



ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

ΤΜΗΜΑ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΙΣΤΩΝ

ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ – 7^ο ΕΞΑΜΗΝΟ

Δημητρίου Αγγελική – ΑΜ: 03117106

Τζομάκα Αφροδίτη – ΑΜ: 03117107

Ομάδα 9

2^η Εργαστηριακή Άσκηση

ΕΙΣΑΓΩΓΗ – ΣΤΟΧΟΣ ΤΗΣ ΑΣΚΗΣΗΣ:

Στην εργαστηριακή άσκηση αυτή θα υλοποιηθεί οδηγός συσκευής για ένα ασύρματο δίκτυο αισθητήρων κάτω από το λειτουργικό σύστημα Linux. Το συγκεκριμένο δίκτυο διαθέτει έναν αριθμό από αισθητήρες και ένα σταθμό βάσης ο οποίος συνδέεται μέσω USB με υπολογιστικό σύστημα Linux στο οποίο και θα εκτελείται ο ζητούμενος οδηγός συσκευής - Lunix:TNG. Οι αισθητήρες αναφέρουν περιοδικά το αποτέλεσμα τριών διαφορετικών μετρήσεων: της τάσης της μπαταρίας που τους τροφοδοτεί, της θερμοκρασίας και της φωτεινότητας του χώρου όπου βρίσκονται. Ο σταθμός βάσης λαμβάνει πακέτα με δεδομένα μετρήσεων, τα οποία προωθεί μέσω διασύνδεσης USB στο υπολογιστικό σύστημα. Η διασύνδεση υλοποιείται με κύκλωμα Serial over USB, για το οποίο ήδη ο πυρήνας διαθέτει ενσωματωμένους οδηγούς, οπότε τα δεδομένα όλων των μετρήσεων όλων των αισθητήρων εμφανίζονται σε μία εικονική σειριακή θύρα, /dev/ttyUSB1.

Για την προσομοίωση της παραπάνω λειτουργίας για τον καθένα μας, σε μηχανήμα της σχολής εγκαταστάθηκε εξυπηρετητής TCP/IP, ο οποίος εκπέμπει συνεχώς μετρήσεις. Ο εξυπηρετητής αυτός είναι προσβάσιμος μέσω της θύρας TCP 49152. Το `utoria.sh`, ανακατευθύνει αυτόματα την πρώτη σειριακή θύρα του εικονικού μηχανήματος QEMU-KVM (/dev/ttyS0) στη θύρα TCP 49152. Οπότε στο δικό μας εικονικό μηχανήμα οι μετρήσεις εμφανίζονταν στην σειριακή θύρα /dev/ttyS0, χωρίς να υπάρχει καμία πρακτική διαφορά.

Ουσιαστικά από εμάς ζητείται η κατασκευή του οδηγού συσκευής χαρακτήρων (character device driver), ο οποίος θα λαμβάνει τα δεδομένα των μετρήσεων από το δίκτυο αισθητήρων και θα τα εξάγει στο χώρο χρήστη σε διαφορετικές συσκευές, ανάλογα με το είδος της μέτρησης και τον αισθητήρα απ' όπου προέρχεται. Το αρχείο `linux_dev_nodes.sh` υλοποιεί τη δημιουργία των $16(\text{αισθητήρες}) \times 3(\text{μετρήσεις}) = 48$ συσκευών που χρειαζόμαστε (π.χ., για τον πρώτο αισθητήρα οι /dev/lunix0-batt, /dev/lunix0-temp και /dev/lunix0-light).

ΠΕΡΙΓΡΑΦΗ ΤΩΝ ΑΝΩΤΕΡΩΝ ΕΠΙΠΕΔΩΝ

Ξεκινάμε εισάγοντας το module του LunixTNG στον πυρήνα μέσω της κλήσης της `insmod` και εκτελώντας την εντολή `dmesg` παρατηρούμε ότι καλείται η συνάρτηση `linux_module_init()` του αρχείου `linux-module.c`. Η ίδια αρχικοποιεί ορισμένες δομές δεδομένων όπως η `linux_sensor_struct`, για την οποία δεσμεύει ένα πίνακα `*linux_sensors` 16 τέτοιων δομών (όσοι και οι αισθητήρες) για γράψιμο και διάβασμα των κατάλληλων δεδομένων από όλα τα επιμέρους αρχεία. Στη συνέχεια καλούνται οι `linux_protocol_init()`, `linux_sensor_init()`, `linux_ldisc_init()`, `linux_chrdev_init()` οι οποίες εκτελούν αρχικοποιήσεις σχετικές με τις δομές που περιλαμβάνουν.

Επόμενο βήμα είναι η δημιουργία των συσκευών μέσω του `linux_dev_nodes.sh` και προσάρτηση της θύρας `ttyS0` μέσω του `linux-attach`. Ξανατρέχουμε `dmesg` και αυτήν την φορά βλέπουμε την κλήση της συνάρτησης `linux_ldisc_receive()` που βρίσκεται αντίστοιχα στο αρχείο `linux-ldisc.c`. Η ίδια στο σώμα της καλεί την `linux_protocol_received_buff` και εκείνη με τη σειρά της την `linux_protocol_update_sensors` με σκοπό την πακετοποίηση των raw δεδομένων σύμφωνα με τις συμβάσεις του πρωτοκόλλου και την ανανέωση με αυτά των δομών των αισθητήρων. Για το λόγο αυτό καλείται η `linux_sensor_update` και τέλος η `linux_chrdev_update` διαβάζει τα σωστά δεδομένα από το πεδίο `value` των μετρήσεων των αισθητήρων.

ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ ΣΥΣΚΕΥΗΣ ΧΑΡΑΚΤΗΡΩΝ LUNIX – TNG

Παρακάτω παρουσιάζονται οι συναρτήσεις του αρχείου `linux_chrdev.c` οι οποίες απαιτούσαν την δική μας προσθήκη κώδικα για την ορθή λειτουργία της συσκευής. Σκοπός ουσιαστικά είναι η σωστή εξαγωγή των δεδομένων από τους buffers των αισθητήρων προς την εφαρμογή του χρήστη φροντίζοντας παράλληλα τόσο για την ταυτόχρονη πρόσβαση από πολλές διεργασίες όσο και για τον περιορισμό των δικαιωμάτων ανά αρχείο, ανά αισθητήρα, ανά μέτρηση.

Σημειώνεται πως τα σχόλια που ξεκινάνε με `«//»` είναι δική μας προσθήκη και ξεχωρίζουν από τα δοθέντα που ξεκινάνε με `«/*»`. Επεξηγούν τη λειτουργία και το σκοπό κάθε επιμέρους εντολής που χρησιμοποιήθηκε.

- `linux_chrdev_init()`: Η συνάρτηση αυτή χρησιμοποιήθηκε για την εγγραφή και την προσθήκη κάθε συσκευής στον οδηγό μέσω των συναρτήσεων `register_chrdev_region` και `cdev_add` αντίστοιχα. Η πρώτη καταχωρεί τη συσκευή δεσμεύοντας έναν `major number`, μια σειρά `minor numbers` και ένα όνομα για αυτήν. Η δεύτερη προσθέτει στο σύστημα και θέτει σε λειτουργία τη συσκευή. Προφανώς υπάρχει και η αντίστοιχη συνάρτηση `destroy` που περιέχει τα `cdev_delete` και `unregister_chrdev_region` απλά δεν χρειάστηκε κάποια προσθήκη από εμάς.

```

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);
    /* ? */
    /* register_chrdev_region? */
    //Register a range of device numbers
    //dev_no: the first in the desired range of device numbers; must include the major number
    //linux_minor_cnt: the number of consecutive device numbers required
    //"linux": the name of the device or driver
    //Return value is zero on success, a negative error code on failure
    ret = register_chrdev_region(dev_no, linux_minor_cnt, "linux");
    if (ret < 0)
    {
        debug("failed to register region, ret = %d\n", ret);
        goto out;
    }
    /* ? */
    /* cdev add? */
    //Add a char device to the system
    //linux_chrdev_cdev: the cdev structure for the device
    //dev_no: the first device number for which this device is responsible
    //linux_minor_cnt: the number of consecutive minor numbers corresponding to this device
    //Adds the device represented by linux_chrdev_cdev to the system, making it live
    immediately. A negative error code is returned on failure.
    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;
}

```

- `linux_chrdev_open()`: Η `open` είναι η πρώτη ρουτίνα που υλοποιήσαμε και στην οποία δείχνει το `struct file_operations`. Γενικά, ελέγχει για τυχόν σφάλματα που έχουν να κάνουν με το εκάστοτε αρχείο της συσκευής, αρχικοποιεί όλα τα απαραίτητα πεδία και δεσμεύει την κατάλληλη μνήμη. Σημειώνεται ότι στο πεδίο `private_data` του ανοιχτού αποθηκεύεται όλη η πληροφορία για την αρχική κατάσταση της συσκευής χαρακτήρων η οποία μετέπειτα θα περάσει και στα διάφορα system calls, κάτι το οποίο περιγράφεται εκτενώς στα σχόλια.

```

static int linux_chrdev_open(struct inode *inode, struct file *filp)
{
    /* Declarations */
    /* ? */
    int ret;
    int minor num;
    struct linux_chrdev_state struct *prst;

```

```

    debug("entering\n");
    ret = -ENODEV; //Initialize with no such device
    if ((ret = nonseekable_open(inode, filp)) < 0) //Nonseekable open clears the bits that
specify the access mode of the open file
//This call marks the given filp as being nonseekable //the kernel never allows an lseek call
on such a file to succeed. By marking the file in //this way, you can also be assured that no
attempts will be made to seek //the file by way of the pread and pwrite system calls
        goto out; //if that fails no device was found, cannot open, leave.

/*
 * Associate this open file with the relevant sensor based on
 * the minor number of the device node [/dev/sensor<NO>-<TYPE>]
 */
minor_num = iminor(inode); //use macro iminor to get inodes minor number

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

prst = kmalloc(sizeof(struct linux_chrdev_state_struct), GFP_KERNEL); //GFP_KERNEL -> both
background and direct reclaim are allowed
//and the default page allocator behavior is used
//underlines that memory is allocated on behalf of user and may sleep
if (!prst)
{
    ret = -ENOMEM;
    goto out;
}

prst->type = minor_num & 7; //Minor number = 8*sensor_num + msr_type
//so mask 3 LSBs to find the msr type

prst->sensor = &linux_sensors[minor_num >> 3]; //The bits in front indicate the number of
the sensor

prst->buf_timestamp = 0; //At the initialisation of the device time = 0

sema_init(&prst->lock, 1); //Semaphore value = 1 in order to acquire access for the first
process
//1 is the initial value to assign to a semaphore

filp->private_data = prst; //private data is set to null by open sys call
//Info about the state of the chrdev is stored there
//Preserve data across sys_calls

debug("Data allocated\n");
out:
debug("leaving, with ret = %d\n", ret);
return ret;
}

```

- o `linux_chrdev_release()`: Η συνάρτηση αυτή απελευθερώνει τον δείκτη `private_data` κατά το κλείσιμο του αρχείου καθώς δεν θα είναι πλέον open file και δεν θα θέλαμε ξεκρέμαστο pointer.

```

static int linux_chrdev_release(struct inode *inode, struct file *filp)
{
    /* ? */
    kfree(filp->private_data); //Free the private_data pointer
    return 0;
}

```

- o `linux_chrdev_ioctl()`: Η προαιρετική αυτή συνάρτηση υλοποιεί λειτουργίες input/output που δεν υποστηρίζονται από τις κλασσικές κλήσεις συστήματος. Μιας και δεν υλοποιήθηκε, οφείλει να επιστρέφει invalid argument. Το ίδιο ισχύει και για την `linux_chrdev_mmap()`.

```
static long linux_chrdev_ioctl(struct file *filp, unsigned int cmd, unsigned long arg)
{
    /* Why? */
    //If the device doesn't provide an ioctl method
    //the system call returns an error for any request that isn't predefined
    return -EINVAL; //invalid argument
}
```

- ο `linux_chrdev_read()`: Εδώ υλοποιείται η επιστροφή των δεδομένων στον χρήστη. Αρχικά ανακτούνται οι πληροφορίες τόσο για την παρούσα κατάσταση μέσω του πεδίου `private_data` του δοθέντος ανοικτού αρχείου, όσο και για τον αντίστοιχο αισθητήρα. Στη συνέχεια αφού εξασφαλιστεί ότι μόνο μία διεργασία εκ του συνόλου των διεργασιών που μοιράζονται το ίδιο `struct file` (πχ πατέρας – παιδί) θα αποκτήσει πρόσβαση στα δεδομένα, δηλαδή θα αποκτήσει τον σημαφόρο, ελέγχεται η θέση από την οποία θα γίνει το `read`. Αν βρισκόμαστε στην αρχή θα πρέπει να κάνουμε τους απαιτούμενους ελέγχους για την ύπαρξη ή όχι καινούριων δεδομένων φροντίζοντας τη συμπεριφορά των διεργασιών στην δεύτερη περίπτωση (απελευθέρωση σημαφόρου, εξασφάλιση blocking λειτουργίας, διακοπτόμενος ύπνος, ανάκτηση σημαφόρου). Σημειώνεται ότι όσο κοιμούνται οι διεργασίες με την `wait_event_interruptible`, μέσω της `wake_up_interruptible` της `linux_sensor_update()` ξυπνάνε όλες όσες βρίσκονται στο waiting queue και ελέγχουν την συνθήκη ανανέωσης δεδομένων. Αν ισχύει μόνο η σωστή διεργασία θα λάβει εν τέλει τον σημαφόρο μέσω της `down_interruptible`. Αν βρισκόμαστε στο τέλος τότε επιστρέφουμε το 0 ενώ διαφορετικά, ξεκινάμε τη διαδικασία του διαβάσματος. Πιο συγκεκριμένα, καθορίζεται ο αριθμός δεδομένων που θα διαβαστούν, τα δεδομένα αυτά μεταφέρονται στους buffers του χρήστη και ανανεώνεται κατάλληλα το offset μέσα στον buffer δεδομένων της κατάστασης που διαβάζουμε. Τιμή επιστροφής τίθεται ο αριθμός των δεδομένων που διαβάστηκαν και αν φτάσαμε στο τέλος επιστρέφουμε το offset 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;
    WARN_ON(!state);

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

    /* Lock? */
    if (down_interruptible(&state->lock)) //for down_interruptible
        return -ERESTARTSYS; //If the semaphore is successfully acquired, this
//function returns 0.
//If semaphore is not available the respective
process will be put on the semaphore wait-queue
//Task state of the process will change to
TASK_INTERRUPTIBLE (sleeping until some condition becomes true, signal or hw interrupt)
//Scheduler will be invoked to run another process
//If the sleep is interrupted by a signal, this
function will return -EINTR, and the syscall will be restarted
```

```

//semaphore is only acquired when process in front of
wq

/*
 * 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
 */

//f pos = 0 means we start from the beginning so we have a new measurment
if (*f_pos == 0)
{
    while (linux_chrdev_state_update(state) == -EAGAIN) //EAGAIN = no available data, try
later
    {
        up(&state->lock); //release semaphore
        //it needs to be released because if process sleeps
        holding it, no one will be able to wake us up
        if (filp->f_flags & O_NONBLOCK) //if in non-blocking mode, try again
            return -EAGAIN;

        //interruptible sleep until state needs refresh
        //wait event interruptible ensures the proper and expected reaction to signals,
        //which could have been responsible for waking up the process
        if (wait_event_interruptible(sensor->wq, linux_chrdev_state_needs_refresh(state)))
            return -ERESTARTSYS;

        if (down_interruptible(&state->lock)) //try to acquire lock like in the beginning
            return -ERESTARTSYS;
    }
}

/* End of file */
if (*f_pos >= state->buf_lim)
{
    return 0;
}

/* Determine the number of cached bytes to copy to userspace */
if (cnt > state->buf_lim - *f_pos) //if we need to read more bytes
than available in buffer
    cnt = state->buf_lim - *f_pos; //force to read as many bytes as
we can
if (copy to user(usrbuf, state->buf_data + *f_pos, cnt)) //write to users buffer cnt amount
of bytes from our current reading point
{
    //which is buf_data offseted by
f_pos
    ret = -EFAULT;
    goto out;
}

*f_pos += cnt; //update open files offset by cnt
ret = cnt; //read function must return num of bytes read

/* Auto-rewind on EOF mode? */
if (*f_pos >= state->buf_lim)
{
    *f_pos = 0;
}
out:
/* Unlock? */
up(&state->lock);
return ret;
}

```

- `linux_chrdev_state_needs_refresh()`: Πρόκειται για βοηθητική συνάρτηση ώστε να γνωρίζουμε εάν τα δεδομένα μέτρησης της ιδιωτικής κατάστασης που αποθηκεύτηκε στο πεδίο `private_data` του ανοιχτού αρχείου πρέπει να ανανεωθούν ή όχι. Επιστρέφει 1 εάν ναι και μηδέν αν όχι. Ελέγχει αν έχει συμβεί ανανέωση των δεδομένων στη δομή του αισθητήρα της κατάστασης σε

μεταγενέστερη χρονική στιγμή από αυτήν που είναι αποθηκευμένη στο πεδίο `buf_timestamp`. Σημειώνεται πως το πεδίο `last_update` αλλάζει λόγω καινούριας μέτρησης των αισθητήρων, ενώ το `buf_timestamp` ανανεώνεται από εμάς. Δεδομένου ότι η συνάρτηση αυτή διαβάζει απευθείας δεδομένα του αισθητήρα, θα πρέπει να καλείται μόνο όταν η διεργασία που την καλεί έχει πάρει το `spinlock` του αισθητήρα.

```
static int linux_chrdev_state_needs_refresh(struct linux_chrdev_state_struct *state)
{
    struct linux_sensor_struct *sensor;

    WARN_ON(!(sensor = state->sensor));
    //If the condition above is true (error) WARN() prints the contents of the registers and
    the stack Trace.

    //Function returns 1 if state needs refreshing or 0 if not
    //The state needs to be refreshed only when an update to the measurement
    //data has happened later than the timestamp of the given state
    return sensor->msr_data[state->type]->last_update > state->buf_timestamp;
}
```

- `linux_chrdev_state_update()`: Πρόκειται για τη συνάρτηση που ανανεώνει τα πεδία της κατάστασης του οδηγού συσκευής χαρακτήρων όταν αυτό είναι αναγκαίο (νέα διαθέσιμα δεδομένα). Λόγω της λειτουργίας της η `update` οφείλει να καλείται από διεργασία αναγνώστη μόνο αφού αποκτήσει σημαφόρο. Η ανανέωση των δεδομένων χωρίζεται σε δύο στάδια, την απόκτηση τους από τον αισθητήρα (επεξεργασμένα δεδομένα από την `update` του `linux protocol`) και την αποθήκευσή τους στον `buffer` της ιδιωτικής κατάστασης. Δεδομένου ότι η `needs_refresh` επιστρέψει 1, η ανάκτηση δεδομένων πρέπει να γίνει γρήγορα κρατώντας το `spinlock` του αισθητήρα ώστε να μην ενοχληθεί από κάποια διακοπή. Όταν τελειώσει αυτή η διαδικασία γυρνάμε στο ίδιο `interrupt state` που είχαμε πριν αποκτηθεί το `spinlock` και πλέον μπορούμε χωρίς βιασύνη να κάνουμε `format` στα δεδομένα με τον τρόπο που αναλυτικά περιγράφεται στα σχόλια του κώδικα.

```
static int linux_chrdev_state_update(struct linux_chrdev_state_struct *state)
{
    struct linux_sensor_struct *sensor;
    unsigned long flags;
    uint32_t value;
    long conv_msr;
    debug("leaving\n");
    sensor = state->sensor;    //Retrieve states sensor to refer to
    /*
     * Grab the raw data quickly, hold the
     * spinlock for as little as possible.
     */
    spin_lock_irqsave(&sensor->lock, flags);
    /* Why use spinlocks? See LDD3, p. 119 */
    //We use spinlocks because they are fast. Also there is no need for context switching.
    //Spinlocks are used in code that should not sleep (ie intr_handlers) to avoid deadlocks.
    //spin lock_irqsave disables interrupts (on the local processor only) before taking the
    spinlock.
    //Because a spinlock can be taken by code that runs in (hardware or software) interrupt
    context (sensors),
    //we must use it. The previous interrupt state is stored in flags.

    /*
     * Any new data available?
     */
    if (!linux_chrdev_state_needs_refresh(state))
    {
```

```

        spin_unlock_irqrestore(&sensor->lock, flags);    //If not, must give back the lock and
enable interrupts
        return -EAGAIN;                                  //Return the corresponding value for no
data, try again
    }

    //NOW I GO TO JOB, NOW I GO TO JOB.
    state->buf timestamp = sensor->msr data[state->type]->last update;    //Update the state
timestamp with the time of sensor last update
    value = sensor->msr data[state->type]->values[0];    //Retrieve value of
sensor (linux_sensor_update)
    spin_unlock_irqrestore(&sensor->lock, flags);    //Again, we must give
back the lock and enable interrupts

    /*
     * Now we can take our time to format them,
     * holding only the private state semaphore
     */

    if (state->type == BATT)
    {
        conv_msr = lookup_voltage[value];
    }
    else if (state->type == TEMP)
    {
        conv_msr = lookup_temperature[value];
    }
    else
    {
        conv_msr = lookup_light[value];
    }

    //Update states date with the given format +-xyyyy(from lookup tables) ---> +-xx,yyy with
div & mod
    state->buf_lim = snprintf(state->buf_data, LINUX_CHRDEV_BUFSZ, "%c%ld.%03ld\n", conv_msr >=
0 ? ' ' : '-', conv_msr / 1000, conv_msr % 1000);

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

```

ΕΛΕΓΧΟΣ ΟΡΘΗΣ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΑΣ

Αρχικά ελέγχθηκε η ορθή λειτουργία του οδηγού με χρήση της εντολής `cat` από διαφορετικά τερματικά, διαβάζοντας ταυτόχρονα και από ίδιους αισθητήρες και βλέπουμε ότι τα αποτελέσματα είναι τα αναμενόμενα. Δηλαδή κάθε διεργασία έχει πρόσβαση στις μετρήσεις και δεν παρουσιάζονται προβλήματα/παγώματα στην εκτέλεση του προγράμματος.

Για τον περαιτέρω έλεγχο της ορθότητας του οδηγού, φτιάξαμε και ένα `userspace program` το οποίο ουσιαστικά κάνει `fork` ένα παιδί και διαβάζει τα δεδομένα των μετρήσεων της συσκευής που δίνεται στο `input`. Παρατηρούμε πως αν και ο πατέρας και το παιδί έχουν πρόσβαση στο ίδιο `fd` και προσπαθούν να διαβάσουν και οι δύο από αυτό τα αποτελέσματα και πάλι είναι σωστά. Αναλυτικότερα, καταφέρνουν να διαβάσουν και οι δύο μετρήσεις εναλλάξ χωρίς να μπερδεύονται.

Τα αποτελέσματα αυτά φαίνονται στις εικόνες παρακάτω μαζί με τον κώδικα του `userspace` προγράμματος.


```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <fcntl.h>
#include <string.h>

#include "linux_chrdev.h"

int main(int argc, char **argv)
{
    int fd, status;
    pid_t pid;
    size_t bytes_read2;
    char buffer2[7];

    if (argc != 2)
    {
        fprintf(stderr, "Usage: ./test /dev/lunixX-XXXX\n");
        return 1;
    }

    fd = open(argv[1], O_RDONLY);
    if (fd < 0)
    {
        perror(argv[1]);
        return 1;
    }
    printf("Father pid: %d\n", getpid());
    pid = fork();

    if (pid == 0)
    {
        printf("Child pid: %d\n", getpid());
    }
    do
    {
        bytes_read2 = read(fd, &buffer2, 7);
        if (bytes_read2 < 0)
        {
            perror("read");
            exit(1);
        }

        printf("%s , %d\n", buffer2, getpid());
    } while (bytes_read2 > 0);

    //Unreachable
    perror("reached non reachable point, internal error");
    exit(0);

    wait(&status);

    return 0;
}

```

Κώδικας userspace προγράμματος