Tema 3: Mecanisme de comunicare între procese

Varianta: 33866

Student: Alexandru Grigorescu

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 sfârșitul fișierului, după **body**.

```
BODY
HEADER
```

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.

```
VERSION: 4
NO_OF_SECTIONS: 1
SECTION_HEADERS: NO_OF_SECTIONS * sizeof(SECTION_HEADER)
SECTION_HEADER: 8 + 2 + 4 + 4
SECT_NAME: 8
SECT_TYPE: 2
SECT_OFFSET: 4
SECT_SIZE: 4
HEADER_SIZE: 2
MAGIC: 4
```

Semnificația fiecărui câmp este următoarea:

- Câmpul MAGIC identifică fișierele SF. Valoarea acestuia trebuie să fie "Wa49".
- 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 început, începând cu indicele 1. Liniile se citesc în ordine inversă, de la ultimul caracter la primul.

Următorele restricții se aplică anumitor câmpuri din SF:

- Valoarea câmpului MAGIC este "Wa49".
- Valoarea câmpului VERSION e un număr între 98 și 127, inclusiv.
- Câmpul NO_OF_SECTIONS are valoarea 2 sau o valoare între 4 și 17, inclusiv.
- Valorile valide pentru SECT_TYPE sunt: 93 60 91 (în baza 10).
- Liniile dintr-o secțiune sunt separate de următoarea secvență de octeți (valorile sunt în hexazecimal): OD OA.

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

- ullet secțiunea 1 : de la offset-ul 0x00 până la offset-ul 0x22
 - linia 1 , de la offset-ul 0x00 până la offset-ul 0x09 cu conținutul "first line"; observați că textul liniei se citește în ordine inversă
 - linia 2, de la offset-ul 0x0c până la offset-ul 0x16 cu conținutul "second line"
 - linia 3, de la offset-ul 0x19 până la offset-ul 0x22 cu conținutul "third line"
- secțiunea 2 : de la offset-ul 0x34 până la offset-ul 0x40
 - linia 1, de la offset-ul 0x34 până la offset-ul 0x3a cu conținutul "section"
 - linia 2, de la offset-ul 0x3d până la offset-ul 0x40 cu conținutul "file"
- HEADER: de la offset-ul 0x51 până la offset-ul 0x7f (adică la finalul fișierului)
 - VERSION: la offset-ul 0x51, cu valoarea 101 (0x65)
 - NO_OF_SECTIONS: la offset-ul 0x55, cu valoarea 2
 - **SECTION_HEADERS**: de la offset-ul 0x56 până la offset-ul 0x7f:
 - * SECTION_HEADER₁
 - · SECTION_NAME₁ : la offset-ul 0x56, cu valoarea "sect1"
 - · SECTION_TYPE₁ : la offset-ul 0x5e, cu valoarea 93 (0x5d)
 - SECTION_OFFSET₁: la offset-ul 0x60, cu valoarea 0x0; acest lucru înseamnă că secțiunea 1 începe în fișier la adresa 0x0
 - SECTION_SIZE_1 : la offset-ul 0x64, cu valoarea 35 (0x23); acest lucru înseamnă că secțiunea 1 ocupă în fișier 35 octeți
 - * SECTION_HEADER₂

	0/8	1/9	2/a	3/b	4/c	5/d	6/e	7/f
00	S ₁ .LINE ₁ [9]	S ₁ .LINE ₁ [8] 6e 'n'	S ₁ .LINE ₁ [7]	S ₁ .LINE ₁ [6] 6c 'l'	S ₁ .LINE ₁ [5]	S ₁ .LINE ₁ [4] 74 't'	S ₁ .LINE ₁ [3]	S ₁ .LINE ₁ [2] 72 'r'
08	→ S1.LINE1[1] 69 'i'	S ₁ .LINE ₁ [0] 66 'f'	0d	0a	s ₁ .LINE ₂ [10]	s ₁ .LINE ₂ [9] 6e 'n'	S ₁ .LINE ₂ [8]	S ₁ .LINE ₂ [7] 6c '1'
10	> S1.LINE ₂ [6] 20 ''	s ₁ .LINE ₂ [5]	S ₁ .LINE ₂ [4] 6e 'n'	S ₁ .LINE ₂ [3] 6f 'o'	s ₁ .LINE ₂ [2] 63 'c'	s ₁ .LINE ₂ [1] 65 'e'	S ₁ .LINE ₂ [0] 73 's'	0d ←
18	→ 0a	s ₁ .LINE ₃ [9]	s ₁ .LINE ₃ [8] 6e 'n'	s ₁ .LINE ₃ [7]	s ₁ .LINE ₃ [6] 6c 'l'	s ₁ .LINE ₃ [5]	s ₁ .LINE ₃ [4] 64 'd'	s ₁ .LINE ₃ [3] 72 'r' ←
20	→ S1.LINE3[2] 69 'i'	S ₁ .LINE ₃ [1] 68 'h'	S ₁ .LINE ₃ [0]	00	00	00	00	00
28	00	00	00	00	00	00	00	00
30	00	00	00	00	S2.LINE ₁ [6] 6e 'n'	S ₂ .LINE ₁ [5] 6f 'o'	S ₂ .LINE ₁ [4] 69 'i'	S ₂ .LINE ₁ [3] 74 't'
38	→ S ₂ .LINE ₁ [2] 63 'c'	S ₂ .LINE ₁ [1] 65 'e'	S ₂ .LINE ₁ [0] 73 's'	0d	0a	s ₂ .LINE ₂ [3] 65 'e'	S ₂ .LINE ₂ [2] 6c '1'	S ₂ .LINE ₂ [1] 69 'i'
40	\$ \$2.LINE2[0] 66 'f'	00	00	00	00	00	00	00
48	00	00	00	00	00	00	00	00
50	00	version 65	VERSION OO	VERSION OO	VERSION OO	NO_OF_SECTIONS 02	73 's'	SECT_NAME ₁ [1] 65 'e'
58	SECT_NAME ₁ [2] 63 'c'	SECT_NAME ₁ [3]	31 '1'	SECT_NAME ₁ [5]	SECT_NAME ₁ [6]	SECT_NAME ₁ [7]	SECT_TYPE ₁ 5d	SECT_TYPE ₁
60	SECT_OFFSET ₁	SECT_OFFSET ₁	SECT_OFFSET ₁	SECT_OFFSET ₁	SECT_SIZE ₁	SECT_SIZE ₁	SECT_SIZE ₁	SECT_SIZE ₁
68	73 's'	SECT_NAME ₂ [1]	SECT_NAME ₂ [2]	SECT_NAME ₂ [3]	32 '2'	SECT_NAME ₂ [5]	SECT_NAME ₂ [6]	SECT_NAME ₂ [7]
70	SECT_TYPE ₂	SECT_TYPE ₂	SECT_OFFSET ₂	SECT_OFFSET ₂	SECT_OFFSET ₂	SECT_OFFSET ₂	sect_size ₂	SECT_SIZE ₂
78	SECT_SIZE ₂	SECT_SIZE ₂	header_size 2f	HEADER_SIZE	MAGIC[0]	MAGIC[1] 61 'a'	MAGIC[2] 34 '4'	MAGIC[3]

Figure 1: Exemplu de fișier SF

- SECTION_NAME₂: la offset-ul 0x68, cu valoarea "sect2"
- SECTION_TYPE₂: la offset-ul 0x70, cu valoarea 60 (0x3c)
- SECTION_OFFSET₂: la offset-ul 0x72, cu valoarea 0x34; acest lucru înseamnă că sectiunea 2 începe în fisier la adresa 0x34
- SECTION_SIZE₂: la offset-ul 0x76, cu valoarea 13 (0xd); acest lucru înseamnă că sectiunea 2 ocupă în fisier 13 octeti
- HEADER_SIZE: la offset-ul 0x7a, cu valoarea 47 (0x2f)
- MAGIC: la offset-ul 0x7c, cu valoarea "Wa49"

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 celuilalt program (ex. soluția voastră). Request-ul e un mesaj compus dintr-o secvență de câmpuri, în următorul format:

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 continutul cât si 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. Așă 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 echivalentul 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 _______ <a href="red_name"><red_name"><red_name</a> <a href="red_name"><red_name</a> ... <a href="red_name"><string_param</a> ... <a href="red_name">...</a> <a href="red_name"><string_param</a> ...
```

Putem observa că structura mesajului response este similară cu cea a mesajului request, câmpurile lui respectând aceeași convenție. Mesajul response conține numele request-ului corespondent 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 resultatul 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:

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

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

La execuție, executabilul vostru (îl 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):

- creează un pipe denumit "RESP_PIPE_33866";
- 2. deschide în citire un pipe denumit "REQ_PIPE_33866", care este creat automat de către tester;
- 3. deschide în scriere pipe-ul "RESP_PIPE_33866", care a fost creat la pasul 1;
- 4. scrie următorul mesaj request în pipe-ul "RESP_PIPE_33866"

```
Connection Request Message _____
```

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.

				Connec	tion Fa	ilure	Mes	sage	
ERROR									
cannot	create	the	${\tt response}$	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_33866" 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_33866" rezultatul tratării request-ului primit.

2.3 Request ping

Mesajul request arată în felul următor Ping Request Message						
"PING"	Ing hequest hessage					
Pentru un ping request, progra	mul vostru trebuie doar să trimit înapoi următorul mesaj re-					
sponse:	Ping Response Message					
"PING" "PONG" 33866						

2.4 Request pentru crearea unei regiuni de memorie partajată

Mesajul request arată în felul următor

```
"CREATE_SHM" 3150704
```

Pentru un astfel de request, programul vostru trebuie să creeze o regiune de memorie partajată de 3150704 octeți, folosind numele "/aRZRVDT". Permisiunile pentru acea regiunea 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" <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 3150704) 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" <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.

```
"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

Programul vostru trebuie să citească din fișierul care este în prezent mapat în memorie "<no_of_bytes>" octeti 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 citiți trebuiesc copiați la începutul regiunii de memorie partajată înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinzând de sucessul 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

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 citiți trebuiesc copiați la începutul regiunii de memorie partajată înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinzând de sucessul 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

Programul vostru trebuie să citescă 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 fisier 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 fișierul 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 5120 octeți după sfârșitul secțiunii încărcate anterior. Numim valoarea 5120 aliniamentul în memorie al secțiunilor, și spunem despre secțiuni că sunt aliniate în memorie la valoarea 5120;
- 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 secțiunie 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 5121, 20, respectiv 2048 octeți și aliniamentul lor în memorie să fie 5120. 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;
- 10240, a doua sectione;
- 15360, a treia sectiune.

Observați că în exemplul de mai sus nu am menționat offset-ul din fișier al niciunei sectiuni. Evident, acele offset-uri sunt diferite de cele din spațiul de memorie logic și trebuiesc 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 fisierul 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 sectiunea 3.2).

Octeții citiți trebuiesc copiați la începutul regiunii shared memory înainte de a trimite mesajul response tester-ului.

Mesajul răspuns va avea următoarea structură, depinde de sucessul sau eroarea tratării requestului, 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" Exit Request Message
```

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.

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

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.

Restrictii:

- 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 citiți 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 functiilor 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 trimiteti. 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.

```
python3 tester.py --docker
```

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.