



Formation Linux embarqué









Sommaire



- Linux embarqué?
- Outils pour Linux embarqué
- <u>Interfaces graphiques</u>
- <u>Systèmes de fichiers</u>
- Configuration du noyau Linux
- <u>Création d'un root FS</u>
- <u>Busybox</u>
- <u>Buildroot</u>
- <u>Bibliographie</u>



Linux embarqué?



Contraintes des systèmes embarqués

- Importance du coût des composants
- Taille RAM et ROM limitées
- Mémoire de masse souvent NOR ou NAND flash
- Systèmes typiques :
 - 4 MB flash, 8 à 16 MB RAM
 - 32 MB flash, 64 à 128 MB RAM
- Différentes architectures de CPU (ARM, MIPS, SH, etc.)
- CPU de faible puissance, souvent sans MMU
- Contrainte de temps : temps réel dur ou mou
- Bus et interfaces différents (I2C, SPI, CAN, etc.)
- Exigence de basse consommation électrique
- Interface homme machine différente ou inexistante



Contraintes Linux embarqué

- Le CPU doit être supporté par le noyau Linux et la chaine de compilation :
 - CPU 32 bits minimum
 - RAM de 4 MB au strict minimum, 8 MB recommandés
 - ROM de 2 MB au strict minimum, 4 MB recommandés
- Le noyau Linux n'est à l'origine pas architecturé pour être temps réel
 - Le noyau 2.6 n'est préemtable que dans certaines conditions
 - Il existe un patch pour améliorer l'aspect temps-réel :
 - RT-Preempt: http://rt.wiki.kernel.org
 - Il existe des solutions utilisant un micro-noyau exécutant Linux dans un thread :
 - Xenomai: http://www.xenomai.org/
- Le noyau Linux requiert un système de fichier
- Si MMU: mode protégé (séparation espace utilisateur / espace noyau)
- Conflits entre code propriétaire et la licence GPL



Contraintes Linux embarqué (suite)

- Souvent des applications utilisées en Linux embarqué ont été désignées pour un usage sur PC :
 - Les contraintes telles que la quantité de mémoire ou de disque n'ont pas été prises en compte
- Les distributions "classiques" (Fedora, Debian, etc.) utilisent un système de gestion de paquets logiciels inadapté à la génération d'un Linux embarqué
 - Pas de support pour la compilation croisée
 - Pas toujours possible d'installer un paquet dans un répertoire spécifique

Avantages Linux embarqué

- Indépendance d'un vendeur ou éditeur
- Support CPU variés
 - Portabilité
- Time to market
- Faible cout
 - Développement
 - Royalties
- Open source
 - Large communauté
- Suit les standards (POSIX)
 - Portabilité



Distributions commerciales Linux embarqué

- BlueCat Embedded Linux
 - XScale, PowerPC, IA-32, ARM, MIPS, x86
 - http://www.lynuxworks.com
- Cadenux
 - ARM7 et ARM9
 - http://www.cadenux.com
- Denx
 - PowerPC, ARM, MIPS
 - http://www.denx.de
- ELinOS
 - Xscale, PowerPC, x86, ARM, MIPS, SH
 - http://www.sysgo.com
- Metrowerks
 - x86, ARM, PowerPC, ColdFire
 - http://www.metrowerks.com
- MontaVista
 - PowerPC, ARM, MIPS, IA32, SuperH, Xscale, and Xtensa
 - http://www.mvista.com



Outils pour Linux embarqué



Outils de compilation

- Le CPU cible est souvent différent de celui de la machine du développeur
 - Il faut une chaine de compilation croisée :
 - Compilateur C / C++, assembleur, éditeur de liens
 - Binutils: ar, Objdump, nm, readelf, etc.
 - Debugger
 - Il faut une librairie C compilée pour la cible
- Il faut parfois compiler la suite gcc, binutils et la librairie C manuellement
 - Long et fastidieux
 - Des outils existent pour simplifier cette tache

Emulateurs

- QEMU
 - Cibles: x86, x64, PowerPC, Sparc et ARM
 - Licence LGPL / GPL
 - http://www.nongnu.org/qemu
- PearPC
 - Cible : PowerPC
 - Licence GPL
 - http://pearpc.sourceforge.net
- Gxemul
 - Cibles: ARM, MIPS, M88K, PowerPC et SuperH
 - Licence BSD
 - http://gxemul.sourceforge.net



Librairies C – GNU Glibc

- Une libraire C est nécessaire à tout système Linux
- La libraire standard GNU C (Glibc) est la plus complète, la plus utilisée, respectant le mieux les standards
 - Support de l'internationalisation
 - Support des threads Posix natifs (NPTL)
 - Support de la STL C++
- Licence LGPL
- Assure une bonne compatibilité avec des composants ou librairies tiers
- Souvent de taille trop importante pour l'embarqué
 - Entre 1.5 et 2 MB
- Il existe des alternatives à Glibc pour les systèmes embarqués
 - Implémentation d'une librairie C de petite taille
 - Fournissant la plupart des fonctionnalités de Glibc



Librairies C – uClibc

- Librairie associée au projet uClinux
 - uClibc est dérivée d'anciennes librairies du projet
- Supporte les processeurs avec ou sans MMU
- Vise à maintenir la compatibilité avec C89, C99, and SUSv3
- Support de la STL disponible avec uClibc++
- Environ 4 fois plus légère que Glibc
 - ~400 KB sur ARM
- Licence LGPL
- Fournit un environnement de compilation : BuildRoot
- http://uclibc.org



Librairies C – Eglibc

- Projet récent ayant pour but d'optimiser la Glibc
 - Compatibilité d'API et d'ABI avec Glibc
- Configuration des composants inclus à la compilation
- Licence LGPL
- http://www.eglibc.org

Librairies C – Dietlibc

- Licence GPL ou commerciale
- dietlibc a été écrit "from scratch" avec pour but de minimiser la taille tout en augmentant les performances
- Désignée pour être liée statiquement (mais peut être chargée dynamiquement)
- Supporte Alpha, ARM, ia64, MIPS, s390, Sparc, x86 et PowerPC
- Très légère :
 - Environ 70 KB
- http://www.dietlibc.org/
- http://www.fefe.de/dietlibc/

Environnements – GCC

- Une chaine de compilation croisée est nécessaire pour compiler sur une machine hôte d'architecture différente de la cible
- GCC est le compilateur standard sous Linux
 - Difficile de compiler le noyau avec un autre compilateur
 - Il existe des patches pour Intel CC
- Recompiler GCC pour générer une chaine croisée n'est pas trivial
 - http://gcc.gnu.org/install/
- Il existe des outils, simples scripts ou environnements complets, permettant de compiler GCC, les outils (binutils) et une librairie C

Environnements – Crosstool-NG

- Crosstool-NG est un ensemble de scripts pour générer une chaine de compilation croisés
- Supporte les architectures Alpha, ARM, MIPS, PowerPC, SH, s390 et x86
 - 64 bits support souvent à l'état expérimental
- Supporte Glibc, uClibc, Eglibc
- Outil de configuration neurses type menuconfig
- http://ymorin.is-a-geek.org/projects/crosstool

Environnements – ELDK

- Embedded Linux Development Kit
- Targets: PowerPC, ARM et MIPS
- Contient une chaine de compilation croisée, debugger, des librairies précompilées
 - Code source, patches, scripts, etc. sont disponibles gratuitement
- Supporte Glibc et uClibc
- Paquets et installation basés sur RPM
- Support commercial disponible
- http://www.denx.de/wiki/DULG/ELDK

Environnements – Buildroot

- Buildroot est un outil permettant de générer tout un Linux embarqué, de la chaine de compilation jusqu'au root FS
 - Composé de Makefile et de scripts
 - A l'origine, outil de test pour uClibc
- Buildroot automatise les séquences :
 - Téléchargement des sources
 - Configurations (à travers une interface ncurses type menuconfig)
 - Compilation de la chaine de compilation croisée (si basée sur uClibc)
 - Compilation des paquets
 - Création du système de fichier
- Gère les dépendances entre paquets
- http://buildroot.net/



Environnements – Bitbake

- Bitbake est un outil similaire à Buidroot
 - Dérivé de l'outil Portage de la distribution Gentoo (langage Python)
 - Fondation du projet OpenEmbedded
 - http://www.openembedded.org/
- Supporte d'autres cibles que Linux : les BSDs, Cygwin, etc.
- Des recettes gèrent les dépendances, le téléchargement, la configuration, la compilation, l'installation et la désinstallation d'un paquet
- Les recettes incluent des métadonnées sur le paquet, qui peuvent être conditionnelles, et être héritées entre paquets
 - Permet de prendre en compte un héritage de configuration
- La configuration se fait par édition de fichiers
- http://bitbake.berlios.de/
- http://wiki.openembedded.net/



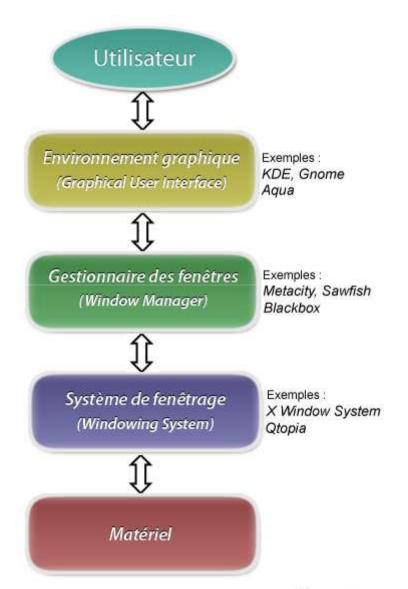


Interfaces graphiques



IHM - Introduction

- Sur un desktop Linux, l'interface graphique est basée sur le système de fenêtrage X Windows System (ou X11), d'un gestionnaire de fenêtres et d'un environnement graphique
- Pas adapté aux contraintes de l'embarqué :
 - X11 : 5 MB ram, 16 MB disque
 - Gnome: 14 MB ram, 96 MB disque
 - KDE: 11 MB ram, 26 MB disque





IHM – Framebuffer Linux

- Il existe un certain nombre de solutions dédiées à Linux embarqué, le plus souvent utilisant le framebuffer virtuel du noyau
- Il ne repose pas sur des librairies spécifiques comme SVGALib ou lourdes comme X11
- Le framebuffer Linux (fbdev) présente une couche abstraite du hardware, garantissant une carte mémoire fixe quelque soit le hardware graphique utilisé
- Il permet donc aux applications d'accéder au hardware graphique à travers une API bien définie
 - ioctl sur /dev/fb0
 - Préférable d'utiliser une librairie intermédiaire comme DirectFB ou SDL

IHM – Interfaces framebuffer et toolkits

DirectFB www.directfb.org	LGPL	1 à 1.5 MB ROM
Nano-X www.microwindows.org	GPL MPL	<100 KB ROM, 50 à 250 KB RAM
KDrive / Tiny-X www.x.org	X11	5.4 MB ROM
Qt qt.nokia.com	LGPL Commerciale	16 MB ROM
GTK/DFB www.gtk.org	LGPL	4.5 MB ROM
FLNX www.fltk.org	LGPL	
MiniGUI www.minigui.com	GPL	1 à 3 MB ROM Jusqu'à 8 MB RAM
WxEmbedded www.wxwidgets.org	LGPL	1 à 2.5 MB ROM

IHM - DirectFB



- DirectFB est une librairie légère qui supporte les accélérateurs graphiques hardware
- Abstraction des périphériques d'entrée
- Infrastructure de système de fenêtrage, supportant les fenêtres transparentes
- Par défaut, n'exécute qu'une seule application
 - Nécessite une extension pour exécuter plusieurs applications
 - Fusion ou SaWMan
- Souvent utilisée comme couche bas-niveau pour d'autres librairies graphiques
- Très populaire et bien documentée

IHM – DirectFB – Exemple





IHM – Nano-X

- Licence MPL ou GPL
 - La licence Mozilla Public License autorise la création de drivers et applications propriétaires, mais le code de Nano-X lui-même doit rester ouvert
- Développé spécialement pour les systèmes embarqués
- Supporte différents types d'écrans et de périphériques d'entrée (souris, touch screens, claviers)
- Implémente deux APIs
 - Microwindows: API Win32 permettant le portage d'application Windows ou Windows CE
 - Nano-X : API similaire à X-lib
- Pas de nouvelle release depuis 2005

IHM – Nano-X – Exemples

Exemple de GUI: http://www.microwindows.org/ScreenShots.html





PIXIL PDA v1.1



Webmedia Linux4.TV sur Nano-X server

IHM - MiniGUI

- Licence GPL ou commerciale
 - La version GPL est limitée en fonctionnalités
 - Nécessite une licence commerciale pour les applications propriétaires
- Supporte les OS embarqués les plus courants : Linux, eCos, uC/OS-II, VxWorks, pSOS, ThreadX et Nucleus
- Trois mode d'exécution : threads, processus et single-task
- Populaire en Asie

IHM - MiniGUI

Exemple d'application: http://www.minigui.org/whatis-app.shtml





Browser web sur STB





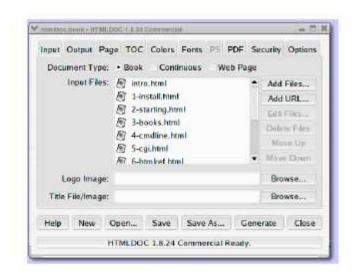
Open source PMP (Portable Multimédia Player)

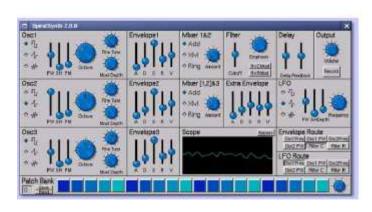


IHM – FLNX et FLTK

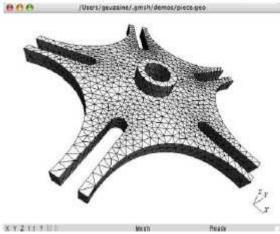
- FLTK supporte X11, Windows et MacOS X
- FLNX est un portage de FLTK sur Nano-X (voir site Nano-X)
- C++
- Supporte graphiques 3D avec OpenGL
- Environnement de conception graphique (FLUID builder) ; permet de prototyper une application en peu de temps

IHM – FLTK – Exemples











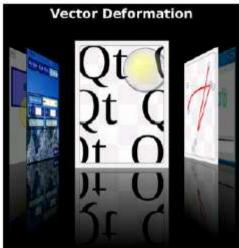
IHM – QT

- Deux versions :
 - Licence LGPL
 - Licence commerciale
- C++
- QT est le toolkit de KDE
- Architecture client / serveur
- Basé sur le framebuffer, X11 ou DirectFB
- Intégré par plusieurs Java VM
- Outils de développement



IHM – QT – Exemples









IHM - KDrive

- Auparavant appelé Tiny-X
- Version simplifiée du serveur X11 pour systèmes embarqués
- Supporte entièrement le protocole X11
- Permet d'utiliser n'importe quelle application ou librairie X11
- Permet de programmer une application sur l'API X-lib
- Est normalement utilisé avec un toolkit tel que Gtk ou Fltk

IHM – Gtk/DFB

- Gtk est le toolkit utilisé pour les applications Gnome
 - API standardisée
- Gtk/DFB est une version pour DirectFB
- Gère par défaut une seule application
 - Voir Matchbox, un gestionnaire de fenêtre simple et léger
- Graphiques vectoriels basé sur la librairie Cairo
- Exemple: www.directfb.org/docs/GTK_Embedded/



IHM – WxEmbedded

- A l'origine, WxWidget est une librairie d'abstraction au dessus de différents toolkits (Win32, Gtk, DirectFB, etc.)
- WxUniversal et WxEmbedded ont étés développés pour permettre de développer des applications WxWidget sans utiliser de toolkit
- Supporte X11, DirectFB et Nano-X
- C++



IHM – Conclusions

- Il y a un large choix de solutions pour développer une interface graphique embarquée :
 - Composants de bas niveau :
 - DirectFB, Tiny-X, Nano-x
 - Composants de haut niveau :
 - GTK, QT, FLTK, WxEmbedded, miniGUI
- De part leurs licences, leur maturité, leur vitalité, les projets suivant sont les plus souvent utilisés :
 - DirectFB, Tiny-X, GTK et QT

Systèmes de fichiers



Séquence de boot

- Le démarrage d'un système Linux peut être résumé à 3 étapes :
 - Boot loader
 - Initialise le hardware
 - Charge le noyau
 - Transfère le contrôle au noyau
 - Initialisation du noyau
 - Initialisation et démarrage des sous-systèmes du noyau
 - Démarrage du multitâches
 - Montage du système de fichier racine
 - Passe le contrôle au mode user
 - Initialisation en espace user
 - Démarrage des services et applications



Séquence de boot – Boot loader

- Une fois que le boot loader a initialisé le hardware, il doit démarrer le noyau :
 - Chargement du noyau (depuis une mémoire flash ou le réseau)
 - Décompression du noyau
 - Si un disque mémoire initial (initial ram disk = initrd) est requis, il est chargé en mémoire par le boot loader
 - Initialisation d'une zone mémoire pour passage de paramètres au noyau (avec éventuellement l'adresse de l'image initrd)
 - Appelle le point d'entrée du noyau
 - Généralement le noyau pourra récupérer l'espace mémoire du boot loader qui n'est plus utilisé

Séquence de boot – Noyau

- Le démarrage du noyau se fait en plusieurs phases :
 - Initialisation du hardware (CPU, MMU, caches, stack, etc.)
 - Analyse des paramètres passés par le boot loader
 - Si un initrd est utilisé, il est monté comme système de fichiers racine
 - Autres initialisations (mémoire virtuelle, interruptions, timers, etc.)
 - Initialisation des drivers
 - Exécute /init si présent dans l'initrd
 - Montage du système de fichiers "maitre" (disque, flash, NFS, etc.), éventuellement en place du système initrd
 - Exécute en espace user le processus init



Séquence de boot – Espace User

- Le processus init est exécuté en espace user par le noyau
 - **Généralement** /sbin/init
- Le processus init est spécial :
 - Il ne peut jamais être terminé
 - Il adopte les processus orphelins (processus fils dont le parent est terminé en premier)
 - Le noyau informe le processus init de certains événements comme Ctrl-Alt-Del
- Le processus init a pour tache de lancer les autres services et applications du système
 - Généralement, ces actions sont spécifiées dans /etc/inittab

Filesystems – Ramfs et Tmpfs

- Ramfs est un système de fichiers, simulé en mémoire par le noyau (dans le cache dentry)
 - Pas de limite de taille
 - Peut exhausser toute la mémoire
- Tmpfs est dérivé de Ramfs (utilise des caches internes au noyau), mais :
 - La taille du système varie dynamiquement en fonction des fichiers contenus
 - Une limite de taille maximum est spécifié au montage
 - Peut être changée "on-the-fly" avec mount
 - Tmpfs peut utiliser le swap (pas Ramfs)
- Un système Linux utilise souvent un répertoire comme /tmp pour stocker des informations temporairement (qui n'ont pas besoin de persister un reboot)
 - Il est possible d'utiliser un système en mémoire Tmpfs pour /tmp
 - /var/run, /var/lock, etc peuvent être des symlinks sur /tmp
 - Conseillé si le système est monté sur une mémoire flash



Filesystems – Initrd

- Lors du boot, le noyau doit être en mesure de monter le système de fichiers et d'exécuter le processus init
- Si pour accéder au périphérique contenant le système de fichier, le noyau doit charger un driver compilé en module, on a un problème de l'œuf et de la poule :
 - Le système de fichiers contient le module
 - Le module est nécessaire pour accéder au système de fichiers
- Une solution consistait à utiliser un disque RAM qui contenait les modules nécessaires
- Ce disque RAM était chargé depuis un fichier par le boot loader puis monté par le noyau
 - Le noyau pouvait alors charger les modules nécessaires au montage du système de fichiers normal
- Ce mécanisme est remplacé par initramfs depuis 2.6 (bien que toujours possible)



Filesystems – Initramfs

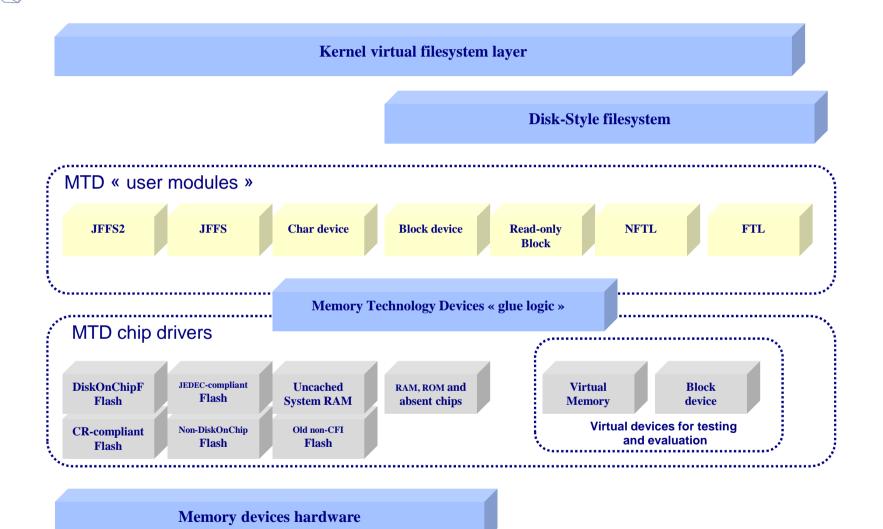
- Tout noyau 2.6 contient une archive cpio compressée (gzip)
- Au démarrage :
 - L'archive est extraite en mémoire (tmpfs)
 - Monté comme rootfs
 - Si le fichier /init est présent
 - Le noyau l'exécute avec le PID 1
 - /init ne retourne jamais
 - Sinon, le noyau montera une partition disque et exécutera /sbin/init
- Initramfs est LE rootfs, le processus init se chargera de monter un autre système à sa place
- Comparé à initrd, initramfs est plus simple, flexible et efficace en terme de mémoire
- Initramfs peut être utilisé comme le seul système racine du système (plus besoin de compiler un seul driver de système de fichiers ou de périphérique type bloc)



Filesystems – MTD

- Memory Technology Devices incluent les mémoires telles que :
 - ROM (PROM, EPROM)
 - NOR flash
 - NAND flash
- Le noyau dispose d'un sous système MTD présentant une abstraction uniforme quelques soient les technologies mémoires utilisées
- Toutes les technologies mémoires ne sont pas gérées par MTD (memory stick, Compact-Flash, Secure Digital, USB drives, etc.)
- http://www.linux-mtd.infradead.org

Filesystems – MTD (suite)



Filesystems – Cramfs

- Cramfs = Compressed RAM File System
- Système de fichier à lecture seule, compressé
- Peut être utilisé avec :
 - NOR et NAND flash (via MTD ou FTL/NFTL)
 - Compact-Flash (IDE)
 - Disque RAM
- La taille maximale du système est de 272 MB, celle d'un fichier est de 16 MB
- Il n'y a pas de répertoire courant (.) ou parent (..)
- Les dates des fichiers sont Epoch (1 janvier 1970, 00:00:00 GMT)
- Les UIDs ont une taille de 16 bits et les GIDs de 8 bits (normalement 32 et 16 respectivement)
- La compression utilisée est zlib, faite par blocs de 4 KB
- L'image chargée en flash est générée avec mkcramfs (avec la même endianess que le système hôte)



Filesystems – Squashfs

- Squashfs est similaire à Cramfs, mais avec des limitations moindres
- Système de fichier à lecture seule, compressé
- Il supporte les UIDs et GIDs de 32 bits et les dates de création des fichiers
- Les tailles maximales du système de fichier et d'un fichier sont de 2⁶⁴ octets
- Les tailles des blocs peut aller jusqu'à 1 MB (64 KB par défaut)
- La compression utilisée est gzip (un patch pour lzma existe)
- Supporte big et little endian
- L'image est créée avec mksquashfs
- Les fichiers dupliqués sont détectés et effacés
- Intégré au noyau depuis 2.6.29

Filesystems – JFFS2

- Journaling Flash File System version 2
- JFFS2 est spécifiquement désigné pour les flash NOR et NAND (via MTD)
- Compressé (zlib, rubin et rtime)
- Réparti l'usure sur la mémoire flash et empêche les effacements d'être trop concentrés
- Les changements sur les fichiers et répertoires sont enregistrés dans la flash dans des nœuds
 - Basé sur une concept de blocs (de la taille des segments d'effacement de la flash) propres ou sales, et d'un garbage collector
- L'arborescence des inodes n'est pas enregistrée dans le système
 - Tous les nœuds doivent être examinés au moment du montage
 - Potentiellement lent selon la taille de la flash



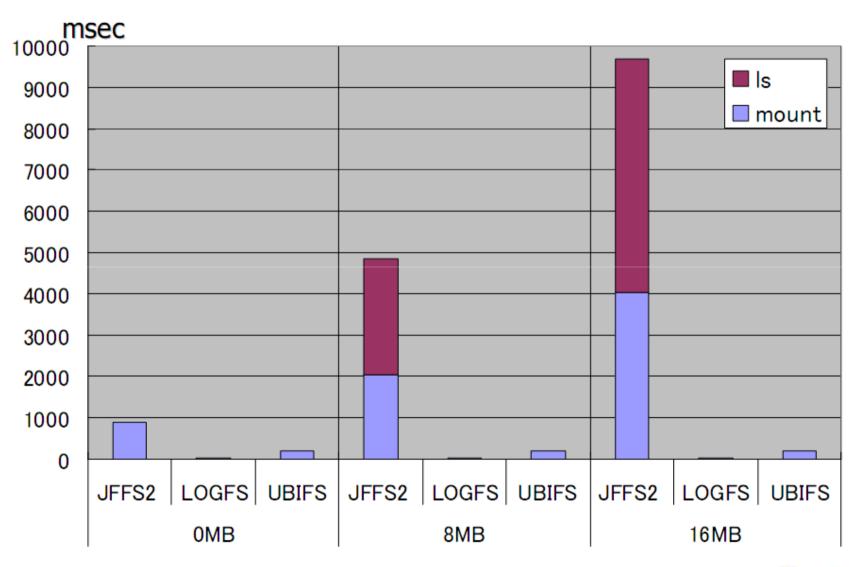
Filesystems – LogFS

- Développé comme remplaçant de JFFS2, pour les flash de grande taille
- Contrairement à JFFS2, l'arborescence des inodes est enregistrée dans le système
 - Temps de montage extrêmement rapides
 - Un bloc modifié doit être déplacé
 - Ecritures potentiellement plus lentes que JFFS2
 - Wear leveling
- Intégré au noyau depuis 2.6.34

Filesystems – UBI / UBIFS

- Unsorted Block Images (UBI) est un système de gestion de volumes (via MTD)
 - Wear leveling
- UBIFS est un système de fichiers utilisant des volumes UBI
- Développé comme remplaçant de JFFS2 (compétiteur de LogFS)
- Beaucoup plus rapide que JFFS2 (write caching)
- Le temps de montage du système de fichier est indépendant de la taille (contrairement à JFFS2)
- Intégré dans le noyau depuis 2.6.27

Filesystems – Benchmark



Filesystems – Ext2

- Ext2 (Second Extended Filesystem) est l'un des premiers systèmes de fichiers de Linux
- Conçu pour les périphériques type bloc :
 - Disque dur
 - Disque RAM
 - Compact-Flash (IDE), SD, SSD, USB flash drives
 - Flash NAND ou NOR en mode lecture seule (via MTD ou FTL/NTFL)
- Très rapide
- Pas de mécanisme de récupération des données (journal)
- Tailles maximales : système : 16 TB, fichier : 2 TB

Filesystems – Ext3 et Ext4

- Ext3 est une extension de ext2 ajoutant un journal
- Mécanisme de récupération des données par journal
- Compatible avec ext2 :
 - La première fois qu'un système ext2 est monté en tant qu'ext3, le driver ajoute automatiquement un journal
 - Un système ext2 peut être converti en ext3 avec mke2fs
- Tailles maximales : système : 16 TB, fichier : 2 TB
- Ext4 est le successeur d'ext3
- Ext4 a été accepté dans le noyau 2.6.28
- Plus rapide qu'ext3 (delayed allocation)
- Compatible avec ext2 et ext3
- Tailles maximales : système : 1 EB, fichier : 16 TB



Filesystems – XFS

- XFS est un système de fichiers journalisé créé par Silicon Graphics en 1993
- Adressage 64 bits, particulièrement adapté pour les fichiers de grande taille
- Recouvrement du système après interruption très rapide
- Variable size extents
- Taille maximale du système de fichiers : 8 EB (16 TB sur Linux 32 bits)
- Le journal peut-être placé sur un disque différent du système de fichier
- Sous licence GPL depuis 2000, porté sur Linux 2.4 en 2001

Filesystems – Swap

- Sur un système avec MMU, lorsqu'il n'y a plus de pages libres en mémoire, une page sera transférée sur une mémoire de masse (typiquement disque dur), appelée zone d'échange ou swap
- Le système de swap peut être désactivé dans la configuration de build du noyau
 - Attention aux fuites mémoire!
- La décision d'utiliser une partition de swap dépend de :
 - Le type de mémoire de masse utilisée
 - Eviter un swap sur mémoire flash, Compact-Flash, etc
 - Pas de problème avec un disque dur
 - Le ratio quantité de RAM / frugalité des applications
 - Tant qu'il y a de la RAM disponible, le swap n'est pas utilisé



Filesystems – Que choisir ?

- Considérations à prendre en compte lors du choix de systèmes de fichiers pour une application embarquée :
 - Ecriture
 - Est-il nécessaire de pouvoir ajouter, effacer ou modifier des fichiers?
 - Persistance
 - Le contenu du système de fichiers doit-il être préservé après un shutdown ou redémarrage ?
 - Résilience
 - Doit-on pouvoir récupérer les données en cas d'arrêt brutal (coupure d'alimentation, crash) alors que le système de fichiers n'a pas été synchronisé ni démonté ?
 - Compression
 - Répartition de l'usure (wear leveling)



Filesystems – Exemple

• L'exemple suivant montre l'organisation possible d'une mémoire flash de 4 MB

Raw partition for boot loader	256 K
Raw partition for kernel	640 K
CRAMFS partition for RO data	2 M
JFFS 2 partition for RW data	1.2 M

Filesystems – NFS

- Network File System est un protocole qui permet à une machine d'accéder à des fichiers à travers un réseau
- Principalement utilisé dans le monde Unix, même si supporté sur Windows ou Mac OS
- Compatible avec IPv6
- NVS versions 1 et 2 utilisent UDP et sont non sécurisées
- NFS version 3 utilise UDP ou TCP, avec sécurité élémentaire
- NFS version 4 a été entièrement repensée (nouveau protocole) avec gestion totale de la sécurité, reprise sur incidents, etc.
- Le noyau Linux peut monter un système de fichiers racine distant via NFS

Filesystems – Bootp / DHCP / TFTP

- Bootp (Bootstrap Protocol) sert à une machine à obtenir une adresse IP d'un serveur
- Bootp est aussi utilisé, pour des machines diskless, à obtenir l'adresse IP d'un serveur contenant une image boot (noyau)
- DHCP (Dynamic Host Control Protocol) sert aussi à donner une configuration réseau à une machine, mais est plus récent que Bootp. La plupart des serveurs
- DHCP intègrent les fonctionnalités de Bootp
- Trivial File Transfer Protocol (TFTP) est une forme très basique de FTP
- Il est utilisé par une machine diskless pour récupérer une image boot

Filesystems – Network boot

- Durant le développement d'un système embarqué, il est avantageux de pouvoir télécharger un noyau avec TFTP et/ou de monter un système de fichiers via NFS
- Le système embarqué doit donc avoir une interface réseau
- Pour télécharger un noyau, il faut un boot loader qui supporte TFTP et éventuellement Bootp/DHCP
- Le système de fichiers racine peut être monter à travers NFS :
 - Pas besoin de recharger une image flash à chaque modification
 - Pas de contrainte de taille, les binaires peuvent être compilés avec les informations de débogage

Filesystems – Network boot – Serveur DHCP

Exemple de configuration d'un serveur DHCP (/etc/dhcpd.conf)

```
subnet 192.168.1.0 netmask 255.255.255.0 {
    option routers 192.168.1.254;
    option subnet-mask 255.255.255.0;
    host target {
        hardware ethernet 00:11:e0:02:df:4d;
        fixed-address 192.168.1.201;
        option host-name "target";
        next-server 192.168.1.3;
        filename "/data/kernel/vmlinuz-2.6.24.img";
        option root-path "/data/rootfs/";
    }
}
```

Filesystems – Network boot – Serveur TFTP

- Typiquement sous Linux, le serveur TFTP est géré par inetd ou xinetd
- Exemple de configuration de xinetd (/etc/xinetd.d/tftp):

```
service tftp
{
    socket_type = dgram
    protocol = udp
    wait = yes
    user = root
    server = /usr/sbin/in.tftpd
    server_args = /data/kernel
    disable = no
    per_source = 11
    cps = 100 2
}
```

Filesystems – Network boot – NFS

- Exemple de configuration d'un serveur NFS
 - Ajouter dans le fichier /etc/exports:

```
/data/rootfs 192.168.1.201(rw,no_root_squash)
```

- L'option no_root_squash est importante ; elle permet au client d'accéder au répertoire partagé avec les privilèges root
- Eventuellement éditer les fichiers /etc/hosts.deny et /etc/hosts.allow

```
portmap: 192.168.1.201
lockd: 192.168.1.201
rquotad: 192.168.1.201
mountd: 192.168.1.201
statd: 192.168.1.201
```

• Eventuellement éditer la configuration du pare-feu

Filesystems – Network boot – NFS

- Démarrage du serveur NFS
 - \$ /etc/init.d/nfs-kernerl-server start
- Le noyau de la cible doit être compilé avec le support client NFS
 - CONFIG_NFS_FS=y
 - CONFIG_IP_PNP=y
 - CONFIG_ROOT_NFS=y
- Passer les paramètres au noyau :
- Configuration d'un serveur NFS sur Fedora :
 http://optics.csufresno.edu/~kriehn/fedora/fedora_files/f9/howto/nfs.html

Filesystems – Bootloaders

- Dans les systèmes embarqués, la séquence de boot de bas-niveau est dépendante du processeur et de l'architecture hardware
- Le processeur commence à exécuter du code en flash NOR
 - Le boot loader doit être en flash, à la bonne adresse
- Certains processeurs intègrent un bootcode en ROM chargeant un portion de flash en ram
 - Un premier petit boot loader (first stage) charge le boot loader principal
- Le boot loader démarre juste après le reset du processeur et doit donc faire certaines initialisations (ex. contrôleur DRAM)

Filesystems – Principaux bootloaders

	x86	ARM	PPC	MIPS	SH
GRUB www.gnu.org/software/grub/	X				
Syslinux syslinux.zytor.com	X				
Blob www.sf.net/projects/blob/		X			
Bootldr www.handhelds.org/sources.html		X			
uMon microcross.com/html/micromonitor.html	X	X	X	X	X
Redboot sources.redhat.com/redboot/	X	X	X	X	X
U-Boot www.denx.de/wiki/U-Boot	X	X	X	X	X

Filesystems – U-Boot

- Das U-Boot (Universal Bootloader ou Das Unterseeboot) est certainement le bootloader le plus flexible et l'un des plus utilisés
- Activement développé, bien documenté
- Capable de booter un noyau en flash, sur disque IDE ou SCSI, depuis USB, et par TFTP
- Supporte Cramfs, ext2, FAT, JFFS2
- Supporte une console sur RS-232
- Permet de charger le noyau et le système de fichier en flash
- Comporte des outils de diagnostiques (lecture / écriture de flash, test de périphériques)

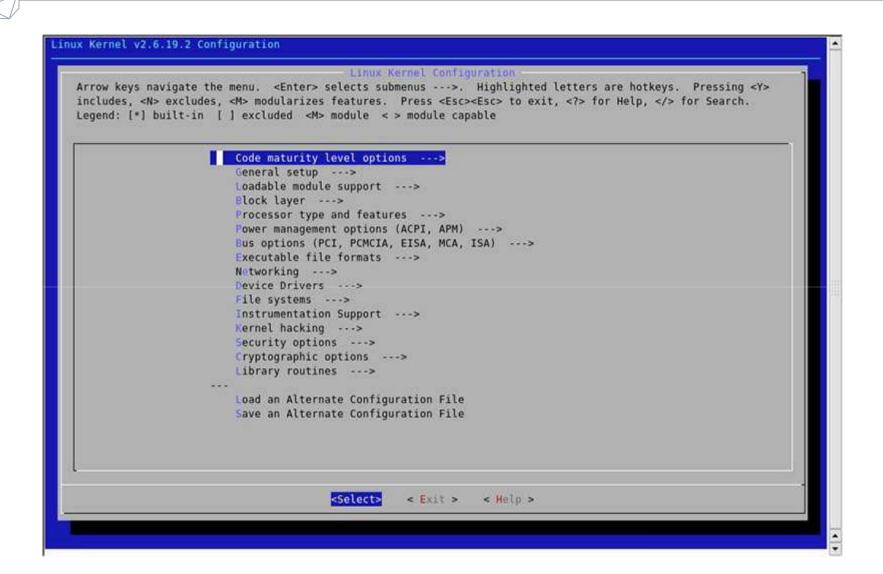
Configuration du noyau Linux



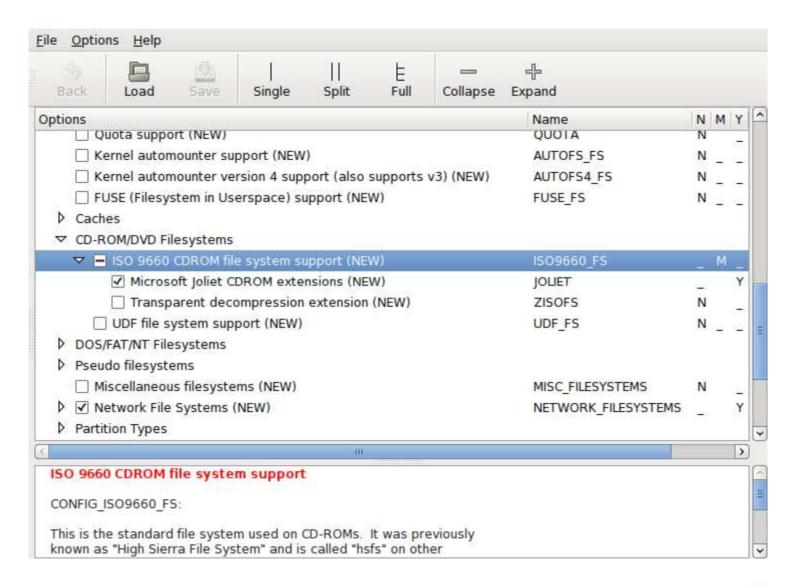
Noyau Linux – Configuration

- Sources officielles du noyau Linux : http://www.kernel.org
- La configuration du noyau est sauvée dans le fichier .config (situé à la racine des sources)
- L'outil de configuration a plusieurs interfaces :
 - make menuconfig
 - make xconfig
 - make gconfig
- xconfig et gconfig sauve l'ancienne configuration dans .config.old
- La configuration d'un noyau s'exécutant peut être récupérée (si cette option avait été configurée) :
 - \$ zcat /proc/config.gz

Noyau Linux – Configuration (suite)



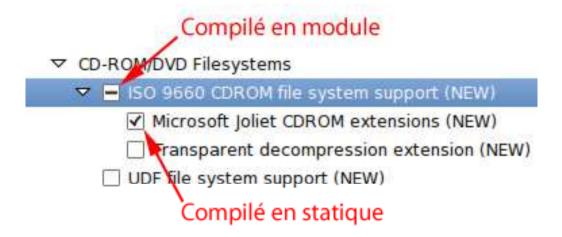
Noyau Linux – Configuration (suite)





Noyau Linux – Configuration (suite)

Options de configuration :



Partie du fichier .config correspondante :

```
#
# CD-ROM/DVD Filesystems
#
CONFIG_ISO9660_FS=m
CONFIG_JOLIET=y
# CONFIG_ZISOFS is not set
```

Noyau Linux – Configuration

- Pour utiliser le fichier .config d'une version de noyau à l'autre, il faut le mettre à niveau avec :
 - make oldconfig
 - Recommandé aussi si édition manuelle du .config
- Pour ne sélectionner qu'une configuration minimale :
 - make allnoconfig
- Pour configurer le noyau pour une architecture différente :
 - make ARCH=arm
 - make ARCH=arm defconfig
 - make ARCH=arm menuconfig

Noyau Linux – Compilation

- Pour compiler le noyau :
 - make
 - make -j 4
- Compilation croisée :
 - make ARCH=arm CROSS-COMPILE=arm-linux-
- Les binaires générés sont :
 - vmlinux: noyau non compressé
 - arch/<arch>/boot/zImage: noyau compressé (zlib)
- Installation (sur PC):
 - make install && make modules_install
- Nettoyage :
 - make clean: force la recompilation des drivers
 - make mrproper : efface tous les fichiers générés (.config compris!)

Noyau Linux – Création d'un initramfs

- Sélectionner CONFIG_INITRAMFS_SOURCE dans la configuration
- Spécifier soit :
 - Une archive cpio existante
 - Un répertoire à archiver (contenant les répertoires, commandes et scripts nécessaire au démarrage)
 - Un fichier normal contenant une liste de commandes

```
dir /dev 755 0 0
nod /dev/console 644 0 0 c 5 1
dir /bin 755 1000 1000
slink /bin/sh busybox 777 0 0
file /bin/busybox /stuff/busybox 755 0 0
dir /proc 755 0 0
dir /sys 755 0 0
dir /mnt 755 0 0
file /init /stuff/init.sh 755 0 0
```

• Liste des commandes dans usr/gen_init_cpio.c

Noyau Linux – Création d'un initramfs (suite)

- La dernière action d'un initramfs est le script /init
- Exemple:

```
#!/bin/sh
mkdir /proc /dev /root /var/log -p
ifconfig usb0 192.168.0.206 netmask 255.255.255.0
mknod /dev/mmcblk0p2 b 254 2
mkdir -p /mnt/realroot
mount /dev/mmcblk0p2 /mnt/realroot
exec switch_root /mnt/realroot /sbin/init 3
```

• Un initramfs n'est pas nécessaire si tous les drivers requis au démarrage et montage du rootfs sont compilés dans le noyau

Noyau Linux – Paramètres

- Le noyau peut recevoir des paramètres passés en arguments (comme un programme C avec argc/argv)
- Les paramètres sont à spécifier dans la configuration du boot loader
- Exemple :
 - root=/dev/ram0 rw init=/linuxrc console=ttyS0,115200n8 console=tty
 - ramdisk_size=8192 cachepolicy=writethrough
- Tout les paramètres sont détaillés dans Documentation/kernelparameters.txt

Création d'un root FS





Root FS – Introduction

- Le système de fichiers racine, ou root FS, est le système de fichiers qui est monté à la fin de l'initialisation du noyau.
- Le contenu du root FS doit être créé sur une machine de développement (système host), puis archivé en un seul fichier qui sera copié dans le système cible.
- Les binaires contenus dans le root FS devront donc avoir été compilés pour l'architecture cible (donc compilation croisée)

Root FS - Contenu

- En général, le contenu d'un root FS pour un système embarqué est le plus minimaliste possible.
- /dev (si statique) ne contient que les entrées strictement nécessaires
- /sbin, /bin, /usr/bin ne contiendront que les commandes et programmes nécessaires
- /lib et /usr/lib ne contiendront que les librairies nécessaires
 - Utiliser 1dd pour connaitre les librairies requise par un programme
- /var et /tmp peuvent éventuellement être des systèmes ramfs

Root FS – Choix

- Les contraintes du système cible imposent de faire des choix et/ou concessions :
- Librairie C:
 - Disponibilité pour l'architecture visée
 - Licence
 - Taille / options de configuration
 - Stabilité / maturité / sécurité / support
 - Support C++
 - Support threads NTPL ou LinuxThreads
 - Support de langages (i18n, l10n)
- Busybox ou commandes normales (binaires séparés)?

Root FS – Choix (suite)

- Structure de l'initialisation du système :
 - Structure type System V
 - Beaucoup de scripts dans /etc/init.d/rcX
 - Les scripts requièrent souvent grep, sed, awk, etc.
 - Support des "runlevels"
 - Beaucoup d'option dans /etc/inittab
 - Beaucoup de fork et exec
 - Structure type Busybox
 - /etc/inittab beaucoup plus simple
 - Un seul /etc/rcS simple qui permet de lancer d'autre programmes
 - Pas de "runlevels"

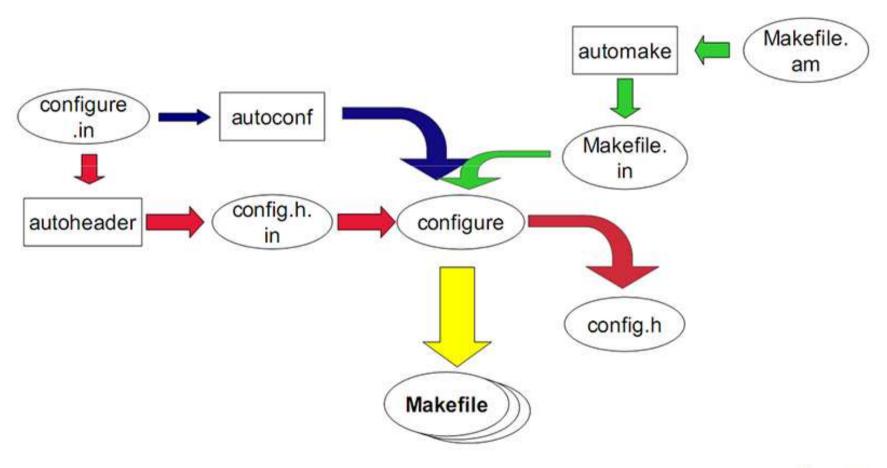
Root FS – Dépendances

- Dépendances verticales :
 - Un paquet à besoin d'un autre pour fonctionner
 - Exemple : GTK-FB requiert DirectFB
- Dépendances diagonales :
 - Une spécificité du produit peut requérir d'autres paquets :
 - Exemple : Supporter LDAP implique sans doute d'avoir OpenLDAP inclus dans le système
- Dépendances de la construction :
 - Outils et librairies nécessaire à la compilation
- Dépendances d'exécution
 - Librairies, commandes, services



Root FS – Autotools

• Autotools est un ensemble d'outils de build pour assurer la portabilité d'un paquet



Root FS – Autotools (suite)

- Les scripts ./configure sont utilisés pour analyser l'environnement de développement courant :
 - Architecture: x86, PowerPC, etc
 - Librairies présentes : glib, libmysql, etc.
- Ces informations sont utilisées pour générer un Makefile
- Par défaut, ./configure réalise les tests en exécutant des petits programmes (donc incompatibles avec une compilation croisées)
- ./configure supporte la compilation croisée :

```
./configure --build=i686-pc-linux-gnu --host=m68k-coff
```

- Il faut que les scripts prévoient la compilation croisée
 - Il est parfois nécessaire de changer les scripts pour y ajouter ce support

Root FS – Construction

- La construction d'un root FS peut se faire :
- Manuellement
 - Pas reproductible
 - Risque d'erreurs
 - Gestion des dépendances difficiles
- Par un ensemble de scripts maison
 - Beaucoup de travail pour écrire et tester les scripts
 - Gestion des dépendances difficiles
- Avec un outil comme BuildRoot ou BitBake
 - Assure la reproductibilité
 - Gère les dépendances d'un nombre de paquets
 - Tout les paquets nécessaires ne sont pas forcément inclus



Root FS – Recettes

- Pour assurer la reproductibilité d'un processus de construction, on utilise une ou un ensemble de recettes
- Une recette contient les information pour :
 - Gérer les dépendances
 - Si le paquet n'est pas précompilé :
 - Eventuellement appliquer des patches
 - Procéder à la compilation
 - Procéder à l'installation du programme
- Exemples de recettes : RPM, Deb, ebuild
- Typiquement, un outil existe pour gérer un ensemble de recettes
 - Exemples: yum, dpgk, emerge, etc.
 - Pour l'embarqué : BuildRoot, Scratchbox, RPMbuild, BitBake





Busybox



Environnements – Busybox

- Busybox regroupe la plupart des utilitaires Unix en un seul exécutable
- Taille réduite :
 - Compilé statiquement avec uClibc : 500 KB
 - Compilé statiquement avec glibc : 1 MB
- Configuration des fonctionnalités souhaitées facile
- Gestion de paquet avec dpkg
- Implémentation légère de udev (mdev)
- Excellent pour des scripts complexes initramfs ou initrd
- Inclue un serveur DHCP et un serveur HTTP
- Licence GPL
- http://www.busybox.net



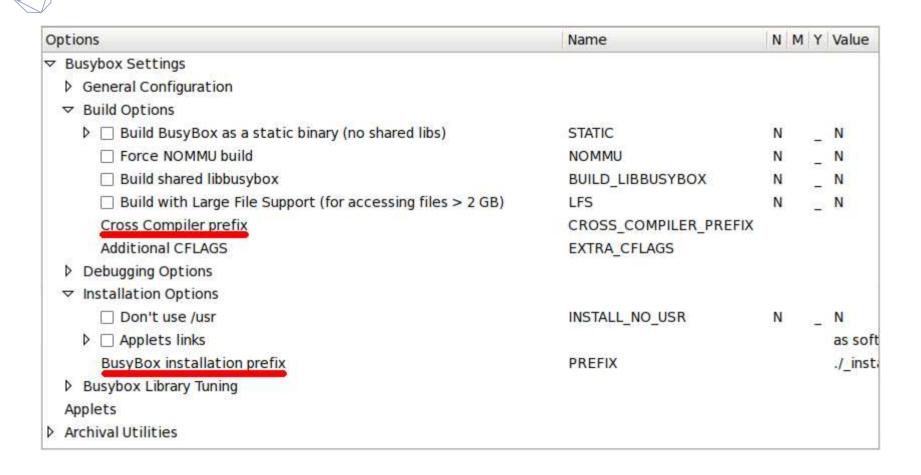
Busybox – Configuration

- Sources officielles de Busybox : busybox.net
- La configuration de Busybox est sauvée dans le fichier .config (situé à la racine des sources)
- L'outil de configuration est similaire à celui du noyau :
 - make menuconfig
 - make xconfig
 - make gconfig
- Configurations par défaut :
 - make defconfig: configuration avec les options les plus courantes
 - make allnoconfig: désélectionne toutes les options

Busybox – Compilation

- Sélectionner la chaine de compilation croisée
- Choisir le répertoire d'installation
- Sélectionner les utilitaires compilés nécessaires
- Ajouter le path de la chaine de compilation croisée au path courant du shell :
 - export PATH=/usr/local/arm/3.3.2/bin:\$PATH
- Compiler Busybox :
 - make

Busybox – Compilation



MATION

Busybox – Compilation

- Installer Busybox (créer les liens symboliques)
 - make install
 - Par défaut : _install dans le répertoire des source

-rwxr-xr-x	1 0	0	1065308	busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	7	init -> busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	ash -> /bin/busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	cat -> /bin/busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	<pre>chmod -> /bin/busybox</pre>
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	cp -> /bin/busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	dd -> /bin/busybox
lrwxrwxrwx	1 0	0	12	echo -> /bin/busybox

7

Busybox – /sbin/init

- Busybox peut fournir /sbin/init
 - /sbin/init est un lien symbolique vers /bin/busybox
- Busybox utilise /etc/inittab:
 - Format classique: id:runlevel:action:process
 - id: spécifie le tty associé au programme, si non renseigné, Busybox utilise la console système
 - runlevel: ignoré, pas de runlevels
 - action: sysinit, respawn, askfirst, wait, once, ctrlaltdel, shutdown, restart
 - process : programme à exécuter
- Des scripts d'initialisation ou des applications spécifiques peuvent être ajouté au démarrage du système

Busybox – /etc/inittab

Exemple de /etc/inittab:

```
::sysinit:/etc/init.d/rcS
::respawn:/sbin/getty 115200 ttyS0
::respawn:/usr/bin/my_app
::restart:/sbin/init
::shutdown:/bin/umount -a -r
```

- /etc/init.d/rcS: script d'initialisation du système
- /sbin/getty: lance une session de login sur un port série
- /usr/bin/my_app: application spécifique ajoutée
- /sbin/init: re-exécute init si le processus init redémarre
- /bin/umount : démonte les systèmes de fichiers lors du shutdown

Busybox – /etc/init.d/rcS

Exemple de /etc/init.d/rcS:

```
#!/bin/sh

# Remount the root filesystem in read-write
# requires /etc/fstab
mount -n -o remount,rw /
# Mount /proc filesystem
mount /proc

# Start the network interface
/sbin/ifconfig eth0 192.168.172.10
```

• Note: aucuns des programmes ou scripts spécifiés dans /etc/inittab n'est lancé tant que /etc/init.d/rcS n'est terminé (action sysinit)



Buildroot



Buildroot – Configuration

- Le programme de configuration de Buildroot utilise la même interface que le noyau
 - make menuconfig **ou** make xconfig
- La configuration est enregistrée dans un fichier .config
- Le processus de configuration consiste à sélectionner :
 - L'architecture cible (ARM, MIPS, etc.)
 - Ses variantes (ARM7TDMI, Xscale, etc.)
 - L'ABI (ARM, EABI, OABI)
 - Les options de la cible
 - Les options de compilation (outils, options de gcc, debugging, répertoires, etc.)
 - Les paquets à inclure et leurs options



Buildroot – Configuration (suite)

- Buildroot peut générer une chaine de compilation croisée (si basée sur uClibc) ou en utiliser une déjà installée
- Si Builroot génère la chaine de compilation, il est possible de spécifier :
 - La version des headers du noyau
 - La version de uClibc et sa configuration
 - La version de gcc et ses options
 - La version de gdb et ses options
 - Les options générales de la chaine (IPv6, locale, etc.)
- Builroot peut compiler un noyau
 - La version, configuration, patches additionnels, format binaire (zlmage, bzlmage, ulmage) peuvent être spécifiés

Buildroot – Paquets

- Buildroot permet d'inclure des centaines de paquets logiciels
 - Focus sur les logiciels pour l'embarqué
 - Gère les dépendances entre paquets
- Paquets principaux :
 - busybox, bash, bzip2, diffutils, flex, native toolchain, grep, bootutils, cups, at, beecrypt, dash, file, gamin, less, lsof, ltrace, memstat, module-init-tools, procps, psmisc, screen, strace, sudo, syslogd, klogd, util-linux, which, etc.
- Librairies principales :
 - libconfig, libconfuse, libdaemon, libelf, libevent, libgcrypt, libiconv, libidn, liblockfile, liboil, libsysfs, etc.

Buildroot – Paquets (suite)

- Base de données
- Editeur de texte
- Outils réseau
- Outils systèmes
- Programmes audio / vidéo
- Librairies graphiques
- Outils de compression / décompression
- Gestionnaires de paquets
- Langages interprétés
- Etc.



Buildroot – Répertoires

Répertoire dans les sources de Buildroot :

docs/	Documentation
package/	Recettes pour compiler les paquets
scripts/	Utilitaires divers
target/linux/	Recettes pour compiler le noyau
target/ <fs>/</fs>	Recettes pour générer les systèmes de fichiers
target/device/	Configurations de boards standards
toolchain/	Configurations pour compiler la chaine de compilation croisée
dl/	Sources téléchargées

Buildroot – Répertoires (suite)

Répertoires générés dans output/:

Buildroot – Compilation

- Le plus simple :
 - make
- Des variables d'environnement peuvent être utilisées :
 - HOSTCC: le compilateur a utiliser
 - LINUX26_CONFIG_FILE: le .config du noyau a utiliser
 - BUSYBOX_CONFIG_FILE : le .config de BusyBox a utiliser
 - UCLIBC_CONFIG_FILE : le .config de uClibc a utiliser
 - BUILDROOT_COPYTO: répertoire où les images seront copiées
- Exemples:
 - make UCLIBC_CONFIG_FILE=\$HOME/uclibc.config
 - make HOSTCC=gcc-4.3-HEAD
 - make BUILDROOT_COPYTO=/tftpboot

Buildroot – Ajouter un paquet

- Il est possible d'ajouter des paquets logiciels en plus de ceux gérés par défaut par Buildroot
- Créer un nouveau répertoire : package/myapp/
- Ajouter un fichier Config.in dans le répertoire, décrivant les options de configuration :

```
config BR2_PACKAGE_MYAPP
  bool "myapp"
  select BR2_PACKAGE_PKGCONFIG
  help
    This is a comment that explains what myapp is.
    http://www.myapp.org/
```

• Insérer ce nouveau Config.in dans le fichier package/Config.in source "package/myapp/Config.in"

Buildroot – Ajouter un paquet (suite)

- Créer le fichier myapp.mk qui décrit les étapes de téléchargement, configuration, compilation et installation
- Exemple pour un paquet générique, non basé sur autotools :

```
MYAPP_VERSION = 1.1.0
MYAPP_SOURCE = myapp-$(MYAPP_VERSION).tar.gz
MYAPP_SITE = http://www.myapp.org/download
MYAPP_INSTALL_STAGING = NO
MYAPP_INSTALL_TARGET = YES
MYAPP_DEPENDENCIES = uclibc pkgconfig libgtk2
define MYAPP_BUILD_CMD
    $(MAKE) CC=$(TARGET_CC) LD=$(TARGET_LD) -C $(@D) all
endef
define MYAPP_INSTALL_TARGET_CMDS
    cp -dpf $(@D)/myapp $(TARGET_DIR)/usr/bin
endef
$(eval $(call GENTARGETS,package,myapp))
```

Buildroot – Ajouter un paquet (suite)

Exemple pour un paquet basé sur autotools :

```
MYAPP_VERSION = 1.1.0
MYAPP_SOURCE = myapp-$(MYAPP_VERSION).tar.gz
MYAPP_SITE = http://www.myapp.org/download
MYAPP_INSTALL_STAGING = NO
MYAPP_INSTALL_TARGET = YES
MYAPP_DEPENDENCIES = uclibc pkgconfig libgtk2
$(eval $(call AUTOTARGETS,package,myapp))
```



Bibliographie



Bibliographie

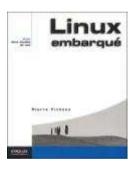


Editeur : Eyrolles Auteur : C. Blaess Edition : 2e édition

Nb de pages : 964 pages

Langue: Français

Notation: ★ ★ ★ ★

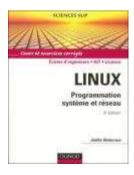


Editeur : Eyrolles Auteur : P. Ficheux Parution : 29/09/2005 Edition : 2e édition

Nb de pages : 330 pages

Langues: Anglais

Notation: $\star \star \star \star \star$

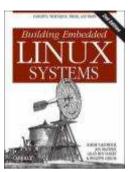


Editeur: Dunod

Auteur : J. Delacroix Parution : 11/02/2009 Edition : 3e édition

Nb de pages : 348 pages

Langues: Anglais
Notation: ★ ★ ★



Editeur: O'Reilly

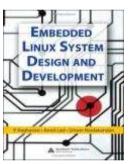
Auteur : Karime Yaghmour

Parution: 02/09/2005 Edition: 2e édition

Nb de pages : 462 pages

Langues: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★



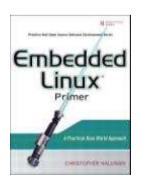
Editeur: Auerbach Publishers

Auteur : Amold Lad Parution : 21/12/2005 Edition : 2e édition

Nb de pages : 432 pages

Langues: Anglais

Notation: $\star \star \star \star \star$



Editeur: Prentice Hall

Auteur : Christophe Alinan

Parution: 28/02/2006

Edition : 2e édition

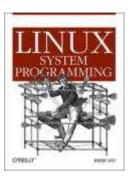
Nb de pages : 432 pages

Langues: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★



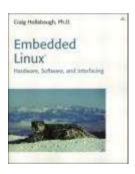
Bibliographie (suite)



Editeur: O'Reilly Auteur: Robert Love Parution: 02/10/2007 Nb de pages: 368 pages

Langue: Anglais

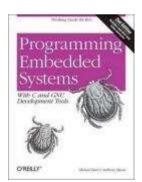
Notation: ★ ★ ★ ★



Editeur: Addison-Wesley Auteur: Craig Hollabaugh Parution: 06/10/2002 Nb de pages: 432 pages

Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★



Editeur: O'Reilly

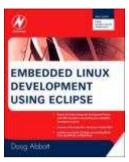
Auteur: M. Bar & A. Massa

Parution: 20/10/2006

Nb de pages : 301 pages

Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★



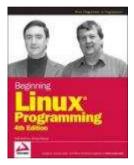
Editeur: Newnes

Auteur : Doug Abbott Parution : 26/12/2008

Nb de pages : 264 pages

Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★



Editeur: Wrox

Auteurs: Neil Matthew, Richard

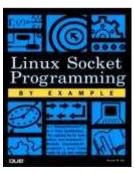
Stones

Parution: 10/2007

Nb de pages : 816 pages

Langue: Anglais

Notation: $\star \star \star \star$



Editeur: Wrox

Auteurs: Warren Gay Parution: 2 Mai 2000 Nb de pages: 576 pages

Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★

Bibliographie (suite)



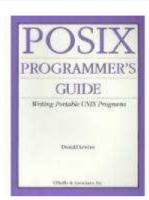
Editeur: Dunod

Auteur: A. Braquelaire Collection: Sciences sup Parution: 13/05/2005

Edition: 4e édition

Nb de pages : 652 pages

Notation: ★ ★ ★ ★



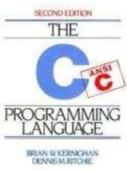
Auteur: Lewine Editeur: O'Reilly

Parution: 28 mai 1991

Langue: Anglais

Nb de pages : 640 pages

Notation: ★ ★ ★

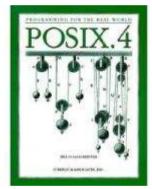


Editeur : Prentice Hall;

Auteurs:. Kernighan&Ritchie

Édition: 2 d edition Parution: 1 avril 1988 Broché: 274 pages Langue: Anglais

Notation: $\star \star \star \star \star$



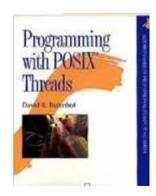
Auteur: Gallmeister Editeur: O'Reilly

Parution: 1 octobre 1994

Langue: Anglais

Nb de pages : 570 pages

Notation: $\star \star \star \star$



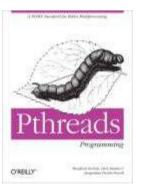
Editeur : Addison-Wesley

Auteurs: David Butenhoff, Parution: 8 Aout 1997

Nb de pages : 400 pages

Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★



Auteur: Nichols Editeur: O'Reilly

Parution: 1 octobre 1996

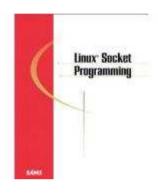
Langue: Anglais

Nb de pages : 288 pages

Notation: ★ ★ ★



Bibliographie (suite)

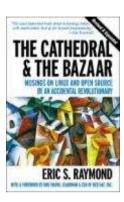


Editeur: Sams Publishing

Auteurs:. Sean Walton Parution: 8 février 2001

Broché: 400 pages Langue: Anglais

Notation: ★ ★ ★ ★



Un ouvrage pour

méditer...

Editeur: Sams Publishing

Auteurs:. Sean Walton Parution: 8 février 2001

Broché: 400 pages

Langue : Anglais

Notation: ★ ★ ★

>lien gratuit en français<

Bibliographie intéressante sur: http://uuu.enseirb.fr/~kadionik/

Ouvrages gratuits sur le Net

Programmation Avancée sous Linux (301 pages)
 Auteurs: Mark Mitchell Jeffrey Oldham Alex Samuel

http://www.advancedlinuxprogramming-

fr.org/lib/exe/fetch.php?id=Accueil&cache=cache&media=book-screen.pdf

(version éditable)

http://www.advancedlinuxprogramming-

fr.org/lib/exe/fetch.php?id=Accueil&cache=cache&media=book-print.pdf

(version imprimable)

Cours Système (148 pages)

Auteur: D.Revuz 17 février 2005

http://www-igm.univ-mlv.fr/%7Edr/CS/