### Αφού ξεκινήσω το Minix:

```
done.

Minix Release 3 Version 2.0 (console)

192.168.1.103 login: root
Password:

To install additional packages, run 'pkgin'.

To install packages from the online package repository, if you have a working network connection from MINIX: first do a 'pkgin update' to update the list of available packages, and then do a 'pkgin' to get a list of commands. For example, 'pkgin install vim' installs the 'vim' package, and 'pkgin available' will list all available packages.

To install packages from the installation CD: same, but use pkgin_cd. To switch to the online repository, do 'pkgin update' again.

MINIX 3 supports multiple virtual terminals. Just use ALT+F1, F2, F3 and F4 to navigate among them.

For more information on how to use MINIX 3, see the wiki: http://wiki.minix3.org.
```

ΠΑΝΤΑ μπαίνω στο φάκελο "/usr/src"

(Αυτό γιατι μεσα εκει είναι όλοι οι **υποφάκελοι**, που αντιστοιχούν στα **επίπεδα-διεργασίες** του Minix. ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: check.pdf)



(ΓΕΝΙΚΗ ΠΑΡΑΤΗΡΗΣΗ όταν θελω να «βγει» το ποντικι από το Minix, τότε παταω τα 2 πληκτρα: Control και μετα το Alt, δλδ: **Ctrl και Alt**.

Προφανώς, μετα αν θέλω να «μπω» παλι στο Minix τοτε αρκεί ένα απλο κλικ πανω στη μαυρη οθόνη του παραθύρου.)

Στα παρακάτω θα εξηγήσω με χρήση "vi" (BΛΕΠΕ APXEIO: vi.pdf) καποια πράγματα που θα ΠΡΕΠΕΙ να ξερετε. Τα "print screen" θα τα κανω αρχικά σε Minix και επειτα από περιβαλλον Windows. Δηλαδή, αφού τα έχετε μεταφέρει σαν αρχεία (όσα χρειαστούν) και εκτός του Minix. ΠΡΕΠΕΙ να ξερετε νi, απλα τις αλλαγές θα τις κάνετε έξω από το Minix για να ειστε σιγουροι, οποτε μετα ξαναφερετε τα αρχεια μεσα στο minix.

# ΜΕΡΟΣ 1

1) Στην εκφωνηση (ΒΛΕΠΕ APXEIO: ekfonisi.pdf) εχει την παρακατω παραγραφο.

ΑΥΤΗ η παραγραφος θα εξηγηθει παρακατω αναλυτικα, οποτε οσα εχουν φοντο <mark>κιτρινο</mark> είναι κομματια από αυτή την παραγραφο.

Όταν μια διεργασία καλεί fork() για να δημιουργήσει μια καινούρια διεργασία, τότε ο διακομιστής διεργασιών (pm) καλεί την συνάρτηση do\_fork() στο αρχείο forkexit.c. Η συνάρτηση αυτή καλεί vm\_fork() για να επικοινωνήσει με τον διακομιστή μνήμης (vm) που αναλαμβάνει να δεσμεύσει την μνήμη και μετά να ενημερώσει τον πυρήνα για την νέα διεργασία. Στην συνέχεια ο pm καλεί tell\_vfs() για να επικοινωνήσει με τον διακομιστή συστήματος αρχείων (vfs). Όταν ολοκληρωθεί η κλήση του vfs και λάβει ασύγχρονη απάντηση ο pm, τότε ζητάει από τον διακομιστή sched να χρονοδρομολογήσει τη διεργασία στον πυρήνα.

Όταν μια διεργασία καλεί fork(): Εδώ θεωρούμε ότι ξεκινάει μία νέα διεργασία χρήστη, το οποίο γίνεται στο επίπεδο 4 (Layer 4, ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: check.pdf)

[Αυτό τελικα ΘΑ γινει στο ερώτημα 4 της ασκησης, που τοτε ΟΝΤΩΣ θα ξεκινήσουμε μια τετοια **διεργασια χρηστη**. ΑΛΛΑ προς το παρον θεωρούμε ότι ξεκινάει μια **διεργασία χρήστη**, ΧΩΡΙΣ να μας νοιάζει ποια είναι αυτή].

Αυτό που μας ενδιαφέρει ΤΩΡΑ είναι ΤΙ θα κάνει ο ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΤΗΣ διεργασιων PM (**Layer 3**) όταν θα καταλάβει ότι τον «ζητησει» (μεσω μηνύματος: ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: check.pdf) μια τυχαια διεργασια χρηστη.

Αυτό που θα κάνει τότε ο PM, είναι ότι καλεί τη συνάρτηση do\_fork στο αρχείο forkexit.c.

Μπαίνω με τον "νι" σε αυτό το αρχείο:

# vi servers/pm/forkexit.c\_ (+ENTER)

Ψάχνω εκεί μέσα τη συναρτηση do fork κανοντας /do fork (+ENTER) (ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: vi.pdf)

```
This file deals with creating processes (via FORK) and deleting them
                 When a process forks, a new slot in the 'mproc
                                                                         table is
   allocated for it, and a copy of the parent's core image is made for the
 * child. Then the kernel and file system are informed.
* from the 'mproc' table when two events have occurred:
                                                                  A process is removed
                      table when two events have occurred: (1) it has exited or
   been killed by a signal, and (2) the parent has done a WAIT.
                                                                          If the process
   exits first, it continues to occupy a slot until the parent does a WAIT.
   The entry points into this file are:
                           perform the FORK system call
     do_fork:
                           special FORK, used by RS to create sys services
     do_srv_fork:
                           perform the EXIT system call (by calling exit_proc()) actually do the exiting, and tell UFS about it
     do_exit:
     exit_proc:
                           continue exiting a process after UFS has replied
     exit_restart:
                           perform the WAITPID or WAIT system call check whether a parent is waiting for a child
     do_waitpid:
     wait_test:
#include "pm.h"
#include <sys/wait.h>
#include <assert.h>
#include <minix/callnr.h>
#include <minix/com.h>
#include <minix/sched.h>
/do_fork_
```

Για να μην γραφω συνεχεια (+ENTER), παταω παντα ENTER αφου γραψω κατι. Αν νωρίτερα πατησετε λαθος π.χ. καποιο γραμμα τότε σβηνει κανονικα με το πληκτρο "Backspace" κι ας φαινεται ότι δεν σβηνει. Επισης γενικα μπορειτε να πατατε το πληκτρο "escape" (Esc), το οποιο αναιρει οσα γραψατε και ξαναπατατε μετα π.χ. /do\_fork (+ENTER)

Αφου πατησετε /do\_fork (βλεπε πανω φώτο με κοκκινο), θα παει ο κέρσορας στην πρωτη εμφανιση της. Μπορει με το ματι να μην βλεπετε τον κερσορα που πηγε, οποτε παταμε εναλλαξ τα βελακια (αριστερο-δεξι) από το πληκτρολογιο για να καταλαβετε που είναι ο κερσορας μεσω της κινησης του (αριστερα-δεξια) εναλλαξ γρηγορα.

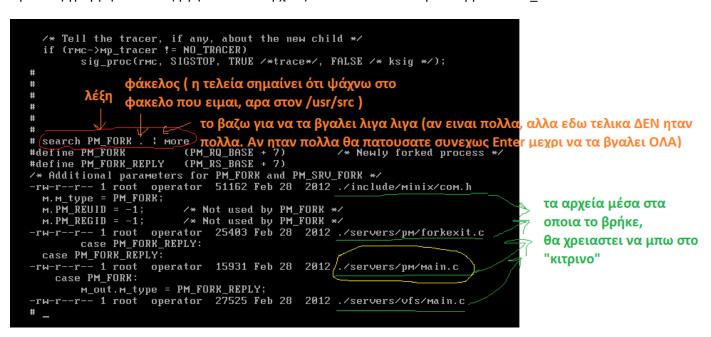
Για να ξαναψαξω την «do\_fork» AYTOMATA, απλα πατατε το μικρο γραμμα n (ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: vi.pdf) και ουτω καθεξης.

Μεσα στην do\_fork υπαρχουν η vm\_fork και tell\_vfs (αυτή μας νοιάζει τελικά μόνο).

```
rмc->mp_child_stime = 0;
                                              /* reset administration */
  rmc->mp_exitstatus = 0;
  rmc->mp_sigstatus = 0;
  rмc->мp_endpoint = child_ep;
                                              /* passed back by UM */
  for (i = 0; i < NR_ITIMERS; i++)
        rmc->mp_interval[i] = 0;
                                             /* reset timer intervals */
  /* Find a free pid for the child and put it in the table. */
  new_pid = get_free_pid();
  rмc->мр_pid = new_pid;
                                     /* assign pid to child */
                                               ιηνύματος που θα στείλει ο PM στ<mark>ον VFS, οπότε πρέπει</mark>
ω στο Minix με search να βρω σε ποια αρχεία υπάρχει
 M.M_type = PM_FORK;
 M.PM_PROC = rmc->mp_endpoint;
M.PM_PPROC = rmp->mp_endpoint;
                                                 PM FORK
 M PM_CPID = rmc->mp_pid;
  M PM_REUID = -1;
                          /* Not used by PM_FORK */
 M.PM REGID = -1;
                           /* Not used by PM FORK */
  tell_vfs(rмc, ধ 🕦 ;
                                  το μήνυμα είναι η μεταβλητή m στον κώδικα
#if USE_TRACE
    \epsilon Tell the tracer, if any, about the new child *\prime
  if (rmc->mp_tracer != NO_TRACER)
         \underline{s}ig\_proc(rmc, SIGSTOP, TRUE /*trace*/, FALSE /* ksig */);
```

```
rмc->mp_child_stime = 0;
                                        /* reset administration */
  rmc->mp_exitstatus = 0;
  rmc->mp_sigstatus = 0;
  rмc->мp_endpoint = child_ep;
                                        /* passed back by UM */
  for (i = 0; i < NR_ITIMERS; i++)
        rmc->mp_interval[i] = 0;
                                        /* reset timer intervals */
 /* Find a free pid for the child and put it in the table. */
 new_pid = get_free_pid();
  rmc->mp_pid = new_pid;
                                /* assign pid to child */
 M.M_type = PM_FORK;
 m.PM_PROC = rmc->mp_endpoint;
 m.PM_PPROC = rmp->mp_endpoint;
 m.PM_CPID = rmc->mp_pid;
 M.PM_REUID = -1;
                      /* Not used by PM_FORK */
 M.PM_REGID = -1;
                       /* Not used by PM FORK */
  tell_vfs(rmc, &m);
#if USE_TRACE
  /* Tell the tracer, if any, about the new child */
  if (rmc->mp_tracer != NO_TRACER)
        sig_proc(rmc, SIGSTOP, TRUE /*trace*/, FALSE /* ksig */);
:q!_
```

Είμαι στη γραμμη εντολων ( βγηκα από το αρχείο) και κανω "search" για να βρω το PM\_FORK



Μπαίνω στον κιτρινο γιατι στην εφκωνηση λεει «Όταν ολοκληρωθεί η κλήση του **vfs** και λάβει ασύγχρονη απάντηση ο **pm**», αρα ειμαι στο αρχείο servers/**pm**/main.c γιατι παρατηρηστε μεσα εκει εχει το case **PM\_FORK\_REPLY** [που σημαινει ότι του ηρθε απαντηση (**REPLY**) από τον VFS, γιατι θυμηθειτε ότι ο τυπος μηνυματος που κοιτουσαμε στη do\_fork στο αρχειο forkexit.c ηταν **PM\_FORK**]

Οποτε:

```
# vi servers/pm/main.c_
```

Μολις ανοιξει θα ψάξω με /PM\_FORK\_REPLY (ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: vi.pdf).

```
/* This file contains the main program of the process manager and some related
 * procedures. When MINIX starts up, the kernel runs for a little while,
 * initializing itself and its tasks, and then it runs PM and UFS. Both PM
 * and UFS initialize themselves as far as they can. PM asks the kernel for
 * all free memory and starts serving requests.
 * The entry points into this file are:
                starts PM running
     мain:
                set the reply to be sent to process making an PM system call
     setreply:
#include "pm.h"
#include <minix/keymap.h>
#include <minix/callnr.h>
#include <minix/com.h>
#include <minix/ds.h>
#include <minix/type.h>
#include <minix/endpoint.h>
#include <minix/minlib.h>
#include <minix/type.h>
#include <minix/vm.h>
#include <minix/crtso.h>
#include <signal.h>
#include <stdlib.h>
/PM_FORK_REPLY_
```

(Από εδώ και κατω τα print screen θα είναι από Windows, για να τα ψαχνω πιο ανετα. Και εσεις εννοειται ότι θα κανετε τις αλλαγες σε Windows (ή Linux ή Mac) για μεγαλυτερη ασφαλεια.)

Ξαναψάχνω το PM\_FORK\_REPLY με το γραμμα n (ΒΛΕΠΕ ΑΡΧΕΙΟ: vi.pdf) και τελικα οδηγουμαι εδώ:

```
switch(call_nr)
case PM_SETUID_REPLY:
case PM SETGID REPLY:
case PM SETSID REPLY:
case PM EXEC REPLY:
case PM_EXIT_REPLY:
case PM_CORE_REPLY:
case PM_FORK_REPLY:
case PM SRV FORK REPLY:
                                  Αυτη η συνθήκη σημαίνει ότι έλαβε απαντηση opm (γιατί ειμαστε μέσα στο
case PM_UNPAUSE_REPLY:
                               🗷 αρχείο servers/pm/main.c) απο τον VFS. Εκτελειται η handle vfs reply
case PM REBOOT REPLY:
case PM SETGROUPS REPLY:
    if (who e == VFS PROC NR)
       handle_vfs_reply();
        result= SUSPEND;
                               /* don't reply */
        result= ENOSYS;
case COMMON GETSYSINFO:
    result = do_getsysinfo();
    break:
default:
    /* Else, if the system call number is valid, perform the
    * call.
```

Ψάχνω με /handle\_vfs\_reply και οδηγουμαι εδώ:

Μεσα στον κωδικα της παρατηρω ότι εχει το case PM\_FORK\_REPLY, το οποιο θελουμε:

```
Case PM FORK REPLY:

/* Schedule the newly created process ... */

r = (OK);

if (rmp->mp_scheduler != KERNEL && rmp->mp_scheduler != NONE) {

r = sched_start_user(rmp->mp_scheduler, rmp);

}

Apa μπαινει στο "if" και καλει την sched_start_user

/* If scheduling the process failed, we want to tear down the process

* and fail the fork */

if (r != (OK)) {

/* Tear down the newly created process */

rmp->mp_scheduler = NONE; /* don't try to stop scheduling */
```

Ψάχνω με /sched\_start\_user και ΔΕΝ τη βρισκει μεσα στο αρχειο. Αρα πρεπει να βγω και να κανω search στο minix. Βγαινω (:q!) και κανω μετα search.

εδω είναι ο κωδικας της

Μπαινω με "νί" σε αυτό:

# vi servers/pm/schedule.c\_

```
#include "pm.h"
#include <assert.h>
#include <minix/callnr.h>
#include <minix/com.h>
#include <minix/config.h>
#include <minix/sched.h>
#include <minix/sysinfo.h>
#include <minix/type.h>
#include <machine/archtypes.h>
#include <lib.h>
#include "mproc.h"
#include <machine/archtypes.h>
#include <timers.h>
#include "kernel/proc.h"
/<del>*</del>-----
                               init_scheduling
 PUBLIC void sched_init(void)
-{
        struct mproc *trmp;
        endpoint_t parent_e;
        int proc_nr, s;
/sched_start_user_
```

και οδηγουμαι εδώ:

```
sched start user
PUBLIC int sched start user (endpoint t ep, struct mproc *rmp)
1
    unsigned maxprio;
    endpoint t inherit from;
    int rv;
    /* convert nice to priority */
    if ((rv = nice_to_priority(rmp->mp_nice, &maxprio)) != OK) {
        return rv;
    /* scheduler must know the parent, which is not the case for a child
     * of a system process created by a regular fork; in this case the
     * scheduler should inherit settings from init rather than the real
    if (mproc[rmp->mp_parent].mp_flags & PRIV_PROC) {
        assert(mproc[rmp->mp_parent].mp_scheduler == NONE);
        inherit from = INIT PROC NR;
    } else {
        inherit from = mproc[rmp->mp parent].mp endpoint;
                              寿 την ψάχνω να δω τι κανει
    /* inherit quantum */_
    return sched inherit (ep,
                                        /* scheduler e */
        rmp->mp endpoint,
                                    /* schedulee e */
        inherit_from,
                                    /* parent e */
                                /* maxprio */
        maxprio,
                                       /* *newsched e */
        &rmp->mp_scheduler);
```

Κανω /sched\_inherit και ΔΕΝ τη βρισκω. Αρα πρεπει να βγω και να κανω search στο minix. Βγαινω (:q!) και κανω μετα search.

```
# search sched_inherit . ; more
    _PROTOTYPE(int sched_inherit, (endpoint_t scheduler_e,
    _-rw-r--r- 1 root operator 496 Feb 28 2012 ./include/minix/sched.h
    * sched_inherit

**

PUBLIC int sched_inherit(endpoint_t scheduler_e,
    _-rw-r--r- 1 root operator 2821 Feb 28 2012 ./lib/libsys/sched_start.c
    return sched_inherit(ep,
    _/* scheduler_e */
    -rw-r--r- 1 root operator 3502 Feb 28 2012 ./servers/pm/schedule.c

# _

EKEĹ ήμουν πριν, τελικα θα χρειαστεί να της περάσω ένα ακόμη
    όρισμα π.χ. στην τελυταια θεση
```

Μπαινω στο sched\_start.c

## # vi lib/libsys/sched\_start.c\_

και τελικα παρατηρω τα εξης:

```
sched_inherit
PUBLIC int sched_inherit(endpoint_t scheduler_e,
   endpoint_t schedulee_e, endpoint_t parent_e unsigned maxprio,
   endpoint t *newscheduler e)
                                                 Επισης παρατηρω ότι οι τιμες που κυκλωσα ειναι ορισματα, αρα
   message m το μήνυμα
                                                 και εγω πρεπει να βαλω ενα ορισμα ακομα που θελω για τον
                                                 κωδικο ομαδας (ΒΛΕΠΕ: ekfonisi.pdf, ερωτημα "α")
                                                  Αυτά τα πεδία πρέπει να τα ψάξετε ξεχωριστα την κάθε λέξη στο
   assert ( ENDPOINT P (scheduler e) >= 0);
   assert(_ENDPOINT_P(schedulee_e) >= 0);
                                                  minix, ώστε να δείτε οτι αντιστοιχουν στα:
   assert(_ENDPOINT_P(parent_e) >= 0);
                                                  m9 l1, m9 l3, m9l4.
   assert (maxprio >= 0);
   assert(maxprio < NR_SCHED_QUEUES);</pre>
                                                  Απο αυτο καταλαβαινω οτι ο τυπος του μηνυματος ειναι ο "m9"
   assert (newscheduler e);
                                                  (ΒΛΕΠΕ: check.pdf) και οτι εχω ΕΛΕΥΘΕΡΑ-ΔΙΑΘΕΣΙΜΑ τα m9_l2
   m SCHEDULING_ENDPOINT = schedulee_e;
                                                  και m9_l5
   m.SCHEDULING_PARENT = parent_e;
m.SCHEDULING_MAXPRIO = (int) maxprio;
   /* Send the request to the scheduler //
   if ((rv = _taskcall(scheduler_e, SCHEDULING_INHERIT, (m))) {
       return rv;
                                                                               εδώ στέλνεται ΤΕΛΙΚΑ το
                                                                              ⊳μηνυμα απο τον pm

eg \star Store the process' scheduler. Note that this might not be the
                                                                               στον sched
    * scheduler we sent the SCHEDULING INHERIT message to. That scheduler
    * might have forwarded the scheduling message on to another scheduler
    * before returning the message.
    *newscheduler_e = m.SCHEDULING_SCHEDULER;
   return (OK);
```

### Κάνω τις παρακατω αλλαγες στον κωδικα του:

```
sched_inherit
PUBLIC int sched_inherit(endpoint_t scheduler_e,
                                                nsigned maxprio,
   endpoint_t schedulee_e, endpoint t narent e.
   endpoint_t *newscheduler_e, int kodikos_omadas
                                           🥆 Ειναι ακεραιος (int) και το εβαλα τυχαια τελευταιο ορισμα. Μπορειτε ο καθενας
   message m;
                                               να το βαλει σε οποια θεση θελει, αλλα θα το βαλει στην αντιστοιχη θεση στα
                                               αλλα αρχεια που θα δειτε παρακατω
   assert( ENDPOINT P(scheduler e) >= 0);
   assert ( ENDPOINT P(schedulee e) >= 0);
                                               Αντιστοιχα ο καθενας σας μπορει να του δωσει αλλο ονομα
   assert(_ENDPOINT_P(parent_e) >= 0);
                                               π.χ. omada, xristis, odigos
   assert(maxprio >= 0);
   assert(maxprio < NR_SCHED_QUEUES);</pre>
   assert(newscheduler_e);
                                                                           Περνάω στο m9_l2 τον κωδικο
   m.SCHEDULING_ENDPOINT = schedulee_e;
   m.SCHEDULING_PARENT = parent_e;
                                                                                            (θα μπορουσα στο m9_I5 που και αυτο
   m.SCHEDULING MAXPRIO = (int) maxprio;
                                                                                            ειναι διαθεσιμο)
m.m9_12 = kodikos_omadas
   /* Send the request to the scheduler */
   if ((rv = _taskcall(scheduler_e, SCHEDULING_INHERIT, &m))) {
       return rv;
   /* Store the process' scheduler. Note that this might not be the
    \star scheduler we sent the SCHEDULING_INHERIT message to. That scheduler
   * might have forwarded the scheduling message on to another scheduler
    * before returning the message.
   *newscheduler_e = m.SCHEDULING_SCHEDULER;
   return (OK);
```

Βγαίνετε (:q!) και μετα παω στο άλλο αρχειο:

# vi include/minix/sched.h\_

```
#include <minix/ipc.h>

PROTOTYPE(int sched_stop, (endpoint_t scheduler_e, endpoint_t schedulee_e));

PROTOTYPE(int sched_start, (endpoint_t scheduler_e, endpoint_t schedulee_e, endpoint_t parent_e, int maxprio, int quantum, int cpu, endpoint_t *newscheduler_e));

PROTOTYPE(int sched_inherit, (endpoint_t scheduler_e, endpoint_t scheduler_e, endpoint_t scheduler_e, endpoint_t scheduler_e, endpoint_t scheduler_e, endpoint_t value endp
```

Βγαίνετε (:q!) και μετα παω στο άλλο αρχειο:

## # vi servers/pm/schedule.c\_

και παω στην sched\_inherit να περασω (στην τελευταια θεση σε μενα) την τιμη που χρειαζεται το «α» ερωτημα.

```
sched_start_user
PUBLIC int sched_start_user(endpoint_t ep, struct mproc *rmg)
   unsigned maxprio;
   endpoint_t inherit_from;
   int rv;
   /* convert nice to priority */
   if ((rv = nice_to_priority(rmp->mp_nice, &maxprio)) != OK) {
   /* scheduler must know the parent, which is not the case for a child
    \star of a system process created by a regular fork; in this case the
    * scheduler should inherit settings from init rather than the real
   if (mproc[rmp->mp_parent].mp_flags & PRIV_PROC) {
       assert(mproc[rmp->mp_parent].mp_scheduler == NONE);
       inherit from = INIT PROC NR;
       inherit_from = mproc[rmp->mp_parent].mp_endpoint;
                                                                 To mp_procgrp είναι αυτό που θελουμε ( υπαρχει στο
   /* inherit quantum */
   return sched_inherit(ep,
                                     /* scheduler_e */
                                                                 αρχειο: servers/pm/mproc.h ΜΕΣΑ στο struct mproc).
       rmp->mp_endpoint,
                                 /* schedulee_e */
                                                                 Για να το παρουμε εχουμε τον δεικτη rmp που δειχνει σε
                                 /* parent e */
       inherit from,
                             /* maxprio */
       maxprio,
                                                                 αυτο το struct.
       &rmp->mp_scheduler
                                                                 Το εβαλα στην τελευταια θεση (γιατι το ειχα βαλει εκει
                                  /* *newsched e */
      rmp->mp_procgrp):
                                                                 και στα αλλα αρχεια)
```

Μετα από αυτές τις αλλαγες στα 3 αρχεια, το μηνυμα (με επιπλεον τον κωδικο ομαδας) εχει ΦΥΓΕΙ πλεον από τον **pm** και παει στον **sched**.

Τωρα μενει να παρουμε (λαβουμε) το μηνυμα στον sched και να εμφανισουμε στην οθονη τον κωδικο (ώστε να καταλαβουμε ότι ΟΝΤΩΣ ηρθε μεσα στο μηνυμα και ο κωδικος).

Στην εκφώνηση λέει:

Επιβεβαιώστε ότι η επικοινωνία δουλεύει εμφανίζοντας στην οθόνη το αναγνωριστικό ομάδας του δημιουργούμενου παιδιού. Για τον σκοπό αυτό καλέστε την printf στη συνάρτηση do\_start\_scheduling() του αρχείου servers sched/schedule.c.

Άρα πρέπει να μπω στον SCHED (από εδώ και πέρα δεν ασχολούμαστε με τον PM).

#### ΕΠΕΙΤΑ:

```
This file contains the scheduling policy for SCHED
   The entry points are:
                           Called on behalf of process' that run out of quantum Request to start scheduling a proc
     do_noquantum:
     do_start_scheduling
                            Request to stop scheduling a proc
     do_stop_scheduling
     do_nice
                            Request to change the nice level on a proc
     init_scheduling
                           Called from main.c to set up/prepare scheduling
 */
#include "sched.h"
#include "schedproc.h"
#include <assert.h>
#include <minix/com.h>
#include <machine/archtypes.h>
#include "kernel/proc.h" /* for queue constants */
PRIVATE timer_t sched_timer;
PRIVATE unsigned balance_timeout;
#define BALANCE_TIMEOUT 5 /* how often to balance queues in seconds */
FORWARD _PROTOTYPE( int schedule_process, (struct schedproc * rmp,
                         unsigned flags));
FORWARD PROTOTYPE( void balance_queues, (struct timer *tp)
                                                                             );
/do_start_scheduling<u>}</u>
```

### και οδηγουμαι εδώ:

```
do_start_scheduling
PUBLIC int do start scheduling (message *m ptr)
                                                    Παρατηρώ ότι έχει δείκτη σε μήνυμα
                                                    (άρα εκεί μέσα βρίσκεται η πληροφορία
   register struct schedproc *rmp;
   int rv, proc_nr_n, parent_nr_n;
                                                    που έστειλα)
   /* we can handle two kinds of messages here */
   assert(m_ptr->m_type == SCHEDULING_START ||
       m_ptr->m_type == SCHEDULING_INHERIT);
    /* check who can send you requests */
   if (!accept_message(m_ptr))
       return EPERM;
   /* Resolve endpoint to proc slot. */
   if ((rv = sched_isemtyendpt(m_ptr->SCHEDULING_ENDPOINT, &proc_nr_n))
          != OK) {
       return rv:
                                                             Παρατηρώ ότι είναι ΑΚΡΙΒΩΣ οι ίδιες
   rmp = &schedproc[proc_nr_n];
                                                             σταθερές που υπήρχαν στον κώδικα
   /* Populate process slot */
                                                             της sched_inherit, οποτε τις τραβάει εδώ
                    =(m ptm >8CHEDULING_ENDPOINT)
   rmp->endpoint
                    = (m ptb->SCHEDULING_PARENT;
                                                             μέσω του μυνύματος που ήρθε (m_ptr)
   rmp->parent
   rmp->max_priority = (unsigned) (m_pti->SCHEDULING MAXPRIO;
   if (rmp->max_priority >= NR_SCHED_QUEUES) {
       return EINVAL;
                                                                                                         Άρα, μπορώ να τραβήξω αντίστοιχα
                                                                                                         και να εμφανίσω το δικό μου:
   /* Inherit current priority and time slice from parent. Since there
                                                                                                         Είτε m_ptr->m9_I2, είτε m_ptr->m9_I5
    * is currently only one scheduler scheduling the whole system, this
    * value is local and we assert that the parent endpoint is valid */
                                                                                                         (ανάλογα τί έβαλα στη sched inherit)
   if (rmp->endpoint == rmp->parent) {
```

Κάνω τις παρακατω αλλαγες στον κωδικα του (τα πολλά σχόλια που γράφω για τον "rmp" δε χρειάζονται για το πρώτο ερώτημα):

```
do_start_scheduling
PUBLIC int do_start_scheduling(message *m_ptr)
                                            🔰 Θα χρειαστεί στο δεύτερο ερώτημα. Ο "rmp" δείχνει στη NEA διεργασία
   register struct schedproc *rmp;
                                              που μόλις ΞΕΚΙΝΗΣΕ (δηλαδή δεν υπήρχε νωρίτερα) και αυτή η ΝΕΑ
   int rv, proc_nr_n, parent_nr_n;
                                              διεργασία εισάγεται στον πίνακα "schedproc", όπου βρίσκονται ΗΔΗ κι
   /* we can handle two kinds of messages here
                                              αλλες διεργασίες (που είχαν ξεκινήσει νωρίτερα).
   assert (m ptr->m type == SCHEDULING START ||
                                              Ο SCHED ενημερώνει κάποια πεδία της ΝΕΑΣ διεργασίας και μετά
       m_ptr->m_type == SCHEDULING_INHERIT);
                                              στέλνει αίτημα στον πυρήνα(KERNEL) ώστε να τη δρομολογήσει, δηλαδή
   /* check who can send you requests */
                                              να την εισάγει σε κάποια <u>ουρά</u>που έχει επιλεγεί από τον SCHED
   if (!accept_message(m_ptr))
                                              (διακομιστής χρονοδρομολόγησης)
       return EPERM;
                                                                                        Θα γίνει κατανοητό στο
   /* Resolve endpoint to proc slot. */
                                                                                        τρίτο ερώτημα
   if ((rv = sched_isemtyendpt(m_ptr->SCHEDULING_ENDPOINT, &proc_nr_n))
          != OK) {
       return rv;
  rmp = &schedproc[proc_nr_n];
   /* Populate process slot */
   rmp->max_priority = (unsigned) m_ptr->SCHEDULING_MAXPRIO;
                                             ή m9_I5 (το εξήγησα παραπάνω)
   printf("Kodikos = %d \n", m_ptr->m9_12);
   if (rmp->max_priority >= NR_SCHED_QUEUES)
                                                             > Δικο σας μήνυμα (αλλάξτε το)
       return EINVAL;
   /* Inherit current priority and time slice from parent. Since there
   * is currently only one scheduler scheduling the whole system, this
```

Για να καταλάβετε ότι το «α'» ερώτημα είναι ΟΚ, πρέπει να κάνετε τα παρακάτω: (ΑΦΟΥ πρώτα εννοείται έχετε μεταφέρει τα 4 αλλαγμένα αρχεία στο Minix)

```
Είμαι στο φάκελο: /usr/src
```

- 1) #make libraries
- 2) #make includes
- 3) #cd tools
- 4) #make install
- 5) #shutdown

Θα περιμένετε κάποια δευτερόλεπτα MEXPI να

σταματήσουν να εκτυπώνονται στην οθόνη.

ΤΟΤΕ, θα πατήσετε root (Enter) και πάλι root (Enter).

(κι ας φαίνεται ότι έχει γεμίσει η οθόνη αριθμούς,

έχετε μόλις κάνει Login)

Ξαναανοιγετε το Vmware-Minix Και βλεπετε στην οθόνη αριθμους που ειναι οι κωδικοι ομαδας. Κανετε κανονικα login(root,root) και ξαναεμφανιζεται ενας αριθμος.

Πατατε "Alt και F2", παλι login(root, root).

Τελος, πατατε "Alt και F1" και βλεπετε ενα ΑΛΛΟ κωδικό. (απο κοντα θα σας πω τι σημαινει αυτός ο νέος κωδικός)