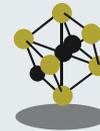
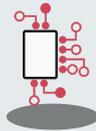


Chapitre 2

Systeme

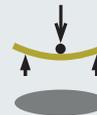
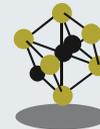
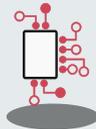
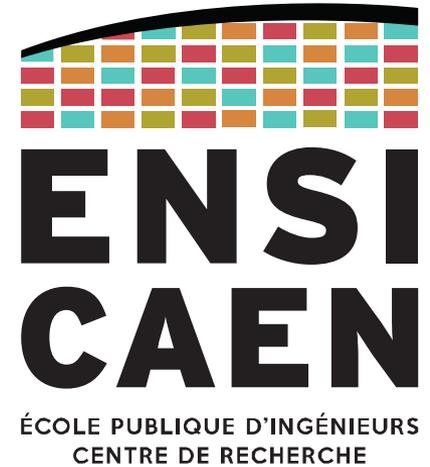
GNU/Linux



2021-2022

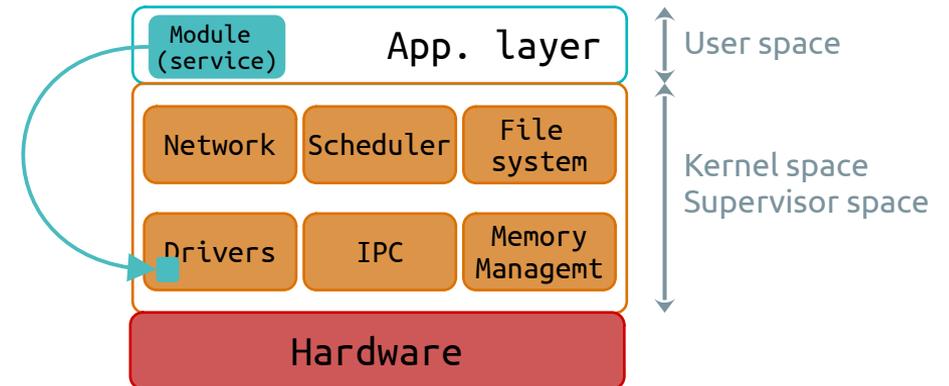
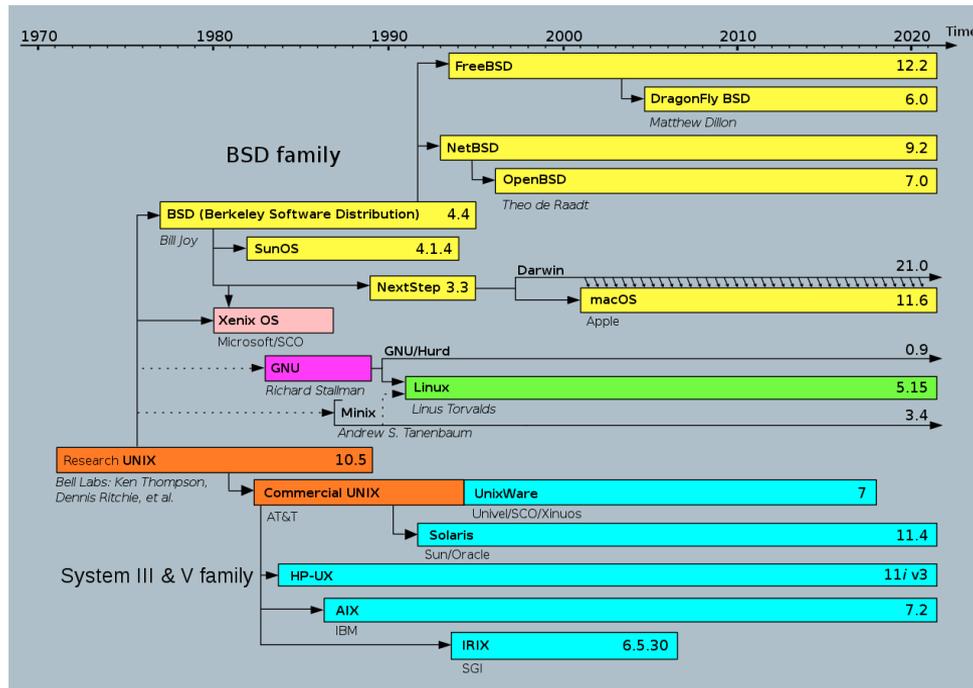
KERNEL LINUX

Historique
Composants
Filesystem



Le kernel Linux est un noyau monolithique modulaire.

Il est développé sous licence GPLv2 en suivant un modèle collaboratif décentralisé via internet. Les sources sont librement accessibles sur www.kernel.org.



Le noyau

Le développement Linux a été lancé en 1991 par Linus Torvalds (8 ans après GNU).

En 2020, le projet comptait 27,8 millions de lignes de code. En 2020 on dénombrait en tout 887.925 commits avec près de 21.000 contributeurs au total.

Aujourd'hui (2022), Torvalds reste le *maintainer* des versions majeures (*-rc* et *mainline*).



Pour faciliter son développement, le projet Linux s'appuie dès 2002 sur Bitkeeper, un logiciel de gestion de version. Mais ce logiciel propriétaire devint payant trois ans après, ce qui contraint les contributeurs à lâcher le projet Linux.

Constatant le manque de solutions libres, Torvalds lance alors en 2005 le projet Git : l'objectif principal est de répondre aux besoins du développement du noyau Linux.

En deux semaines, Git fait accomplir ses premiers *merges*.
En deux mois, Git est finalisé et héberge le kernel Linux 2.6.12.



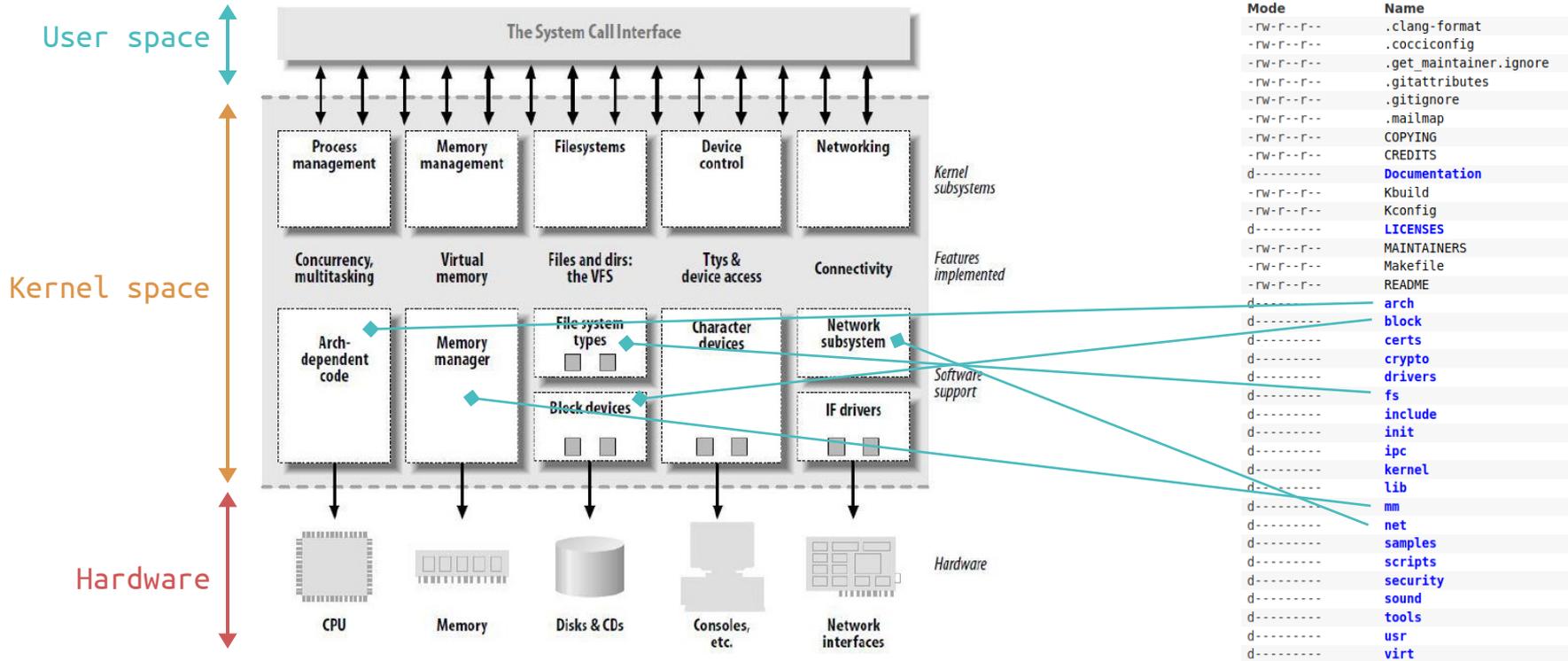
D'après Torvalds :

"I'm an egotistical bastard, and I name all my projects after myself. First 'Linux', now 'git'."

Services fournis

Jouant son rôle de kernel, Linux propose des services bas niveaux :

Ordonnanceur, gestion des systèmes de fichiers, pilotes de périphériques (LDD), gestion/protection mémoire, ...



Sources du noyau

Les fichiers d'en-tête du kernel Linux sont généralement accessibles depuis une machine host, dans le répertoire `/usr/src/linux-headers-<version_no>/`. Ceci permet de compiler du code applicatif pouvant communiquer avec les interfaces logicielles du noyau (appels système)

(C'est Ubuntu qui récupère les sources du kernel et les place dans ce dossier)

```
dboudier:/usr/src$ ls
linux-headers-5.11.0-46-generic  linux-headers-5.8.0-44-generic  linux-hwe-5.8-headers-5.8.0-44
linux-headers-5.13.0-27-generic  linux-headers-5.8.0-63-generic  linux-hwe-5.8-headers-5.8.0-63
linux-headers-5.13.0-28-generic  linux-hwe-5.11-headers-5.11.0-46  tty0tty-1.3
linux-headers-5.4.0-59          linux-hwe-5.13-headers-5.13.0-27  virtualbox-6.1.26
linux-headers-5.4.0-59-generic  linux-hwe-5.13-headers-5.13.0-28
linux-headers-5.8.0-43-generic  linux-hwe-5.8-headers-5.8.0-43
dboudier:/usr/src$
dboudier:/usr/src$
dboudier:/usr/src$ cd linux-headers-5.13.0-28-generic/
dboudier:/usr/src/linux-headers-5.13.0-28-generic$ ls
arch  crypto  fs  ipc  kernel  mm  samples  sound  usr
block  Documentation  include  Kbuild  lib  Module.symvers  scripts  tools  virt
certs  drivers  init  Kconfig  Makefile  net  security  ubuntu
```

`linux-headers-<version_no>-generic` = version stable du kernel

`linux-hwe-<version_no>` = Hardware Enablement = version kernel spécifique au matériel utilisée par Ubuntu

Observons succinctement les différents répertoires du kernel (www.kernel.org).

arch/ Architecture. Parties spécifiques aux architectures CPU et plateformes supportées ainsi que certains services propres aux coeurs (core DMA, cache, timer, vecteur d'interruptions, board support, device tree, ...)

Il s'agit du second plus gros répertoire de l'arborescence.

```
dboudier:/usr/src/linux-headers-5.13.0-28-generic/arch$ ls
alpha  arm    csky  hexagon  Kconfig  microblaze  nds32  openrisc  powerpc  s390  sparc  x86
arc    arm64  h8300  ia64     m68k     mips        nios2  parisc    riscv    sh    um    xtensa
```

Le répertoire `arch/<arch>/boot/` contient les premiers fichiers (en assembleur) lancés au démarrage du kernel

Documentation/ Documentation du kernel et sous-services proposés (drivers, ...).

drivers/ Pilotes de périphériques, (GPIO, I²C, CAN, USB, ... multiplateformes).

Rappelons que Linux reste un kernel monolithique, tout service matériel supporté par la mainline doit pouvoir être ajouté à la compilation du noyau.

Il s'agit du répertoire le plus volumineux de l'arborescence.

fs/ *File system.*

Systèmes de fichiers réels et virtuels supportés (ext4, FAT, NTFS, ...).

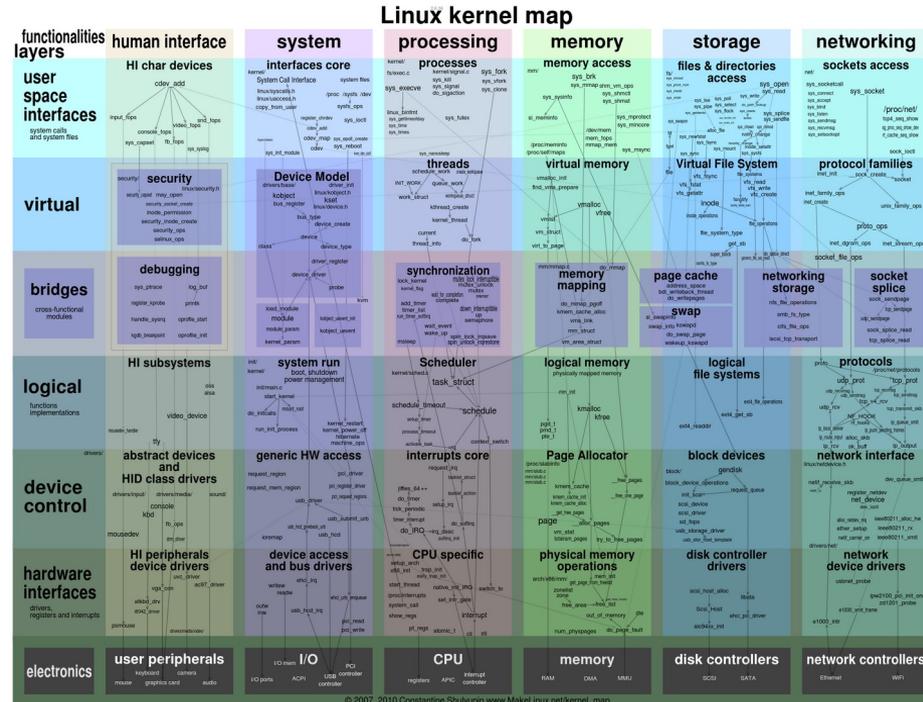
include/ Principaux fichiers d'en-tête pour compilation du noyau.

- init/** Fichiers d'amorçage et d'initialisation système (`main.c`, `initramfs.c`, ...) indépendants de l'architecture.
- ipc/** *Inter-Process Communication.*
Mécanismes de communication inter-processus (mémoire partagée, message queue, sémaphores, ...).
- kernel/** Cœur du noyau (scheduler, signaux UNIX, ...).
- lib/** *Libraries.*
Petite bibliothèque C interne au kernel (algorithmes de décompression, manipulation de string "`strcmp`, `strlen`, ...", ...).

- mm/** *Memory management.*
Mécanismes de gestion et protection mémoire (segmentation, pagination, swap, ...).
- net/** *Network.*
Interfaces non-architecture-dépendantes et protocoles réseaux (Ethernet, IPv4, IPv6, CAN, ...).
- scripts/** Code sources des outils de configuration et de compilation du kernel.
- tools/** Utilitaires de prototypage et d'analyse du kernel et de l'architecture cible (profilage, trace, consommation, échauffement thermique, ...).

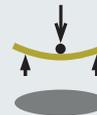
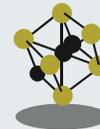
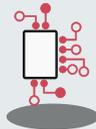
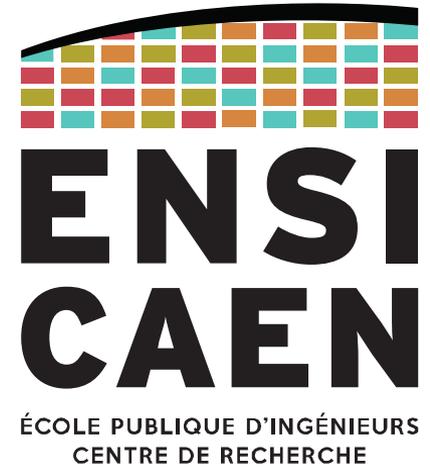
Kernel map

Afin d'assurer un bonne interopérabilité, maintenabilité et portabilité, le kernel Linux est découpé en couches proposant plusieurs niveaux d'abstraction, notamment au regard du matériel. Observons le *kernel map* du noyau :



GNU

Historique
Composants
Filesystem



Naissance de GNU et du libre

GNU est un projet de système d'exploitation lancé en 1983 par Stallman, avec pour objectif principal de fournir un OS libre et collaboratif. GNU repose sur une implémentation libre de l'OS UNIX (1969), ce dernier étant à la fois populaire et modulaire (donc facile à réimplémenter morceau par morceau).

Notons que l'acronyme GNU signifie "GNU's Not UNIX".

En quelques années, GNU fournissait un certain nombre de services (application ou librairie) :

- GCC (Initialement *GNU C Compiler*, maintenant *GNU Compiler Collection*)
- Emacs (éditeur de texte), un shell, des bibliothèques
- gdb, make, coreutils, binutils, libc, bash, grub, nano, grep, gimp, etc

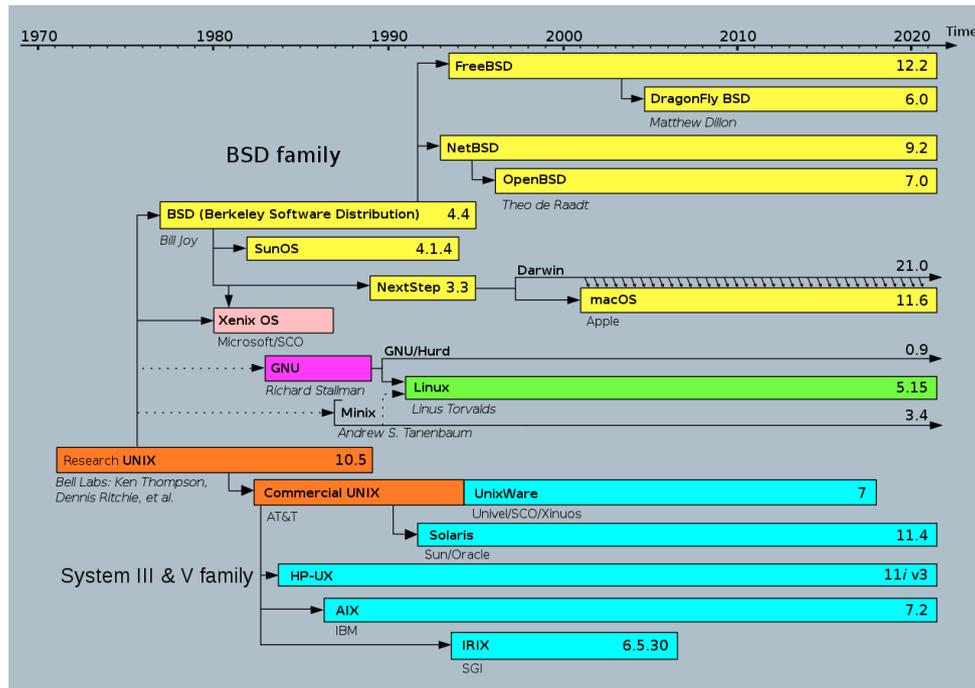
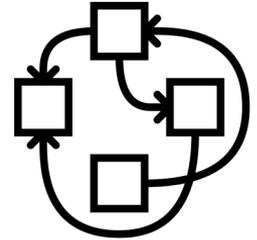
Mais il manquait toujours l'élément central de l'OS : **le noyau**



Kernel GNU : Hurd, puis Linux-libre

En 1990, *The GNU Project* lance la production de son noyau nommé Hurd.

Basé à l'origine sur BSD 4.4, puis sur Mach, Hurd est toujours en cours de développement, soutenu par la *Free Software Foundation* et *The GNU Project*.



En 2012, *The GNU Project* décide d'intégrer officiellement un fork de Linux dans son projet : Linux-libre.

Sans code propriétaire, sans binary blob.

On parle alors de système **GNU/Linux**.

Un système GNU signifiant GNU (dont Hurd).

NB : les distributions utilisent majoritairement GNU/Linux, mais The GNU Project incite à utiliser GNU/Linux-libre.

Composants de GNU

GNU est composé uniquement de logiciels libres (ce qui est le cas pour GNU/Linux-libre, mais pas GNU/Linux et distributions dérivées).

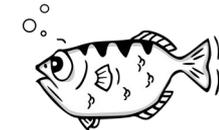
Les principaux outils proposés par GNU sont :

GCC GNU Compiler Collection (initialement *GNU C Compiler*)



GDB GNU Debugger

binutils GNU Binary Utilities



glibc GNU C library

coreutils GNU Core Utilities (*cat, ls, mv, rm, ...*)

Bash Bourne Again Shell



GRUB Grand Unified Bootloader



FHS – Filesystem Hierarchy Standard

Les systèmes GNU/Linux utilisent par convention le *Filesystem Hierarchy Standard (FHS)*, mais d'autres variantes d'UNIX l'utilisent également.

/ Le répertoire racine du système de fichiers (hiérarchie principale).

/home Répertoire des dossiers des utilisateurs (fichiers personnels).

/home/user1, /home/user2, ...

/root Répertoire **home** spécifique au super-utilisateur (**root**).

- /boot** Fichiers de démarrage (image des kernels, *System.map*, *initrd*).
- /etc** *Editable Text Configuration*. Fichiers de configuration du système.
- /opt** *Optional*. Répertoire pour l'installation de logiciels externes.
- /var** Stockage de données variables, i.e. fichiers dont le contenu est censé varier au fil de l'exécution du système (*logs*, *lock files*, *spool*, ...).

/proc Système de fichiers virtuel contenant sous forme de fichier les informations des processus et du kernel. Répertoire forcément dynamique.

/proc/<pid> Contient tous les paramètres du processus désigné.

```
dboudter:/proc$ ls
1      114  1240  14    1522  170   17354  181   1927   20056  20577  2091  220  27   313  394  47   55   6149  6766  78   904  98   filesystems  meminfo  sysvipc
10     1140 1242  1401  1543  171   17355  18116 1932   20095  20590  2094  222  28   3138  4   48   5512  62   68   780  906  ACPI         fs        misc      thread-self
100    1145 1244  1402  1549  172   17356  182   1935   20122  20614  2097  2221 282  316  40  49   5582  6336  6965  783  908  asound      i8k      modules   timer_list
1002   1146 1247  1403  1556  1723  17357  183   1938   20124  20664  2099  2267 2830 32   402  50  56   636  6979  79   909  bootconfig  interrupts mounts    tty
101    1147 1248  1426  1561  173   17358  18440 1940  2013  20689  2101  2274 29   320  41  52   5610  637  7   790  91   buddyinfo  iomem    mtrr      uptime
102    1148 1253  1435  1565  17339 17359 185   1953   20147  2069  2105  2293 298  34   416  521  5665  638  70   80   910  bus       ioports   net       version
103    1149 1257  146   1570  17340 17360 1852  1956   20149  20691  2107  23   299  340  42  522  5732  639  71   82   912  cgroups   irq       kallsyms  pagetypeinfo version_signature
104    115  1264  1466  1574  17341 17361 1867  1961   2015  20719  2108  2315 3   341  423  523  5736  64  7123  83  913  cmdline  kallsyms  partitions vmallocinfo
106    1150 1268  1467  1581  17344 1741  1883  1967   20191  20747  2109  2393 30  346  426  524  58   640  72   84   914  consoles kcore     pressure  vmstat
107    1151 127  1481  1590  17345 1746  18859 197   20199  20755  2113  24   300  35  427  526  59  641  724  85  917  cpuinfo   keys      schedstat zoneinfo
108    1152 1279  1482  1596  17346 175  18882 198   20217  20788  2115  2401 302  357  43  527  5958  646  73  86  918  crypto    key-users scsi
109    1153 1283  15  16   17347 1754  18905 19876 20228 20801 2117  2402 304  36  44  5273  6  6472  733  88  92  devices  kmsg     self
11     116  1284  1507  164  17348 177  18918 19946 2025  20816 212  2405 305  37  4415 5278 60  65  734  886  920  diskstats kpagecgroup slabinfo
110    1167 1285  1509  165  17349 1774 19  19950 20372 2086  2121  2413 306  38  4418 528 6014 6544 735 887 921  dma       dma       softirqs
1103   1168 1286  1512  1656  17350 178  190  1998  20382 2087  2133  2443 307  382  46  53  607  66  739  888  94  driver   kpageflags stat
111    12  13   1516  166  17351 179  1909 2  20388 2088  2137  25  308  385  467  5314 61  67  74  89  95  dynamic_debug loadavg  swaps
112   1235 1308  1519  169  17352 18  1911 20  2040 2089  2143  2571 309  386  468  5353 613 6712 76  9  96  execdomains locks    sys
113   1236 1396  1521  17  17353 1807 1919 20024 205  209  22  26  31  391  469  54  614  6742 77  90  97  fb       mdstat   sysrq-trigger
```

En vrac : `ps -Af` `ls -l /proc/<pid>` `cat /proc/cpuinfo` `cat /proc/filesystems`
 `ls /proc` `cat /proc/<pid>/status` `cat /proc/modules` `cat /proc/meminfo`

Voir </Documentation/filesystems/proc.rst>

FHS – Filesystem Hierarchy Standard

- /dev** *Devices files*. Liste des périphériques sous forme de fichiers (*device nodes*).
- /media** Points de montage pour les supports amovibles (clé USB, CD, DD externe, ...).
- /mnt** Points de montage temporaire pour les systèmes de fichiers.
- /sys** Système de fichiers virtuel contenant sous forme de fichier les informations du matériel et des pilotes.
Par opposition à **/dev**, **/sys** est géré dynamiquement.
/sys est pour le matériel ce que **/proc** est pour le logiciel.

FHS – Filesystem Hierarchy Standard

- /bin** Binaires des commandes utilisateurs (`apt`, `cat`, `cd`, `cp`, `ls`, `mv`, ...).
Le FHS impose une liste minimale de commandes.
- /sbin** Binaires des commandes systèmes (`init`, `route`, ... réservées au *super-user*).
Certaines sont en accès restreint aux autres utilisateurs (`ifconfig`, ...).
- /lib** Bibliothèques partagées pour les binaires de `/bin` et `/sbin`.
- /lib32** La commande `ldd <binary>` indique les bibliothèques utilisées par le binaire.
- /lib64**

```
dboudier:/etc/init.d$ ldd /bin/true
linux-vdso.so.1 (0x00007ffcf9122000)
libc.so.6 => /lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6 (0x00007f3342c45000)
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2 (0x00007f3342e64000)
```

← Glibc
← Dynamic linker

FHS – Filesystem Hierarchy Standard

- /usr** USR = **UNIX Shared Resources** (et non “User”).
Hiérarchie secondaire (sous-répertoires) en lecture seule et accès partagé.
- /usr/bin** Binaires des commandes non-essentiels.
- /usr/sbin** Binaires des commandes systèmes non-essentiels .
- /usr/lib** Librairies pour les répertoires **/usr/bin** et **/usr/sbin** .
- /usr/src** Fichiers sources des kernels.

FHS – Filesystem Hierarchy Standard

```
dboudier:/$ ls -l
total 2097240
lrwxrwxrwx   1 root root          7 août  31  2020 bin -> usr/bin
drwxr-xr-x   4 root root    4096 févr.  18 11:08 boot
drwxr-xr-x   2 root root    4096 août   31  2020 cdrom
drwxr-xr-x  24 root root    5680 févr.  18 10:07 dev
drwxr-xr-x 150 root root   12288 févr.  18 11:08 etc
drwxr-xr-x   4 root root    4096 avril  15  2020 home
lrwxrwxrwx   1 root root          7 août  31  2020 lib -> usr/lib
lrwxrwxrwx   1 root root          9 août  31  2020 lib32 -> usr/lib32
lrwxrwxrwx   1 root root          9 août  31  2020 lib64 -> usr/lib64
lrwxrwxrwx   1 root root         10 août  31  2020 libx32 -> usr/libx32
drwx-----  2 root root   16384 août   31  2020 lost+found
drwxr-xr-x   3 root root    4096 janv.  18  2021 media
drwxr-xr-x   2 root root    4096 juil.  31  2020 mnt
drwxr-xr-x  11 root root    4096 janv.  14 18:04 opt
dr-xr-xr-x 460 root root         0 févr.  18 10:07 proc
drwx----- 18 root root    4096 janv.  14 18:05 root
drwxr-xr-x  39 root root    1100 févr.  18 11:14 run
lrwxrwxrwx   1 root root          8 août  31  2020/sbin -> usr/sbin
drwxr-xr-x  26 root root    4096 sept.  22 10:33 snap
drwxr-xr-x   2 root root    4096 juil.  31  2020 srv
-rw-----   1 root root 2147483648 janv.  11 10:26 swapfile
dr-xr-xr-x  13 root root         0 févr.  18 10:07 sys
drwxrwxrwt  26 root root   12288 févr.  18 11:28 tmp
drwxr-xr-x  14 root root    4096 oct.   13  2020 usr
drwxr-xr-x  14 root root    4096 juil.  31  2020 var
```

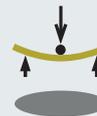
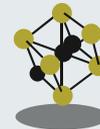
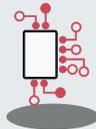
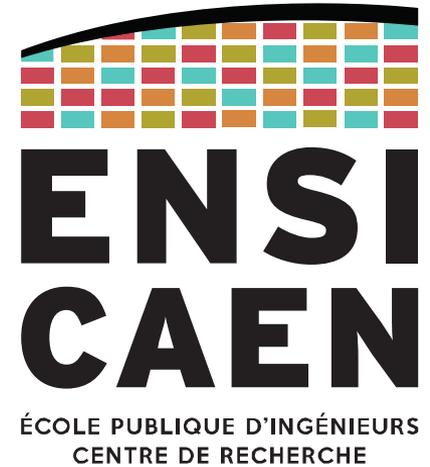
Notons que certains distributions (ici Ubuntu) prennent la liberté d'effectuer un lien symbolique (symlink) entre différents répertoires.

BOOTLOADER

Chargeur d'amorçage

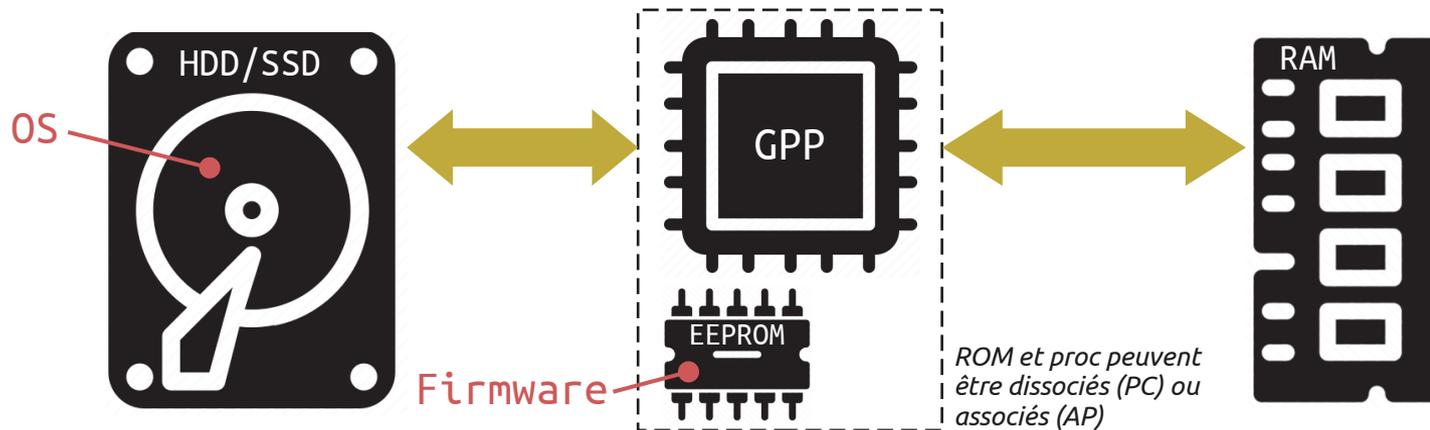
Firmwares

Bootloaders



Un **système d'exploitation** a vocation à être modifié régulièrement, que ce soit par l'utilisateur ou par l'entreprise qui en assure la distribution et/ou le support. Il est donc judicieux de déposer l'OS sur une **mémoire de masse externe** au processeur (disque dur, Flash, clé USB, ...).

Par opposition, un **firmware** est censé être figé pour la durée de vie du système. Il est intégré à la **ROM interne** (ou associée) du processeur.



Au démarrage d'un ordinateur, il faut alors charger le système d'exploitation depuis la mémoire de stockage de masse (HDD, SSD, SD, etc) vers la mémoire de travail (RAM).

C'est le rôle du *bootloader* ou *chargeur d'amorçage*.

Cette fonction ne peut pas être effectuée par un OS standard du marché, puisque la stratégie de boot (amorçage) peut évoluer dans le temps en fonction du besoin de l'utilisateur (multi-boot, multi-OS, média de masse HDD, SSD, USB ou réseau, ...).

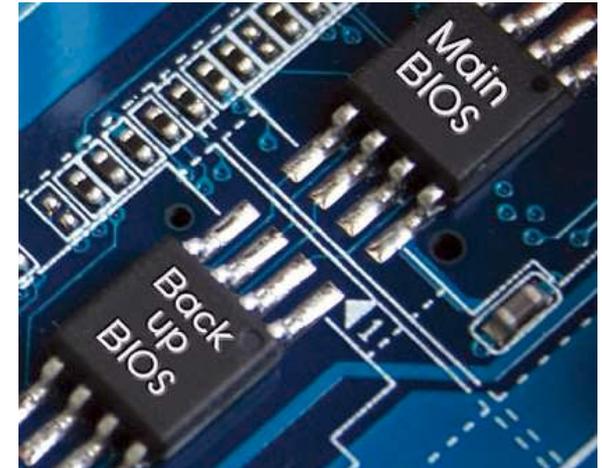
Le système d'amorçage peut être constitué de plusieurs étages de bootloader. Les premiers étages de boot sont très primitifs (peu de services inclus) et peuvent potentiellement se trouver sur des médias physiques séparés (BIOS, UEFI, sur ROM, Flash, MCU externes). Les niveaux de boot évolués (GRUB, U-Boot, Barebox, etc) se trouve en général sur le même média que l'OS.

Le firmware charge le bootloader en RAM, puis ce dernier chargera l'OS en RAM.

Le **BIOS** (*Basic Input Output System*) est un firmware très répandu sur les cartes mères.

Outre l'initialisation des composants et l'identification des périphériques, il a pour mission la lecture du **MBR** (*Master Boot Record* ou *secteur d'amorçage*) d'un disque.

Parmi les informations contenues dans le MBR se trouve l'adresse du bootloader.



Le successeur du BIOS est l'**UEFI** (*Unified Extensible Firmware Interface*).

Il offre évidemment plus de fonctionnalité que le vieux BIOS écrit en assembleur, mais supporte ce standard pour satisfaire des OS anciens.



L'UEFI est capable de travailler avec le réseau, d'utiliser une IHM de meilleure qualité et de supporter des disques de taille supérieure à 2,2 To.

En ce qui nous intéresse (chargement du bootloader), l'UEFI supporte le système de partitionnement **GPT** (*Globally unique identifier Partition Table*) en plus du MBR.

Cependant le système GPT est encore peu répandu dans l'embarqué (pas de besoins).

Sur les ordinateurs personnels, les bootloaders sont par défaut transparents. On n'y accède qu'en interrompant le BIOS/UEFI, ou en cas de dual-boot.

GNU Grub (*Grand Unified Bootloader*) est le bootloader par défaut des distributions GNU/Linux. Il est capable de démarrer différents OS à partir de tous les systèmes de fichiers connus (contrairement aux deux homologues ci-dessous).

Windows Boot Manager est le bootloader Microsoft utilisé depuis Windows Vista.

Boot Camp est le bootloader d'Apple, capable de lancer un OS Windows.

Das U-boot : bootloader pour l'embarqué

Avec **Barebox**, le bootloader le plus connu pour les OS GNU/Linux embarqués est **Das U-boot (the Universal Bootloader)** (<https://www.denx.de/wiki/U-Boot/>).

Il fonctionne sur x86, ARM, RISC-V, MicroBlaze, MIPS, ...

Il supporte plusieurs filesystems et peut charger un kernel depuis une interface SATA, SD, I²C, eMMC, USB, port série, réseau, ...



U-Boot

U-boot propose une CLI (console ou liaison série) pour régler ses paramètres en direct.

Il est décomposé en deux étages :

- Un SPL (*Secondary Program Loader*) très léger qui fera les initialisations nécessaires au bootloader complet
- U-boot lui-même, qui configurera les contrôleurs mémoire et chargera le kernel en RAM.

Das U-boot : Exemple de stage 3A SATE chez BOOTLIN en 2020

Bootlin contributes SquashFS support to U-Boot



[SquashFS](#) is a very popular read-only compressed root filesystem, widely used in embedded systems. It has been supported in the Linux kernel for many years, but so far the U-Boot bootloader did not have support for SquashFS, so it was not possible to load a kernel image or a Device Tree Blob from a SquashFS filesystem in U-Boot.

Between February 2020 and August 2020, [João Marcos Costa](#) from the [ENSICAEN](#) engineering school, has worked at Bootlin as an intern. João's internship goal was specifically to implement and contribute to U-Boot the support for the SquashFS filesystem. We are happy to announce that João's effort has now completed, as the support for SquashFS is now in upstream U-Boot. It can be found in [fs/squashfs/](#) in the U-Boot source code.



U-Boot

BOOTLOADER

BareBox : bootloader pour l'embarqué

Initialement u-boot-v2, BareBox est un fork de Das U-boot.

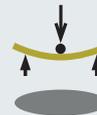
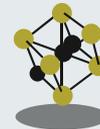
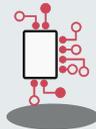
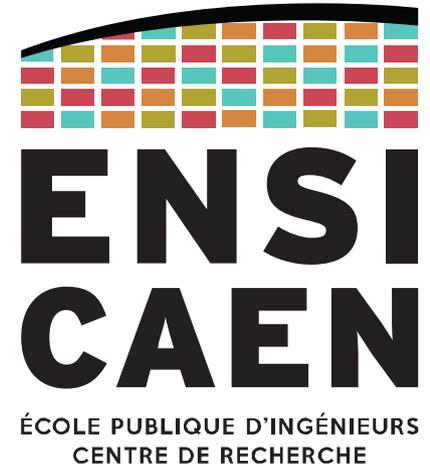
<https://www.barebox.org/>

Il vise les systèmes embarqués, et support de nombreuses architectures (ARM, x86, MIPS, PowerPC, ...) et filesystems.

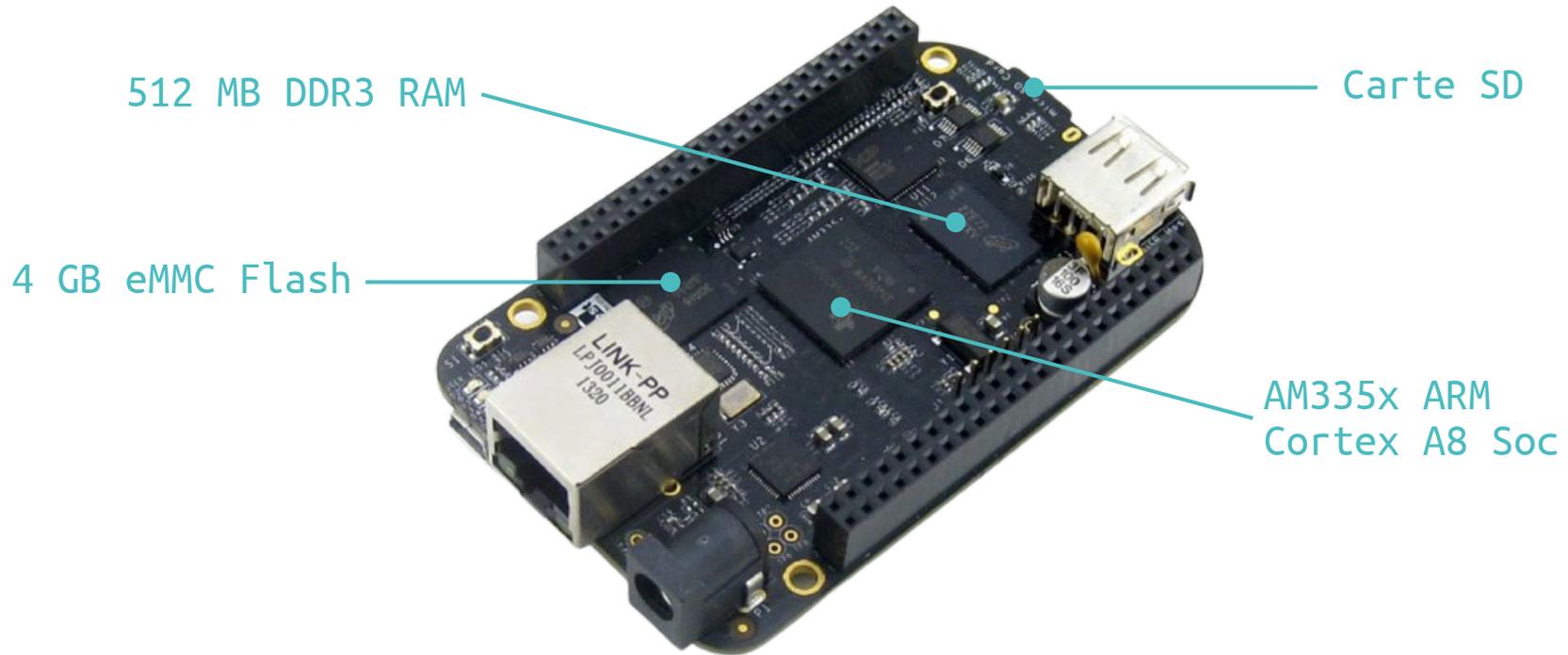


SÉQUENCE D'AMORÇAGE

Cas de la BeagleBone Black



Prenons comme exemple la BeagleBone Black sur laquelle nous travaillerons en TP.



SÉQUENCE D'AMORÇAGE

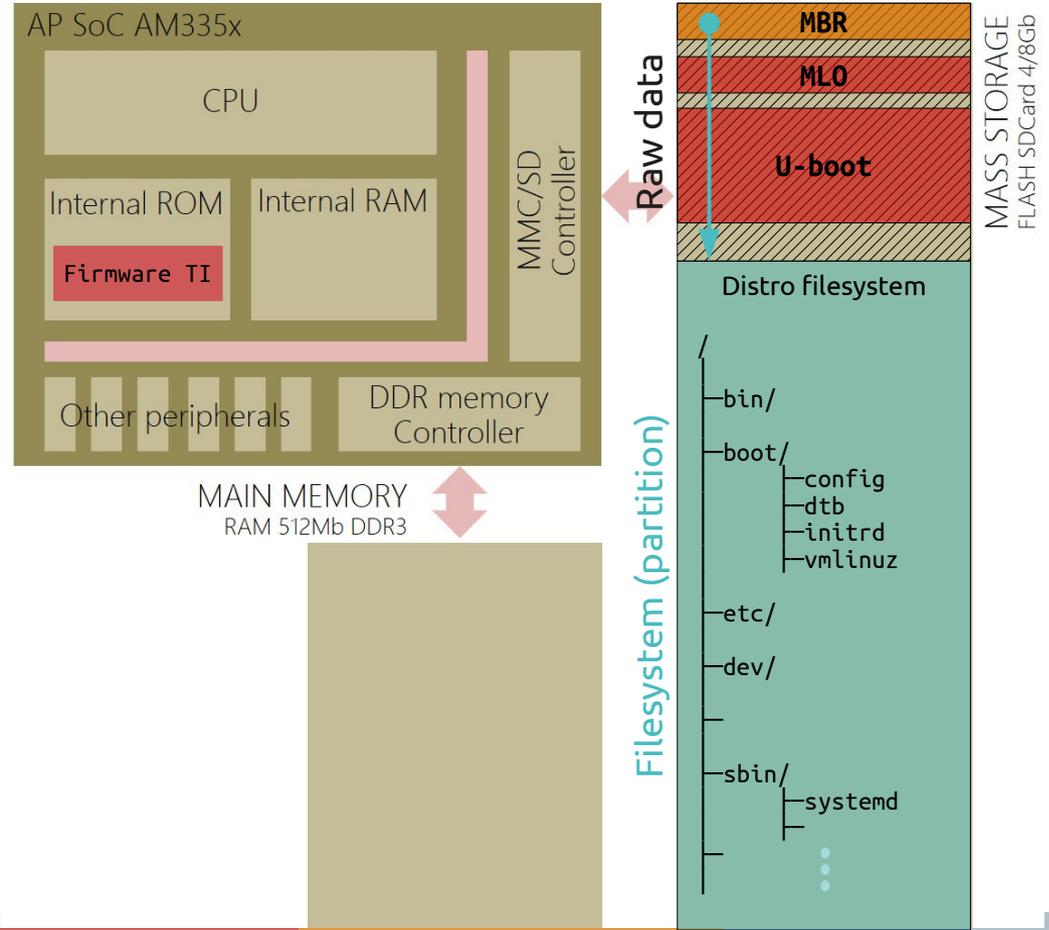
Système hors tension

Le firmware **Boot Rom** est contenu dans la ROM interne au SoC AM335x de TI.

MLO (édité par TI) et **U-boot** (édité par DENX) sont les bootloaders externes, stockés en binaire dans le média de masse.

La distribution GNU/Linux (et donc le kernel) se trouvent sur une partition (système de fichier).

La partition est indiquée par le MBR, présent sur les 512 premiers octets de mémoire de masse.



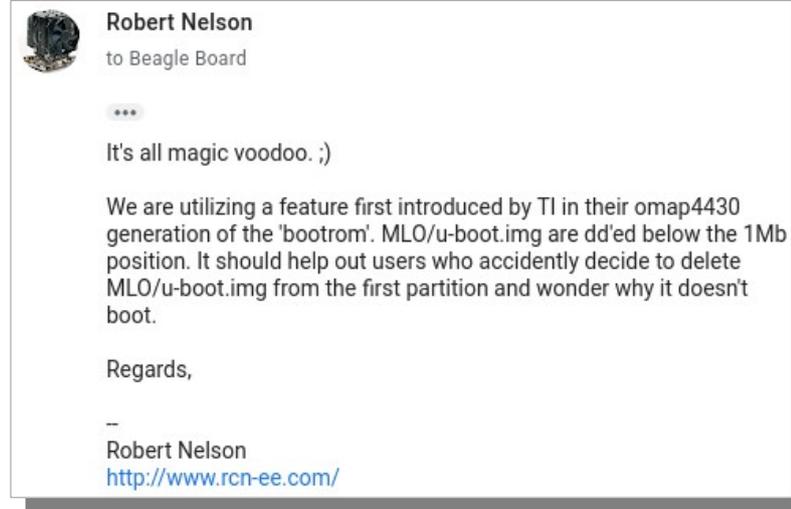
Précisions sur les bootloaders.

Le firmware **Boot Rom** est capable d'aller chercher un bootloader sur un système de fichier FAT. Ici, le développeur Linux pour BBB (R.C. Nelson) **a fait le choix** de le placer dans un espace en donnée brute (hors fs).

U-boot est un bootloader complexe, décomposé en deux étages.

Le premier étage est un **SPL** (*Secondary Program Loader*). Ce rôle est rempli par **MLO** (**Minimal Bootloader**), intégré au code source de U-boot par Texas Instruments.

TI fournit ce programme pour assurer la portabilité de **U-boot** (solution ultra-répondue) pour leur processeur.



SÉQUENCE D'AMORÇAGE

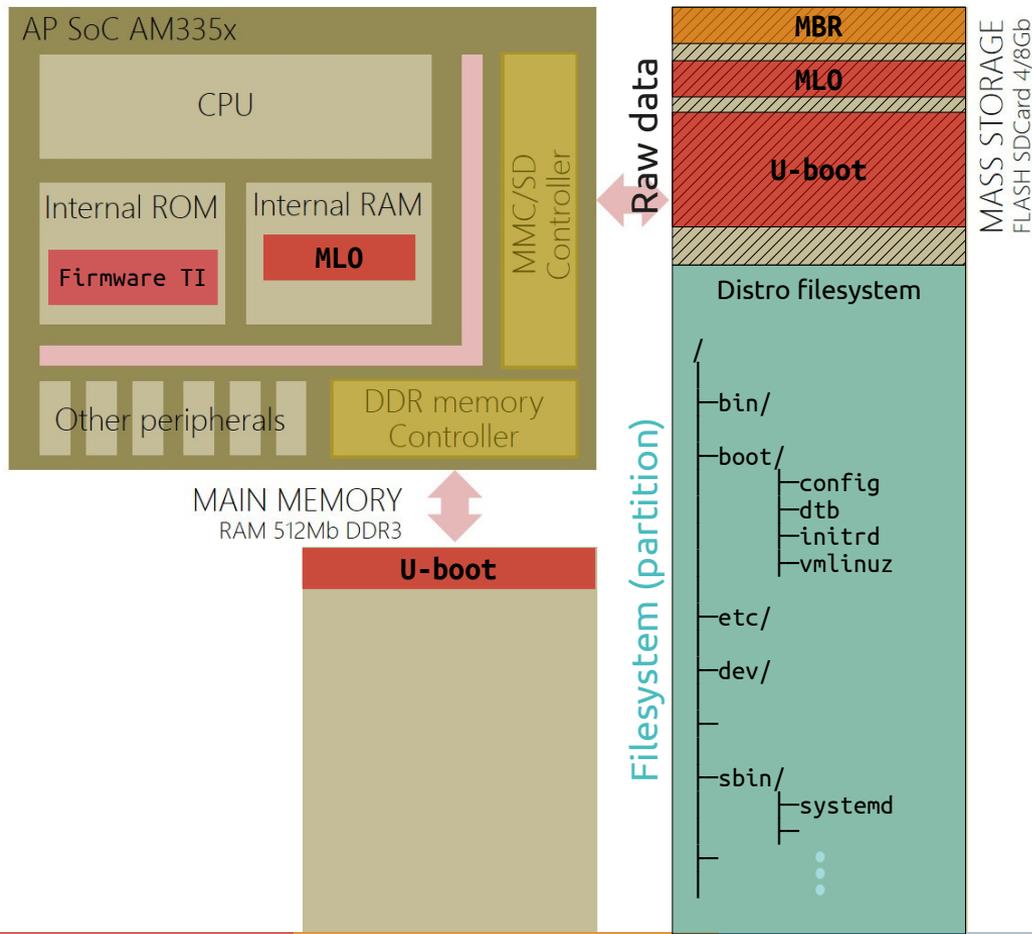
Mise sous tension

Le firmware TI active le **contrôleur MMC/SD**.

Il parcourt la partition binaire brute, identifie le MLO et le charge alors en RAM interne au SoC.

À son tour, le MLO active le **contrôleur DDR** puis localise U-boot.

Il transfère U-boot en RAM externe.



Comment Boot Rom détecte MLO dans un espace binaire brut (sans filesystem).

26.1.11 Table of Contents

The Table of Contents (TOC) is a header needed only in GP devices while using MMC RAW mode. This must not be confused with the TOC used in HS devices. The TOC is 512 bytes long and consists of a maximum of 2 TOC items (32 bytes long each), located one after the other. The second TOC item must be filled by FFh. Each TOC item contains information required by the ROM Code to find a valid image in RAW mode, as illustrated in Table 26-38. To detect RAW mode, the ROM also needs the magic values mentioned in Table 26-39. Other than the TOC item fields and magic values, all the other bytes in the 512-byte TOC must be zero.

Table 26-38. The TOC Item Fields

Offset	Field	Size (bytes)	Description
0000h	Start	4	0x00000040
0004h	Size	4	0x0000000C
0008h	Flags	4	Not used, should be zero.
000Ch	Align	4	Not used, should be zero.
0010h	Load Address	4	Not used, should be zero.
0014h	Filename	12	12 character long name of sub image, including the zero ('\0') terminator. The ASCII representation is "CHSETTINGS".

Table 26-39. Magic Values for MMC RAW Mode

Offset	Value
40h	0xC0C0C0C1
44h	0x00000100

The ROM Code recognizes the TOC based on the filename described in Table 26-40.

Table 26-40. Filenames in TOC for GP Device

Filename	Description
CHSETTINGS	Magic string used by ROM

C'est défini dans le *Technical Reference Manual* du processeur, encore faut-il le trouver !

```

1 00000000: 4000 0000 0c00 0000 0000 0000 0000 0000 @.....
2 00000010: 0000 0000 4348 5345 5454 494e 4753 0000 ...CHSETTINGS..
3 00000020: ffff ffff ffff ffff ffff ffff ffff ffff .....
4 00000030: ffff ffff ffff ffff ffff ffff ffff ffff .....
5 00000040: c1c0 c0c0 0001 0000 0000 0000 0000 0000 .....
6 00000050: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
7 00000060: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
    
```

Extrait du fichier MLO (après conversion binaire → texte)

MMC Raw mode, p5077

AM335x and AMIC110 Sitara™ Processors
Technical Reference Manual

<https://www.ti.com/lit/pdf/spruh73>

SÉQUENCE D'AMORÇAGE

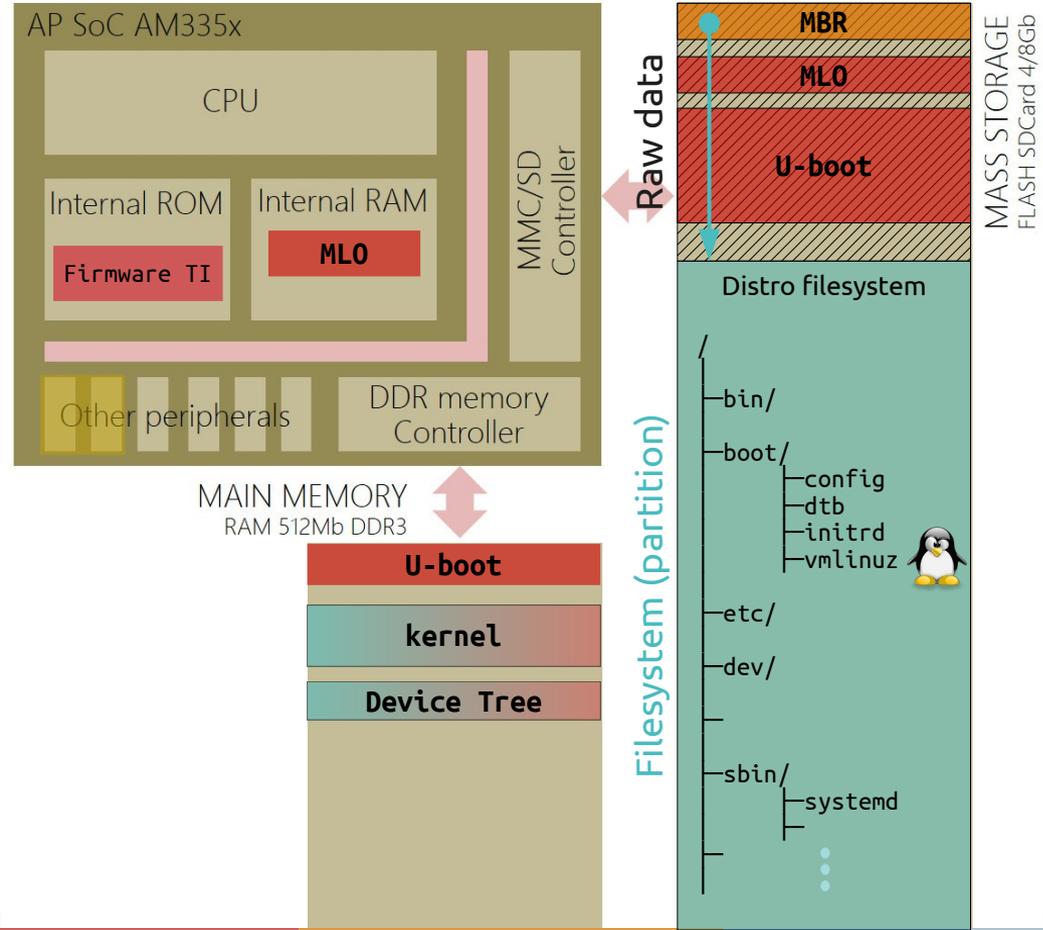
Mise sous tension (la suite)

La première tâche d'U-boot est de configurer **certains périphériques** (notamment la liaison série pour IHM).

Une fois prêt, U-boot lit le **MBR** pour identifier les **partitions** de fichiers dans la mémoire de masse.

Il parcourt le système de fichier de chaque partition jusqu'à trouver l'**image compressée du kernel (vmlinuz)** et le **device tree**.

Il les charge en RAM, puis donne la main au kernel quand sa mission est terminée.



SÉQUENCE D'AMORÇAGE

Lancement du kernel

Le point d'entrée dans le kernel dépend de l'architecture. C'est le fichier assembleur :

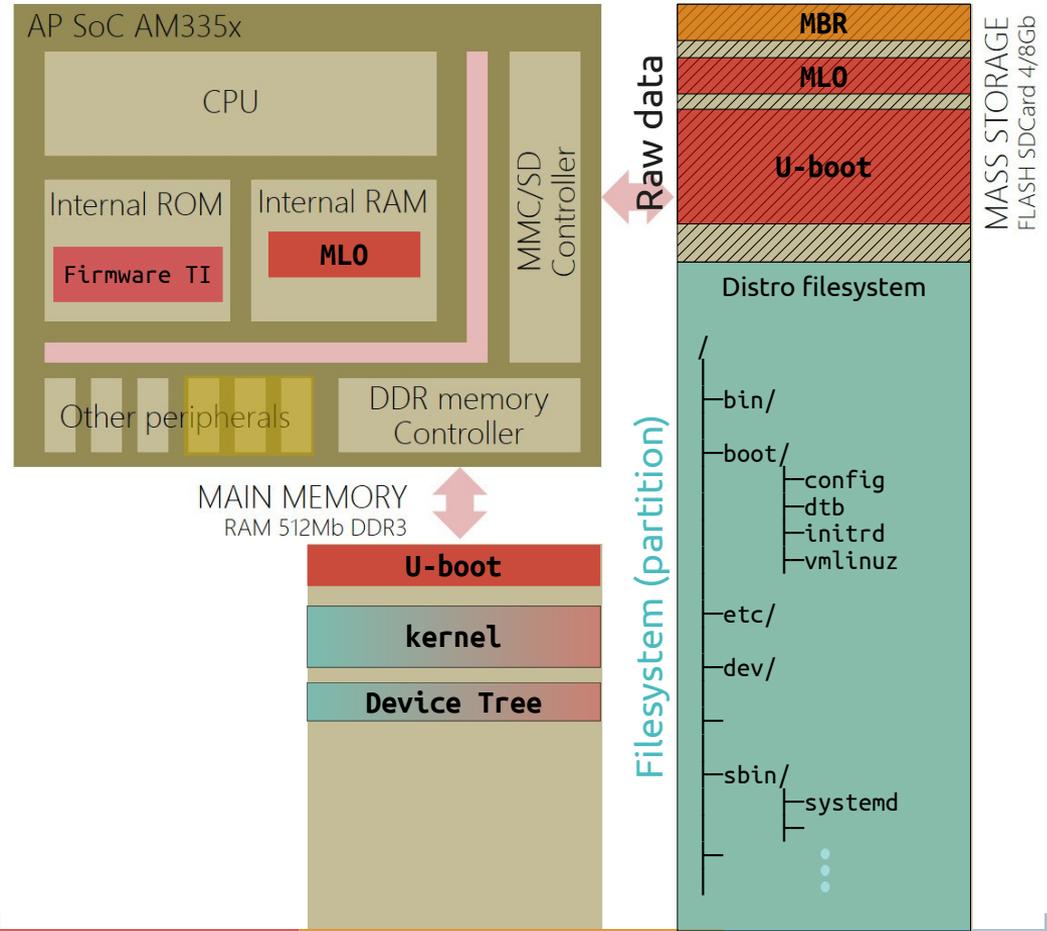
`arch/arm/boot/compressed/head.S`
label « `start` »

Le kernel initie sa décompression.

Toujours en lien avec le matériel (donc asm), le kernel configure le cache et la MMU.

L'exécution du kernel se poursuit, entrant maintenant dans la phase indépendante de l'architecture :

fichier `init/main.c` , fonction `start_kernel()`



Le fichier `head.S` (à gauche) est le premier point d'entrée dans le kernel et dépend de l'architecture.

Le fichier `init/main.c` (à droite) est le premier point d'entrée architecture-agnostique du kernel.

```
1  /* SPDX-License-Identifier: GPL-2.0-only */
2  /*
3   * linux/arch/arm/boot/compressed/head.S
4   *
5   * Copyright (C) 1996-2002 Russell King
6   * Copyright (C) 2004 Hyok S. Choi (MPU support)
7   */
8  #include <linux/linkage.h>
9  #include <asm/asm.h>
10 #include <asm/v7m.h>
11
12 #include "efi-header.S"
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
101
102
103
104
105
106
107
108
109
110
111
112
113
114
115
116
117
118
119
120
121
122
123
124
125
126
127
128
129
130
131
132
133
134
135
136
137
138
139
140
141
142
143
144
145
146
147
148
149
150
151
152
153
154
155
156
157
158
159
160
161
162
163
164
165
166
167
168
169
170
171
172
173
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
184
185
186
187
188
189
190
191
192
193
194
195
196
197
198
199
200
201
202
203
204
205
206
207
208
209
210
211
212
213
214
215
216
217
218
219
220
221
222
223
224
225
226
227
228
229
230
231
232
233
234
235
236
237
238
239
240
241
242
243
244
245
246
247
248
249
250
251
252
253
254
255
256
257
258
259
260
261
262
263
264
265
266
267
268
269
270
271
272
273
274
275
276
277
278
279
280
281
282
283
284
285
286
287
288
289
290
291
292
293
294
295
296
297
298
299
300
301
302
303
304
305
306
307
308
309
310
311
312
313
314
315
316
317
318
319
320
321
322
323
324
325
326
327
328
329
330
331
332
333
334
335
336
337
338
339
340
341
342
343
344
345
346
347
348
349
350
351
352
353
354
355
356
357
358
359
360
361
362
363
364
365
366
367
368
369
370
371
372
373
374
375
376
377
378
379
380
381
382
383
384
385
386
387
388
389
390
391
392
393
394
395
396
397
398
399
400
401
402
403
404
405
406
407
408
409
410
411
412
413
414
415
416
417
418
419
420
421
422
423
424
425
426
427
428
429
430
431
432
433
434
435
436
437
438
439
440
441
442
443
444
445
446
447
448
449
450
451
452
453
454
455
456
457
458
459
460
461
462
463
464
465
466
467
468
469
470
471
472
473
474
475
476
477
478
479
480
481
482
483
484
485
486
487
488
489
490
491
492
493
494
495
496
497
498
499
500
501
502
503
504
505
506
507
508
509
510
511
512
513
514
515
516
517
518
519
520
521
522
523
524
525
526
527
528
529
530
531
532
533
534
535
536
537
538
539
540
541
542
543
544
545
546
547
548
549
550
551
552
553
554
555
556
557
558
559
560
561
562
563
564
565
566
567
568
569
570
571
572
573
574
575
576
577
578
579
580
581
582
583
584
585
586
587
588
589
590
591
592
593
594
595
596
597
598
599
600
601
602
603
604
605
606
607
608
609
610
611
612
613
614
615
616
617
618
619
620
621
622
623
624
625
626
627
628
629
630
631
632
633
634
635
636
637
638
639
640
641
642
643
644
645
646
647
648
649
650
651
652
653
654
655
656
657
658
659
660
661
662
663
664
665
666
667
668
669
670
671
672
673
674
675
676
677
678
679
680
681
682
683
684
685
686
687
688
689
690
691
692
693
694
695
696
697
698
699
700
701
702
703
704
705
706
707
708
709
710
711
712
713
714
715
716
717
718
719
720
721
722
723
724
725
726
727
728
729
730
731
732
733
734
735
736
737
738
739
740
741
742
743
744
745
746
747
748
749
750
751
752
753
754
755
756
757
758
759
760
761
762
763
764
765
766
767
768
769
770
771
772
773
774
775
776
777
778
779
780
781
782
783
784
785
786
787
788
789
790
791
792
793
794
795
796
797
798
799
800
801
802
803
804
805
806
807
808
809
810
811
812
813
814
815
816
817
818
819
820
821
822
823
824
825
826
827
828
829
830
831
832
833
834
835
836
837
838
839
840
841
842
843
844
845
846
847
848
849
850
851
852
853
854
855
856
857
858
859
860
861
862
863
864
865
866
867
868
869
870
871
872
873
874
875
876
877
878
879
880
881
882
883
884
885
886
887
888
889
890
891
892
893
894
895
896
897
898
899
900
901
902
903
904
905
906
907
908
909
910
911
912
913
914
915
916
917
918
919
920
921
922
923
924
925
926
927
928
929
930
931
932
933
934
935
936
937
938
939
940
941
942
943
944
945
946
947
948
949
950
951
952
953
954
955
956
957
958
959
960
961
962
963
964
965
966
967
968
969
970
971
972
973
974
975
976
977
978
979
980
981
982
983
984
985
986
987
988
989
990
991
992
993
994
995
996
997
998
999
```

```
927 asmlinkage __visible void __init __no_sanitize_address start_kernel(void)
928 {
929     char *command_line;
930     char *after_dashes;
931
932     set_task_stack_end_magic(&init_task);
933     smp_setup_processor_id();
934     debug_objects_early_init();
935     init_vmlinux_build_id();
936
937     cgroup_init_early();
938
939     local_irq_disable();
940     early_boot_irqs_disabled = true;
941
942     /*
943      * Interrupts are still disabled. Do necessary setups, then
944      * enable them.
945      */
946     boot_cpu_init();
947     page_address_init();
948     pr_notice("%s", linux_banner);
949     early_security_init();
950     setup_arch(&command_line);
951     setup_boot_config();
952     setup_command_line(command_line);
953     setup_nr_cpu_ids();
954     setup_per_cpu_areas();
955     smp_prepare_boot_cpu(); /* arch-specific boot-cpu hooks */
956     boot_cpu_hotplug_init();
957
958     build_all_zonelists(NULL);
959     page_alloc_init();
```

Initialisation des
composants
matériels et logiciels

SÉQUENCE D'AMORÇAGE

Lancement de l'OS et applications

Le kernel est capable de s'auto-décompressé !

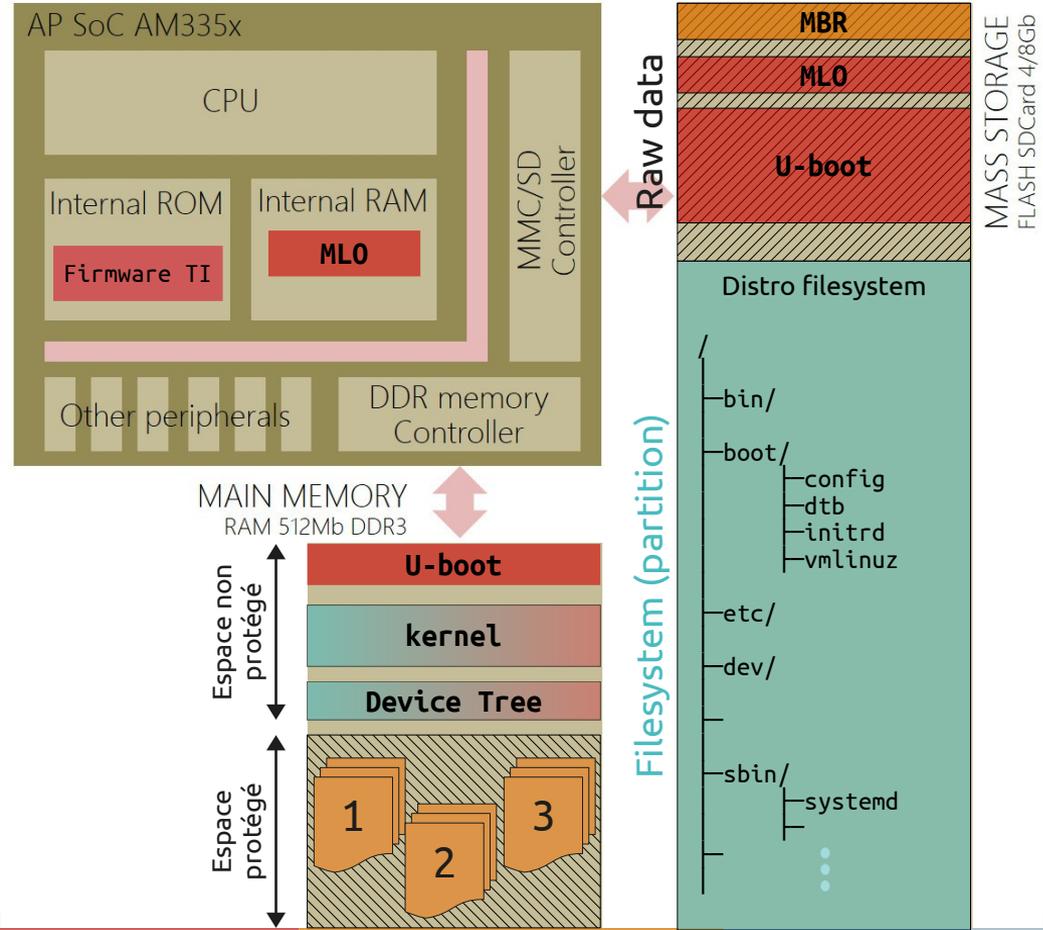
De même, il a configure et exploite la **MMU**. Cela implique que le kernel travaille en d'adressage réel non protégé (lien direct CPU vers RAM avec bypass de la MMU), voir `boot/system.map`.

Tandis que les processus (applications chargées puis exécutées depuis la RAM) tourneront en adressage virtualisé (via la MMU). On appelle cet espace mémoire « espace protégé ».

Après son démarrage, le kernel lance le premier exécutable (PID = 1) :

```
/sbin/systemd
```

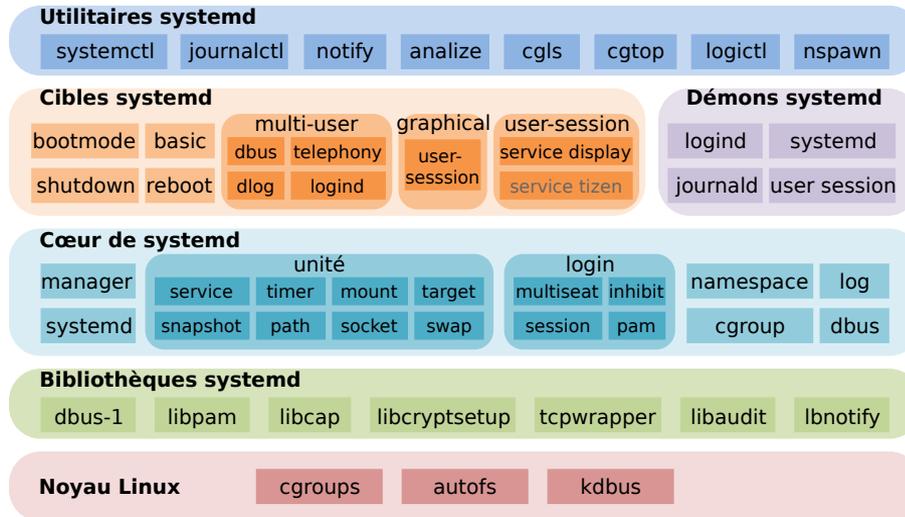
Les segments de *code*, *stack* et *heap* arrivent en RAM. La machine est lancée, d'autre processus seront chargés puis exécutés automatiquement en parallèle par systemd.



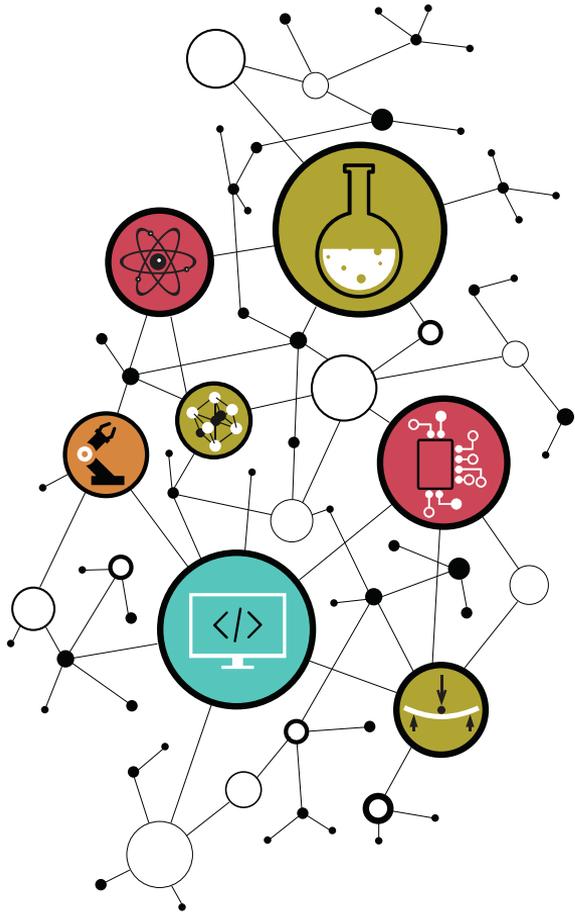
Lancement de l'OS et applications

systemd est une suite logicielle qui fournit une gamme de composants système pour les systèmes d'exploitation Linux. Il est une alternative à **SysV Init**. Systemd a notamment pour but d'offrir un meilleur cadre pour la gestion des dépendances entre services, de permettre le chargement en parallèle des services au démarrage et de réduire les appels aux scripts shell.

En 2020, **systemd** représente à lui seul 1.273.896 lignes de code et plus de 300 développeurs ont contribué à son développement cette même année.



CONTACT



Dimitri Boudier – PRAG ENSICAEN

dimitri.boudier@ensicaen.fr

Avec l'aide précieuse de :

- Hugo Descoubes (PRAG ENSICAEN)



Except where otherwise noted, this work is licensed under
<https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/>