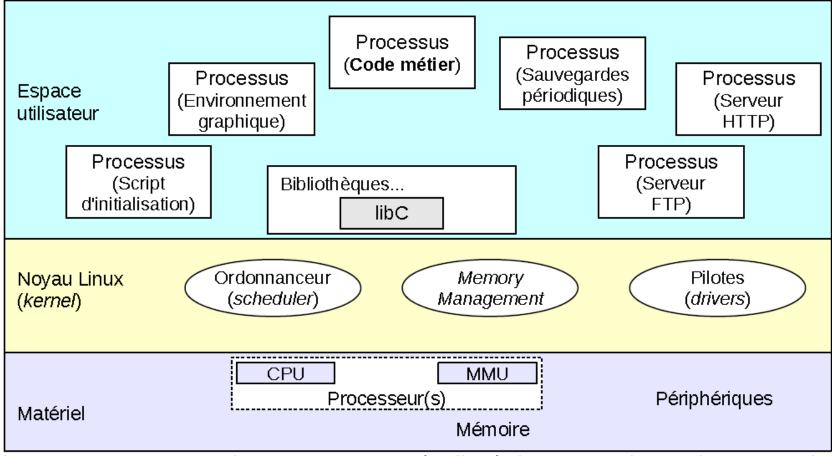
### Introduction

- Microcontrôleur / Microprocesseur
  - Terminologie
  - Comparaison de solutions
  - Choix d'une architecture
- Apports d'un système d'exploitation
  - Définition d'un OS
  - Abstraction des périphériques
  - Exécution des tâches
  - Mémoire virtuelle et MMU
- Linux pour l'embarqué
  - Pourquoi linux?
  - Composants d'un système linux
  - Démarrage du système
  - Temps réel
  - Les principaux systèmes d'exploitation dans l'embarqué
  - Construire son système
  - Amélioration des performances du noyau linux

# Pourquoi linux?

- Libre, disponible gratuitement au niveau source.
- Ouvert.
- Différentes distributions proposées suivant l'application :
  - Téléphonie,
  - Routeur, switch, proxy, ...
  - Télévision,
  - Applications industrielles,
  - •
- Stable, performant.
- Support communauté.
- Nombreux logiciels disponibles
- Connectivité Ip en standard.
- Portage sur tout type d'architecture (x86, ARM, MIPS, PowerPC, ...)
- Taille du noyau.
- Organisation modulaire = évolutivité
- Adaptation d'un spécialiste linux vers l'embarqué aisée

# Composants d'un système linux – Le noyau



Rôle du noyau Linux : mettre les ressources matérielles à disposition des applications utilisateur. Le processeur exécute le code du noyau en mode superviseur (privilégié).

Le processeur exécute le code en espace utilisateur en mode protégé (non-privilégié). Les tâches (threads) de l'espace utilisateur s'exécutent dans des processus (espaces de mémoire disjoints).

## Composants d'un système linux – Les modules

- Image du noyau (kernel image) : un seul fichier créé après édition de liens des différents fichiers objets
  - Fichier chargé en mémoire au démarrage.

=> Disponibilité des fonctionnalités incluses dès le démarrage

du noyau

Modules : compilation de certains éléments (pilotes de périphériques, systèmes de fichiers...)

- Chargement dynamique par le noyau en fonction des besoins
- Stockage de chaque module dans un fichier séparé (\*.ko dans /lib/modules)
- Pas d'accès lors du démarrage initial

Process scheduling
Process communication
Memory management
File Systems
Network stack

Syscalls

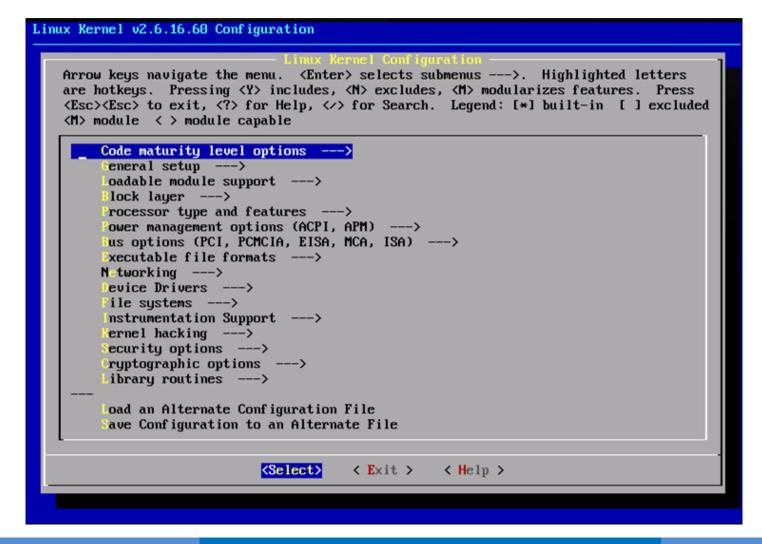
Module 1
Drivers

Module 2

Module 3

## Composants d'un système linux – Configuration

make menuconfig



## Composants d'un système linux – Configuration

## make menuconfig

#### Make:

- À saisir dans le répertoire racine des sources du noyau
- Option -j <n> pour accélérer la compilation en utilisant plusieurs coeurs du processeur
- Pas d'exécution nécessaire en tant que root

### • Génère:

- vmlinux : image non compressée du noyau mais non bootable
- arch/<arch>/boot/\*Image: image finale et bootable, généralement compressée, du noyau (bzimage pour x86, zimage pour ARM...)
- Tous les modules du noyau, répartis dans l'arborescence des sources, sous la forme de fichiers .ko

# Composants d'un système linux – Shell

**Shell**: Couche logicielle qui fournit l'interface utilisateur d'un système d'exploitation.

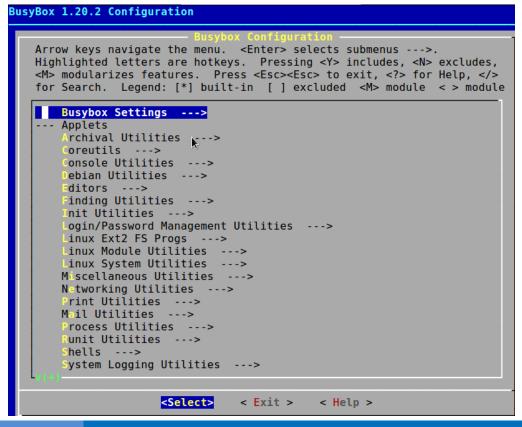
Le shell d'un système d'exploitation peut prendre deux formes distinctes :

- Interface en ligne de commande (CLI)
- Shell graphique fournissant une interface graphique pour l'utilisateur (GUI, pour Graphical User Interface).

Dans les systèmes embarqués, l'utilisation d'une GUI est rare et non recommandée.

## Composants d'un système linux – Busybox

- Logiciel libre souvent inclus dans l'embarqué
- Conçu comme un unique fichier exécutable
- Implémente un grand nombre des commandes standard sous Unix
- Configuration : make busybox





# Composants d'un système linux – Système de fichier

Rep	description		
/	Répertoire "racine", point d'entrée du système de fichiers		
/boot	Contient le noyau Linux et l'amorceur		
/bin	Contient les exécutables de base, comme par exemple cp, mv, ls, etc.		
/dev	Contient des fichiers spéciaux nommés devices qui permettent le lien avec les périphériques de la machine		
/etc	Contient les fichiers de configuration du système		
/home	Contient les fichiers personnels des utilisateurs (un sous-répertoire par utilisateur)		
/lib	Contient les librairies et les modules du noyau (/lib/modules)		
/media /mnt	Contient les « points de montage » des médias usuels : cd, dvd, disquette, clef usb		
/opt	Lieu d'installation d'applications supplémentaires		
/proc	Contient une "image" du système (/proc/kcore est l'image de la RAM)		
/root	Répertoire personnel de l'administrateur		
/sbin	Contient les exécutables destinés à l'administration du système		
/tmp	Contient des fichiers temporaires utilisés par certains programmes		
/usr	Contient les exécutables des programmes (/usr/bin et /usr/sbin), la documentation (/usr/doc) et les programmes pour le serveur graphique (/usr/X11R6).		
/var	Répertoire contenant les fichiers qui servent à la maintenance du système (les fichiers de journaux notamment dans /var/log)		

# Composants d'un système linux – Système de fichier

Support matériel : Disque dur, flash, SDcard, microSD, ...



- Le Master Boot Record est situé dans les 1<sup>er</sup> secteurs du disque
- Il est constitué de 2 parties :
  - La table des partitions
  - Le programme d'amorçage qui charge le noyau du système
- Plusieurs types de partitions
  - Principale
  - Etendue
  - Logique

# Composants d'un système linux – Système de fichier

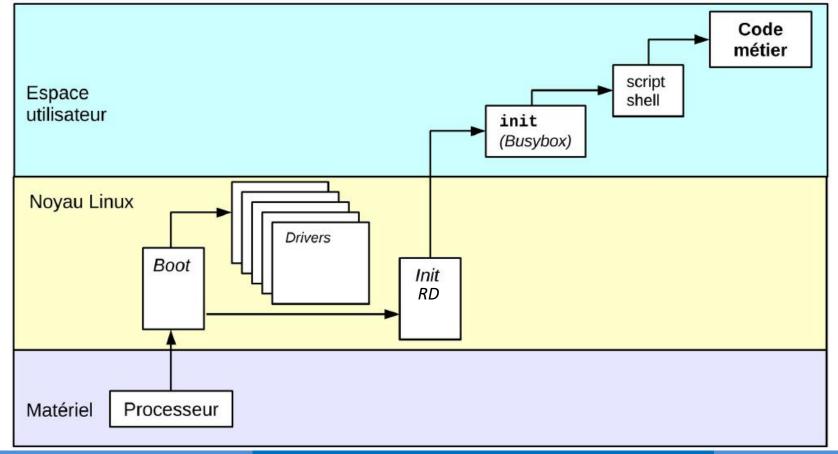
## Chaque système est associé à un format de données

- Sous Linux
  - ext2, ext3, ext4, jfs, xfs, ...
  - ext2 non journalisé
- Sous Windows
  - fat, fat32, ntfs
  - Ntfs est utilisé sous Windows XP, Vista, Seven, Windows 8
- Toujours préférer un système de fichier « journalisé » (si possible)
  - Chaque séquence de lecture/écriture est d'abord inscrite dans un journal avant d'être effectuée
  - Si le système se bloque pendant la séquence, elle sera achevée après le redémarrage
    - => On évite les erreurs dans le système de fichiers

# Démarrage du système - Boot

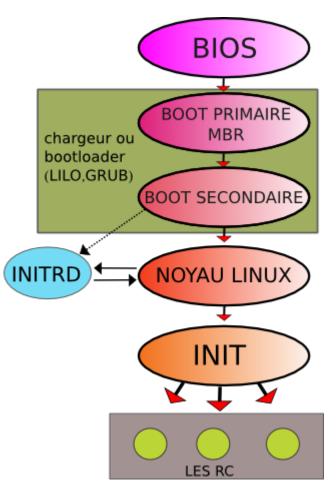
## Durée de la séquence de boot :

- Chargement du noyau : 2 à 5 s
- Processus init (montage du FS, config. paramètres /proc): 1 à 2 s
- Lancement des services (réseau, authentification, GUI, ...): >10 s



## Démarrage du système - Boot

# Détail de la séquence de boot :



- Bootloader: Lilo, Syslinux, Grub, U-Boot, BareBox, ...
- initrd (INITial RamDisk): image du noyau minimal initialisé au démarrage du système et indique où trouver le FS (ex : root=/dev/sdb2)
- init : Gère tous les processus (PID=1) y compris le noyau (kthread : PID=2)
- inittab : Fichier de configuration de init situé dans /etc. Définit les niveaux d'exécution et les terminaux virtuels (tty)
- Scripts de rcx.d : (x=0 à 6) contiennent les scripts de démarrage des services suivant les niveaux d'exécution (compatible POSIX)

# Démarrage du système - Initialisation

## Plusieurs versions de l'initialisation du système :

- BSD Unix: un seul script de démarrage principal /etc/rc qui appelle les scripts /etc/rc.d/\* et /etc/rc.local
- System V: basé sur le concept de niveaux d'exécutions.
  - /etc/inittab
  - /etc/rc.d/rc.sysinit
  - /etc/rc.d/rcx.d/\* (x=0..6)

```
$ ls /etc/rc.d/rc5.d

K15httpd S00microcode_ctl

K20nfs S04readahead_early

K28amd S06cpuspeed

K50netconsole S08arptables_jf
```

 Lance 6 consoles virtuelle (tty1 à 6) et l'interface graphique X11

Au lieu de /etc/rc.d/rc.sysinit, les OS de la famille Debian utilisent

Level	Purpose		
Levei	Most Linux	Some Linux	
0	Shut down and power off	Shut down and power off	
1	Single-user mode	Single-user mode	
2	Multi-user console login, no networking	Multi-user console login, networking enabled	
3	Multi-user console login, networking enabled	Multi-user graphical login, networking enabled	
4	not used	not used	
5	Multi-user graphical login, networking enabled	not used	
6	Shut down and reboot	Shut down and reboot	

/etc/init.d/rcS qui exécute les scripts /etc/rcS.d/S\* dans l'ordre.

# Démarrage du système - Initialisation

## Plusieurs versions de l'initialisation du système :

- SystemD: démon de gestion système
  - parent de tous les autres processus, directement ou indirectement => PID = 1
  - collection de logiciels sous forme de binaires
  - pilotage par un fichier texte d'une dizaine de lignes
  - liens symboliques dans /etc/systemd/system/ vers les fichiers situés dans /usr/lib/systemd/system/.
  - Utilisation de la commande systemet1

```
# systemctl start [name.service]
# systemctl stop [nom.service]
# systemctl restart [nom.service]
# systemctl reload [nom.service]
$ systemctl status [nom.service]
```

# Linux et le temps réel

- Temps réel souple (soft realtime)
  - Contraintes temporelles en millisecondes
  - Comportement moyen, pas de garantie (best effort)
  - Système d'ordonnancement performant : CFS (Completely Fair Scheduler) depuis la version 2.6.23
    - → Linux vanilla
  - Contraintes temporelles en centaines de microsecondes
  - Comportement prévu pour gérer les pires circonstances (worst cases)
    - → Linux avec patch PREEMPT\_RT (Ingo Molnar)

# Linux et le temps réel

- **Temps réel strict (hard realtime)** 
  - Qualifié mais non-certifié
    - Contraintes temporelles en dizaines de microsecondes
    - Comportement dans le pire des cas vérifiable en pratique mais pas prouvable à cause des millions de lignes de code du noyau Linux sous-jacent.
      - → Linux avec extension Xenomai / Adeos
  - Certifié
    - Contraintes temporelles en microsecondes
    - Comportement vérifiable (code minimal)
      - → **RTEMS** (Real-Time Executive for Multiprocessor Systems)
      - → FreeRTOS

# Construire son système : Réduire l'empreinte mémoire !

### Mémoire est très couteuse => 3 façons de réduire l'empreinte mémoire:

### 1. Optimiser le noyau

- Enlever le code dont on n'a pas besoin
- Optimiser la compilation -
- Enlever le swap
- Voir le «Linux tiny kernel project »: optimisations sous forme de patch.

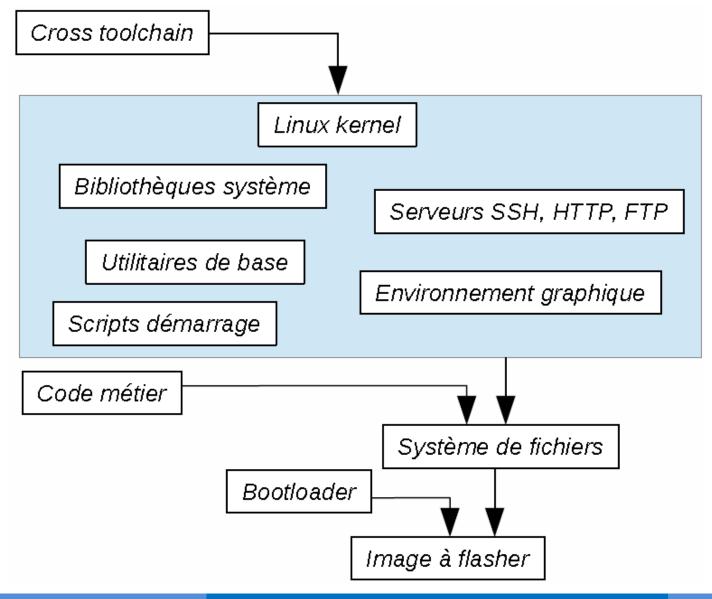
### 2. Optimiser l'espace de l'applicatif

- Optimiser son code
- Optimiser l'utilisation des librairies
  - Librairies partagées dans les applications
  - Utiliser des librairies réduites (uClibc, diet libc, ...)
- Utiliser des applications optimisées : BusyBox, TinyLogin, Serveur web BOA, mini\_httpd, GoAhead, ...

### 3. Compresser le système de fichiers

Certains systèmes de fichiers sont compressés: JFFS2, CRAMFS

# Construire son système



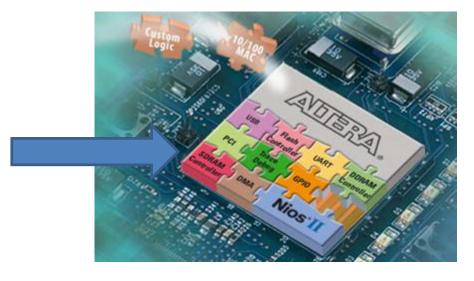
# Construire son système – Différentes solutions

	Pour	Contre
Tout construire manuellement	<ul> <li>Personnalisation complète</li> <li>Maitrise complète du système</li> <li>On acquiert de l'expérience</li> </ul>	<ul> <li>Gérer les dépendances (« c'est l'enfer »)</li> <li>Besoin de connaitre tous les détails du système</li> <li>Compatibilité des versions</li> <li>Manque de reproductibilité</li> </ul>
Distributions installables (Debian, Ubuntu, openSuse,)	Facile à installer et à administrer	<ul> <li>Difficile à personnaliser</li> <li>Difficile à optimiser (temps de démarrage, la taille)</li> <li>Difficile de reconstruire le système complet à partir des sources</li> <li>« Grand système »</li> <li>Beaucoup de dépendances</li> <li>Non disponible pour toutes les architectures</li> </ul>
Build systems Buildroot, Yocto, PTXdist, etc	<ul> <li>Beaucoup de souplesse</li> <li>Construction à partir des sources : personnalisation et optimisation faciles</li> <li>entièrement reproductible</li> <li>Utilise la compilation croisée</li> <li>Paquets spécifiques pour l'embarqué</li> <li>Fonctionnalités en option</li> </ul>	<ul> <li>Pas aussi facile une distribution binaire</li> <li>Le temps de construction (compilation)</li> </ul>

## Construire son système – Tout construire manuellement

## TP: Installation de μClinux sur une carte Altera DE2-115

- Configurer un OS Linux pour un système embarqué
- Installer et tester un pilote de périphérique



# TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

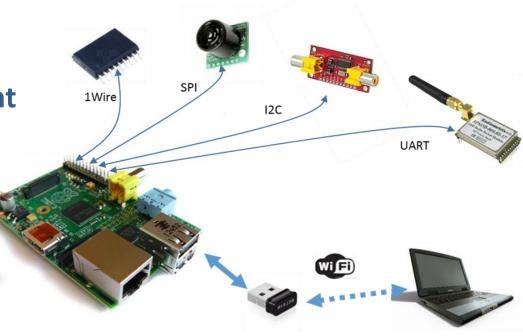
 Prise en main d'un système embarqué Raspberry PI

Distribution Raspbian

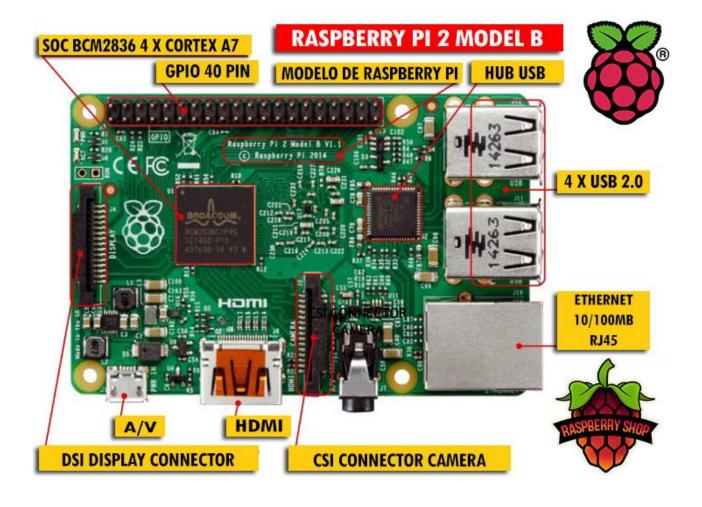
 Les pratiques de mise en œuvre et de développement

Utilisation des principaux

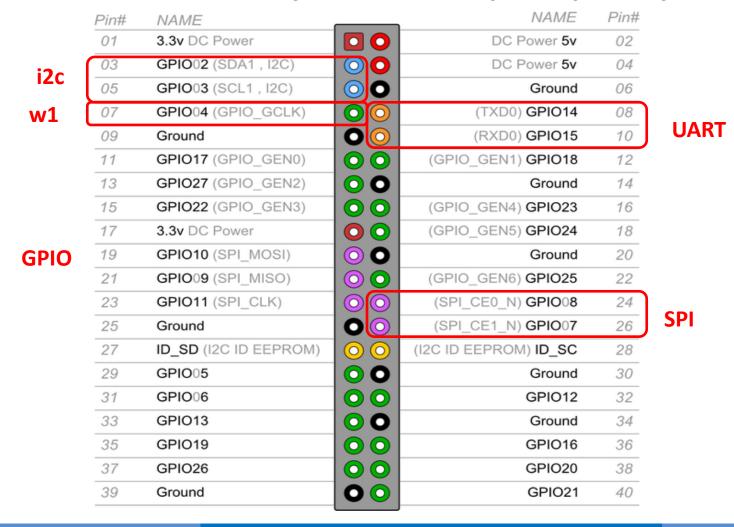
bus de communication



## TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi



## TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi



TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

## **GPIO:** Global Purpose Input Output

```
$ cd /sys/class/gpio
/sys/class/gpio $ ls
export
          gpiochip0 unexport
/sys/class/gpio $ echo 24 > export
/sys/class/gpio $ ls
          gpio24
                     gpiochip0
export
                               unexport
/sys/class/gpio $ cd gpio24/
/sys/class/gpio/gpio24 $ ls
                                                   value
            direction
active low
                               subsystem
                        edge
                                           uevent
```

TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

**GPIO:** Global Purpose Input Output

### Accès en écriture :

```
/sys/class/gpio/gpio24 $ echo out > direction
/sys/class/gpio/gpio24 $ echo 1 > value
/sys/class/gpio/gpio24 $ echo 0 > value
```

### Accès en lecture :

```
/sys/class/gpio/gpio24 $ echo in > direction
/sys/class/gpio/gpio24 $ cat value
/sys/class/gpio/gpio24 $ 0
```

# TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

## Bus i2c : inclure les drivers dans le noyau :

```
(linux sources dir) $ make menuconfig
Device drivers --->
       I2C support --->
           <*> I2C support
               [*] Enable compatibility bits for old user-space
               <*> I2C device interface
               <*>
                    I2C bus multiplexing support
                      Multiplexer I2C Chip support --->
               [*] Autoselect pertinent helper modules
                      I2C Hardware Bus support --->
                          <*> Atmel AT91 I2C Two-Wire interface (TWI)
                          <*> GPIO-based bitbanging I2C
```

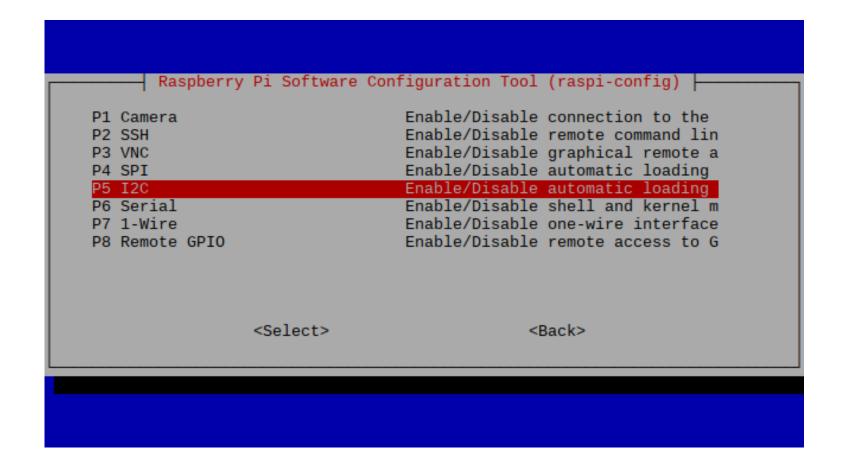
TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

Bus i2c : Ajouter le module au noyau après son chargement :

```
$ sudo modprobe i2c-dev
$
$ ls /dev/i2*

/dev/i2c-0 (réservé)
/dev/i2c-1
```

## TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi



TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

**Bus i2c: Utiliser dans le terminal:** 

```
$ sudo apt-get install i2ctools
$
$ i2cdetect -> Détection des périphériques
$ i2cget -> Lire
$ i2cset -> Ecrire
```

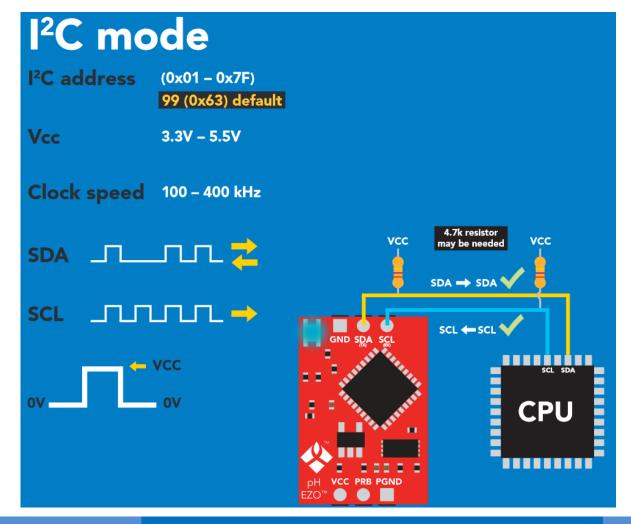
TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

#### Bus i2c: Utiliser dans le terminal:

```
pi@raspberrypi: ~
login as: pi
pi@192.168.1.20's password:
The programs included with the Debian GNU/Linux system are free software;
the exact distribution terms for each program are described in the
individual files in /usr/share/doc/*/copyright.
Debian GNU/Linux comes with ABSOLUTELY NO WARRANTY, to the extent
permitted by applicable law.
Last login: Mon May 9 20:12:11 2016 from dominic-pc
pi@raspberrypi:~ $ i2cdetect -y 1
    0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f
pi@raspberrypi:~ $
```

127 adresses

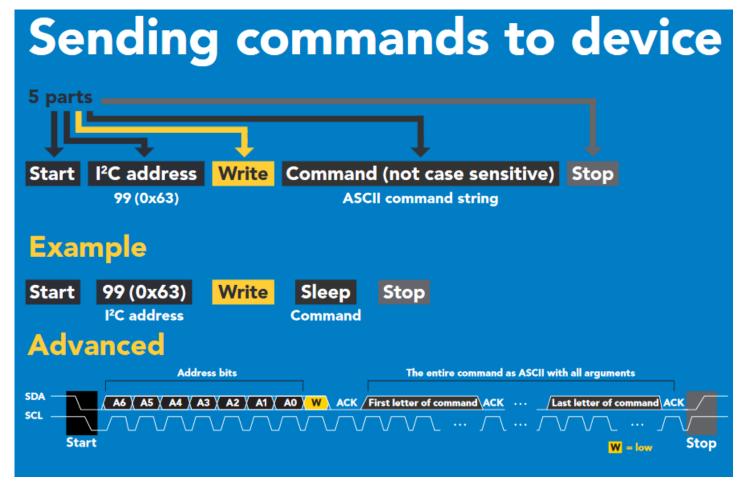
# Bus i2c : exemple



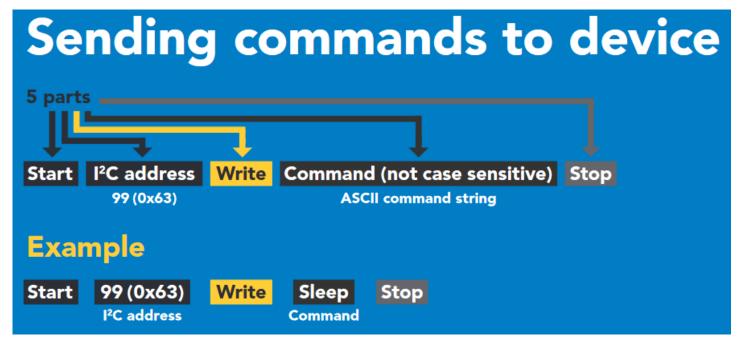
TP: Prise main d'un système embarqué Rapsberry Pi

**Bus i2c: Utiliser dans le terminal:** 

# Bus i2c: exemple

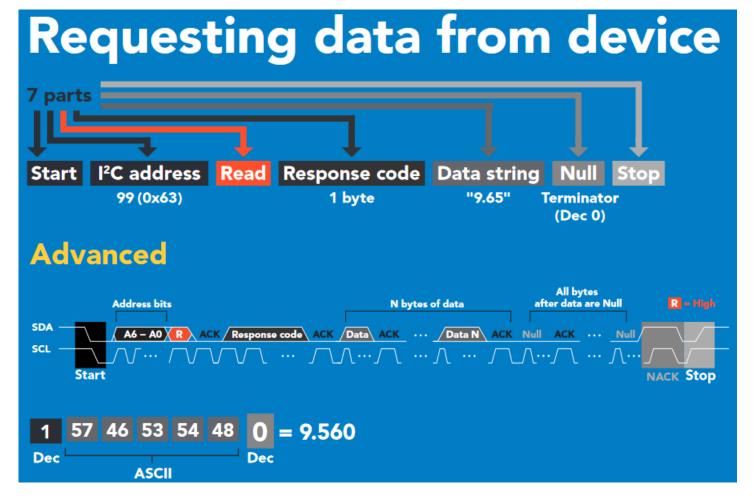


## Bus i2c : exemple



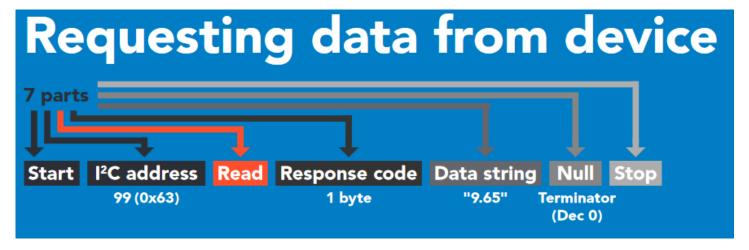
```
$ i2cset 0x63 0x53 0x6c 0x65 0x65 0x70 i
```

# Bus i2c : exemple



#### Les principaux systèmes d'exploitation dans l'embarqué – linux

#### Bus i2c : exemple



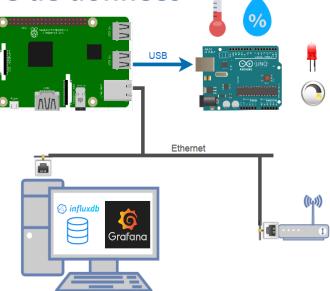
```
$ i2cget 0x63 0 5
0x01392e363300
```

#### Les principaux systèmes d'exploitation dans l'embarqué – linux

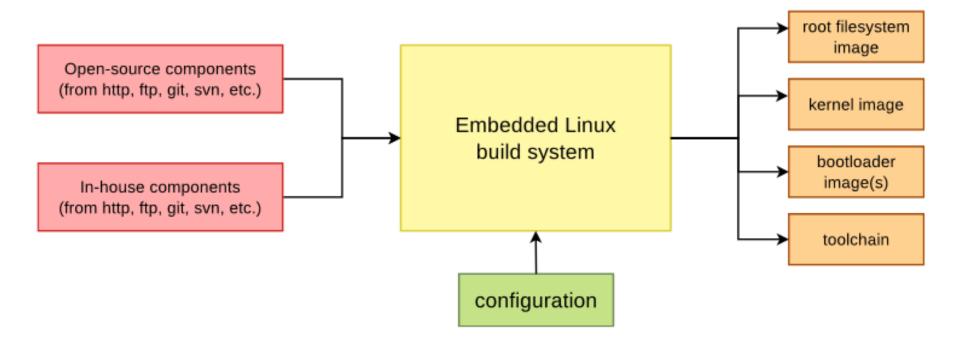
#### **TP: Objet connecté**

- Programmation Microcontrôleur
- Liaison série asynchrone ports IO entrées analogiques
- Architecture IOT
- Panneau de contrôle (dashboard) Node Red

Gestion d'une base de données



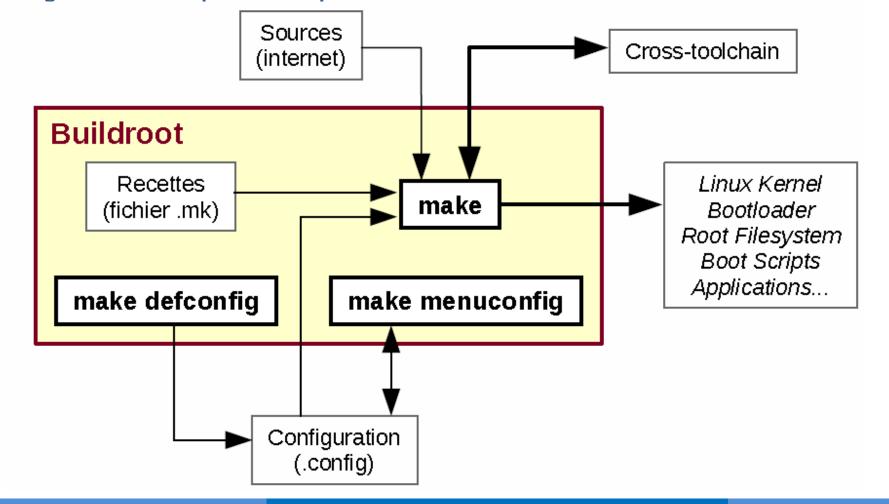
#### Construire son système – Principe d'un Build System



- Compilation des sources
- Cross-compilation
- Recettes de construction
- => beaucoup de flexibilité
- => machines plus performantes
- => facile

#### Construire son système – Buildroot

Buildroot est un ensemble de scripts et de fichiers de configuration permettant la construction complète d'un système Linux pour une cible embarquée. Il télécharge automatiquement les paquetages nécessaires pour la compilation et l'installation.



#### Construire son système - Buildroot

#### make menuconfig

```
Buildroot 2015.02 Configuration
Arrow keys navigate the menu. <Enter> selects submenus ---> (or empty
submenus ----). Highlighted letters are hotkeys. Pressing <Y> selectes a
feature, while <N> will exclude a feature. Press <Esc> to exit, <?>
for Help, </> for Search. Legend: [*] feature is selected [ ] feature is
       Target options --->
       Build options --->
       Toolchain --->
       System configuration --->
       Kernel --->
       Target packages --->
       Filesystem images --->
       Bootloaders --->
       Host utilities --->
       Legacy config options --->
       <Select>
                   < Exit > < Help > < Save > < Load >
```

#### Construire son système - Buildroot

#### make defconfig

- Buildroot est livré avec un certain nombre de configurations de bases pour diverses plates-formes matérielles :
  - RaspberryPi,
  - BeagleBone Black,
  - CubieBoard,
  - Atmel evaluation boards,
  - Divers i.MX6 boards,
  - •
- Construit seulement un système minimum :
  - toolchain,
  - bootloader,
  - Kernel
  - root filesystem minimum

#### Construire son système – Buildroot : Fonctionnement globale

- ▶ output/
  - ► images/
    - zImage
    - ► armada-370-mirabox.dtb
    - rootfs.tar
    - rootfs.ubi

Boot partition FAT16

Rootfs partition EXT4



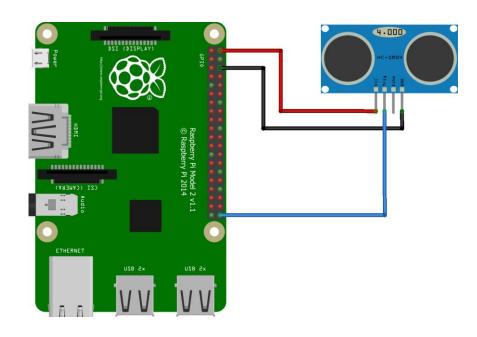
#### Construire son système – Buildroot

#### TP: Construction d'un système linux embarqué complet





- Noyau Linux
- Système de fichiers racine
- Utilitaires de base (Busybox)
- Code métier C++
- Production d'un signal
- Performances temps réel



#### Amélioration des performances du noyau linux Rappel et définition

# Le temps-réel est une notion de garantie et non pas de performance

- qualité de fonctionnement (stabilité)
- temps de réponse : réaction appropriée → en un temps borné
   → à un événement
- Le temps réel est lié à des processus sensibles (militaire, spatial, énergie, médical, transport, ...)

#### **Principe:**

- Programmer une tâche périodique
- Comparer la date d'échéance théorique avec la date réelle
- La différence correspond au « jitter » (gigue)
- La gigue est caractéristique de la « latence » du système
- Tester le système avec ET sans charge!

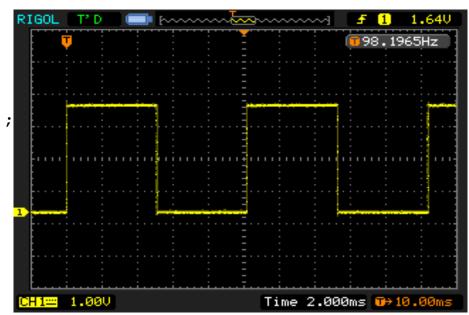
#### **Outils:**

- Tâche périodique: cyclictest, latency
- Manipulation de « GPIO »
- Stimulation: hackbench, stress, dohell
- Mesure : Oscilloscope, Gnuplot (tracé de courbes)

```
squareSignal.cpp
int duration = atoi(argv[1]);

ofstream fs("/sys/class/gpio/gpio21/value");

while(1)
{
    fs << "1" << endl;
    usleep(duration);
    fs << "0" << endl;
    usleep(duration);</pre>
```

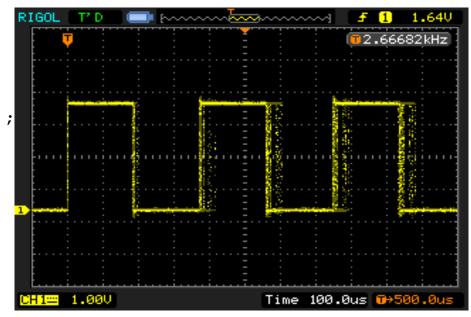


squareSignal 5000

```
squareSignal.cpp
int duration = atoi(argv[1]);

ofstream fs("/sys/class/gpio/gpio21/value");

while(1)
{
    fs << "1" << endl;
    usleep(duration);
    fs << "0" << endl;
    usleep(duration);
}</pre>
```



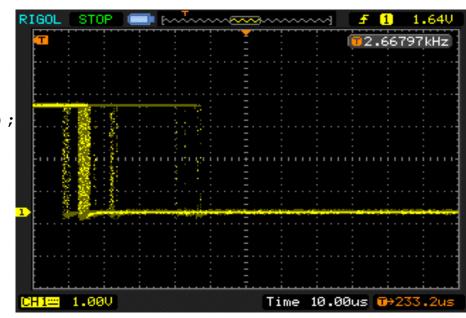
squareSignal 100

Activation de la persistance de l'affichage

```
squareSignal.cpp
int duration = atoi(argv[1]);

ofstream fs("/sys/class/gpio/gpio21/value");

while(1)
{
    fs << "1" << endl;
    usleep(duration);
    fs << "0" << endl;
    usleep(duration);</pre>
```



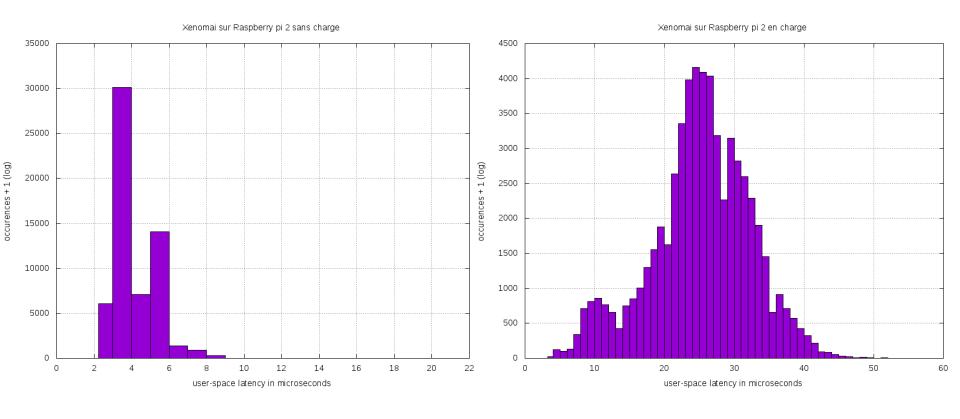
squareSignal 100

Mesure des retards/latences

```
RT TASK sqrtSig task;
void sqrtSig(void *arg __attribute__((_unused__)))
RIGOL
    rt task set periodic(NULL, TM NOW, TIMESLEEP);
    while(1) {
        rt task wait period(NULL);
int main(void)
  printf("Create task sqrSig \n");
   rt task create(&blink task, "sqrSig", 0,99,0);
  printf("Start task sqrSig ");
   rt task start(&sqrSig task,&sqrSig,NULL);
  printf("Press Enter to stop task\n");
   getchar();
   rt task delete(&sqrSig task);
```

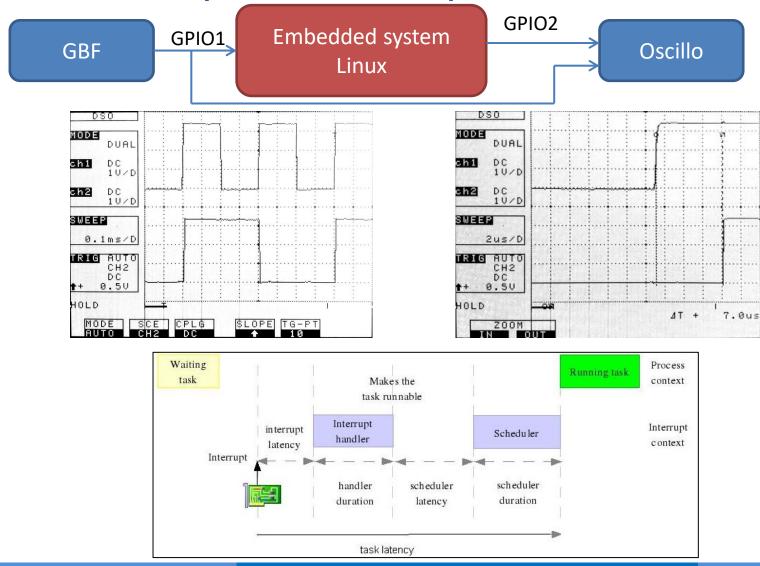
```
Time 50.00us → 1.000ms
```

Production signal 1ms avec forte charge CPU
Linux temps réel (Xenomai)
Mesure des retards/latences

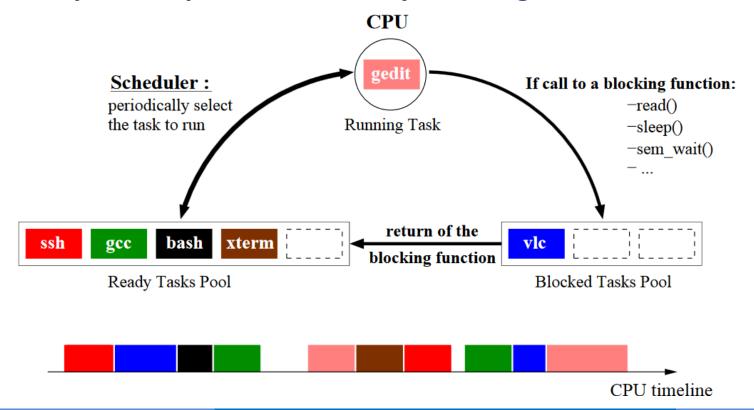


# latency

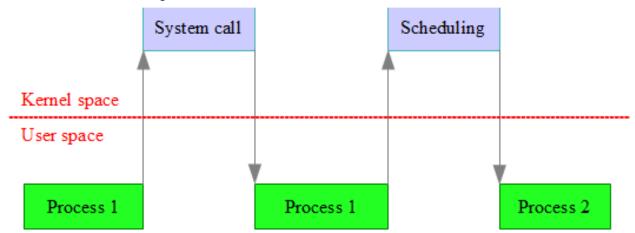
# stress or dohell
# latency



- scheduler(odonnanceur): sélection du processus à exécuter
- CPU partage son temps entre plusieurs processus
- 3 états pour un processus : ready, running, blocked.



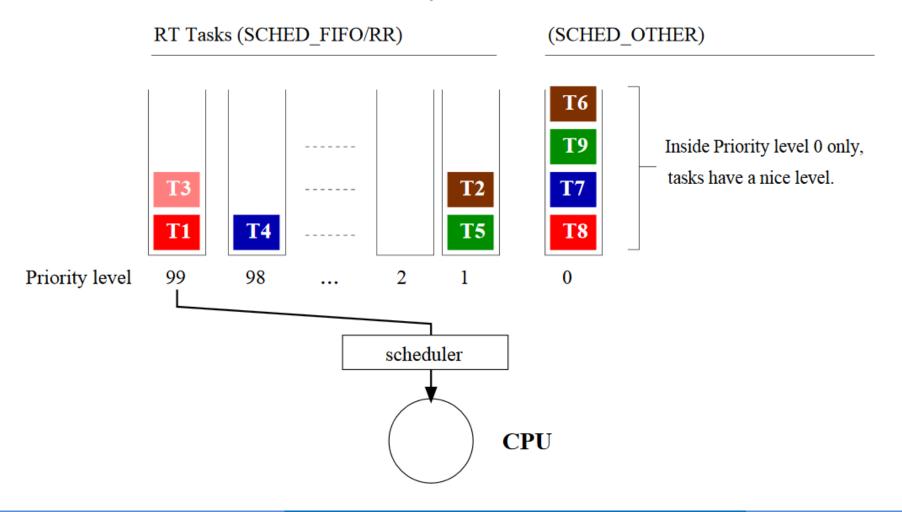
- Préemption : remplacement involontaire du processus s'exécutant par un autre.
- Involontaire : le processus en cours ne s'est pas mis en sommeil ou en attente de réception de données.



 Noyau Linux : par défaut, pas de préemption à l'intérieur du noyau => Temps réel impossible

- SCHED\_OTHER: ordonnanceur équitable (default)
  - favoriser des tâches : niveau de « nice »
- SCHED\_FIFO: ordonnanceur TR à priorité fixe (need to be root user)
  - tâches utilisant cet ordonnanceur sont prioritaires sur les tâches SCHED\_OTHER
  - si priorité identique, les tâches sont entièrement exécutées dans l'ordre de la file
- SCHED\_RR: équivalent à SCHED\_FIFO
  - mais une tâche interrompue est remise en bout de sa file de priorité

#### Ready RT Tasks Pool



```
#include <sched.h>
  int sched setscheduler (pid t pid, //0: active thread
                          int policy, //SCHED OTHER/FIFO/RR
                          const struct sched param *p);
  int sched getscheduler(pid t pid);
  struct sched param {
  int sched priority; //0..99
  };
```

## Amélioration des performances du noyau linux Le patch PREMPT-RT

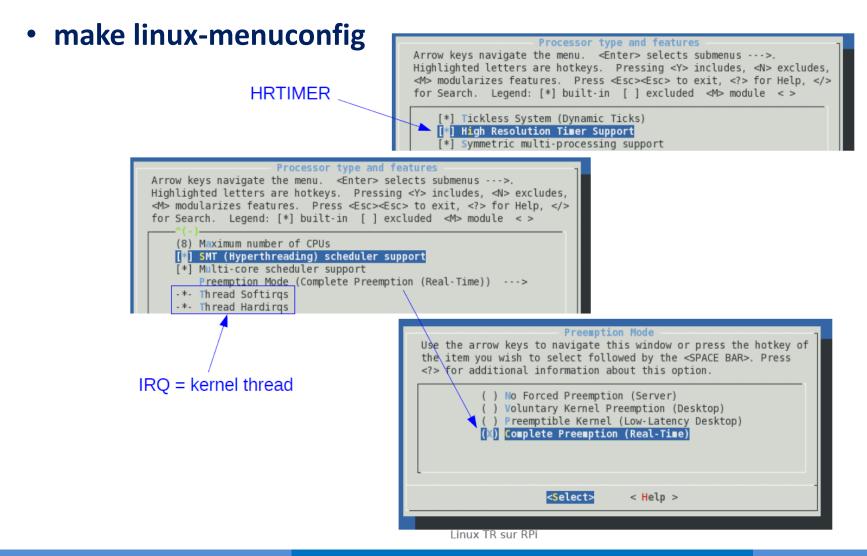
- patch, élaboré par Ingo Molnar
  - https://wiki.linuxfoundation.org/realtime/start
- Principe : rendre « totalement » préemptible le code du noyau
  - Les sections critiques (au nombre de 11 000!)
  - Les handlers d'interruption
  - Les sections sont protégées par des spinlock ou des sémaphores et supportent l'héritage de priorité
  - Presque les 60 000 lignes : modification profonde du noyau
  - Le développement d'applications RT reposent sur l'API POSIX classique
  - Temps de latence maximum nettement amélioré

#### Amélioration des performances du noyau linux Le patch PREMPT-RT

- Le coût de la préemption peut être important si le nombre de tâches TR augmente
- Temps de latence maximum nettement amélioré :
  - Dépend largement de la plate-forme matérielle
  - Bons résultats sur x86
  - Fonctionne aussi sur ARM, Nios II, Microblaze, ...
  - dépend de la configuration logicielle
- Disponible dans Buildroot avec le paquet rt-tests

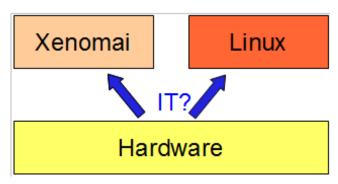
(cyclictest, hackbench, ...)

## Amélioration des performances du noyau linux Le patch PREMPT-RT



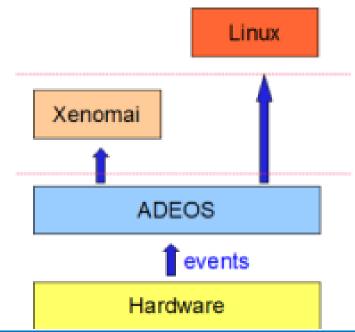
- Principe: Utilisation d'un micronoyau pour satisfaire les contraintes temps réel :
- Le micronoyau gère :
  - le scheduling des tâches temps réel,
  - les timers, les interruptions
  - la communication entre processus
- Linux gère les services non temps réel
  - connectivité réseau, USB...
  - devient une simple tâche du micronoyau
  - => Xenomai et RTAI (Real Time Application Interface) repose sur ce principe

- Xenomai : OS temps réel qui a Linux pour tâche de fond
- Linux est préempté comme une simple tâche.
  - ⇒ La préemption impossible des sections critiques du noyau linux n'a plus d'importance
  - ⇒ Les tâches gérées par Xenomai apportent ainsi une garantie d'exécution temps réel dur
- Problème : deux OS = deux ordonnanceurs
  - partager le matériel ?
  - faire interagir les tâches Linux et Xenomai entre-elles ?
  - traiter les interruptions ?

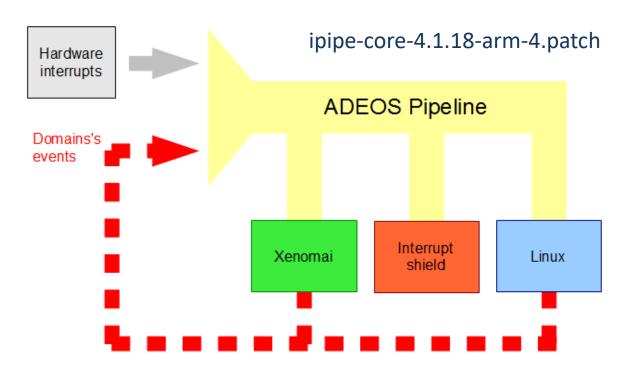


#### Utilisation d'un « dispatcheur » ou « hyperviseur »

ADEOS est un nanokernel qui se présente sous la forme d'un patch du noyau Linux



#### Principe du ipipe (Interrupts Pipeline) Adeos

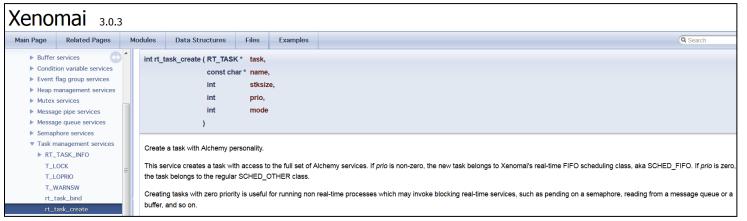


**Interrupt shield**: Bloque les interruptions. Mécanisme de protection des tâches en secondary mode (scheduler de linux).

Désactivé par défaut.

- Deux modes d'exécution pour une tâches Xenomai :
  - Mode User (courantes)
  - Mode Kernel
- Un grand nombre d'architectures supportées :
  - http://xenomai.org/embedded-hardware/
- API et skins :
  - API (Native) très complète :
    - tâches avec 99 niveaux de priorité, round robin optionnel...
    - files de messages ;
    - allocation dynamique de mémoire spécifique RT;
    - sémaphores;
    - watchdogs;
    - timers;
    - mutexes;
    - •

- API et skins :
  - Migrating from Xenomai 2.x to 3.x
    - Nouvelle API : alchemy remplace native
    - http://xenomai.org/migrating-from-xenomai-2-x-to-3-x/



- Les skins sont des API d'autres RTOS (pSos, VxWorks...) qui encapsulent des appels natifs
- Prototypage
- Portage d'applications existantes

- Abraham Silberschatz, Peter Baer Galvin, Greg Gagne :
   Operating System Concepts (2011)
- Andrew Tanenbaum : Systèmes d'exploitation (3ème édition, 2008)
- Gilles Blanc: Linux embarqué (2011)
- Pierre Ficheux : Linux embarqué : (3è édition, 2010)
- Cours de Stéphane Huet : Principes des OS / Linux embarqué (2014)
- Christophe Blaess : Ingéniérie et formations sur les systèmes libres http://www.blaess.fr/christophe/
- Cours de Jalil Boukhobza: Systèmes d'exploitation pour l'embarqué http://syst.univ-brest.fr/~boukhobza/index.php/systemes-dexploitation-pour-lembarque
- Cours de Hugo Descoubes : Architecture des ordinateurs
   https://www.canal u.tv/producteurs/centre\_d\_enseignement\_multimedia\_universitaire\_c\_e\_m\_u/ensicaen/arch
   itecture\_et\_technologie\_des\_ordinateurs
- Free electron: Formation Buildroot
   <a href="http://free-electrons.com/doc/training/buildroot/buildroot-slides.pdf">http://free-electrons.com/doc/training/buildroot/buildroot-slides.pdf</a>
- Tutoriel Premiers pas avec Xenomai : David CHABAL <a href="http://dchabal.developpez.com/tutoriels/linux/xenomai/">http://dchabal.developpez.com/tutoriels/linux/xenomai/</a>