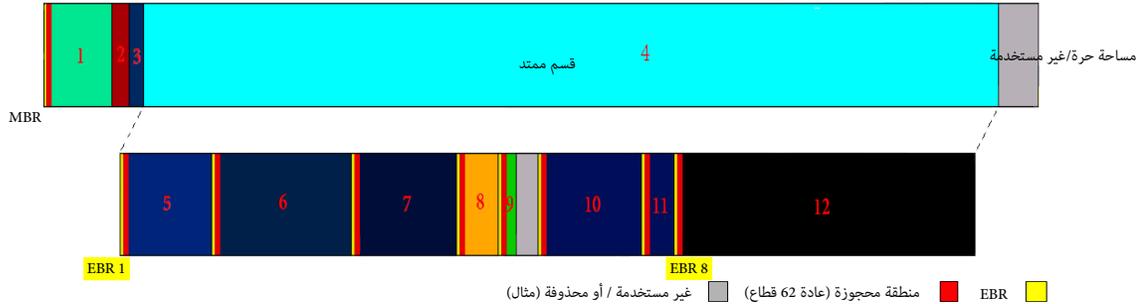




سجل الإقلاع الممتد

في نظام تقسيم القرص دوس [2] سجل إقلاع القسم الممتد [1][1] ERS/EBR/EPBR عبارة عن **وصف للقسم المنطقي في القسم الممتد**. عادة هذا الأخير، باستثناء **القسم الأولي الأول** [7][8][9]، يمكن أن يأخذ بقية المساحة الغير مقسمة على **القرص**، أو يأخذ مساحة أحد **الأقسام الأولية** الثلاثة أو حتى جميع الأقسام الأربعة الأولية. في **جدول أقسام MBR**. (أنظر للشكل) **المدخل** التي تصف **القسم الممتد** تملك حقل عنوان بداية **LBA** [6] وحقل عدد القطاعات الأذن يصفان المساحة التي يمكن أن تقع فيها **الأقسام المنطقية**. (راجع بنية القسم الممتد أدناه).
تقنيا، القسم الممتد لا يمكن استخدامه منفرد لأنه ليس قسم مثل بقية **الأقسام الأولية** ولكنه **غاء** [10] يحتوي على **لائحة موصولة** من الأقسام المنطقية (**أقراص منطقية**). هذه القائمة يمكن أن تكون بطول كفي (حسب المساحة المخصصة للقسم الممتد). لكن بعض نسخ **FDISK** ترفض إنشاء أقسام منطقية أكبر من عدد **المحارف** المتوفرة للأقراص، مثلا، في **مايكروسوفت دوس** القرص الأخير 26، وفي **نوفيل دوس** +7 ستكون 32.



بنية EBR

سجل إقلاع القسم الممتد **EBR** يملك نفس بنية **MBR**؛ لكنه يستخدم فقط **مدخلتان أوليتان** من **جدول أقسام** ممتد يبدأ أيضا عند الحيد 1BEh. وتوقيع سجل إقلاع إجباري **0xAA55** في نهاية القطاع [1]. هذا الرقم **السحري** يظهر في **محور القرص** بترتيب **0x55** أولا ثم **0xAA** أخيرا، لأن الأجهزة المتوافقة مع أنظمة **IBM** تخزن قيم **2-بايت الست عشرية** بترتيب **نهوي صغرى**.
سجل الإقلاع الممتد الأول **EBR 1** (أحيانا يكون الوحيد) يقع دائما في **أول قطاع** من **القسم الممتد**.
وبخلاف **الأقسام الأولية** المحدودة (4 مدخلات فقط) التي يتم تعريفها عن طريق **جدول أقسام** واحد داخل سجل **MBR**؛ في **القسم الممتد**، كل سجل إقلاع ممتد **EBR** يسبق **القسم المنطقي** الذي يصفه [2]. وفي حالة وجود **قسم منطقي** ثاني/تالي، سجل الإقلاع الممتد الأول **EBR 1** سوف يتضمن **مدخل** تشير إلى سجل الإقلاع الممتد التالي **EBR 2**؛ وبهذه الطريقة يصبح عندنا عدة سجلات إقلاع ممتدة تشكل **قائمة موصولة** [3] هذا يعني أن عدد **الأقسام المنطقية** تحده فقط مساحة القرص المخصصة للقسم الممتد [4].
أنظمة **ويندوز** (بما فيها **XP**) كانت تستخدم **قياسات القرص** أو **CHS** في **محاذاة الأقسام المنطقية** ضمن **القسم الممتد**، لكن منذ **ويندوز فيستا** أصبح يستخدم **حد 1-ميجابايت**، ونتيجة لهذا الاختلاف في **المحاذاة**، **مدير الأقراص المنطقية** في **ويندوز XP** يمكن أن يحذف القسم الممتد بدون تحذير المستخدم [3][5].

الإزاحة ضمن قطاعات EBR		حجم (بايت)	بنية سجل إقلاع القسم الممتد العامة	
ست عشري	عشري		المدخل الأول # 1 (إزاحة وحجم القسم الحالي)	المدخل الثانية # 2 (إزاحة والحساب حتى نهاية القسم المنطقي التالي)
000 - 1BD	000 - 445	446	لا تستخدم؛ ومعينة بأصفار؛ وقد تتضمن محمل إقلاع آخر، أي VBR . مثلا مقترن بأقسام AAP أو أية شفرة [11]	
1BE - 1CD	446 - 461	16	جدول الأقسام	المدخل الثالثة # 3
1CE - 1DD	462 - 477	16		المدخل الرابعة # 4
1DE - 1ED	478 - 493	16		لا تستخدم [4] ومعينة بأصفار
1EE - 1FD	494 - 509	16		توقيع الإقلاع 55AAh بترتيب بايت شبكي (نهوي كبير) مثل نهوي صغرى 0xAA55 . على القرص 0x55 عند حيد 510 و 0xAA عند 511
1FE - 1FF	510 - 511	2		
		512	حجم إجمالي	

الإزاحة ضمن المدخل		حجم (بايت)	بنية مدخل 16-بايت في جدول أقسام MBR أو EBR	
ست عشري *	عشري		مؤشر الإقلاع	عنوان CHS : بداية القسم
1 ? E	0	1	مؤشر الإقلاع	عنوان CHS : بداية القسم
1 ? F - 1 ? 1	1 - 3	3	شفرة نوع القسم	عنوان CHS : نهاية القسم
1 ? 2	4	1	عنوان CHS : نهاية القسم	عنوان LBA : بداية القسم [6]
1 ? 3 - 1 ? 5	5 - 7	3	عنوان CHS : نهاية القسم	حجم القسم (بحساب عدد القطاعات)
1 ? 6 - 1 ? 9	8 - 11	4	عنوان LBA : بداية القسم [6]	
1 ? A - 1 ? D	12 - 15	4	حجم القسم (بحساب عدد القطاعات)	

* للحصول على الرقم الست عشري 1 ? E تقرأ 1BE أو ICE. حيد المدخل الأول أو المدخل الثانية. على التوالي

بنية إحدى سجلات EBR حجم 512 بايت ضمن القسم الممتد

القطاع المنطقي 0 عند العنوان الفيزيائي C0/H1/S1																	
	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	0123456789ABCDEF
0000	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0010	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0020	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0030	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0040	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0050	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0060	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0070	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0080	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0090	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00a0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00b0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00c0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00d0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0100	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0110	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0120	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0130	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0140	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0150	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0160	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0170	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0180	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0190	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
01a0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
01b0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	fe
01c0	ff	ff	83	fe	ff	ff	3f	00	00	00	b4	4b	b6	0a	00	fe
01d0	ff	ff	05	fe	ff	ff	f3	4b	b6	0a	67	98	ee	11	00	00
01e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
01f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	55	aa
	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	0123456789ABCDEF

حشو بايت صفر (منطقة قد تستغلها بعض التطبيقات!) جدول أقسام ممتد (مدخلتان فقط) توقيع إقلاع

أمثلة

الشكل التالي يعرض قسم ممتد مع 6.000 قطاع و 3 أقسام منطقية.

القسم الممتد يبدأ عند عنوان LBA 5.000 وينتهي عند 10.999 لأن حجمه 6.000 قطاع.

تنبيه: تم اختيار القيم التالية فقط لتسهيل الشرح على القارئ، في الحقيقة، لا يوجد قسم ممتد بحجم 3 ميغابايتات ولا قرص ثابت 20 قطاع لكل مسار

5.000	سجل إقلاع القسم الممتد الأول	قطاع البداية		عدد القطاعات
		المدخله الأولى	20 = 5.020 - 5.000	1.980 = 1 + 6.999 - 5.020
	المدخله الثانية	2.000 = 7.000 - 5.000	1.000 = 1 + 7.999 - 7.000	
		19 قطاع غير مستخدم		
5.020		القسم المنطقي الأول مع 1.980 قطاع		
6.999				
7.000	سجل إقلاع القسم الممتد الثاني	قطاع البداية		عدد القطاعات
		المدخله الأولى	20 = 7.020 - 7.000	980 = 1 + 7.999 - 7.020
	المدخله الثانية	3.000 = 8.000 - 5.000	3.000 = 1 + 10.999 - 8.000	
		19 قطاع غير مستخدم		
7.020		القسم المنطقي الثاني مع 980 قطاع		
7.999				
8.000	سجل إقلاع القسم الممتد الأخير	قطاع البداية		عدد القطاعات
		المدخله الأولى	20 = 8.020 - 8.000	2.980 = 1 + 10.999 - 8.020
	المدخله الثانية	0	0	
		19 قطاع غير مستخدم		
8.020		القسم المنطقي الأخير مع 2.980 قطاع		
10.999				

لمعرفة كيفية الحصول على بيانات EBRs، راجع فقرة: "حساب EBR داخل القسم الممتد"

قيم EBR

المعلومات التالية عبارة عن قواعد عامة تطبق فقط على القيم الموجودة في حقول 4 **بايت** في **مدخلات جدول أقسام سجلات EBRs** (قارن الجداول أعلاه).

هذه القيم تعتمد على أداة **تقسيم القرص** المستخدمة في إنشائها أو تغييرها، في الواقع، معظم أنظمة التشغيل التي تستخدم مخطط التقسيم الممتد (وتشمل **مايكروسوفت دوس**، **ويندوز**، و**لينكس**) ستجاهل قيمة "حجم القسم" في المدخلات التي تشير إلى قطاع آخر **EBR**. باستثناء أن في أنظمة تشغيل **لينكس**، يجب أن تكون القيمة واحد أو أكبر.

المدخلة الأولى (first entry) في **جدول أقسام EBR** تشير إلى **القسم المنطقي** (logical partition) الذي ينتمي إلى نفس **EBR** :

- قطاع البداية (Starting sector) = **الإزاحة النسبية** (relative offset) بين قطاع **EBR** هذا والقطاع الأول (first sector) من **القسم المنطقي**.

ملاحظة: غالباً هذه نفس القيمة لكل **EBR** على نفس القرص الثابت؛ عادة تكون 63 قطاع في نظام **ويندوز أكس بي** والأنظمة القديمة.

- عدد القطاعات** (Number of sectors) = العدد الإجمالي للقطاعات (total count of sectors) لهذا **القسم المنطقي**.

ملاحظة: أية قطاعات غير مستخدمة (unused sectors) بين **EBR** و **القسم المنطقي** لا تعتبر جزء من **القسم المنطقي** [1].

المدخلة الثانية (second entry) في جدول أقسام **EBR** إذا كانت آخر **EBR** في **القسم الممتد** ستتضمن **بايتات** صفرية (zero-bytes)؛ خلاف ذلك، سوف تشير إلى سجل **EBR** التالي في سلسلة **EBR**.

- قطاع البداية (Starting sector) = **العنوان النسبي** (relative address) لسجل **EBR** التالي ضمن **القسم الممتد** (extended partition).

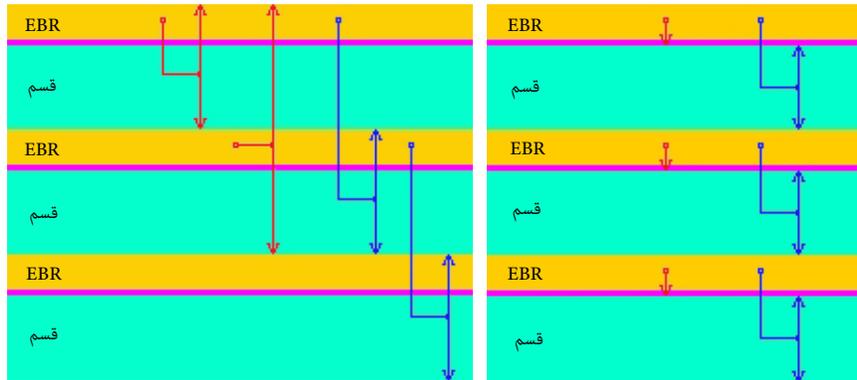
بمعنى آخر: قطاع البداية (Starting sector) = عنوان **LBA** لسجل **EBR** التالي ناقص عنوان **LBA** لأول **EBR** في **القسم الممتد**.

- عدد القطاعات** (Number of sectors) = العدد الإجمالي للقطاعات (total count of sectors) في **القسم المنطقي** التالي، لكن التعداد (count) يبدأ من قطاع **EBR** التالي.

ملاحظة: بخلاف المدخلة الأولى (first entry) في **جدول أقسام EBR**، حساب عدد القطاعات (number of sectors) هذا يشمل قطاع **EBR** في **القسم المنطقي** التالي إلى جانب القطاعات الأخرى في ما يسمى **مساره** الغير مستخدم (unused track). (قارن تخطيط الشكل 1 و 2 أسفل).

الرسم أدناه ليست مقياس حقيقي للحجم: الخطوط الرفيعة بالأرجوان بين كل **EBR** و **القسم المنطقي** الخاص به تمثل بقية المنطقة الغير مستخدمة، عادة 63 قطاع [2] وتتضمن قطاع **EBR** واحد (يظهر مضخم).

في بعض الأنظمة، قد تكون هناك فجوة كبيرة غير مستخدمة بين نهاية القسم المنطقي و **EBR** التالي، أو بين القسم المنطقي الأخير ونهاية كامل القسم الممتد نفسه، في حالة تم حذف/تصحيح أي قسم منطقي نشأ سابقاً.



قيم **بداية** القطاعات و**عددها** الإجمالي التي تشير لها **المدخلة الأولى** • قيم **بداية** القطاعات و**عددها** الإجمالي التي تشير لها **المدخلة الثانية**

عادة نوع **القسم** الممتد سيكون **0x05** (عنونة **CHS**) أو **0x0F** (عنونة **LBA**) [5] **نظام** دي آر دوس 6.0 **DR DOS** والنسخ الأحدث تدعم الأقسام الممتدة **المؤمنة** باستخدام **0xC5**، وهي أقسام تكون مخفية عن أنظمة التشغيل الأخرى. بما أن إصدارات **DR-DOS** حتى الإصدار 7.03 لا تدعم عنونة الكتل المنطقية **LBA** لا يمكنها التعرف على النوع **0x0F** وأنظمة التشغيل الأخرى لا تعرف على النوع **0xC5**، يمكن استغلال هذا لشغل مساحة تصل إلى أول 8 **حجبايات** على القرص في **DR-DOS** (مع **الأقراص المنطقية** سواء كانت ضمن أقسام مؤمنة أو غير مؤمنة)، واستخدام **0x0F** لتخصيص بقية القرص لأنظمة التشغيل التي تدعم **LBA** دون تعارض بينها. هذا يشبه، فكرة دعم أنظمة **لينكس** قسم ممتد ثاني نوع **0x85** (هذا النوع مخفي "unknown" عن أنظمة التشغيل التي تدعم فقط قسم ممتد واحد) [6].

أنواع القسم الممتد الأخرى التي يمكنها أن تتضمن سجلات **EBRs** تشمل: **المخفية** عن قصد **0x91**، **0x9B**، **0x1F**، **0x15**، **المقيدة/حصرة النفاذ** **0x5F**، **0x5E**، **والمؤمنة** **0xD5**، **0xCF**، لكن، يجب معاملتها وفق أنظمة **التشغيل** والأدوات التي تدعمها ولا يجب **وصليها**.

من الصعب تفسير عناوين **CHS** في القسم بدون معرفة **قياسات القرص** (الظاهرية)، لأن ترجمة **CHS** إلى **LBA** يركز على عدد **الرؤوس** و**عدد القطاعات لكل مسار** **SPT**. رغم ذلك عنوان بداية **LBA** وحجم القسم (بعدد القطاعات) المقدمة إن أمكن تسمح أيضا بحساب قياسات القرص التي تطابق عناوين **CHS** المقدمة.

عنونة **CHS** بقيمة 24 **بت** تستخدم دائما 6 **بت** لقطاعات تصل إلى 63 **قطاع** لكل **مسار** (63...1)، و **INT 13h** (نداء النفاذ للقرص) عموما يستخدم 8 **بت** من أجل رؤوس تصل إلى 256 رأس (255...0)، هذا يترك 10 **بت** لأسطوانات تصل إلى 1024 أسطوانة (1023...0).

عناوين **ATA CHS** دائما تستخدم 4 **بت** من أجل رؤوس تصل إلى 16 رأس (15...0)، هذا يترك 14 **بت** لأسطوانات تصل إلى 16383 أسطوانة ($2^{14}=1+16383$) أي (6+4+14=24) **بت** [7] هذا في ترجمة عناوين **CHS** 24 **بت** مع أقراص **ATA-5**. (لمعلومات أكثر راجع **CHS**).

التسمية

لينكس والأنظمة المشابهة تشير إلى **القرص الثابت** الأول نوع **IDE** بالشكل **/dev/hda**، والثاني بالشكل **/dev/hdb**، إلى آخره، وكما في أقراص **SCSI**، وفي **الألوان** لاحقا، في أقراص **IDE** و **SATA** يعرف القرص الثابت الأول أيضا بالشكل **/dev/sda**... إلى آخره. الأقسام الأربعة في **MBR** ستكون بالشكل **/dev/hda4**، **/dev/hda3**، **/dev/hda2**، **/dev/hda1**، القسم الخامس **/dev/hda5**، يمثل **القرص المنطقي** الأول. القسم السادس **/dev/hda6** يمثل **القرص المنطقي** الثاني... إلى آخره، ولا يتم حساب حاوية **القسم الممتد** الممثل في **MBR** كأحد الأقسام الأربعة [8]. لمعلومات أكثر راجع الميثاق المستخدم في تسمية الأجهزة في **لينكس** في **الموسوعة الحرة**.

Partition	File System	Mount Point	Label	Size	Used	Unused	Flags
/dev/sda1	ntfs			69.79 GiB	15.19 GiB	54.61 GiB	boot
/dev/sda4	linux-swaps			4.00 GiB	---	---	
/dev/sda2	ext3	/grub	GRUB	760.89 MiB	23.92 MiB	736.97 MiB	
/dev/sda3	extended			819.27 GiB	---	---	
/dev/sda5	ext3		UBUNTU1004	85.70 GiB	5.39 GiB	80.31 GiB	
/dev/sda6	ext4		Fedora-13-x86_64	143.46 GiB	22.63 GiB	120.83 GiB	
/dev/sda7	ext4			109.24 GiB	39.58 GiB	69.67 GiB	
/dev/sda8	xfs			40.01 GiB	64.42 MiB	39.95 GiB	
/dev/sda9	fat32		DOS	1.96 GiB	4.17 MiB	1.96 GiB	
unallocated	unallocated			1.75 MiB	---	---	
/dev/sda10	ext4			111.48 GiB	7.99 GiB	103.49 GiB	
/dev/sda11	ext4			20.01 GiB	493.44 MiB	19.52 GiB	
/dev/sda12	unknown			307.41 GiB	---	---	
unallocated	unallocated			37.71 GiB	---	---	

القرص sda يتضمن 3 أقسام أولية sda2، sda4، sda1. وواحد ممتد sda3 يظهر بإطار أزرق فاتح يتضمن 8 أقسام منطقية من sda5 إلى sda12.

```
[root@echidna ~]# fdisk -l /dev/sda
```

```
Disk /dev/sda: 1000.2 GB, 1000204886016 bytes
255 heads, 63 sectors/track, 121601 cylinders, total 1953525168 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
Disk identifier: 0x000de20f
```

Device	Boot	Start	End	Blocks	Id	System
/dev/sda1	*	63	146368214	73184076	7	HPFS/NTFS/exFAT
/dev/sda2		154754145	156312449	779152+	83	Linux
/dev/sda3		156312450	1874448134	859067842+	5	Extended
/dev/sda4		146368215	154754144	4192965	82	Linux swap / Solaris
/dev/sda5		156312513	336031604	89859546	83	Linux
/dev/sda6		336031668	636880859	150424596	83	Linux
/dev/sda7		636880923	865983824	114551451	83	Linux
/dev/sda8		865983888	949891319	41953716	83	Linux
/dev/sda9		949891383	954003959	2056288+	b	W95 FAT32
/dev/sda10		954007552	1187801087	116896768	83	Linux
/dev/sda11		1187803136	1229760511	209786688	83	Linux
/dev/sda12		1229762560	1874446335	322341888	83	Linux

Partition table entries are not in disk order

تظهر رسالة التحذير: "partition table entries are not in disk order" لأن قسم sda4، فيزيائياً قبل sda3. وهذا ليس خطأ مهم، ويمكن إصلاحه.

```
showebr ()
{
    dd if=$1 skip=$2 bs=512 count=1 >/dev/null | tail -c 66 | hexdump -n 32 -e
    "%07.7_ax " 8/1 "%2.2x " 2/4 "%10a " "\n"
}
```

هنا تستخدم dd و tail لعرض المدخلتان الأوليتان من EBR. ثم hexdump لعرض قطاع بداية LBA مع حساب القطاع بالعشري وأوالست عشري

1. fdisk -l /dev/sda
2. dd if=/dev/sda skip=<بداية القسم الممتد> of=/home/user/Desktop/first-ebr bs=512 count=1
3. tail -c 66 first-ebr | hexdump -n 32 -e "%07.7_ax " 8/1 "%2.2x " 2/4 "%10a " "\n"

أول قطاع في القسم الممتد سيكون أول EBR. سكريبت showebr يعرض ذلك القطاع باستخدام رقم إزاحة القطاع من الجدول 9:

```
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda 156312450
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff 63 179719092
00000100 00 fe ff ff 05 fe ff ff 179719155 300849255
```

المدخلتان الأولى في جدول أقسام EBR تعلن أن القسم /sda5 يبدأ عند الحيد 63 من بداية EBR هذا. ويتضمن 179719092 قطاع.

المدخلتان الثانية تعلن أن القسم التالي يبدأ عند 179719155 من أول EBR في القسم الممتد. بينما التعداد هو تعداد القطاعات من بداية EBR التالي إلى نهاية القسم المنطقي التالي.

الجدول 12 أسفل، يعرض معلومات الأقسام المنطقية والممتد على القرص sda.

تعداد القطاع للقسم sda6 هو (300849192=1+336031668- 636880859). مع الأخذ بتعداد القطاع 300849255 الثانية (أنظر جدول 11) يمكننا الاستنتاج أن القسم /sda6 يبدأ عند 63:

أي (300849192-300849255=63) وهذا هو رقم الحيد المستخدم حتى وقت قريب في معظم الأنظمة، بما فيها ويندوز XP.

/dev/sda3	156312450	1874448134	859067842+	5	Extended
/dev/sda5	156312513	336031604	89859546	83	Linux
/dev/sda6	336031668	636880859	150424596	83	Linux
/dev/sda7	636880923	865983824	114551451	83	Linux
/dev/sda8	865983888	949891319	41953716	83	Linux
/dev/sda9	949891383	954003959	2056288+	b	W95 FAT32
/dev/sda10	954007552	1187801087	116896768	83	Linux
/dev/sda11	1187803136	1229760511	20978688	83	Linux
/dev/sda12	1229762560	1874446335	322341888	83	Linux

الأقسام المنطقية والممتد
على القرص /dev/sda

باستخدام ما تعلمناه للتو، مع سكريبت showebr وحساب المعطى الفعلي في صدفه لينكس، يمكننا حساب كامل سلسلة EBR على القرص sda :

```
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda 156312450
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          63      179719092
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          179719155 300849255
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 179719155 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          63      300849192
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          480568410 229102965
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 480568410 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          63      229102902
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          709671375 83907495
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 709671375 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          63      83907432
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          793578870 4112640
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 793578870 ))
00000000 00 fe ff ff 0b fe ff ff          63      4112577
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          797691510 233797128
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 797691510 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          3592     233793536
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          1031488638 41959424
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 1031488638 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          2048     41957376
00000010 00 fe ff ff 05 fe ff ff          1073448062 644685824
[root@echidna ~]# showebr /dev/sda $(( 156312450 + 1073448062 ))
00000000 00 fe ff ff 83 fe ff ff          2048     644683776
00000010 00 00 00 00 00 00 00 00      0        0
```

لنظ أن أحد الأقسام يملك إزاحة من 3592. هذا يقابل تقريبا 1.75 ميغابايت مساحة شاغرة بين sda9 و sda10. (أنظر للصورة GParted)
لنظ أيضا أن القسم sda12 يبدأ عند الحيد 2048. بدلا من 63. يمكن أن نجد هذا أيضا على الأقراص التي تستخدم قطاعات 2048 بايت أو على أقراص الحالة الصلبة SSD حيث محاذاة القطاعات تكون مهمة جدا [10]

سلامة بيانات القسم الممتد

في حالة حدوث مشكلة في تقسيم القرص، عادة بيانات القسم الممتد تبقى موجودة!، لكن إذا تم إنشاء أقسام منطقية، وكتابة قطاعات جدول الأقسام التي تصفها في بداية هذه الأقسام المنطقية، الأكيد أن البيانات التي كانت هناك ستفقد. في المثال التالي برنامج sfdisk يعرض سلسلة كاملة من الأقسام من ضمنها القسم الممتد نوع 05h.

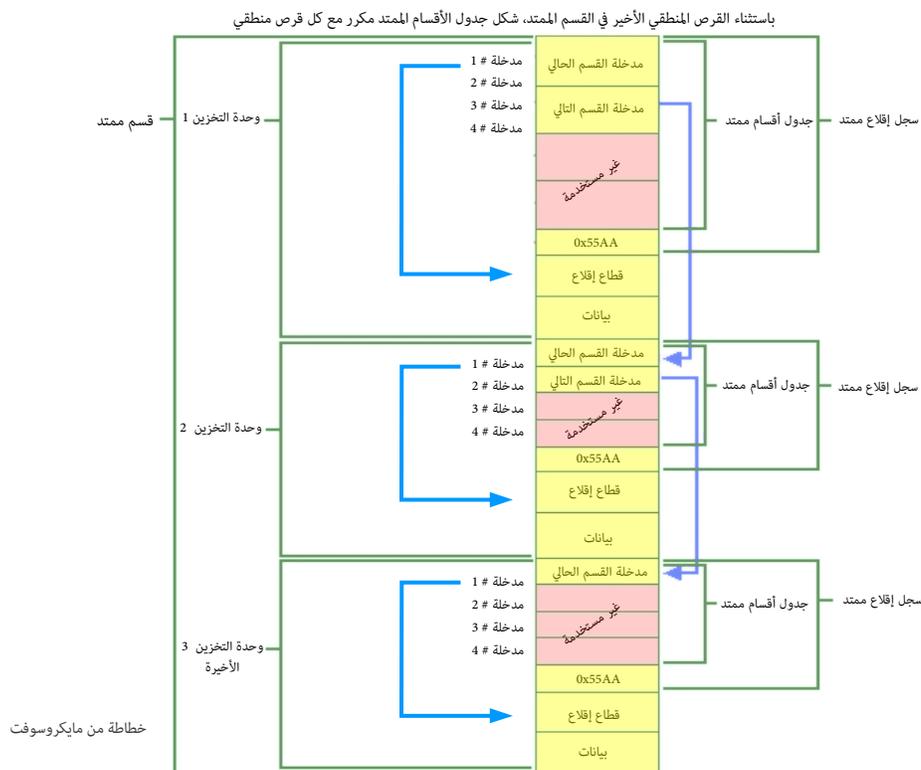
```
# sfdisk -l -x /dev/hda
Disk /dev/hda: 16 heads, 63 sectors, 33483 cylinders
Units = cylinders of 516096 bytes, blocks of 1024 bytes, counting from 0

   Device Boot   Start      End  #cyls   #blocks  Id System
/dev/hda1            0+        101    102-     51376+   83 Linux
/dev/hda2            102       2133    2032    1024128   83 Linux
/dev/hda3           2134       33482   31349   15799896    5 Extended
/dev/hda4              0          0         0         0     0 Empty
/dev/hda5           2134+       6197   4064-   2048224+   83 Linux
-                   6198      10261   4064    2048256    5 Extended
-                   2134       2133         0         0     0 Empty
-                   2134       2133         0         0     0 Empty
/dev/hda6           6198+      10261   4064-   2048224+   83 Linux
-                   10262     16357   6096   3072384    5 Extended
-                   6198       6197         0         0     0 Empty
-                   6198       6197         0         0     0 Empty
.
.
.
/dev/hda10          30581+     33482   2902-   1462576+   83 Linux
-                   30581     30580         0         0     0 Empty
-                   30581     30580         0         0     0 Empty
```

هل يوجد جداول أقسام ببنية سيئة!؟

إنشاء جداول أقسام ببنية سيئة ممكن جدا، مثلا، العديد من الأنوية ستدخل في حلقة تكرار loop إذا كان هناك قسم ممتد يشير إلى نفسه أو إلى قسم سابق في السلسلة.
إمكانية وجود قسمان ممتدان في أحد قطاعات جدول الأقسام هذه، وبالتالي تشعب جدول الأقسام.
مثلا هذا يمكن أن يحدث مع برنامج fdisk الذي لا يتعرف على نوع القسم الممتد 05h و 0Fh و 85h، وينشئ النوع 05h إلى جانب 0Fh. في الحقيقة، لا يوجد برنامج معياري fdisk يمكنه التعامل مع هذه الحالة، وسيحتاج المستخدم إلى عمل يدوي لإصلاح ذلك.
نواة لينكس ستقبل التشعب. هذا يعني إمكانية وجود سلسلتان من الأقسام المنطقية [6] أحيانا هذا يكون مفيد، مثلا، يمكن استخدام 05h حتى يتعرف عليه نظام دوس، بينما 85h سيكون مخفي عن دوس، بهذه الطريقة DOS FDISK لن يعلق أو ينهار لأن الأقسام المنطقية ستكون خلف الأسطوانة 1024. في العادة لإنشاء هذا تحتاج إلى أداة مثل sfdisk.

1. [تعبير EPBR](#) يستخدم في برمجيات التشخيص من [ياور كويست \(سيمانتك\)](#)، مثل، وسيلة [PartitionInfo](#) (في [يارتشن ماجيك](#))، عند عرض معلومات القسم الممتد. أما [ERS](#) استخدم في أتاري [TOS](#).
2. ^٨ [إ بي](#)، [EBR](#) يقع في القطاع الأول في ما يسمى المنطقة الغير مستخدمة التي تساوي عدد القطاعات لكل مسار؛ عادة تكون 63 قطاع. في هذا الصدد، كل قسم منطقي يحاكي تخطيط بنية قرص ثابت للقسم الأول الأول. لأن سجل [MBR](#) يقع في القطاع الأول للقرص، القطاع الأول من [المسار 0](#) عادة يكون متبوع بـ 62 قطاع غير مستخدمة) ثم يأتي [قطاع إقلاع](#) القسم الأول للقرص.
3. لذلك، أي نظام تشغيل أو وسيلة تحتاج إلى النفاذ أو عد جميع الأقراص المنطقية، يجب أن تتب هذه السلسلة من المدخلات حتى آخر [EBR](#)، (الذي سيتضمن مدخلة واحدة فقط).



4. ^٩ في معظم أنظمة دوس وويندوز السابقة، كان عدد الأقراص المنطقية في القسم الممتد مقيد بـ 23، لأن [FDISK](#) [9] لا يستطيع إنشاء أقراص تزيد عن عدد [المحارف](#) المتوفرة؛ إذا كان C: قرص أولي، ستكون المحارف من D: إلى Z: متوفرة فقط من أجل 23 قرص. هذا التقييد غير موجود في [DR-DOS FDISK](#)، لأن النظام لا يربط بين الأقسام [والمحارف](#) (باستثناء الأقسام الأولية). الوظائف المتقدمة مثل وحدات التخزين المضغوطة أو المؤمنة ودعم تعدد المنصات زاد تعقيد قواعد إسناد [محارف الأقراص](#)، وجعلها غير عملية أو حتى مضللة عند ربط المحارف مع أقسام في [FDISK](#). وحقيقة أن [DR-DOS FDISK](#) لا ينشأ أقسام فقط ولكن أيضا يهين الأقسام النشأة، جعل معرفة المحرف المقابل للقرص بلا أهمية.
- نوفيل دوس [Novell DOS 7](#) والنسخ الأحدث رسميا تدعم حتى 32 وحدة تخزين باستخدام توجيهات [CONFIG.SYS](#) [LASTDRIVE=32](#).
- في ويندوز أن تي والنسخ اللاحقة. عدد الأقراص المنطقية التي يمكن إنشائها أصبح غير محدود باستخدام امتداد إدارة القرص؛ لكن عمليا، نادرا ما يحتاج المستخدمين إلى أكثر من 23 قسم، لأن صدفه ويندوز أن تي يمكنها فقط النفاذ إلى الأقراص التي تملك محارف من A: إلى Z:.
- النسخ الحديثة من ويندوز تدعم نظام شبه يونكس في وصل للأقسام إلى مسارات في نظام ملفات آخر، بدلا من استعمال [المحارف](#)، وتسمح أيضا بمسارات [UNC](#) مثل: \\Volume{ uid}.
5. ^٨ [إ بي](#)، [LBA](#) حقول بداية جدول الأقسام الممتد مرتبطة ببداية القسم الممتد نفسه.
6. استخدام حقول [القطاعات النسيئة](#) والمجموع في [القسم الممتد](#) يختلف عن استخدامها في [الأقسام الأولية](#). حقل [القطاعات النسيئة](#) في [مدخلة](#) جدول الأقسام الممتد تعرض عدد [البيانات](#) من [إزاحة](#) بداية [القسم الممتد](#) إلى القطاع الأول في [القرص المنطقي](#) (يتضمن جدول أقسام ممتد للقرص المنطقي). الرقم الذي في حقل [قطاعات المجموع](#) يشير إلى عدد [القطاعات](#) التي تشكل [القرص المنطقي](#) (من بداية [قطاع إقلاع القسم](#) إلى نهاية [القرص المنطقي](#)). قيمة حقل [قطاعات المجموع](#) يساوي عدد [القطاعات](#) من بداية [قطاع الإقلاع](#) المعروف من قبل [مدخلة](#) جدول الأقسام الممتد إلى نهاية [القرص المنطقي](#).
7. ^٨ القسم الأول يستخدم عادة كقسم نظام (خصوصا في ويندوز). لكن إذا لم يكن هناك قسم للنظام، يمكن أن يكون كامل القرص قسم ممتد.
8. بعض حواسيب صانعي القطع الأصلية [OEM](#). تملك قسم تضييق [EISA](#) (البنية الصناعية المعيارية الممتدة) سيكون دائما هو الأول على القرص الثابت.
9. ^٨ برنامج [DOS FDISK](#) يسمح بإنشاء قسم أولي واحد فقط مع قسم ممتد واحد).
10. ^٨ القسم الممتد لا يرتبط بنظام ملفات ولا يمكن تهيئته، ولا يمكن حذفه حتى يتم حذف كافة الأقراص المنطقية.
11. ^٨ [مدير إقلاع IBM](#) (المضمن في [أنظمة OS/2](#) وبعض النسخ الأولى من [Partition Magic](#))، يضيف [مدخلة 9-بايت](#) واحدة على الأقل (بداية من [البيانات 0x18A](#)) لكل قطاع [EBR](#). [المدخلة](#) مركبة من [بايت](#) قيمة [علم](#) (يشير لوجود القسم على قائمة مدير إقلاع [IBM](#)) متبوعة بسلسلة [أسكي](#) 8-بايت تشكل اسم على القائمة. إذا لم يكن القسم في قائمة الإقلاع (هذه البيانات عبارة عن أقسام فقط)، [بايت العلم](#) سيكون صفر؛ في هذه الحالة، حقل 8- [بايت](#) التالي يمكن أن يتضمن شفرة [أسكي](#) تمثل رقم قطاع بداية ذلك القسم (في [الست عشري](#)).

1. [^] [أ ب ت](#)، " مفاهيم وحل مشاكل القرص " مراجعة فنية للخدمات التطبيقات و ويب في ويندوز 2000 . [مايكروسوفت تكتبت](#) عام 2000. جدد في 2011-07-19.
2. [^] "أفضل دليل في تقسيم القرص الثابت" قاعدة معارف تقانة المعلومات بيترى عام 2009. جدد في 2011-07-19.
3. [^] "قسم ويندوز فيستا يمكن أن يختفي إذا استخدم ويندوز إكس بي في إنشاء قسم على حاسوب عليه تنصيب كل من ويندوز فيستا و إكس بي". موقع مايكروسوفت جدد في 2015-05-29.
4. [^] "حل مشاكل القرص وأنظمة الملفات". عدة موارد ويندوز إكس بي. [مايكروسوفت تكتبت](#). في 03-11-2005. جدد في 2011-09-15.
5. [^] [أندريس إفرت بروير Andries Brouwer](#) (2011) "لائحة بمعرفات الأقسام في الحاسوب الشخصي". جدد في 2011-07-19. اقتباس: "[0x05] مدعوم في معظم أقراص 8.4 جيجابايت: مع 05 نظام دوس/ويندوز سوف لن يستخدم النداء الممتد في BIOS، حتى وإن كان متوفر. أنظر للنوع 0f أدناه. استخدام 05 لأجل الأقسام الممتدة وراء 8 جيجابايت قد يؤدي إلى تلف في البيانات في م،س دوس".
6. [^] [أ ب](#)، [أندريس إفرت بروير](#) (2004). "الأقسام المنطقية و الممتدة" صفحات Large Disk HOWTO. جدد في 2011-07-19.
7. [^] "ATA-5" (ملف PDF). واجهات التخزين T10 SCSI اللجنة الفنية [INCITS](#) عام 2000. جدد في 2011-07-30.
8. [^] [يورجن هاس Juergen Haas](#) "الأقسام الممتدة". موقع [linux.about.com](#) جدد في 2011-07-19.
9. [^] [أنتوني ليسانثوني Anthony Lissot](#) (2005). "التقسيم باستخدام fdisk". صفحات Linux Partition HOWTO. مراجعة 3.5. جدد في 2011-07-19.
10. [^] وثائق موقع: [developerworks](#)

تنبؤ

لا توجد أية مصادر عربية في هذه الكتيبات ! باستثناء بعض المصطلحات القليلة من قاموس [عرب آيز](#)

احتمال وجود أخطاء في هذا الكتيب وارد. وسواء كان الخطأ من المصدر الانجليزي أو من الترجمة العربية. إذا كنت متخصص أو مدون يمكنك مراجعة ومقارنة الكتيب بالمصدر الانجليزي للترجمة. وتصحيحها في كتابتكم مع الإشارة إلى المصدر أو تصحيحها وإرسالها بالبريد الإلكتروني أو على المدونة

جهاد

في فبراير/شباط 2017

يناير/كانون الثاني 2019

تمت بحمد الله