

ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ  
ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ

7ο Εξάμηνο  
2η Εργαστηριακή Άσκηση

Ομάδα oslab45

Προεστάκη Χριστίνα 03118877

Παπαδούλης Γεώργιος 03118003

Οδηγός Ασύρματου Δικτύου Αισθητήρων στο Λειτουργικό Σύστημα  
Linux

**Αρχικοποίηση του οδηγού**

Για την αρχικοποίηση του οδηγού ενσωματώνει ο διαχειριστής (root) στον πυρήνα το τμήμα κώδικα πυρήνα του οδηγού μέσω της εντολής `insmod ./linux.ko`.

Με την εντολή αυτή καλείται από το αρχείο `linux-module.c` η συνάρτηση:

`__init linux_module_init()`

η οποία με τη σειρά της καλεί τις συναρτήσεις:

`linux_protocol_init` (από το αρχείο `linux-protocol.c`)

`linux_sensor_init` (από το αρχείο `linux-sensor.c`)

`linux_ldisc_init()` (από το αρχείο `linux-ldisc.c`)

`linux_chrdev_init()` (από το αρχείο `linux-chrdev.c`)

που αποσκοπούν στην αρχικοποίηση του οδηγού `Linux:TNG`.

Συγκεκριμένα:

- Η `linux_protocol_init(struct linux_protocol_state_struct * )` αρχικοποιεί τη δομή `linux_protocol_state_struct` η οποία περιγράφει τη μηχανή καταστάσεων που είναι υπεύθυνη για την επεξεργασία των πακέτων δεδομένων που λαμβάνονται από το τμήμα του κατώτερου οδηγού συσκευής και προωθούνται από τη διάταξη γραμμής.

- Η `linux_sensor_init(struct linux_sensor_struct *)` αρχικοποιεί τη δομή `linux_sensor_struct` η οποία αποτελείται από ένα spinlock, μια ουρά αναμονής και τη δομή `linux_msr_data_struct` η οποία είναι ο προσωρινός χώρος αποθήκευσης των 16bit (χωρίς πρόσημο) αριθμητικών ποσοτήτων που εξάγονται αφού τα δεδομένα περάσουν από το protocol.
- Η `linux_ldisc_init()` εγκαθιστά τη διάταξη γραμμής του Linux:TNG μέσω της κλήσης `tty_register_ldisc()` η οποία συνδέει τους δείκτες συναρτήσεων της δομής `tty_ldisc_ops` με τις συναρτήσεις που υλοποιήσαμε για την διάταξη γραμμής του Linux:TNG.
- Η `linux_chrdev_init()` ζητήθηκε να υλοποιηθεί από εμάς και είναι υπεύθυνη να αρχικοποιήσει τη συσκευή χαρακτήρων (char device) του οδηγού μας.

```
int linux_chrdev_init(void)
{
    /*
     * Register the character device with the kernel, asking for
     * a range of minor numbers (number of sensors * 8 measurements /
sensor)
     * beginning with LINUX_CHRDEV_MAJOR:0
     */
    int ret;
    dev_t dev_no;
    unsigned int linux_minor_cnt = linux_sensor_cnt << 3;

    debug("initializing character device\n");
    cdev_init(&linux_chrdev_cdev, &linux_chrdev_fops);
    linux_chrdev_cdev.owner = THIS_MODULE;

    dev_no = MKDEV(LINUX_CHRDEV_MAJOR, 0); //... bits a->ma, b->mi
    /*
     * Αποθηκεύει τον αριθμό των device numbers που μας απασχολούν
     */
    /* register_chrdev_region? */
    ret = register_chrdev_region(dev_no, linux_minor_cnt, "linuxTNG");
    if (ret < 0) {
```

```

        debug("failed to register region, ret = %d\n", ret);
        goto out;
    }
    /*
     * add a char device to the system
     * δίνει την δυνατότητα στον πυρήνα να καλέσει τα operations
     */
    /* cdev_add? */
    ret = cdev_add(&linux_chrdev_cdev, dev_no, linux_minor_cnt);
    if (ret < 0) {
        debug("failed to add character device\n");
        goto out_with_chrdev_region;
    }
    debug("completed successfully\n");
    return 0;

out_with_chrdev_region:
    unregister_chrdev_region(dev_no, linux_minor_cnt);
out:
    return ret;
}

```

Αρχικά η συνάρτηση μας καλεί την `cdev_init` (που βρίσκεται στο αρχείο `linux/fs/char_dev.c`) η οποία αρχικοποιεί το struct `cdev` της δομής `inode` που κατασκευάζεται από τον πυρήνα για κάθε αρχείο (και είναι μοναδικό για κάθε αρχείο). Μέσα στη δομή αυτή υπάρχει ένας δείκτης προς το struct `file_operations` (που περιέχει δείκτες προς τις ρουτίνες του οδηγού) που παίρνει την τιμή του δεύτερου ορίσματος (`cdev_init(&linux_chrdev_cdev, &linux_chrdev_fops)`). Με αυτόν τον τρόπο, συνδέουμε τα ειδικά αρχεία που κατασκευάζουμε (διακρίνονται μέσω του `major number`) με τις υλοποιήσεις των συναρτήσεων που μπορούν να εφαρμοστούν σε αυτά.

Έπειτα, μέσω της `register_chrdev_region(dev_no, linux_minor_cnt, "linuxTNG")` δεσμεύει τα device numbers για τα ειδικά αρχεία. Όλα τα ειδικά αρχεία μας έχουν τον ίδιο `major number` καθώς αυτός αναφέρεται στον οδηγό συσκευής και διαφορετικό `minor number` που σε συνδυασμό με τον `major number` καθορίζουν ακριβώς την συσκευή. Τα `minor number` που αναθέτουμε ξεκινούν από το 0 (`dev_no = MKDEV(LINUX_CHRDEV_MAJOR, 0)`) και φτάνουν μέχρι την τιμή `linux_minor_cnt` η οποία προκύπτει από το γινόμενο των αισθητήρων και των μετρήσεων που μπορεί να έχει ο καθένας (εδώ 16 αισθητήρες που ο καθένας μπορεί να πάρει μέχρι 8 μετρήσεις).

Τέλος με την συνάρτηση `cdev_add` ενημερώνουμε τον πυρήνα για τη νέα συσκευή χαρακτήρων.

Αξίζει να τονίσουμε ότι όλη η διαδικασία της αρχικοποίησης γίνεται σε `process context` καθώς καλείται από την διεργασία `insmod` που εκτελεί ο διαχειριστής (`root`).

## Περιγραφή ροής δεδομένων από το hardware μέχρι τον χρήστη

Σε `interrupt context`, το hardware μας ενημερώνει ότι έχουν έρθει νέα δεδομένα, τα οποία η `linux_ldisc_receive` «διαβάζει» από τον `tty_buffer` και καλεί την `linux_protocol_received buf`, η οποία εφαρμόζει το πρωτόκολλο, αλλάζοντας το `state` του `linux_protocol_state_struct`. Εφόσον εφαρμοστεί το πρωτόκολλο στα δεδομένα, αυτά αποθηκεύονται στον πίνακα `packet` και καλείται η `linux_protocol_update_sensors`, η οποία ανάλογα με τον σένσορα τον οποίο αφορούν τα δεδομένα, καλεί την `linux_sensor_update`. Επιπλέον, αποθηκεύει στις μεταβλητές `batt`, `temp`, `light` τις κατάλληλες τιμές από το `packet`. Στη συνέχεια, οι τιμές των `batt`, `temp`, `light` αποθηκεύονται στην πρώτη θέση του πίνακα `values` για κάθε ένα από τα `linux_msr_data_struct` των 3 μεταβλητών (`msr_data[BATT/TEMP/LIGHT]`). Για να αποφευχθεί πιθανό `race condition` κατά την αποθήκευση των μεταβλητών αυτών στον πίνακα `msr_data` χρησιμοποιούμε `spinlock`. Η επιλογή του `spinlock` αντί `semaphore` γίνεται γιατί η λήψη νέων δεδομένων γίνεται σε `interrupt context`. Αυτό σημαίνει ότι η διαδικασία αυτή δεν εκτελείται από κάποια διεργασία ώστε να μπορεί να “κοιμηθεί” (όπως συμβαίνει με τη χρήση των `semaphores`), αλλά από κάποιο `interrupt handler`. Όταν ολοκληρωθεί η εγγραφή των δεδομένων, καλείται η `wake_up_interruptible`, η οποία ξυπνάει την ουρά διεργασιών που κοιμάται, για το συγκεκριμένο `sensor`. Στην ουρά των διεργασιών του κάθε σένσορα `wq`, περιμένουν κάποιες διεργασίες σε `sleep` οι οποίες περιμένουν να διαβάσουν καινούρια δεδομένα για να τυπώσουν στο χρήστη.

Ο χρήστης αλληλεπιδρά με τα δεδομένα μέσω των κλήσεων συστήματος `open` πάνω σε ένα ειδικό αρχείο και `read` πάνω σε ένα ανοικτό ειδικό αρχείο. Όταν εκτελείται η `open` ο πυρήνας αναγνωρίζει από το `major number` του ειδικού αρχείου σε ποιον οδηγό αντιστοιχεί (που βρίσκονται μέσα στο `struct inode` που έχει δημιουργηθεί όταν κατασκευάστηκε το αρχείο) και συνδέει τη δομή `file` που δημιουργείται με τη δομή `file_operations` που περιέχει τους δείκτες προς τις υλοποιήσεις των συναρτήσεων του οδηγού μας. Επομένως, με την κλήση κάποιας συνάρτησης πάνω στο ειδικό αρχείο εκτελείται η συγκεκριμένη υλοποίησή της του οδηγού μας μέσω του δείκτη του `file_operations` (π.χ. Όταν ο χρήστης καλεί τη κλήση συστήματος `read` μέσω αυτής της διαδικασίας καλείται η συνάρτηση `linux_chrdev_read`).

- **linux\_chrdev\_open**

Κάθε φορά που ο χρήστης ανοίγει ένα αρχείο (κλήση συστήματος open) δημιουργείται μία δομή struct file, η οποία αντιπροσωπεύει το ανοιχτό αρχείο και περνιέται σαν όρισμα στις υπόλοιπες συναρτήσεις.

Στην linux\_chrdev\_open(struct inode \*inode, struct file \*filp) αρχικά συνδέεται το πεδίο f\_op της δομής file με την κατάλληλη δομή file\_operations μέσω της δομής inode ( filp->f\_op = inode->i\_cdev->ops). Επίσης από το struct inode παίρνουμε το minor\_number της συσκευής με την εντολή minor\_number = iminor(inode). Από το minor\_number βρίσκουμε τον αριθμό του sensor και τον τύπο μέτρησης με βάση την σύμβαση που έχει ακολουθηθεί. Στη συνέχεια, δεσμεύουμε χώρο για το struct private state ώστε να αποθηκεύσουμε αυτές τις πληροφορίες. Τα πεδία του struct είναι τα εξής:

- Sensor: αριθμός sensor
- Type: τύπος μέτρησης
- Timestamp: ώρα τελευταίας ανανέωσης δεδομένων του πίνακα buf\_data
- Buf\_lim: δείκτης στον πίνακα buf\_data
- Lock: semaphore

Τα timestamp και buf\_lim αρχικοποιούνται σε 0 με το άνοιγμα του αρχείου επειδή με το άνοιγμα δεν έχει γίνει ανανέωση των δεδομένων ακόμα και ούτε έχουμε αρχίσει να διαβάζουμε από τον πίνακα (buf\_data). Ακόμα, αρχικοποιούμε τον σεμαφόρο σε 1 - unlocked. Αυτή η δομή αποθηκεύεται στο πεδίο private\_data του αρχείου ώστε οι υπόλοιπες συναρτήσεις να έχουν πρόσβαση σε αυτά τα δεδομένα.

```
static int linux_chrdev_open(struct inode *inode, struct file *filp)
{
    /* Declarations */

    /* ? */

    int ret, no, type, minor_number;

    struct linux_chrdev_state_struct *private_state;

    debug("entering\n");

    ret = -ENODEV;

    if ((ret = nonseekable_open(inode, filp)) < 0)
```

```

        goto out;

//connect the f_op of file with the ops of inode struct
filp->f_op = (inode->i_cdev)->ops;

/*
 * Associate this open file with the relevant sensor based on
 * the minor number of the device node [/dev/sensor<NO>-<TYPE>]
 */

minor_number = iminor(inode);

no = minor_number / 8;

type = minor_number % 8;

/*

if(type >= N_LUNIX_MSR ){ //types : {0: batt , 1: temp, 2: light}

    ret -ENODEV; //ERROR: wrong minor number

    goto out;

}

*/

/* Allocate a new Linux character device private state structure */

/* ? */

private_state = kmalloc(sizeof(*private_state),GFP_KERNEL);

private_state->type = type;

private_state->sensor= linux_sensors+no;

private_state->buf_timestamp=0;

```

```

private_state->buf_lim=0;

sema_init(&(private_state->lock), 1);

filp->private_data = private_state; //for access from other fun
out:

debug("leaving, with ret = %d\n", ret);

return ret;
}

```

- **linux\_chrdev\_state\_needs\_refresh**

Σκοπός της linux\_chrdev\_state\_needs\_refresh είναι να ελέγξει αν το τελευταίο update των sensors (στο πίνακα msr\_data[]) έχει γίνει μετά το τελευταίο update του πίνακα buf\_data. Ουσιαστικά, ελέγχει αν τα δεδομένα που έχουμε στο buf\_data και θα τυπώσουμε στον χρήστη είναι τα ανανεωμένα δεδομένα που μας έχει στείλει το hardware. Αν δεν είναι, τότε χρειάζεται να γίνει το refresh και επιστρέφεται 0.

```

static int linux_chrdev_state_needs_refresh(struct linux_chrdev_state_struct
*state)
{

    struct linux_sensor_struct *sensor;

    WARN_ON ( !(sensor = state->sensor));

    /* ? */

    //refreshed when

```

```

        if(sensor->msr_data[state->type]->last_update /*sensor last update*/>
state->buf_timestamp /* chrdev_data_buf last update*/)

        return 1;

    return 0;

}

```

- **linux\_chrdev\_state\_update**

Σκόπος της `linux_chrdev_state_update` είναι να ανανεώσει τα δεδομένα, αν αυτό είναι αναγκαίο. Αρχικά, αφού κλειδώσουμε το `spinlock` η τιμή του πίνακα `msr_data[type]` αποθηκεύεται στο `tempor_data` και στη συνέχεια ξεκλειδώνουμε το `spinlock`. Η χρήση κλειδώματος είναι απαραίτητη για να μη γίνει το εξής race condition, να μη γραφτούν νέα δεδομένα τη στιγμή που εμείς γράφουμε τα προηγούμενα στο `tempor_data`. Χρησιμοποιούμε συγκεκριμένα `spinlock` διότι η παραλαβή δεδομένων από το hardware γίνεται σε interrupt context και συνεπώς δεν υπάρχει κάποια διεργασία για να κοιμηθεί, όπως στους `semaphores`. Επιπλέον, για να ενεργοποιήσουμε τις διακοπές χρησιμοποιούμε `spin_lock_irqsave`. Στη συνέχεια ελέγχουμε με την `linux_chrdev_state_refresh` αν τα δεδομένα αυτά είναι καινούρια. Αν είναι συνεχίζουμε στην επεξεργασία τους. Αναλόγως με τον τύπο της μέτρησης, αντιστοιχίζω την 16bit που έλαβα με την κατάλληλη τιμή της μορφής `xyγγγ` και την αποθηκεύω στο `buf_data`. Τέλος, ενημερώνω το `buf_timestamp` ώστε να έχει την ανανεωμένη τιμή του `last_update`.

```

static int linux_chrdev_state_update(struct linux_chrdev_state_struct *state)
{
    struct linux_sensor_struct *sensor;
    uint32_t tempor_data, div, mod, last_update;
    unsigned long flags;

    debug("leaving\n");

    /*
     * Grab the raw data quickly hold the
     * spinlock for as little as possible.
     */
    /* ? */
    sensor = state->sensor;
    spin_lock_irqsave(&sensor->lock, flags);

```



```

tempor_data = sensor->msr_data[state->type]->values[0];
last_update = sensor->msr_data[state->type]->last_update;
spin_unlock_irqrestore(&sensor->lock, flags);
/* Why use spinlocks? See LDD3, p. 119 */

/*
 * Any new data available?
 */
/* ? */
if(!linux_chrdev_state_needs_refresh(state)){
    return -EAGAIN;
}

/*
 * Now we can take our time to format them,
 * holding only the private state semaphore
 */
state->buf_timestamp = last_update;
switch(state->type){
    case BATT:
        tempor_data = lookup_voltage[tempor_data];
        break;
    case TEMP:
        tempor_data = lookup_temperature[tempor_data];
        break;
    case LIGHT:
        tempor_data = lookup_light[tempor_data];
        break;
    default:
        debug("ERROR_update: Wrong type");
        return -1;
}

div = tempor_data / 1000; //morfi einai xx.yyy
mod = tempor_data % 1000;

//writing the data to state->buf_data
if(((state->buf_lim) = snprintf(state->buf_data, LINUX_CHRDEV_BUFSZ,
"%lu.%lu\n", (unsigned long)div, (unsigned long)mod)) > LINUX_CHRDEV_BUFSZ){

```

```

        debug("ERROR_update: Buffer overflow");
        return -1;
    }

    debug("leaving\n");
    return 0;
}

```

- **linux\_chrdev\_read**

Αρχικά η read βρίσκει τη δομή `linux_chrdev_state_struct` μέσω του πεδίου `private_data` του `file`. Πριν ζητήσει να ανανεωθούν τα δεδομένα που έχουν σταλεί από τους αισθητήρες (τα οποία αποθηκεύονται προσωρινά στο `msr_data` του `sensor`) μέσω της εντολής `linux_chrdev_state_update`, κλειδώνει το `semaphore(mutex)` με την εντολή `down_interruptible`. (Χρησιμοποιείται η `down_interruptible` ώστε να μπορεί να ξεκλειδώσει ο `semaphore` και μέσω σημάτων.) Αυτό συμβαίνει γιατί η συνάρτηση `update` αν δεν επιστρέψει `-EAGAIN` γράφει πάνω στο πίνακα `state->buf_data`, οπότε αν παραπάνω από μία διεργασία προσπαθήσουν να την καλέσουν ταυτόχρονα θα δημιουργηθεί ένα `race condition`. Αυτό το `race condition` επηρεάζει μόνο διεργασίες που έχουν γονεϊκή σχέση μεταξύ τους καθώς το `struct linux_chrdev_state_struct` είναι μοναδικό για κάθε ένα ανοιχτό αρχείο (αφού διαφορετικά ανοιχτά αρχεία αντιπροσωπεύονται από διαφορετικά `struct file`). Όμως διεργασίες που έχουν τη σχέση `parent-child` οι οποίες δημιουργούνται μέσω της `fork()` μοιράζονται τα ίδια ανοιχτά αρχεία. Έτσι ο ρόλος του `semaphore` στη `read` και στην `update` είναι για να αποτρέψει τα `race condition` που δημιουργούνται σε διεργασίες που συνδέονται με γονεϊκή σχέση μεταξύ τους.

Ελέγχουμε αν βρισκόμαστε στην αρχή των δεδομένων (`*f_pos == 0`) και αν ναι εξετάζουμε με την `linux_chrdev_state_update` αν τα δεδομένα που βρίσκονται στο χώρο προσωρινής αποθήκευσης (`msr_data`) είναι καινούργια (ανανεωμένα). Αν δεν είναι, επιστρέφει `-EAGAIN` αλλιώς ανανεώνει τον `buf_data` με τα καινούργια δεδομένα.

Αν δεν υπάρχουν νέα δεδομένα τότε η διεργασία πρέπει να “κοιμηθεί” (αν δεν είναι ενεργοποιημένη η σημαία `O_NONBLOCK`) και να συνεχίσει όταν αυτά είναι έτοιμα. Πριν κοιμήσουμε την διεργασία χρειάζεται να ξεκλειδώσουμε το `semaphore` ώστε να επιτρέπουμε στις άλλες (με γονεϊκή σχέση) διεργασίες να εκτελέσουν την `read`. Έπειτα, προσθέτουμε την διεργασία στην ουρά αναμονής του αισθητήρα με την εντολή `wait_event_interruptible(sensor->wq, linux_chrdev_state_needs_refresh(state))`.

Η διεργασία “ξυπνάει” από τη συνάρτηση `linux_sensor_update` και καλεί την `linux_chrdev_state_needs_refresh` για να ελέγξει είναι καινούργια.

Όταν τα δεδομένα είναι καινούργια (η `update` δεν επιστρέφει `-EAGAIN`) τότε η `read` μέσω της συνάρτησης `copy_to_user` μεταφέρει τα δεδομένα από το `buf_data` σε έναν `buffer` που μπορεί να έχει πρόσβαση ο χρήστης και να διαβάσει από αυτόν.

Τέλος, ανανεώνουμε το δείκτη που μας δείχνει σε ποιο σημείο του πίνακα `buf_data` βρισκόμαστε και αν έφτασε στο τέλος των δεδομένων (`buf_lim`) τον βάζουμε να δείχνει στην αρχή.

```
static ssize_t linux_chrdev_read(struct file *filp, char __user *usrbuf, size_t
cnt, loff_t *f_pos)
{
    ssize_t ret;

    struct linux_sensor_struct *sensor;
    struct linux_chrdev_state_struct *state;

    state = filp->private_data; //state->trexousa katastasi tis siskevis
    WARN_ON(!state);

    sensor = state->sensor;
    WARN_ON(!sensor);

    /* Lock? */
    if(down_interruptible(&state->lock)){
        return -ERESTARTSYS;
    }

    /*
     * If the cached character device state needs to be
     * updated by actual sensor data (i.e. we need to report
     * on a "fresh" measurement, do so
     */
    if (*f_pos == 0) {
        while (linux_chrdev_state_update(state) == -EAGAIN) {
            /* ? */
            up(&(state->lock));
            if(filp->f_flags & O_NONBLOCK)
```

```

        return -EAGAIN;
        //debug("reading: going to sleep");
        /* The process needs to sleep */
        /* See LDD3, page 153 for a hint */
        if(wait_event_interruptible(sensor->wq,
linux_chrdev_state_needs_refresh(state)))
            return -ERESTARTSYS;
        if(down_interruptible(&state->lock))
            return -ERESTARTSYS;
    }
}
/* End of file */
/* ? */
//buf_lim -> shows EOF
if(state->buf_lim == 0){ //nothing to read - EOF
    ret = 0; //return the number of bytes that we read
    goto out;
}
/* Determine the number of cached bytes to copy to userspace */
/* ? */
if(cnt > state->buf_lim - *f_pos)
    cnt = state->buf_lim - *f_pos;
// cnt = min(cnt, (state->buf_lim - *f_pos)); //cnt
if(copy_to_user(userbuf, state->buf_data + *f_pos, cnt)){
    up(&state->lock);
    return -EFAULT;
}
/* Auto-rewind on EOF mode? */
/* ? */
*f_pos += cnt;
if(*f_pos >= state->buf_lim){
    *f_pos=0;
}
ret = cnt; //cnt is the bytes that we read

out:
/* Unlock? */
up(&state->lock);
return ret;

```

```
}
```

- **linux\_chrdev\_release**

Η linux\_chrdev\_release απελευθερώνει τη μνήμη που δεσμεύθηκε για την αποθήκευση του πεδίου private\_data της δομής file.

```
static int linux_chrdev_release(struct inode *inode, struct file *filp)
{
    /* ? */
    //deallocate from private data the private_state
    kfree(filp->private_data);
    return 0;
}
```

## Δοκιμή της λειτουργίας του οδηγού

Παρακάτω, παρατίθεται κώδικας που χρησιμοποιούμε για να ελέγξουμε την ορθή λειτουργία του οδηγού για τις γονεϊκές διεργασίες.

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>

int main(){
    int fd;
    pid_t pid;
    char buffer[99999];
    fd = open("/dev/linux0-batt", O_RDONLY);
    pid = fork();
    if(pid==0){
        while(1){
            read(fd, &buffer,6);
            printf("I'm the child\n");
        }
    }
}
```

```
        write(1, &buffer,6);
    }
}
else{
    while(1){
        read(fd, &buffer, 6);
        printf("I'm the parent\n");
        write(1, &buffer, 6);

    }
}

return 0;
}
```