

Show pagesource

Old revisions

Recent changes

Search

Trace: » lab1 » lab2

Configurarea sistemului

Table of Contents

Configurarea sistemului
1. Introducere
2. Inițializarea sistemului
2.1. Bootloader, încărcare kernel
2.2. Init
2.3. Exerciții
3. Anexă
Link-uri simbolice
Montare
Vizualizarea unui fișier mare
Editarea unui fișier cu vi

1. Introducere

Vor fi prezentate în continuare aspecte diverse legate de configurarea sistemelor încorporate bazate pe Linux, în special NGW100. Se va descrie procesul de încărcare a sistemului de operare, punctându-se fișierele ce pot fi modificate.

2. Inițializarea sistemului

2.1. Bootloader, încărcare kernel

La punerea sub tensiune, procesorul AT32AP7000 începe să execute cod de la adresa 0, unde este conectată memoria Flash. În consecință, la începutul memoriei se află un bootloader, un mic program a cărui sarcină principală este să încarce sistemul de operare.

La fabricarea unui sistem precum NGW100 memoria Flash este în principiu goală (numai când se produc foarte multe unități putem cere furnizorului memorii preprogramate). Scrierea bootloderului în memoria Flash este prima etapă după fabricarea hardware-ului și se realizează cu un dispozitiv special de testare și depanare. Acest dispozitiv se conectează la procesor printr-un port JTAG (Joint Test Action Group) și îi comandă acestuia să scrie în memorie.

Odată încărcat în Flash și rulat, un bootloader avansat va permite încărcarea prin metode tradiționale a imaginii sistemului de operare în memoria RAM, fără a mai necesita instrumentul JTAG: prin conexiune serială, rețea, card MMC/SD etc. Se poate de asemenea scrie imaginea sistemului în Flash pentru a nu mai fi necesară încărcarea manuală la pornirea viitoare. Sistemul NGW100 folosește bootloader-ul U-Boot, care permite toate aceste operații. Comunicația cu U-Boot se face prin portul serial al sistemului, interfața fiind o consolă simplă.

U-Boot folosește o zonă din Flash pentru a stoca informații de configurare, așa-numitul environment. Aceste informații pot fi afișate cu comanda U-Boot *printenv*, sau din Linux cu comanda *fw_printenv*.

```
~# fw_printenv
baudrate=115200
ethaddr=00:04:25:1C:90:7E
bootdelay=1
ethact=macb0
serverip=192.168.0.106
tftpip=192.168.0.106
ethladdr=00:04:25:1C:90:7F
bootargs=console=ttyS0 root=/dev/mtdblock1 rootfstype=jffs2
stdin=serial
stdout=serial
stderr=serial
bootcmd=fsload /boot/uImage;bootm
```

Parametrii pot fi modificați din U-Boot cu comanda *askenv* <nume_parametru> și salvați în Flash cu comanda *saveenv*. NU se vor modifica acești parametri.

La pornire, U-Boot așteaptă o secundă (*bootdelay=1*) primirea unui caracter Space, prin apăsarea tastei respective într-o consolă serială. În acest caz va afișa un prompt și va executa comenzile date. Altfel, va executa automat comenzile date de parametrul *bootcmd*: va încărca din Flash în RAM kernel-ul, apoi îi va ceda controlul, cu argumentele *bootargs*: va folosi portul serial drept consolă și va monta rădăcina sistemului de fișiere din Flash.

Pentru a încărca de pe un card MMC kernel-ul, se vor da, spre exemplu, următoarele comenzi:

```
Uboot> askenv bootcmd
Please enter 'bootcmd':mmcinit; ext2load mmc 0:1 0x10400000 /boot/uImage; bootm
Uboot> set bootargs 'console=ttyS0 root=/dev/mmcblk0p1 rootwait'
Uboot> boot
```

Se observă posibilitatea U-Boot de a încărca un kernel (/boot/uImage) de pe un sistem de fișiere standard. *fsload* încarcă de pe un sistem de fișiere jffs2 aflat în Flash, iar *ext2load* încarcă de pe un sistem de fișiere ext2.

2.2 Init

După ce este pornit de bootloader, kernel-ul va inițializa dispozitivele esențiale și va monta sistemul de fișiere rădăcină (*root, /*). Dispozitivul pe care se află acest sistem de fișiere este dat din bootloader în argumentul *root*. Astfel, *root=/dev/mtdblock1* montează blocul 1 al memory technology devices, definit în codul sursă al kernel-ului pentru platforma pe care se va executa.

În cazul NGW100 blocul 1 se află în memoria Flash principală, după U-Boot. Blocul 0 conține U-Boot, blocul 2 conține environment-ul U-Boot, iar blocul 3 se află în memoria Flash secundară și conține sistemul de fișiere *usr*. În cazul folosirii unui card MMC pentru boot-are, *root=/dev/mmcblk0p1* montează prima partiție a cardului.

Argumentul *single* poate fi trimis kernel-ului din U-Boot pentru a activa imediat o consolă cu un shell (așa-numitul mod single-user). Acest mod previne rularea etapelor ulterioare ale procesului de inițializare, fiind folosit pentru depanare sau reconfigurare.

Dacă nu se specifică *single*, se încarcă în continuare executabilul */sbin/init* de pe sistemul de fișiere abia montat. Init va consulta fișierul */etc/inittab* pentru a stabili ce va face în continuare.

În cazul NGW100, liniile relevante sunt:

::sysinit:/etc/init.d/rcS - va rula scriptul rcS aflat în directorul /etc/init.d/

::shutdown:/etc/init.d/rck - înainte de oprirea sistemului va rula scriptul rck

ttyS0:respawn:-/bin/sh - după rularea rcS, pe consola serială va da un shell, care va fi repornit în caz că se termină, pentru a nu bloca accesul utilizatorului la sistem. În cazul altor sisteme, se va rula în loc de shell un program numit getty, care se va ocupa de login, utilizatorul primind un shell numai după ce se autentifică.

Să analizăm scriptul rcS:

```
~ # cat /etc/init.d/rcS
#!/bin/sh
for s in /etc/init.d/S*; do
if [ x
$s ]; then
$s start
fi
done
echo
echo "NGW100 ready"
echo
```

După cum se poate vedea, sunt rulate toate fișierele executabile din directorul **/etc/init.d** care încep cu **S**, cu parametrul start. (Un fișier este executabil în Linux dacă are atributul x setat; un executabil nu trebuie să conțină neapărat cod mașină, ci poate fi un script, interpretat de un shell.)

Similar, scriptul rck va rula fișierele ce încep cu K la oprire, cu parametrul stop. Parametrii start și stop sunt dați deoarece, pe sistemele Linux mari, convenția este ca o funcționalitate să fie implementată de un singur script, la care se fac două link-uri, unul cu S* și unul cu K*.

Se observă că scripturile de start conțin un număr după litera S, pentru a fi executate într-o ordine bine stabilită - serviciile de nivel înalt depind de servicii de nivel mai jos:

```
~ # ls /etc/init.d/S*
/etc/init.d/S00mountvirtfs /etc/init.d/S21dnsmasq
/etc/init.d/S01hotplug /etc/init.d/S22iptables
/etc/init.d/S02hostname /etc/init.d/S41inetd
/etc/init.d/S05avahisetup.sh /etc/init.d/S42httpd
/etc/init.d/S08syslog /etc/init.d/S43ntpd
/etc/init.d/S09klog /etc/init.d/S49netfs
/etc/init.d/S10modulesinit /etc/init.d/S49ntp
/etc/init.d/S13portmap /etc/init.d/S50dropbear
/etc/init.d/S15localfs /etc/init.d/S91smb
/etc/init.d/S20network
```

Fiecare script va efectua o anumită etapă de inițializare și de obicei va afișa un mesaj de succes/eșec, după care se lansează shell-ul (interpretorul de comenzi). Pe calculatoarele dotate cu display, unul din scripturi încarcă sistemul grafic.

Script	Funcție
mountvirtfs	montează sistemele de fișiere virtuale (care nu au un dispozitiv fizic ca suport): /proc, /sys, /config - structura de fișiere și directoare este generată de kernel pentru a expune structuri de date interne - procese, dispozitive hardware, configurarea anumitor subsisteme etc. /dev - conține fișiere speciale bloc și caracter, ce permit prezentarea dispozitivelor hardware sau virtuale sub formă de fișiere, accesibile cu funcțiile clasice de lucru cu fișierele (open, read, write, ioctl). Accesul unui fișier special de către un program trimite apelul la driver-ul specific din kernel. Legătura dintre fișierul special și driver-ul din kernel se face prin două atribute comune fișierului și driver-ului, numite major number și minor number (nu prin nume, dar numele sunt stabilite prin convenție). /dev/pts - conține fișiere speciale caracter pentru pseudo-terminele - terminale ce nu au un suport fizic cum ar fi o linie serială sau o consolă text. Se folosesc de exemplu pentru rularea unui shell prin ssh sau într-o fereastră în sistemul grafic. /tmp - pentru fișiere temporare, memorate în RAM
hostname	setează numele mașinii, citindu-l din fișierul /etc/hostname.
modules-init	încarcă în kernel modulele specificate în fișierul /etc/modules, apelând modprobe pentru fiecare linie
localfs	montează sistemele de fișiere locale, apelând mount a. Mount va consulta fișierul /etc/fstab, unde sunt listate dispozitivele ce trebuie montate. În cazul NGW100, se va monta /dev/mtd3 (memora Flash secundară) în directorul /usr.
network	Inițializează interfețele de rețea, apelând ifup. Ifup consultă fișierul /etc/network/interfaces pentru a stabili configurarea interfețelor. Conținutul acestui fișier este următorul: <pre>~ # cat /etc/network/interfaces # Configure Loopback auto lo iface lo inet loopback # Configure Ethernet 0 auto eth0 iface eth0 inet dhcp # Configure Ethernet 1 auto eth1 iface eth1 inet static address 10.0.0.1 netmask 255.255.255.0 network 10.0.0.0 broadcast 10.0.0.255</pre> <p>Observați interfața de loopback, interfața WAN (eth0) ce se autoconfigurează prin DHCP și interfața LAN (eth1) ce are adresa statică 10.0.0.1.</p>
dnsmasq	Pornește serviciul dnsmasq, serverul de DHCP și DNS pentru rețeaua LAN. Ca și network, doar apelează executabilul respectiv.

iptables	Rulează comenzi iptables pentru a configura rețeaua (filtrare de pachete și NAT).
httpd	Pornește serverul HTTP.
ntpdate	Actualizează data și ora sistemului prin protocolul Network Time Protocol.
dropbear	Pornește serverul SSH.
smb	Pornește serverul Samba (pentru File Sharing)

După ce rulează aceste scripturi, **rcS** afișază mesajul **NGW100 Ready**, iar **init** rulează shell-ul pe interfața serială (**/bin/sh**), dând controlul utilizatorului.

2.3. Exerciții

1. Editați fișierul **/etc/modules** pentru a încărca automat modulul **g_serial**, ce emulează o conexiune serială prin USB. Specificați argumentul **use_acm=1**, pentru a folosi clasa USB CDCACM (Communications Device Class, Abstract Control Model). Scriptul de startup **mountvirtfs** a creat deja fișierul **/dev/ttyGS0** corespunzător, care funcționează ca un port serial (asemenea **/dev/ttyS0**).

Rulați **/etc/init.d/S10modulesinit** pentru a simula o reîncărcare a sistemului fără a mai aștepta rularea tuturor celorlalte scripturi. Verificați cu **lsmod** și **dmesg|tail** că modulul **g_serial** s-a încărcat.

2. Cuplați dispozitivul USB și observați apariția fișierului **/dev/ttyACMO** corespunzător (de exemplu cu **ls /dev/ttyA***). Conectați-vă cu un terminal serial precum **GtkTerm** la respectivul port serial, la 9600 baud.

Pe **NGW100** scrieți ceva în **/dev/ttyGS0** și observați cum apare în **GtkTerm**.

3. Închideți **GtkTerm**. Editați fișierul **/etc/inittab** pentru a rula un shell și pe terminalul **/dev/ttyGS0**, nu numai pe **/dev/ttyS0**. Aceasta presupune decommentarea unei linii date ca exemplu în fișier. Faceți în prealabil un backup. Reporniți **NGW100** cu comanda **reboot**.

4. Conectați-vă cu **GtkTerm** pe **/dev/ttyACMO** (sau **ACM1** dacă s-a schimbat cifra), la 115200 baud. Reconectați dispozitivul USB dacă este nevoie. Așteptați obținerea unui prompt de shell. Verificați funcționarea corespunzătoare.

5. Conectați-vă prin **ssh** la **NGW100**. Scrieți ceva în **/dev/ttyGS0**, observând din nou apariția textului în **GtkTerm**. Observați că textul ce apare în dreptul prompt-ului nu constituie o comandă pentru shell, ci a fost doar transmis pe același canal ca ieșirea shell-ului.

6. Încercați să citiți din **/dev/ttyGS0**, cu **cat**, observând că nu primiți caracterele tastate în **GtkTerm**, deoarece acestea sunt preluate de shell. Dați o comandă invalidă la shell, este posibil ca după aceea caracterele să fie preluate de **cat**. Închideți **cat** cu **^C**.

7. Listați conținutul directorului **/dev/pts**, ce conține pseudo-terminalele. Unul din ele (probabil singurul) corespunde conexiunii prin **ssh**. Scrieți (din **GtkTerm**) un text în **/dev/pts/0** și observați cum apare în terminalul **ssh**.

8. Refaceți fișierul **/etc/modules** (ar trebui să fie gol).

9. Scrieți un script numit **/student.sh** care:

- încarcă modulul **g_serial** **use_acm=1**
- creează un director **/student** și montează un sistem de fișiere de tipul **tmpfs** în el, **readwrite**
- creează un director **/student/readonly** și montează un sistem **tmpfs read-only** în el (cu opțiunea **o ro**)

Un script trebuie să aibă pe prima linie numele programului ce îl interpretează, precedat de **#!**, adică **#!/bin/sh**. Efectuați **chmod +x** pe script pentru a-l face executabil. Creați un link simbolic numit **/etc/init.d/S99student** la fișierul **/student.sh**. Reporniți sistemul și observați că se comportă corect (înainte puteți doar rula scriptul pentru a verifica funcționarea, în scopul de a nu aștepta prea mult):

- funcționează shell-ul prin USB
- comanda **mount** listează corect sistemele de fișiere **/student** și **/student/readonly**
- puteți crea fișiere în **/student** dar nu în **/student/readonly**.

10. Ștergeți link-ul și scriptul. Demontați sistemele de fișiere montate anterior și ștergeți directoarele (în ordinea corectă). Refaceți **/etc/inittab** (comentați linia referitoare la **ttys0**).

11. Studiați scripturile de inițializare și fișierele de configurare până la expirarea timpului alocat desfășurării laboratorului. Folosiți resursele disponibile pe Web pentru explicații detaliate asupra aspectelor de interes.

3. Anexă

Link-uri simbolice

O legătură simbolică (**symlink**) este un fișier cu rol de pointer la alt fișier. Fișierul țintă este specificat prin calea și numele său (spre deosebire de hard link, când e vorba de mai multe fișiere ce se leagă la aceleași date). Când link-ul este accesat de un program, citirea sau scrierea se face în mod transparent pe fișierul țintă. Ștergerea unui fișier **symlink** șterge link-ul, nu ținta. Crearea unui **symlink**:

```
ln s <target_file> <link_name>
```

Montare

Montarea reprezintă cuplarea conținutului unui sistem de fișiere într-un director existent. Directorul are ca suport, bineînțeles, un alt sistem de fișiere. Sistemul de fișiere rădăcină (**root**, **/**) este montat de kernel la pornirea sistemului. Celelalte sisteme se montează ulterior cu **mount**.

Sistemul de fișiere provine dintr-un dispozitiv, ce poate fi:

- indicat de un fișier dispozitiv din **/dev**
- virtual, dat de tipul sistemului de fișiere
- un dispozitiv loop, care permite montarea unei imagini a unui sistem de fișiere, stocată într-un fișier obișnuit, nu pe un dispozitiv (exemplu .iso pentru CD-uri).

Pentru a monta un sistem de fișiere de pe un dispozitiv într-un director:

```
mount t  
<tip_sistem_fisiere> <dispozitiv> <director> -o <optiuni>
```

În cazul sistemelor virtuale (cum ar fi tmpfs), dispozitiv are doar rol de nume și poate fi orice șir.

Vizualizarea unui fișier mare

```
less <filename>  
/<string> - caută <string>  
q - ieșire
```

Editarea unui fișier cu vi

```
vi <filename>  
i, Insert - editare  
Esc - ieșire din modul editare  
:wq Enter - salvare și ieșire  
:q! Enter - ieșire fără salvare
```

si/lab/lab2.txt · Last modified: 2009/10/19 01:49 by Andrei

[Show pagesource](#)[Old revisions](#)[Login](#)[Index](#)[Back to top](#)

Except where otherwise noted, content on this wiki is licensed under the following license: [CC Attribution-Noncommercial-Share Alike 3.0 Unported](#)



