است که حداکثر تعداد پارتیشن بر روی یک هارد به چه تعداد است؟ یا اینکه بعد از روشن کردن کامپیوتر چه اتفاقی افتاده و از کجا مشخص می شود که از روی کدام پارتیشن سیستمعامل بارگذاری شده و شروع به اجرا شدن کند؟ آیا به این نکته توجه نموده اید که کوچکترین واحد ذخیره سازی اطلاعات بر روی دیسک چقدر بوده و آیا این مقدار برابر یک بایت بوده و یا مقدار بیشتری دارد؟ (شاید مقدار کوچکترین واحد ذخیره سازی اطلاعات به نظر بی اهمیت برسد ولی در سرعت خواندن/نوشتن و میزان فضای هرز ایجاد شده بر روی دیسک تاثیر زیادی دارد) در این مقاله قصد داریم به این سوالات و سوالات دیگری پیرامون این موضوع پاسخ گوییم. در مقاله ی بعدی طریقه ی نوشتن یک برنامه به زبان پایتون برای استخراج اطلاعات پارتیشن ها، به کمک اطلاعات این مقاله را بیان خواهیم نمود.

دادههای ذخیره شده بر روی هارددیسک در بلوکهایی به اندازه کا ۱۵۲ بایت ذخیره می شوند که به این بلوکها گفته می شود. این مقدار، کوچکترین میزان فضایی است که داده ای بر روی هارددیسک اشغال می کند. یعنی اگر شما حتی یک حرف یک بایتی مثل A را ذخیره کنید، مقدار فضایی که اشغال کرده اید برابر با ۱۹۲۲ بایت می باشد. البته قضیه به اینجا ختم نمی شود و به دلیل اینکه شما به صورت مستقیم و با استفاده از interrupt داده بر روی دیسک ذخیره نکرده و از سیستم عامل (در واقع با استفاده از System Call، به صورت مستقیم یا غیر مستقیم) کمک گرفته و از لایه B File System عبور کرده و سپس داده را بر روی دیسک و در یک کلاستر ذخیره می کنید، مقدار فضای اشغال شده از این نیز بیشتر شده و مضربی از ۱۹۲ با ۱۹۲ با ۱۹۲ با ۱۹۲ می باشد و این نیز بیش فرض اندازه ی کلاستر برابر B کلاستر برابر B می باشد. (البته این مقدار برای پارتیشن ها با اندازه های مختلف می تواند متفاوت می باشد)

اولین sector هارددیسک (اولین 512bytes اشغال شده) که مهمترین سکتور نیز است، با عنوان sector (MBR) Record (MBR) شناخته می شود که پس از روشن شدن کامپیوتر و بارگذاری BIOS خوانده شده و اطلاعاتی دارد که برای پیدا کردن سیستم عامل، بارگذاری آن و دسترسی به اطلاعات پارتیشنها مورد نیاز است و در صورتیکه این سکتور خراب شده و یا قابل دسترسی نباشد، با خطایی مواجه شده و امکان شروع به کار سیستم عامل وجود نخواهد داشت. در این ۵۱۲بایت مقدار ۶۴بایت برای ذخیره ی اطلاعات پارتیشنها در نظر گرفته شده است که با استفاده از آن امکان تعریف ۴ پارتیشن وجود داشته که برای هر پارتیشن ۱۶۴بایت اطلاعات ذخیره می شود. پس با توضیحات ارائه شده مشخص می شود که بر روی هر دیسک ۴ پارتیشن بیشتر نمی توان ایجاد نمود. (مگر در حالت استفاده از درایو منطقی که در ادامه در مورد آن صحبت خواهد شد) از این ۴ پارتیشن یکی می تواند به عنوان پارتیشن احده معرفی شده (و یا اصلا وجود نداشته باشد) و مابقی پارتیشنهای Primary می باشند.

نکته: این ساختار در کامپیوترهایی وجود دارد که از BIOS و MBR استفاده میکنند و در کامپیوترهایی که UEFI و GPT دارند وجود ندارد. در مقالهای دیگر به ساختار GPT خواهیم پرداخت.

در MBR کد مربوط به پیدا کردن سیستم عامل و بارگذاری BootLoader آن در ۴۴۶ بایت ابتدایی سکتور نوشته شده و از Offset شماره ۴۴۶ مقدار ۴۴ بایت اطلاعات پارتیشنها را در بر می گیرد. دوبایت آخر MBR نیز شده و از 0x55AA شمیشه مقدار 0x55AA را در بر می گیرند. (در مقالهای دیگر طریقه ی نوشتن برنامه اسمبلی برای MBR را توضیح خواهیم داد)

نکته: فاصله نسبت به ابتدای محلی را Offset مینامند. در مثال ما فاصله از ابتدای سکتور مدنظر است.

در شکل زیر داده ی یک MBR به صورت Hex نمایش داده شده است. دستور dd امکان کپیبرداری از اطلاعات دیسک را فراهم می کند و همانطور که در شکل نمایش داده شده است مقدار ۱۲ بایت از ابتدای دیسک اول کپی شده و در فایلی به نام mbr.img ذخیره می شود. (نام دیسکهای sata, scsi در لینوکس با sd شروع شده و پس از آن، اولین دیسک sdb و سنام گذاری می شوند)

دستور xxd نیز برای hex dump استفاده می شود که بایتهای یک فایل را در مبنای ۱۶ نمایش می دهد. در سمت و xxd چپ Offset هرخط، در وسط مقدار در مبنای ۱۶ و در سمت راست مقدار ASCII اطلاعات نمایش داده شده است. در اطلاعات نمایش داده شده عبارت GRUB مشاهده می شود که از آن می توان برداشت کرد که این MBR مربوط به سیستمی لینوکسی می باشد! در خط آخر (از Offset شماره Offset تا 1f4==511 و در مکان دو بایت آخر (یعنی در مکانهای ۵۱۰ و ۵۱۱) مقدار ۵x55AA مشاهده می شود! در صورت عدم وجود این مقدار در انتهای MBR داده خواهد شد.

```
pot@kalivm01:~# dd if=/dev/sda of=mbr.img bs=512 count=1
1+0 records in
1+0 records out
512 bytes copied, 0.000373863 s, 1.4 MB/s
    gkalivm01:~# xxd -c 25 mbr.img
00000000: eb63 9010 8ed0 bc00 b0b8 0000 8ed8 8ec0 fbbe 007c bf00 06b9 00
00000019: 02f3 a4ea 2106 0000 bebe 0738 0475 0b83 c610 81fe fe07 75f3 eb
                                                                  ....!.....8.u.....u..
00000032: 16b4 02b0 01bb 007c b280 8a74 018b 4c02 cd13 ea00 7c00 00eb fe
00000064: fffa 9090 f6c2 8074 05f6 c270 7402 b280 ea79 7c00 0031 c08e d8
                                                                  ....y|..1...
0000007d: 8ed0 bc00 20fb a064 7c3c ff74 0288 c252 bb17 04f6 0703 7406 be
00000096: 887d e817 01be 057c b441 bbaa 55cd 135a 5272 3d81 fb55 aa75 37
                                                                  .}....|.A..U..ZRr=..U.u7
000000af: 83e1 0174 3231 c089 4404 4088 44ff 8944 02c7 0410 0066 8ble 5c
                                                                  ...t21..D.@.D..D.....f..∖
000000c8: 7c66 895c 0866 8ble 607c 6689 5c0c c744 0600 70b4 42cd 1372 05
                                                                  |f.\.f..\|f.\..D..p.B..r.
000000e1: bb00 70eb 76b4 08cd 1373 0d5a 84d2 0f83 d000 be93 7de9 8200 66
                                                                  ..p.v...s.Z.....}...f
000000fa: 0fb6 c688 64ff 4066 8944 040f b6d1 c1e2 0288 e888 f440 8944 08
                                                                  00000113: 0fb6 c2c0 e802 6689 0466 a160 7c66 09c0 754e 66a1 5c7c 6631 d2
                                                                  .....f..f.`|f..uNf.\|f1.
0000012c: 66f7 3488 d131 d266 f774 043b 4408 7d37 fec1 88c5 30c0 c1e8 02
                                                                  f.4..1.f.t.;D.}7....0....
00000145: 08c1 88d0 5a88 c6bb 0070 8ec3 31db b801 02cd 1372 1e8c c360 1e
0000015e: b900 018e db31 f6bf 0080 8ec6 fcf3 a51f 61ff 265a 7cbe 8e7d eb
                                                                  .....1......a.&Z|..}.
00000177: 03be 9d7d e834 00be a27d e82e 00cd 18eb fe47 5255 4220 0047 65
                                                                  ...}.4...}......GRUB .Ge
00000190: 6f6d 0048 6172 6420 4469 736b 0052 6561 6400 2045 7272 6f72 0d
                                                                  om.Hard Disk.Read. Error.
000001a9: 0a00 bb01 00b4 0ecd 10ac 3c00 75f4 c322 0754 dc00 0080 2021 00
                                                                  000001c2: 83fe ffff 0008 0000 0000 8018 00fe ffff 05fe ffff fe0f 8018 02
000001f4: 0000 0000 0000 0000 0000 55aa
```

پس از مشاهده کردن محتویات یک MBR باز گردیم به بررسی ساختار پارتیشنها در آن و اطلاعاتی که در ۱۶بایت مربوط به هر پارتیشن قرار می گیرد و برای ما اهمیت دارد موارد زیر میباشند:

- بایت اول (شمارهی صفر) Active بودن پارتیشن را مشخص کرده و می تواند دو مقدار 0x80 و 0 را داشته باشد. مقدار 0x80 که تنها به پارتیشنهای Primary داده می شود، بیانگر پارتیشنی است که سیستم عامل بر روی آن نصب شده و باید Boot Loader سیستم عامل از روی آن بارگذاری شود. این مقدار تنها برای یک پارتیشن باید ست شده و در غیر این صورت در زمان بارگذاری سیستم عامل با خطای Invalid Boot مواجه می شویم.
- بایت شماره x نوع پارتیشن را مشخص می کند. به عنوان مثال مقدار x برای خالی بودن، x برای x برای NTFS برای x ب
- بایتهای شماره ی ۸ تا ۱۱ برای Logical Block Addressing (LBA) مورد استفاده قرار می گیرند. (چهاربایت که اولین بایت، کمترین ارزش و آخرین بایت، بیشترین ارزش را دارد) از این مقدار برای Offset شروع پارتیشن استفاده می شود و تعداد سکتوری (دقت شود که سکتور و نه بایت) را مشخص می کند که از ابتدای دیسک باید رد کنیم تا به ابتدای پارتیشن برسیم.
  - بایتهای شمارهی ۱۲ تا ۱۵ نیز اندازهی پارتیشن به تعداد سکتور را مشخص می کنند.

در شکل زیر بخشهای توضیح داده شده و مابقی بخشهای تشکیل دهندهی MBR نمایش داده شده است.

| DOS partition table format |                          |
|----------------------------|--------------------------|
| Bytes                      | Purpose                  |
| 0-445                      | Boot code                |
| 446-461                    | Partition Table Entry #1 |
| 462-477                    | Partition Table Entry #2 |
| 478-493                    | Partition Table Entry #3 |
| 494-509                    | Partition Table Entry #4 |
| 510-511                    | Signature value (0xAA55) |

| DOS Partition Table Entry format |   |
|----------------------------------|---|
| Bytes                            | Purpose   |
| 0                                | Bootable flag (0x80=active; else 0x00)  |
| 1-3                              | Starting CHS address  |
| 4                                | Partition type (e.g., 0x00=empty, 0x01=FAT12, 0x07=NTFS, 0x0b=FAT32 (CHS), 0x83=Linux, 0xa5=FreeBSD, 0xa8=MacOS X)* |
| 5-7                              | Ending CHS address  |
| 8-11                             | Starting LBA address  |
| 12-15                            | Size (in sectors)   |

**نکته**: در این شکل برای Signature مقدار 0xAA55 ذکر شده است در حالیکه با دیدن Hex مربوط به MBR ، فکته: در این شکل برای Signature مقدار 2xAA55 فکر شده است در حالیکه با دیدن exAA55 است. عبارت 0x55AA در خروجی وجود داشت که یکی نمایش Big-Endian و دیگری

برای درک دقیق تر موضوع، مقدار LBA و اندازه ی پارتیشن اول MBR نمایش داده شده را محاسبه کرده و با خروجی دستور fdisk مقایسه می کنیم. شروع اولین پارتیشن از Offset با مقدار 446 می باشد که برای مقدار LBA باید بایتهای  $\lambda$  تا ۱۱ را برداشته و مقدار آنرا با بدست آوردن یک عدد  $\lambda$  بیتی محاسبه نماییم. پس باید از آدرس بایتهای  $\lambda$  تا ۱۱ را برداریم. در شکل  $\lambda$  تا  $\lambda$  تا اضافه  $\lambda$  مقدار بایت را برداریم. در شکل  $\lambda$  ستون سوم خواهیم رسید. پس  $\lambda$  بیتی که مقدار  $\lambda$  مشخص کردن با بیتی که مقدار  $\lambda$  با تبدیل به مبنای ۱۰ به عدد  $\lambda$  به عدد  $\lambda$  خواهیم رسید:

 $0x00080000 = 0x00 + 0x08 * 256 + 0x00 * 256^2 + 0x00 * 256^3 = 2048$ 

چون ۳۲ بیت این عدد را به بخشهای ۸ بیتی تقسیم نمودیم، (هر بایت برابر ۸ بیت میباشد) پس ارزش هربایت  $2^8 = 256$  برابر ارزش بایت قبلی میباشد.

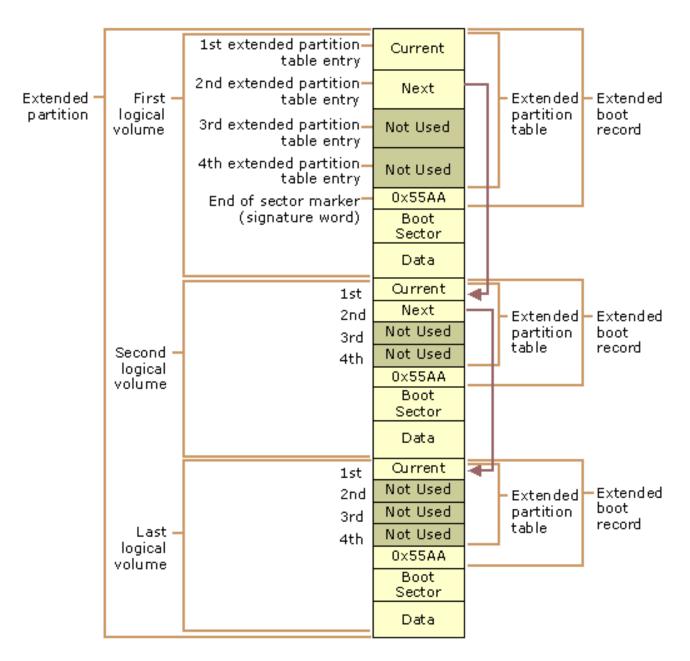
به طریق مشابه برای بدست آوردن اندازه ی پارتیشن باید به ابتدای بایت 446+12==1 رفته و 4بایت را برداشته و اندازه ی پارتیشن را بدست آورد. (4 بایت خط سوم از پایین، ستونهای 6و9)

 $0x00008018 = 0x00 + 0x00 * 256 + 0x80 * 256^2 + 0x18 * 256^3 = 411041792$ 

با اجرای دستور fdisk بر روی فایل mbr.img صحت این اطلاعات مشخص می شود. دقت شود که به دلیل کپی نگرفتن از تمامی اطلاعات دیسک، اطلاعات پارتیشنهای Extended کامل نبوده و fdisk خطایی می دهد. (در ادامه با ساختار کامل این پارتیشنها و دلیل این خطا آشنا می شویم)

تا اینجای بحث توضیح دادیم که ۴ بخش برای اطلاعات ۴ پارتیشن وجود دارد که یکی از این ۴تا میتواند از نوع Extended باشد. این نوع پارتیشن امکان ایجاد Logical Drive (از دید سیستمعامل و کاربر نهایی همان پارتیشن و افزودن تعداد درایوها و رسیدن به تعداد درایور بیشتر از ۴) را فراهم می کند. روال کار به این شکل است که یک Extended و افزودن تعداد درایوها و رسیدن به اولین التیشن لیست پیوندی ایجاد شده که این پارتیشن Extended به عنوان Head عمل کرده و اشاره کننده به اولین التهای کلیهی Drive است. (مقدار LBA این پارتیشن به ابتدای اولین سکتور از اولین درایو اشاره کرده و فضایی که تشکیل می دهند را مشخص می کند)

در هر Logical Drive اولین سکتور با نام (EBR) Logical Drive شناخته شده و ساختاری مشابه MBR دارد که از ۴ بخش مربوط به پارتیشنها، تنها ۲ بخش استفاده شده که بخش مربوط به پارتیشن اول، اطلاعات درایو فعلی را در بر گرفته و بخش دوم اشاره گر به Logical Drive بعدی میباشد. در انتهای کار و پس از رسیدن به آخرین درایو، مقدار فیلد type (نوع پارتیشن در بایت شماره ی ۴) پارتیشن دوم EBR (اشاره گر به درایو بعدی) برابر صفر خواهد بود. (همان NULL در انتهای لیست پیوندی ساده) این ساختار در شکل زیر نمایش داده شده است.



نکته مهم: در Logical Driverها مقدار LBA مشخص شده در پارتیشن اول EBR، نسبت به درایو قبلی بوده و از ابتدای محل Extended نیست.

برای بررسی عملی توضیحات داده شده، با استفاده از دستور dd سکتور مربوط به EBR را خوانده و اطلاعات نمایش داده شده توسط آنرا بررسی مینماییم. اولین مرحله پیدا کردن آدرس EBR است. برای اینکار از شکل خروجی دستور fdisk -l mbr.img و در خط دوم که نوع پارتیشن Extended ذکر شده است، مقدار start را برداشته و این تعداد سکتور skip کرده و سپس 512 بایت میخوانیم. سپس دستور fdisk را برای فایل جدید ایجاد شده، اجرا کرده و LBA, Size درایو را بدست میآوریم.

```
oot@kalivm01:~#@ddmcount=1 bs=512 skip=411045886 if=/dev/sda of=ebr.img
1+0 records in
1+0 records out
512 bytes copied, 0.00042338 s, 1.2 MB/s
root@kalivm01:~# fdisk -l ebr.img
Disk ebr.img: 512 B, 512 bytes, 1 sectors
Units: sectors of 1 * 512 = 512 bytes
Sector size (logical/physical): 512 bytes / 512 bytes
I/O size (minimum/optimal): 512 bytes / 512 bytes
Disklabel type: dos
Disk identifier: 0x00000000
Device
          Boot Start
                         End Sectors Size Id Type
ebr.img1
                  2 8382465 8382464 4G 82 Linux swap / Solaris
```

در این شکل مشخص است که درایومنطقی که درون Extended ایجاد شده است از نوع Swap بوده و شروع آن (skip+start(ebr.img) میباشد (یعنی از سکتور 411045888 که برابر است با (skip+start(ebr.img) میباشد (یعنی از سکتور بعد از شروع bda به صورت زیر است: جمع بندی نهایی و نمایش کلیه ی اطلاعات دیسک با استفاده از اجرای fdisk بر روی sda به صورت زیر است:

```
t@kalivm01:~# afdisk al /dev/sda
Disk /dev/sda: 200 GiB, 214748364800 bytes, 419430400 sectors
Units: susectors of 1 * 512 = 512 bytes
Sector size (logical/physical): 512 bytes / 512 bytes
I/O size (minimum/optimal): 512 bytes / 512 bytes
Disklabel type: dos
Disk identifier: 0xdc540722
Device
                                                Size Id Type
           Boot
                    Start
                                End
                                       Sectors
/dev/sda1
                     2048 411043839 411041792
                                                196G 83 Linux
/dev/sda2
                411045886 419428351
                                       8382466
                                                  4G 5 Extended
/dev/sda5
                411045888 419428351
                                       8382464
                                                  4G 82 Linux swap / Solaris
```

امیدوارم مفید بوده باشه، موفق باشید.