

Lucrarea de laborator Nr. 03

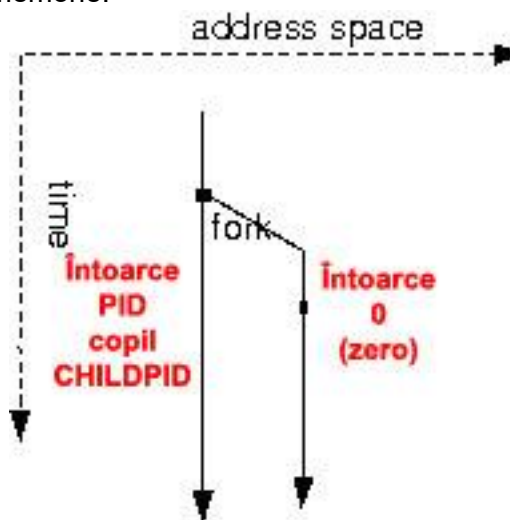
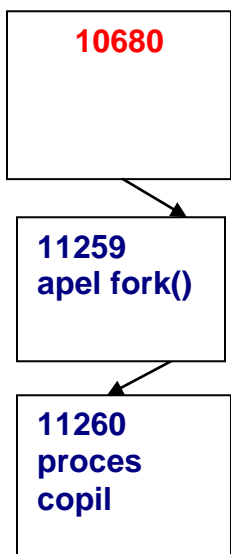
Procese. Mecanismul fork-exec. Executare de cod nou. Comunicarea inter-proces prin variabile de mediu

Aplicații demonstrative de executare cod nou prin mecanismul fork-exec:

1. **Utilizarea funcției `execl()`:** Copiază un cod nou reprezentând comanda shell `ps -f` peste imaginea procesului care a făcut apelul și se execută noul cod. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini create.
2. **Utilizarea funcției `execvp()`:** Copiază un cod nou reprezentând comanda shell `ps -f` peste imaginea procesului care a făcut apelul și execută noul cod. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini create.
3. **Utilizarea funcției `execvp()`:** Copiază un cod nou reprezentând comanda shell compusă `ps -f;ls -l;ps -f` peste imaginea procesului care a făcut apelul și se execută noul cod. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini, respectiv a noilor procese create.
4. **Utilizarea funcției `execve()`:** Copiază un cod nou, creat anterior în urma unei compilări/linkeditări, peste imaginea procesului care a făcut apelul și execută noul cod cu trecerea argumentelor pe linia de comandă a noului cod și transmiterea unor variabile de mediu pentru noua imagine a procesului. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini create, precum și două variabile de mediu care intervin.

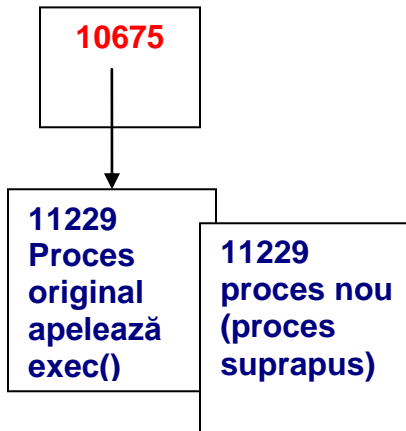
Executare de cod nou

Prin apelul funcției `fork()` se crează un proces *copil* care execută o altă copie a procesului *părinte*. În fapt *părintele* și *copilul* execută același cod dar în locații diferite de memorie.



Adeseori, însă, avem nevoie de executarea unui cod diferit în același spațiu de memorie. Acest lucru este posibil prin utilizarea unui apel sistem numit generic `exec` prin care codul *procesului apelant* (proces original) este înlocuit cu un cod executabil nou. Noul proces reacoperă procesul ce a executat apelul `exec` carel moștenește și unele dintre caracteristicile acestuia: PID, descriptorii fișierelor care au fost deschise în procesul original (permite procesului original crearea de *pipe anonim* sau un *pip cu nume* – vezi L05 și L06 pentru comunicare cu procesul nou startat prin `exec()`), etc.

Procese suprapuse: 11229



Există 6 variante de apel sistem `exec` care se diferențiază prin modul cum sunt pasate argumentele de pe linia de comandă sau din context (context: o mulțime de string-uri de forma `variabila=valoare`) precum și cum a fost transmis `pathname` către executabil.

Observație: în caz de succes, funcția `exec` nu returnează, fiind singurul exemplu de funcție al cărei apel nu returnează valoare spre programul apelant.

//----- numărul argumentelor este cunoscut la compilare și este fix

Apelurile `execl()`, `execle()` și `execvp()`

Sunt utilizate când numărul argumentelor funcției precum și valoarea lor sunt cunoscute la compilarea programului.

//----- numărul argumentelor este cunoscut în execuție și poate fi variabil

Apelurile `execv()`, `execve()` și `execvp()`

Pasează argumentele funcției ca un argument șir (argument array), numărul argumentelor și valoarea lor nefiind cunoscute în momentul compilării programului.

Un apel sistem `exec` copiază un cod executabil nou peste imaginea procesului care a făcut apelul și execută noul cod. Ceea ce se păstrează de la *procesul* original nu este tocmai evident. Astfel codul programului, variabilele, stiva și heap-ul sunt suprascrise. Noul *proces* moștenește variabilele de mediu (contextul), mai puțin în cazul când *procesul* original apelează `execle()` sau `execve()`. Fișierele care sunt deschise înaintea unui apel sistem `exec` în mod normal rămân deschise și după apel, lucru exploatat în comunicarea inter-proces de tip *pipe anonim* sau *cu nume* (vezi Lab. 05 și Lab. 06). Pot să apară efecte variate în cazul unor *blocări* sau *alarme*. Programarea trebuie făcută cu mare grijă.

Cele 6 variante de apel funcții **exec** sunt detaliate mai jos (cu roșu sunt cele exemplificate în programele din lucrare):

//-----

NOTĂ: Semnificație parametri formali din sintaxa funcțiilor `exec`

file executabilul este căutat în directoarele definite în variabila de mediu `PATH`

ex. <code>"ls"</code>	utilizare validă pentru comada <code>ls</code> (caută în <code>\$PATH</code>)
<code>"/bin/ls"</code>	utilizare validă
<code>"/fisexec"</code>	utilizare validă pentru <code>fisexec</code> în directorul curent
<code>"fisexec"</code>	utilizare invalidă (fișier negăsit) pentru <code>fisexec</code> în directorul curent

path executabilul este căutat numai în locația indicată

ex. <code>"/bin/ls"</code>	utilizare validă pentru comanda <code>ls</code>
<code>"ls"</code>	utilizare invalidă (fișer negăsit, nu caută în <code>\$PATH</code>)
<code>"fisexec"</code>	utilizare validă, pentru <code>fisexec</code> în directorul curent
<code>"./fisexec"</code>	utilizare validă, pentru <code>fisexec</code> în directorul curent

//----- numărul argumentelor este cunoscut la compilare și este fix

int `execl`(const char *path, const char *arg0, ..., const char *argn, char * /*NULL*/);

Exemplu de utilizare `execl`()

Execută comanda `ls` specificând calea absolută a executabilului (`/bin/ls`) cu utilizarea unui argument (`-1`) al comenzii care produce în ieșire o singură coloană. Comanda `which -a ls` afișează locația comenzii `ls` utilizată.

#include <unistd.h>

int ret;

...

ret = execl ("/bin/ls", "ls", "-1", (char *)0);

SAU

ret = execl ("/bin/ls", "ls", "-1", NULL);

int `execle` (const char *path, const char *arg0, ... , const char *argn, char * /*NULL*/, char *const envp[]);

Exemplu de utilizare `execle`()

Este similar cu **Exemplul de utilizare `execl`()**. În plus, se specifică variabilele de mediu pentru nouă imagine proces utilizând argumentul `env`. Comanda `which -a ls` afișează locația comenzii `ls` utilizată.

#include <unistd.h>

int ret;

char *env[] = { "HOME=/usr/home", "LOGNAME=home", (char *)0 };

SAU

char *env[] = { "HOME=/usr/home", "LOGNAME=home", NULL };

...

ret = execle ("/bin/ls", "ls", "-l", (char *)0, env);

SAU

ret = execle ("/bin/ls", "ls", "-l", (NULL, env);

int `execlp`(const char *file, const char *arg0, ... , const char *argn, char * /*NULL*/);

Exemplu de utilizare `execlp`()

Acest exemplu caută locația comenzii `ls` conform setării directoarelor de căutare specificate în variabila de mediu `PATH`. Comanda `echo $PATH` afișează conținutul variabilei de mediu `$PATH`.

#include <unistd.h>

int ret;

...

ret = execlp ("ls", "ls", "-l", (char *)0);

SAU

ret = execlp ("ls", "ls", "-NULL");

//----- numărul arumentelor e cunoscut în execuție și poate fi variabil

int **execv**(const char *path, char *const argv[]);

Exemplu de utilizare execv()

Argumentele comenzii *ls* sunt pasate prin intermediul șirului *cmd*.
Comanda *which -a ls* afișează locația comenzii *ls* utilizată.

```
#include <unistd.h>
```

```
int ret;  
char *cmd[] = { "ls", "-l", (char *)0 };
```

SAU

```
char *cmd[] = { "ls", "-l", NULL };  
...  
ret = execv ("/bin/ls", cmd);
```

int **execve** (const char *path, char *const argv[], char *const envp[]);

Exemplu de utilizare execve()

Argumentele comenzii *ls* sunt pasate prin intermediul șirului *cmd*. În plus, se specifică variabilele de mediu pentru nouă imagine proces utilizând argumentul *env*. Comanda *which -a ls* afișează locația comenzii *ls* utilizată.

```
#include <unistd.h>
```

```
int ret;  
char *cmd[] = { "ls", "-l", (char *)0 };
```

SAU

```
char *cmd[] = { "ls", "-l", NULL };
```

SAU

```
char *env[] = { "HOME=/usr/home", "LOGNAME=home", (char *)0 };  
char *env[] = { "HOME=/usr/home", "LOGNAME=home", NULL };  
...  
ret = execve ("/bin/ls", cmd, env);
```

int **execvp**(const char *file, char *const argv[]);

Exemplu de utilizare execvp()

Acest exemplu caută locația comenzii *ls* conform setării directoarelor de căutare specificate în variabila de mediu *PATH*. Argumentele comenzii *ls* sunt pasate prin intermediul șirului *cmd*. Comanda *echo \$PATH* afișează conținutul variabilei de mediu *PATH*.

```
#include <unistd.h>
```

```
int ret;  
char *cmd[] = { "ls", "-l", (char *)0 };
```

SAU

```
char *cmd[] = { "ls", "-l", NULL };  
...  
ret = execvp ("ls", cmd);
```

Aplicații demonstrative de executare cod nou prin mecanismul fork-exec:

1. **Utilizarea funcției execl():** Copiază un cod nou reprezentând comanda shell *ps -f* peste imaginea procesului care a făcut apelul și se execută noul cod. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului originar cât și a noii imagini create.

- Program `execl_.c` – Utilizarea funcției `execl()` pentru executarea comenzii shell `ps -f`

// FISIER: `exec_.c`

```
// Utilizarea funcției execl() in executarea comenzii shell ps -f
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

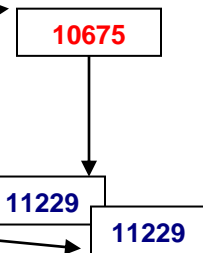
int main()
{
    /* secventa proces apelant */
    printf("PROCES APELANT:: proces ID=%ld, parinte ID= %ld\n", (long)getpid(), (long)getppid());
    // se starteaza un nou proces, ps -f, peste procesul apelant
    // se va constata ca PID si PPID sunt pastrate
    execl("/bin/ps", "se ignora", "-f", NULL);
    perror("Eroare: Aici NU se revine...functia exec pentru comanda shell ps -f a esuat");
    return 0;
}
```

Compilare linkeditare și rulare program `exec_.c`

```
$gcc -o execl_ execl_.c
$./execl_
```

Mesaje afișate în urma rulării

```
PROCES APELANT:: proces ID=11229, parinte ID= 10675
UID    PID PPID C STIME TTY      TIME CMD
streian 10675 10584 0 16:48 pts/0    00:00:00 -bash
streian 11229 10675 0 16:55 pts/0    00:00:00 se ignora -f
```



2. **Utilizarea funcției `execvp()`:** Copiază un cod nou reprezentând comanda shell `ps -f` peste imaginea procesului care a făcut apelul și execută noul cod. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini create.
- **Program `execvp_1.c` – Utilizarea funcției `execvp()` pentru executarea comenzii shell `ps -f`**

// FISIER: `execvp_1.c`

```
// Utilizarea funcției execvp() in executarea comenzii shell ps -f
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    /* secventa proces apelant */
    char *const parmList[] = {"se ignora", "-f", NULL};
    printf("PROCES APELANT:: proces ID=%ld, parinte ID= %ld\n", (long)getpid(),(long)getppid());
    // se starteaza un nou proces, ps -f, peste procesul apelant
    // se va constata ca PID si PPID sunt pastrate
    execvp("ps",&parmList[0]); // paramList poate fi completata si dinamic,
                                // in executie
    perror("Eroare: Aici NU se revine...functia exec pentru comanda shell ps -f a esuat");
    return 0;
}
```

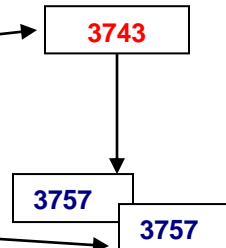
Compilare linkeditare și rulare program `execvp_1.c`

```
$gcc -o execvp_1.c
```

```
$./ execvp_1
```

Mesaje afișate în urma rulării

```
PROCES APELANT:: proces ID=3757, parinte ID= 3743
UID    PID PPID C STIME TTY      TIME CMD
streian 3743 3739 0 14:28 pts/1    00:00:00 -bash
streian 3757 3743 0 14:28 pts/1    00:00:00 se ignora -f
```



3. Utilizarea funcției `execvp()` Se invoca ca parametru o comandă shell compusă: **`ps -f;ps -F;ps -C ps -f`**. `execvp()` copiază un cod nou reprezentând numai comanda shell `ps -f` peste imaginea procesului care a făcut apelul și se execută noul cod, precum și separat, fără suprapunere de cod, comenzile shell `ps -F;ps -C ps -f`. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cât și a noii imagini, respectiv a noilor procese create.

- **Program `execvp_2.c` – Utilizarea funcției `execvp()` pentru executarea comenzii shell compuse `ps -f;ps -F;ps -C ps -f`**

Utilizarea funcției `execvp()` în executarea comenzii compuse shell `ps -f;ls -l;ps` introdusă pe linia de comandă.

Procesul original cheama `execvp()` având ca argument un *pointer array* format de argumentele liniei de comandă a programului original.

// Fisier: `execvp_2.c`

```
// Utilizarea funcției execvp() in executarea comenzii compuse "ps -f;ps -F;ps -C ps -f" introdusa pe linia de
// comanda
// Procesul original cheama execvp() avand ca argument un pointer array format de argumentele liniei de
// comanda
// a programului original (ex. ps -f).

#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <stdlib.h> // pt. exit()

int main(int argc, char *argv[]) // sau int main(int argc, char **argv)
{
    int i;
    /* secventa proces original */
    printf("\nNumar total argumente = %d\n", argc);
    printf("\nCitirea argumentelor\n");
    for (i=0; i<argc; i++)
    {
        // afisare argumente
        printf("\targument[%d] = %s\n", i, argv[i]);
    };

    printf("\n\nSunt procesul original si ma voi inlocui cu procesul %s %s , \n\tam ProcessID = %ld,
    ParentPID=%ld\n\n",
        argv[1],argv[2], (long) getpid(), (long) getppid());
    // argv este completat dinamic in executie de pe linia de comanda
    // ( execvp v vine de la vector, iar p vine de la pointer)
    if (execvp(argv[1], &argv[1]) < 0) // se va constata ca PID si PPID proces creat este pastrat
        /* aici se ajunge numai daca eroare execvp */
        perror("functia execvp esuata \n");
    exit(-1);
}
```

Compilare linkeditare și rulare program `execvp_2.c`

```
$ gcc -o execvp_2 execvp_2.c
```

```
$ ./execvp_2 ps -f;ps -F;ps -C ps -f
```

Mesaje afișate în urma rulării

Numar total argumente = 3

Citirea argumentelor

argument[0] = ./execvp_2

argument[1] = ps

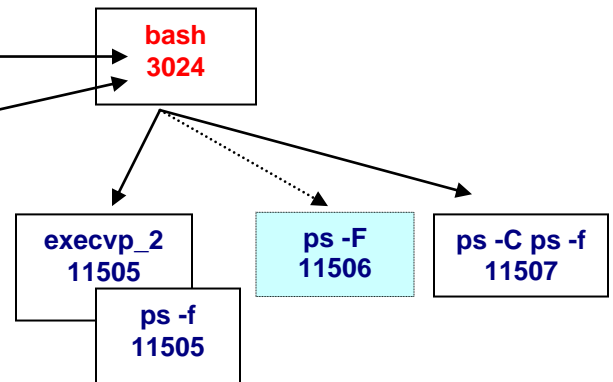
argument[2] = -f

Sunt procesul original si ma voi inlocui cu procesul ps -f ,
am ProcessID = **11505**, ParentPID=**3024**

UID	PID	PPID	C	STIME	TTY	TIME	CMD
knoppix	3024	3022	0	08:26	pts/0	00:00:00	bash
knoppix	11505	3024	0	11:52	pts/0	00:00:00	ps -f

UID	PID	PPID	C	SZ	RSS	PSR	STIME	TTY	TIME	CMD
knoppix	3024	3022	0	2101	4560	0	08:26	pts/0	00:00:00	bash
knoppix	11506	3024	0	2293	3120	1	11:52	pts/0	00:00:00	ps -F

UID	PID	PPID	C	STIME	TTY	TIME	CMD
knoppix	11507	3024	0	11:52	pts/0	00:00:00	ps -C ps -f



4. **Utilizarea funcției `execve()`:** Copiază un cod nou, creat anterior în urma unei compilări/linkeditări, peste imaginea procesului care a făcut apelul și execută noul cod cu trecerea argumentelor pe linia de comandă a noului cod și transmiterea unor variabile de mediu pentru noua imagine a procesului. Se vizualizează PIP și PPID atât a procesului original cît și a noii imagini create, precum și două variabile de mediu care intervin. Programele **`execve_1.c`** și **`execve_2.c`**
- **Program `execve_1.c`** – Afișează două variabile de mediu, precum și argumentele de pe linia de comandă. Aceste elemente vor fi transmise de către procesul original, dar pot fi afișate și independent în scop de testare.

/* Fisier: `execve_1.c` */

```
// Afișează argumentele introduse pe linia de comandă
// Acest program va fi startat de către programul execve_2
// fiind indicat ca si parametru pe linia de comandă
// comanda a acestuia, incluzând si argumentele care se
// afișează. Se transmite prin execve_2 si variabila de mediu VARM

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
///#include <errno.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    int j;
    printf("\texecve_1 - \t\tProcessID = %ld, ParentPID=%ld\n", (pid_t) getpid(), (long) getppid());
    // afișare variabile de mediu
    printf("\texecve_1 - PATH : %s\n", getenv("PATH")); // aceasta variabila de mediu NU e mostenita
    printf("\texecve_1 - VARM : %s\n", getenv("VARM")); // aceasta variabila de mediu este transmisa
    // afișare argumente de pe linia de comandă
    for (j = 0; j < argc; j++) printf("\texecve_1 - argv[%d]: %s\n", j, argv[j]);
    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```

Compilare linkeditare și rulare program `execve_1.c`

```
$gcc -o execve_1 execve_1.c
```

```
$ ./execve_1 aaaa bbbb cccc dddd
```

Mesaje afișate în urma rulării

```
execve_1 - ProcessID = 3505, ParentPID=3306 --> 3306 reprezintă shell
execve_1 - PATH : /usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/bin:/sbin:/bin:/usr/games
execve_1 - VARM : (null)
execve_1 - argv[0]: ./execve_1
execve_1 - argv[1]: aaaa
execve_1 - argv[2]: bbbb
execve_1 - argv[3]: cccc
execve_1 - argv[4]: dddd
```

- Program **execve_2.c** – Utilizarea funcției **execve()** pentru startarea unui program (**execve_1.c**) cu transmiterea acestuia de argumente pe linia de comandă și a două variabile de mediu.

/* Fisier: execve_2.c */

```
// Utilizarea funcției execve() pentru startarea unui program (execve_1)
// Programul startat este indicat ca argument pe linia de comanda
// Programul startat i se furnizeaza argumente pe linia de comanda
// si i se transmit doua variabile de mediu
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <stdlib.h> // pt. exit()
int main(int argc, char *argv[])
    // sau int main(int argc, char **argv)
{
    char *argv_1[] = // argumente pe linia de comanda a programului startat
    {
        NULL, "salut", "pe", "toata", "lumea", NULL
    };
    char *vmediu[] = { "PATH=AM INLOCUIT-O", "VARM=VARIABILA DE MEDIU TRANSMISA", NULL };
    if (argc != 2)
    {
        fprintf(stderr, "Utilizare: %s <file-to-exec>\n", argv[0]);
        exit(EXIT_FAILURE);
    };
    printf("\nexecve_2 (proces original), \tProcessID = %ld, ParentPID=%ld\n", (long) getpid(), (pid_t)
getppid());
    argv_1[0] = argv[1];
    //Noul proces moștenește variabilele de mediu (contextul), mai puțin în cazul
    // când procesul original apelează execle() sau execve().
    execve(argv[1], argv_1, vmediu); // se va constata ca PID si PPID sunt pastrate
    /* aici se ajunge numai daca eroare execve */
    perror("functia execve esuata \n");
    exit(EXIT_FAILURE);
};
```

Compilare linkeditare și rulare program **execve_2.c**

```
$ gcc -o execve_2 execve_2.c
```

```
$ ./execve_2 ./execve_1
```

Mesaje afișate în urma rulării

```
execve_2 (proces original),    ProcessID = 3532, ParentPID=3306
execve_1 -                    ProcessID = 3532, ParentPID=3306
execve_1 - PATH : AM INLOCUIT-O
execve_1 - VARM : VARIABILA DE MEDIU TRANSMISA
execve_1 - argv[0]: ./execve_1
execve_1 - argv[1]: salut
execve_1 - argv[2]: pe
execve_1 - argv[3]: toata
execve_1 - argv[4]: lumea
```

