

## Σκοπός

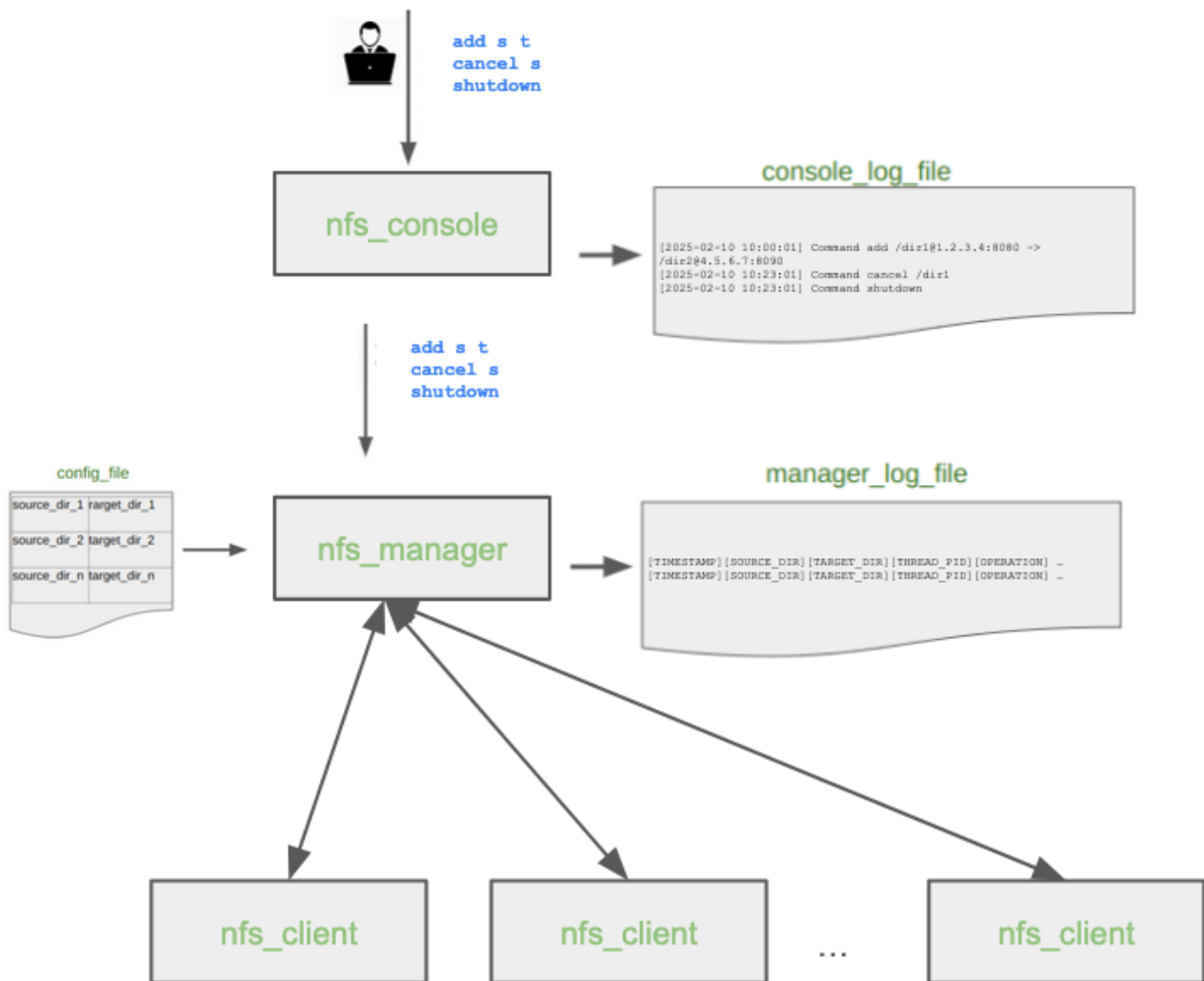
Η δεύτερη εργασία αποτελεί συνέχεια της πρώτης, μεταφέροντας τις βασικές αρχές συγχρονισμού αρχείων από τοπικά σε απομακρυσμένα συστήματα. Οι έννοιες του `fss_manager`, `fss_console` και `worker` διατηρούνται, επεκτείνονται όμως με `sockets`, `threads`, και `condition variables`. Η νέα υλοποίηση επιτρέπει τον απομακρυσμένο συγχρονισμό καταλόγων μέσω ενός ενδιάμεσου `nfs_manager` και πελατών `nfs_client`.

Συγκεκριμένα θα υλοποιήσετε ένα **Δικτυακό Σύστημα Συγχρονισμού Αρχείων (Network File System - NFS)**. Το σύστημα αυτό θα διαχειρίζεται αυτόματα το συγχρονισμό αρχείων μεταξύ καταλόγων πηγής και καταλόγων προορισμού, θα δημιουργεί δηλαδή αντίγραφα αρχείων σε πραγματικό χρόνο. Η διαχείριση των αρχείων θα γίνεται με `worker threads` ενώ για το συγχρονισμό θα χρησιμοποιήσετε `condition variables`.

Η υλοποίησή σας πρέπει να περιλαμβάνει:

1. **nfs\_manager**: Μια εφαρμογή διαχειριστή υπεύθυνο για την οργάνωση της διαδικασίας συγχρονισμού, Είναι ο αντίστοιχος διαχειριστής της προηγούμενης εργασίας (`fss_manager`), προσαρμοσμένος για χρήση σε δικτυακό περιβάλλον.»
2. **nfs\_client**: μια εφαρμογή που αναλαμβάνει τη μεταφορά των αρχείων
3. **nfs\_console**: Μία διεπαφή χρήστη για τη διαχείριση και την υποβολή ερωτημάτων στο σύστημα

## Διάγραμμα Γενικής Επισκόπησης Συστήματος NFS



## Εφαρμογή nfs\_manager και worker processes

### Εκτέλεση nfs\_manager

Η εφαρμογή nfs\_manager θα χρησιμοποιείται ως εξής:

```
./nfs_manager -l <manager_logfile> -c <config_file> -n <worker_limit>
               -p <port_number> -b <bufferSize>
```

όπου:

- Η παράμετρος logfile είναι το αρχείο καταγραφής του συστήματος.
- Η παράμετρος config\_file είναι ένα αρχείο που περιέχει ζεύγη καταλόγων. Συγκεκριμένα, κάθε γραμμή περιέχει ένα ζεύγος, (source\_dir, target\_dir). Το source\_dir υποδεικνύει τον κατάλογο του οποίου τα περιεχόμενα θα αντιγραφούν στον κατάλογο

`target_dir`. Το αρχείο `config_file` περιέχει ζεύγη `source` και `target` καταλόγων, διαχωρισμένα με ένα κενό. Υποθέτουμε πως τα `source/target dirs` δεν είναι αλληλοκαλυπτόμενα δηλαδή δεν θα υπάρχουν διαφορετικές γραμμές που να είναι `sub-directories` άλλων γραμμών.

- Η παράμετρος `worker_limit` είναι ο μέγιστος αριθμός νημάτων εργαζομένων (`worker threads`) που μπορούν να εκτελούνται ταυτόχρονα (default τιμή 5).
- Η παράμετρος `port_number` είναι το `port` στο οποίο θα ακούει ο `nfs_manager` για εντολές από το `nfs_console`.
- Η παράμετρος `bufferSize` είναι το μέγεθος (`number of slots`) ενός ενταμιευτή που θα κρατάει εργασίες συγχρονισμού που θα εκτελούνται από `worker threads`. Πρέπει να είναι `> 0`.

### **config\_file**

Το `config file` όπως είπαμε περιέχει ζεύγη από `source/target directories`. Το format κάθε γραμμής περιλαμβάνει τον `host` και το `port` με το οποίο θα υπάρχει η επικοινωνία καθώς επίσης και το αντίστοιχο `directory`. Για παράδειγμα:

```
/source1@123.10.10.20:8000 /source2@100.200.10.10:8080  
...
```

Στο παραπάνω παράδειγμα η δουλειά του `nfs_manager` θα είναι να συγχρονίσει το `directory /source1` από τον `host 123.10.10.20` που ακούει στο `port 8000` με το `directory /source2` στον `host 100.200.10.10` που ακούει στο `port 8080`.

**Προσοχή:** Για λόγους ασφάλειας τα `paths` είναι `relative` από το `directory` που τρέχει ο κάθε `nfs_client`. Αν για παράδειγμα ένας `nsf_client` ξεκινάει μέσα στο `directory /home/user/mydir` τότε το `/source1` πιο πάνω σημαίνει `/home/user/mydir/source1` και όχι `/source1` δηλαδή όχι από το `root directory`.

**Υποδοχή νέων αιτημάτων:** Ο `nfs_manager` υποδέχεται νέα αιτήματα για συγχρονισμό καταλόγων μέσω του `nfs_console` και μέσω του `port` που έχει δοθεί ως παράμετρος.

**Αποθήκευση πληροφοριών σε εσωτερική δομή:** Ο `nfs-manager` χρησιμοποιεί δομές δεδομένων `sync_info_mem_store` (δικής σας επιλογής) για την αποδοτική αποθήκευση και αναζήτηση πληροφοριών σχετικά με όλους τους παρακολουθούμενους καταλόγους. Η `sync_info_mem_store` (π.χ. `hash table` ή `linked list`) αποθηκεύει πληροφορίες ανά παρακολουθούμενο κατάλογο πχ ( `source_host`, `source_port`, `source_dir`, `target_host`, `target_port`, `target_dir`, `status`, `last_sync_time`, `active`, `error_count`).

**Διαχείριση Ορίου Εργαζομένων:** Εάν έχει ήδη επιτευχθεί ο μέγιστος επιτρεπτός αριθμός `worker threads` εργαζομένων, ο διαχειριστής τοποθετεί επιπλέον εργασίες συγχρονισμού σε ουρά και τις εκτελεί όταν ελευθερωθούν εργαζόμενοι.

## Λειτουργικότητα κατά την εκκίνηση

Ο `nfs_manager` στην αρχή δημιουργεί ένα `socket` στο `port` που δόθηκε ως παράμετρος στο `command line` στο οποίο θα δέχεται μηνύματα επικοινωνίας από το `nfs_console`. Ακολουθώντας, ετοιμάζει τις διάφορες δομές δεδομένων που θα χρειαστεί για το συγχρονισμό των καταλόγων. Επίσης ετοιμάζει και δημιουργεί ένα `worker thread pool`. Αυτά τα `worker threads` θα αναλάβουν τη δουλειά του συγχρονισμού ένα αρχείο τη φορά.

Προετοιμάζει επίσης τον συγχρονισμό καταλόγων που καθορίζονται στο `config_file`.

Η διαδικασία του συγχρονισμού είναι η εξής, για κάθε ζεύγος

```
(source_dir@source_host:source_port,  
target_dir@target_host:target_port):
```

Αρχικά συνδέεται στο `source_host:source_port` όπου τρέχει ένας `nfs_client` και στέλνει μια εντολή:

```
LIST source_dir
```

Ο `nfs_client` διαβάζει αυτή την εντολή και επιστρέφει στον `nfs_manager` μία λίστα από τα αρχεία (ένα σε κάθε γραμμή και θεωρείστε πως δεν έχουμε υποκαταλόγους) που υπάρχουν μέσα στο `directory source_dir`. Το τέλος της λίστας σηματοδοτείται με μία τελεία, δηλαδή το χαρακτήρα `'.'`. Για παράδειγμα:

```
file1.txt  
file2.txt  
file3.txt  
.
```

Εφόσον πάρει τη λίστα αποθηκεύει όλα αυτά τα αρχεία σε ένα `buffer` μαζί με την πληροφορία για το από πού προέρχονται (δηλαδή το `source_host:source_port`) και πού πηγαίνουν (δηλαδή το `target_host, target_port, target_dir`).

```
Τυπώνει στην οθόνη, στέλνει στο nfs_console, και γράφει στο manager-log-file  
[2025-02-10 10:00:01] Added file: /dir1/file1@1.2.3.4:8080 ->  
/dir2/file1@4.5.6.7:8090
```

Εφόσον υπάρχουν αρχεία στο `buffer`, κάθε `worker thread` δουλεύει ως εξής:

Παίρνει ένα `entry` από το `buffer` και ανοίγει `socket connections` στα `source` και `target hosts`. Κατόπιν, στέλνει την εντολή:

```
PULL /source_dir/file.txt
```

στον `source nfs_client`. Σε αυτό το σημείο ο `nfs_client` επιστρέφει πίσω στο `thread` το περιεχόμενο του `file1.txt`. Προσοχή το `thread` διαβάζει σε κάποιο `buffer` (δικό του όχι `global`) που δεν είναι απαραίτητο πως χωράει όλο το αρχείο οπότε θα πρέπει να κάνετε πολλαπλά `reads`.

Ταυτόχρονα το `worker thread` για κάθε `chunk` που διάβασε, στέλνει στο `target_host:target_port` `nfs_client` την εντολή:

```
PUSH /target_dir/file.txt chunk_size data
```

όπου `chunk_size` είναι το μέγεθος των `data` που περιμένει να **λάβει σε αυτό το request** (όχι το μέγεθος του αρχείου).

Όταν το `chunk_size` είναι `-1` τότε σημαίνει πως το αρχείο θα ανοιχτεί για γράψιμο από την αρχή. Όταν το `chunk_size` είναι `0` τότε σημαίνει πως δεν υπάρχουν άλλα `data` και άρα έχουμε EOF οπότε το αρχείο μπορεί να κλείσει από τον `target nfs_client`.

Για λόγους απλότητας θεωρήστε ότι οι κατάλογοι είναι `flat` και περιέχουν μόνο αρχεία και όχι υποκαταλόγους. Επίσης προσοχή τα `threads` θα πρέπει να έχουν δικά τους I/O buffers και θα πρέπει να κάνετε συγχρονισμό στην ουρά που έχει όλα τα `requests` των αρχείων με `condition variables`.

## Λήψη εντολών από `nfs_console`

Αφού ξεκινήσει ο `nfs_manager` και έχοντας ξεκινήσει το συγχρονισμό καταλόγων που αναφέρονται στο `config_file`, ο `nfs_server` μπορεί να δεχτεί ασύγχρονα εντολές στο `port` που του δόθηκε ως παράμετρος.

Για κάθε εντολή που δέχεται ο `nfs_manager` την επεξεργάζεται και την έξοδο:

1. τη στέλνει πίσω στο `nfs_console` μέσω του `socket`, και
2. την αποθηκεύει στο αρχείο καταγραφής (`manager-log-file`). Το αρχείο αυτό είναι διαφορετικό από το `console-log-file` της κονσόλας που θα αναφερθεί παρακάτω.

## Εντολές που μπορεί να δεχθεί ο `nfs_manager`

**add <source> <target>**

Καταχωρεί όλα τα αρχεία του καταλόγου `<source>` για συγχρονισμό στον κατάλογο `<target>`.

```
Τυπώνει στην οθόνη, στέλνει στο nfs_console, και γράφει στο manager-log-file
[2025-02-10 10:00:01] Added file: /dir1/file1@1.2.3.4:8080 ->
/dir2/file1@4.5.6.7:8090
```

[Σημείωση: αν είναι ήδη καταχωρημένο το ζευγος `<source, target>` για συγχρονισμό, δεν ξεκινάει συγχρονισμό.]

```
Τυπώνει στην οθόνη και στέλνει στο nfs_console μόνο
[2025-02-10 10:00:01] Already in queue: /dir1/file1@1.2.3.4:8080
```

**cancel <source dir>**

Ακυρώνει τον υπόλοιπο συγχρονισμό του καταλόγου `<source dir>`. Αν δηλαδή έχουν γίνει ήδη κάποια αρχεία του καταλόγου `synchronized` ακυρώνει τα υπόλοιπα που είναι στην ουρά.

Τυπώνει στην οθόνη, στέλνει στο nfs\_console, και γράφει στο manager-log-file  
[2025-02-10 10:23:01] Synchronization stopped for /dir1@1.2.3.4:8080

Αν ο κατάλογος δεν παρακολουθείται τότε:

Τυπώνει στην οθόνη και στέλνει στο nfs\_console μόνο  
[2025-02-10 10:00:01] Directory not being synchronized:  
/dir1/file1@1.2.3.4:8080

### **shutdown**

Σταματά τον nfs\_manager, περιμένει τα ενεργά worker threads να τερματίσουν, επεξεργάζεται όσες εργασίες συγχρονισμού έχουν μείνει στην ουρά αναμονής και τερματίζει ομαλά:

Τυπώνει στην οθόνη και στέλνει στο nfs\_console  
[2025-02-10 10:23:02] Shutting down manager...  
[2025-02-10 10:23:02] Waiting for all active workers to finish.  
[2025-02-10 10:23:03] Processing remaining queued tasks.  
[2025-02-10 10:24:01] Manager shutdown complete.

### **Worker threads:**

Κάθε worker thread εκτελεί μια μεμονωμένη εργασία συγχρονισμού για ένα αρχείο.

### **Υλοποίηση εργασίας συγχρονισμού**

Στην υλοποίησή σας, κάθε worker πρέπει να χρησιμοποιεί χαμηλού επιπέδου I/O syscalls (π.χ., open, read, write, close) για την εργασία συγχρονισμού που επεξεργάζεται. (Σημείωση: **Απαγορεύεται** η χρήση κλήσεων όπως (system("scp -r source dest" ή exec("rsync", ...)). Το worker thread πρέπει να ελέγχει την επιτυχία ή αποτυχία κάθε λειτουργίας που εκτελεί κατά τη διάρκεια του συγχρονισμού αρχείων. Αυτό γίνεται με δύο βασικούς τρόπους: 1) Έλεγχος των συναρτήσεων συστήματος που χρησιμοποιούνται για την επικοινωνία και 2) Χρήση strerror() για περιγραφή σφάλματος.

Αν οποιαδήποτε από τις συναρτήσεις συστήματος επιστρέψει -1, τότε η strerror(errno) τυπώνει τον ακριβή λόγο της αποτυχίας.

### **Καταγραφή σε manager-log-file εργασίας συγχρονισμού**

Ο nfs\_manager γράφει στο manager-log-file μια εγγραφή που περιγράφει την εργασία συγχρονισμού που ολοκληρώθηκε από έναν worker. Το format της εγγραφής θα είναι ως εξής:

[TIMESTAMP] [SOURCE\_DIR] [TARGET\_DIR] [THREAD\_PID] [OPERATION] [RESULT] [DETAILS]

όπου:

- `TIMESTAMP` είναι η ημερομηνία και ώρα του γεγονότος
- `SOURCE_DIR` είναι ο κατάλογος προέλευσης (`source`).
- `TARGET_DIR` είναι ο κατάλογος προορισμού (`target`)
- `THREAD_PID` είναι το pid του worker thread.
- `OPERATION` είναι ο τύπος συγχρονισμού: `PUSH` ή `PULL`.
- `RESULT` είναι το αποτέλεσμα της εργασίας συγχρονισμού: `SUCCESS` ή `ERROR`.
- `DETAILS` είναι λεπτομέρειες ή περιγραφή του αποτελέσματος.

Αρχικός Πλήρης Συγχρονισμός (Full Sync) από το `config_file`:

```
[2025-02-10 10:00:01] [/dir1/file1@1.2.3.4:8080] [/dir2/file1@4.5.6.7:8090]
[1234] [PULL] [SUCCESS] [10 bytes pulled]
```

```
[2025-02-10 10:00:02] [/dir1/file1@1.2.3.4:8080] [/dir2/file1@4.5.6.7:8090]
[1234] [PUSH] [SUCCESS] [10 bytes pushed]
```

Παράδειγμα Αποτυχίας σε Συγχρονισμό (Error Case):

```
[2025-02-10 10:00:01] [/dir1/file1@1.2.3.4:8080] [/dir2/file1@4.5.6.7:8090]
[1234] [PULL] [ERROR] [File: file1.txt - Permission Denied]
```

## Εφαρμογή `nfs_console`

Οι χρήστες αλληλεπιδρούν με το σύστημα μέσω του **`nfs_console`**, το οποίο επικοινωνεί με τον `nfs_manager`.

Η εφαρμογή `nfs_console` παίρνει τα εξής ορίσματα

```
./nfs_console -l <console-logfile> -h <host_IP> -p <host_port>
```

όπου:

- Η παράμετρος `console-logfile` είναι το αρχείο καταγραφής της κονσόλας.
- Η παράμετρος `host_IP` είναι το όνομα μηχανήματος που τρέχει ο `nfs_manager`.
- Η παράμετρος `host_port` είναι το port στο οποίο θα ακούει ο `nfs_manager` για εντολές από το `nfs_console`

Μετά την εκκίνηση της `nfs_console` οι χρήστες μπορούν να εκτελούν τις παρακάτω εντολές (case sensitive):

- `add <source> <target>`: Προσθέτει ένα νέο ζεύγος καταλόγων προς συγχρονισμό.
- `cancel <source>`: Ακυρώνει τον συγχρονισμό του καταλόγου `source`.
- `shutdown`: Σταματά τη λειτουργία του διαχειριστή και των εργαζομένων.

Κατ' αντιστοιχία με τον `nfs_manager` το `nfs_console` χρησιμοποιεί ένα δικό του `console-log-file` διαφορετικό από αυτό του `nfs-manager` για να καταγράψει με απλό όμως τρόπο τις εντολές που εισάγονται από τον χρήστη πχ

```
[2025-02-10 10:00:01] Command add /dir1@1.2.3.4:8080 -> /dir2@4.5.6.7:8090
[2025-02-10 10:23:01] Command cancel /dir1
[2025-02-10 10:23:01] Command shutdown
```

Το `nfs_console` στέλνει τις εντολές στον `nfs_manager` μέσω ενός socket. Ο `nfs_manager` απαντά με τα αντίστοιχα μηνύματα κατάστασης, τα αποτελέσματα συγχρονισμού ή τυχόν σφάλματα πάνω από το socket από το οποίο το `nfs_console` τα διαβάζει και στη συνέχεια το `nfs_console` (προσοχή όχι ο `nfs_manager`)

- εμφανίζει στον χρήστη τα αποτελέσματα ή τυχόν σφάλματα και
- τα καταγράφει στο `console-log-file` του.

Το `nfs_console` τερματίζεται όταν ο χρήστης την κλείσει ή όταν εκτελεστεί η εντολή `shutdown`.

Παράδειγμα χρήσης:

```
$ ./nfs_console -l console-logfile -h 12.28.28.9 -p 8035
> add /dir1@1.2.3.4:8080 -> /dir2@4.5.6.7:8090

[2025-02-10 10:00:01] Added file1: /dir1/file1@1.2.3.4:8080 ->
/dir2/file1@4.5.6.7:8090

> cancel /dir1

[2025-02-10 10:23:01] Synchronization stopped for /dir1@1.2.3.4:8080

> shutdown
[2025-02-10 10:23:02] Shutting down manager...
[2025-02-10 10:23:02] Waiting for all active workers to finish.
[2025-02-10 10:23:03] Processing remaining queued tasks.
[2025-02-10 10:24:01] Manager shutdown complete.
```

## Εφαρμογή `nfs_client`

Η εφαρμογή `nfs_client` θα χρησιμοποιείται ως εξής:

```
./nfs_client -p <port_number>
```

όπου:

- Η παράμετρος `port_number` είναι το port στο οποίο θα ακούει ο `nfs_client` για εντολές

Ο `nfs_client` ξεκινάει και ακού στο συγκεκριμένο port. Ο `nfs_client` ακούει μόνο 3 είδη εντολών:



- `LIST source_dir` στέλνει πίσω στο host που επικοινωνήσε μία λίστα (ένα σε κάθε γραμμή) με τα αρχεία που υπάρχουν στο συγκεκριμένο directory. Προσοχή το `source_dir` είναι local από εκεί που τρέχει ο `nfs_client` (δείτε και παρατήρηση στο κομμάτι του `nfs_manager`).
- `PULL /source_dir/file.txt` στέλνει πίσω στο host το συγκεκριμένο αρχείο εφόσον υπάρχει. Το στέλνει με το εξής φορμάτ:

```
<filesize><space><data...>
```

όπου `filesize` είναι το μέγεθος του αρχείου σε bytes, `space` είναι ένας κενός χαρακτήρας και `data` είναι τα δεδομένα. Εφόσον το αρχείο δεν υπάρχει ή έχει γίνει κάποιο λάθος τότε το `filesize` είναι -1. Σε αυτή την περίπτωση τα `data` θα περιέχουν το string λάθους.

- `PUSH /target_dir/file.txt chunk_size data` λαμβάνει από το socket `data` για το συγκεκριμένο αρχείο. Αν το `chunk_size` είναι -1 τότε το αρχείο θα πρέπει να γραφτεί από την αρχή εφόσον ήδη υπάρχει (δηλαδή να γίνει truncate). Σε αυτή την περίπτωση ο `nfs_client` κάνει append το κάθε chunk από `data` στο αρχείο. Αν το `chunk_size` είναι 0 αυτό σημαίνει πως έχει γραφτεί όλο το αρχείο και επομένως μπορεί να το κλείσει.

## Helpful tips

- Μπορείτε να υποθέσετε πως οι κατάλογοι θα είναι όλοι flat και θα περιέχουν μόνο αρχεία, όχι subdirectories.
- Φροντίστε να καθαρίζετε τα logfiles κατά την εκκίνηση των προγραμμάτων σας απο πιθανές προηγούμενες εκτελέσεις ώστε να μη δημιουργούνται προβλήματα λειτουργίας.
- Μπορείτε να θεωρήσετε ότι σε περίπτωση που υπάρχει μια εκδοση ενός αρχείου στο target dir μπορείτε απλώς να το κάνετε overwrite χωρίς να ελέγξετε χρονοσημάνσεις.
- Όλες οι εγγραφές ημερομηνίας/ώρας πρέπει να παραχθούν με μορφή ("`%Y-%m-%d %H:%M:%S`").

## Διαδικαστικά

- Το πρόγραμμά σας θα πρέπει να γραφεί σε C (ή C++) και σας θα πρέπει να τρέχει στα Linux workstations του Τμήματος. Κώδικας που δε μεταγλωττίζεται εκεί, θεωρείται ότι δεν μεταγλωττίζεται. Δε θα γίνει αποδεκτή η εξέταση της εργασίας σε άλλον υπολογιστή.
- Για επιπρόσθετες ανακοινώσεις, παρακολουθείτε το forum του μαθήματος στο piazza.com.

Η πλήρης διεύθυνση είναι <https://piazza.com/uoa.gr/spring2025/k24/home>. Η παρακολούθηση του φόρουμ στο Piazza είναι υποχρεωτική.

- Ο κώδικάς σας θα πρέπει να αποτελείται από τουλάχιστον δύο (και κατά προτίμηση περισσότερα) διαφορετικά αρχεία. Η χρήση του separate compilation είναι επιτακτική και ο κώδικάς σας θα πρέπει να έχει ένα Makefile.

- Βεβαιωθείτε πως ακολουθείτε καλές πρακτικές software engineering κατά την υλοποίηση της άσκησης. Η οργάνωση, η αναγνωσιμότητα και η ύπαρξη σχολίων στον κώδικα αποτελούν κομμάτι της βαθμολογίας σας.
- Ο κώδικάς σας θα πρέπει να κάνει compile στα εκτελέσιμα nfs\_manager, nfs\_console, και nfs\_client όπως **ακριβώς** ορίζει η άσκηση τα οποία θα λειτουργούν με τις παραμέτρους ακριβώς όπως προδιαγράφονται. **(penalty -10%)**.

### Τι πρέπει να παραδοθεί

Όλη η δουλειά σας θα παραδοθεί στο github repository που θα πρέπει να δημιουργήσετε ακολουθώντας τις οδηγίες στο κείμενο

<https://docs.google.com/document/d/1iD7P3ZyfpG-stMUr2FpN98ciLM1K2nouchHb-ojYyGLQ/edit?usp=sharing>

Να υποβάλετε μόνο κώδικα, Makefile, README και **όχι τα binaries**. Η άσκησή σας θα γίνει compile από την αρχή πριν βαθμολογηθεί. Επίσης μην υποβάλετε μέσα στο repo μεγάλα αρχεία για τεστ.

- Όποιες σχεδιαστικές επιλογές κάνετε, θα πρέπει να τις περιγράψετε σε ένα README (απλό text αρχείο) που θα υποβάλλετε μαζί με τον κώδικά σας. Το README χρειάζεται να περιέχει μια σύντομη και περιεκτική εξήγηση για τις επιλογές που έχετε κάνει στον σχεδιασμό του προγράμματός σας σε 1-2 σελίδες ASCII κειμένου. Συμπεριλάβετε την εξήγηση και τις οδηγίες για το compilation και την εκτέλεση του προγράμματός σας.
- Ο κώδικας που θα υποβάλετε θα πρέπει να είναι δικός σας. Απαγορεύεται η χρήση κώδικα που δεν έχει γραφεί από εσάς ή κώδικας που έχει γραφτεί με τη βοήθεια μηχανών τύπου chatGPT. Θα χρησιμοποιηθούν AI code detector για την αναγνώριση τέτοιου είδους προσπαθειών.
- Θα παρθεί snapshot των εργασιών από το github την ημέρα και ώρα λήξης της προθεσμίας. Κανένα commit μετά από αυτό δε θα γίνει δεκτό.

Υποχρεούστε να διατηρήσετε τον κώδικά σας ιδιωτικό στο github.

### Τι θα βαθμολογηθεί

- Η συμμόρφωση του κώδικά σας με τις προδιαγραφές της άσκησης.
- Η οργάνωση και η αναγνωσιμότητα (μαζί με την ύπαρξη σχολίων) του κώδικα.
- Η χρήση Makefile και το separate compilation.

### Άλλες σημαντικές παρατηρήσεις

- Οι εργασίες είναι ατομικές.
- Όποιος υποβάλλει / δείχνει κώδικα που δεν έχει γραφτεί από την ίδια/τον ίδιο **μηδενίζεται** στο μάθημα.

- Ακολουθήστε αυστηρά το format του log file και του config file που διαβάζετε **(penalty -20%)**.
- Ακολουθήστε αυστηρά ότι ζητείται να εκτυπώνεται στην έξοδο. Τίποτα περισσότερο τίποτα λιγότερο. Όχι debug μηνύματα **(penalty -20%)**.
- Αν και αναμένεται να συζητήσετε με φίλους και συνεργάτες το πώς θα επιχειρήσετε να δώσετε λύση στο πρόβλημα, αντιγραφή κώδικα (οποιασδήποτε μορφής) είναι κάτι που δεν επιτρέπεται. **Οποιοσδήποτε** βρεθεί αναμειγμένος σε αντιγραφή κώδικα απλά παίρνει μηδέν στο μάθημα. Αυτό ισχύει για όσους εμπλέκονται ανεξάρτητα από το ποιος έδωσε/πήρε κλπ. Τονίζουμε πως θα πρέπει να λάβετε τα κατάλληλα μέτρα ώστε να είναι προστατευμένος ο κώδικάς σας και να μην αποθηκεύεται κάπου που να έχει πρόσβαση άλλος χρήστης (π.χ., η δικαιολογία «Το είχα βάλει σε ένα github repo και μάλλον μου το πήρε από εκεί», δεν είναι δεκτή.)
- Το πρόγραμμά σας θα πρέπει να γραφτεί σε C ή C++. Μπορείτε να χρησιμοποιήσετε μόνο εντολές οι οποίες είναι διαθέσιμες στα μηχανήματα Linux του τμήματος. Πρόγραμμα που πιθανόν μεταγλωττίζεται ή εκτελείται στο προσωπικό σας υπολογιστή αλλά όχι στα μηχανήματα Linux του τμήματος, θεωρείται ότι δε μεταγλωττίζεται ή εκτελείται αντίστοιχα.