

Uniwersytet Bielsko-Bialski

## **LABORATORIUM**

# **Obliczeń Równoległych i Systemów Rozproszonych**

### **Sprawozdanie nr 5**

Pamięć Współdzielona IPC

GRUPA: 2B / SEMESTR: 5 / ROK: 3

Igor Gawłowicz / 59096

## Cel ćwiczenia

Celem ćwiczenia było zapoznanie się z mechanizmami IPC (InterProcess Communication), szczególnie z pamięcią współdzieloną (shared memory) w systemie UNIX. W trakcie ćwiczenia skupiono się na:

- Użytkowanie poleceń interfejsu użytkownika do wyświetlania informacji o zdefiniowanych obiektach IPC (ipcs -m), oraz usuwania tych obiektów za pomocą ipcrm.
- Zapoznanie z operacjami i strukturami związanymi z zarządzaniem segmentami pamięci współdzielonej: struct shmid\_ds, struct ipc\_perm.
- Zastosowanie funkcji takich jak shmget(), shmctl(), shmat(), shmdt() do tworzenia, zarządzania oraz usuwania segmentami pamięci współdzielonej.
- Wykorzystanie pamięci współdzielonej do przechowywania i dostępu do danych między procesami.

## Przebieg ćwiczenia

Następnym elementem wchodzącym w skład **IPC (InterProcess Communication)**, będzie współbieżność procesów/wątków, często jest powiązana z okresową/asynchroniczną wymianą komunikatów. Po raz pierwszy został wprowadzony w **UNIX System V** w postaci **pamięci (współ-)dzielonej** z angielskiego **shared memory**.

Podobnie jak i w przypadku pozostałych obiektów IPC, z poziomu interface'u użytkownika dostępne są polecenia:

wyświetlające informacje aktualnie zdefiniowanych obiektach IPC

```
$ ipcs -m

----- Shared Memory Segments -----
key          shmid      owner        perms        bytes       nattch     status
```

ponieważ obiekty IPC nie są automatycznie usuwane z pamięci operacyjnej, nawet w sytuacji kiedy procesy je tworzące czy wykorzystujące przestały już istnieć – stąd i polecenie

```
$ ipcrm [ -M key | -m id ]
```

umożliwiające usunięcie obszaru pamięci współdzielonej określonego kluczem key albo identyfikatorem id, w pierwszym lub drugim wariancie składni polecenia.

W momencie tworzenia segmentu dzielonego jądro systemowe przydziela dla jego obsługi, dedykowany obiekt danych

```
struct shmid_ds
{
    struct ipc_perm shm_perm; /* Uprawnienia do segmentu */
    size_t shm_segsz; /* Rozmiar segmentu w bajtach */
    time_t shm_atime; /* Ostatnie przyłączenie segmentu */
}
```

```
time_t shm_dtime; /* Ostatnie odłączenie segmentu */
time_t shm_ctime; /* Ostatnia zmiana */
pid_t shm_cpid; /* PID twórcy */
pid_t shm_lpid; /* PID ostatniego shmat()/shmdt() */
shmatt_t shm_nattch; /* Ilość przyłączonych */
... /* ... i ewentualnie jeszcze inne */
};
```

```
struct ipc_perm
{
key_t key; /* key podany w shmget() */
uid_t uid; /* UID właściciela */
gid_t gid; /* GID właściciela */
unsigned short mode; /* uprawnienia + flagi (SHM_DEST, SHM_LOCKED) */
unsigned short seq; /* numer sekwencyjny */
};
```

Proces składa żądanie alokacji lub uzyskania dostępu do istniejącego segmentu pamięci współdzielonej wywołaniem funkcji `shmget()`.

Warto pamiętać, że wywołania funkcji zarządzania procesami skutkują następująco:

- `fork()` proces potomny dziedziczy przyłączone uprzednio segmenty
- `exec()` wykonuje przyłączony proces
- `exit()` wszystkie przyłączone segmenty są zwalniane, choć nie są usuwane

Maska bitowa konstruowana jest operatorem alternatywy bitowej '|', więc bity nie ustawiane inicjujemy zerami. Uprawnienia execute nie mają zastosowania, więc zawsze będzie '0'.

```
user group other BIN OCT DEC HEX
r w x r w x r w x
1 0 0 0 0 0 0 0 0 100000000 0400 256 0x100
0 1 0 0 0 0 0 0 0 010000000 0200 128 0x80
1 1 0 0 0 0 0 0 0 110000000 0600 384 0x180
user group other
r w x r w x r w x
0 0 0 1 0 0 0 0 0 000100000 040 32 0x20
0 0 0 0 1 0 0 0 0 000010000 020 16 0x10
0 0 0 1 1 0 0 0 0 000110000 060 48 0x30
user group other
r w x r w x r w x
0 0 0 0 0 0 1 0 0 000000100 04 4 0x4
0 0 0 0 0 0 0 1 0 000000010 02 2 0x2
0 0 0 0 0 0 1 1 0 000000110 06 6 0x6
user group other
r w x r w x r w x
1 0 0 1 0 0 1 0 0 100100100 0444 292 0x124
```

```
0 1 0 0 1 0 0 1 0 010010010 0222 146 0x92
1 1 0 1 1 0 0 1 0 110110110 0666 438 0x1B6
```

Pobranie informacji o wybranym segmencie pamięci współdzielonej a także niektóre działania sterujące dostępne są za pośrednictwem funkcji shmctl().

Dopuszczalne są trzy podstawowe operacje cmd za pomocą shmctl()

- IPC\_STAT, pobiera informacje o segmencie i kopiuje do struktury struct shmid\_ds \*buffer
- IPC\_SET, kopiuje informacje podane w parametrze struct shmid\_ds \*buffer do struktury systemowej
- IPC\_RMID zaznacza segment do usunięcia (będzie usunięta po odłączeniu przez wszystkich użytkowników)

pozostałe są zależne od platformy systemowej. LINUX dopuszcza jeszcze IPC\_INFO, SHM\_INFO, SHM\_STAT (jak IPC\_STAT) oraz SHM\_LOCK i SHM\_UNLOCK (blokuje i zwalnia dostęp).

Poniższy kod źródłowy utworzy segment pamięci współdzielonej, następnie pobierze informacje o nim i zwolni pamięć.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#define PROJECTID 0xef51b49e

int main( void )
{
    key_t key;
    int id,size,flag;
    struct shmid_ds buffer;
    //Inicjujemy wartości aktualne dla przyszłego wywołania shmget()
    key = ftok( "/tmp",PROJECTID );
    flag = IPC_CREAT | 0x100 | 0x80;
    size = 1024*64;
    //Tworzymy segment pamięci
    id = shmget( key,size,flag );
    //Jeżeli próba zakończona sukcesem
    if( id>0 )
    {
        //Wyświetlenie informacji diagnostycznych
        printf( "SEGMENT [key=0x%x,id=%u],process=%u\n",
            id,(unsigned)key,(unsigned)getpid() );
        //Informacje o segmencie
        (void)shmctl( id,IPC_STAT,&buffer );
        printf( "właściciel %u\n",(unsigned)(buffer.shm_cpid) );
        printf( "rozmiar %u [B]\n",(unsigned)(buffer.shm_segsz) );
        printf( "%s\n",ctime( &(buffer.shm_ctime) ) );
        //Zwalniamy i kończymy
        (void)shmctl( id,IPC_RMID,&buffer );
    }
}
```

```

    }
    else{ perror( "!!...shmget()..." ); exit( 1 ); }
    return 0;
}

```

Początkowo wynik to

```

$ ./shmtest
!!...shmget()...: Success

```

W moim przypadku musiałem utworzyć nowy segment ponieważ nie miałem żadnych istniejących, jednak po stworzeniu i zmienieniu adresu w kodzie możemy zauważyć tym razem już poprawne wyniki

```

$ ./shmtest
SEGMENT [key=0x1,id=2656154782],process=1202
właściciel 1202
rozmiar 65536 [B]
Wed Nov 22 20:36:58 2023

```

Zanim proces będzie mógł działać na segmencie wspólnym pamięci, najpierw musi dokonać jego przyłączenia czyli odwzorowania na wskazanie adresu początkowego. Uzyskuje się to za pośrednictwem shmat() (zwolnienie następuje przez wywołanie shmdt()), efekt – w sensie operacyjnym – jest analogiczny do wywołanie funkcji przydzielających pamięć w obrębie procesu czyli malloc() czy calloc().

Przygotujemy teraz kod dwóch programów – pierwszy utworzy segment pamięci współdzielonej IPC i zainicjuje go ciągiem liczb Davida Hilberta, czyli liczb postaci

$4n + 1$ , gdzie  $n=0,1,2,3,\dots$

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#define PROJECTID 0xFF
#define n 100
int main( void )
{
    key_t key;
    int id,size,flag;
    unsigned i;
    //I oczywiście zmienna za pośrednictwem,
    //której będziemy się odwoływać do segmentu wspólnego
    unsigned *array;
    printf( "GENERATOR [%u]\n",(unsigned)getpid() );
    key = ftok( "/tmp",PROJECTID );

```

```

flag = IPC_CREAT | 0x1B6;
size = n*sizeof( unsigned );
id = shmget( key,size,flag );
//Jeżeli udało się zainicjować segment współdzielony, to
if( id>0 )
{
printf( "...utworzono segment wspólny [%u][0x%x]\n\t",id,key );
//Sposób dostępu do obszaru współdzielonego pamięci
array = (unsigned*)shmat( id,NULL,0 );
//...po przyłączeniu, odwołanie w sposób tradycyjny, jak do wskazania
określonego typu
for( i=0;i<n;i++ )
{
*(array+i)=(4*i+1);
printf( "." ); fflush( stdout);
}
//ponownie odłączamy segment współdzielony
shmdt( (void*)array );
printf( "\n...zakończono inicjację segmentu wspólnego\n" );
}
else{ perror( "!!!...shmget()..." ); exit( 1 ); }
return 0;
}

```

Celem tego kodu było utworzenie segmentu wspólnego, więc po uruchomieniu zobaczymy taki komunikat

```

$ ./generator
GENERATOR [1430]
...utworzono segment wspólny [2][0xff51b49e]

.....
.....
...zakończono inicjację segmentu wspólnego

```

Możemy też teraz zauważyć że nasz segment rzeczywiście znajduje się w pamięci

```

$ ipcs -m

----- Shared Memory Segments -----
key          shmid      owner        perms        bytes        nattch      status
0xef51b49e  0           zciwolvo     600          65536        0
0xff51b49e  2           zciwolvo     666          400         0

```

Skoro mamy już wszystkie elementy teraz możemy napisać kod, który korzystając z naszego dzielonego segmentu obliczy pierwsze 100 elementów ciągu Davida Hilberta

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#define PROJECTID 0xFF
#define n 100
int main( void )
{
    key_t key;
    int id,size,flag;
    struct shmid_ds buffer;
    unsigned i,*array;
    key = ftok( "/tmp",PROJECTID );
    flag = IPC_CREAT | 01B6;
    size = n*sizeof( unsigned );
    id = shmget( key,size,flag );
    if( id>0 )
    {
        //Poprostu przyłączmy
        array = (unsigned*)shmat( id,NULL,0 );
        //i korzystamy w zwyczajowy sposób
        printf( "100 liczb D.HILBERTa odczytanych z [%u][0x%x]\n",id,key );
        for( i=0;i<n;i++ )
        {
            printf( "%10u",*(array+i) );
            //... jeszcze tylko drobna korekta listingu
            printf( "%c",!((i+1)%5)?('\n'):( ' ' ) );
        }
        printf( "%c",'\\n' );
        //Po wykorzystaniu odłączamy
        shmdt( (void*)array );
        //i usuwamy z pamięci
        (void)shmctl( id,IPC_RMID,&buffer );
    }
    else{ perror( "!!...shmget()..." ); exit( 1 ); }
    return 0;
}

```

```

$ ./hilbert
100 liczb D.HILBERTa odczytanych z [2][0xff51b49e]

```

1	5	9	13	17
21	25	29	33	37
41	45	49	53	57
61	65	69	73	77
81	85	89	93	97
101	105	109	113	117
121	125	129	133	137
141	145	149	153	157
161	165	169	173	177

181	185	189	193	197
201	205	209	213	217
221	225	229	233	237
241	245	249	253	257
261	265	269	273	277
281	285	289	293	297
301	305	309	313	317
321	325	329	333	337
341	345	349	353	357
361	365	369	373	377
381	385	389	393	397

Możemy także zweryfikować, że kod prawidłowo czyści pamięć poprzez ponowne sprawdzenie

```
$ ipcs -m
```

```
----- Shared Memory Segments -----
key          shmid      owner      perms      bytes      nattch     status
0xef51b49e  0             zciwolvo   600        65536      0
```

## Wnioski

1. Pamięć współdzielona w systemie UNIX: Pamięć współdzielona jest jednym z mechanizmów IPC, pozwalającym na współdzielenie danych między różnymi procesami. Dostęp do pamięci współdzielonej odbywa się poprzez tworzenie, przyłączanie, odłączanie i usuwanie segmentów pamięci. Procesy mogą dzielić dostęp do tego samego obszaru pamięci, co umożliwia efektywną komunikację i współdzielenie informacji między nimi.
2. Operacje na segmentach pamięci współdzielonej: Funkcje jak `shmget()`, `shmctl()`, `shmat()`, `shmdt()` pozwalają na tworzenie, zarządzanie oraz usuwanie segmentów pamięci współdzielonej. Dostęp do danych w pamięci współdzielonej odbywa się poprzez odwzorowanie obszaru pamięci segmentu do przestrzeni adresowej procesu. Podczas operacji zarządzania segmentem (`shmctl()`), można pobierać informacje o segmencie, ustawiać prawa dostępu, czy oznaczać segment do usunięcia.
3. Używanie pamięci współdzielonej: Pamięć współdzielona może być wykorzystywana do przechowywania danych między procesami. Poprzez współdzieloną pamięć możliwe jest skuteczne przekazywanie informacji, w tym przypadku sekwencji liczb, między różnymi procesami.
4. Zarządzanie i kontrola dostępu do pamięci współdzielonej: Uprawnienia dostępu do segmentów pamięci są zarządzane przez strukturę `struct ipc_perm`. Kluczowe jest kontrolowanie operacji na pamięci współdzielonej, takich jak przyłączanie i odłączanie segmentów, aby uniknąć wycieków pamięci lub konfliktów dostępu.