

# Tema 3: Mecanisme de comunicare între procese

Varianta: 47947

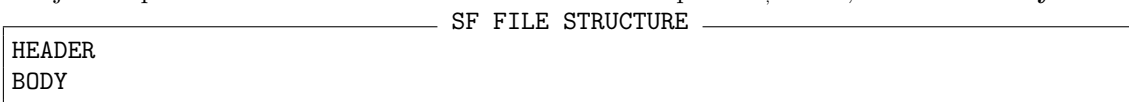
Student: Andrei Truta

## 1 Descrierea temei

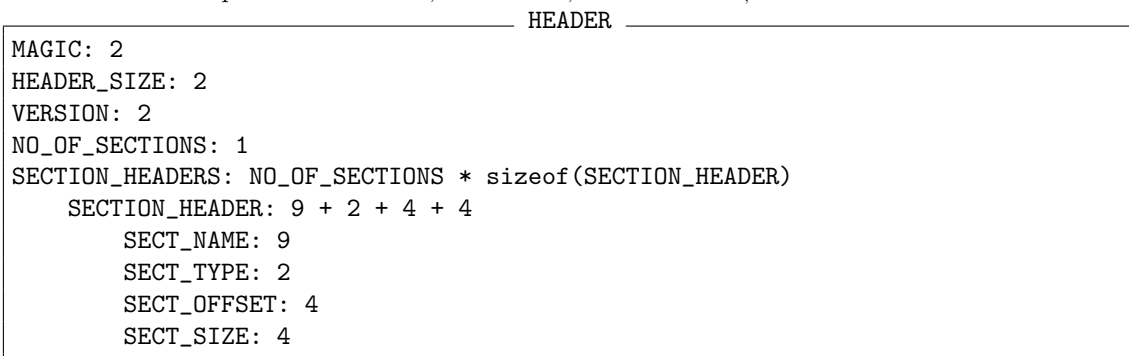
### 1.1 Revizuirea formatului Sections File

În această temă se fac trimiteri la formatul de fișier SF (“**section file**”) descris în cerințele primei teme. Pentru a evita nevoia de a consulta două documente diferite, includem în acesta părțile necesare din descrierea primei teme.

Un SF este compus din două părți: **header** și **body**. Structura generală a unui SF este ilustrată mai jos. Se poate observa că **header**-ul este situat la începutul fișierului, înainte de **body**.



Header-ul unui SF conține informații care identifică formatul acestuia și deasemenea descrie modul în care body-ul trebuie citit. Aceste informații sunt organizate ca o secvență de câmpuri, fiecare câmp având un anumit număr de octeți și o anumită semnificație. Structura header-ului este ilustrată în caseta HEADER de mai jos, specificând pentru fiecare câmp numele acestuia și numărul de octeți pe care îl ocupă (separate prin “: ”). Unele câmpuri sunt simple numere (ex. `MAGIC`, `HEADER_SIZE`, `VERSION` și `NR_OF_SECTIONS`), în timp ce altele (i.e. `SECTION_HEADERS` și `SECTION_HEADER`) au o structură mai complexă, având propriile sub-câmpuri. Astfel, `SECTION_HEADERS` este compus dintr-o secvență de elemente de tip `SECTION_HEADER`, fiecare dintre acestea având la rândul lui sub-câmpurile: `SECT_NAME`, `SECT_TYPE`, `SECT_OFFSET` și `SECT_SIZE`.



Semnificația fiecărui câmp este următoarea:

- Câmpul `MAGIC` identifică fișierele SF. Valoarea acestuia trebuie să fie `"ne"`.
- Câmpul `HEADER_SIZE` indică dimensiunea header-ului fișierului SF.
- Câmpul `VERSION` identifică versiunea formatului SF, presupunând că acesta se poate schimba de la o versiune la alta (deși nu este cazul la această temă).
- Câmpul `NO_OF_SECTIONS` specifică numărul de elemente de tip `SECTION_HEADER`, care vor fi acoperite mai jos.

- Sub-câmpurile unui **SECTION\_HEADER** fie au nume explicite, fie sunt descrise mai jos.

Body-ul unui SF, practic o secvență de octeți, este organizat ca o colecție de secțiuni. O secțiune e formată dintr-o secvență de **SECT\_SIZE** octeți consecutivi, începând de la octetul **SECT\_OFFSET**, în cadrul fișierului. Secțiunile consecutive nu vor fi neapărat una după alta. Cu alte cuvinte, între două secțiuni consecutive pot exista octeți ce nu aparțin nici unei secțiuni. O secțiune dintr-un SF conține caractere afișabile și caractere de final de linie. Se poate spune că sunt de fapt secțiuni de tip text, formate din mai multe linii. Octeți dintre secțiuni pot avea orice valoare, dar aceștia nu au nici o relevanță în interpretarea conținutului unui SF.

În cadrul unei secțiuni, numerotarea liniilor se face de la final, începând cu indicele 1.

Liniile se citesc în ordine inversă, de la ultimul caracter la primul.

Următoarele restricții se aplică anumitor câmpuri din SF:

- Valoarea câmpului **MAGIC** este **"ne"**.
- Valoarea câmpului **VERSION** e un număr între 57 și 108, inclusiv.
- Câmpul **NO\_OF\_SECTIONS** are valoarea 2 sau o valoare între 4 și 14, inclusiv.
- Valorile valide pentru **SECT\_TYPE** sunt: 89 39 17 (în baza 10).
- Liniile dintr-o secțiune sunt separate de următoarea secvență de octeți (valorile sunt în hexazecimal): 0D 0A.

Figura 1 ilustrează un exemplu de fișier SF format din următoarele elemente:

- **HEADER** : de la offset-ul 0x00 până la offset-ul 0x2c (adică la începutul fișierului)
  - **MAGIC** : la offset-ul 0x00, cu valoarea **"ne"**
  - **HEADER\_SIZE** : la offset-ul 0x02, cu valoarea 45 (0x2d)
  - **VERSION** : la offset-ul 0x04, cu valoarea 60 (0x3c)
  - **NO\_OF\_SECTIONS** : la offset-ul 0x06, cu valoarea 2
  - **SECTION\_HEADERS** : de la offset-ul 0x07 până la offset-ul 0x2c:
    - \* **SECTION\_HEADER<sub>1</sub>**
      - **SECTION\_NAME<sub>1</sub>** : la offset-ul 0x07, cu valoarea "sect1"
      - **SECTION\_TYPE<sub>1</sub>** : la offset-ul 0x10, cu valoarea 89 (0x59)
      - **SECTION\_OFFSET<sub>1</sub>** : la offset-ul 0x12, cu valoarea 0x3f; acest lucru înseamnă că secțiunea 1 începe în fișier la adresa 0x3f
      - **SECTION\_SIZE<sub>1</sub>** : la offset-ul 0x16, cu valoarea 35 (0x23); acest lucru înseamnă că secțiunea 1 ocupă în fișier 35 octeți
    - \* **SECTION\_HEADER<sub>2</sub>**
      - **SECTION\_NAME<sub>2</sub>** : la offset-ul 0x1a, cu valoarea "sect2"
      - **SECTION\_TYPE<sub>2</sub>** : la offset-ul 0x23, cu valoarea 39 (0x27)
      - **SECTION\_OFFSET<sub>2</sub>** : la offset-ul 0x25, cu valoarea 0x73; acest lucru înseamnă că secțiunea 2 începe în fișier la adresa 0x73
      - **SECTION\_SIZE<sub>2</sub>** : la offset-ul 0x29, cu valoarea 13 (0xd); acest lucru înseamnă că secțiunea 2 ocupă în fișier 13 octeți
- **secțiunea 1** : de la offset-ul 0x3f până la offset-ul 0x61; observați că liniile sunt numerotate în ordine inversă

|    | 0/8   | 1/9   | 2/a   | 3/b  | 4/c   | 5/d   | 6/e   | 7/f   |
|----|---|---|---|--|---|---|---|---|
| 00 | MAGIC[0]<br>6e 'n'                              | MAGIC[1]<br>65 'e'                              | HEADER.SIZE<br>2d                               | HEADER.SIZE<br>00                                | VERSION<br>3c                                   | VERSION<br>00                                   | NO.OF.SECTIONS<br>02                            | SECT.NAME <sub>1</sub> [0]<br>73 's'            |
| 08 | SECT.NAME <sub>1</sub> [1]<br>65 'e'            | SECT.NAME <sub>1</sub> [2]<br>63 'c'            | SECT.NAME <sub>1</sub> [3]<br>74 't'            | SECT.NAME <sub>1</sub> [4]<br>31 '1'             | SECT.NAME <sub>1</sub> [5]<br>00                | SECT.NAME <sub>1</sub> [6]<br>00                | SECT.NAME <sub>1</sub> [7]<br>00                | SECT.NAME <sub>1</sub> [8]<br>00                |
| 10 | SECT.TYPE <sub>1</sub><br>59                    | SECT.TYPE <sub>1</sub><br>00                    | SECT.OFFSET <sub>1</sub><br>3f                  | SECT.OFFSET <sub>1</sub><br>00                   | SECT.OFFSET <sub>1</sub><br>00                  | SECT.OFFSET <sub>1</sub><br>00                  | SECT.SIZE <sub>1</sub><br>23                    | SECT.SIZE <sub>1</sub><br>00                    |
| 18 | SECT.SIZE <sub>1</sub><br>00                    | SECT.SIZE <sub>1</sub><br>00                    | SECT.NAME <sub>2</sub> [0]<br>73 's'            | SECT.NAME <sub>2</sub> [1]<br>65 'e'             | SECT.NAME <sub>2</sub> [2]<br>63 'c'            | SECT.NAME <sub>2</sub> [3]<br>74 't'            | SECT.NAME <sub>2</sub> [4]<br>32 '2'            | SECT.NAME <sub>2</sub> [5]<br>00                |
| 20 | SECT.NAME <sub>2</sub> [6]<br>00                | SECT.NAME <sub>2</sub> [7]<br>00                | SECT.NAME <sub>2</sub> [8]<br>00                | SECT.TYPE <sub>2</sub><br>27                     | SECT.TYPE <sub>2</sub><br>00                    | SECT.OFFSET <sub>2</sub><br>73                  | SECT.OFFSET <sub>2</sub><br>00                  | SECT.OFFSET <sub>2</sub><br>00                  |
| 28 | SECT.OFFSET <sub>2</sub><br>00                  | SECT.SIZE <sub>2</sub><br>0d                    | SECT.SIZE <sub>2</sub><br>00                    | SECT.SIZE <sub>2</sub><br>00                     | SECT.SIZE <sub>2</sub><br>00                    | 00  | 00  | 00  |
| 30 | 00  | 00  | 00  | 00   | 00  | 00  | 00  | 00  |
| 38 | 00  | 00  | 00  | 00   | 00  | 00  | 00  | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [9]<br>65 'e' |
| 40 | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [8]<br>6e 'n' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [7]<br>69 'i' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [6]<br>6c 'l' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [5]<br>20 ' '  | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [4]<br>64 'd' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [3]<br>72 'r' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [2]<br>69 'i' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [1]<br>68 'h' |
| 48 | S <sub>1</sub> .LINE <sub>3</sub> [0]<br>74 't' | 0d  | 0a  | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [10]<br>65 'e' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [9]<br>6e 'n' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [8]<br>69 'i' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [7]<br>6c 'l' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [6]<br>20 ' ' |
| 50 | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [5]<br>64 'd' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [4]<br>6e 'n' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [3]<br>6f 'o' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [2]<br>63 'c'  | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [1]<br>65 'e' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>2</sub> [0]<br>73 's' | 0d  | 0a  |
| 58 | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [9]<br>65 'e' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [8]<br>6e 'n' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [7]<br>69 'i' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [6]<br>6c 'l'  | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [5]<br>20 ' ' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [4]<br>74 't' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [3]<br>73 's' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [2]<br>72 'r' |
| 60 | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [1]<br>69 'i' | S <sub>1</sub> .LINE <sub>1</sub> [0]<br>66 'f' | 00  | 00   | 00  | 00  | 00  | 00  |
| 68 | 00  | 00  | 00  | 00   | 00  | 00  | 00  | 00  |
| 70 | 00  | 00  | 00  | S <sub>2</sub> .LINE <sub>2</sub> [3]<br>65 'e'  | S <sub>2</sub> .LINE <sub>2</sub> [2]<br>6c 'l' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>2</sub> [1]<br>69 'i' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>2</sub> [0]<br>66 'f' | 0d  |
| 78 | 0a  | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [6]<br>6e 'n' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [5]<br>6f 'o' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [4]<br>69 'i'  | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [3]<br>74 't' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [2]<br>63 'c' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [1]<br>65 'e' | S <sub>2</sub> .LINE <sub>1</sub> [0]<br>73 's' |

Figure 1: Exemplu de fișier SF

- linia 3, de la offset-ul 0x3f până la offset-ul 0x48 cu conținutul “third line”; observați că textul liniei se citește în ordine inversă
- linia 2, de la offset-ul 0x4b până la offset-ul 0x55 cu conținutul “second line”
- linia 1, de la offset-ul 0x58 până la offset-ul 0x61 cu conținutul “first line”
- secțiunea 2: de la offset-ul 0x73 până la offset-ul 0x7f
  - linia 2, de la offset-ul 0x73 până la offset-ul 0x76 cu conținutul “file”
  - linia 1, de la offset-ul 0x79 până la offset-ul 0x7f cu conținutul “section”

## 1.2 Protocol de comunicare prin Pipe-uri

Programul vostru trebuie să comunice cu tester-ul prin pipe-uri cu nume. Numele pipe-urilor și informația transmisă vor fi descrise mai jos. Deocamdată, vrem doar să explicăm protocolul de comunicare. Pentru asta, să presupunem că numele pipe-urilor sunt PIPE\_1 și PIPE\_2.

De asemenea, să presupunem scenariul în care unul din programe (ex. tester-ul) trebuie să trimită prin PIPE\_1 un request (cerere) pentru o acțiune celui alt program (ex. soluția voastră). Request-ul e un mesaj compus dintr-o secvență de câmpuri, în următorul format:

| Request Message Format  |
|---|
| <code>&lt;req_name&gt; ... &lt;number_param&gt; ... &lt;string_param&gt; ...</code> |

Fiecare câmp este compus dintr-un număr specific de octeți. Sunt două tipuri de câmpuri:

1. **string-fields**, compuse dintr-o secvență de caractere (octeți care au valoarea unui cod de caracter afișabil) de dimensiune variabilă. Fiecare *string-field* de dimensiune variabilă se transmite prin pipe octet cu octet, finalul acestuia fiind marcat de un caracter ‘#’, ce nu face parte din string. Dimensiunea maximă a unui astfel de string este de 250 de caractere.  
În capitolele ce urmează, când vom vorbi despre câmpuri *string-fields* în anumite mesaje, le vom marca cu ghilimele, de exemplu "SUCCESS" și "ERROR". Însă, trebuie să aveți grijă ca octeții (valori hexazecimale) trimiși prin pipe să fie “53 55 43 43 45 53 53 23”, respectiv “45 52 52 4f 52 23”, pentru cele două exemple menționate (spațiile sunt folosite doar pentru vizibilitate și nu sunt trimise prin pipe, octeții ilustrați vin imediat unul după celălalt), incluzând atât conținutul cât și terminatorul (‘#’ cu codul ASCII 0x23).
2. **number-fields**, compuse din octeți care reprezintă un număr. Considerăm *number-fields* ca valori “unsigned int”, reprezentate pe “sizeof(unsigned int)” octeți. În capitolele ce urmează, când vom vorbi despre câmpuri *number-fields* în anumite mesaje, le vom nota ca și numere, fără ghilimele, de exemplu 1234, 5678, etc. Nu le confundați cu reprezentări textuale ale numerelor, le notăm așa doar pentru claritate, prin pipe se trimite reprezentarea binară. Așa că, pentru notarea unui *number-field* cu valoarea 1234, următorii patru octeți (valori hexazecimale) trebuie trimiși, de fapt, prin pipe: “00 00 04 D2” (doar arătăm echivalența în hexazecimal al numărului 1234, fără să ținem cont de aspectul little-endian, care e transparent).

Observați că, spre deosebire de string-urile C, câmpurile *string-fields* nu se termină cu ‘\0’. Dacă aveți nevoie să lucrați cu ele ca și string-uri C (ex. să le afișați pe ecran cu `printf` sau să le copiați cu `strncpy`), trebuie să le adăugați explicit octetul ‘\0’.

De asemenea, observați că în structura mesajului ilustrată mai sus caracterele spațiu sunt folosite doar pentru o vizibilitate mai bună. Similar, se aplică și la ghilimelele (") folosite pentru a evidenția *string-fields* și secvențele “...” , care doar sugerează că ar putea exista alți parametri de diferite tipuri între cei ilustrați.

Numele request-ului adică “<req\_name>”, e un *string-field*, ale cărui valori acceptate sunt descrise mai jos. Un request poate fi urmat de zero sau mai mulți parametri având unul din cele două tipuri descrise mai sus. Prin urmare, “<number\_param>” reprezintă un posibil *number-field* și “<string\_param>” un *string-field*. Numărul și semnificația parametrilor este descrisă mai jos, pentru fiecare tip de request acceptat.

Odată ce mesajul request este citit din pipe de către programul receptor, și requestul este tratat, un răspuns trebuie trimis înapoi, conținând rezultatul tratării request-ului. În scenariul nostru PIPE\_2 este folosit pentru a trimite înapoi mesajul response, a cărui structură e ilustrată mai jos:

Response Message Format

`<req_name> <response_status> ... <number_param> ... <string_param> ...`

Putem observa că structura mesajului response este similară cu cea a mesajului request, câmpurile lui respectând aceeași convenție. Mesajul response conține numele request-ului core-spondent pentru validarea acestuia, urmat de un status al tratării request-ului (dat de *string-field*-ul “<response\_status>”) și zero sau mai multe câmpuri (număr sau string) prin care se transferă rezultatul tratării request-ului. Valorile acceptate pentru fiecare câmp ale mesajelor response vor fi descrise mai jos, pentru fiecare tip de request.

## 2 Cerințele temei

Trebuie să scrieți un program C numit “a3.c” care implementează următoarele cerințe.

### 2.1 Compilare și execuție

Programul vostru C trebuie să **compileze fără erori** pentru a fi acceptat. Comanda de compilare va fi cea de mai jos:

Compilation Command

`gcc -Wall a3.c -o a3 -lrt`

Warning-uri la compilare vor aduce o penalizare de 10% la nota finală.

La execuție, executabilul vostru (il vom numi “a3”) **trebuie să ofere funcționalitatea minimală și rezultatele așteptate**, pentru a fi acceptat. Vom defini mai jos ce înseamnă funcționalitatea minimală. Următoarea casetă ilustrează modul în care programul va fi rulat.

Running Command

`./a3`

### 2.2 Conexiunea prin pipe

Programul vostru trebuie să stabilească comunicarea cu tester-ul folosind două pipe-uri cu nume. Pentru a stabili comunicarea, se fac următorii pași (este important să se respecte ordinea acestora):

1. creează un pipe denumit “RESP\_PIPE\_47947”;
2. deschide în citire un pipe denumit “REQ\_PIPE\_47947”, care este creat automat de către tester;
3. deschide în scriere pipe-ul “RESP\_PIPE\_47947”, care a fost creat la pasul 1;
4. scrie următorul mesaj request în pipe-ul “RESP\_PIPE\_47947”

Connection Request Message

`"CONNECT"`

Dacă toți pașii de mai sus s-au executat cu succes, programul vostru trebuie să afișeze pe ecran următorul mesaj:

Connection Successful Message

`SUCCESS`

Altfel, trebuie să afișeze un mesaj de eroare, cum e mai jos.

Connection Failure Message

`ERROR  
cannot create the response pipe | cannot open the request pipe`

După stabilirea conexiunii, programul vostru trebuie să execute următorii pași, în buclă:

1. citește din pipe-ul "REQ\_PIPE\_47947" un mesaj request trimis de programul tester;
2. tratează acel request în felul în care e descris mai jos, pentru fiecare tip de request;
3. scrie în pipe-ul "RESP\_PIPE\_47947" rezultatul tratării request-ului primit.

## 2.3 Request echo

Mesajul request arată în felul următor

```
_____ Echo Request Message _____  
"ECHO"
```

Pentru un echo request, programul vostru trebuie doar să trimită înapoi următorul mesaj response:

```
_____ Echo Response Message _____  
"ECHO" 47947 "VARIANT"
```

## 2.4 Request pentru crearea unei regiuni de memorie partajată

Mesajul request arată în felul următor

```
_____ SHM Creation Request Message _____  
"CREATE_SHM" 1786718
```

Pentru un astfel de request, programul vostru trebuie să creeze o regiune de memorie partajată de 1786718 octeți, folosind numele "/01FdCUj". Permisunile pentru acea regiune creată trebuie să fie 664 (în octal). E nevoie să folosiți funcții POSIX pentru crearea memoriei partajate și ajustarea dimensiunii acesteia. Dacă s-a creat cu succes, regiunea de memorie partajată trebuie să fie mapată de către programul vostru în propriul spațiu de adrese virtuale.

Mesajul response indică succesul sau eroarea în următorul fel

```
_____ Successful SHM Creation Response Message _____  
"CREATE_SHM" "SUCCESS"
```

```
_____ Error SHM Creation Response Message _____  
"CREATE_SHM" "ERROR"
```

## 2.5 Request pentru scrierea în memoria partajată

Mesajul request arată în felul următor

```
_____ Write to SHM Request Message _____  
"WRITE_TO_SHM" <offset> <value>
```

Câmpurile "offset" și "value" sunt number-fields și indică un offset (deplasament) și valoarea care trebuie scrisă în regiunea de memorie partajată la offset-ul respectiv (de tip `unsigned int`).

Programul vostru trebuie să verifice că offset-ul dat este în regiunea de memorie partajată (adică între 0 și 1786718) și că toți octeții care ar trebui scriși, de asemenea, corespund unor offset-uri din interiorul memoriei partajate.

După ce a scris în memoria partajată, programul vostru trebuie să trimită un mesaj response indicând succesul sau eroarea operației de scriere, într-unul din formatele de mai jos.

```
_____ Successful Write to SHM Response Message _____  
"WRITE_TO_SHM" "SUCCESS"
```

```
_____ Unsuccessful Write to SHM Response Message _____  
"WRITE_TO_SHM" "ERROR"
```

## 2.6 Request pentru maparea unui fișier în memorie

Mesajul request arată în felul următor

```
Map File Request Message
"MAP_FILE" <file_name>
```

Programul vostru trebuie să mapeze în memorie fișierul cu numele dat de parametrul string-field “<file\_name>”, doar în citire.

După maparea în memorie a fișierului cerut, programul trebuie să trimită un mesaj răspuns indicând succesul sau eroarea operației, într-unul din formatele de mai jos.

```
Successful Map File Response Message
"MAP_FILE" "SUCCESS"
```

```
Unsuccessful Map File Response Message
"MAP_FILE" "ERROR"
```

## 2.7 Request pentru citirea de la un offset din fișier

Mesajul request arată în felul următor

```
Read From File Offset Request Message
"READ_FROM_FILE_OFFSET" <offset> <no_of_bytes>
```

Programul vostru trebuie să citească din fișierul care este în prezent mapat în memorie “<no\_of\_bytes>” octeți de la offset-ul “<offset>”.

Dacă programul vostru nu citește din fișiere mapate în memorie, adică direct din memorie, ci folosește funcția `read()` ca să citească direct din fișier, implementarea va fi considerată doar parțial corectă și penalizări vor fi aplicate (vezi mai jos în secțiunea 3.2).

Octeții citați trebuie să fie copiați la începutul regiunii de memorie partajată înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinzând de succesul sau eroarea tratării request-ului, într-unul din formatele de mai jos.

```
Successful Read From File Offset Response Message
"READ_FROM_FILE_OFFSET" "SUCCESS"
```

```
Unsuccessful Read From File Offset Response Message
"READ_FROM_FILE_OFFSET" "ERROR"
```

Citirea este cu succes dacă:

- există o regiune de memorie partajată,
- un fișier este mapat în memorie (sau doar deschis, dacă alegeți să lucrați direct cu fișier), și
- offset-ul cerut adunat cu numărul de octeți de citit e un număr mai mic decât mărimea fișierului.

## 2.8 Request pentru citirea dintr-o secțiune SF

Mesajul request arată în felul următor

```
Read From File Section Request Message
"READ_FROM_FILE_SECTION" <section_no> <offset> <no_of_bytes>
```

Programul vostru trebuie să citească din secțiunea “<section\_no>” a fișierului curent mapat în memorie (considerat fișier SF) “<no\_of\_bytes>” octeți de la offset-ul “<offset>” în acea secțiune. Parametrul “<section\_no>” va avea valori valide între 1 și numărul de secțiuni ale fișierului SF mapat în memorie.

Dacă programul vostru nu citește din fișiere mapate în memorie, adică direct din memorie, ci folosește funcția `read()` ca să citească direct din fișier, implementarea va fi considerată doar parțial corectă și penalizări vor fi aplicate (vezi mai jos în secțiunea 3.2).

Octeții citați trebuie să fie copiați la începutul regiunii de memorie partajată înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinzând de succesul sau eroarea tratării request-ului, într-unul din formatele de mai jos.

```
_____ Successful Read From File Section Response Message _____  
"READ_FROM_FILE_SECTION" "SUCCESS"
```

```
_____ Unsuccessful Read From File Section Response Message _____  
"READ_FROM_FILE_SECTION" "ERROR"
```

## 2.9 Request pentru citirea de la un offset din spațiul de memorie logic

Mesajul request arată în felul următor

```
_____ Read From Logical Space Offset Request Message _____  
"READ_FROM_LOGICAL_SPACE_OFFSET" <logical_offset> <no_of_bytes>
```

Programul vostru trebuie să citească din fișierul curent mapat în memorie "`<no_of_bytes>`" octeți de la un offset obținut printr-un calcul, pornind de la "`<logical_offset>`" dat. "`<logical_offset>`" este un offset în ceea ce numim "*spațiul de memorie logic*" al fișierului. Spațiul de memorie logic poate fi văzut ca o zonă contiguă de memorie în memoria procesului, ale cărui conținut poate fi obținut în următorul fel, presupunând că fișierul mapat în memorie este un fișier SF:

- Secțiunile fișierului SF ar trebuie încărcate în memoria procesului începând de la o adresă dată, considerată începutul spațiului de memorie logic al fișierului SF (notați că valoarea adresei nu ne interesează, doar structura zonei de memorie care începe la adresa respectivă);
- header-ul fișierului SF se folosește doar la localizarea și citirea secțiunilor SF, dar nu este încărcat în spațiul de memorie logic;
- fiecare secțiune SF trebuie încărcată în spațiul de memorie logic la următoarea adresă liberă egală cu un multiplu de 3072 octeți după sfârșitul secțiunii încărcate anterior. Numim valoarea 3072 aliniamentul în memorie al secțiunilor, și spunem despre secțiuni că sunt aliniate în memorie la valoarea 3072;
- ordinea secțiunilor SF încărcate în memoria logică este cea în care apar în header-ul fișierului SF; notați că această ordine nu este neapărat aceeași cu cea a conținutului secțiunilor din fișierul SF, adică o secțiune a cărei header este înaintea header-ului altei secțiuni ar putea avea conținutul în fișier la un offset mai mare decât cel al conținutului celeilalte secțiuni (deci, după aceasta).

Pentru clarificare, să considerăm cazul unui fișier SF cu trei secțiuni de 3073, 20, respectiv 2048 octeți și aliniamentul lor în memorie să fie 3072. Presupunem, pentru simplitate, că adresa de început a spațiului de memorie logic este 0 (zero), secțiunile vor fi încărcate în spațiul logic începând de la următoarele offset-uri:

- 0, prima secțiune;
- 6144, a doua secțiune;
- 9216, a treia secțiune.

Observați că în exemplul de mai sus nu am menționat offset-ul din fișier al niciunei secțiuni. Evident, acele offset-uri sunt diferite de cele din spațiul de memorie logic și trebuie extrase din header-ul SF.

Observați de asemenea că nu vi se cere să creați spațiul de memorie logic al unui fișier SF, ci doar să faceți translația (folosind o formulă matematică) de la un octet în memoria logică la octetul corespunzător din fișierul SF.



Dacă programul vostru nu citește din fișiere mapate în memorie, adică direct din memorie, ci folosește funcția `read()` ca să citească direct din fișier, implementarea va fi considerată doar parțial corectă și penalizări vor fi aplicate (vezi mai jos în secțiunea 3.2).

Octeții citați trebuie să copiați la începutul regiunii shared memory înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinde de succesul sau eroarea tratării request-ului, într-unul din formatele de mai jos.

```
Successful Read From Logical Space Offset Response Message
"READ_FROM_LOGICAL_SPACE_OFFSET" "SUCCESS"
```

```
Unsuccessful Read From Logical Space Offset Response Message
"READ_FROM_LOGICAL_SPACE_OFFSET" "ERROR"
```

## 2.10 Request exit

Mesajul request arată în felul următor

```
Exit Request Message
"EXIT"
```

Când primește acest tip de mesaj, programul vostru trebuie să închidă conexiunea / pipe-ul request, să închidă și să șteargă pipe-ul response și să-și termine execuția.

# 3 Manual de utilizare

## 3.1 Auto-evaluare

Pentru a genera și rula testele pentru soluția voastră, trebuie rulat script-ul “tester.py”, furnizat împreună cu cerințele. Script-ul are nevoie de Python 3.x, nu de Python 2.x.

```
Sample Command for Tests Generation
python3 tester.py
```

Chiar dacă script-ul funcționează și pe Windows (și pe alte sisteme de operare), recomandăm rularea pe Linux, deoarece așa se va evalua tema voastră.

Atunci când se rulează script-ul, se va genera un folder numit “**test\_root**”, ce conține diverse sub-foldere și fișiere, pe care se va testa soluția voastră. Chiar dacă conținutul lui “**test\_root**” este aleator și diferit pentru fiecare student, generarea acestuia se face în mod determinist, indiferent de timpul rulării script-ului. Pot totuși apărea diferențe pe alte sisteme de operare.

După crearea folder-ului “**test\_root**” și a conținutului acestuia, script-ul va rula, de asemenea, programul vostru, afișând rezultatele diferitelor teste. Nota maximă (10) se obține atunci când trec toate testele, fără nicio penalizare (vezi mai jos). Nota exactă se calculează scalând numărul de teste trecute în intervalul 0-10.

Restricții:

- Sunteți limitați la a folosi doar apeluri de sistem către sistemul de operare (funcții low-level). De exemplu, pentru lucrul cu fișiere, TREBUIE folosite funcțiile `open()`, `read()`, `write()` etc., nu funcțiile de nivel înalt `fopen()`, `fgets()`, `fscanf()`, `fprintf()` etc. Singurele excepții sunt citirea de la `STDIN` sau afișarea în `STDOUT` / `STDERR`, cu funcții precum `scanf()`, `printf()`, `perror()` respectiv funcții de manipulare a string-urilor, cum ar fi `sscanf()`, `snprintf()`;
- Privind accesul la fișiere SF, după cum am mai menționat, sunteți restricționați din a folosi funcția `read()` pentru citirea din fișier, ci trebuie să mapați fișierul în memorie și să citați direct din memorie. Această limitare nu este strictă, totuși, iar dacă o încălcați se vor aplica penalizări la nota finală.

Recomandări:

- Pentru token-izarea string-urilor (separarea după elemente specifice, cum ar fi spații) recomandăm utilizarea funcțiilor `strtok()` sau `strtok_r()`.
- Dacă observați un comportament neașteptat sau ciudat al programului vostru, precum să rămână blocat (hanging), citirea unor octeți neașteptați din pipe etc., asta poate fi (pe lângă alte motive, cum ar fi bug-uri în program) din cauza unor procese rămase blocate în urma unor teste anterioare. Ca să vă asigurați că programul vostru nu este influențat din cauza asta, încercați comanda “`killall -9 python3 a3`”.
- Pentru obținerea de detalii despre execuția testelor, ca să vă ajute la depanare, puteți rula tester-ul cu opțiunea `-v` (*verbose*). Această opțiune va activa scrierea pe ecran a mesajelor afișate de programul vostru.

Atunci când tema voastră este evaluată pentru notă, aceasta se rulează într-un container de *docker*. Chiar dacă o soluție corectă și deterministă se va comporta la fel, un bug în soluție poate trece neobservat pe sistemul vostru dar poate produce un crash / comportament nedefinit la evaluarea “oficială”. Din acest motiv vă încurajăm să vă testați soluția și cu *docker* înainte să o trimiteți. Pentru asta trebuie să:

- instalați *docker* pe sistem (`sudo apt install docker.io`)
- creați un cont pe Docker Hub și să vă logați din linia de comandă (e necesar pentru a descărca imaginea de evaluare)
- instalați modulul *docker* pentru Python (`python3 -m pip install docker`)

Ca să vă testați soluția folosind un container de *docker* trebuie să dați argumentul `--docker` script-ului de testare.

|   |
|---|
| <p>Sample command for testing with Docker</p> <pre>python3 tester.py --docker</pre> |
|---|

Dacă doriți să păstrați container-ul de *docker* ulterior rulării testelor (de exemplu pentru a putea face debug în interiorul acestuia), folosiți opțiunea `--docker-persist`.

### 3.2 Evaluare și cerințe minime

- Dacă programul are warning-uri la compilare, se va aplica o penalizare de 10%.
- Dacă programul nu mapează fișierul cerut în memorie și îi citește conținutul din zona de memorie respectivă, ci folosește `read()`, o penalizare de 30% se aplică la testele corespunzătoare.
- Dacă programul nu respectă stilul de cod cerut, se poate aplica o penalizare de 10% (decisă de cadrul didactic de la laborator).

Nu încercați să trișați, deoarece se vor rula tool-uri de detecție a temelor plagiate.

Notă: Testele furnizate nu sunt neapărat aceleași cu cele pe care se va testa soluția voastră. Nu încercați să afișați rezultatele așteptate pe baza numelor fișierelor de test. De asemenea, codul vostru trebuie să îndeplinească toate cerințele, deoarece setul de teste nu acoperă neapărat toate cazurile posibile. Este posibil ca unele cazuri mai rare să fie acoperite doar de testele de la evaluare, nu și de cele furnizate.