



جدول أقسام GUID GUID Partition Table

جدول أقسام (أو تقسيم) يستخدم المعرفات الفريدة العميقة GUID في تعريف وتمييز الأقسام على الوسيط المقسم في أنظمة UEFI وبعض أنظمة BIOS

UEFI

واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتعدد



جدد في محرم 1441 / سبتمبر 2019



بَدْعُ حَمْدِ الْمَلِئِكِ



جدول أقسام GUID

عبارة عن تخطيط (أو تقسيم) **جدول أقسام معياري** على أجهزة التخزين الفيزيائية، مثل الأقراص الثابتة، أو أقراص الحالة الصلبة، هذا التخطيط يستخدم **المعرف الفريد المصمم** [13] في تمييز الأقسام وأنواعها، ورغم أنه جزء من معيار **واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتمديد UEFI** [22] (المقترح من منتدى **Unified EFI Forum** كبديل للنظام التقليدي BIOS) نظام GPT يمكن استخدامه أيضا في بعض أنظمة BIOS بسبب محدودية جدول أقسام MBR، الذي يستخدم 32-بت فقط في تخزين معلومات الحجم وعناوين LBA، مع حجم القطاع التقليدي 512-بايت.

معظم أنظمة التشغيل تدعم GPT، منذ العام 2010، بعض الأنظمة مثل ماك أو إس وماكروسوفت ويندوز (x86) تدعم فقط الإقلاع من أقسام GPT في أنظمة UEFI/EFI، بينما معظم توزيعات لينكس وتوزيعات بيركلي يونكس مثل فري بي إس دي يمكنها الإقلاع من أقسام GPT في أجهزة BIOS أو أجهزة UEFI.

في الأقراص الثابتة التي تستخدم حجم القطاع المعياري 512 بايت، الحجم الأقصى للقرص باستخدام MBR هو 2.2 تيرابايت أو $(2^{20} \times 512)$ بايت [1]، بينما الحجم الأقصى للقرص باستخدام GPT سيكون 9.4 زيتابايت أو $(2^{63} \times 512)$ بايت [1][3]. والسبب في ذلك استخدام 64 بت من أجل عناوين الكتل المنطقية في جدول أقسام GPT.

تاريخيا، شركة إنتل، كانت وراء تطوير GPT، أواخر التسعينات (2000)، الذي أصبح جزء من مواصفة UEFI [2] في عام 2010 وتحت إدارة هيئة خاصة تدعى **Unified EFI**، منذ عام 2009.

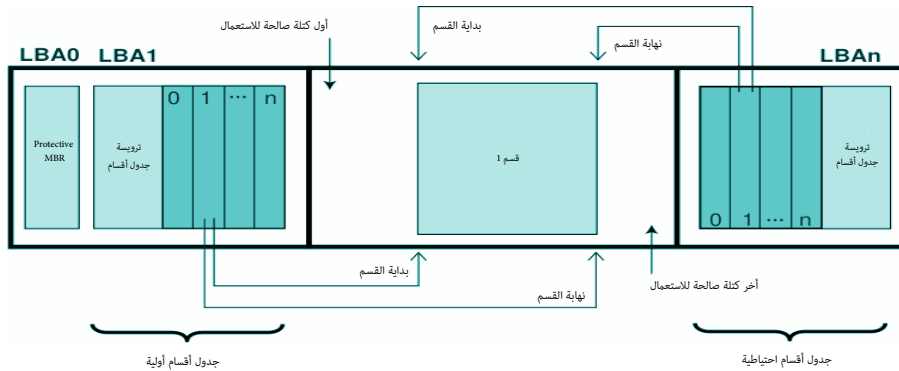
قطاعات GPT

في عام 2010، عندما بدأ منتجو الأقراص الثابتة التحول إلى توظيف حجم قطاع 4,096 بايت، بعض الأقراص الجديدة أنذاك كان ما يزال يعرض حجم القطاع الفيزيائي 512-بايت في نظام التشغيل، الأمر الذي نتج عنه أداء سيء للنظام لعدم تزامن حدود القطاع الفيزيائي 4 كيلوبايت مع كتل 4 كيلوبايت المنطقية، و **عناقد نظام الملفات** [16] و **صفحات الذاكرة الظاهرية** [17] المستخدمة في الكثير من أنظمة الملفات وأنظمة التشغيل، هذه المشكلة كانت بالأخص عند الكتابة حيث يضطر القرص إلى تأدية عمليتين من **read-modify-write** (قراءة-تعديل-كتابة) لتعويض عملية كتابة واحدة 4 كيلوبايت محاذاتها خاطئة. [5]

لتوافق مع معظم إصدارات الأنظمة السابقة مثل نظام دوس، و إس/2 ونسخ ويندوز قبل فيستا، أقسام MBR يجب أن تبدأ دائما على **حدود المسار** وفقا للمخطط العنونة التقليدي CHS وتنتهي على **حد الأسطوانة**، نفس الشيء ينطبق على الأقسام التي تستخدم قياسات القرص المحاكاة لمتابعة CHS (كما يعكسها نظام BIOS ومدخلات قاطاعات CHS) أو أقسام MBR التي يمكن النفاذ إليها فقط عن طريق عنونة LBA، وكذلك **الإقسام الممتدة** يجب أن تبدأ على **حدود الأسطوانة**، وبناء على ذلك، **القسم الأول** سيبدأ عند الكتلة 63 LBA على الأقراص التي يمكن النفاذ إليها عن طريق عنونة LBA، هذا سترك فجوة من 62 قطاع في أقراص MBR، تسمى أحيانا: "MBR gap" أو "boot track" أو "embedding area". هذه الفجوة يمكن أن تشغله عدة تطبيقات، مثل، محمل الإقلاع **GRUB 2** الذي يخزن فيها شفرة **مرحلة الإقلاع الثانية** [6]، أو برنامج AiR-BOOT (الذي لا يدعم EFI/GPT) ويحتل المسار الأول على قرص MBR.

بينما في أقراص GPT تستخدم بنية أولية للإقسام في بداية القرص وأخرى احتياطية في نهاية القرص من أجل **التكرار** (الإضافية) [24]، ويستخدم نظام **عنونة الكتل المنطقية** LBA (المعمول به أيضا في MBRs الحديثة) لتعريف هاتان البنيتان على القرص بدلا من استخدام **قطاعاتها النسبية**، بهذه الطريقة، القطاعات ستكون مرقمة من 0 إلى n-1، حيث n رقم القطاع على القرص. (كما تظهر في الخطاطة التالية)، أول بنية على قرص GPT ستكون **قطاع الحماية** Protective MBR في LBA 0 [3]، ثم **ترويسة GPT الأولية** في LBA 1. ثم **مصفوفة مدخلات أقسام GUID الأولية**، وتتضمن مدخلة لكل قسم على القرص. أما أقسام القرص فسوف تقع بين المصفوفة الأولية والاحتياطية **مدخلات أقسام GUID**، الأقسام يجب أن تكون ضمن حدود أول وآخر كتلة منطقية LBAs صالحة للاستعمال، كما هو محدد في ترويسة أقسام GPT (أنظر للخطاطة).

قطاع/كتلة	بنية قرص GPT
LBA 0	قطاع سجل الحماية protective MBR (قطاع منطقي 1) يستخدم في حماية قرص GPT (أو للتوافق مع الإصدارات السابقة).
LBA 1	ترويسة أقسام GUID، يمكن التعرف عليها بواسطة 8 بايت في بداية القطاع المنطقي الثاني: "EFI PART" = (45h 46h 49h 20h 50h 41h 52h 54h)
LBA 2...33	مدخلات جدول أقسام GUID في بقية القطاعات...
 بيانات على القرص (أقسام)
LBA -33 -2	النسخة المرآوية من جدول أقسام GUID ... في أواخر القرص...
LBA -1	النسخة المرآوية من ترويسة أقسام GUID ستكون على آخر قطاع يقبل العنونة... على القرص...



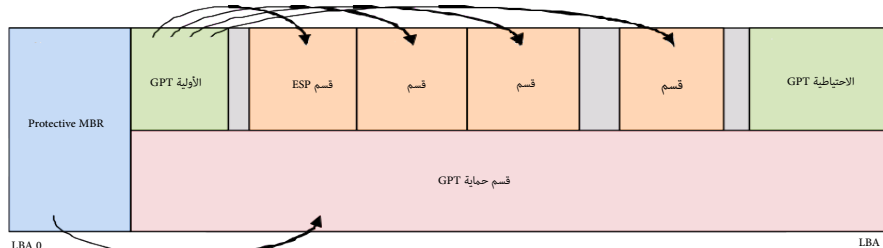
يقع على الكتلة المنطقية الأولى 0 LBA على القرص، هذا القطاع ينشأ عند تهيئة قرص GPT، ويملك نفس بنية السجل التقليدي MBR لكنه يتضمن مدخلة واحدة فقط في [جدول الأقسام](#)، نوع EEh تستخدم فقط للتوافق مع الإصدارات السابقة [2]. قطاع 0 LBA يمكن أن يستغل أيضا في إعدادات [سجل الإقلاع الهجين](#) (أنظر أسفل).

في ويندوز 7/8، القطاع المطلق 0 على قرص GPT، سيظل يحتوي على نفس [شفرة الإقلاع](#) لكن مع الاستثناءات التالية:

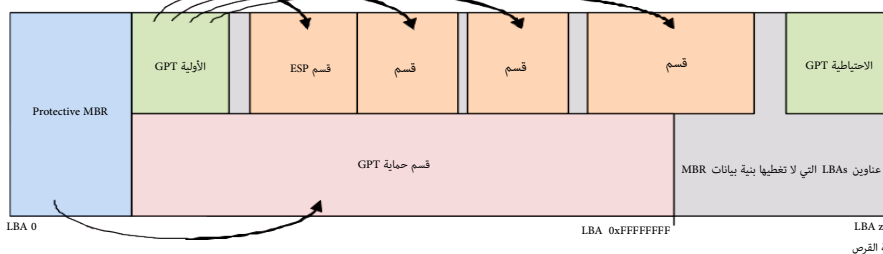
توقيع قرص ويندوز أن تي سيكون مصفر "00 00 00" لكن إذا تم وصل هذا القرص بجهاز نظام مثل ويندوز XP هذا الأخير سوف يخصص توقيع للقرص. أيضا المدخلة الوحيدة في جدول أقسام GPT ستحمل أقصى قيم 32-بت ممكنة (حتى وإن كان القرص يملك سعة أقل من 2.2 تيرا بايت). جميع أقراص GPT التي تنشأ في ويندوز 7/8. ستملك نفس المحتوى في PMBR. وبما أن مايكروسوفت تستخدم نفس قيمة المدخلة مع الأقراص، سواء كانت أصغر أو أكبر من 2.2 تيرا بايت ($2^{32} \times 512$) فهذا يعني أنها تخالف [مواصفة UEFI](#)، التي تنبعا أنظمة لينكس و أبل ماك والتي تقول: يجب تمثيل [حجم القرص ناقص واحد](#) في حقل SizeInLBA أو القيمة 0xFFFFFFFF إذا كان لا يمكن تمثيل حجم القرص الأكبر في هذا الحقل.

لكن بعض أنظمة التشغيل [ستتعلق](#) إذا صادفت القيمة 0xFFFFFFFF. والقيمة 0xFEFEEEEFFF يمكن أن تساعد في إقلاع أنظمة BIOS [45].

رمز تذكري (في المواصفة)	إزاحة بايت	طول بايت	ملاحظة
BootCode	0	440	منطقة شفرة الإقلاع لا تستخدمها أنظمة UEFI (لكن تستخدم في ويندوز !)
UniqueMBRDiskSignature	440	4	توقيع فريد للقرص MBR ، لا تستخدم، (حشو بايت صفر)
Unknown	444	2	غير معروف، لا يستخدم، (حشو بايت صفر)
[52] PartitionRecord	446	16 * 4	جدول أقسام ، تستخدم بمُدخلة قسم واحد فقط ، من أصل 4 في MBR.
Signature	510	2	توقيع القطاع 0xAA55 (بايت 510 يضم 0x55 و 0xAA يضم 0x55) مهما كان حجم القطاع
Reserved	512	حجم الكتلة المنطقية - 512	محموز، بقية الكتلة المنطقية، (إن وجدت)، تكون محموزة. مع حشو بايت صفر. [33]



تخطيط قرص GPT - 4 أقسام مع Protective MBR (مثال من أربعة أقسام)



تخطيط قرص GPT - 4 أقسام مع قطاع Protective MBR هنا سعة القرص تتجاوز حد 0xFFFFFFFF. (مثال من أربعة أقسام)

بعض أدوات أنظمة تشغيل GPT، ترك فراغات بعد كل قسم (عادة بحجم 128 ميغا بايت) كي تستخدمها مستقبلا أدوات القرص. ورغم أنها ليست مطلوبة في أقراص GPT، لكنها قد تساعد في صيانة القرص مستقبلا. في برنامج fdisk GPT يمكنك استخدام خيار [موضع القسم النسبي](#) في إنشاء هذه الفراغات (مثلا، بتعيين بداية القطاع إلى "128M") [45] هذه المساحات يمكن استغلالها في إنشاء أقسام إضافية في حدود 128 قسم.

مضمون مدخلة قسم Protective MBR					
(LBA 0) Protective MBR سجل الحماية					
<pre> 0000 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 [Removed] 01B0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 01C0 02 00 FF FF FF 01 00 00 FF FF FF FF FF FF FF FF 01D0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 01E0 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 55 5A 0200 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 [Removed] 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 0123456789ABCDEF </pre>					
<p>نوع القسم EEH أي GPT Protective (تطوق حجم القرص الممكن تمثله في MBR) ■ مؤشر الإقلاع (لا يستخدم) ■ للكتلة المنطقية الثانية على القرص. (عنوان ترويسة GPT) ■ عنوان ترويسة أقسام GPT (LBA قيم) ■ للكتلة المنطقية الأخيرة على القرص. ■ حجم القرص ناقص واحد (أو ستكون 0xFFFFFFFF)</p>					
رمز تذكري	إزاحة		طول بايت	قيمة	ملاحظات
	قطاع	بايت			
BootIndicator	1BEh	0	1	00	مؤشر الإقلاع. سيكون دائما 0x00 للإشارة إلى أن القسم لا يقبل الإقلاع. أي منع نظام التشغيل أو نظام BIOS التقليدي من إقلاع هذا القرص. أنظمة EFI/UEFI لا تستخدم هذا بايت. إذا تم تعيين قيمة أخرى غير 0x00 سلوك هذا العلم غير معروف على الأنظمة الأخرى. لكن تطبيقات UEFI ستجاهل هذا العلم
StartingCHS	1BFh	1	3	00 02 00	بداية القسم CHS ستكون 0x000200. متوافق مع حقل البداية LBA (تشير إلى Co.H0.S2 حيث تقع ترويسة GPT)
OSType	1C2h	4	1	EE	نوع القسم: [32] ستكون 0xEE (أي GPT Protective). بايت يعان عن وجود قرص GPT حجم القرص الممكن تمثله في MBR
EndingCHS	1C3h	5	3	FF FF FF	نهاية القسم CHS. عنوان الكتلة المنطقية الأخيرة على القرص. 3 بايت تستخدم فقط إذا كان القسم لا ينتهي خلف 16450560 قطاع (أي حوالي 8.4 جيجابايت). خلاف ذلك، ستكون "FE FF FF" التي تمثل قيم 254، 253، و 63. (لمجموع أسطوانات، 255 رأس [34]، 63 قطاع). أو ستكون 0xFFFFFFFF إذا كان لا يمكن تمثيل حجم القرص. هنا نجد القيمة "FF" في كل بايت. "FF FF FF" رغم أنها تستخدم فقط لمنع أدوات القرص والأنظمة القديمة من استغلال أية مساحة شاغرة على القرص. عن طريق تعبئة هذا الحقل بقيمة 0xFFFFFFFF. أنظمة ويندوز 7/8 لا تتبع مواصفة UEFI التي تقول يجب تعيين هذا الحقل إلى عنوان CHS للكتلة المنطقية الأخيرة على القرص. إذا كان يمكن تمثيل حجم القرص.
StartingLBA	1C6h	8	4	00 00 00 01	بداية القسم LBA. ستكون 0x00000001 (عنوان ترويسة GPT) (عدد القطاعات التي تسبق القسم)
SizeInLBA	1CAh	12	4	FF FF FF FF	حجم القرص في LBA ناقص واحد أو 0xFFFFFFFF. إذا كان لا يمكن تمثيل حجم القرص هنا، هذه تشير إلى حجم القسم 4294967295 قطاع. لكن ويندوز 8/7 يستخدم دائما في هذا الحقل القيمة 0xFFFFFFFF. خلاف مواصفة UEFI.

هذه البنية تغير الأنظمة القديمة عن وجود قسم واحد يغطي كامل قرص 2.2 تيرابايت، ومن ثم تلك البرامج لا تستطيع الكتابة عليه أبدا. بقية مدخلات الأقسام (الثالثة) ينبغي تعيينها إلى قيم الصفر (انظر للطرح أعلاه).

ترويسة GPT

ترويسة GPT تصف التخطيط المنطقي للقرص [14] وكما تظهر في الخطاطة أدناه، أقراص GPT تستخدم بنيتان للترويسة: ترويسة أولية وأخرى احتياطية [15]:

- الترويسة الأولية GPT ستكون في الكتلة المنطقية الثانية LBA 1، مباشرة بعد الكتلة المنطقية الأولى LBA 0 التي تتضمن Protective MBR.
- الترويسة الاحتياطية GPT ستكون في الكتلة الأخيرة على القرص LBA z. (أي لا تتبعها أية بيانات) وسوف تشير إلى مصفوفة مدخلات الأقسام الاحتياطية التي تقع قبلها.

بما أن الترويسة الأولية تقع عند الكتلة المنطقية الثانية LBA 1 في الجهاز، بغض النظر عن حجم القطاع المستخدم، ليس ضروري أن تكون متاخمة فيزيائيا للقطاع MBR: ترويسة GPT على أقراص MQ أو AF (قطاع 4 كيلوبايت) ستقع عند البايث 4096 من بداية القرص، هذا سترك فجوة بين الترويسة و MBR. في هذه الأقراص، البايث 512 الذي يتبع مباشرة MBR سيظل جزء من كتلة LBA 0 لكن ترويسة GPT على قرص (قطاع 512 بايت) ستكون عند البايث 512، لأن، هذا الموقع يوافق كتلة LBA 1.

الترويسة تتضمن توقيع خاص Signature ورقم مراجعة Revision يحدد شكل بنية (بايتات) البيانات في ترويسة الأقسام. نظام EFI يتحقق من تكامل ترويسة GPT باستخدام تدقيق المجموع

[25] CRC32 [23] حقل حجم الترويسة HeaderSize سوف يستخدم في حساب HeaderCRC32، في حالة كانت الترويسة الأولية غير صالحة، النظام سوف يتفحص تدقيق مجموع النسخة الاحتياطية، وإذا وجدها صالحة، يستخدمها في استعادة

الترويسة الأولية. عملية الاسترداد هذه سوف تعمل بالعكس في حالة كانت الاحتياطية غير صالحة. أما إذا كان كلاهما غير صالح، لن يستطيع نظام تشغيل الوصول إلى القرص.

ترويسة GPT تحدد موقعها على القرص عن طريق حقل MyLBA الذي يتضمن عنوان الترويسة الأولية، بينما حقل AlternateLBA يتضمن عنوان الترويسة الاحتياطية. مثال على ذلك، قيمة MyLBA ستكون 1 بينما قيمة AlternateLBA ستكون آخر عنوان LBA على القرص. علما أن حقول ترويسة GPT الاحتياطية ستكون معكوسة (أي الحساب إلى الخلف من آخر LBA).

ترويسة GPT تحدد نطاق من عناوين LBAs (كتل مرقمة على القرص) يمكن أن تستخدمها مدخلات أقسام GPT. هذا النطاق سيكون من أول كتلة صالحة للاستعمال FirstUsableLBA إلى آخر كتلة صالحة للاستعمال LastUsableLBA على الجهاز المنطقي. أي أن جميع بيانات وحدة التخزين يجب أن تكون ضمنا بين أول وآخر كتلة صالحة للاستعمال، فقط بنية البيانات المخصصة لإدارة الأقسام في UEFI ستكون خارج تلك المساحة الصالحة للاستعمال. علما أن حجم ترويسة GPT يمكن أن يزيد في المستقبل لكنه لن يغطي أكثر من كتلة منطقية واحدة على القرص.

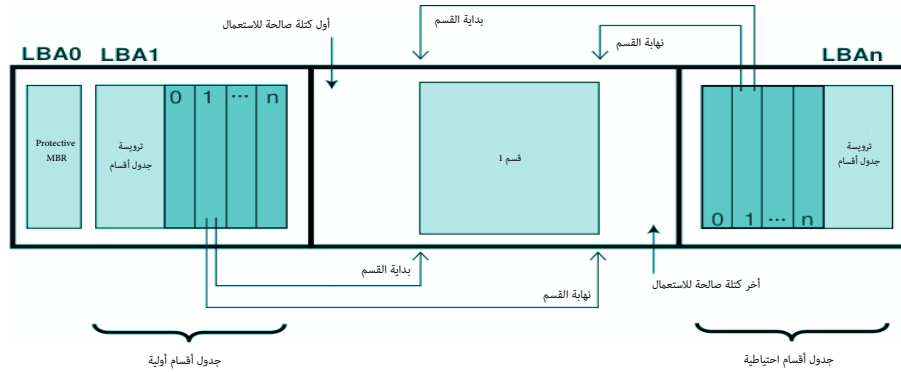
الترويسة تتضمن كذلك رقم معرفها في حقل DiskGUID وهو معرف فريد عمم يميز كامل ترويسة GPT ومساحة التخزين المرتبطة بها، (أي يميز كامل القرص).

بداية مصفوفة مدخلات أقسام GPT (جدول الأقسام) ستكون عند عنوان LBA الذي يشير له حقل PartitionEntryLBA. حجم مدخلة قسم GUID سيكون في حقل SizeOfPartitionEntry.

تدقيق مجموع مصفوفة مدخلات أقسام GPT سيكون في حقل PartitionEntryArrayCRC32 داخل ترويسة GPT. حجم مصفوفة مدخلات أقسام GPT سيكون نتيجة ضرب قيمة حقل SizeOfPartitionEntry في قيمة حقل

NumberOfPartitionEntries. إذا كان حجم مصفوفة مدخلات أقسام GPT ليس عدد زوجي من مضاعفات حجم الكتلة المنطقية، أية مساحة متبقية في الكتلة المنطقية الأخيرة ستحفظ ولن يشملها حساب حقل PartitionEntryArrayCRC32.

عند تحديث إحدى مدخلات أقسام GUID، يجب تحديث كذلك حقل PartitionEntryArrayCRC32. وعند تحديث هذا الأخير، يجب تحديث أيضا تدقيق مجموع ترويسة GPT. لأن PartitionEntryArrayCRC32 مخزن داخل ترويسة GPT.



المصفوفة الأولية للمدخلات أقسام GPT يجب أن تقع بعد الترويسة الأولية GPT وتنتهي قبل أول كتلة صالحة للاستعمال **First Usable LBA**. والمصفوفة الاحتياطية للمدخلات أقسام GPT يجب أن تقع بعد آخر كتلة صالحة للاستعمال **Last Usable LBA** وتنتهي قبل الترويسة الاحتياطية GPT. (انظر للخطأ أعلاه). بناء على ذلك، مصفوفة الأقسام الأولية والاحتياطية ستكونان منفصلتان على القرص. كل مدخلة قسم GPT تحدد قسم يقع داخل نطاق المساحة الصالحة للاستعمال المعلن عنها في ترويسة GPT. قيمة مصفوفة مدخلات أقسام GPT يمكن أن تكون صفر أو عدد من المدخلات. كل مدخلة تحدد قسم لا يجب أن يتداخل مع أي قسم آخر. مدخلة قسم GUID لا تستخدم إذا كانت جميع حقولها تحمل أصفار، ويجب حجز على الأقل 16,384 بايت من أجل مساحة مصفوفة مدخلات أقسام GPT [4]، بغض النظر على حجم القطاع، لكن عمليا الاحجام الأصغر أو الأكبر من 16 كيلوبايت تعمل أيضا بدون أية مشكلة [45].

إذا كان حجم الكتلة 512 بايت، أول كتلة صالحة للاستعمال **First Usable LBA** يجب أن تكون أكبر من أو تساوي 34 (هذا يسمح بتخصيص كتلة من أجل PMBR، وكتلة لترويسة جدول الأقسام، و 32 كتلة لمصفوفة مدخلات أقسام GPT)؛ أما إذا كان حجم الكتلة المنطقية 4096 بايت [53] فأول كتلة صالحة للاستعمال **First Usable LBA** يجب أن تكون أكبر من أو تساوي 6 (هذا يسمح بتخصيص كتلة لأجل PMBR، وكتلة لترويسة جدول الأقسام، و 4 كتل لمصفوفة مدخلات أقسام GPT). الجهاز قد يعرض حجم كتلة منطقية مختلف عن حجم 512 بايت، في أقراص ATA، هذه تدعى **Long Logical Sector feature set**. وقد يعرض الجهاز حجم كتلة منطقية أصغر من حجم الكتلة الفيزيائية. مثلا، يطبق حجم كتلة فيزيائية 4,096 بايت لكن يعرض حجم كتلة منطقية 512 بايت. في أقراص ATA، هذه تدعى **Long Physical Sector feature set** [57]

قطاع الترويسة GPT Header			
dd if=/dev/sda bs=512 count=1 skip=1 2>/dev/null hexdump -C			
القطاع الترويسة (LBA 1) GPT Header المخطط CHS 0.0.2			
<pre> 0000 45 46 49 20 50 41 52 54 00 00 01 00 5c 00 00 00 EFI PART 0010 27 6d 9f c9 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 m..... 0020 37 c8 11 01 00 00 00 22 00 00 00 00 00 00 00 7..... 0030 17 c8 11 01 00 00 00 00 a2 da 98 9f 79 c0 01 y.. 0040 a1 f4 04 62 2f d5 ec 6d 02 00 00 00 00 00 00 ..b/.m..... 0050 80 00 00 00 80 00 00 27 c3 f3 85 00 00 00 00 0060 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 [Removed] 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0a 0b 0c 0d 0e 0f 0123456789ABCDEF </pre>			
رمز تذكري (في المواصفة)	إزاحة بايت	طول بايت	وصف
Signature	00h	8	يوقع هوية ترويسة جدول الأقسام المتوافق مع EFI. (هذه القيمة يجب أن تتضمن سلسلة محارف أسكي "EFI PART" وتأخذ الترميز الثابت: 0x452415020494645. قيم 64-بت) [1]
Revision	08h	4	رقم المراجعة (إصدار هذه الترويسة). (الترويسة إصدار 1.0، إذن القيمة الصحيحة 0x0010000 القيمة هذه المراجعة ليست لها علاقة بإصدار مواصفة (UEFI))
HeaderSize	0Ch	4	حجم ترويسة GPT بالبايت. ويجب أن يكون أكبر من أو يساوي 92 (أي 5C000000) وأقل من أو يساوي حجم الكتل المنطقية.
HeaderCRC32	10h	4	التدقيق مجموع CRC32 (التدقيق الدوري عن الأخطاء للتأكد من تكامل الترويسة) [25] عن طريق تعيين 0 في هذا الحقل، واستخدام خوارزمية CRC32 في حساب بايتات حجم الترويسة HeaderSize.
Reserved	14h	4	محمورة، يجب أن تكون صفر.
MyLBA	18h	8	موقع الترويسة الأولية (LBA) حيث توجد بنية البيانات هذه. ويجب أن تكون القيمة دائما 1 أي LBA 1
AlternateLBA	20h	8	موقع الترويسة البديلة (LBA) (أي النسخة الاحتياطية من ترويسة GPT). ويجب أن تكون دائما آخر قطاع على القرص.
FirstUsableLBA	28h	8	أول كتلة منطقية صالحة للاستعمال LBA يستخدمها قسم علك مدخلة في أقسام GUID. (بداية منطقة الأقسام) مثلا، في خادم ويندوز 2003 ستكون 34 LBA.
LastUsableLBA	30h	8	آخر كتلة منطقية صالحة للاستعمال LBA يستخدمها قسم علك مدخلة في أقسام GUID. (نهاية منطقة الأقسام)
DiskGUID	38h	16	معرف فريد عميم للقرص GUID. رقم فريد يميز القرص. و ترويسة جدول الأقسام. [ملاحظة أسفل] (GUID في بونكس يدعى UUID)
PartitionEntryLBA	48h	8	مدخلة الأقسام LBA. بداية مصفوفة مدخلات أقسام GUID. (بداية جدول الأقسام) دائما 2 في النسخة الأولية
NumberOfPartitionEntries	50h	4	عدد مدخلات الأقسام العدد الأقصى الممكن لمدخلات أقسام GUID. القيمة الاعتيادية 128 أي 80000000 (حتى الآن فقط gdisk يمكنه زيادة عددها)
SizeOfPartitionEntry	54h	4	حجم مدخلة الأقسام. عدد بايتات كل مدخلة قسم في مصفوفة أقسام GUID. كل مدخلة قسم 128 بايت. في هذا الحقل القيمة ستكون 128 × 2 ⁿ حيث n عدد صحيح أكبر من أو يساوي الصفر (مثال، 128، 256، 512، ... الخ). ملاحظة: إصدارات المواصفة السابقة كانت تسمح بأي عدد من مضاعفات (8)
PartitionEntryArrayCRC32	58h	4	التدقيق الدوري عن الأخطاء CRC32 للمصفوفة مدخلات الأقسام. للتأكد من تكامل مصفوفة مدخلات أقسام GUID تستخدم خوارزمية CRC32 في هذا الحساب. تبدأ عند PartitionEntryLBA وتحسب بالبايت: عدد مدخلات الأقسام × حجم كل مدخلة NumberOfPartitionEntries × SizeOfPartitionEntry
Reserved	5Ch	حجم الكتلة 92-	محمورة، بقية الكتلة [52] محجوز من قبل UEFI ويجب أن تكون صفر: (92 - BlockSize) في قطاع 512 بايت تكون 420 بايت أو 4004 في قطاع 4 كيلوبايت

لا ينبغي تعديل GPT. لأن البرنامج الثابت، ومحمل الإقلاع، وأو نظام التشغيل سيتحقق من تدقيق مجموع [25][23] الترويسة وجدول الأقسام في زمن الإقلاع. ولتأكد من صلاحية GPT يجب تأدية الاختبار التالي:

أيضا إذا كان GPT هو جدول النسخة الأولية، المخزن في LBA 1:
 التحقق من صلاحية النسخة الاحتياطية AlternateLBA ✓

- ✓ التحقق من التوقيع Signature
- ✓ التحقق من التدقيق الدوري عن الأخطاء CRC للترويسة.
- ✓ التحقق من أن مدخلة MyLBA تشير إلى LBA التي تتضمن جدول أقسام GUID.
- ✓ التحقق من التدقيق الدوري عن الأخطاء CRC للمصفوفة مدخلات أقسام GUID.

إذا كانت النسخة الأولية GPT غير صالحة، يجب على البرنامج التحقق من آخر كتلة على الجهاز، للتأكد من وجود ترويسة صالحة تشير إلى مصفوفة مدخلات أقسام صالحة. إذا كانت كذلك، يجب على البرنامج استرداد GPT الأولية إذا كانت إعدادات [سياسة المنصة](#) تسمح بذلك (مثلاً: المنصة قد تطلب من المستخدم [التأكد قبل الاستعادة](#)، وقد تكون [إستعادة الجدول آتية](#)). البرنامج يجب أن يطلب من المستخدم التأكيد قبل استعادة نسخة GPT الأولية، ويقدم تقرير عن عملية الاستعادة وعن تعديل الوسيط. في حالة أخطأ المستخدم وأعاد تهيئة قرص GPT باستخدام برنامج قرص MBR، قد تظل نسخة GPT [القديمة](#) على الكتلة المنطقية الأخيرة للقرص. وقد يتعرف عليها البرنامج الذي يفهم GPT عند نفاذه للقرص، ويسببها شيء فهم مضمون القرص. هذا السيناريو قد يواجه البرنامج إذا كان MBR التقليدي يتضمن جدول أقسام صحيح وليس PMBR. البرنامج الذي يحدد النسخة الأولية GPT يجب أن يحدد كذلك النسخة الاحتياطية. وبما أن كافة قيم CRCs مخزنة في ترويسة GPT، يمكن للبرنامج تحديث الترويسة ومصفوفة الأقسام في أي ترتيب، لكن يجب على البرنامج تحديث نسخة GPT الاحتياطية أولاً، لأنه في حالة تغير حجم القرص (بسبب مثلاً، [توسيع وحدة التخزين](#)) وتم حينها مقاطعة عملية التحديث، النسخة الاحتياطية ستكون في المكان المناسب على القرص في حال كانت النسخة الأولية غير صالحة.

إذا كانت GPT الاحتياطية سليمة تستخدم في استعادة النسخة الأولية، والعكس صحيح، أما إذا كان كليهما غير صالح، سيستخدم [جهاز الكتل](#) هذا بدون ترويسة أقسام صالحة. كلتا النسختان GPT الأولية والاحتياطية يجب أن تكونا صالحتان قبل أية محاولة للزيادة في حجم [وحدة التخزين الفيزيائية](#). لأن مخطط إصلاح GPT يعتمد على تحديد مكان GPT الاحتياطية، حجم وحدة التخزين قد يزيد بإضافة أقراص إلى مصفوفة RAID. وعندها يجب تحريك GPT الاحتياطية إلى نهاية وحدة التخزين وتحديث الترويسة الأولية والاحتياطية في GPT كي تعكس حجم وحدة التخزين الجديد.

مدخلات أقسام GPT

في ترويسة GPT، قيمة [PartitionEntryLBA](#) تشير إلى بداية مصفوفة الأقسام. المتغير [SizeOfPartitionEntry](#) يحدد حجم كل مدخلة قسم [8] والمتغير [numberOfPartitionEntries](#) يحدد عدد مدخلات الأقسام. قيمة عدد الأقسام قد لا توافق عدد الأقسام الحقيقي، لكنها توافق المساحة المحجوزة من أجل مدخلات الأقسام.

كل مدخلة قسم بطول 128 بايت، وتصف قسم واحد. نظام مثل خادم ويندوز 2003 (إصدار 64-بت) ينشئ مصفوفة لمدخلات الأقسام من 16,384 بايت، لذلك العدد الأقصى للأقسام سيكون 128. أول كتلة صالحة للاستعمال [FirstUsableLBA](#) (بداية منطقة الأقسام) يجب تكون أكبر من أو تساوي 34 (لأن الكتل من LBA 2 إلى LBA 33 استخدمها مصفوفة مدخلات أقسام GPT). وكما ذكرنا سابقاً، كل قرص GPT يملك مصفوفتين من مدخلات الأقسام: المصفوفة الأولية يجب أن تقع بعد الترويسة الأولية GPT وتنتهي قبل أول كتلة صالحة للاستعمال [FirstUsableLBA](#). والمصفوفة الاحتياطية يجب أن تقع بعد آخر كتلة صالحة للاستعمال [LastUsableLBA](#) وتنتهي قبل الترويسة الاحتياطية GPT. (راجع الخطأ). تتدقق مجموع مصفوفة مدخلات الأقسام مخزن في ترويسة GPT. عند إضافة قسم جديد، تجدد قيم CRC32 في مدخلات الأقسام الأولية والاحتياطية، ثم تجدد قيم CRC32 لحجم الترويسة. ولا يفترض أن يكون دائماً حجم القطاع هو 512 بايت [لا تقبل التعديل](#) (راجع [قطاع AF](#))، أي يمكن للقطاع الواحد أن يتضمن أكثر من أربعة مدخلات (128×4). وقد يتضمن فقط جزء من مدخلة (إذا حسبنا إمكانية توسع جدول الأقسام مستقبلاً). مواصفة GPT تصف فقط حجم وتنظيم بنية البيانات، ولا تحدد عدد القطاعات التي تحتلها على القرص، باستثناء القطاعين LBA 0 و LBA 1.

بنية إحدى مدخلات أقسام GPT											
dd if=/dev/sda bs=512 skip=34 dd bs=128 skip=2 count=1 hexdump -Cv											
<pre> 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 0123456789ABCDEF 0000 28 73 2A C1 1F F8 D2 11 BA 4B 00 A0 C9 3E C9 3B (s*.....K...>..? 0010 C0 94 77 FC 43 86 C0 01 92 E0 3C 77 2E 43 AC 40 ..w.C.....<w.C.® 0020 3F 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 ?...../..... 0030 00 00 00 00 00 00 00 00 45 00 46 00 49 00 20 00 E.F.I. . 0040 73 00 79 00 73 00 74 00 65 00 6D 00 20 00 70 00 .s.y.s.t.e.m. .p. 0050 61 00 72 00 74 00 69 00 74 00 69 00 6F 00 6E 00 .a.r.t.i.t.i.o.n. 0060 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 </pre>											
رمز تذكري (في المواصفة)	إزاحة بايت	طول بايت	نوع القسم GUID (يعرف فريد عيمع من أجل نوع القسم) قيمة فريدة تحدد فرض نوع هذا القسم. أمثلة:								
PartitionTypeGUID	00h	16	<table border="1"> <thead> <tr> <th>قيمة المعرف GUID</th> <th>وصف</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>00000000-0000-0000-0000-000000000000</td> <td>غير مستخدمة</td> </tr> <tr> <td>C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93EC93B</td> <td>قسم ESP</td> </tr> <tr> <td>024DDE41-33E7-11D3-9D69-0008C781F39F</td> <td>قسم يتضمن تخطيط السجل التقليدي MBR</td> </tr> </tbody> </table>	قيمة المعرف GUID	وصف	00000000-0000-0000-0000-000000000000	غير مستخدمة	C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93EC93B	قسم ESP	024DDE41-33E7-11D3-9D69-0008C781F39F	قسم يتضمن تخطيط السجل التقليدي MBR
قيمة المعرف GUID	وصف										
00000000-0000-0000-0000-000000000000	غير مستخدمة										
C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93EC93B	قسم ESP										
024DDE41-33E7-11D3-9D69-0008C781F39F	قسم يتضمن تخطيط السجل التقليدي MBR										
UniquePartitionGUID	10h	16	(يعرف فريد عيمع للقسم) رقم فريد لكل مدخلة قسم. هذه تنشأ عند زيادة NumberOfPartitionEntries في الترويسة								
StartingLBA	20h	8	عنوان البداية لـ LBA بداية القسم المعرف في هذه المدخلة.								
EndingLBA	28h	8	عنوان النهاية لـ LBA نهاية القسم المعرف في هذه المدخلة.								
Attributes	30h	8	علام الخاتمية: بيات خصائص القسم التي تصف كيفية استخدام القسم. جميع بيات محجوزة من قبل UEFI. (مثلاً بت = 60 للقرأة فقط)								
PartitionName	38h	72	تسمية القسم (سلسلة محارف 36 منتهية بصفر تضمن اسم للقسم يقبل القراءة) ترميز UTF-16 (النظر للطرح أعلاه)								
Reserved	80h	S - 128	محجوزة (بقية مدخلة أقسام GPT). إن وجدت، ستكون محجوزة من قبل UEFI ويجب أن تكون صفراً. الطول: SizeOfPartitionEntry - 128								

كل قسم يستخدم اثنان من معرفات GUID، الأول يمثل نوع القسم [PartitionTypeGUID](#) [11] والثاني يميز القسم [UniquePartitionGUID](#) [12] حقل [PartitionTypeGUID](#) بطول 16-بت، هذا المعرف الفريد العيمع يشبه وتطبيقاً نوع القسم/النظام [OS Type](#) في جدول الأقسام التقليدي MBR. ويحدد نوع بيانات القسم وكيفية استعمال القسم. لذلك كل نظام ملفات أو منتج (عتاد/برمجية) يجب أن يعلن عن المعرف الفريد العيمع الخاص به.

نظام مثل خادم ويندوز 2003 (إصدار 64-بت) يمكن أن يتعرف فقط على أنواع أقسام GUID في الجدول التالي، ولا يعطى أي نوع قسم آخر. لكن، هناك أنواع أقسام GUID أخرى من صانعي القطع الأصلية OEM [55] ومطوري البرمجيات المستقلة ISV، بالإضافة إلى أنظمة التشغيل التي تملك أنواعها الخاصة (راجع: جدول أنواع أقسام GPT). القيمتان [StartingLBA](#) و [EndingLBA](#) تصفان موقع وحجم القسم، أي أن كل قسم سيكون ضمناً بين كلتي البداية [StartingLBA](#) والنهاية [EndingLBA](#). و 64 بت محجوزة من أجل [Attributes](#) (البرامج الخدمية يمكنها استخدام حقل [أعلام الخصائص](#) في إنشاء استدلالاتها الخاصة عن استخدام القسم المحدد في جدول أنواع أقسام GPT)، و 72 بايت محجوزة من أجل [لمبة](#) أو تسمية القسم [PartitionName](#) (سلسلة محارف منتهية بصفر).

أنواع أقسام GPT في خادم ويندوز 2003 (إصدار 64-بت)

نوع القسم	قيمة GUID
مدخلة غير مستخدمة	00000000-0000-0000-0000-000000000000
قسم ESP	[28732AC1-1FF8-D211-BA4B-00A0C93EC93B]
قسم ويندوز MSR	[16E3C9E3-SC0B-B84D-817D-F92DF00215AE]
قسم أولي على قرص أساسي	[A2A0D0EB-ESB9-3344-87C0-68B6B72699C7]
قسم بيانات وصفية LDM على قرص ديناميكي.	[AAC80858-8F7E-E042-85D2-E1E90434CFB3]
قسم بيانات LDM على قرص ديناميكي.	[A0609BAF-3114-624F-BC68-3311714A69AD]

```

00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 0123456789ABCDEF
0000 28 73 2A C1 1F F8 D2 11 BA 4B 00 A0 C9 3E C9 3B | (s*.....K...>./ |
0010 C0 94 77 FC 43 86 C0 01 92 E0 3C 77 2E 43 AC 40 | .w.C.....<w.C.@ |
0020 3F 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | ?...../..... |
0030 00 00 00 00 00 00 00 00 45 00 46 00 49 00 20 00 | .....E.F.I. . |
0040 73 00 79 00 73 00 74 00 65 00 6D 00 20 00 70 00 | s.y.s.t.e.m. .p. |
0050 61 00 72 00 74 00 69 00 74 00 69 00 6F 00 6E 00 | a.r.t.i.t.i.o.n. |
0060 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 | ..... |
0080 16 E3 C9 E3 5C 08 B8 4D 81 7D F9 2D F0 02 15 AE | ..... |
0090 80 BC 80 FC 43 86 C0 01 50 7B 9E 5F 80 78 F5 31 | .....C...P(.....x.l |
00A0 CD 2F 03 00 00 00 00 00 00 2A 04 00 00 00 00 | /..... |
00B0 00 00 00 00 00 00 00 00 4D 00 69 00 63 00 72 00 | .....M.i.c.r. |
00C0 6F 00 73 00 6F 00 66 00 74 00 20 00 72 00 65 00 | o.s.o.f.t. r.e. |
00D0 73 00 65 00 72 00 76 00 65 00 64 00 20 00 70 00 | s.e.r.v.e.d. .p. |
00E0 61 00 72 00 74 00 69 00 74 00 69 00 6F 00 6E 00 | a.r.t.i.t.i.o.n. |
00F0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | ..... |
0100 A2 A0 D0 EB E5 B9 33 44 87 C0 68 B6 B7 26 99 C7 | .....3D..h..s.. |
0110 C0 1B 0B 00 44 86 C0 01 F1 B3 12 71 4F 75 88 21 | .....D.....qOu. |
0120 D1 2A 04 00 00 00 00 00 48 3F 61 00 00 00 00 00 | *.....N/..... |
0130 00 00 00 00 00 00 00 00 42 00 61 00 73 00 69 00 | .....B.a.s.i. |
0140 63 00 20 00 64 00 61 00 74 00 61 00 20 00 70 00 | c..d.a.t.a. .p. |
0150 61 00 72 00 74 00 69 00 74 00 69 00 6F 00 6E 00 | a.r.t.i.t.i.o.n. |
0160 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 | ..... |
0180

```

معرف نوع القسم (GUID) ■ معرف فريد للقسم (GUID) ■
 بداية القسم (LBA) ■ نهاية القسم (LBA) ■
 خصائص ■ تسمية القسم ■

3 مدخلات في مصفوفة أقسام GPT على قرص (أساسي)؛ قسم إقلاع ESP، وقسم مايكروسوفت المحجوز، وقسم بيانات أساسي.

```

C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93E93B
FC7794C0-8643-01C0-92E0-3C772E43AC40
63
208844
0
EFI System partition

E3C9E316-0B5C-4DB8-817D-F92DF00215AE
FC80BC80-8643-01C0-507B-9E5F8078F531
208845
273104
0
Microsoft reserved partition

EBD0A0A2-B9E5-4433-87C0-68B6B72699C7
000B1BC0-8644-01C0-F1B3-12714F758821
273105
8460254
0
Basic data partition

```

خصائص مدخلة قسم GPT



هذه الخصائص تصف كيفية استخدام القسم، نظام EFI يدعم 64 خاصية مختلفة (من 0 إلى 63)، منها 48-بت خاصة مشتركة لجميع أنواع الأقسام، و 16-بت خاصة خاصة بالوضع.











GPT مدخلة قسم	
<pre> 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 0123456789ABCDEF 0000 28 73 2A C1 1F F8 D2 11 BA 4B 00 A0 C9 3E C9 3B (s*.....K...>./ 0010 C0 94 77 FC 43 86 C0 01 92 E0 3C 77 2E 43 AC 40 .w.C.....<w.C.@ 0020 3F 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 ?...../..... 0030 00 00 00 00 00 00 00 00 45 00 46 00 49 00 20 00 E.F.I. . 0040 73 00 79 00 73 00 74 00 65 00 6D 00 20 00 70 00 s.y.s.t.e.m. .p. 0050 61 00 72 00 74 00 69 00 74 00 69 00 6F 00 6E 00 a.r.t.i.t.i.o.n. 0060 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 </pre>	
بت	تسمية (في المواصفة)
0	Required Partition
1	No block IO Protocol
2	Legacy BIOS Bootable
3-47	
48-63	
الخصائص في بعض أنظمة التشغيل	
48-51	Priority
52-55	Tries remaining
56	Successful boot flag
57	BOOTFAILED
58	BOOTONCE
59	BOOTME
60	read-only
61	Shadow copy
62	hidden
63	do not automount

- أقسام صانعي القطع الأصلية OEM [55] يجب أن تملك تعيين بت "القسم المطلوب" لحماية قسم OEM من أدوات القرص المستخدمة مثلا في خادم ويندوز 2003..
- تنبيه: يبدو أن معظم أنظمة التشغيل تتجاهل عمليا هذه الخصائص [45]

أنواع أقسام قرص GPT

معرف فريد عميم GUID [4]	MBR	أصل / شركة / مشروع	نظام التشغيل	نوع القسم																																						
00000000-0000-0000-0000-000000000000	00h			مدخل غير مستعملة (وبالتالي لا يوجد قسم)																																						
C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93EC93B	EFh			قسم ESP المجمع على الأقل 512 ميغابايت																																						
024DEE41-33E7-11D3-9D69-0008C781F39F	EFh			قسم يتضمن مخطط جدول أقسام DOS/MBR تحت تخطيط GPT																																						
21686148-6449-6E6F-744E-656564454649	EFh		غير محدد	قسم BBP [5] عادة الحجم 1 ميغابايت (يستخدمه محمل الإقلاع GRUB 2)																																						
D3BF2E2E-3DAF-11DF-BA40-E3A556D89593	84h			قسم EFPS (تقنية بدء التشغيل السريع "BIST" من شركة إنتل). [24] [23]																																						
F4019732-066E-4E12-8273-346C5641494F	EDh			قسم الإقلاع سوني [6]																																						
BFBFAFE7-A34F-448A-9A5B-6213EB736C22	EDh			قسم الإقلاع لينوفو [6] أقسام تشبه ESP لكنها خاصة بصنع الجهاز																																						
E3C9E316-0B5C-4DB8-817D-F92DF00215AE	0Ch			قسم ويندوز MSR (من أجل استخدامات النظام وبعض البرامج) [40] حجم MSR إذا كان حجم القرص > 16 جيجابايت 32 ميغابايت (< 32 × 2 ³⁰ بايت) < 16 جيجابايت الحد الأدنى 16 ميغابايت عند تنصيب ويندوز 10																																						
EBD0A0A2-B9E5-4433-87C0-68B6B72699C7	→			قسم بيانات أساسي BDP [7] [41] <table border="1"> <tr> <td>01h</td> <td>04h</td> <td>06h</td> <td>07h</td> <td>08h</td> <td>0Ch</td> <td>0Eh</td> </tr> <tr> <td>FAT12</td> <td>FAT16 (< 32M)</td> <td>FAT16</td> <td>NTFS</td> <td>FAT32</td> <td>FAT32 LBA</td> <td>FAT16 LBA</td> </tr> <tr> <td>11h</td> <td>14h</td> <td>16h</td> <td>17h</td> <td>1Bh</td> <td>1Ch</td> <td>1Eh</td> </tr> <tr> <td>FAT16</td> <td>FAT16 < 32M</td> <td>FAT16</td> <td>NTFS</td> <td>FAT32</td> <td>FAT32 LBA</td> <td>FAT16 LBA</td> </tr> </table> <p>أقسام مخفية</p> <table border="1"> <tr> <th>بت</th> <th>أعلام خصائص القسم</th> </tr> <tr> <td>60</td> <td>وحدة تخزين للقراءة فقط.</td> </tr> <tr> <td>61</td> <td>صورة منعكسة VSS (من قسم آخر) (تقنية نسخة احتياطي أو Snapshots)</td> </tr> <tr> <td>62</td> <td>وحدة تخزين مخفية</td> </tr> <tr> <td>63</td> <td>تمنح النظام من تخصيص محرف للقرص (للقسم) أي لا يوصل ألبا</td> </tr> </table>	01h	04h	06h	07h	08h	0Ch	0Eh	FAT12	FAT16 (< 32M)	FAT16	NTFS	FAT32	FAT32 LBA	FAT16 LBA	11h	14h	16h	17h	1Bh	1Ch	1Eh	FAT16	FAT16 < 32M	FAT16	NTFS	FAT32	FAT32 LBA	FAT16 LBA	بت	أعلام خصائص القسم	60	وحدة تخزين للقراءة فقط.	61	صورة منعكسة VSS (من قسم آخر) (تقنية نسخة احتياطي أو Snapshots)	62	وحدة تخزين مخفية	63	تمنح النظام من تخصيص محرف للقرص (للقسم) أي لا يوصل ألبا
01h	04h	06h	07h	08h	0Ch	0Eh																																				
FAT12	FAT16 (< 32M)	FAT16	NTFS	FAT32	FAT32 LBA	FAT16 LBA																																				
11h	14h	16h	17h	1Bh	1Ch	1Eh																																				
FAT16	FAT16 < 32M	FAT16	NTFS	FAT32	FAT32 LBA	FAT16 LBA																																				
بت	أعلام خصائص القسم																																									
60	وحدة تخزين للقراءة فقط.																																									
61	صورة منعكسة VSS (من قسم آخر) (تقنية نسخة احتياطي أو Snapshots)																																									
62	وحدة تخزين مخفية																																									
63	تمنح النظام من تخصيص محرف للقرص (للقسم) أي لا يوصل ألبا																																									
5808C8AA-7E8F-42E0-85D2-E1E90434CFB3	42h			قسم "البيانات الوصفية" مدير القرص المنطقي (LDM)																																						
AF9B60A0-1431-4F62-BC68-3311714A69AD	42h			قسم بيانات مدير القرص المنطقي (LDM)																																						
E75CAF8F-F680-4CEE-AFA3-B001E56EFC2D	42h			قسم فضاءات التخزين (تقنية افواضية التخزين تتوافق على LDM)																																						
DE94BBA4-06D1-4D40-A16A-BFD50179D6AC	27h			قسم بيئة الاسترداد في ويندوز WinRE																																						
37AFFC90-EF7D-4E96-91C3-2D7AE055B174	75h			قسم نظام ملفات GPFS																																						
75894C1E-3AEB-11D3-B7C1-7B03A0000000				قسم بيانات																																						
E2A1E728-32E3-11D6-A682-7B03A0000000				قسم خدمات																																						
0FC63DAF-8483-4772-8E79-3D69D8477DE4	83h			قسم نظام ملفات لينكس [7]																																						
A19D880F-05FC-4D3B-A006-743F0F84911E	FDh			قسم مصفوفة ريد (إعدادات مصفوفة ريد البرمجية)																																						
44479540-F297-41B2-9AF7-D131D5F0458A	83h			قسم الجذر / (x86) [27]																																						
4F68BCE3-E8CD-4DB1-96E7-FBCAF984B709	83h			قسم الجذر / (x86-64) [27]																																						
69DAD710-2CE4-4E3C-B16C-21A1D49ABED3	83h			قسم الجذر / (32-bit ARM) [27]																																						
B921B045-1DF0-41C3-AF44-4C6F280D3FAE	83h			قسم الجذر / (64-bit ARM/AArch64) [27]																																						
0657FD6D-AAAB-43C4-84E5-0933C84B4F4F	82h			قسم الذاكرة الظاهرية/إيدال في لينكس																																						
E6D6D379-F507-44C2-A23C-238F2A3DF928	8Eh			قسم مدير وحدات التخزين المنطقية في لينكس (LVM)																																						
933AC7E1-2EB4-4F13-B844-0E14E2AEF915	83h			قسم /home (ملفات المستخدم) [27] (مع وصل ألبا عن طريق systemd)																																						
38BF8425-20E0-4F3B-907F-1A25A76F9BE8	83h			قسم /srv (قسم بيانات الخادوم) [27]																																						
7FFEC5C9-2D00-49B7-8941-3EA10A5586B7				قسم مع تشفير dm-crypt مجرد [28] [29] [176]																																						
CA7D7CCB-63ED-4C53-861C-1742536059CC				قسم مع تشفير LUKS [28] [29] [176] [177]																																						
8DA63339-0007-60C0-C436-083AC8230908	83h			محموز																																						
83BD6B9D-7F41-11DC-BE0B-001560B84F0F	A5h			قسم شفرة الإقلاع																																						
516E7CB4-6ECF-11D6-8FF8-00022D09712B	A5h			قسم بيانات disklabel																																						
516E7CB5-6ECF-11D6-8FF8-00022D09712B	A5h			قسم الذاكرة الظاهرية/إيدال																																						
516E7CB6-6ECF-11D6-8FF8-00022D09712B	A5h			قسم نظام ملفات يونكس UFS أو UFS2																																						
516E7CB8-6ECF-11D6-8FF8-00022D09712B	A5h			قسم مدير وحدات التخزين Vinum																																						
516E7CBA-6ECF-11D6-8FF8-00022D09712B	A5h			قسم نظام ملفات ZFS																																						
48465300-0000-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			قسم نظام ملفات HFS+ أو HFS+																																						
7C3457EF-0000-11AA-AA11-00306543ECAC				حاوية نظام ملفات آبل Apple File System																																						
55465300-0000-11AA-AA11-00306543ECAC	A8h			حاوية نظام ملفات يونكس UFS																																						
6A898C3-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			قسم نظام ملفات ZFS - [8]																																						
52414944-0000-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			قسم مصفوفة آبل ريد - إعدادات مصفوفة ريد البرمجية																																						
52414944-5F4F-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			قسم مصفوفة آبل ريد غير متصل																																						

426f6f74-0000-11AA-AA11-00306543ECAC	ABh			Apple boot (Recovery HD)	قسم إقلاع [47] أبل
4C616265-6C00-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			Apple label	لصيقة أبل [40] [48]
5265636F-7665-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			AppleTV recovery	قسم إسترداد يستخدم في أبل تي في
53746F72-6167-11AA-AA11-00306543ECAC	AFh			Apple Core Storage / HFS+ FileVault volume container	حاوية تخزين أبل [49]
B6FA30DA-92D2-4A9A-96F1-871EC6486200				SofrRAID_Status	مصفوفة ريد البرمجية (تنج حالة وحدات التخزين وأخطاء قرص التخزين).
2E313465-19B9-463F-8126-8A7993773801				SofrRAID_Scratch	مصفوفة ريد البرمجية (التخزين المؤقت للبرامج الرسومية مثل فوتوشوب)
FA709C7E-65B1-4593-BFD5-E71D61DE9B02				SofrRAID_Volume	مصفوفة ريد البرمجية (وحدة التخزين)
BBBA6DF5-F46F-4A89-8F59-8765B2727503				SofrRAID_Cache	مصفوفة ريد البرمجية (خاوية ذاكرة)
6A82CB45-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BEh			Boot partition	قسم إقلاع
6A85CF4D-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			Root partition	قسم الجذر (نظام سولاريس Solaris/illumos)
6A87C46F-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			Swap partition	قسم الذاكرة الظاهرية/إبدال
6A8B642B-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			Backup partition	قسم النسخ الاحتياطي
6A898CC3-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			/usr partition	قسم [8] /usr
6A8EF2E9-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			/var partition	قسم /var
6A90BA39-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			/home partition	قسم /home
6A9283A5-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh			alternate sector	قطاع بديل
6A945A3B-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh				سولاريس 1
6A9630D1-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh				سولاريس 2
6A980767-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh				سولاريس 3
6A96237F-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh				سولاريس 4
6A8D2AC7-1DD2-11B2-99A6-080020736631	BFh				سولاريس 5
49F48D32-B10E-11DC-B99B-0019D1879648	A9h			Swap partition	قسم الذاكرة الظاهرية/إبدال
49F48D5A-B10E-11DC-B99B-0019D1879648	A9h			FFS partition	قسم نظام ملفات FFS
49F48D82-B10E-11DC-B99B-0019D1879648	A9h			LFS partition	قسم نظام ملفات LFS
49F48DAA-B10E-11DC-B99B-0019D1879648	A9h	نت في إصدري		RAID partition (NETBSD_RAIDFRAME)	قسم مصفوفة ريد (إعدادات مصفوفة ريد البرمجية)
2DB519C4-B10F-11DC-B99B-0019D1879648	A9h			Concatenated partition (NETBSD_CCD)	مخطط الأقراص المتصلة [51] [50]
2DB519EC-B10F-11DC-B99B-0019D1879648	A9h			Encrypted partition (NETBSD_CGD)	قسم مشفر
FE3A2A5D-4F32-41A7-B725-ACCC3285A309				Chrome OS kernel	نواة نظام كروم أو إس ChromeOS
3CB8E202-3B7E-47DD-8A3C-7FF2A13CFCEC				Chrome OS rootfs	قسم نظام ملفات الجذري
2E0A753D-9E48-43B0-8337-B15192C8B1B5E				Chrome OS future use	محموز
5DFBF5F4-2848-4BAC-AA5E-0D9A20B745A6				/usr partition (coreos-usr)	قسم /usr (إيم مستعار ل coreos-rootfs. حاليا يستخدم من أجل /usr فقط)
3884DD41-8582-4404-B9A8-E9B84F2DF50E				Resizable rootfs (coreos-resize)	دعم إعادة التحجيم الآلي بواسطة أنظمة الملفات الممتدة. حاليا قسم نظام ملفات الجذري /
C95DC21A-DF0E-4340-8D7B-26CBFA9A030E				OEM customizations (coreos-reserved)	محموز من أجل OEM لدعم التخصيصات بواسطة قسم OEM-CONFIG
BE9067B9-EA49-4F15-B4F6-F36F8C9E1818				Root filesystem on RAID (coreos-root-raid)	قسم RAID يتضمن نظام ملفات جذري rootfs
42465331-3BA3-10F1-802A-4861696B7521	EBh			Haiku BFS	قسم نظام ملفات BFS - في نظام تشغيل هايكو [32]
85D5E45E-237C-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h			Boot partition	قسم إقلاع
85D5E45A-237C-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h			Data partition	قسم بيانات
85D5E45B-237C-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h			Swap partition	قسم الذاكرة الظاهرية/إبدال
0394EF8B-237E-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h	مبدئات في إصدري		Unix File System (UFS) partition	قسم نظام ملفات يونكس UFS
85D5E45C-237C-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h			Vinum volume manager partition	قسم مدير وحدات التخزين Vinum
85D5E45D-237C-11E1-B4B3-E89A8F7FC3A7	A5h			ZFS partition	قسم نظام ملفات ZFS
4FBD7E29-9D25-41B8-AFD0-062C0CEFF05D	F8h			OSD	عقريتي سف [26] [45] Ceph OSD
45B0969E-9B03-4F30-B4C6-B4B80CEFF106	F8h			Journal	قيد جواديث سف [43] (غالبا سيكون أو XFS Btrfs) Ceph Journal
45B0969E-9B03-4F30-B4C6-5EC00CEFF106	F8h			dm-crypt journal	قيد جواديث سف المشفر (تشفير dm-crypt محموز)
CAFECAFE-9B03-4F30-B4C6-B4B80CEFF106				Block	كتلة سف ! (من أجل bluestore)
30CD0809-C2B2-499C-8879-2D6B78529876				Block DB	كتلة قاعدة البيانات ! (من أجل bluestore)
5CE17FCE-4087-4169-B7FF-056CC58473F9				Block write-ahead log	كتلة سجلات قواعد البيانات (تقنيات WAL [46]) (من أجل bluestore)
FB3AABF9-D25F-47CC-BF5E-721D1816496B				Lockbox for dm-crypt keys	قسم صغير يخزن مفتاح dm-crypt [44] [44]
CAFECAFE-9B03-4F30-B4C6-5EC00CEFF106				dm-crypt block	كتلة + تشفير dm-crypt محموز
93B0052D-02D9-4D8A-A43B-33A3EE4DFBC3				dm-crypt block DB	كتلة قاعدة البيانات + تشفير dm-crypt محموز (من أجل bluestore)
306E8683-4FE2-4330-B7C0-00A917C16966				dm-crypt block write-ahead log	كتلة سجلات (WAL) + تشفير dm-crypt محموز (من أجل bluestore)
45B0969E-9B03-4F30-B4C6-35865CEFF106				dm-crypt LUKS journal	قيد جواديث سف + تشفير LUKS
CAFECAFE-9B03-4F30-B4C6-35865CEFF106				dm-crypt LUKS block	كتلة مع تشفير LUKS (من أجل bluestore)
166418DA-C469-4022-ADF4-B30AFD37F176				dm-crypt LUKS block DB	كتلة قاعدة البيانات + تشفير LUKS (من أجل bluestore)
86A32090-3647-40B9-BBBD-38D8C573AA86				dm-crypt LUKS block write-ahead log	كتلة سجلات (تقنيات WAL) + تشفير LUKS (من أجل bluestore)

4FBD7E29-9D25-41B8-AFD0-5EC00CEFF05D	F8h				dm-crypt OSD	غيريت سف 1261 + تشفير dm-crypt مصدر		
4FBD7E29-9D25-41B8-AFD0-35865CEFF05D					dm-crypt LUKS OSD	غيريت سف + تشفير LUKS		
89C57F98-2FE5-4DC0-89C1-F3AD0CEFF2BE					Disk in creation	قرص في الإنشاء !		
89C57F98-2FE5-4DC0-89C1-5EC00CEFF2BE					dm-crypt disk in creation	قرص في الإنشاء ! تشفير dm-crypt		
4FBD7E29-8AE0-4982-BF9D-5A8D867AF560					Multipath OSD	غيريت سف متعدد المسارات!		
45B0969E-8AE0-4982-BF9D-5A8D867AF560					Multipath journal	قد جواز! متعدد المسارات!		
CAFECAFE-8AE0-4982-BF9D-5A8D867AF560					Multipath block	كلمة سف متعددة المسارات!		
7F4A666A-16F3-47A2-8445-152EF4D03F6C					Multipath block	كلمة سف متعددة المسارات!		
EC6D6385-E346-45DC-BE91-DA2A7C8B3261					Multipath block DB	كلمة قاعدة البيانات متعددة المسارات!		
01B41E1B-002A-453C-9E17-88793989FF8F					Multipath block write-ahead log	كلمة سجلات قواعد البيانات (تقنيات WAL) متعددة المسارات!		
824CC7A0-36A8-11E3-890A-952519AD3F61	A6h	أوبن بي إس دي			OpenBSD data	قسم بيانات disklabel [32]		
CE5A9AD-73BC-4601-89F3-CDEEE321A1	B3h	BlackBerry		[38]	Power-safe (QNX6) file system	قسم نظام ملفات أمن الطاقة [35] (fs-qnx6.so)		
0311FC50-01CA-4725-AD77-9ADB20ACE98	BCCh	Acronis			Acronis Secure Zone	قسم منطقة آمنة من أكرونيس [33] [46]		
C91818F9-8025-47AF-89D2-F03D7000C2C	39h	NOKIA Bell Labs			Plan 9	قسم نظام تشغيل بلان 9		
9D275380-40AD-11DB-BF97-000C2911D1B8	FCh	vmware	VMware ESXi		vmkcore (coredump partition)	قسم ذاكرة ظاهرية / تفرغ ذاكرة انقاة VMKCORE من أجل منع انهيار نواة خادم في إم وير		
AA31E02A-400F-11DB-9590-000C2911D1B8	FBh			VMFS filesystem partition	قسم نظام ملفات الجهاز الظاهري في إم وير VMFS (نظام ملفات عتقوي) VMWare VMFS			
381CFCCC-7288-11E0-92EE-000C2911D0B2				vmware-vsanhdr	قسم في إم وير [41] (VMware VSAN)			
9198EFC-31C0-11DB-8F78-000C2911D1B8	FBh			VMware Reserved	محموز			
2568845D-2332-4675-BC39-8FA54748D15	A0h			intel			Android bootloader	محمل إقلاع أندرويد
114EAF5E-1552-4022-B26E-9B053604CF84	A0h	Android bootloader2	محمل إقلاع 2 (اختيائي أو مساعد 1)					
49A4D17F-93A3-45C1-A0DE-F50B2EBE2599	A0h	Android boot	إقلاع /boot (ملفات صورة إقلاع أندرويد: نواة لينكس + initramfs)					
4177C722-9E92-4AAB-8644-43502BFD5506	A0h	Android recovery	استرداد أندرويد /recovery (صورة استعادة أندرويد)					
EF32A33B-A409-486C-9141-9FFB711F6266	A0h	Android misc	بيانات متنوعة /misc (إعدادات العتاد، إلزامية لعمل الجهاز)					
20AC26BE-20B7-11E3-84C5-6CFDB9471E9	A0h	Android metadata	بيانات وصفية (للتخزين مفتاح تشفير بيانات /)					
38F428E6-D326-425D-9140-6E0EA133647C	A0h	Android system	نظام أندرويد /system (نظام التشغيل أندرويد)					
A893EF21-E428-470A-9E55-0668FD91A2D9	A0h	Android cache	خاينة /cache (سجلات الاستعادة بيانات التطبيقات المكررة، وملفات قوالب بلاي)					
DC76DDA9-5AC1-491C-AF42-A82591580C0D	A0h	Android data	بيانات أندرويد /data (بيانات المستخدم: تطبيقات، إعدادات، خاينة آلة والفلاش...الخ).					
EBC597D0-2053-4B15-8B64-E0AAC75F4DB1	A0h	Android persistent	تخزين مستمر (ذاكرة غير متطايرة) من أجل وظيفة PRP					
8F68CC74-C5E5-48DA-BE91-A0C8C15E9C80	A0h	Android factory	العودة إلى إعدادات المصنع (تنبيه: عمل استعادة سوف يمسح أيضا قسم /data)					
9FDAA6EF-4B3F-40D2-BARD-BFF16BF8887B		Factory (alt) [174]	العودة إلى إعدادات المصنع (البديل)					
767941D0-2085-11E3-AD3B-6CFDB9471E9	A0h	Fastboot / Tertiary	إقلاع سريع / مرحلة ثالثة [175]					
AC6D7924-EB71-4DF8-B48D-E267B27148FF	A0h	Android OEM	إعدادات صانعي القطع الأصلية OEM [55]					
C5A0AEBC-13EA-11E5-A1B1-001E67CA0C3C		Vendor	قسم البائع!					
BD59408B-4514-490D-BF12-9878D963F378		Config	قسم إعدادات!					
19A710A2-B3CA-11E4-B026-10604B889DCF		android	Android 6.0+ ARM				Android Meta	قسم صغير فارغ محموز للاستخدام مستقبلا
193D1EA4-B3CA-11E4-B075-10604B889DCF						Android EXT	قسم كبير مشفر باستخدام dm-crypt ونهية نظام ملفات ext 4 أو F2fs حسب kernel capabilities	
7412F7D5-A156-4B13-81DC-867174929325	30h		onie			[35]	ONIE boot	إقلاع أونى
D4E62CD-4469-46F3-B5CB-1BFE57AFC149	30h					ONIE config	إعداد أونى	
9E1A2D38-C612-4316-AA26-8B49521E5A8B	41h	AIM	PowerPC				PREP boot	قسم إقلاع المنصة المرجعية باور في سي. PPC PreP (لحمولات الإقلاع في PowerPC) من IBM [34]
BC13C2FF-59E6-4262-A352-B275FD6F7172	EAh		OSes (Linux, etc.)	[37]	Shared boot loader configuration	قسم إقلاع مشترك في نظام لينكس (الإعدادات المشتركة لمحمل الإقلاع) Freedesktop SBOOT [39]		
9d087404-1ca5-11dc-8817-01301bb8a9f5			Dragonfly BSD		dragonfly-label32	قسم بيانات BSD disklabel32		
3d48ce54-1d16-11dc-8696-01301bb8a9f5				dragonfly-label64	قسم بيانات disklabel64			
bd215ab2-1d16-11dc-8696-01301bb8a9f5				dragonfly-legacy	نوع القسم القديم المستخدم في DragonFly BSD			
dbd5211b-1ca5-11dc-8817-01301bb8a9f5				Dragonfly-ccd [15]	مشغل الأقراص المتراصة (يحول قسم أقراص أو أكثر إلى قرص ظاهري واحد)			
61dc63ac-6c38-11dc-8513-01301bb8a9f5				dragonfly-hammer	قسم نظام ملفات خاير			
5cbb9ad1-862d-11dc-a94d-01301bb8a9f5				dragonfly-hammer2	قسم نظام ملفات هامر 2			
9d58fbd-1ca5-11dc-8817-01301bb8a9f5				dragonfly-swap	قسم الذاكرة الظاهرية/إبدال			
9d94ce7c-1ca5-11dc-8817-01301bb8a9f5				dragonfly-ufs	قسم نظام ملفات يونكس UFS1			
9dd4478f-1ca5-11dc-8817-01301bb8a9f5				dragonfly-vinum	قسم يستخدمه VVM (أو LVM)			
B7AADF00-DE27-11CA-A574-5672696A6555						[36] [42]	MINIX_MFS	قسم نظام ملفات مينكس (في نظام تشغيل مينكس 3)
734E5AFE-F61A-11E6-BC64-92361F002671						[61]	Basic data partition (GEM, BGM, F32)	قسم بيانات أساسي (نظام تشغيل أونى 32-بت)

- هناك صيغة موزعة من معرفات GUID من اختراع رود سميث، صاحب مشروع لينكس GPT. لكن المصطلحات للوصف لا تدرج في جدول أقسام GPT وليست جزءا من مواصفة UEFI.
- جميع البرامج مثل gdisk, sgdisk, cgdisk, parted تعطي معرفات GUID باستخدام الحرف الكبير في نظام الست عشري. برامج أخرى تعرضها باستخدام الحرف الصغير، مثل برامج mbrkld, swapon, swapoff.
- لكن الموسوعة الحرة تقول معرفات GUID في صيغتها القانونية يمثل باستخدام 32 حرف/ست عشري مع حرف صغرى.

معلومات من خارج الموسوعة الحرة

دعم أنظمة التشغيل

صيغ أخرى من سجل الإقلاع الرئيسي الهجين MBR hybrid تم تصميمها وتنفيذها من قبل أطراف أخرى من أجل الحفاظ على الأقسام الواقعة في منطقة 2 تيرابايت الأولى في القرص في كلا مخططي التقسيم "التوازي" GPT-MBR و/أو من أجل السماح لأنظمة التشغيل القديمة الإقلاع من أقسام GPT. لكن هذه الصيغ الغير معيارية يمكنها أن تسبب مشاكل في التوافق؛ وأنظمة التشغيل تفسرها بطرق مختلفة. وفقا لمعلومات الموسوعة الحرة، بيانات GPT سيكون لها الأسبقية على إعدادات hybrid MBR في أنظمة التشغيل (باستثناء المذكورة في الجدول أدناه).

دعم GPT على أنظمة تشغيل شبه يونكس و يونكس

ملاحظات	دعم الإقلاع	دعم القراءة و الكتابة	منصة	نسخة / إصدار	عائلة نظام التشغيل
يمكن استخدام كلا معرفات قسم MBR و GPT في الإعدادات الهجينة	نعم	نعم	IA-32, x86-64, ARM	منذ 7.0	فري بي إس دي
بعض الأدوات الجديدة التي يمكنها التعامل مع تخطيط GPT في لينكس:					
util-linux v2.23+			IA-32, x86-64	معظم توزيعات لينكس x86، مثل فيدورا +8 وأوبونتو +8.04 [12]	لينكس
GRUB 2 / لرفق + [22] GRUB 0.96					
fdisk, [16][15]					
Systemix					
فقط حاسوب مائنتوش - أنظمة إنتيل يستطيع الإقلاع من GPT	نعم	نعم	IA-32, x86-64, PowerPC	منذ 10.4.0 (ويضع الميزات منذ 10.4.6) [17]	ماك أو إس
يمكن استخدام كلا معرفات قسم MBR و GPT في الإعدادات الهجينة	يستلزم BIOS	نعم	IA-32, x86-64	منذ 0.4 لحماية	ميدانت بي إس دي
[25]	قيد الإنجاز	نعم	x86 [181], x86-64 [182]	منذ 6.0 [180]	نت بي إس دي
[26]	يستلزم UEFI	نعم	x86-64	منذ 5.9	أوبن بي إس دي
[18]	نعم	نعم	IA-32, x86-64, SPARC	منذ سولاريس 10	سولاريس
[19]	نعم	نعم	IA-64	منذ إتش بي يو أكبر 11.20	إتش بي يو - بي إس

ويندوز 7 والإصدارات السابقة لا تدعم UEFI على منصات 32-بت، وبالتالي لن تسمح بالإقلاع من أقسام GPT

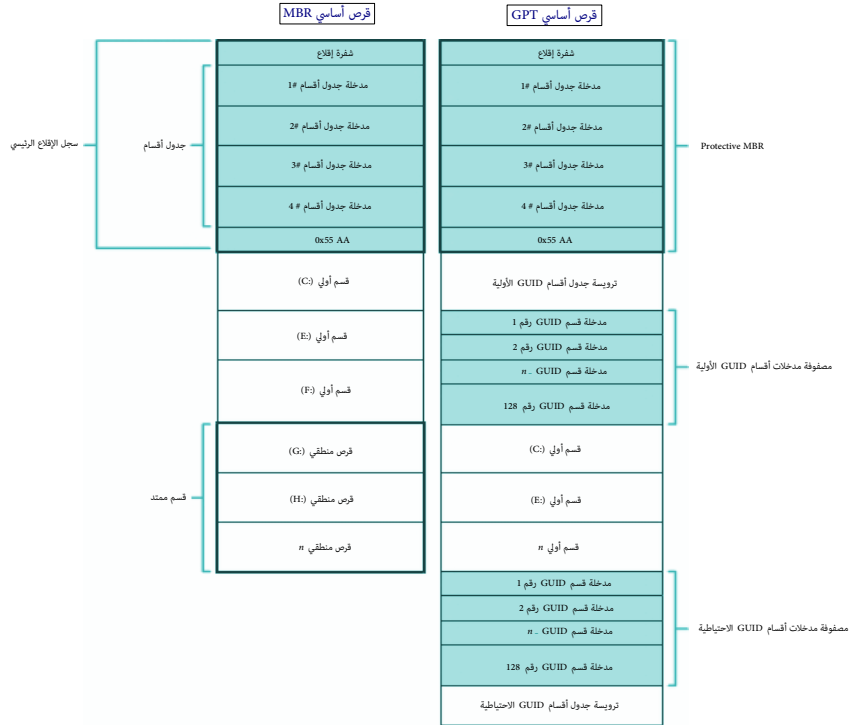
دعم GPT على إصدارات 32-بت من مايكروسوفت ويندوز [20]					
ملاحظات	دعم الإقلاع	دعم القراءة و الكتابة	منصة	تاريخ الإصدار	إصدار نظام التشغيل
	لا	لا		2001-10-25	ويندوز أكس بي
	لا	لا		2003-04-24	ويندوز خادم 2003
	لا	نعم		2005-03-30	ويندوز خادم 2003 مع حزمة الخدمات 1
	لا	نعم		2006-07-22	ويندوز فيستا
	لا	نعم	IA-32	2008-02-27	ويندوز خادم 2008
	لا	نعم		2009-10-22	ويندوز 7
	لا	نعم		2012-08-01	ويندوز 8
	يستلزم UEFI [21]	نعم		2013-08-27	ويندوز 8.1
	لا	نعم		2015-07-29	ويندوز 10
دعم GPT على إصدارات 64-بت من مايكروسوفت ويندوز [20]					
	لا	نعم	x64	2005-04-25 [22]	ويندوز أكس بي في 64-بت الإصدار الاختياري
	لا	نعم			ويندوز خادم 2003
	نعم	نعم	IA-64	2005-04-25	ويندوز خادم 2003
	يستلزم UEFI [21]	نعم	x64	2006-07-22	ويندوز فيستا
	يستلزم UEFI	نعم	x64	2008-02-27	ويندوز خادم 2008
	نعم	نعم	IA-64	2008-02-27	ويندوز خادم 2008
	لا	نعم	x64	2009-10-22	ويندوز 7
	نعم	نعم	IA-64		ويندوز خادم 2008 R2
	لا	نعم		2012-08-01	ويندوز 8
	لا	نعم			ويندوز خادم 2012
	لا	نعم	x64	2013-08-27	ويندوز 8.1
	لا	نعم		2015-07-29	ويندوز 10
	لا	نعم		2016-10-12	ويندوز خادم 2016

برنامج	منصة
parted, gparted, gdisk	لينكس
diskutil	نظام تشغيل أبل ماك أو إس، Mac OS
gpt	توزيعات برمجيات بيركس BSD، نظام ماك أو إس Mac OS
diskpart	مايكروسوفت ويندوز (ابتداءً من فيستا)، يمكن تعديل أقراص GPT في بيئة البرنامج الثابت، أو مدير القرص

تنبيه: أدوات تحرير القرص مثل DiskProbe يمكنها أن تلف تذييق المجموع [25] على قرص GPT، بحيث يصبح القرص غير قابل للنفاد.

أهم الاختلافات بين مخططي القرص MBR و GPT (بناء على معلومات مواصفة UEFI ووثائق مايكروسوفت (حاسوب x86))

قرص MBR	قرص GPT	صفة مميزة
<ul style="list-style-type: none"> 32 بت 2.2 تيرابايت (2.20 × 10¹² بايت) 4 أقسام أولية (الممتد قد يتضمن عدد غير محدود، لكن حجم القرص محدود) 	<ul style="list-style-type: none"> 64 بت 9.4 زيتابايت (9.4 × 10²¹ بايت) عدد الأقسام يصل إلى 128 قسم (ويمكن أكثر) 	<ul style="list-style-type: none"> حجم عنونة الكتل المنطقية LBA أقصى حجم للقرص عدد الأقسام (على الأقراص الأساسية)
<ul style="list-style-type: none"> لا توجد 	<ul style="list-style-type: none"> نسختان أولية و احتياطية من جدول أقسام GPT رقم للمراجعة وحقول للأحجام من أجل التوسع مستقبلا حقول CRC32 من أجل تدقيق المجموع وتكامل البيانات 	<ul style="list-style-type: none"> التكرار (الإضافية) [24] التوسع في التطبيق (تطوير) تدقيق دوري عن الأخطاء - التكامل [25] [23]
<ul style="list-style-type: none"> لا توجد 	<ul style="list-style-type: none"> معرف فريد عميق GUID من أجل تمييز كل قسم معرف فريد عميق GUID من أجل نوع القسم 36 حرف قابل للقراءة في لصيقة أو تسمية القسم خصائص عامة وخاصة تحدد نوع محتوى القسم 	<ul style="list-style-type: none"> خصائص أخرى
<ul style="list-style-type: none"> تخزين البيانات في الأقسام والمساحة الغير مقسمة. رغم أن معظم البيانات تكون داخل الأقسام، بعض البيانات يمكن تخزينها في القطاعات الغير مقسمة أو المخفية التي ينشئها OEM [55] أو أنظمة التشغيل. 	<ul style="list-style-type: none"> وفقا لمايكروسوفت: ويندوز يخزن بيانات البرامج والمستخدم في الأقسام المهيئة للمستخدم. وتخزن البيانات الحساسة والمهمة لتعمل المنصة في الأقسام التي يتعرف عليها نظام التشغيل لكنها لن تكون مرئية للمستخدم. لا تخزن البيانات في المساحة الغير مقسمة. مواصفة UEFI لا تقبل وجود أقسام مخفية. 	<ul style="list-style-type: none"> مواقع تخزين البيانات
<ul style="list-style-type: none"> نفس الطرق و الأدوات 	<ul style="list-style-type: none"> أدوات مصممة من أجل أقراص GPT. لا تستخدم أدوات MBR في أقراص GPT 	<ul style="list-style-type: none"> حل المشاكل



إذا كان القرص يستخدم تخطيط MBR، أول كتلة منطقية على القرص الثابت LBA 0 يمكن أن تتضمن MBR التقليدي، لكن شفرة إقلاع MBR لا ينفذها البرنامج الثابت UEFI.

رمز تذكري	إزاحة بايت	طول بايت	البنية التقليدية MBR
BootCode	0	424	شفرة إقلاع x86 تستخدمها الأنظمة في اختيار وتحميل أول كتلة منطقية من قسم MBR.. هذه الشفرة لا تنفذها أنظمة UEFI.
UniqueMBRDiagSignature	440	4	يُفرض هُناك توقيع فريد للقرص. قد تستخدمها أنظمة التشغيل في تمييز الأقراص. القيمة تكتبها أنظمة التشغيل وليس UEFI.
Unknown	444	2	غير معروف. لا تستخدمها UEFI، (حشو بايت صفر، لكن قد تستخدمها بعض الأنظمة).
[52] PartitionRecord	446	16 * 4	مصفوفة مدخلات الأقسام التقليدية الأربعة في MBR.
Signature	510	2	يُفرض هنا 0xAA55 (البايت 510 و511) والبايت 511 يتضمن 0xAA
Reserved	512	حجم الكتلة المنطقية: 512	محجوزة. بنية الكتلة المنطقية، (إن وجدت)، تكون محجوزة، غالباً مع حشو بايت صفر. [53]

رمز تذكري	إزاحة قطاع	إزاحة بايت	طول بايت	مدخلات القسم التقليدي في MBR (سجل الإقلاع الرئيسي التقليدي يتضمن 4 مدخلات للإقسام كل مدخلات لتحديد بداية ونهاية القسم على القرص باستخدام عناوين LBAs)
BootIndicator	1BEh	0	1	مؤشر إقلاع 0x80 = قسم تقليدي يقبل الإقلاع. القيم الأخرى مثل 0x00 = لا يقبل الإقلاع. أنظمة UEFI لا تستخدم هذا الحقل.
StartingCHS	1BFh	1	3	عنوان بداية القسم في CHS. البرنامج الثابت UEFI لا يستخدم هذا الحقل.
OSType	1C2h	4	1	قسم نظام UEFI / UEFI (قسم إقلاع GPT)
				قسم الحماية من الكتابة والحذف الآلي MBR Protective / protective GPT
EndingCHS	1C3h	5	3	عنوان نهاية القسم في CHS. البرنامج الثابت UEFI لا يستخدم هذا الحقل.
StartingLBA	1C6h	8	4	عنوان بداية القسم في LBA على القرص. البرنامج الثابت UEFI يستخدم هذا الحقل في تحديد بداية القسم.
SizeInLBA	1CAh	12	4	حجم القسم في LBA. البرنامج الثابت UEFI يستخدم هذا الحقل في تحديد حجم القسم.

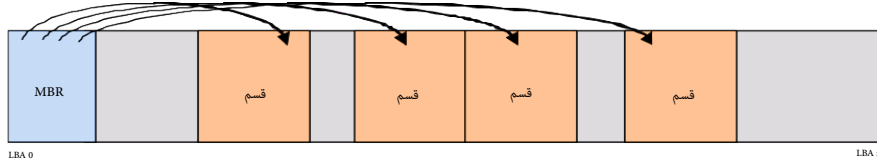
المعلومات أكثر راجع: كتيب MBR ومواصفة UEFI.

إذا كان أحد أقسام MBR يحمل في حقل النوع OSType [52] القيمة 0xEF، البرنامج الثابت يجب أن يضيف معرف القسم GUID إلى مرجع قسم MBR الذي يستخدمه (InstallProtocolInterface). هذا يسمح للمخيلات والتطبيقات، بما فيها، محملات أنظمة التشغيل، البحث بسهولة عن المراجع التي تمثل أقسام ESP. ويجب تأدية الاختبار التالي لتقرير ما إذا كان سجل الإقلاع الرئيسي التقليدي صالح.

- التوقيع يجب أن يكون 0xAA55
- يمكن تجاهل مدخلات القسم التي تتضمن قيمة صفر في حقل OSType أو قيمة صفر في حقل SizeInLBA.

ما عدا ذلك:

- القسم المعرف من كل مدخلات MBR يجب أن يقع فيزيائياً على القرص (أي، لا يتجاوز سعة القرص).
- لا يجب أن يتداخل القسم مع الأقسام الأخرى.



تخطيط القرص التقليدي MBR مع أربعة أقسام

سجل الإقلاع الرئيسي الهجين MBR Hybrid (LBA 0 + GPT)

في أنظمة التشغيل التي تدعم الإقلاع من GPT عن طريق خدمات BIOS بدلا من UEFI/EFI، أول قطاع ما زال يستخدم في تخزين المرحلة الأولى من شفرة محمل الإقلاع، لكنها ستكون معدلة كي تتعرف على أقسام GPT. ولا ينبغي لمحمل الإقلاع في MBR أن يفترض دائما حجم قطاع 512 بايت [3].

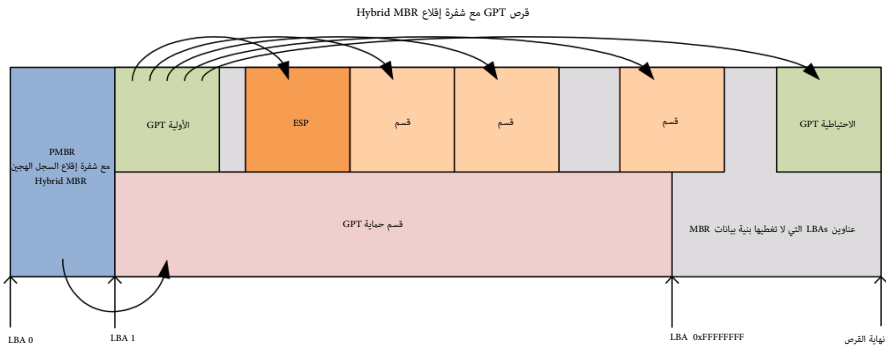
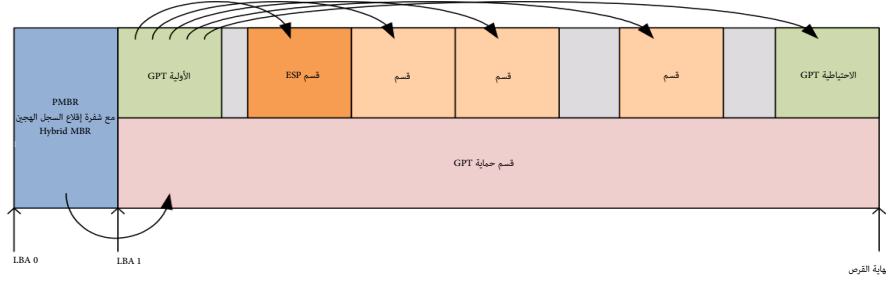
سجل الإقلاع الرئيسي الهجين في برنامج fdisk GPT

وفقا، لمعلومات رود سميت: Hybrid MBR هو أحد أشكال PMBR الذي يتضمن قسم EEh، لكن مع أقسام إضافية يمكن أن يصل عددها إلى 3 أقسام أولية، تشير إلى نفس المساحة التي أيضا تشير لها 3 أقسام GPT. مثال على ذلك، لنفترض أنك تملك حاسوب مانتوش مع تشغيل مزدوج ماك أ.أس عشرة و ويندوز. نظام الماك سيكون قادر على استخدام قسم GPT، لكن ويندوز أكس في لا يقدر. في هذه الحالة، سوف تقوم أولا بإنشاء أقسام من نوع GPT، (تشمل أقسام ويندوز)، ثم تقوم بتعديل سجل PMBR بحيث يصبح قسم EEh أصغر حجما من المعتاد، ويتضمن من مدخلات واحدة إلى 3 مدخلات للأقسام تشير إلى نفس مواقع القرص بالتوافق مع أقسام GPT. بعد ذلك يمكنك نصيب ويندوز على تلك الأقسام الهجينة. أداة بوت كامب سوف تساعدك في جعل هذه العملية آية، أي لن تحتاج إلى برنامج fdisk GPT في إعداد Hybrid MBR على جهاز الماك؛ لكن fdisk GPT يمكن أن يساعدك في صيانة Hybrid MBR بعد إعداده. وقد تحتاج هذا البرنامج على أجهزة BIOS في الإعدادات المشابهة لهذه مع أنظمة التشغيل الأخرى. النتيجة النهائية في أي حاسوب ستكون: أنظمة التشغيل التي تحبل GPT يمكنها أن تستخدم 3 أقسام أولية فقط، أما الأنظمة التي تفهم GPT فيمكنها استخدام جميع الأقسام على القرص.

سجل الإقلاع الرئيسي الهجين من اللجنة الفنية الفرعية T13

وفقا، لمعلومات وثيقة اللجنة الفنية الفرعية T13 المسؤولة عن معايير واجهة ATA، عند استخدام شفرة إقلاع hybrid MBR، تخطيط قرص GPT سوف يتضمن قسم واحد GPT، مع تعيين بت 1 في حقل خاصية Legacy BIOS Bootable (هذا مكافئ للعلم التنشيط (تعديدا 7 بت) عند الحيد 0h في مدخل جدول أقسام MBR). قطاع الحماية PMBR الذي تحدده مواصفة UEFI سوف يعدل كي يتضمن شفرة إقلاع hybrid MBR في شكلها التالي:

محتوى	طول بايت	إرجاع بايت	رمز تذكري
شفرة إقلاع سجل الإقلاع الرئيسي الهجين	440	0	BootCode
راجع الكتيب أو مواصفة UEFI	4	440	UniqueMBRDisksSignature
	2	444	Unknown
	4 * 16	446	PartitionRecord [52]
	2	510	Signature
	حجم الكتلة المنطقية - 512 [53]	512	Reserved



قرص GPT مع شفرة إقلاع Hybrid MBR لكن هنا سعة القرص تتجاوز حد 0xFFFFFFFF. (مدخله قسم MBR لا يمكنها أصلا وصف عناوين LBAs التي تتجاوز 0xFFFFFFFF)

شفرة إقلاع سجل الإقلاع الرئيسي الهجين Hybrid MBR ستتبع الخطوات التالية:

1. تستخدم وظيفة القراءة الممتدة [62] (أي، `INT 13h FN 42h`) لتحميل الترويسة الأولية GPT.
 - جزمة عناوين القرص [63] DAP ستتضمن:
 1. تعيين حقل LBA إلى `00000000 0000001h` و
 2. تعيين حقل عدد الكتل إلى `01h`
 - 2. تحسب تدقيق مجموع CRC32 في ترويسة GPT وتؤكد أنه يساوي حقل الترويسة CRC32 ؛
 - 3. إذا كان حقل الترويسة CRC32 خاطئ، تستخدم وظيفة القراءة الممتدة لتحميل الترويسة الاحتياطية GPT.
 - 4. جزمة عناوين القرص DAP ستتضمن:
 1. تعيين حقل LBA إلى آخر LBA على القرص ؛ و
 2. تعيين حقل عدد الكتل إلى `01h`
 5. ملاحظة: نتيجة للمساحة المحدودة للشفرة إقلاع MBR (أي، 440 بايت فقط)، شفرة إقلاع Hybrid MBR لا يمكنها عمل جميع الفحوص التي كان سيؤديها EFI. تستخدم وظيفة القراءة الممتدة لتحميل مصفوفة مدخلات أقسام GPT عن طريق ترويسة GPT المختارة.
 - جزمة عناوين القرص DAP ستتضمن:
 1. تعيين حقل LBA إلى القيمة المحددة في حقل مدخله القسم LBA ؛ و
 2. تعيين حقل عدد الكتل إلى نتيجة (عدد مدخلات الأقسام × حجم مدخله القسم) + حجم الكتلة المنطقية ؛
 - 6. تحسب تدقيق مجموع CRC32 مصفوفة مدخلات أقسام GPT وتؤكد أنه يساوي حقل مصفوفة مدخلات الأقسام CRC32 في ترويسة GPT ؛
 - 7. إذا كان حقل مصفوفة مدخلات الأقسام CRC32 خاطئ و اختيرت مصفوفة مدخلات أقسام GPT الأولية، تستخدم وظيفة القراءة الممتدة لتحميل الترويسة الاحتياطية GPT من آخر LBA على القرص (أنظر للخطوة 3)، وتحميل مصفوفة مدخلات أقسام GPT الاحتياطية (أنظر للخطوة 4)، وحساب CRC32 (أنظر للخطوة 5). إذا كان CRC32 خاطئ بعد كل هذا، تعلن عن الخطأ وتوقف؛
 - 8. تبحث في مصفوفة مدخلات أقسام GPT عن القسم الذي يملك تعيين بت 1 في حقل خاصية Legacy BIOS Bootable. الشفرة يمكنها أيضا تفحص القيمة الخاصة في حقل نوع القسم GUID عند اختيار القسم.
 - 9. تستخدم وظيفة القراءة الممتدة لتحميل أول كتلة منطقية من القسم المختار عند عنوان الذاكرة `7C00h` ؛ و
 - 10. تعين تسجيلات IA-32 وفقا لإجراء (روتين) تسليم (تحويل) شفرة إقلاع سجل الإقلاع الرئيسي الهجين Hybrid MBR (أنظر 1-4) و القفز إلى `7C00h`.
- ملاحظة: شفرة الإقلاع التقليدية MBR تبحث في مدخلات أقسام MBR عن مؤشر الإقلاع `80h`، ثم تحمل VBR بناء على حقل بداية القسم LBA وتقرر قيمة حقل الحجم LBA إلى VBR.

إجراء تسليم (تحويل) شفرة إقلاع Hybrid MBR - التي تستبدل معلومات تسجيلات IA-32 وفقا لهذا الجدول قبل القفز إلى عنوان الذاكرة 7C00h.

تسجيل	الاختلافات عن التحويل في MBR التقليدي	وصف
DL	دون تغيير	رقم القرص
ES:DI	دون تغيير	مؤشر إلى SPnP
EAX	جديد	54504721h (أي "GPT")، يشير إلى أن بنية تسليم Hybrid MBR قد تم تمريرها مع التسجيلان DS:SI عوضا عن مدخلة قسم MBR التقليدي
DS: SI	جديد	مؤشر إلى بنية تسليم سجل الإقلاع الرئيسي الهجين Hybrid MBR (أنظر أعلاه)

عند استعمال مخطط تقسيم القرص **GPT**، اللجنة الفنية الفرعية **T13** المسؤولة عن معايير **واجهة ATA** تقترح شفرة سجل إقلاع رئيسي هجين **Hybrid MBR** مع **المواصفة الرابعة لمحرك الأقراص المحسن EDD-4**، هذا الاقتراح يوصي بامتداد آخر إلى الواجهة، باستخدام **تسجيلات** المعالج التالية:

- **EAX = 54504721h** (أي "GPT")
- يشير إلى أن بنية **تسليم** أو تحويل **سجل الإقلاع الرئيسي الهجين Hybrid MBR** قد تم تمريرها مع **التسجيلان DS:SI** عوضا عن مدخلة القسم التقليدي في **سجل الإقلاع الرئيسي**.
- **DL =** وحدة قرص الإقلاع (رقم جهاز الإقلاع)
- **DS: SI =** يشير إلى بنية تسليم سجل الإقلاع الرئيسي الهجين hybrid MBR، المؤلف من **مدخلة افتراضية 16-بايت في جدول أقسام MBR**، (مع تعيين جميع بتات باستثناء **علم الإقلاع** عند الحيد **0h** و **نوع القسم** عند **4h**)، متبوعة ببيانات إضافية. هذا يتوافق جزئيا مع **الامتداد القديم DS:SI**، إذا كانت فقط **مدخلة القسم 16-بايت** مطلوبة، وليس كامل جدول الأقسام من هذه **الامتدادات القديمة**.
- بما أن أنظمة التشغيل القديمة (بما فيها سجلاتهم **VBRs**) لا تدعم هذا الامتداد ولا هي قادرة على معالجة القطاعات التي تتجاوز **حاجز 2 تيرابايت**، محمل الإقلاع الهجين الذي يمكن **GPT** سيكون قادر على محاكاة **المدخلة الافتراضية 16-بايت** في جدول أقسام **MBR** إذا كان **قسم الإقلاع** ضمن منطقة **2 تيرابايت** الأولى.
- **ES:DI =** تشير إلى بنية تفحص تصيب "SPnP"

بنية (مدخلة) تسليم (تحويل) شفرة إقلاع Hybrid MBR

رمز تذكري	إزاحة بايت	طول بايت	اختلافات عن بنية التحويل التقليدي MBR	وصف
BootIndicator	0	1	قيمة ثابتة	تعيين إلى 80h (أي، قسم يقبل الإقلاع)
StartingCHS	1	3		تعيين إلى FFFFFFFh. يجب أن تتجاهل شفرة إقلاع VBR هذا الحقل
OSType	4	1	دون تغيير	تعيين إلى نوع نظام القسم القابل للإقلاع (أي، الذي سيتم تعيينه بملك قسم منسب في تخطيط قرص MBR)
EndingCHS	5	3	قيمة ثابتة	تعيين إلى FFFFFFFh. يجب أن تتجاهل شفرة إقلاع VBR هذا الحقل
StartingLBA	8	4		تعيين إلى FFFFFFFh.
SizeInLBA	12	4		تعيين إلى FFFFFFFh.
SizeOfPartitionEntry	16	4	حقل جديد	تعيين إلى حجم حقل مدخلة القسم في ترويسة أقسام GPT
GPT Partition Entry	20	حجم مدخلة القسم		تعيين إلى مدخلة قسم الإقلاع (ركن) في GPT. (راجع أعلاه: مدخلات جدول أقسام GPT)

مع شفرة الإقلاع التقليدي MBR، هذه البنية تتضمن حقول من مدخلة قسم الإقلاع في MBR. وبما أن قسم GPT يمكن أن يقع عند LBA يتجاوز حدود عنوانه 32-بت في LBA، تم إضافة حقول جديدة لنقل كامل المعلومات إلى VBR.

شفرة إقلاع سجل إقلاع القسم الهجين Hybrid VBR

شفرة إقلاع Hybrid VBR مسؤولة عن إقلاع نظام التشغيل، وعادة، نظام التشغيل هو من يحددها.

إذا تم تعيين التسجيل EAX إلى "GPT"، شفرة إقلاع Hybrid VBR سوف تستخدم حقل مدخلة قسم GPT في تعريف قسمها.

ملاحظة: شفرة الإقلاع التقليدية VBR تفهم فقط تخطيط قرص MBR وتستخدم حقل بداية القسم LBA والحجم في حقل LBA في تعريف قسمها.

⚠

Hybrid MBR في العادة مطلوب فقط على حاسوب BIOS. أو مع Boot Camp ورغم أنها تبدو الحل، السجلات الهجينة للأسف تحمل معها الكثير من العلال والمشاكل. بعضها خطير ورغم أن هناك برامج تدعم التحويل بين hybrid GPT+MBR في Mac OS X وغيرها. وبعض الأنظمة تستخدم فعلا Hybrid MBR مثل ArcaOS [56] الذي سيصدر قريبا. لكن الحل الأفضل يبقى في تنصيب أنظمة MBR و GPT على قرصين منفصلين.

واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتمديد -UEFI

مواصفة تعرف **بالنموذج** الجديد للواجهة البرمجية التي بين **نظام التشغيل والبرنامج الثابت** للمنصة. و UEFI توفر بيئة معيارية لإقلاع أنظمة التشغيل وتشغيل تطبيقات الإقلاع القليلة، و UEFI تستخدم الآن في أجهزة الحاسوب الحديثة التي ظهرت بعد عام 2010. وستحل محل نظام الإدخال والإخراج الأساسي التقليدي BIOS. المستخدم منذ عام 1981 في الحاسوب الشخصي المتوافقة مع أنظمة IBM [58][57] معظم تطبيقات البرنامج الثابت UEFI تدعم عملياً خدمات نظام BIOS. لكن نظام وواجهة UEFI يملك مميزات أخرى إضافية، مثل دعم تشخيص مشاكل الحاسوب وإصلاحها عن بعد، بدون حتى وجود نظام تشغيل [59] لكن المشروع لا يخلو من بعض المشاكل، بالإضافة إلى أن عدد كبير من الناشطين في مجال الحقوق الرقمية انتقد مشروع UEFI (أنظر أسفل)

مواصفة **واجهة البرنامج الثابت القابلة للتمدد** الأصلية EFI كانت من تطوير شركة إنتل. بعض من **تطبيقاتها وصيغ بياناتها** تعكس نظيرتها من **مايكروسوفت ويندوز [61][60]**.

الدوافع الأصلية خلف تطوير EFI تعود إلى أواسط التسعينات 1990s. أثناء تطوير أول أنظمة **إيتانيوم** من قبل شركتي **هوليت باكارد** و**إنتل**.

القيود التي كانت في نظام BIOS (مثل **خط المعالج** 16-بت، و**المساحة القابلة للعتونة 1 ميجابايت**، مع عتاد **PC AT**) شكلت أنذاك عائق أمام عمل منصات خوادم إيتانيوم الأكبر [62]. لذلك كان لابد التفكير في شيء بديل، فكانت أول المبادرات لمعالجة هذه القيود من شركة إنتل عام 1998 مع **مبادرة إقلاع إنتل Intel Boot Initiative [63]** التي سميت فيما بعد EFI [64][65].

في يوليو/تموز 2005، بعد إصدار نسخها الأخيرة 1.10 EFI، توقفت شركة إنتل عن تطوير EFI، وتنازلت عنها إلى الهيئة الموحدة **Unified EFI Forum**، التي استنبطت منها مواصفة UEFI. لكن شركة إنتل ما زالت تملك حقوق المواصفة الأصلية EFI. وتمنح رخصها، بينما مواصفة UEFI تديرها الآن الهيئة المذكورة [62][66].

في إصداره 2.1 UEFI (يناير/كانون الثاني 2007)، تم إضافة دعم **التشفير (التعمية)**، و**الاستئاق في الشبكة** وإضافة كذلك بنية **واجهة المستخدم**، تدعى **HII** في UEFI.

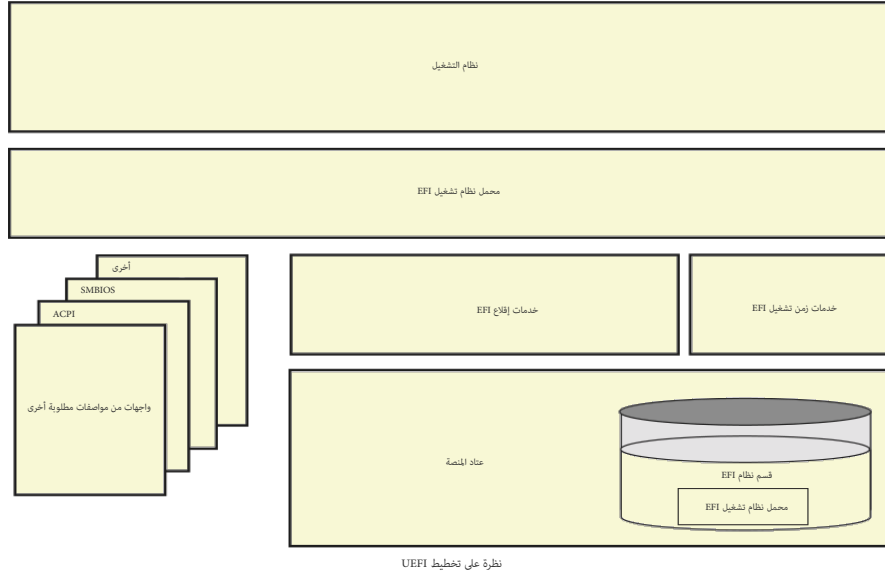
حتى الآن أحدث إصدار للمواصفة هو UEFI 2.6 وتم الموافقة عليه في يناير/كانون الثاني 2016 [67].

إلى جانب المواصفة، الهيئة أصدرت أيضاً عدة وثائق أخرى مثل مواصفة **صَدَقَة UEFI**، وإدارة الطاقة **ACPI**، التي تنازل عنها المطورين الأصليين إلى نفس الهيئة في أكتوبر/تشرين الأول 2013.

حسناات البرنامج الثابت

واجهة EFI تتضمن جداول للبيانات تحوي معلومات عن المنصة، و**خدمات زمن التشغيل والإقلاع**، متاحة للنظام التشغيل ومحصله. و UEFI يوفر عدة ميزات تقنية مقارنة ب BIOS [68] منها:

- قابلية الإقلاع من الأقراص الكبيرة (أكبر من 2 تيرابايت) مع استخدام جدول أقسام GUID [69][68]
- **ثُبَّة (معمارية) مستقلة عن المعالج [68]**
- **مشغلات مستقلة عن المعالج [68]**
- **بنية نظام تشغيل قليلة مرنة**، تشمل القدرة على استخدام الشبكة
- النمطية في التصميم أو التصميم تركيبي
- **التوافق مع الإصدارات السابقة والمستقبلية**



تنبيه: خطأ أكثر تفصيل من هذه موجودة في مواصفة UEFI.

مميزات UEFI

خدمات Services

مواصفة EFI حددت نوعان من الخدمات: **خدمات للإقلاع وأخرى في زمن التشغيل**. خدمات الإقلاع متوفرة فقط أثناء امتلاك البرنامج الثابت للمنصة (أي، قبل نداء ExitBootServices)، وتشمل وحدات تحكم طرفية نصية ورسومية على عدة أجهزة، وخدمات للملفات، والكتل، والنواقل. خدمات زمن التشغيل ستظل متاحة أثناء عمل نظام التشغيل؛ وتشمل خدمات مثل التاريخ، والوقت، والنفاذ إلى NVRAM (ذاكرة الوصول العشوائي غير المتطيرة). وفقاً لموقع ويكيليكس [92]، المبادرات الأمريكية استخدمت نداء ExitBootServices كموضوع إضافة في الروتين [71] لحقن شفرة حضان طرودة، حتى قبل تحميل نظام التشغيل.

بالإضافة إلى بروتوكول GOP الذي يوفر دعم محدود للخدمات زمن التشغيل: (أنظر: رسومات)، نظام التشغيل مسموح له بالكتابة مباشرة إلى **صوان الإطار** الذي يوفره **GOP** أثناء **وضعية** زمن التشغيل. لكن، القدرة على تضيير **أهباط الفيديو** سيتم خسارتها بعد التحول إلى وضعية خدمات زمن التشغيل إلى أن يتم تحميل **مشغل رسومات** نظام التشغيل.

خدمات المتغيرات Variable services

متغيرات EFI توفر طريقة لتخزين البيانات، خصوصا، البيانات المستقرة (غير المتطيرة)، المشتركة بين البرنامج الثابت للمنصة وأنظمة التشغيل أو تطبيقات EFI. مساحات الأسماء أو الأسماء للمتغيرات، يتم تمييزها باستخدام معرفات GUIDs. والمتغيرات ستكون أزواج قيم/مفاتيح. مثلا، يمكن استخدام المتغيرات في إبقاء رسائل انهمار نظام التشغيل داخل NVRAM ليتم استردادها بعد حدوث الانهيار عند إعادة التشغيل [93]

خدمات الوقت Time services

مواصفة EFI توفر خدمات للوقت مستقلة عن الجهاز. تشمل دعم حقول المنطقة الزمنية والتوقيت الصيفي، وتسمح بضبط ساعة العتاد RTC على التوقيت المحلي أو التوقيت العالمي UTC [94] لكن في الأجهزة التي تستخدم ساعة PC-AT RTC، تحتاج الساعة إلى ضبطها على التوقيت المحلي للتوافق مع أنظمة ويندوز التي تركز على نظام BIOS [61]

تطبيقات EFI

إلى جانب تحميل نظام التشغيل، EFI مقدوره أيضا تشغيل تطبيقات EFI، المتواجدة في شكل ملفات على قسم ESP، والتي يمكن تشغيلها مباشرة عن طريق صَفِّة سطر أوامر EFI أو عن طريق مدير إقلاع البرنامج الثابت، أو تطبيقات أخرى في EFI. هذه التطبيقات يمكن تطويرها وتنصيبها بشكل مستقل عن النظام. إحدى فئات هذه التطبيقات ستكون محملات نظم التشغيل، مثل، rEFInd و Gummiboot، ومدير إقلاع ويندوز WBM؛ التي وظيفتها بدأ تشغيل نظام التشغيل وأحيانا توفير واجهة تسمح للمستخدم اختيار تشغيل تطبيق آخر في EFI. بالمناسبة صَفِّة EFI (أنظر أدناه) هي أيضا من تطبيقات EFI.



راجع الخطاطة الأصلية في مواصفة EFI

بروتوكولات Protocols

بروتوكولات EFI عبارة عن مجموعة من الواجهات البرمجية تستخدم في الاتصال بين وحدات ثنائيتين. لذلك يجب على مشغلات EFI أن توفر خدماتها إلى الجهة الأخرى عبر بروتوكولات.

مشغلات الجهاز Device drivers

بالإضافة إلى مشغلات الأجهزة المرتبطة بالبنية المعيارية للمعالج، مواصفة EFI توفر كذلك مشغلات أجهزة مستقلة عن المعالج، مخزنة في الذاكرة في شكل شفرة ثنائية EBC. البرنامج الثابت للنظام يملك مفسر [70] لصور EBC. بهذه الطريقة، يشبه البرنامج الثابت المفتوح، البرنامج الثابت المستقل عن العتاد المستخدم في حواسيب ياور بي سي و إبل مآكتوش، و مين ميكروسستمز سيارك وسط أجهزة أخرى. بعض أنواع مشغلات ذات البنية الخاصة (non-EBC) يمكن أن يكون لها واجهات تستخدم من أنظمة التشغيل. هذا يسمح لنظام التشغيل الاعتماد على EFI في تأدية الوظائف الأساسية للشبكة والرسومات إلى أن يتم تحميل مشغلات نظام التشغيل.

رسومات EFI

مواصفة EFI حددت بروتوكول UGA كطريقة لدعم الرسومات المستقلة عن الجهاز. لكن مواصفة EFI استبدلت بروتوكول UGA ببروتوكول GOP. بهدف التخلص من تعبات عتاد VGA. وكلهما متشابه. [95] في إصدارة 2.1 EFI تم إضافة واجهة المستخدم HII لإدارة دخُل المستخدم، وأشكال، وخطوط، و سلاسل التوطن (بأسلوب HTML). هذا يمكن صانعي القطع الأصلية OEM أو منتجي البيوس المستقلين IBV تصميم واجهات رسومات لإعدادات الإقلاع القليلة؛ لكن مواصفة EFI نفسها لم تحدد واجهة للمستخدم. معظم تطبيقات البرنامج الثابت EFI كانت تركز على وحدات التحكم الطرفية، لكن منذ بداية 2007 بدأت بعض التطبيقات استخدام واجهة المستخدم الرسومية.

قسم النظام

هذا نفس القسم التقليدي على حيز تخزين البيانات، مثل القرص الثابت؛ أي مجموعة قطاعات متماثلة، حيث قطاع البداية وحجم القسم تحده مَدْخلة جدول أقسام MBR، الموجود على الكتلة LBA 0 (القطاع الأول للقرص الثابت) أو تحده مَدْخلة جدول أقسام GUID، الموجود على الكتلة المنطقية 1 (القطاع الثاني في القرص الثابت). في القرص المرزق القسم سيكون كامل الوسيط. القسم يمكن أيضا أن يكون على أي وسيط تدعمه خدمات إقلاع EFI. (لمعلومات أكثر راجع مواصفة EFI). التوافق مع الإصدارات السابقة، الكتلة الأولى في القسم [91][96][97] ستكون محجوزة لشفرة إقلاع الأنظمة القديمة، التي تحمل شفرة القطاع الأول في الذاكرة ثم تنقل التنفيذ إليها. EFI لا ينفذ شفرة MBR. البرنامج الثابت EFI يتضمن معلومات عن بنية الأقسام على أجهزة مختلفة، ويستطيع فهم التخطيطين MBR و GPT، ومعيار "El Torito" [50]. قسم النظام يتضمن أدلة، وملفات للبيانات، وصور EFI. هذه الأخيرة يمكنها أن تتضمن محمل نظام التشغيل، أو تتضمن مشغل لزيادة كفاءة البرنامج الثابت للمنصة، أو تتضمن تطبيق يوفر خدمة مؤقتة للنظام. التطبيقات التي تكتب لهذه المواصفة يمكن أن تتضمن على أشياء مثل وسيلة لإنشاء الأقسام أو عمل تشخيص موسع. قسم النظام يمكن أن يدعم أيضا ملفات للبيانات مثل سجلات الأخطاء، التي يمكن أن تحددها وتستخدمها عدة مكونات برمجية للبرنامج الثابت أو نظام التشغيل.

قسم نظام الإقلاع / EFISYS (إجباري في UEFI-GPT)

قسم (نوع 0xEF) على جهاز حاسوبي للتخزين. **البيانات**. عادة، يكون **قِصص** ثابت أو **قِصص** صلبة، ويرتبط بالبرنامج الثابت **UEFI**. هذا الأخير، عند بدأ التشغيل، يسمح للملفات المسؤولة عن إقلاع **نظام التشغيل** و**البرامج الخدمية** الأخرى، المخزنة على قسم **ESP**. في شكل تطبيقات وملفات تشمل الملفات **التنفيذية** المعدلة **PE/COFF**، (مثل **ELILO**) و**صور للنواة** لجميع أنظمة التشغيل، المتواجدة على الأقسام الأخرى للقرص أو على أي جهاز تخزين محلي، وملفات **مشغلات الأجهزة**، التي يستخدمها **البرنامج الثالث** زمن الإقلاع، و**البرامج الخدمية** التي يجب أن تعمل قبل **نظام التشغيل**، وملفات **البيانات** مثل **سجلات الأخطاء**. مواصفة UEFI أيضا تخصص مساحة لقطاع الإقلاع في قسم النظام كجزء من التوافق الخلفي مع أنظمة BIOS. القسم يدعم مخطط جدول الأقسام في MBR و GPT، ووحدات التخزين على الأقراص المدمجة معيار **El Torito** [50][79]. حجم قسم **ESP** عادة يكون 512 ميغابايت [90][65]. في لينكس **نقطة وصل** قسم **ESP** ستكون **boot/efi** ويمكن النفاذ إليها بعد إقلاع نظام لينكس. يمكن أيضا استخدام **ESP** كقسم إقلاع تقليدي **boot** / **boot** بدلا من إنشاء قسم **boot** / **boot** منفصل. مايكروسوفت توصي أن يكون **ESP** أول قسم على القرص، لكن مواصفة UEFI لا تذكر ذلك. في ويندوز XP (64-بت) والإصدارات اللاحقة، يمكن النفاذ إلى قسم **ESP** بتنفيذ الأمر **s/mountvol**.

بنية وصيغة نظام الملفات

قسم النظام يحتاج إلى تهيئة **نظام ملفات** فات **FAT** خاص بمواصفة UEFI ومستقل عن مواصفة **FAT**. يدعم أسماء الملفات الطويلة **LFN**. نظام ملفات **EFI** يستخدم تنويعة **FAT32** في قسم نظام **EFI** وتنويعات **FAT12** / **FAT16** في الوسائط القابلة للإزالة [79]. في أجهزة أبل يستخدم أيضا نظام ملفات **HFS+**. قيمة تعريف قسم نظام ملفات **FAT32** في حقل **OSType** ستكون مختلفة عن نسخ **FAT** المعتادة. لمعلومات أكثر عن نظام ملفات **UEFI**، راجع وثائق موقع ومواصفة **UEFI**. الكتل الأولى (أي **القطاع**) من القسم تتضمن **بنية البيانات** تسمى كتلة معاملات **BPB** (راجع: مسودة كتيب **VBR**) هذه البنية تصف نوع وموقع **نظام ملفات FAT** على القرص. كتلة **BPB** تتضمن بنية بيانات تحدد حجم **الوسيط**، وحجم المساحة المحجوزة، وعدد جداول (نسخ) **FAT**، وموقع وحجم **الدليل الجذر** (الغير مستخدم في **FAT32**). الكتل الأولى (قطاع) تتضمن أيضا شفرة يتم تنفيذها كجزء من **عملية إقلاع النظام التقليدي**. هذه الشفرة في الكتل الأولى (قطاع) عادة تتضمن **برنامج** يستطيع قراءة الملف من **الدليل الجذر** في الذاكرة ثم ينقل التحكم إليه. بما أن **البرنامج الثالث** **EFI** يتضمن **مشغل** للنظام الملفات، فهو يستطيع تحميل أية ملف من نظام الملفات دون الحاجة إلى تنفيذ الشفرة من الوسيط. البرنامج الثابت **EFI** يدعم تنويعات نظام ملفات: **FAT16** / **FAT12** / **FAT32**. واستخدام تنويعة **EFI FAT** سيكون وفقا لحجم الوسيط الذي تحدده المواصفة. **منطقة بيانات FAT32** على قسم نظام **UEFI/EFI**، يجب أن تكون متعادلة لحد **الكتلة الفرزائية** و **OTLQ** ! في الجهاز. المتحكم في هذا سيكون حقل **عدد القطاعات المحجوزة** **BPB_RsvdSecCnt** وحقل **عدد القطاعات** في كل نسخة **FAT**. **BPB_FATSz** المقابل للتطبيق (مثلا، برمجية التهيئة قد تعين حقل **BPB_RsvdSecCnt** إلى قيمة ينتج عنها **محاذاة** وأو تعين حقل **BPB_FATSz** إلى قيمة تأكد المحاذاة) (لمعلومات أكثر راجع مواصفة **UEFI** والوثائق الأخرى المرتبطة بها).

أسماء الملفات

نظام ملفات FAT يخزن **أسماء الملفات** في **صفتين**. الصيغة الأصلية تستخدم 8 **محارف** في **أسماء الملفات**، و 3 في **الامتداد**. هذا النوع من أسماء الملفات يعرف بملف **8.3** أو أسماء الملفات القصيرة **SFN**. نظام ملفات **FAT** توسع بعد ذلك وأصبح يدعم أيضا أسماء الملفات الطويلة **LFN**.

أسماء ملفات **FAT 8.3** دائما تخزن في **أسكي** **بمحارف كبيرة**. و **FLN** يمكن أن تخزن **محارف أسكي** أو **UCS-2** [77] وستكون **حساسة لحالة الحرف**. **السلسلة** المستخدمة في فتح أو إنشاء الملف ستكون مخزنة مباشرة في **LFN**. في **FAT**، جميع الملفات في **الدليل** يجب أن تملك اسم فريد. هذه **التفردية** **غير حساسة لحالة الأحرف**. أسماء الملف التالية لا يمكن أن تتواجد في نفس الدليل.

```
"ThisIsAnExampleDirectory.Dir" --- "thisisanexampledirectory.dir" --- THISISANEXAMPLEDIRECTORY.DIR --- ThisIsAnExampleDirectory.DIR
```

بنية الأداة

الدليل الجذر الموجود على **قسم نظام EFI** (على القرص الثالث)، يجب أن يتضمن دليل باسم **EFI**. وستكون كافة **محملات أنظمة التشغيل والتطبيقات** مخزنة في **أداة فرعية** (أداة ثانوية) تحت ذلك الدليل. التطبيقات المحملة عن طريق تطبيقات أو **مشغلات** أخرى، ليس مطلوب تخزينها في مكان محدد على قسم **ESP**. اختيار اسم الدليل الفرعي يعود إلى المنتج **(البائع)**. لكن لا يجب أن يعارض مع أسماء الأداة الفرعية الأخرى **للبياعة**. هذا ينطبق على **صنّاع / بائعي الجهاز**، و**نظام التشغيل**، و **BIOS**، و**أدوات الطرف الثالث**، أو أي جهة أخرى ترغب في **تثبيت** ملفاتها على قسم **ESP**.

لضمان أن **مدير إقلاع EFI** سيحمل صورة واحدة فقط من الدليل الفرعي للمنتج (البائع). ستكون هناك صورة **تنفيذية** **EFI** واحدة فقط لكل **بنية معالج** مدعومة في كل دليل فرعي للمنتج.

في حالة وجود أكثر من صورة تنفيذية **EFI**، سلوك إقلاع النظام **غير معروف**.

المنتج (البائع) يمكن أن يملك دليل فرعي اختياري آخر باسم **BOOT**. هذا الدليل يتضمن صور **EFI** التي يمكن استخدامها في عملية **الاسترداد** في حالة خسارة خيارات الإقلاع في **البرمجة** التي على قسم **ESP**. أية ملفات تنفيذية إضافية **متوافقة** مع **UEFI**، يجب أن تكون في الأداة الثانوية تحت دليل المنتج (البائع). الشكل التالي يشرح **بنية الدليل** على قسم نظام **EFI** على القرص الثابت.

```
EFI
├── OS Vendor 1 Directory
│   ├── OS Loader Image
│   └── OS Vendor 2 Directory
│       └── OS Loader Image
│   ...
│   └── OS Vendor N Directory
│       └── OS Loader Image
├── OEM Directory
│   └── OEM Application Image
├── BIOS Vendor Directory
│   ├── BIOS Vendor Application Image
│   └── Third Party Tool Vendor Directory
│       └── Third Party Tool Vendor Application Image
└── BOOT
    BOOT[machine type short name].EFI
```

الوسيط القابل للإزالة سوف يملك **قسم نظام EFI** واحد فقط، **تطبيقات ومحملات نظام التشغيل** تخزن في **الدليل الثانوي** **BOOT** تحت دليل **EFI** (الدليل الجذر).

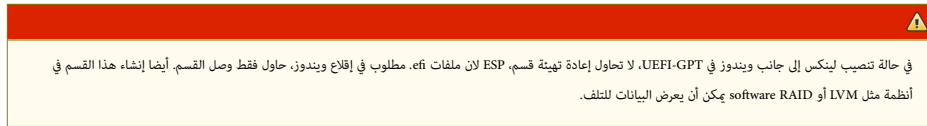
في الدليل **BOOT** ستكون هناك صورة **تنفيذية** **EFI** واحدة فقط لكل **بنية معالج** مدعومة، وكي يصبح **قابل للإقلاع** تحت **EFI**، يجب بناء الوسيط القابل للإزالة وفقا للقواعد المذكورة في المواصفة [66]. هذا سيضمن آليا تحميل **مدير إقلاع EFI** صورة واحدة فقط من جهاز الوسيط القابل للإزالة، وأية ملفات تنفيذية **EFI** إضافية، يجب أن تكون في أداة أخرى غير **BOOT**. الشكل التالي، يشرح **بنية الدليل** على قسم **ESP** (على جهاز الوسيط القابل للإزالة).

```
EFI
└── BOOT
    BOOT[machine type short name].EFI
```

السجل الصناعي التالي يتضمن أسماء الأدلة الفرعية للأظمة المنتجين (الباعة) التي تستخدم ESP. السجل في الأصل، كان من إنجاز إئتلاف [dig64](#)، ويهدف إلى منع أي تضارب في أسماء ملفات قسم ESP. وفقا لمعلومات موقع [UEFI](#). هذه اللائحة طوعية و بالكاد يتم التدخل في إدارتها. والاشتراك في هذا السجل أو استخدامه سيكون على مسؤولية المشترك والمستخدم.

اسم الدليل والمسار المطلق	اسم الدليل والمسار المطلق	اسم الدليل والمسار المطلق	اسم الدليل والمسار المطلق	اسم الدليل والمسار المطلق
/EFI/Acronis	Emulex Corporation	/EFI/Emulex	openSUSE Project	/EFI/openSUSE
/EFI/Absolute	Fedora Project	/EFI/Fedora	Oracle Corporation	/EFI/Oracle
/EFI/Advantech	Fujitsu Siemens Computers	/EFI/FSC	Phoenix Technologies	EFI/Phoenix
/EFI/Apple	FUJITSU LIMITED	/EFI/FUJITSU	Portlock	/EFI/Portlock
/EFI/AMD	GIGABYTE Technology Co. Ltd.	/EFI/GIGABYTE	Red Hat Inc.	/EFI/Redhat
/EFI/AMI	Hitachi, Ltd.	/EFI/Hitachi	Renesas Electronics Corporation	/EFI/Renasas
/EFI/AROS	HP Inc.	/EFI/HP	SecureStar GmbH	/EFI/SecureStar
/EFI/ASUS	Hewlett Packard Enterprise	/EFI/HPE	Sony Corporation	/EFI/Sony
/EFI/AVAST	IBM	/EFI/IBM	Sophos	/EFI/Sophos
/EFI/BOOT	Insyde Software	/EFI/Insyde	SuSE Inc.	/EFI/Suse
/EFI/UpdateCapsule	Intel	/EFI/Intel Firmware	Canonical Ltd.	/EFI/Ubuntu
/EFI/Broadcom	Kaspersky Lab ZAO	/EFI/Kaspersky	VAIO Corporation	/EFI/VAIO
/EFI/Bull	Kontron AG	/EFI/Kontron	VMS Software Inc.	/EFI/VMS
/EFI/Debian	Microsoft	/EFI/Microsoft	VMware Inc.	/EFI/VMware
/EFI/Dell	Micro-Star International Co. Ltd.	/EFI/MSI	Wave Systems Corp	/EFI/Wave
/EFI/EMC	NEC Corporation	/EFI/NEC	WinMagic Inc.	/EFI/WinMagic

الدليل /EFI/ و /boot/ جزء من مواصفة UEFI (أي إجباري)



عدد أقسام النظام وموقعها

مواصفة UEFI لا تفرض أية قيود على عدد أقسام النظام أو موقعها على القرص. الكشف عن أقسام النظام سيكون بناء على طلب البرنامج التاب UEFI، عن طريق فحص معرف القسم GUID والتحقق من تطابق مضمون القسم مع نظام ملفات

FAT المحدد في مواصفة UEFI. لكن، تطبيقات UEFI قد تسمح باستخدام أقسام مع نظام الملفات FAT بدون استخدام معرف ESP GUID.

الشخص الذي ينشئ القسم يستطيع منع البرنامج الثابت UEFI من فحص واستخدام قسم معين بتعيين بت 1 في خصائص القسم (راجع المواصفة UEFI) هذا يستثني القسم ESP.

برمجية التنصيب يمكنها إنشاء قسم ESP على كل قرص إقلاع نظام تشغيل مستهدف، أو إنشاء قسم ESP واحد فقط مستقل عن موقع أقراص وأقسام إقلاع أنظمة التشغيل.

مواصفة UEFI ليست مسؤولة عن تحديد حجم وموقع ESP الذي يمكن أن تشارك فيه عدة أنظمة تشغيل أو أدوات تخصص، ولا يمكنها إدارة تعارض مساحات الأسماء في تسمية أدلة ESP.

آلية اكتشاف الأقسام

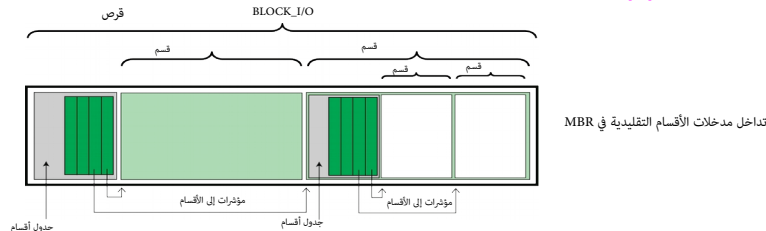
مواصفة UEFI تتطلب أن يكون البرنامج التاب قادر على تحليل سجل الإقلاع الرئيسي التقليدي وجدول أقسام GUID، ووحدة تخزين الأقراص المنطقية El Torito [50] (راجع المواصفة)

البرنامج الثابت EFI سوف يولد الجهاز المنطقي EFI_BLOCK_IO_PROTOCOL من أجل التالي:

- كل مدخل قسم GUID مع تعيين بت 1 إلى صفر (راجع مواصفة UEFI)؛
- كل وحدة تخزين قرص منطقي معيار El Torito [50]؛ و
- في حالة غياب GPT، كل قسم وجد في جداول الأقسام التقليدية MBR.

قيمة الصفر LBA في جهاز EFI_BLOCK_IO_PROTOCOL تشير إلى أول كتلة منطقية في القسم (أنظر للخطاطة التالية). إذا كانت مدخل قسم GPT تملك في الخاصية تعيين بت 1.

حينذاك لا يجب إنشاء الجهاز المنطقي EFI_BLOCK_IO_PROTOCOL [59]



يتم إتباع الخطوات التالية في مسح الجهاز (المرکز على الكتل) وتحديد ما إذا كان يحتوي على أقسام. إذا نجح المسح في إيجاد مخطط أقسام صالح، حينذاك تنتهي عملية البحث.

- تحقق من ترويسات جدول أقسام GUID
- اتباع تعليمات مواصفة ISO-9660 في البحث عن بنية وحدة التخزين ISO-9660 [79] على قيمة magic LBA.
- تحقق من امتداد وحدة تخزين El Torito واتباع تعليمات مواصفة القرص المدمج El Torito [50]
- إذا لا شيئ مما سبق، إذن تحقق من جدول الأقسام التقليدي MBR. عند الكتلة LBA 0.
- لم يعثر على أي قسم على الجهاز (القرص).

إذا احتوى القرص على بنية RAID (مثل، DDF). يجب تجاهل البيانات على القرص، إلا إذا كان **المشغل** يستخدم بنية RAID في توليد وحدة التخزين المنطقية RAID. نظام EFI يدعم **تداخل** الأقسام التقليدية في MBR، (أي تضمين عدة أقسام تقليدية في قسم واحد MBR). هذا سيكون بدعم نفس **خوارزمية اكتشاف الأقسام** على كل جهاز (**يرتكز على الكتلة**). جدير بالذكر أن GPT لا يسمح بتداخل تروبيسات جدول أقسام GUID. التداخل ليس مطلوب لأن تروبيسة جدول أقسام GUID تدعم عددًا محدودًا من الأقسام (وفقًا لحدود **معامل قابلية العنونة** 64-بت LBA).

صيغ الوسائط وأنواعها

الفقرة التالية تشرح كيفية معالجة إقلاع أنواع مختلفة من **الوسائط القابلة للإزالة**. القواعد عموماً هي نفسها بغض النظر عن النوع الفيزيائي للوسيط سواء كان يقبل الإزالة أم لا.

الوسائط القابلة للإزالة

في **الوسائط القابلة للإزالة** يمكن استخدام إحدى تنويعات نظام ملفات المعيارية FAT12 أو FAT16 أو FAT32. الإقلاع من **جهاز الوسائط القابلة للإزالة** سيكون بنفس طريقة إقلاع الأجهزة الأخرى. **مسار ملف الإقلاع** المقدم للمدير الإقلاع قد يكون في شكل **صورة تطبيق** UEFI، أو مجرد **مسار** إلى جهاز الوسيط القابلة للإزالة. في الحالة الأولى، المسار يشير إلى **الصورة** التي سيتم **تحميلها**. وفي الحالة الثانية، مدير الإقلاع **ينفذ السياسة العامة** في تحميل **صورة التطبيق الاعتيادية** من الجهاز. وفي تكون قابلة للإقلاع تحت نظام EFI، يجب بناء الوسائط القابلة للإزالة وفقاً للقواعد مواصفة UEFI.

القرص المرن

في نظام EFI، **الأقراص المرنة القابلة للإقلاع** تتبع **قواعد التهيئة المعيارية** المستخدمة في **الحاسوب الشخصي**. القرص المرن يتضمن فقط **قسم أحادي** متوافق مع نظام ملفات FEI. وفي يصبح قابل للإقلاع تحت نظام EFI يجب إنشاء القرص المرن وفقاً للقواعد التي حددتها المواصفة UEFI. بما أن تعريف نظام ملفات EFI لا يستخدم **شفرة الكتلة الأولى** على القرص المرن، هذا يعني إمكانية إقلاع الحاسوب الشخصي نظام BIOS باستخدام القرص المرن المهيمن للإقلاع في نظام EFI. **تضمين شفرة إقلاع** الحاسوب الشخصي سيكون اختياري وليس مطلوب في EFI. الأقراص المرنة المستخدمة تشمل القرص المرن التقليدي 3.5-بوصة وكذلك أقراص الوسائط القابلة للإزالة ذات **السعة الأكبر والأحدث** مثل أي **أوميجا زيب**، **فوجيتسو MO**، أو **سورديسك/** MKE LS-120.

القرص الثابت

كما جاء في المواصفة UEFI عن طريقة **اكتشاف الأقسام**، **الأقراص الثابتة** يمكنها أن تتضمن عدة أقسام. وأي قسم على القرص الثابت يمكن أن يتضمن **نظام ملفات**، يمكن **للبرنامج الثابت** EFI **التعرف عليه**. صور الإقلاع يجب أن تكون مخزنة في **الدليل الفرعي** تحت EFI. شفرة EFI لا تفترض **حجم كتلة ثابت**. ورغم أن البرنامج الثابت EFI لا ينفذ شفرة MBR ولا يعتمد على **حقل مؤشر الإقلاع** في مدخلات أقسام MBR **التقليدي**، القرص الثابت سيظل قادر على الإقلاع والعمل بشكل عادي.

أقراص الذاكرة المدمجة ودي في دي (CD-ROM / DVD-ROM)

كما جاء في مواصفة UEFI ومواصفة **El Torito** [50]، **القرص المدمج** أو **قرص دي في دي** (القرص الضوئي/البصري) يمكن أن يتضمن عدة أقسام. شفرة EFI لا تفترض **حجم كتلة ثابت**. بما أن تعريف نظام ملفات EFI لا يستخدم نفس **المدخلات الافتراضية/الابتدائية** كما في **القرص المدمج التقليدي**، هذا يعني إمكانية إقلاع **الحاسوب الشخصي** باستخدام **DVD-ROM** أو **CD-ROM** EFI. **وتضمن شفرة إقلاع** الحاسوب الشخصي سيكون اختياري وليس مطلوب في EFI.

الشبكة

مواصفة UEFI تدعم الإقلاع من الشبكة عن طريق **بيئة الإقلاع التنفيذية القبلية PXE** التي تستخدم بروتوكولات الشبكة الأساسية وتشمل، بروتوكولات الإنترنت (IPv4، و IPv6)، وبروتوكول بيانات المستخدم UDP، وبروتوكول إعدادات المضيف الدينامية! DHCP، وبروتوكول نقل الملفات المبسط TFTP [79][98] مواصفة UEFI 2.5 أضافت دعم النفاذ إلى صور الإقلاع عبر بروتوكول نقل النص الفائق HTTP [101].

صدفة UEFI

البرنامج الثابت UEFI يوفر أيضاً **بيئة للصدفة**، تستخدم في تنفيذ **التطبيقات** الأخرى في UEFI، بما فيها، **محملات إقلاع** UEFI [89] إلى جانب، الأوامر المتوفرة في بيئة UEFI يمكن استخدامها أيضاً للحصول على معلومات عن النظام أو البرنامج الثابت، تشمل الحصول على تخطيط الذاكرة (memmap)، وتعديل متغيرات مدير الإقلاع (bcfg)، وتشغيل برامج تقسيم القرص (diskpart)، وتحميل مشغلات UEFI، وتحرير الملفات النصية (edit) [109][110][111]. **الشفرة الأصلية للصدفة** UEFI shell يمكن الحصول عليها من مشروع Intel's TianoCore UDK2010 / EDK2 SourceForge [112] النسخة Shell v2 تعمل أفضل من غيرها وموضي بها في أنظمة UEFI 2.3+ لكن نسخة shell v1 تعمل أيضاً في جميع أنظمة UEFI [109][113][114].

الطرق المستخدمة في بدأ تشغيل صدفة UEFI تعتمد على المصنع وطراز **اللوح الأم**، بعضها يوفر خيار مباشر في تنصيب البرنامج الثابت لبدأ تشغيل الصدفة، مثلاً، نسخة x86-64 **المجمعة** من الصدفة تحتاج إلى أن تكون متوفرة على هذا المسار: **EFI\SYSTEM_PARTITION\<EFI_SYSTEM_PARTITION>\EFI\BOOT\efi\shellx64.efi** (غالبا **/boot/efi/shellx64.efi**) في بعض الأنظمة الأخرى ستكون صدفة UEFI **مضمنة** ويتم تنفيذها عن طريق ضغط تجميعية مفاتيح خاصة [115][116] في أنظمة أخرى، الحل سيكون إما بإنشاء قرص فلاش USB خاص أو يدويا إضافة (bcfg) خيار للإقلاع مع النسخة المجمعة من الصدفة [111][115][117][118].

الأوامر Commands

صدفة UEFI shell تدعم الأوامر التالية من مواصفة (v2.2) UEFI Shell Specification :

alias	cp	dir	echo	exit	ifconfig	mem	parse	rm	Stall	vol
attrib	date	disconnect	edit	for	IConfig6	memmap	pause	sermode	time	
bcfg	dblk	dmem	eficompress	getmtc	load	mkdir	pci	set	timezone	
cd	del	dmpstore	efidecompress	goto	loadpcirom	mm	ping	setsize	touch	
cls	devices	drivers	else	help	ls	mode	ping6	setvar	type	
comp	devtree	drvcfg	endifor	hexedit	map	mv	reconnect	shift	unload	
connect	dh	drvdia	endif	if	md	openinfo	reset	smbiosview	vbr	

الإمتدادات Extensions

إمتدادات UEFI يمكن تحميلها **ظاهريا** من أي **جهاز تخزين للبيانات المستقرة** (غير المتطايرة) مرتبط بالحاسوب. مثلاً، يمكن **لصانعي القطع الأصلية** OEM توزيع أنظمتهم مع قسم القرص الثابت EFI. هذا سيضيف وظائف جديدة إلى البرنامج الثابت المعياري EFI المخزن على ذاكرة اللوحة الأم **ROM**. (ذاكرة القراءة فقط)

آليات الإقلاع في UEFI

بخلاف أنظمة BIOS، أنظمة UEFI لا تعتمد على **قطاع الإقلاع [64]** وتستخدم عوض ذلك، **مدير للإقلاع**، الذي هو جزء من مواصفة UEFI. هذا المدير عند بدأ التشغيل، يتفحص **إعدادات الإقلاع** وبناء على **تثبيتها**، يحمل وينفذ محمل نظام التشغيل أو **نواة نظام التشغيل** المحددة. **تثبيتات الإقلاع** هذه تحددها متغيرات مخزنة في ذاكرة **NVRAM**، وتشمل **متغيرات** تشير إلى مسارات للملفات ومحملات وأنوية أنظمة التشغيل، البرنامج الثابت UEFI يستطيع أيضا اكتشاف محملات أنظمة التشغيل، هذا سيسمح أيضا بإقلاع **الأجهزة القابلة للإزالة** مثل أقراص **ذاكرة فلاش USB**. هذا الكشف الآلي يستخدم مسارات معيارية إلى محمل نظام التشغيل، والمسار يعتمد على **بنية الحاسوب (المعمارية)**. وسيكون بالشكل التالي:

بنية الحاسوب	مثال	صيغة مسار للملفات
x86-64 [29]	/efi/BOOT/BOOTX64.EFI	<EFI_SYSTEM_PARTITION>/BOOT/BOOT-<MACHINE_TYPE_SHORT_NAME>.EFI
ARM64	/efi/Boot/Boota64.efi	

إقلاع أنظمة UEFI من GPT عادة، يسمى UEFI-GPT. ورغم أن مواصفة UEFI تتطلب دعم كامل [79] جداول أقسام MBR. في الإقلاع، بعض **تطبيقات** UEFI تنتقل فورا إلى CSM الذي يرتكز على BIOS وفقا لنوع جدول أقسام قرص الإقلاع، هذا عمليا سيمتد UEFI من أقسام ESP على أقراص MBR [91]. عموما هذا الإقلاع يسمى UEFI-MBR. تطبيق UEFI عادة يعرض مع مدير الإقلاع، **واجهة مستخدم نصية**، تسمح للمستخدم اختيار النظام (أو البرنامج) من لائحة الخيارات المتوفرة

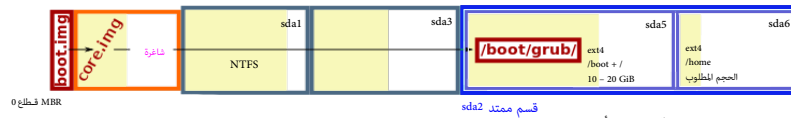
الإقلاع عن طريق وحدة دعم التوافق CSM.

هي إحدى مكونات UEFI، التي توفر التوافق مع أنظمة legacy BIOS محاكاة بيئة BIOS، للسماح باستخدام أنظمة التشغيل وبعض **option ROM [73]** التي لا تدعم UEFI [108]. وحدة دعم التوافق، توفر أيضا **التأدية الوظيفية** التقليدية والمطلوبة **SMM**، وتدعى CompatibilitySmm. إضافة إلى الميزات التي توفرها SMM UEFI. لكن هذه ستكون اختيارية وتخص المنصة **ومجموعة الشرائح**، مثال على ذلك، SMM يمكنها أن توفر دعم legacy USB للفأرة ولوحة المفاتيح، محاكاة نظراءها الأقدم [108]. لتأكيد التوافق مع الإصدارات السابقة، معظم **تطبيقات البرنامج الثابت** UEFI على أجهزة الحاسوب الشخصي، تدعم الإقلاع من أقراص MBR في **وضعية** legacy BIOS. من خلال **وحدة دعم التوافق CSM** في هذا السيناريو، الإقلاع سيكون بنفس طريقة legacy BIOS. مع تجاهل جدول الأقسام والاعتماد على مضمون **قطاع الإقلاع [91]** [64]. بغض النظر عن نوع البرنامج الثابت، الإقلاع بطريقة BIOS من أقراص MBR يسمى عموما BIOS-MBR. كذلك إقلاع أنظمة legacy BIOS من أقراص GPT سيكون ممكن ويسمى BIOS-GPT.

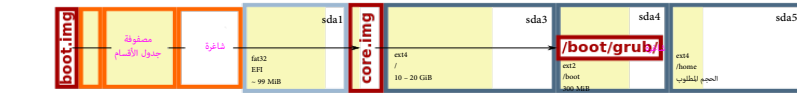
حجم القطاع	أقصى سعة	نوع التنصيب	إقلاع
2 ³² × 512 بايت	2.2 تيرابايت	BIOS-MBR	شفرة قطاع الإقلاع + 0 قطاعات بعد MBR (عادة تكون على الأقل 31 كيلوبايت أي 62 قطاع)
		UEFI-MBR	
2 ³² × 512 بايت [53]	9.4 زيتابايت	BIOS-GPT	شفرة الإقلاع في PMBR / Hybrid MBR
		UEFI-GPT	مدير الإقلاع + ESP

UEFI-GPT مثال على تخطيط قرص				BIOS-GPT مثال على تخطيط قرص			
حجم مقترح	علم الإقلاع	نوع قسم GUID	قسم	نقطة وصل	حجم مقترح	علم الإقلاع	نوع قسم GUID
ميغابايت 512	نعم	ESP	/dev/sdx1	لا	ميغابايت 1	نعم	BBP
وفقا لحجم القرص و RAM	لا	قسم الذاكرة الظاهرة/إبدال	/dev/sdx2	[SWAP]	وفقا لحجم القرص و RAM	لا	قسم الذاكرة الظاهرة/إبدال
بقية مساحة القرص وفقا لخاصية المستخدم	لا	لينكس	/dev/sdx3	/	بقية مساحة القرص وفقا لخاصية المستخدم	لا	لينكس
	لا	(ملفات المستخدم)	/dev/sdx4	/home		لا	(ملفات المستخدم)

موقع تنصيب boot.img و core.img ومجلد /boot/grub في برنامج GRUB 2



شكل 1: قرص MBR مع حجم قطاع 512 بايت أو 4096 بايت



شكل 2: قرص GPT مع حجم قطاع 512 بايت أو 4096 بايت

- **للمساحة الشاغرة:** في حالة استخدام قطاع 512 بايت، القطاعات من 1 إلى 2047 وفي حالة استخدام قطاع 4096 بايت، القطاعات من 1 إلى 255.
- **مملوطة جدول الأقسام:** في حالة استخدام قطاع 512 بايت، القطاعات من 2 إلى 33. في حالة استخدام قطاع 4096 بايت، القطاعات من 2 إلى 5.

قسم إقلاع بيوس BBP (هذا القسم ليس جزء من مواصفة UEFI)

قسم BBP بدون تهيئة، فقط شفرة ثنائية أولية/خام على جهاز **لتخزين البيانات**، في **حاسوب BIOS**، لكنه يستخدم جدول أقسام **GPT**. برنامج **GNU GRUB** يستخدم هذا القسم في **إقلاع** نظام التشغيل. هذا القسم مطلوب لتخزين شفرة الإقلاع الثانية core.img لأن **GPT** يحتل **قطاعات القرص** التي تأتي بعد قطاع **MBR**، أي لا توجد منطقة شاغرة لتخزين الشفرة الثانية **لحمّل الإقلاع** على أقراص **GPT** بعد كتلة 0 LBA: أيضا قطاع **MBR** التقليدي يملك فقط 512 بايت، يمكنها أن تتضمن فقط الشفرة الأولى لحمّل الإقلاع، المسؤولة عن تحميل شفرة المرحلة الثانية التي بدورها تحمل **نواة** نظام التشغيل من **نظام الملفات**. (أنظر للشكل 2 أعلاه). هذا القسم الإضافي مطلوب فقط في قرص BIOS-GPT. وليس ضروري في UEFI-GPT لأن هذا الأخير يستخدم القسم الإيجابي في المواصفة ESP. (أنظر أعلاه) قسم BBP يمكن أن يقع في أي مكان على القرص لكنه يجب أن يكون ضمن 2 تيرابايت الأولى، ويجب إنشاءه قبل تنصيب GRUB 2. قسم BBP غير مرتبط بنقطة وصل /boot. في لينكس وبرنامج GRUB 2 يستخدم هذا القسم مباشرة، لذلك لا يجب أبدا تهيئة أو وصل هذا القسم من قبل المستخدم.

تعليق	إصدار/النسخة	برنامج خدمة تدعم قسم BBP
برنامج GRUB 2 (إذ وجد قسم BBP أثناء التنصيب، سيضمن نفسه فيه)	1.97 أو الأحدث	GRUB 2
GParted واجهة برنامج GNU Parted.	2.0 أو الأحدث	GParted / GNU Parted
محرر الأقسام في توزيعه بيركلي NetBSD	5.0 أو الأحدث	gpt
برنامج fdisk GPT		fdisk

نظام الملفات ISO-9660 ومواصفة إقلاع الأقراص المدمجة إل توريتو El Torito

إيزو 9660 [47][48] نظام ملفات معياري يستخدم على وسائط الأقراص الضوئية. مثل الأقراص المدمجة، [49] ودي دي، و بلو راي، وقد يوجد كذلك على أقراص الذاكرة USB والأقراص الثابتة.

هذا النظام للملفات يهدف إلى دعم تبادل البيانات بين أنظمة التشغيل المختلفة مثل ويندوز، وماكنتوش التقليدي، وأنظمة سيه-يونكس.

إيزو 9660 تعود جذوره إلى نظام صيغة سبرا السامية HSF الذي رتب معلومات الملف في نسق متسلسل كئيف لتقليل من النفاذ بدون نتائج باستخدام نسق نظام ملفات شجري هرمي (في 8 مستويات من عمق الأدلة) يشبه ما في يونكس و FAT.

نظام الملفات للتوافق بين المنصات المتعددة. حدد الحد الأدنى من مجموعة خصائص الملف المشتركة (لدليل أو ملف عادي وزمن التسجيل) وسمات الأسماء (اسم، وامتداد، ورقم إصدار)، واستخدم منطقة منفصل للنظام يمكن عن طريقها تخصيص

امتدادات اختيارية إضافية لكل ملف مستقبلا.

في عام 2013، نشرت منظمة إيزو أول تعديل لها على معيار ISO 9660، ووضعت بني بيانات جديدة وخففت من قواعد أسماء الملفات كي يتوافق أيضا مع امتداده الأحدث؛ نظام ملفات حوليت. صيغة النهاية المنخفضة المستوى المستخدمة في أقراص

CD-ROM و DVD-ROM [78] حددتها مواصفة إقلاع الأقراص المدمجة إل توريتو El Torito في الإصدار رقم 1.0 [50][52][53][54][55][56]

وإل توريت هذه امتداد يستخدم مع ISO 9660. يسمح بإقلاع وسائط الأقراص الضوئية، مثل الأقراص المدمجة، ودي دي، و بلو راي. وفقا لمعيار El Torito، نظام BIOS PC-32-بيت، سيكون مسؤول عن البحث عن وتنفيذ شفرة الإقلاع على

القرص المدمج ISO 9660. المعيار يستخدم نمطين مختلفين في الإقلاع إلى جانب غط الامحاكاة [82].

إقلاع إل توريتو يبدأ بقراءة سجل إقلاع نظام ملفات ISO أي واصف وحدة تخزين سجل الإقلاع. [79][80] الذي يقع في القطاع 17 و يشير عند الحيد 47 إلى أول قطاع في كتالوج الإقلاع [81] المخزن في كتلة واحدة أو أكثر داخل نظام ملفات ISO.

برمجية إنتاج نظام الملفات ISO 9660 ستكون مسؤولة عن توليد مضمون سجل الإقلاع وكتالوج الإقلاع.

كتالوج الإقلاع يسرد صور الإقلاع الموجودة، صورة لكل منصة مدعومة. صور الإقلاع هذه سيكون مؤشر عليها بأحد أمط الإقلاع [82]، هذه الصور يترجمها البرنامج الثابت، لكن إقلاع صور نمط الامحاكاة سيكون كالنالي:

في أنظمة PC BIOS البرنامج الثابت يقرأ عدد الكتل من كتالوج الإقلاع ويحملها في الذاكرة لتنفيذها عند 7:00:0000. نظام BIOS يخصص محرك للقرص المدمج. التسجيل DL سيتضمن رقم جهاز الإقلاع في BIOS. رقم القرص (لنداء المقاطعة INT

13h) سيكون 80 (في محاكاة القرص الثالث)، و 00 (في محاكاة القرص المرن) أو أي رقم عشوائي في حالة الامحاكاة [82].

هذه الامحاكاة تسمح لأنظمة التشغيل القديمة الإقلاع من الأقراص المدمجة، مواصفة إل توريتو تستخدم أيضا في الأقراص المدمجة لإقلاع أنظمة لينكس، عن طريق تضمين محمل GRUB في القرص المدمج وفقا تعليمات مواصفة الإقلاع المتعدد [51]

نظام EFI يمكنه إقلاع صور DVD-ROM المهيئة وفق مواصفة OSTA UDF 2.0، ويدعم الإقلاع من نظام ملفات إيزو 9660 على DVD-ROM المتوافق مع مواصفة صيغة إقلاع القرص المدمج إل توريتو El Torito. في هذه الحالة قرص DVD-ROM

المتضمن نظام ملفات إيزو 9660 يسمى قرص UDF Bridge وأحيانا يسمى UDF/ISO (UDF + ISO 9660).

الإقلاع من أقراص CD-ROM أو DVD-ROM سيكون باستخدام نفس الطرق. وبما أن تعريف نظام ملفات EFI لا يستخدم نفس المدخلة الافتراضية/الابتدائية [82] كما في القرص المدمج القديم. يمكن إقلاع الحاسوب الشخصي باستخدام EFI

DVD-ROM أو CD-ROM EFI وتضمن شفرة إقلاع الحاسوب الشخصي سيكون اختياري وليس مطلوب من قبل EFI.

للإقلاع من أقراص CD-ROM أو DVD-ROM في بيئة خدمات إقلاع UEFI، سيكون قسم نظام EFI مخزن في نمط "الامحاكاة" التي حددتها مواصفة El Torito. القيمة 0xEF في هوية المنصة تشير إلى قسم ESP. هوية المنصة هذه ستكون إما في

مدخلة ترويسة المقطع أو مدخلة التحقق من سلامة كتالوج الإقلاع [81] كما حددتها مواصفة إل توريتو El Torito. (أنظر أدناه)

البرنامج الثابت EFI لا يحمل صورة "الامحاكاة" في الذاكرة ثم يقفز إليها، كما يفعل El Torito ولكن يترجم إلى قسم نظام EFI. وكذلك يترجم تَعْدَاد القطاعات في المدخلة الافتراضية/الابتدائية أو مدخلة ترويسة المقطع إلى حجم قسم نظام EFI. في

حالة تعيين تَعْدَاد القطاعات إلى القيمة 0 و 1، مواصفة EFI ستفترض أن قسم النظام استهلك المساحة من بداية صورة "الامحاكاة" إلى نهاية القرص المدمج CD-ROM.

وفقا للمواصفة UEFI البرنامج الثابت يجب أن يدعم كتالوج الإقلاع المتعدد [81] معيار El Torito، حجم القطاع على وسيط ISO 9660 سيكون 0x800 و 15 قطاع الأولى ستكون شافرة، ولا تستخدم. القطاع 16 يتضمن واصف وحدة التخزين الأولى

PVD [79][80]، الذي يبدأ دائما بمقطع "CD001" عند الحيد 32769 (في صورة ISO 9660 المجردة، خلاف ذلك سيكون في موقع آخر).

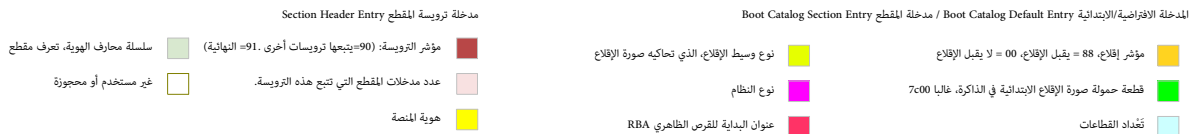
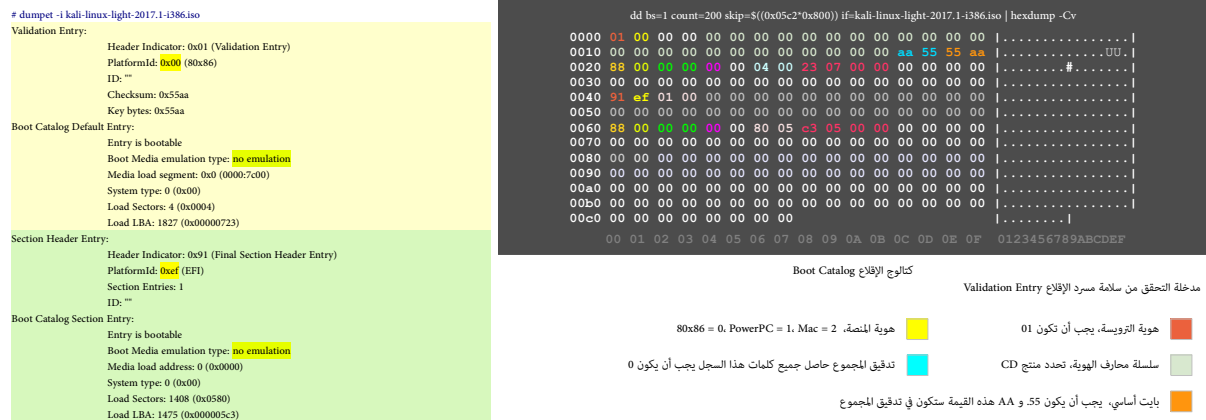
في أنظمة UEFI، إذا كانت هوية المنصة 0xEF، البرنامج الثابت يفسر صورة الإقلاع على أنها نظام ملفات FAT32 و يستخدم المعامل المعياري filepath [66] لإيجاد الملف التنفيذي وتحميله.

اسم الملف يعتمد على نوع المعالج، مثلا، في أنظمة x86 الملف EFI/BOOT/BOOTX64.EFI/BOOT/، سيكون المعالج 64-بت.

مواصفة إل توريتو الأصلية أشارت إلى أسماء المنصات "Mac"، "PowerPC"، "80x86"، ورغم أن مواصفة إل توريتو تستخدم هوية المنصة "Mac"، أجهزة أبل لا تستخدمها [172].

إعدادات الإقلاع التي تركز على برنامج GRUB2 و ISOLINUX تستخدم الهوية 0x00 لدلالة على أنظمة "80x86" في PC BIOS، وهوية 0xEF لدلالة على EFI التي حددتها مواصفة UEFI.

مثال: هذه صورة توزيعة كالي لينكس 2017 (صورة إقلاع هيبنة BIOS/UEFI)



وفقا لمعيار إل توريتو El Torito - قرص دي دي للإقلاع المرزودج - منصات BIOS/UEFI / في هذا المثال البرنامج الثابت UEFI سيتجاهل مدخلات الكتالوج التي تحمل هوية المنصة 0x00 ويقرأ إلى مع هوية 0xEF

مدير الإقلاع يستخدم بروتوكول تحميل الملف Load File Protocol [67][74] لاستدعاء دالة LoadFile() والإقلاع من **جهاز الشبكة**. هذا سيستخدم بروتوكول الشفرة الأساسية في بيئة الإقلاع التنفيذية القبلية PXE Base Code Protocol [75] في تنفيذ DHCP والكشف عن **الخادوم وملف الإقلاع**. وقد ينتج عن ذلك لائحة من خوادم الإقلاع المتوفرة على كل خادم. حينذاك للإقلاع من الشبكة بروتوكول تحميل الملف Load File Protocol قد ينتج اختياريًا **قائمة اختيارات** للمستخدم، لكن إذا كان هناك ملف إقلاع واحد فقط. بروتوكول Load File Protocol يقلع ذلك الملف أليًا. بروتوكول Load File Protocol **يحصل** ملف الإقلاع باستخدام خدمة بروتوكول نقل الملفات المبسط مع الإرسال المتعدد (عدة **عقد**) MTFTP [76] في PXE Base Code Protocol. والصورة المحملة يجب أن تكون صورة EFI وتدعمها **المنصة**.

الإقلاع الأمان Secure boot

مواصفة UEFI في نسختها 2.3.1، حددت بروتوكول للإقلاع الأمان، يمنع تحميل **مشغلات ومحملات أنظمة التشغيل** التي لا تملك توقيع رقمي مقبول. لكن آلية توقيع هذه المشغلات بالضبط لم تحدد بعد [102]. عند تمكين الإقلاع الأمان، في البداية سيكون في **وضعية التنصيب "setup"**، هذه الوضعية تسمح بكتابة **المفتاح العلني** (ويسمى: **مفتاح المنصة PK**) إلى البرنامج الثابت.. وحالما يتم كتابة المفتاح، الإقلاع الأمان يدخل في وضعية المستخدم "User"، حيث يمكن للبرنامج الثابت تحميل فقط المشغلات والمحملات **الموقعة** باستخدام **مفتاح المنصة**. [167]

"**مفاتيح تبادل المفاتيح**" إضافية KEK يمكن إضافتها إلى قاعدة البيانات المخزنة في الذاكرة للسماح باستخدام **الشهادات** الأخرى، لكن يجب أن يظل لها **رابط بالجزء السري** من **مفتاح المنصة**. [103]. الإقلاع الأمان يمكن أن يكون أيضًا في وضعية التخصيص "Custom"، حيث يمكن إضافة المزيد من **المفاتيح المحملة** إلى النظام الذي لا **يوافق المفتاح السري**. [104]. الأنظمة التي تدعم الإقلاع الأمان تشمل **ويندوز 8/8.1/10**، **خادوم ويندوز 2012/2012 R2**، وعدد من **توزيعات لينكس** مثل **أوبن سوزي** (منذ إصداره 12.3)، **فيدورا** (منذ إصداره 18)، و **أوبونتو** (منذ إصداره 12.04.2) [105]. **توزيعة سنت أو إس** (منذ إصداره 7) [106]. في **توزيعة فيري بي إس دي**، ما زال الدعم في مرحلة التخطيط منذ يناير/كانون الثاني 2017. [107]. الإقلاع الأمان، قد يعيق أو يمنع تنصيب نظام لينكس [162][163][166] في جانب ويندوز. وهناك جدال بشأن هذا الموضوع ما زال قائمًا بين مايكروسوفت (الاحتكارية!) والنشيطين في التنظيمات الحرة مثل **ESE**. مايكروسوفت [164] أكدت أن يكون شرط الإقلاع الأمان احتكار للمنتج lock-in. وأضاف أن الأنظمة المرخص لها نظام ويندوز 8 (إنتل) يجب أن تسمح بتعطيل الإقلاع الأمان [165] أو دخول وضعية التخصيص، لكن هذا ليس موجود في ARM [159]

التوافق

توافق المعالج

في الإصدار 2.5 UEFI تم إضافة **رابط** لمعالجات إيتانيوم، و x86-64، و x86، و **إيه.آر.إم. AArch32**، و **AArch64** [70] مع دعم فقط معالج **نيوي صخر**. [71] أيضًا يوجد مشروع دعم غير رسمي للمعالج باور بي سي POWERPC64 عبر تطبيق TianoCore على البرنامج الثابت أوبال [72]. **OPAL (طبقة تجريدية لخوادم أوبن باور)** يشتغل في نمط نوي-صخر. [73]. وهناك مشاريع أخرى مشابهة من أجل مجموعة تعليمات **MIPS** [74]، وبنية مجموعة التعليمات المفتوحة، المرتكزة على بنية (معمارية) ريسك **RISC-V**. [75]

كما ذكرنا، الأنظمة المعيارية BIOS PC مقيدة **بالنمط 16-بت ومساحة الذاكرة 1 ميغابايت القابلة للعبء**، هذا كان سببه تصميم جهاز **IBM 5150** الذي استخدم معالج 16-بت **Intel 8088**

[62][76] مقارنة بذلك، في بيئة UEFI أمط المعالج يمكن أن تكون 32-بت (AArch32-32x86) أو 64-بت (AArch64-64x86، وإيتانيوم) [77][62].

تطبيقات 64-بت في UEFI تدعم **النمط الطويل** الذي يسمح **للتطبيقات في بيئة الإقلاع التنفيذية القبلية** PXE استخدام عنوان 64-بت للوصول مباشرة إلى كامل ذاكرة الجهاز. [78]

مواصفة UEFI تتطلب من البرنامج الثابت ومحمل نظام التشغيل أو النواة أن تكون **متناسقة الحجم**؛ مثلا، **تطبيق 64-بت** في UEFI سوف يحمل فقط النواة أو محمل إقلاع نظام تشغيل 64-بت. بعد انتقال النظام من مرحلة "خدمات الإقلاع" إلى "خدمات زمن التشغيل"، ينتقل التحكم إلى نواة نظام التشغيل. في هذه المرحلة، تستطيع النواة تغيير أمط المعالج إذا كان ذلك مرغوب، لكن هذا يسمح استعمال خدمات زمن التشغيل (ما لم تعرج النواة مرة أخرى). [79]؛ (راجع المواصفة).

نواة لينكس (منذ إصداره 3.15) تدعم **إقلاع** أنوية 64-بت من **تطبيقات 32-بت** في UEFI التي تشتغل على معالج **64-بت**. مع دعم **تسليم** UEFI من محمل إقلاع UEFI، كما هو مطلوب [80] بروتوكول تسليم UEFI **سيزيل تكرار شفرة تهيئة**

UEFI بين النواة ومحملات إقلاع UEFI، ويترك بذلك تنفيذ **التهيئة** عبر فقط محمل الإقلاع الافتراضي في نواة لينكس **boot stub** [81][82]

توافق جهاز القرص

بالإضافة إلى مخطط تقسيم القرص المعياري في حاسوب PC الذي يستخدم **MBR**، نظام UEFI يعمل أيضا مع **GPT**، الذي عالج معظم قيود **MBR**. خاصةً، عدد وحجم الأقسام (أي 4 أقسام أولية فقط في كل قرص، مع حجم أقصى 2 **تيسايت** $\times 2^{32}$ 512 بايت) لكل قرص [83]. في **GPT** الحجم الأقصى للقسم والقرص قد يصل إلى 9.4 **تيسايت** $(9.4 \times 10^{31}$ بايت). قطاع 512 بايت. [84][83]

نظام لينكس

BIOS-GPT

نظام **لينكس** وبرنامج محمل الإقلاع **GRUB 2** كلاهما يفهم تخطيط GPT. هذا يسمح لنظام لينكس، استخدام قرص BIOS-GPT [86] في تخزين البيانات والإقلاع في توافق عكسي.

حاسوب BIOS يستطيع الإقلاع من قرص GPT باستخدام شفرة محمل الإقلاع المضمنة في **PMBR**. في حالة **GRUB 2**، هذا النوع من الإعداد يحتاج إلى قسم **BBP** كي يتضمن شفرة مرحلة الإقلاع الثانية، هذا القسم مطلوب فقط في

تنصيب BIOS-GPT. وليس مطلوب في UEFI-GPT / UEFI-MBR [69][84][86] أو حتى BIOS-MBR.

أقسام جهاز التخزين يتم النفاذ إليها عن طريق نظام التشغيل وليس البرنامج الثابت، هذا يعني أن أقراص GPT يمكن استخدامها كأقرص لتخزين البيانات على الأنظمة مثل BIOS.

في نظام BIOS-GPT لا يمكن الإقلاع مباشرة من أقراص GPT، لأن BIOS لا يستطيع إيجاد معلومات إقلاع أقراص GPT. رغم ذلك هناك من يحاول؛ راجع مشروع **DUET**.

UEFI-GPT

أنظمة UEFI يمكنها النفاذ والإقلاع مباشرة من أقراص GPT. ولينكس يستغل ذلك في إقلاع أقراص UEFI-GPT لكنه يحتاج إلى إنشاء قسم **ESP** كي يتضمن تطبيقات UEFI مثل محملات الإقلاع، وأنوية أنظمة التشغيل، والبرمجيات

الخدمية [89][88][87] في **لينكس** دعم GPT سيكون يتمكن خيار **CONFIG_EFI_PARTITION** (دعم قسم EFI GUID Partition) أثناء إعداد النواة [85]. هذا الخيار يسمح بتعرف لينكس على أقراص GPT واستخدامها بعد

أن يمرر البرنامج الثابت التحكم في النظام إلى لينكس.

UEFI-MBR

التوافق مع الإصدارات السابقة، معظم تطبيقات UEFI تدعم أيضا الإقلاع من أقراص MBR، بتوظيف وحدة دعم التوافق CSM في UEFI [91] في هذه الحالة، إقلاع لينكس في UEFI يشبه إقلاع أنظمة legacy BIOS. لكن بعض

البرامج الثابتة UEFI لا تسمح بإقلاع UEFI-MBR، والأفضل استخدام تخطيط GPT في إقلاع أنظمة UEFI.

مايكروسوفت ويندوز

ويندوز فيستا [69] (64-بت)، و **ويندوز 8** (32-بت) والإصدارات اللاحقة، و **ويندوز إكس بي** و **خادوم 2003** (نسخ إيتانيوم) يمكن إقلاعها من أقراص مع حجم قسم أكبر من 2 **تيرا بايت**.

تَبَيُّن وتطبيق UEFI

- [تطبيق](#) شركة إنتل من EFI اسمه التجاري هو Tiano ويشغل على معالج [XScale](#)، وإيتانيوم و [أي-إيه-32](#) ورغم أنه برنامج احتكاري، جزء من شفرة البرنامج وتدعى TianoCore تصدر تحت [رخصة بي.إس.دي.](#) و [رخصة أكليس العمومية](#)، و TianoCore يمكن أن تعمل كمصولة مع البرنامج الثابت [coreboot](#) [119].
- [تطبيقات](#) شركة [فينكس](#) [تكنولوجيا](#) من UEFI تشمل منتجات SecureCore Tiano و SecureCore [120].
- تطبيق شركة [أمريكان ميكا تراندز](#) من UEFI يسمى [Aptio](#) [121].
- شركة [إنسيد سوفتوير](#) قدمت InsydeH2O وهو تطبيق من Tiano [122].

منصات تستخدم EFI/UEFI

- [خوادم ومحطات عمل إنتل إيتانيوم](#) الأولى، التي صدرت عام 2000، وطبقت مواصفة 1.02 EFI.
- أنظمة إيتانيوم 2 الأولى من [هوليت ناكارد](#)، من عام 2002، طبقت 1.10 EFI؛ كانت قادرة على إقلاع [ويندوز](#)، [لينكس](#)، [فري بي.إس.دي](#)، و [إتش.بي.يو.إكس](#)؛ [أوبن.بي.إم.إس](#) أضافت UEFI في يونيو/حزيران عام 2003.
- شركة [أيل](#) في يناير/كانون الثاني عام 2006، طرحت أول [حاسوب ماكنتوش](#) مع [معالج إنتل](#) و EFI بدلا من [Open Firmware](#)، المستخدم في أنظمتها السابقة مع [يادور بي.إس.](#) [123].
- شركة [أبل](#) في 5 إبريل/أب 2006، أصدرت، [يوت أكسب](#)؛ أداة تقسيم القرص (بدون تلف للبيانات!) مع مشغلات ويندوز، الأداة تسمح بتثبيت أنظمة ويندوز مثل XP/فيستا دون الحاجة إلى إعادة تثبيت نظام ماك أو.إس. الشركة في إحدى تحديثاتها للبرنامج الثابت EFI، أضافت التوافقية مع BIOS واستخدمت EFI في الطراز اللاحقة من نظام ماكنتوش. [124] ثم وظفت تطبيق UEFI في منتجات أخرى؛ مثل أجهزة المحمول، والحاسوب المكتبى والخوادم.
- منذ العام 2005، أصبح تطبيق EFI موجود أيضا في الأنظمة الأخرى مثل [الأنظمة المضمنة](#) التي تستخدم معالجات [Xscale](#) [125].
- حزمة أدوات تطوير البرمجيات EDK تشمل [البرنامج المجمع](#)/المصرف EDK NT32، الذي يسمح للبرنامج الثابت وتطبيقات EFI العمل داخل تطبيق [ويندوز](#)، لكن النفاذ المباشر إلى العتاد لا يسمح به EDK NT32. هذا يعني أن جزء فقط من مشغلات وتطبيقات EFI يمكن تنفيذها في [البرنامج المجمع](#) EDK NT32.
- في 2008، أنظمة كثيرة من عائلة x86-64، تبنت UEFI، ولا يزال أغلبها يستخدم وحدة CSM فقط لإقلاع أنظمة تشغيل BIOS، وأنظمة الأخرى بدأت تسمح بإقلاع أنظمة تشغيل UEFI. مثل، خوادم IBM x3450، و لوحات [MSI](#) مع ClickBIOS، وأجهزة المحمول [EliteBook](#) واللوحية، والأجهزة المحمولة آتش بي كومباك (مثل، 6730b و 6735b... الخ).
- شركة [آي.بي.إم](#) في عام 2009 أضافت UEFI إلى أجهزة خوادم [سيسستم إكس](#) (M2 dx360، M2 x3650، M2 x3550) و [BladeCenter HS22](#)
- شركة [ديل](#) أضافت UEFI إلى خوادم [ديل بيور إنديج](#) M610، M710، R610، T610 و M710. بالإضافة إلى أنظمة تجارية أخرى. مذكورة في أوراق UEFI [126].
- شركات مثل [أسوس](#)، [حيبايت](#)، [إم.إس.آي](#)، و [أس.روك](#)، أطلقت في عام 2011، عدة لوحات أم UEFI مع مجموعة شرائح [LGA 1155](#) و [إيه.إم.دي](#) 9 شرائح [AM3+](#) [127].
- منذ أن أصدرت ويندوز 8 في أكتوبر/تشرين الأول 2012، شركة مايكروسوفت تشترط على أجهزة الحاسوب أن تتضمن برنامج ثابت يطبق مواصفة UEFI. أيضا، إذا كان جهاز ويندوز 8 يدعم ميزة [وضع الاستعداد المتصل](#)، لن يسمح للبرنامج الثابت أن يتضمن وحدة CSM. الأنظمة، التي تدعم وضع الاستعداد المتصل لن تكن قادرة على إقلاع أنظمة تشغيل Legacy BIOS [128][129]. * ميزة [وضع الاستعداد المتصل](#) تسمح للأجهزة امتلاك إدارة للطاقة تشبه ما في [الهواتف الذكية](#)، مع العودة الفورية من وضع الاستعداد).

أنظمة التشغيل Operating systems

في أنظمة التشغيل التي يمكنها الإقلاع مباشرة من UEFI/EFI، محمل نظام تشغيل قد يكون مخزن على أي جهاز، لكن الموقع المفترض/الاعتقادي سيكون كالتالي:

<EFI_SYSTEM_PARTITION>/BOOT/BOOT<MACHINE_TYPE_SHORT_NAME>.EFI

- اسم نوع الجهاز يمكن أن يكون أحد هذه الأنواع: [AA64](#)، [ARM](#)، [IA32](#)، [X64](#)، [IA64](#)، [IA32](#)، [X64](#) [79]. بعض أنظمة التشغيل قد تملك محمل إقلاع خاص. وقد تغير كذلك موقع الإقلاع الاعتيادي.
- منذ العام 2000، [نواة لينكس](#) تستخدم UEFI/EFI زمن الإقلاع [130] عن طريق محمل الإقلاع [elilo](#) أو [GRUB](#) [131] و GRUB في لينكس يدعم أيضا الإقلاع من أقراص GPT بدون UEFI [69][161] [أوبونتو](#) يدعم وظيفة الإقلاع الآمن في UEFI منذ إصداره 12.10 [132] يمكن أيضا تجميع نواة لينكس لتعمل كمحمل إقلاع EFI مستقل عبر ميزة bootstub.
- منذ العام 2002، نظام تشغيل [إتش.بي.يو.إكس](#)، يستخدم UEFI/EFI للإقلاع في أنظمة [IA-64](#).
- نظام [أوبن.بي.إم.إس](#)، يستخدم UEFI/EFI في أنظمة [IA-64](#) منذ الإصدار الاختبارية الأولى في ديسمبر/كانون الأول 2003، والتجارية في يناير/كانون الثاني 2005. [133].
- شركة [أيل](#) تستخدم UEFI/EFI في خط إنتاجها [لأجهزة ماك معالج إنتل](#). نظام [ماك أو إس إكس ناكس](#)، و [ماك أو إس إكس ليونارد](#) تطبق مواصفة EFI v1.10 في نمط 32-بت حتى على معالجات 64-بت الأحدث، لكن الدعم الكامل كان في نظام [ماك أو إس إكس ماونت لينون](#) [134].
- نسخ [ويندوز 2000](#) معالج [إيتانيوم](#) (الإصدارات المحدودة) طبقت مواصفة 1.10 EFI. [خادوم ويندوز 2003](#) معالج [IA-64](#)، و [ويندوز إكس بي نسخة 64-بت](#)، و [خادوم ويندوز 2000](#) (الإصدار المحدودة)، [إيتانيوم](#) (أي معالج 64-بت)، تطبق EFI، المطلوب في المنصة وفقا لمواصفة تحالف [DIG64](#) [135].
- في أنظمة تشغيل x86-64، مايكروسوفت أضافت دعم UEFI إلى [خادوم ويندوز 2008](#) و [ويندوز فيستا](#) مع [حزمة الخدمات 1](#) كذلك [ويندوز 7](#) (64-بت) متوافق مع EFI، لكن المستخدم يحتاج إلى تمكين وحدة CSM في UEFI كي يستطيع تثبيت ويندوز 7 /فيستا في نمط UEFI على قسم GPT بسبب اختلاف بعض برامج [option ROM](#) [73] بين نمط UEFI (بدون CSM) والهجين UEFI hybrid (مع CSM). ويندوز 8 تضمن تحسينات، مثل بدء تشغيل السريع، دعم UEFI 32-بت ودعم الإقلاع الآمن [136][137][138].
- [مؤسسة فري بي.إس.دي](#) في 5 مارس/آذار 2013، قررت منح هبة إلى المطور الذي يريد إضافة دعم UEFI إلى نواة [FreeBSD](#) ومحمل الإقلاع. [139] في البدء تم تخزين التغييرات في فرع منفصل من الشفرة الأصلية للنظام، ثم تم دمجها في الخط الرئيسي للشفرة في 4 إبريل/أب 2014. (مراجعة 264095)؛ التغييرات تتضمن كذلك الدعم في البرنامج [المُثبَّت](#) [140].
- بداية من نسخة 2.1 UEFI، أصبح نظام [أوراكل سيولاريس](#) 11.1 يدعم إقلاع UEFI على أنظمة x86. ويستخدم محمل الإقلاع 2 [GRUB](#) في أنظمة x86 [141].
- نظام [أوبن.بي.إس.دي](#) 5.9 [142] يدعم إقلاع UEFI في أنظمة x86 (64-بت) باستخدام محمل خاص، و [أوبن.بي.إس.دي](#) 6.0 أضاف دعم [ARMv7](#) [143].

استخدام UEFI في البيئة الافتراضية Use of UEFI with virtualization

- برمجة **الأجهزة الظاهرة إتش بي إنترنيتي**، توفر إقلاع UEFI على خوادم إتش بي إنترنيتي. وتوفر كذلك بيئة افتراضية لأنظمة التشغيل المضيفة التي تفهم UEFI.
- إنتل تستضيف مشروع مفتوح للبرنامج ثابت للأجهزة الظاهرة OVMF على موقع سورس فورج [144].
- برمجة **في إم وير فيوجن** 3 لنظام ماك أو.إس 10 يمكنها إقلاع الأجهزة الظاهرة لخادوم ماك أو.إس 10 باستخدام UEFI.
- **محطة عمل في إم وير** التي قبل النسخة 11 تدعم UEFI بشكل غير رسمي، لكن يمكن تمكينها يدويا عن طريق تحرير ملف **vmx** [145].
- محطة عمل في إم وير قبل النسخة 11 وما فوقها تدعم UEFI، بشكل مستقل بغض النظر عن ما إذا كان النظام المضيف فيزيائي يركز على UEFI. بدء من يناير/كانون الثاني 2017، لا توجد أية نسخة من محطة عمل في إم وير تدعم ميزة الإقلاع الآمن في UEFI [146].
- **مراقب الأجهزة الافتراضية vSphere ESXi 5.0** منصة البيئة الافتراضية للحوسبة السحابية) يدعم UEFI بشكل غير رسمي. النسخة 6.5 أضافت دعم الإقلاع الآمن. [147][148].
- **مراقب الأجهزة الافتراضية، فيرتشوال بوكس**، طبق UEFI منذ إصداره 3.1، [149] لكن مع أنظمة تشغيل لينكس/يونكس و بعض إصدارات ويندوز (لا يعمل مع ويندوز 7 / فيستا x64) [150][151].
- **كمو/ك.ف.م** (برنامج محاكاة/جهاز ظاهري يركز على النواة) يمكن استخدامها مع البرنامج الثابت المفتوح للأجهزة الظاهرة OVMF الذي يوفره TianoCore [152].
- **مراقب الأجهزة الافتراضية VMware ESXi** النسخة 5، جزء من VMware vSphere، يدعم UEFI الظاهري كبديل للنظام BIOS داخل الجهاز الظاهري.
- الجيل الثاني من الجهاز الظاهري **هايبرفي** لمايكروسوفت يدعم UEFI الظاهري. [153].

تطوير التطبيقات Applications development

أصبح الآن من الممكن استخدام **توابع مكتبة سي.إم.إي.إل** **libc** في **تطبيقات** UEFI. عن طريق حزمة أدوات تطوير التطبيقات EDK2/EADK المتوفرة مجانا على موقع المشروع [SourceForge](#) / EDK2 [Intel's TianoCore](#) [154].

مشاكل و انتقادات UEFI

عدد كبير من الناشطين في مجال الحقوق الرقمية انتقد مشروع UEFI. مثل رونالد جي. منج Ronald G. Minnich، المؤلف المشارك في مشروع **coreboot** وكوري دوكتورو **Corv Doctorow**، الناشط في الحقوق الرقمية، الذي اعتبر EFI محاولة لنزع قدرة المستخدم على التحكم في حاسوبه. [155][156] وأن المشروع لم يحل أهم مشاكل BIOS خصوصا الحاجة لمشغلان مختلفان - مشغل البرنامج الثابت ومشغل نظام التشغيل - في معظم العتاد. [157].
بالمنااسبة مشروع البرنامج المفتوح TianoCore يوفر أيضا واجهات UEFI [158] لكنه ينتقد للمشغلات الخاصة التي توظف مجموعة الشرائح، والتي يوفرها **coreboot**. ولذلك تجد TianoCore هو أحد خيارات الحموله في **coreboot**. لكن تطوير **coreboot** يتطلب تعاون صانع مجموعة الشرائح لتوفير المواصفات المطلوبة لكتابة مشغلات التمهيد (الإقلاع).
البروز المتزايد للبرنامج الثابت UEFI في الأجهزة الحديثة أوجد أيضا عدد من المشاكل التقنية التي كان المسؤول عنها التطبيق الخاص للبرنامج الثابت (من قبل الشركات) [168].
بعد إصدار ويندوز 8 في أواخر 2012، وفي طرز من حاسوب **لينوفو** مع ميزة الإقلاع الآمن، ظهر أن البرنامج الثابت **ميرمج** للسماح فقط بتحميل أسماء ملفات تنفيذية معينة "WBM" أو "RHEL" بغض النظر عن أية إعدادات أخرى. [169]. وفي مشكلة أخرى، عدة طرز من محمول **توشيبا** مع ميزة الإقلاع الآمن كانت تفتقد شهادات معينة مطلوبة لعمل الجهاز بشكل صحيح. [168] [160].
في يناير/كانون الثاني 2013، تم الإعلان عن **خطأ برمجي** في تطبيق UEFI في بعض أجهزة محمول **سامسونغ**، الذي تسبب في **تخريب** الحاسوب المحمول بعد تنصيب توزيعه لينكس في نمط UEFI. بينما ألقى اللوم على التعارضات المحتملة مع وحدة النواة المصممة للنفاد إلى ميزات النظام على أجهزة سامسونغ المحمولة (مع حث المشرفون على النواة على تعطيل الوحدة في أنظمة UEFI كإجراء أمني)، كشف السيد ماثيو غاريت Matthew Garrett أن الخطأ/العلة في الحقيقة كانت بسبب تخزين الكثير من متغيرات UEFI في الذاكرة، وأن الخطأ البرمجي يمكن أن يحدث كذلك في ويندوز في حالات خاصة. أخيرا، انتهاك وحدة النواة تسبب في كتابة رسائل النواة إلى البرنامج الثابت، ومن ثم سبب الخطأ [170] [171] [93].

وسائط الإقلاع المستقبلية

بما أن UEFI تصف **التحديد** الذي بين **المنصة** و**نظام التشغيل** و**محملة**، إذن يمكن إضافة مستقبلا أنواع جديدة من **وسائط** الإقلاع مع تطور **التقنية**. وليس بالضرورة تغير محمل نظام التشغيل كي يدعم نوع الإقلاع الجديد. **تطبيق خدمات منصة** UEFI يمكن أن تتغير، لكن الواجهة سوف تظل **ثابتة**. نظام التشغيل سوف يستلزم **مشغل** لدعم نوع **وسائط الإقلاع** الجديدة كي تتم عملية الانتقال من **خدمات إقلاع** UEFI إلى تحكم نظام التشغيل في وسيط الإقلاع.

1. إضافة اللاحقة ULL إلى عدد صحيح ثابت تجعل منه عدد صحيح طويل لا يحمل إشارة حجمه 8 بايت unsigned long long int.
 2. فقط إذا استخدمت حزمة الخدمات SP1 أو SP2.
 3. في التنصيب المتعدد الأقراص، محل الإقلاع الذي لا يفهم UEFI (قرص الإقلاع) يحتاج إلى تقسيم قرص MBR، بينما قرص النظام يستطيع استخدام تقسيم قرص GUID.
 4. GUIDs مكتوبة بترتيب **ثمانيات** (بايت) **ثيوي-صغرى**، مثلا، معرف قسم ESP كتب بالشكل:


```
C12A7328-F81F-11D2-BA4B-00A0C93EC93B
```

 هذا يوافق متتالية 16 بايت 28h 73h 2Ah C1h 1Fh F8h D2h 11h BAh 4Bh 00h A0h C9h 3Eh 00h 3Bh 4A4B-00A0C93EC93B
- فقط الثلاث كتل الأولى بترتيب **بايت** **مبدل**. هذا في المواصفة UEFI أما مايكروسوفت فلا تعمل بهذا.
5. صيغة هذا المعرف لا تتبع معرفات GUID: لأنها تستخدم شفرة محارف **أسكي** "Hah!IdontNeedEFI" التي تخالف نظام **التفريدي** المعمول به في GUID.
 6. **أ.ب.** بعض مصنعي أجهزة الحاسوب يملك أقسام تشبه ESP، لكنها تتضمن محملات إقلاع لاستدعاء أدوات استرداد القرص من الشركة المصنعة. [25]
 7. **أ.ب.** في السابق، كان نظام لينكس يستخدم نفس المعرف GUID الذي تستخدمه مايكروسوفت في أقسام البيانات في نظام ويندوز (قسم **البيانات الأساسي**: EBD0A0A2-B9E5-4433-87C0-68B6B72699C7). لكن ذلك سبب مشاكل على أجهزة التشغيل المزدوج: أي عند تنصيب لينكس بجانب ويندوز على أقراص UEFI-GPT.

الآن لينكس أصبح يملك معرف خاص به (قسم **بيانات نظام لينكس**: 0FC63DAF-8483-4772-8E79-3D69D8477DE4) هذا المعرف كان نتيجة للتعاون بين مطوري البرنامج GPT و GNU Parted [26] في GPT fdisk هذا القسم يرتبط بنوع الشفرة 0x8300. (راجع تعريف gdisk's parttypes.cc).
 8. **أ.ب.** **سولاريس** يستخدم هذا المعرف مع قسم /usr ونظام أيل ماك يستخدم نفس المعرف مع قسم ZFS.
 9. **أ.ب.** النظامين NetBSD و MidnightBSD كانا من قبل يستخدمان معرف FreeBSD. قبل أن يستخدم كل نظام معرفه الخاص.
 10. نظام ملفات سف Ceph يستخدم معرفات GUIDs من أجل تمييز حالة إعداد القرص. [34]
 11. البرنامج الثابت يجب أن يضيف قيمة **PartitionTypeGUID** إلى **مراجع** كل قسم نقيط GPT يستخدم دالة InstallProtocolInterface().EFI_BOOT_SERVICES. هذا يسمح **للمشغلات والتطبيقات**، بما فيها، محملات أنظمة التشغيل، البحث بسهولة عن **المراجع** التي تمثل أقسام ESP أو تمثل أنواع أقسام أخرى.
 12. البرمجية التي تنشئ نسخ من أقراص وأقسام GPT يجب أن تولد قيم جديدة في حقل **DiskGUID** وفي حقل **UniquePartitionGUID** لكل مدخلة قسم GPT.
 13. **المعرف الفردي العنصر**: (128-بت أو 16-بايت) عدد مرجعي فريد تستخدمه **برامج الحاسوب كمعرف**. (للمعلومات) تعبير "GUID" تستخدمه مايكروسوفت كمرادف أو تويعة خاصة تشير إلى معيار **UUID**. عادة GUIDs تخزن بقيم 128-بت، وتعرض في 32 خانة **ست عشرية** في شكل مجموعات تفصل بينها **علامات الوصل**: مثال: 21EC2020-3AEA-4069-A2DD-08002B30309D

أرقام GUIDs (تحديدا في النسخة 4) تولد من أعداد **عشوائية** أو **شبه عشوائية**. الأرقام المولدة من أعداد عشوائية عادة تتضمن 6 بت ثابتة محددة مسبقا (تدل على عشوائية GUID) و **122 بت عشوائية**؛ وبناء على ذلك، العدد الإجمالي (مع النسخة 4) في مثل هذه المعرفات الفريدة هو 2^{122} (تقريبا 5.3×10^{36}). (المصدر: الموسوعة الحرة - النسخة الإنجليزية - ترجمة خاصة)
- | إمكانية تكرار GUIDs - الاتصالات | المصدر: jonrajewski |
|--|---------------------|
| • 2^{122} | |
| ○ 6 بتات ثابتة | |
| ○ 122 بت عشوائية | |
| • إذن، احتمال تطابق معرفين من GUIDs هو 1 في 5,316,911,983,139,663,491,615,228,241,121,400,000 | |
| • بالتالي، عند توليد مليون معرف من GUIDs على مليون حاسوب، احتمالات التطابق هو: 1 في 5,316,911,983,139,663,491,615,228 | |
| • أو 1 مليار GUID على 1 مليار حاسوب الاتصالات التطابق: 1 في 5,316,911,983,139,663,491 | |

رغم أن هذا الاحتمال غير وارد. سلوك برمجية GPT غير معروف في حال واجهت قرصين أو قسمين يحملان نفس معرف GUID
- بعض استخدامات GUID:
- **مايكروسوفت ويندوز** تستخدمها داخليا في تعريف أصناف وواجهات المكونات في **COM** (نموذج مايكروسوفت للمكون الغرضي).
 - ووفقا لمعلومات قاموس لينكس: **معجم الاختراق**. " أحيانا توضع GUIDs داخل حقول خفية في مستندات مايكروسوفت، مثل Word و Excel، من أجل تعقب الكاتب الأصلي." بناء على ذلك، لا أستبعد أن يكون هذا النوع من التجسس موجود أيضا في مستندات مثل **ليبر أوفيس**؟! (المؤكد أن عالم البرامج الحرة؛ هو أيضا جزء من حرب ياردة رقمية صامتة تقودها شركات تجارية إستراتيجية؛ مثل google) أنصحك بالبحث في **wikileaks** مثال:
- "When my oldest son was asked the same question: "Has he been approached by the NSA about backdoors?" he said "No", but at the same time he nodded. Then he was sort of in the legal free. He had given the right answer, everybody understood that the NSA had approached him. (Nils Torvalds, LIBE Committee Inquiry on Electronic Mass Surveillance of EU Citizens – 11th Hearing, 11 November 2013) "
- Emails reveal close Google relationship with NSA :
- "Email exchanges between National Security Agency Director Gen. Keith Alexander and Google executives Sergey Brin and Eric Schmidt suggest a far cozier working relationship between **some tech firms and the U.S. government** than was implied by Silicon Valley brass after last year's revelations about NSA spying....." (by Jason Leopold)
- تستخدم في جدول أقسام **GPT**: كنظام **لتقسيم** الأقراص الثابت (وسيط التخزين). (من شركة **إنتل**)
 - تستخدمها **قواعد البيانات**
 - **ملفات جي بي تي** (فيسفساء **جويتز**: صيغة بيانات ثلاثية الإبعاد).
 - **سكند لاف** (من أجل كل أفتار وكائن في لعبة العالم الافتراضي SL) التي تستخدمها بعض الجامعات كمنصة في التعليم (الشركة المطورة تقول أن **سكند لاف** ليست لعبة!).

14. **في تقنية المعلومات، الترويسة: البيانات** وصفية إضافية وضعت في بداية كتلة من البيانات المخزنة أو المرسل. في هذه الأخيرة، البيانات التي تتبع الترويسة أحيانا تسمى **حجولة** أو **ميت**. عادة الترويسة تتضمن **فيرس**، و **معرف**، و **مؤشر** إلى المدخلة التالية في بيانات الملف أو **التسجيل**. تركيبة الترويسة يجب أن تتبع مواصفة معينة أو صيغة واضحة وشفافة للسماح بعمل **التحليل**.

- البيانات المخزنة: مثل، ملف على قرص، أو مجموعة من التسجيلات في قاعدة بيانات أو برنامج تنفيذي....
- البيانات المرسل: مثل، كتلة من بايتات....
- **الحجولة**: عادة هي الجزء **الوظيفي** (الضار) من **فيرس** الحاسوب عكس الجزء المسؤول عن نشر الفيروس. وفي الاتصالات. الحمولة تشير إلى البيانات الفعلية في **تدفق للبيانات**.

15. **طريقة عرض الترويسة الأولية / الاحتياطية GPT**

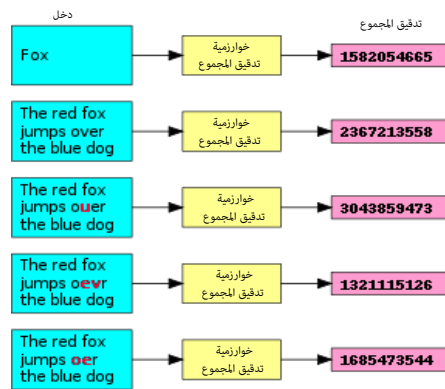
```

عرض الترويسة الاحتياطية GPT (التي في نهاية القرص - القطاع الأخير)
dd if=/dev/sda bs=512 count=1 skip=976773167 2s/dev/null | hexdump -Cv
00000000: 45 46 49 29 50 41 52 54 00 00 01 00 5c 00 00 00  EFI PART.....
00000010: f6 73 cd 7a 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00  qm...../8:.....
00000020: 2f 60 38 3a 00 00 00 00 22 00 00 00 00 00 00 00  /8:.....N
00000030: 0e 60 38 3a 00 00 00 00 12 fc 22 8d f3 b0 cb 4e  .8:.....N
00000040: af 13 a6 9e 32 a8 7a fc 02 00 00 00 00 00 00 00  .2.Z.....5o#.....
00000050: 80 00 00 00 80 00 00 00 35 6f 23 a3 00 00 00 00  #.....5o#.....
00000060: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....
00000070: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....
00000080: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....

عرض الترويسة الأولية GPT (التي في بداية القرص - القطاع الثاني)
dd if=/dev/sda bs=512 count=1 skip=1 2s/dev/null | hexdump -Cv
00000000: 45 46 49 29 50 41 52 54 00 00 01 00 5c 00 00 00  EFI PART.....
00000010: f6 73 cd 7a 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00  qm...../8:.....
00000020: 2f 60 38 3a 00 00 00 00 22 00 00 00 00 00 00 00  /8:.....N
00000030: 0e 60 38 3a 00 00 00 00 12 fc 22 8d f3 b0 cb 4e  .8:.....N
00000040: af 13 a6 9e 32 a8 7a fc 02 00 00 00 00 00 00 00  .2.Z.....5o#.....
00000050: 80 00 00 00 80 00 00 00 35 6f 23 a3 00 00 00 00  #.....
00000060: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....
00000070: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....
00000080: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00  #.....
    
```

بعد تحويل عنوان موقع الترويسة من النظام الست عشرى إلى العشري: `echo "ibase=16;3A38602F" | bc` (يساوي `976773167`) الترويسة الاحتياطية ستكون في الكتلة الأخيرة على القرص أي لا تتبعها أية بيانات) وسوف تشير إلى مصفوفة مدخلات الأقسام الاحتياطية التي تقع قبلها

16. [^] في أنظمة ملفات الحاسوب، **العنقود** أو **وحدة التخصيص**: وحدة قياس أولية على القرص مركبة من كتلة واحدة أو عدة كتل فيزيائية. تستخدمها الملفات والأدلة. عادة، نظام الملفات يوزع **قطعان القرص** في مجموعات متجاورة، تدعى **عناقيد**. لتخفيف عبء إدارة هياكل البيانات على القرص.
- في القرص الذي يستخدم 512-بايت، عنقود 512-بايت يتضمن قطاع واحد (512 بايت) بينما عنقود 4-كيلوبايت يتضمن ثمانية قطاعات (4096 بايت). العنقود هو أصغر قيمة منطقية مخصصة على القرص يمكن أن يشغلها ملف. لكن تخزين ملفات صغيرة على نظام ملفات يملك عنقود كبيرة ينتج عنه هدر في مساحة القرص؛ يدعى **المساحة المبهمة**. رغم ذلك العناقيد الكبيرة لها فوائد: مثل خفض التجزئة، الذي يحسن سرعة **القراءة** والكتابة. نطاق أحجام العناقيد عادة يكون بين قطاع واحد (512 بايت) و 128 قطاع (64 كيلوبايت). والعنقود لا يحتاج أن يكون فيزيائياً متواصلاً؛ فقد يغطي أكثر من **مسار** أو يكون متقطع على المسار في حالة استخدام **خريطة القطاع**.
17. [^] **صفحة الذاكرة الظاهرية** أو الافتراضية:
- **كتلة متماصة** ثابتة الطول من الذاكرة الافتراضية، تصفها مدخلة واحدة في **جدول الصفحات**. والصفحة هي أصغر وحدة بيانات لإدارة الذاكرة في أنظمة تشغيل الذاكرة الظاهرية.
 - أيضاً، بشكل مماثل، **إطار الصفحة** هو أصغر **كتلة متماصة** ثابتة الطول من الذاكرة الفيزيائية التي داخلها صفحات الذاكرة **تتبع** عن طريق نظام التشغيل.
- نقل الصفحات بين الذاكرة الرئيسية **جهاز التخزين الإضافي** (التخزين الثانوي)، مثل القرص الثابت، يدعى **نقل الصفحات الذاكرة** أو **التبديل**.
18. [^] **نظام تشغيل إتش بي - يو إكس** HP-UX (نسخة يونكس على محطة عمل هولت باكرد) نسخة **استثنائية** من يونكس من شركة **هولت باكرد**. الإصدار الأول كان في عام 1983 وكان مبنياً على أساس **نظام يونكس الثالث** (في البداية) ثم **نظام يونكس الخامس**. نسخ النظام الحالية تدعم أجهزة خوادم HP 9000 التي ترتكز على **بنية معالجة** بي إيه - ريسك PA-RISC وأجهزة خوادم **إتش بي إنترقرتي** التي ترتكز على معالجات **إنتانيوم** من إنتل.
19. [^] **نظام تشغيل فوكل كروم** Chrome OS من تصميم **Google**. النظام يرتكز على **نواة لينكس**، ويستخدم **متصفح فوكل كروم كواجهة** أساسية للمستخدم. ولذلك هو في الأساس يدعم **تطبيقات الإنترنت**. أعلنت شركة فوكل عن المشروع في يوليو/تموز 2009، على أساس أن تطبيقات و بيانات المستخدمين ستكون **سحابية** (المصادر والأنظمة الحاسوبية متوافرة تحت الطلب عبر الشبكة). وهذا هو سبب استخدام تطبيقات الإنترنت. جهاز **كروم بوك** كان أول حاسوب محمول يستخدم هذا النظام، من مايو/أيار 2011.
20. [^] **أندرويد x86** نسخة غير رسمية عن نظام **أندرويد للهواتف النقالة** من شركة **فوقل**: المشروع عبارة عن **حمل** (أي نقل أو تكيف النظام حتى يشتغل على بيئة مختلفة) إلى أنظمة **إنتل x86** و **AMD**. نسخة أندرويد الرسمية، تدعم الآن MIPS64 و MIPS، وكذلك x86 في النسخ الأخرى، بالإضافة إلى منصات **ARM** - 32-بت و 64-بت. مشروع أندرويد x86 كان في البداية سلسلة من الرفع **ليشيفر** أندرويد الأصلية لتمكين النظام من العمل على **الأجهزة اللوحية** **ultra-mobile PC**، و **نت بوك**. المشروع من إنشاء **Chih-Wei Huang** و Yi Sun في عام 2009.
- بالمنااسبة، نظام التشغيل ريمكس او اس Remix OS، مبني على نسخة أندرويد-إكس 86 لكنه **مغلق المصدر**.
21. [^] **أندرويد آي إي**: (مشروع مفتوح المصدر)، نسخة أندرويد الرسمية من شركة **إنتل** يعمل على أجهزة UEFI، ويدعم مشغلات مثل **Mesa 965** ومشغل الرسوميات في نواة لينكس **915**، وواجهة برمجة التطبيقات **vaapi**. هذا المشروع مرتبط أو شبيه بمشروع أندرويد x86. (راجع **الموقع الرسمي**).
22. [^] **الرقعة**: برنامج مصمم لإصلاح مشاكل برنامج الحاسوب أو تحديث بيانات الدعم. هذا يشمل: إصلاح **الثغرات الأمنية** و **الأخطاء البرمجية**، (هذا النوع عادة يدعى bugfixes أو bug fixes أي إصلاح خلل)، و **تحسين قابليتها للإستخدام** أو **الأداء** في البرنامج. ورغم أن الهدف منها هو إصلاح المشاكل، الرفع ذات التصميم السيئ أحياناً تسبب في مشاكل أخرى (راجع **البرمجية**).
23. [^] **أ ب ب ت ج ح**، **تدقيق التكرار الدوري** CRC: أحد أشكال **اكتشاف وتصحيح الأخطاء** EDAC (أو خوارزمية **تدقيق المجموع** [25]) المستخدمة في **شيكات** الاتصالات الرقمية وأجهزة التخزين. هذه الطريقة تستعمل في علم الحاسوب للثبوت من صحة أو **تكامل** البرامج والبيانات. مثلاً، للتأكد من تحميل البرنامج بالطريقة الصحيحة. أو عند إرسال ملف من مرسل إلى مستقبل يتم التدقيق في بيانات الملف المرسل والبحث عن أية تغييرات حدثت. غالباً ما يتم تصحيح الأخطاء المكتشفة واسترجاع البيانات الأصلية باستخدام نفس أداة التحميل كما هو معمول به في ملفات torrent.
24. [^] **أ ب ب ت ك ر**، **تكرار البيانات**، (يستخدم في الذاكرة الرئيسية للحاسوب، وأنظمة قواعد البيانات، و**التخزين الإضافي، والنواقل الحاسوبية**)، ويعني وجود بيانات إضافية إلى جانب البيانات الفعلية، تسمح بتصحيح الأخطاء في البيانات المخزنة أو المرسله. هذه البيانات الإضافية قد تكون مجرد نسخة كاملة من البيانات الفعلية، أو أجزاء مختارة فقط من البيانات تسمى **باكتشاف الأخطاء وإعادة بناء البيانات** المفقودة أو التالفة على مستوى معين. (راجع أيضاً **التكرار** في نظرية المعلومات - الموسوعة الحرة)
25. [^] **أ ب ب ت ث ج ح**، **تدقيق المجموع** (معطي صغير من كتلة **بيانات رقمية**): شكل من أشكال فحص الأخطاء، وأحد الإجراءات المبسطة للتحقق من سلامة البيانات المرسله عبر شبكة (كالإنترنت) أو المخزنة على الوسيط (كالقرص المدمج). تسمح باكتشاف **الأخطاء** في البيانات. هذه الآلية تعمل من خلال **خوارزمية** (أو دالة) تدقيق المجموع التي تقوم بقراءة البيانات وتوليد عدد ثابت من بتات (تبعاً للخوارزمية)، هذه بتات تستخدم للمقارنة مع ناتج تدقيق المجموع التالي بحيث يجب أن يتطابق الناتجان إن بقيت البيانات سليمة بدون أي تغيير. من أشهرها: **خوارزميات تدقيق المجموع: CRC** و **تدقيق مجموع فلتشر**، و **أدب-32** و **MD5** و **SHA-1**.



تنفيذ إحدى خوارزميات تدقيق المجموع (برنامج **ksm** في يونكس)

26. [^] **أ ب ب ت ج ح**، **عفريت البرمجيات** Daemon ويسمى أيضاً **عفريت النظام** وفي أحد التراكب العربية **ناطر**: هو برنامج يعمل بشكل خفي دون أن يلاحظه المستخدم. في أنظمة التشغيل متعددة المهام مثل يونكس عفريت النظام هو برنامج يعمل في **خلفية** النظام بعيداً عن التحكم المباشر من المستخدم وغالباً ما يبدأ عمله **كعملية** خلفية مع بداية تشغيل النظام. غالباً ما تقوم هذه العفاريات بعمليات مثل الاستجابة لنداءات من الشبكة، من عتاد الحاسوب أو من برامج أخرى. هذه العفاريات يمكنها أيضاً ضبط عتاد الحاسوب، وتشغيل بعض المهام وأنواع كثيرة أخرى من العمليات. للدلالة والتفريق بينها وبين البرامج العادية، أسماء عمليات العفاريات تنتهي بالحرف **d**، مثال: عفريت **syslogd** الذي يوظف سجل تتبع النظام، و عفريت **sshd** الذي يقدم خدمة الاتصالات الواردة في SSH هذا المصطلح استخدم لأول مرة من قبل مجموعة من البرمجيين (في مشروع **MAC** في MIT) الذين أخذوا الاسم من **عفريت ماكسويل** البرامج التي تقوم بأعمال شبيهة بأعمال عفاريات يونكس، بالإضافة إلى تسمية عفريت تسمى كذلك **خدمات ويندوز**، وتسمى على نظام **ماك أو إس تطبيقات خلفية بدون وجه**.
27. [^] **دراجون فلاي**، **إير س دي** نظام تشغيل مفتوح **متفرع** عن توزيعه فري بي إس دي

في هندسة البرمجيات، **انشقاق** أو **تفرع المشروع** يحدث عندما يأخذ المطورين نسخة من الشيفرة الأصلية للبرمجية، ويطورونها بشكل مستقل. فينتج عن ذلك قطعة برمجية منفصلة ومتميزة. هذه التعبير لا يعني مجرد **فرع للتطوير** ولكنه **انشقاق** في نفس المجتمع المطور. في البرمجيات الحرة والمفتوحة المصدر، يحدث **الانشقاق** دون الحاجة إلى إذن مسبق من المطورين الأصليين، ودون انتهاك قانون حقوق النشر والتأليف. **الانشقاقات المرخصة** في البرمجيات الاحتكارية يمكن أن تحدث أيضا. كما حدث مع يونكس سابقا.

28. [^](#) **مبدئات بي إس دي نظام تشغيل** مكتبي حر، شبه-يونكس يرتكز على **فري بي إس دي** 6.1، و**واجهة المستخدم الرسومية** من **نكست ستب**. المشروع بدأ في عام 2005 **كتفرع** [27] من FreeBSD.
29. [^](#) **نت بي إس دي نظام تشغيل شبه-يونكس حر مفتوح المصدر**، النظام عبارة عن تنويع من **BSD** (توزيع برمجيات بيركلي).
30. [^](#) نظام **ماك أوير إس** **macOS** (سابقا OS X، ثم OS)، هذه السلسلة الحالية من أنظمة تشغيل ماك مع **واجهة المستخدم الرسومية**، المبنية على **يونكس**، من تطوير وتسويق شركة **آبل**. و **داروين** هو نظام تشغيل **يونكس مفتوح المصدر**، صدر عام 2000 من شركة **آبل**. النظام يرتكز على عدة شفرات من تطوير **آبل**، ومن **نكست ستب**. و **بروكلي BSD**، و**نواة ماك**، و**برمجيات حرة** أخرى.
31. [^](#) **فري بي إس دي نظام تشغيل شبه-يونكس حر مفتوح المصدر**، منحدر من **ريسرش يونكس** من **BSD**، ورغم أنه لا يستطيع استخدام **العلامة التجارية** Unix لأسباب قانونية، يعتبر FreeBSD سليل **BSD** المباشر المشتق من يونكس والذي كان يدعى أيضا BSD Unix أو Berkeley Unix. أول إصدار من **فري بي إس دي** كان عام 1993، هذا النظام اليوم الأكثر انتشارا واستخدم بين توزيعات BSD.
32. [^](#) **أوبن بي إس دي نظام تشغيل شبه-يونكس حر مفتوح المصدر**، منحدر من **BSD** النظام مشتق من **ريسرش يونكس**، المطور في **جامعة كاليفورنيا في بيركلي**. النظام **تفرع** في أواخر عام 1995، عن **نت بي إس دي** على يد المهندس **ثيو دي رادت**، إلى جانب تطوير نظام التشغيل، مشروع OpenBSD يعمل على نسخ عدة محمولة من الأنظمة الفرعية، مثل، **أوبن إس إس إن** **إتش** **OpenSSH**، المتوفرة في شكل حزم في أنظمة التشغيل الأخرى.
33. [^](#) القسم من إنشاء برمجية **ATI** ويستخدم كهدف للنسخ الاحتياطي. في **MBR** هو **قسم أولي FAT32** مع عنوانه **LBA** يستخدم كقسم **نسخ احتياطي** أو **منطقة آمنة**، مع لصيقة قسم "CRONIS SZ".
34. [^](#) باور بي سي **PowerPC** : **مجموعة تعليمات بنية الحاسب** لمعالج **ريسك** بنية (معمارية) من تحالف **AIM** للحاسوب الشخصي.
35. [^](#) بيئة تنصيب الشبكة المفتوحة **ONIE** : نظام تشغيل صغير (بيئة تنصيب) تعمل كمحمل لإقلاع محسن، مثال على ذلك، **توزيعه ONL** تستخدم هذا النظام في تنصيبها داخل ذاكرة **فلاش**.
36. [^](#) **نظام مينيكس 3 نظام تشغيل شبه-يونكس** يصدر تحت **رخصة بي إس دي**، **مينيكس 3** خليفة لمشروع **مينيكس 1 و 2**، المشروع يهدف أن يكون على **قدرة عالية على تحمل الأخطاء**، عن طريق كشف وإصلاح الخلل بنفسه بشكل مستجبل. دون تدخل المستخدم. **مينيكس 3** عموما يستخدم في الأنظمة المضمنة والتعليم. إذا كنت ترغب في التجربة؛ **القرص الحي** للنظام متوفر في **الموقع الرسمي**.
37. [^](#) **فري دسك توب**، أورو **freedesktop.org**، مشروع يعمل على تبادل واستعمال المعلومات ومشاركة التقنيات الأساسية من أجل **بنات أسطح مكتب البرمجيات الحرة**، في **نظام نوافذ اكس (X11)** على أنظمة تشغيل **لينكس** و**شبه-يونكس**. المشروع أسسه **هايكو بيننتون** من **رد هات** (شركة استغلالية ربحية...!) في مارس/آذار عام 2000. المشروع مستضافة من قبل مؤسسة تدعى **البرمجيات في المصلحة العامة** وهي منظمة غير ربحية من مشروع **ديبان**. مشروع freedesktop.org عرف سابقا باسم **X Desktop Group**، واختصار **XDG** ما زال يستخدم في المشروع.
38. [^](#) نظام **كيو إن إكس**، **نظام تشغيل في الزمن الحقيقي شبه-يونكس**، موجه إلى سوق **الأنظمة المضمنة**. من تطوير شركة كندية تدعى **الأنظمة البرمجية الكوموية** في بداية الثمانينيات، فيما بعد الشركة غيرت اسمها إلى **أنظمة برمجية كيون إن إكس**، التي استحوذت عليها شركة **بلاكبري** عام 2010. **كيو إن إكس** كان أحد أوائل أنظمة التشغيل التجارية الناجحة في استخدام نواة **النوية**، والمستخدم في العديد من الأجهزة بما فيها السيارات و**الهواتف المحمولة**.
39. [^](#) **هايكو Haiku**، **نظام تشغيل حر مفتوح المصدر**، متوافق مع **بي أو إس** المتوقف الآن. بدأ تطويره في عام 2001، ثم أصبح **ذاتي الانسحاق** في عام 2008. أول إصدار **ألفا** كان في سبتمبر/أيلول 2009، الإصدار الحالي من نوفمبر/تشرين الثاني 2012.. المشروع مستمر وتدعمه **منظمة غير ربحية** تدعى Haiku, Inc مقرها في **روتشستر**، في أمريكا. أسسها في عام 2003 مايكل فييس قائد المشروع السابق.
40. [^](#) قسم **MSR**: كل قرص **GPT** يجب أن يتضمن هذا القسم. مع ترتيب الأقسام: **ESP** (أن وجد) ثم **OEI** **55** (إن وجد) ثم **MSR** ويكون قبل أية أقسام بيانات أولية. سبب وجود هذا القسم: في قرص **MBR** نظام ويندوز وبعض البرمجيات تستخدم القطاعات المخفية في أعمال مثل **LDM**. لكن مواصفة **UEFI** لا تسمح بالقطاعات المخفية على قرص **GPT**.
41. [^](#) **قسم بيانات أساسي** **BDP** هذا النوع من الأقسام متوافق مع الأقسام الأولية في **MBR** ويجب أن تكون هذه الأقسام متماصة. يمكن معرفة نوع نظام الملفات المستخدم بتفحص معاملات **BPB** في **VBR**، مايكروسوفت تومي باستخدام نظام ملفات **NTFS**. نوع 07h المستخدم أيضا في جدول أقسام **MBR**.
- الأقسام الأساسية ووحدات التخزين الأساسية: هي أنواع (وسائط) التخزين المستخدمة في أنظمة ويندوز. **القرص الأساسي** يتضمن **وحدات تخزين أساسية**، مثل **الأقسام الأولية والأقسام المنطقية**. الأقراص الأساسية الموجودة في حواسيب x86 و إيتانيوم، تقدم حل بسيط وجيد للتخزين يلانم متطلبات التخزين المتغيرة. الأقراص الأساسية تدعم **الأقسام العنقودية**، وأقراص IEEE 1394 جمعية مهندسي الكهرباء والإلكترونيات)، و **الأقسام القابلة للفصل** عن طريق **النقل المتسلسل العام**، لكن قبل استخدامه يجب أن يملك القرص الأساسي **توقيع للقرص وثمينة** بإحدى أنظمة الملفات المناسبة.
42. [^](#) برمجية سيف: **منصة تخزين بيانات حرة**، تطبق **نظام التخزين يرتكز على الكائنات على عقنود حاسوبي** واحد موزع. سيف توفر واجهات للتخزين على مستوى **الملفات**، و **الكتل**، و **الكائنات**.
43. [^](#) **قيد حوادث سيف** **Ceph Journal** : **نظام الملفات المزود بقيد الحوادث**. (برمجية عفريت **Ceph OSD** تستخدم هذا في تخزين البيانات)
44. [^](#) **Dm-crypt**: نظام فرعي **لتشفير القرص** مضمن في **نواة لينكس** ويدعم نظام ملفات **قيد حوادث**.
45. [^](#) **Ceph OSD Daemon / Ceph OSD** : هي برمجية **Ceph OSD**، التي تتفاعل مع القرص المنطقي (**OSD**).
- OSD / Object Storage Device** (أي جهاز التخزين المرتكز على الكائنات): وحدة تخزين منطقية أو فيزيائية (مثل، **LUN**).
 - تنبيه: أحيانا يستخدم تعبير "OSD" للإشارة إلى **Ceph OSD Daemon**. رغم أن التعبير الصحيح هو "Ceph OSD".
 - **LUN** : "رقم وحدة التخزين المنطقية" وقد تعني أيضا "القرص المنطقي".
 - الكائن **Object** عبارة عن بيانات وبيانات وصفية مع معرف فريد خاص.
46. [^](#) **WAL** : عائلة من التقنيات توفر ما يسمى **الذرية** و**الممانعة** (أو **الدوام**) وكلاهما من خصائص **أسد** في أنظمة قواعد البيانات. في الأنظمة التي تستخدم **WAL**، كافة التعديلات تكتب إلى **سجل** أو **قيد write-ahead log** قبل تطبيقها. وعادة، معلومات **التراجع والإعادة** تخزن أيضا في السجل.
- الغرض من هذا يمكن وصفه في مثال: لنفترض أن برنامج أثناء عمله انقطع عنه التيار الكهربائي. بعد عودة التيار وإعادة التشغيل، البرنامج سيحتاج إلى معرفة إن كانت العملية السابقة قد انتهت بنجاح... إذا كان سجل **write-ahead log** مستخدم، يمكن للبرنامج تفحصه ووفقا لمعلومات السجل، يقرر البرنامج ما يحتاج عمله.
- من أشهر خوارزميات عائلة **WAL** خوارزمية **ARIES**. أيضا **أنظمة الملفات**، تستخدم على الأقل تنويعا من **WAL** مع **البيانات الوصفية** للنظام الملفات، المسمى **نظام الملفات المزود بقيد حوادث**
47. [^](#) استعادة النظام بإصلاحه أو إعادة تنصيبه كما يفعل المستخدم عن طريق قرص **USB / DVD** / هذا مكرس لمحملات الإقلاع.
48. [^](#) مجموعة **بيانات وصفية** (مثل **plist**) تصف **جهاز القرص**؛ مثل اسم الجهاز واسم المالك، وأذون للنفاذ لإعادة التشغيل وما شابه ذلك.. في المثال التالي سيتم إنشاء جهاز مع مساحة 1 ميغابايت للبيانات الوصفية، اسم المالك والجهاز سيكون **fred** يقبل الكتابة من المالك: "disklabel -create /dev/rdisk1s1 -msize=1M owner-uid=fred dev-name=fred owner-mode=0644"
49. [^](#) قسم تخزين **أبل CoreStorage** يستخدمه **LVM** للحفاظ على الأقراص الظاهرية (يتضمن تطبيق مثل برنامج **تشفير القرص** **FileVault**)
50. [^](#) مشغل الأقراص المترابطة **netbsd-ccd** يحول الأقراص الفيزيائية إلى شبه واحدة تخزين واحدة.
51. [^](#) تنبيه: معرف نوع قسم "NetBSD concatenated" في ملف **gpt.c** (من أداة **util-linux 2.29** مختلف عن المعرف المذكور في الموسوعة الحرة من **disklabel_gpt.h** وملف **parttypes.cc**)
"2DB519C4-B10E-11DC-B99B-0019D1879648" ("NetBSD concatenated") "2DB519C4-B10F-11DC-B99B-0019D1879648" ("NetBSD concatenated")
52. [^](#) **أ ب ت ث ج**، **ح**، **مواصفة UEFI** تستخدم أحيانا تعبير **كتلة block** عند الإشارة إلى القطع. و**تسجيلة** Record للإشارة إلى **مدخلة Entry**. ونوع النظام **OSType** للإشارة إلى نوع القسم.
53. [^](#) **أ ب ت ث ج**، **ح**، **حجم الكتلة المنطقية** قد يكون أكبر من 512 بايت، مثال على ذلك، قطاعات أقراص **MO** أو أقراص **AD**.

54. ^ تقريبا جميع شركات BIOS تستخدم الحساب المعياري 255 رأس بدلا من 256 رأس.

55. ^ أ ب ت ث ج. صانعي القطع الأصلية/صانعي المحدثات الأصلية/الشركة الصانعة الأصلية للمعدات (الأجهزة) OEM : أسماء تشير إلى الشركات التي تصنع منتجات (أجزاء/أنظمة فرعية) تستخدمها شركات أخرى وتبيعها تحت علاماتها التجارية طبقا لتصاميم وتقنيات صممت من قبل الطرف الثاني. و OEM أحيانا يشير إلى الشركة التي تجمع أنظمة فرعية من شركات أخرى، أو منتج المنتج النهائي، أو قسم من شركة لصناعة السيارات يستخدم في خط التجميع، أو حتى بائع ذو قيمة مضافة VAR.

56. ^ ArcaOS أو يلو ليون (الأسد الأزرق) اسم النظام الجديد (يصدر في 2017) المبني على نظام 4.52 warp OS. ومن تطوير شركة Arca Noe، النظام يدعم الاقتلاع GPT عن طريق hybrid MBR.

57. ^ الجهاز قد يعرض حجم كتلة منطقية مختلف عن طول 512 بايت، في أقراص ATA، هذه تدعى feature set Long Logical Sector؛ جهاز ATA يعلن عن دعم هذه feature set في 106 bit data word IDENTIFY DEVICE. و يعلن عن عدد الكلمات (أي 2 bytes) لكل قطاع منطقي في 117-118 data words IDENTIFY DEVICE (راجع مُسوّدة ATA8-ACS).

جهاز SCSI يعلن عن حجم الكتلة المنطقية في حقل Block Length In Bytes parameter data READ CAPACITY (راجع مُسوّدة SBC-3). الجهاز قد يعرض حجم كتلة منطقية أصغر من حجم الكتلة الفيزيائية (مثلا، يعرض حجم كتلة منطقية 512 بايت، لكن يطبق حجم كتلة فيزيائية 4,096 بايت). في أقراص ATA، هذه تدعى feature set Long Physical Sector؛ جهاز ATA يعلن عن دعم هذه feature set في 106 bit data word IDENTIFY DEVICE. و يعلن عن النسبة الأسية لحجم الكتلة المنطقية/حجم الكتلة الفيزيائية Physical Sector Size/Logical Sector Size exponential ratio في 3-0 data word IDENTIFY DEVICE (راجع مُسوّدة ATA8-ACS). جهاز SCSI يعلن عن النسبة الأسية للكتلة الفيزيائية/حجم الكتلة المنطقية logical block size/physical block exponential ratio في حقل Logical Blocks parameter data READ CAPACITY (16) لكل أس كتلة فيزيائية Physical Block Exponent (راجع SBC-3).

هذه الحقول تعود بـ 2^x قطاع منطقي لكل قطاع فيزيائي (مثال، 3 تعني 8=2³ قطاع منطقي لكل قطاع فيزيائي). الجهاز الذي يطبق الكتل الفيزيائية الطويلة long physical blocks قد يعرض كتل منطقية ليست متحاذية لحدود الكتلة الفيزيائية الأساسية، جهاز ATA يعلن عن محاذاة الكتل المنطقية داخل الكتلة الفيزيائية الأكبر في 209 data word IDENTIFY DEVICE (راجع ATA8-ACS). جهاز SCSI يعلن عن المحاذاة في حقل عنوان الكتلة المنطقية المحاذية الأذن parameter data READ CAPACITY (16) (راجع SBC-3) أنظر للجدول. لحظ أن حقول ATA و SCSI محددة بشكل مختلف (مثلا، لجعل LBA 63 محاذاة، ATA تعود بالقيمة 1 بينما SCSI تعود بالقيمة 7). في أجهزة SCSI، حقل Optimal Transfer Length Granularity في معاميل VPD page Block Limits (أنظر مُسوّدة SBC-3) أيضا قد يعلن عن جزيئة granularity مهمة للأغراض المحاذاة (مثلا، متحكيات ريد قد تعود بعمق ريد الشريطة RAID stripe depth في ذلك الحقل).

أقسام GPT يجب أن تكون محاذاها أكبر من:

- (أ) حد الكتلة الفيزيائية physical block boundary، إن وجد
- (ب) جزيئة طول النقل الأمثل! optimal transfer length granularity، إن وجد

مثال على ذلك،

○ (أ) إذا كان حجم الكتلة المنطقية 512 بايت، حجم الكتلة الفيزيائية 4,096 بايت (أي، 512 بايت × 8 كتل منطقية)، لن تكون هناك optimal transfer length granularity. والكتلة المنطقية 0 تكون في محاذاة حد الكتلة الفيزيائية physical block boundary، ومن ثم كل قسم GPT يجب أن يبدأ عند LBA من مضاعفات العدد 8.

○ (ب) إذا كان حجم الكتلة المنطقية 512 بايت، حجم الكتلة الفيزيائية 8,192 بايت (أي، 512 بايت × 16 كتل منطقية)، optimal transfer length granularity يكون 65,536 بايت (أي، 512 بايت × 128 كتلة منطقية)، والكتلة المنطقية 0 تكون في محاذاة حد الكتلة الفيزيائية physical block boundary، ومن ثم كل قسم GPT يجب أن يبدأ عند LBA من مضاعفات العدد 128.

لتجنب الحاجة إلى تحديد حجم الكتلة الفيزيائية physical block و optimal transfer length granularity، يمكن للبرمجية صنف أقسام GPT على حدود أكبر. مثلا، نفترض أن الكتلة المنطقية 0 محاذاة، يمكنها استخدام LBAs من مضاعفات العدد 2,048 من أجل المحاذاة إلى حدود 1,048,576 بايت (1 ميغابايت)، التي تدعم معظم أحجام الكتلة الفيزيائية الشائعة وأحجام ريد الشريطة RAID stripe.

ستجد بقية النص في مواصفة UEFI و شرح ATA8-ACS و SBC-3 عن اللجنتان الفئتين INCITS T13 و INCITS T10 موقع: incits.org، وأما المراجع كما جأت في UEFI فهي: ISO/IEC 24739-200 [ANSI INCITS 452-2008] AT Attachment 8 - ATA/ATAPI Command Set (ATA8-ACS). By the INCITS T13 technical committee. (See "Links to UEFI-Related Documents" (<http://uefi.org/uefi> under the headings "InterNational Committee on Information Technology Standards (INCITS)" and "INCITS T13 technical committee"). ISO/IEC 14776-323 [T10/1799-D] SCSI Block Commands - 3 (SBC-3). Available from www.incits.org. By the INCITS T10 technical committee (See "Links to UEFI-Related Documents" (<http://uefi.org/uefi> under the headings "InterNational Committee on Information Technology Standards (INCITS)" and "SCSI Block Commands").

Word	O	M	S	P	F	FV	Description
106		O					Physical sector size / Logical Sector Size 15 Shall be cleared to zero 14 Shall be set to one 13 1 = Device has multiple logical sectors per physical sector. 12 1= Device Logical Sector Longer than 256 Words 11:4 Reserved 3:0 2 ^x logical sectors per physical sector
117-118			O		B	F	Words per Logical Sector
209		O				F	Alignment of logical blocks within a larger physical block 15 Shall be cleared to zero 14 Shall be set to one 13:0 'Logical sector' offset within the first physical sector where the first logical sector is placed.

مقطعات من جدول IDENTIFY DEVICE data

Byte	Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	(MSB)	RETURNED LOGICAL BLOCK ADDRESS							
7		(LSB)							
8	(MSB)	LOGICAL BLOCK LENGTH IN BYTES							
11		(LSB)							
12	Reserved				P_TYPE			PROT_EN	
13	P_I_EXPONENT				LOGICAL BLOCKS PER PHYSICAL BLOCK EXPONENT				
14	TPE	TPRZ	(MSB)	LOWEST ALIGNED LOGICAL BLOCK ADDRESS					(LSB)
15									
16	Reserved								
31									

جدول READ CAPACITY (16) parameter data

Byte	Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
0	PERIPHERAL QUALIFIER				PERIPHERAL DEVICE TYPE				
1	PAGE CODE (B0h)								
2	(MSB)	PAGE LENGTH (003Ch)							(LSB)
4	Reserved								
5	MAXIMUM COMPARE AND WRITE LENGTH								
6	(MSB)	OPTIMAL TRANSFER LENGTH GRANULARITY							(LSB)
8	(MSB)								
11	MAXIMUM TRANSFER LENGTH								
12	(MSB)	OPTIMAL TRANSFER LENGTH							(LSB)
15	MAXIMUM PREFETCH XDREAD XDWRITE TRANSFER LENGTH								
16	(MSB)								
19	MAXIMUM UNMAP LBA COUNT								
20	(MSB)								
23	MAXIMUM UNMAP BLOCK DESCRIPTOR COUNT								
24	(MSB)								
27	OPTIMAL UNMAP GRANULARITY								
28	(MSB)								
31	UNMAP GRANULARITY ALIGNMENT								
32	UGAVALID	(MSB)							
35	Reserved								
36									
63									

جدول Block Limits VPD page

58. [△] بروتوكول وحدات الإدخال والإخراج للأجهزة التي تتركز على الكتلة Block I/O Protocol هذا البروتوكول يستخدم في تصريد معدات التخزين (أجهزة التخزين الكبيرة) للسماح للشفرة التي تشتغل في بيئة خدمات إقلاع EFI الوصول إلى هذه الأجهزة دون أن تحتاج إلى معرفة نوع الجهاز أو المتحكم الذي يدير الجهاز. الوظائف المحددة هي قراءة وكتابة البيانات على مستوى الكتل من معدات التخزين وإدارة مثل هذه الأجهزة في بيئة خدمات إقلاع EFI.
59. [△] بروتوكول EFI_BLOCK_IO_PROTOCOL (وأجهزة بروتوكول للأجهزة التي تدعم النفاذ عن طريق block I/O) هذا البروتوكول يوفر التحكم في أجهزة الوسائط التي تتركز على نظام الكتلة، مثل الأقراص الثابتة و الأقراص المدمجة CD-ROM. هذا البروتوكول يولد من أجل الأجهزة الخام والأقسام على الأجهزة.
60. [△] Block I/O أو File I/O: تعني أن التطبيق أو نظام الملفات يرسل الكتل إلى القرص لكتابتها أو يطلب الكتل باستخدام نظام عنوان الكتل المنطقية LBA. أنظمة الملفات تحول طلبات الملفات إلى Block I/O. التطبيقات (تشمل قواعد البيانات) يمكنها عمل file I/O أو تجاوز نظام الملفات وعمل block I/O (عادة، يدعى إدخال/إخراج خام/أولي) الواضح أن عمل file I/O أسهل، حيث يمكنك عمل مشاركة للملفات بسهولة بهذه الطريقة. لكن block I/O يملك ميزات في الأداء (التحكم في التخزين المؤقت/الصوان بعيداً عن فوقانية نظام الملفات)
61. [△] في حاسوب أثارى 32 بت، في نظام MBR القديم BGM تشير إلى قسم كبير أكبر من أو يساوي 32 ميغابايت، و GEM تشير إلى قسم عادي أصغر من 32 ميغابايت (أما GEM فهو مدير بيئة التشغيل الرسمية). (هل لهذا علاقة بنواة FreeMiNT؛ تنبيه: معلومات الموسوعة الحرة أحيانا تكون غامضة أو ناقصة...)
62. [△] وظائف نداء المقاطعة / INT 13h / القراءة الممتدة 42h
من خدمات القرص على مستوى منخفض، الوظيفة 42h: وتعني القراءة الممتدة للقطاعات من القرص (INT 13h AH=42h: Extended Read) في الذاكرة وتستخدم ما يدعى حزمة القرص DAP. هذه الوظيفة تقرأ قطاعات القرص باستخدام بنية LBA وهي إحدى امتدادات IBM/MS INT 13 المستخدمة في MBR وشفرة الإقلاع (برامج الإقلاع). في حالة الخطأ، حقل تعدد الكتل في DAP سيتضمن عدد الكتل الجيدة المقروءة قبل حدوث الخطأ.

تسجيلات	
AH	رقم الوظيفة (في هذه الحالة: 42h = القراءة الممتدة)
DL	رقم الجهاز (مثل: القرص الثابت الأول = 80h)
DS:SI	مؤشر segment:offset في حزمة عناوين القرص (أنظر أدناه)

معاملات (دخل):

CF	تعيين في حالة الخطأ، ومسح في حالة لا خطأ (0 أو 1)
CF	يعود بالشفرة (0 أو شفرة الخطأ)

نتائج (خرج)

البيانات	حجم بالبايت	الإشارة
00h	1	
01h	1	
02h . . 03h	2	
04h . . 07h	4	
08h . . 0Fh	8	

بنية حزمة عناوين القرص DAP

حجم DAP (التعيين إلى 10h)	غير مستخدمة (يجب أن تكون صفر)	عدد القطاعات التي تقرا (في بعض أنظمة فينكس BIOS، أقصى عدد للقطاعات هو 127 قطاع)	مؤشر segment:offset في صوان الذاكرة الذي تنقل إليه القطاعات (x86 تستخدم نوهي-صغير؛ إذا تم إعلان القطعة والإشارة بشكل منفصل، إعلان الإشارة يكون قبل القطعة)	العدد المطلق لزيادة القطاعات التي سوف تقرا (علما أن أول قطاع من القرص يحمل العدد 0)
00h	1			
01h	1			
02h . . 03h	2			
04h . . 07h	4			
08h . . 0Fh	8			

63. [^] **حزمة عناوين القرص** عبارة عن **بنية بيانات أساسية للامتدادات Int.13h**. نداء المقاطعة **Int 13h** يحول معلومات العنونة في **حزمة عناوين القرص** إلى **معاملات فيزيائية** متوافقة مع **الوسيط**. في شفرة MBR **البايت** الأول سيكون **ماسك مكان عند الحيد 7C03**. وعند الحيد 0x7C04 بايت **حفظ قراءة القرص (CHS/LBA)** ثم **حزمة عناوين القرص** تبدأ عند الحيد 0x7C05. النمط 0x00 = العنونة الفيزيائية **CHS** (تنويث ثلاثي). النمط 0x01 = العنونة المنطقية **LBA (عنونة خطية)** (حجم الحزمة 16 بايت) مثال:

```

00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 0123456789ABCDEF
7C00 eb 48 90 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | . H . . . | . P . . . . |
7C10 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | . . . P W . . . . . |
7C20 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | 8 , | . u . . . . . |
7C30 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 | . . . . t . 8 , t . . . . |
7C40

```

علما أن هذه القيم لا تتطابق مع (أو لا تشير إلى) أية **بيانات** يمكن أن تجدها مخزنة على **الوسيط** هنا، وسوف تستبدل في الذاكرة بقم تنشأ عند تنفيذ الشفرة.

64. [^] **أ. ب.**، قطاعات إقلاع قرص GPT تشبه قطاعات إقلاع قرص MBR، لكن في ويندوز، نظام UEFI يتجاهل كافة أنواع شفرة إقلاع x86 على قطاع الإقلاع. ويستخدم عوض ذلك، **مِشغل نظام ملفات** خاص في قراءة كتلة معاملات القرص BPB ووصل وحدة التخزين.

65. [^] وفقا لمعلومات مايكروسوفت، حجم قسم ESP الأدنى سيكون 200 ميغابايت، رغم أن مواصفة UEFI لم تذكر ذلك. لكن إذا أخذنا بالاعتبار حجم القطاع 4 كيلوبايت في قرص مثل قرص AF، الحجم سيكون على الأقل 256 ميغابايت، لأن حجم القسم الأدنى في FAT32 مقيد بصيغة ملفات FAT32. (وبالتالي 4 كيلوبايت × 65527 = 256 ميغابايت) (راجع **مايكروسوفت**)
تنبيه: ويندوز 7 يشترط قسم FAT32 ESP. وفي حالة وجود FAT16 ESP، ويندوز سيحاول إنشاء قسم جديد FAT32 ESP. إذا نجح، سيفشل الإقلاع بعد ذلك، للأسف تطبيقات عدة في لينكس تشن 'FAT16 ESP آليا. لحل المشكلة، ستحتاج لعمل نسخة احتياطية للملفات القسم، ثم إنشاء نظام ملفات جديد FAT32 (يفضل أن يكون < 520 ميغابايت)، ثم استعادة الملفات، في حالة تثبيت لينكس أولا.

66. [^] **أ. ب.**، سلوك وسيط الإقلاع القابل للإزالة في حالة عدم وجود أي اسم ملف في **مُعالمِل File Path**، البرنامج **الثابت** سيحاول الإقلاع من الوسيط القابل للإزالة بإلحاق **اسم ملف** **مبدئي** في هذا الشكل:
EFI(machine type short-name)\EFI\BOOT\BOOT. حيث machine type short-name تحدد **بنية صيغة صورة** PE32+ (ملف تنفيذي محمول 64-بت/32-بت). كل ملف يتضمن **نوع صورة** UEFI واحدة فقط، النظام قد يدعم الإقلاع من نوع صورة واحدة أو أكثر. الجدول التالي يعرض لأنواع صور UEFI.

بنية	مِثاق تسمية الملف	نوع بنية الجهاز للملف التنفيذي المحمول *
بت-32	BOOTIA32.EFI	0x14c
x64	BOOTX64.EFI	0x8664
إنتانيم	BOOTIA64.EFI	0x200
AArch32	BOOTARM.EFI	0x01c2
AArch64	BOOTAA64.EFI	0xA64

* نوع بنية الجهاز للملف التنفيذي المحمول في حقل الجهاز في **رؤيسة ملف COFF** كما حدده مواصفة PE/COFF في المراجعة 6.0

الوسائط قد تدعم بنى (معمارية) متعددة لكل نوع جهاز ممكن في شكل ملف: EFI(machine type short-name)\EFI\BOOT\BOOT.

67. [^] الإقلاع عن طريق بروتوكول تحميل الملف Load File Protocol.

يستخدم EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL مع الأجهزة التي لا تدعم مباشرة أنظمة الملفات. عموما إقلاع أجهزة الشبكة بهذا الشكل، حيث **تتحقق** الصورة بدون الحاجة إلى نظام ملفات. عند الإقلاع عن طريق بروتوكول EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL، سيكون File Path هو **مسار الجهاز** الذي يشير إلى الجهاز الذي **"يتكلم"** EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL.

الصورة تحمل مباشرة من الجهاز الذي يدعم EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL. بقية File Path ستضمن معلومات **خاصة بالجهاز**.

البرنامج الثابت سيمرر هذه البيانات الخاصة بالجهاز إلى **الصورة المحملة**، لكن لا يستخدمها في تحميل الصورة.

إذا كانت بقية File Path **مسار جهاز معدوم** ستكون من مسؤولية الصورة المحملة **تطبيق سياسة** (خطة) إيجاد **جهاز الإقلاع الصحيح**.

68. [^] **أ. ب. ب.**، دعم الأقراص الكبيرة وميزات مثل واجهة ACPI وتطبيق إدارة النظام SMBIOS المطبق في أنظمة BISO.

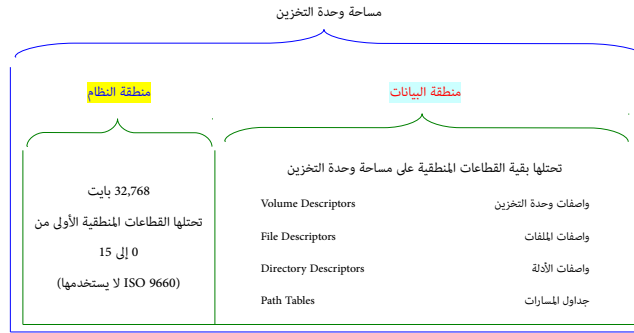
69. [^] بالنسبة للنظام ويندوز فيستا (64-بت)، سيكون ممكن فقط إذا تم التنصيب بواسطة قرص DVD من مايكروسوفت مع حزمة خدمات 1 أو 2.

70. [^] مفسر / مؤول الشفرة الثمانية: برنامج ينفذ برنامج byte code.

71. [^] **الخطف**، أو الاعتراض أو موضع الإضافة في الروتين Hook، تقنية في البرمجة يستعمل ما يسمى بالخطاطيف لعمل سلسلة من العمليات كمدبر للحدث. بحيث أنه بعد تحقق الحدث المدبر فإن سريان التحكم يتبع السلسلة في صورة محددة، في برمجة الحاسوب، تعبير Hooking يغطي مجموعة من التقنيات، التي تستخدم في تضخيم أو تغيير سلوك نظام التشغيل أو التطبيقات أو مكونات برمجية أخرى، عن طريق اعتراض نداءات الدالة، الرسائل، أو الأحداث التي يتم تمريرها بين مكونات البرمجية. الشفرة التي تعالج نداءات الدالة هذه، أو الرسائل، أو الأحداث، تسمى Hook (موضع إضافة في الروتين). Hooking يستخدم لأغراض عدة، تشمل التنقيح والتوسع في التأدية الوظيفية. مثلا اعتراض رسائل أحداث لوحة المفاتيح أو الفأرة قبل وصولها إلى التطبيق، أو اعتراض نداءات نظام التشغيل لمراقبة سلوك أو تعديل وظيفة تطبيق معين أو مكون آخر. و Hooking تستخدم كذلك بشكل واسع في برامج قياس الأداء، مثال ذلك، قياس معدل الإطار في ألعاب 3D (ثلاثية الأبعاد)، أين يتم حَرْج ودخَل عن طريق Hooking. وقد تستخدم أيضا الشفرات الخبيثة مثل روكيت، وهي أجزاء من البرمجية التي تحاول التخفي عن طريق تقليد حَرْج نداءات API التي تكشف عن وجودها. وغالبا تستخدم تقنيات Hooking.

72. [^] **قابل للتمديد/قابل للامتداد/قابل للتوسع**: في البرمجية، إشارة إلى تصميم النظام (مثلا، برنامج، صيغة الملف، لغة برمجة، أو بروتوكول... الخ) الذي يسمح بإضافة ميزات جديدة في وقت لاحق، تساعد على توسيع وتعدد عمل ذلك النظام ليؤدي مهام ووظائف أكثر، عن طريق استخدام ما يسمى مثلا **الخطاطيف**، أو **واجهة برمجة التطبيقات**، أو **ملحقات** معينة. مثال: واجهة API

73. ^ أ. ب. Option ROM ، برنامج ثابت يتم استدعاه من قبل BIOS، مثال على ذلك وحدة العرض التي تتحكم في جهاز إقلاع يمكن أن يتضمن برنامج ثابت يستخدم لربط الجهاز بالنظام حالما يتم تحميل Option ROM. أشهر مثل على Option ROM هو Video BIOS الموجود في بطاقة العرض المرئي في الحاسوب الشخصي. (أي نظام BIOS في بطاقة العرض المرئي) هذا النوع الخاص من Option ROM يتم تحميله في وقت مبكر عند الإقلاع من أجل عمل الشاشة أثناء عمليات مثل POST (الفحص الذاتي عند الإقلاع) قبل تحميل مشغل الفيديو المخصص للشاشة.
74. ^ أ. Load File Protocol : بروتوكول يستخدم أثناء عمل خدمات الإقلاع لإيجاد وتحميل وحدات الشفرة الأخرى.
- EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL بروتوكول بسيط يستخدم في الحصول على الملفات من أجهزة عشوائية. عند محاولته تحميل ملف معين، البرنامج الثابت سيحاول أولاً استخدام بروتوكول نظام الملفات العادي في الجهاز لقراءة الملف إذا كان بروتوكول نظام الملفات موجود، البرنامج الثابت يطبق سياسة ترجمة قيمة مسار الملف من الملف المحمل. إذا كان الجهاز لا يدعم بروتوكول نظام الملفات، حينذاك البرنامج الثابت يحاول قراءة الملف عن طريق بروتوكول EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL ودالة LoadFile(). في هذه الحالة، دالة LoadFile(). تطبق سياسة ترجمة قيمة مسار الملف. (لمعلومات أكثر عن الإقلاع عبر بروتوكول Load File Protocol راجع مواصفة UEFI)
75. ^ أ. EFL_PXE_BASE_CODE_PROTOCOL : بروتوكول يستخدم للتحكم في الأجهزة المتوقعة مع بيئة الإقلاع التنفيذية القبلية PXE. ميّزت هذه الأجهزة حدودها مواصفة PXE. لتأدية المعاملات على مستوى الرزم، بروتوكول EFL_PXE_BASE_CODE_PROTOCOL سيكون فوق طبقة بروتوكول EFL_MANAGED_NETWORK_PROTOCOL مرجع EFL_PXE_BASE_CODE_PROTOCOL يدعم أيضا EFL_LOAD_FILE_PROTOCOL. هذا يوفر طريقة للحصول على التحكم من مدير الإقلاع إذا كان مسار الإقلاع من الجهاز البعيد.
76. ^ أ. MTFTP : بروتوكول نقل الملفات المسط مع الإرسال المتعدد (عدة عقد) : بيئة الإقلاع التنفيذية القبلية PXE تستخدم تطبيق احتكاري من MTFTP
77. ^ رغم أن مواصفة FAT32 تسمح بترميز أسماء الملفات باستخدام شفرة UTF-16، هذه المواصفة تفهم فقط ترميز المجموعة الفرعية UCS-2 لإعراض الفرز أو الترتيب.
78. ^ نظام ملفات UDF مناسب أكثر لأقراص DVD ويدعم أفضل الوسائط والبيانات التي تناسب أنظمة التشغيل الحديثة.
79. ^ أ. ب. ت. بيئة مساحة وحدة التخزين (القرص المدمج)
- مساحة وحدة التخزين (مجموعة القطاعات المنطقية على وحدة التخزين) ستكون مقسمة إلى منطقتين: منطقة نظام ومنطقة بيانات.
- أول 32,768 بايت، (16 قطاع × 2048 بايت) على القرص ستكون منطقة النظام، هذه المنطقة محجوزة لاستعمال النظام "system use" ولا يستخدمها ISO 9660. لكن يمكن أن تستخدمها أنظمة أخرى. مثل الأقراص البهينة. على سبيل المثال، في هذه المنطقة قرص CD قد يتضمن واصف نظام ملفات بديل، يوفر مضمون خاص لأنظمة مانتوش كلاسيك وماك أو إس.
- أيضا منطقة النظام غالبا ما تستخدم في تخزين معلومات الإقلاع، مثل سجل MBR (في أنظمة BIOS) أو جدول GPT (في أنظمة UEFI) أو مخطط APM (في نظام أبل).



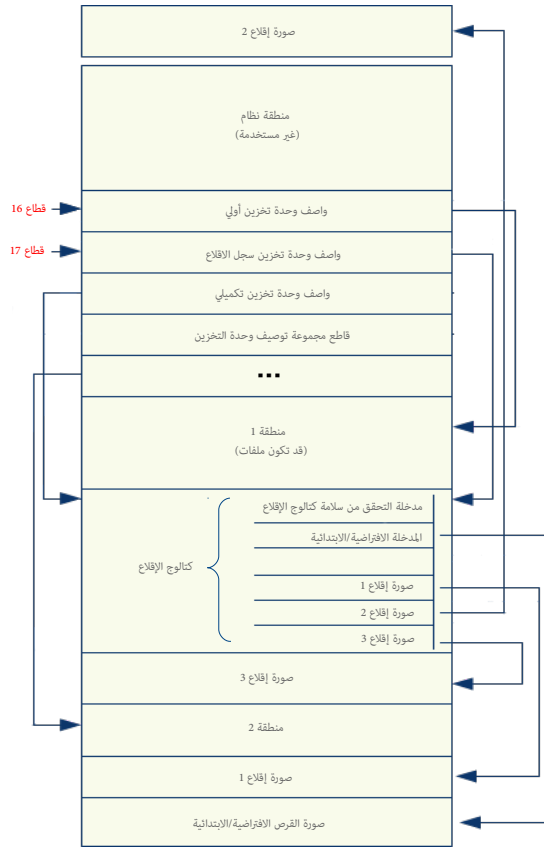
بنية وحدة التخزين (القرص المدمج) / نظام ملفات ISO 9660

منطقة البيانات تحتل بقية القطاعات المنطقية على وحدة التخزين، وتسجل فيها مقاطع الملف، ويمكن تسجيل أكثر من مقطع ملف للملف على نفس وحدة التخزين.

80. ^ أ. ب. واصفات وحدة التخزين
- هذه الواصفات ينبغي أن تعرف بوحدة التخزين (أي CD)، وخصائصها والأقسام المسجلة عليها، ومنتقى وحدة التخزين، وموقع الواصفات الأخرى ورقم إصدار المعيار المطبق على واصف وحدة التخزين. لأن القطاعات - 0x00 0x0F تحتلها منطقة النظام، هذه الواصفات ستبدأ من عند القطاع 0x10(16) وستكون عموما بالبنية التالية:

صيغة واصف وحدة التخزين		نوع البيانات		نوع واصف وحدة التخزين		
إزاحة	بايت	تسمية	نوع البيانات	صيغة واصف وحدة التخزين	نوع واصف وحدة التخزين	
0	1	Volume Descriptor Type	int8	أنواع شفرة واصف وحدة التخزين		
				0	Boot Record Volume Descriptor	سجل إقلاع
				1	Primary Volume Descriptor	واصف وحدة تخزين أولي
				2	Supplementary Volume Descriptor	واصف وحدة تخزين تكملي/معزز
				3	Volume Partition Descriptor	واصف قسم وحدة تخزين
				2-254	Reserved	محجوزة
				255	Volume Descriptor Set Terminator	قاطع مجموعة توصيف وحدة التخزين
1	5	Standard Identifier	strA	تعريف بهذا المعيار، سيكون دائما 'CD001'		
6	1	Volume Descriptor Version	int8	إصدار واصف وحدة التخزين.		
7	2041	Data	-	محتوى وتفسير هذا الحقل يعتمد على مضمون حقل نوع واصف وحدة التخزين		
				حقل البيانات يمكن أن يجرأ إلى عدة حقول بنفس المضمون		

كل واصف وحدة تخزين بحجم 2048 بايت، هذا متناسب مع قطاع من النمط 1 أو النمط 2 صيغة 1 (single Mode 1 or Mode 2 Form 1 sector)



هذا مثال فقط على مخطط قرص مدمج أو ذي ذي يتضمن صور إقلاع متعددة

81. أ. ب. ج. د. بنية كتالوج الإقلاع Boot Catalog (أو فهرس الإقلاع / مسرد الإقلاع)

طول (بايت)	اسم	وصف
32	Validation Entry	مدخل التحقق من سلامة مسرد الإقلاع
32	Initial/Default Entry	المدخل الافتراضية/الابتدائية

إضافة / اختيارية:

32	Section Header Entry	مدخل ترويسة المقطع	تبدأ مقطع جديد، وتحدد بنية (معمارية)
32	Section Entry	مدخل المقطع	تشير إلى صورة إقلاع بنية (معمارية) محددة
32	Section Entry Extension	امتداد مدخل المقطع	امتداد لمدخل المقطع (في مواصفة El Torito إصدار 1.0)
	Optional more Section Entries		مدخلات مقطع إضافية اختيارية
	Optional more Section Headers & their Section Entries		ترويسات مقطع إضافية اختيارية مع مدخلات مقاطعها

في هذه الترجمة: مقطع = Section / قسم = Partition

82. أ. ب. ج. د. في العادة، نظام BIOS لا يتخصص بقية صور الإقلاع الإضافية، باستثناء صور القرص الافتراضية/الابتدائية، لذلك هذه الأخيرة قد تكون هي البرنامج المسؤول عن اختيار صورة الإقلاع المطلوبة الأخرى. هذه الصور تتبع

أحد أنماط محاكاة الإقلاع التالية أو نمط الامحاكاة:

- نمط محاكاة القرص الثابت hard disk emulation : معلومات الإقلاع يمكن النفاذ إليها مباشرة من وسيط القرص المدمج CD.
- نمط محاكاة القرص المرن floppy emulation : معلومات الإقلاع تكون مخزنة في ملف صورة للقرص المرن، ويتم تحميله من قرص CD وبعدها يبدأ بالتصرف كقرص مرن ظاهري، هذا سيكون مفيد للحواسيب التي تم إنتاجها قبل 1999، المصممة للإقلاع فقط بواسطة الأقراص المرنة.
- نمط الامحاكاة no emulation : معلومات الإقلاع تكون مخزنة مباشرة في القرص المدمج، هذا مناسب للحواسيب الحديثة وغالبا ما يتم اعتماد هذا النمط في عملية الإقلاع.

1. [^] [أ. ب. ، أسئلة و أجوبة: "قود تقسيم القرص" \(PDF\). هيئة EFI Forum. مجلد في 1. 04-11-2013.](#)
2. [^] [نيكال بروس. Nikkel, Bruce \(سبتمبر/أيلول 2009\). "التحليل الحثائي لحداول أقسام GUID وأقسام GPT" التحقيق الرقمي. 6 \(2-1\): 47-39. doi:10.1016/j.diiin.2009.07.001.](#)
مخطط تقسيم القرص الحالي BIOS/MBR تعود جذور إلى بداية الثمانينات، تطويره كان من أجل حاسوب أي بي أم الشخصي، نظام التشغيل IBM PC-DOS أو MS-DOS
نظام الإدخال والإخراج الأساسي BIOS يوفر واجهة مع العتاد ويستعمل عملية الإقلاع (أي بي أم، 1983). سجل الإقلاع الرئيسي يقع في القطاع صفر على القرص، ويتضمن شفرة إقلاع ابتدائية وجدول أقسام مع أربعة مدخلات (مايكروسوفت، 1983). لحل قيود تقسيم القرص والإقلاع في BIOS/MBR مع العتاد الجديد، طورت شركة إنتيل نظام EFI في أواخر التسعينات 1990s (إنتيل، 2000). هذا البديل يسمى الآن مواصفة Unified EFI أو UEFI. (إصدار 2.2 ، 2008). هذه المواصفة تتضمن أيضا جدول أقسام GPT الذي سيحل محل جدول أقسام DOS/MBR.
3. [^] [أ ب ت ث ، سميث رودريك W.Smith, Roderick \(2012-03-07\). "الاستغلال الجيد للأقسام GPT الكبيرة في نظام لينكس" أي بي أم. من تاريخ 29-05-2013.](#)
4. [^] [مواصفة UEFI. موقع UEFI.org.](#)
5. [^] ["الصيغة المتقدمة لأقسام ويسترن ديجيتال: بداية الانتقال إلى قطاع 4 كيلوبات". موقع Anandtech.com. أناندتك.](#)
6. [^] ["التنصيب". تثبيت BIOS 3.4. برنامج GNU GRUB. من تاريخ 25-09-2013.](#)
7. [^] ["المليكة التقنية TN2166: أسرار GPT". موقع Developer.Apple.com. أبل. تاريخ 06-11-2006. من تاريخ 16-04-2014.](#)
لتمكين حاسوب BIOS الإقلاع من قرص GPT ومنع برامج إدارة قرص MBR والأنظمة القديمة التي لا تفهم بنية GPT من إنشاء أو حذف أية أقسام في المساحة التي تظن أنها فارغة على كامل القرص بداية من عنوان الترويسة LBA 1 ونهاية عند آخر عنوان على القرص LBA 4294967295؛ وهو حجم القرص الممكن تمثيله في أقراص MBR.
أنظمة التشغيل التي تفهم GPT وتتفحص MBR protective يمكن أن ترفض معالجة جدول الأقسام إذا كان نوع القسم ليس EEh أو كانت هناك عدة أقسام في الجهاز
8. [^] [ترويسة GPT تتضمن حقل يحدد حجم مدخلة جدول الأقسام، الحد الأدنى هو 128 بايت، لكن على التطبيقات السماح بالقيم الأخرى. أنظر "مكتبة مطوري ماك". موقع Developer.Apple.com. أبل. من تاريخ 13-07-2014.](#)
9. [^] [ملف "e09127f3 EDD-4 Hybrid MBR Boot Code Annex" نسخة \(PDF\). موقع T13.org.](#)
10. [^] [موقع تك نت مايكروسوفت.](#)
11. [^] [موقع msdn مايكروسوفت](#)
12. [^] ["أوبونتو على ماك بوك" صفحات توثيق مجتمع أوبونتو.](#)
13. [^] [صفحة الأسئلة والأجوبة: "GNU Parted FAQ".](#)
14. [^] [دليل "mklable - GNU Parted Manual".](#)
15. [^] ["fdisk: إضافة دعم GPT". موقع kernel.org. تاريخ 27-09-2013. المصدر من تاريخ 18-10-2013.](#)
16. [^] [بيزو دافيدلوهو \(2013-09-28\) "تحديثات fdisk ودعم GPT". من تاريخ 18-10-2013.](#)
17. [^] ["أساطير وحقائق عن أجهزة ماك \(إنتل\)". rEFIt.](#)
18. [^] ["الإقلاع من نظام الملفات الجذري ZFS".](#)
19. [^] ["idisk \(1M\)" ملف نوع \(PDF\) شركة هولت باكد.](#)
20. [^] [أ. ب. "ويندوز وأسئلة وأجوبة GPT". مايكروسوفت.](#)
21. [^] [أ ب نظام ويندوز 8 إصدار 32 بت يدعم الإقلاع من حاسوب UEFI باستخدام أقراص GPT.](#)
22. [^] [مايكروسوفت ترفع الحد مع إصدارات 64-بت من ويندوز خادم 2003 و ويندوز أكس بي - إصدار المحترف.](#)
23. [^] [دليل تصيب تقنية RST من إنتل - اللوحة الأم حجابات، إنتل \(PDF\).](#)
24. [^] ["F6F: توزيع فانتو وتقنية بدء التشغيل السريع من إنتل". موقع Blog.adios.tw. تاريخ 30-10-2012. من تاريخ 29-01-2014.](#)
25. [^] [ملف "gpt fdisk: parttypes.cc". السطر 198.](#)
26. [^] [رود سميث Rod Smith, \(23 يونيو/حزيران 2011\). "حاجة لينكس إلى شفرة نوع خاصة GPT GUID \(مع الرفعة\)". \(قائمة بريدية\) موقع lists.gnu.org. من تاريخ 12 إبريل/أب 2016.](#)
27. [^] [أ ب ت ج ح مواصفة الأقسام الممكن الإقضاء بيا.](#)
28. [^] [أ ب، Saout.de، تشفير LUKS GPT GUID جدد في 29-01-2014.](#)
29. [^] [أ ب، Saout.de، تشفير LUKS GPT GUID جدد في 29-01-2014.](#)
30. [^] ["سجل نظام الإصدارات المتلافة CVS" ملف "src/sys/disklabel_gpt.h" موقع Cvsweb.netbsd.org. تاريخ في 29-01-2014.](#)
31. [^] ["تهيئة القرص - خطط نظام كروميوم". موقع Chromium.org. من تاريخ 29-01-2014.](#)
32. [^] [ملف "gpt_known_guids.h".](#)
33. [^] [ملف "src/sys/gpt.h". موقع midnightbsd.org.](#)
34. [^] [سكربت \(برنامج نصي\) لتنصيب قرص سف: ceph-disk الأسطر 76-81.](#)
35. [^] [نظام ملفات أمن الطاقة/ نظام تشغيل كو إن أكس.](#)
36. [^] [موقع "gptlini \(github.com/android-ia/device-androidia-mixins\)"](#)
37. [^] [موقع "gptlini \(github.com/android-ia/device-androidia\)"](#)
38. [^] [موقع "gptlini \(github.com/android-ia/vendor_intel_baytrail\)"](#)
39. [^] ["مواصفة محمل الإقلاع". موقع freedesktop.org. من تاريخ 05-01-2017.](#)
40. [^] [Apple label ملف "disklabel.8". من تاريخ 02-2017.](#)
41. [^] [أ ب، قسم في إم وير vmware-vsanhdr من قبل VMware VSAN و توزيعة DragonFlyBSD هذه المعلومات مصدرها ملف "gpart" موقع FreeBSD.](#)
42. [^] [ملف شفرة minix3 الأصلية "common/include/sys/disklabel_gpt.h" موقع bitbucket](#)
43. [^] [مصدرها ملفات الشفرة الأصلية في إصدارة ceph-12.0.0](#)
44. [^] [LOCKBOX هذا اسم قسم صغير يخزن مفتاح "dm-crypt" - المصدر من موقع vendor2.nginfortpdx.net.](#)

45. [^] [أ ب ت ث](#) ، وفقا لمعلومات [Gdisk](#) : "عمليا، الاحجام الأصغر من 16 كيلوبايت (مدخلة) يبدو أنها تعمل، وأحيانا يستفاد منها في تحويل أقراص MBR. ويبدو أن الاحجام الاكبر أيضا تعمل. هذا يعني أن أنظمة التشغيل يمكنها فرض عدد الأقسام التي تريد."
46. [^] [قسم منطقة أمنة](#) من أكرونيس، من ملف [parttypes.cc](#).
47. [^] [موضوع ISO 9660](#) موقع ويكي [wiki.osdev.org](#).
48. [^] [موضوع ISO 9660](#) موقع ويكيبيديا.(الموسوعة الحرة)
49. [^] [مواصفة Ecma-119](#) ملف (PDF)
50. [^] [أ. ب. ت. ث. ج. ح. خ.](#) مواصفة "El Torito" الإصدار 1.0 ملف (PDF)
51. [^] "El-Torito" موقع OSDev. من تاريخ 03-01-2015
52. [^] [ISO 9660](#) موقع [iso.org](#)
53. [^] [وصف بني السانات في ISO 9660](#)
54. [^] "ورقة عمل لمعالجة المعلومات: بنية الملفات ووحدة التخزين على القرص المدمج من أجل تبادل المعلومات". أنظمة المعلومات الضوئية. 7 (1): 29-49 يناير/كانون الثاني 1987.
55. [^] "بنية الملفات ووحدة التخزين على القرص المدمج من أجل تبادل المعلومات". المنظمة الدولية للمعايير [ECMA](#) ديسمبر/كانون الأول 1987.
56. [^] [معايير ECMA-167](#) - بنية الملفات ووحدة التخزين على الوسائط القابلة لإعادة الكتابة والكتابة مرة واحدة باستخدام الكتابة (التسجيل) الغير متتابعة لتبادل المعلومات.
57. [^] كيني مايكل Kinney, Michael (1 سبتمبر/أيلول 2000). " [حل مشاكل الإقلاع في BIOS باستخدام EFI](#) " ملف (PDF). راجع صفحات 47-50. تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
58. [^] [مايكروسوفت تنكر استعداد الإقلاع الآمن لينكس](#) " السجل. 23 سبتمبر/أيلول 2011. تاريخ 24 سبتمبر/أيلول 2011.
59. [^] [نهاية 30 عام من سيطرة نظام بيوس..... HP.com](#). من الأرشيف الأصلي في 26-06-2013. تاريخ 06-03-2012.
60. [^] [ساعة IBM PC RTC يجب أن تعمل على التوقيت العالمي](#). Cl.cam.ac.uk. تاريخ 30-10-2013.
61. [^] [أ. ب. ج. غاريت ماثيو Garrett, Matthew](#) (19 يناير/كانون الثاني 2012). [لينكس و EFI: المستقبل المزعج بدأ](#). [linux.conf.au](#) في 2 إبريل/أب 2012
62. [^] [أ. ب. ت. ث. كتاب "Emulex UEFI Implementation Delivers Industry-leading Features for IBM Systems"](#) ملف (PDF) من مؤسسة Emulex. تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
63. [^] [EFI و UEFI](#). إنتل. الأرشيف الأصلي في 05-01-2010.
64. [^] [ويبي دونغ Wei, Dong](#) (2000). مقدمة "foreword". ما وراء BIOS. إنتل برس [ISBN 978-0-9743649-0-2](#)
65. [^] "نظرة عامة على مواصفة 1.10". إنتل [EFI](#).
66. [^] [عن](#). Unified EFI Forum. س: ما هي العلاقة التي تربط بين EFI و UEFI؟ ج: مواصفة UEFI تركز على مواصفة إنتل EFI 1.10 التي توقفت شركة إنتل عن تطويرها لكنها ما زالت تحتفظ بحقوق نشرها. أما الهيئة Unified EFI Forum فهي المسؤولة الآن عن تطوير ومنح رخصة مواصفة UEFI.
67. [^] "مواصفات متتدي: واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتמיד". تاريخ 11 إبريل/أب 2016
68. [^] "ويندوز و UEFI". مايكروسوفت. 15 سبتمبر/أيلول 2009. تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
69. [^] [أ. ب. ت. تنصيب](#) "تنصيب بيوس 3.4 برنامج GNU GRUB". تاريخ 25-09-2013.
70. [^] [مواصفة UEFI 2.4](#) الفصل 2.3.
71. [^] [مواصفة UEFI 2.3.1](#) الفصل 1.8.1.
72. [^] [tianoCore](#) من أجل معالج [OPAL/PowerNV](#) - [PPC64/PowerPC64](#) [نوي-صغير](#) موقع GitHub.
73. [^] [Tianocore](#) من أجل OpenPOWER. أمن البرنامج الثابت.
74. [^] كونتاير [EFI-MIPS](#) "موقع سورسفورج"
75. [^] "lowRISC · lowRISC"
76. [^] هارد ويج بن Hardwidge, Ben (1 يونيو/حزيران 2010) "شرح LBA -- حل مشكلة 3 تيرابايت؟". bit-tech. تاريخ 18 يونيو/حزيران 2010.
77. [^] برايان ريتشاردسون Brian Richardson (10 مايو/أيار 2010). "أسأل خبير BIOS: لماذا UEFI?". مدونة بيئة (معمارية) إنتل. تاريخ 18 يونيو/حزيران 2010.
78. [^] غاري سيمبسن Gary Simpson "زخم UEFI --- منظور AMD". شركة AMD. الأرشيف الأصلي. ملف (PPTX) في 04-01-2014. تاريخ 20-09-2014.
79. [^] [أ. ب. ت. ج. ح. خ. د](#) "مواصفات UEFI (النسخة 2.4 والأقدم)" ملف (PDF). مؤسسة Unified EFI, Inc. يونيو/حزيران 2013. تاريخ 25-09-2013.
80. [^] "نواة لينكس 3.15، الفصل 1.3. يمكن إقلاع أنوية 64-بت EFI من البرنامج الثابت 32-بت". موقع [kernelnewbies.org](#). في 08-06-2014. تاريخ 15-06-2014.
81. [^] "x86_efi: بروتوكول التسليم". موقع [LWN.net](#). في 19-07-2012. تاريخ 15-06-2014.
82. [^] "توثيق نواة لينكس Documentation/efi-stub.txt". موقع [kernel.org](#). في 01-02-2014. تاريخ 15-06-2014.
83. [^] [أ. ب. ت. الأسئلة الأكثر تكرارا: حدود قسم القرص](#)". ملف (PDF). هيئة UEFI Forum. تاريخ 9 يونيو/حزيران 2010.
84. [^] [أ. ب. سميت ديليو، رودريك Roderick W. Smith](#) (03-07-2012). "الاستغلال الجيد للأقراص GPT الكبيرة في نظام لينكس" [أي بي أم](#). من تاريخ 25-09-2013.
85. [^] [CONFIG_EFI_PARTITION](#) "(3.11.1).block/partitions/Kconfig" (سطر #247). موقع [kernel.org](#). من تاريخ 25-09-2013.
86. [^] [أ. ب. GRUB](#) "موضوع أنظمة بيوس. موقع [Arch Linux](#)". من تاريخ 25-09-2013. [مصدر غير مؤكد].
87. [^] [GRUB و عملية الإقلاع في أنظمة x86 UEFI](#)". موقع [redhat.com](#). تاريخ 14-11-2013.
88. [^] [UEFI Booting 64-bit Redhat Enterprise Linux 6](#)". موقع [fpmurphy.com](#). سبتمبر/أيلول 2010. تاريخ 14-11-2013.
89. [^] [أ. ب. ت. محملات إقلاع UEFI](#) "موقع [archlinux.org](#)". من تاريخ 25-09-2013. [مصدر غير مؤكد].
90. [^] "واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتמיד: قسم ESP". موقع [archlinux.org](#). من تاريخ 25-09-2013. [مصدر غير مؤكد]
91. [^] [أ ب ت ث إقلاع أنظمة UEFI عن طريق جدول أقسام MBR و برنامج GRUB legacy](#) "منتديات نظام آرش لينكس. يونيو/حزيران 2012. تاريخ 06-10-2013.
92. [^] راجع الموضوع (بالانجليزية) بعنوان "ExitBootServices Hooking" على موقع [ويكيليكس](#) [wikileaks.org](#). من تاريخ 20-03-2017.
93. [^] [أ. ب. ت. علة UEFI في سامسونق](#): تجرب الحاسوب المحمول عن طريق ويندوز". موقع [The H](#). من تاريخ 27 فبراير/شباط 2013..
94. [^] مواصفة UEFI الفصل 7.3.

95. [^](#) "مشغلات الرسومات المضمنة من إنتل، أسئلة وأجوبة مكررة: BIOS و البرنامج الثابت". شركة إنتل. من تاريخ 19-05-2014.
96. [^](#) "مواصفة 2.5 UEFI، الفصل 12.3 صيغة نظام الملفات" ملف (PDF) موقع uefi.org. في إبريل/أب 2015. راجع صفحات 536، 537.
97. [^](#) "المذكرة التقنية TN2166: أسيات GPT". موقع Developer.Apple.com. أبل. تاريخ 06-11-2006. من تاريخ 06-05-2015.
98. [^](#) "دليل تنصيب Red Hat Enterprise Linux 6". 30.2.2. تضييب PXE boot من أجل EFI. شركة Red Hat. من تاريخ 09-10-2013.
99. [^](#) "مؤتمر قيمة UEFI" ملف (PDF) التقدم في ربط شبكات أنظمة التشغيل القبلية في 2.4 UEFI. شركة هوليت-باركارد. يوليو/تموز 2013. من تاريخ 09-10-2013.
100. [^](#) "تخزين و تقارب الشبكات الحاسوبية باستخدام FCoE و iSCSI". ملف (PDF). شركة أي بي إم. في يوليو/تموز 2012. من تاريخ 09-10-2013.
101. [^](#) "الدعم الجديد لإقلاع UEFI HTTP في UEFI 2.5". موقع firmwaresecurity.com. من تاريخ 09-05-2015. في 13-08-2015.
102. [^](#) "نظرة على الإقلاع الآمن". شركة مايكروسوفت. من تاريخ 18 فبراير/شباط 2016.
103. [^](#) جايك، إدج، Jake Edge. "UEFI والإقلاع الآمن" موقع LWN.net. من تاريخ 9 سبتمبر/أيلول 2012.
104. [^](#) "الإقلاع الآمن في ويندوز 8: الحدال مستمر". موقع PC World. من تاريخ 9 سبتمبر/أيلول 2012.
105. [^](#) موضوع UEFI، في صفحة ويكي، توزيعه سنت أو إس.
106. [^](#) قاريت ماثيو، Matthew Garrett "دعم توزيعه الإقلاع الآمن" (27-12-2012). موقع Mjg59.dreamwidth.org. من تاريخ 20-03-2014.
107. [^](#) "ويكي توزيعه فري بي إس دي - الإقلاع الآمن" FreeBSD. من تاريخ يونيو/حزيران 2015.
108. [^](#) "أ. ب. "واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتديد". صدفه UEFI. توزيعه آرش لينكس. من تاريخ 04-09-2007. إنتل (المراجعة 0.97). إنتل 04-09-2007. من تاريخ 06-10-2013.
109. [^](#) "واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتديد". صدفه UEFI. توزيعه آرش لينكس. من تاريخ 25-09-2013 [المصدر قد يكون غير موثوق].
110. [^](#) "الرمحه النصه وصدفه EFI". إنتل، من تاريخ 25-09-2013.
111. [^](#) "مواصفة صدفه UEFI الإصداره 2.0 (جدول الأخطاء Errata A)", نوع الملف (PDF). مؤسسه Unified EFI, Inc. مايو/أيار 2012. من تاريخ 25-09-2013.
112. [^](#) "مشروع TianoCore على موقع سورسفورج"، إنتل، من تاريخ 25-09-2013.
113. [^](#) "أرشيف البريد الإلكتروني: edk2-devel". تضمن صدفه UEFI في ملف ISO توزيعه لينكس، موقع سورسفورج 2012. من تاريخ 25-09-2013.
114. [^](#) "مشروع TianoCore على موقع سورسفورج"، أسئلة وأجوبة مكررة عن الصدفه، إنتل، من تاريخ 25-09-2013.
115. [^](#) "واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتديد". تنفيذ صدفه UEFI. توزيعه آرش لينكس. من تاريخ 25-09-2013 [المصدر قد يكون غير موثوق]
116. [^](#) "التعليمات الأساسية لاستخدام EFI في إعداد الخادوم على منصات وأنظمة خوادم إنتل". ملف نوع (PDF)، إنتل 2008. من تاريخ 25-09-2013.
117. [^](#) "واجهة البرنامج الثابت الموحدة والقابلة للتديد". bcfg. توزيعه آرش لينكس. من تاريخ 25-09-2013. [المصدر قد يكون غير موثوق]
118. [^](#) "مهاج من GRUB EFI". في Asus. توزيعه آرش لينكس. من تاريخ 25-09-2013. [المصدر قد يكون غير موثوق].
119. [^](#) "TianoCore - coreboot". من تاريخ 25 مايو/أيار 2012.
120. [^](#) "SecureCore Tiano". فينيكس تكنولوجيز. من تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
121. [^](#) "Aptio: The Complete UEFI Product Solution" ملف (PDF). مؤسسه أمريكان ميغا تراندرز. من تاريخ 8 يناير/كانون الثاني 2011.
122. [^](#) "InsydeH2O UEFI Framework". شركة إنسد سوفتوار. من تاريخ 8 يناير/كانون الثاني 2011.
123. [^](#) شركة أبل. "تعليمات الرمحه الثابته الكليه، الطبعه الثانيه: EFI". أرشيف 24 يوليو/تموز 2008 على أرشيف واي باك مشين.
124. [^](#) "تحول أبل من Open Firmware إلى EFI". موقع mactech. في 2007.
125. [^](#) هيكل تجديد منصه إنتل ملخص UEFI من إنتل. من تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010
126. [^](#) تقسيم UEFI باستخدام الحلول والمنصات المتوفرة بشكل تجاري. ملف (PDF). UEFI مايو/أيار 2011.
127. [^](#) العرض الأولي للوحة الأم أسوس P67
128. [^](#) "متطلبات شهادة العتاد من مايكروسوفت لأنظمة الخوادم والزنان". مايكروسوفت. يناير/كانون الثاني 2013.
129. [^](#) مايكروسوفت: "كل ما تحتاج إلى معرفته عن ويندوز 8 على RAM". موقع PC Magazine. من تاريخ 30 سبتمبر/أيلول 2010.
130. [^](#) الإعلان عن إطلاق 3.5pre1 من قبل المشرف، بریت جونسن Brett Johnson في 27-02-2004.
131. [^](#) "نسخه EFI في GRUB، ديبان جنو/لينكس، من تاريخ 1 مايو/أيار 2008.
132. [^](#) "أوبونتو سوف تستخدم GRUB 2 في تطبيق الإقلاع الآمن". موقع The H Online. من تاريخ 28 أكتوبر/تشرين الأول 2012.
133. [^](#) "تاريخ إصدار أوبن بي إم إس (نظام ذاكرة افتراضية مفتوح)". موقع HP. من تاريخ 16 سبتمبر/أيلول 2008.
134. [^](#) rEFIt --- ويندوز فيستا و EFI. موقع سورسفورج SourceForge.
135. [^](#) "EFI" - خادم ويندوز تيك سنتر Windows Server TechCenter. مايكروسوفت.
136. [^](#) "دعم UEFI في ويندوز 8".
137. [^](#) "مايكروسوفت تراهن على التوقيت المدهش لإقلاع ويندوز 8". من تاريخ 9 سبتمبر/أيلول 2011.
138. [^](#) جون برودكين Jon Brodtkin (21 سبتمبر/أيلول 2011). "الإقلاع الآمن في ويندوز 8 يصعب تنصيب لينكس". موقع Ars Technica. من تاريخ 23 سبتمبر/أيلول 2011.
139. [^](#) "نظام فري بي إس دي يحصل على دعم UEFI". موقع The H. من تاريخ 7 مارس/آذار 2013.
140. [^](#) "UEFI في ويكي فري بي إس دي"، كوقج FreeBSD.org. من تاريخ 19 يونيو/حزيران 2014.
141. [^](#) "أوراكل سولاريس 11.1.1 --- ما الجديد" ملف (PDF)، موقع oracle.com. من تاريخ 04-11-2013.
142. [^](#) "أوبن بي إس دي 5.9". موقع openbsd.org. من تاريخ 11-09-2016.
143. [^](#) "أوبن بي إس دي 6.0". موقع openbsd.org. من تاريخ 11-09-2016.
144. [^](#) مشروع مفتوح للبرنامج ثابث للأجهزة الظاهرية. موقع سورسفورج SourceForge.
145. [^](#) "البرنامج الثابت EFI في محطات عمل بي إم وير | مجتمعات بي إم وير". موقع Communities.vmware.com. من تاريخ 28-02-2014.
146. [^](#) "استخدام EFI/UEFI في الجهاز الظاهري بي إم وير | مجتمعات بي إم وير". موقع Communities.vmware.com. من تاريخ 18-01-2016.

147. [^](#) "ما الجديد في vSphere 5.0". موقع VMware.com. من تاريخ 2014-02-28.
148. [^](#) "ملاحظات عن إصدار في إم وير فسفير 6.5. VMware vSphere". موقع pubs.vmware.com. من تاريخ 2017-01-13.
149. [^](#) 3.1 سجل التغييرات. فريتشوال بوكس VirtualBox.
150. [^](#) Ticket 7702. فريتشوال بوكس VirtualBox.
151. [^](#) تصريح من كبير مهندسي البرمجيات في أوراكل، **منتدي**، فريتشوال بوكس VirtualBox
152. [^](#) "اختبار secureboot عن طريق KVM". موقع FedoraProject. من تاريخ 2014-02-28.
153. [^](#) "ما الجديد في Hyper-V المستخدم في خوادم ويندوز R2 2012". موقع MicrosoftTechNet. من تاريخ 2013-06-24.
154. [^](#) "مشروع TianoCore على موقع سورس فورج SourceForge: حزمة أدوات تطوير الـ EADK.EDK2". إنتل، من تاريخ 2013-09-25.
155. [^](#) "مقابلة مع: رونالد ج. مينج. **Ronald G. Minnich**" في 6 فبراير/شباط 2007. موقع Fosdem. من تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
156. [^](#) وكوري دوكتورو Cory Doctorow (2011-12-27). **الحرب القادمة بشأن حوسبة الغرض العام**. من تاريخ 25-09-2013.
157. [^](#) "coreboot (المعروف بـ LinuxBIOS): البرنامج الثالث x86 برمجة حرة ومفتوحة المصدر". موقع YouTube. في 31 أكتوبر/تشرين الأول 2008. من تاريخ 14 سبتمبر/أيلول 2010.
158. [^](#) "مرحبا" TianoCore. موقع سورس فورج SourceForge.
159. [^](#) "هل تحاول مايكروسوفت منع إقلاع لينكس على أجهزة ARM؟". موقع Computerworld UK. من تاريخ 2012-03-06.
160. [^](#) "shimming-your-way-to-linux-on-windows-8". موقع ZDNet. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
161. [^](#) "خطط أوبنتو للإقلاع الآمن في UEFI". موقع أخبار لينكس lwn.net. من تاريخ 11 سبتمبر/أيلول 2012.
162. [^](#) "هجرة مايكروسوفت بدون دعم في نواة لينكس، يقول تورفالدس". موقع The H. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
163. [^](#) "لينوس تورفالدس: لن أغبر لينكس من أجل مايكروسوفت". موقع Ars Technica. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
164. [^](#) "حصري: مجموعة البرمجيات المفتوحة تقدم شكوى ضد مايكروسوفت إلى الاتحاد الأوروبي". رويترز. 26 مارس/آذار 2013. من تاريخ 26 مارس/آذار 2013.
165. [^](#) "الباحثين يعرضون ثغرات من أجل تجاوز الإقلاع الآمن في ويندوز 8". موقع IT World. من تاريخ 5 آب/أغسطس 2013.
166. [^](#) "ويندوز 10 يمنع فعليا نظام التشغيل البديل في الإقلاع الآمن". Ars Technica. من تاريخ 21 مارس/آذار 2015.
167. [^](#) مندلسون، **Tom MENDELSSOHN** "فوضى في الإقلاع الآمن: مايكروسوفت تسرب المفتاح السري. البرنامج الثالث يفتح على مصرعه [تحديث]" من تاريخ 12 آب/أغسطس 2016.
168. [^](#) **أ. ب.**، "لينكس على أجهزة ويندوز 8 الحاسوب الشخصي، لكن ما زال مصدر إزعاج". موقع ZDNet. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
169. [^](#) "UEFI في حاسوب لينوفو يقلع فقط ويندوز و RHEL". موقع Phoronix. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
170. [^](#) "لينكس تريء في قصة الجهاز المحمول سامسونغ". موقع Bit-tech. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
171. [^](#) "إقلاع لينكس باستخدام UEFI قد يخرب أجهزة المحمول سامسونغ". موقع The H. من تاريخ 26 فبراير/شباط 2013.
172. [^](#) "الأقراص المدمجة (ISO/HFS) الهيمنة القابلة للإقلاع". من تاريخ 2014-01-03.
173. [^](#) صفحة أنواع أقسام GPT في "Constants and IDs". نظام CoreOS. من تاريخ 2018-07-26.
174. [^](#) ملف "gpt_ini2bin.py" (android.google.com/platform/hardware/bsp/intel).
175. [^](#) ملف "gpt_ini2bin.py" (github.com/android-ia/vendor_intel_common).
176. [^](#) **أ. ب.**، ملف "pyuefi source code".
177. [^](#) ملف "udisks-2.7.4 source code".
178. [^](#) ملف "CVS log for src/sys/disklabel_gpt.h" موقع Cvsweb.netbsd.org من تاريخ 2014-09-29.
179. [^](#) ملف "gpt-sample.ini" (github.com/android-ia/platform_bootable_userfastboot).
180. [^](#) ملف "Significant changes from NetBSD 5.0 to 6.0".
181. [^](#) ملف "Significant changes from NetBSD 5.0 to 6.0 (NetBSD/i386)".
182. [^](#) ملف "Significant changes from NetBSD 5.0 to 6.0 (NetBSD/amd64)".

تنبیه

لا توجد أية مصادر عربية (رسمية/مؤلفة) في هذا الكتيب! باستثناء بعض المصطلحات القليلة من قاموس **عرب آيز**. وبعض الفقرات من الموسوعة الحرة العربية.

احتمال وجود أخطاء في **مسودة** الكتيب وارد. وسواء كان الخطأ من المصدر الإنجليزي أو من الترجمة العربية. إذا كنت متخصص أو مدون يمكنك مراجعة ومقارنة المسودة/الكتيب بالمصدر الإنجليزي للترجمة. وتصحيحها في كتابتك مع الإشارة إلى المصدر أو تصحيحها وإرسالها بالبريد الإلكتروني أو على المدونة. تنبيه: النسخة "المراجعة" لا تعني بالضرورة عدم وجود أخطاء.... فالكامل لله وحده.

جهاد

في مارس/آذار 2017

جدد في محرم 1441 / سبتمبر/أيلول 2019 - تمت بحمد الله