Akademia	Techniczno-	-Humanistyczna	W	Bielsku-Bi	ałej

LABORATORIUM

Obliczeń Równoległych i Systemów Rozproszonych

Sprawozdanie nr 1

Zarządzanie procesami

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

Igor Gawłowicz / 59096

Proces

to ciąg (sekwencja) logicznie uporządkowanych czynności, w wyniku których powstaje określony efekt (rezultat) działania (produkt, usługa), z którego korzysta klient (zewnętrzny lub wewnętrzny).

Każdy proces może utworzyć jedene lub więcej procesów potomnych **(child)** wobec którego staje się procesem macierzystym **(parent)**. W chwili tworzenia procesu system operacyjny alokuje, celem jego reprezentacji, strukturę danych w postaci **PCB** (Process Control Block)

Każdy system operacyjny oferuje usługi umożliwiające pobranie informacji o aktywności i stanie bieżących procesów. W systemach rodziny **POSIX** służą temu m.in. zestaw poleceń konsoli:

```
ps [option] -o [format]
np.
ps group users tty 3 -o pid,cmd
```

Wyświetli dla grupy *users* z terminala *3* informację o jej procesach podająć *PID* oraz komendę jaka uaktywniła proces.

np. zwykłe ps zwróci nam:

```
$ ps

PID TTY TIME CMD

575 pts/2 00:00:00 bash

3140 pts/2 00:00:00 nano

3714 pts/2 00:00:00 ps
```

Listing procesów

Procesy możemy wyświetlić w postaci struktury drzewa, poczynając od procesu init albo pid

```
pstree [options] [pid|user]
```

np zwykłe pstree bez żadnych argumentów zwróci nam:

Ponieważ informacja odnośnie identyfikacji procesów ma kluczowe znaczenie przy zarządzaniu nimi, każde API systemowe daje nam możliwość w jakiś sposób uzyskać takie informacje. np w języku c/c++

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(void)
{
    printf("Currnet ID\t%d\n", (int)getpid());
    printf("Parent ID\t%d\n", (int)getppid());
    return 0;
}
```

Taki program zwróci nam informacje o identyfikatorze obecnego procesu i identyfikatorze procesu macierzystego.

```
$ gcc pid.c -o pid
$ ./pid
Current ID 1670
Parent ID 575
```

Nieco inne możliwości śledzenia daje nam komenda top, która jest szczególnie ważna w przypadku konieczności monitorowania pracy komputera jako węzła cluster'a.

```
top - 10:03:14 up 18 min, 2 users, load average: 0.34, 0.48, 0.37
Tasks: 30 total,
                  1 running, 29 sleeping,
                                          0 stopped,
                                                      0 zombie
%Cpu(s): 0.2 us, 0.2 sy, 0.0 ni, 99.6 id, 0.0 wa, 0.0 hi, 0.1 si, 0.0 st
MiB Mem : 16002.5 total, 14164.4 free, 375.4 used,
                                                    1462.8 buff/cache
MiB Swap:
             0.0 total,
                            0.0 free,
                                         0.0 used. 15335.5 avail Mem
                                                          TIME+ COMMAND
   PID USER
                                      SHR S
                                             %CPU %MEM
                PR NI
                         VIRT
                                RES
                              42540 30556 S
                                                         0:02.26 containerd
   330 root
                20
                    0 1356272
                                              0.3
                                                   0.3
                                        0 S
     1 65535
                20
                    0
                          972
                                  4
                                              0.0
                                                   0.0
                                                         0:00.00 pause
                20 0 1238212 15992
                                      9828 S 0.0 0.1
                                                        0:01.17 gateway
     7 root
                20 0
                         3896
                              3040
                                      2748 S
                                            0.0 0.0
                                                        0:00.04 bash
    18 root
                                      6172 S 0.0 0.1
    25 root
                20
                    0
                        88652 10496
                                                         0:01.34 python
    33 root
                20 0 220796 2840
                                      1852 S
                                              0.0
                                                   0.0
                                                         0:00.99 rsyslogd
                20 0 1678536 13596
                                      7676 S
                                              0.0
                                                   0.1
                                                        0:00.62 command-
    34 root
recorde
```

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char **argv)
{
    int i;
    for(i=0; i < argc; i++)
    {
        printf("%4d:... %s\n", i, argv[i]);
    }
    return 0
}</pre>
```

Powyższy program możemy wykonać podając wraz z poleceniem uruchamiającym argumenty, które ma podać funkcji main.

```
$ ./child pierwszy drugi trzeci
0:... ./child
1:... pierwszy
2:... drugi
3:... trzeci
```

Możemy także wykonać taki program z poziomu innego programu dla którego dany program stanie się wtedy procesem macierzystym.

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(void)
{
    char *arg1="pierwszy", char *arg2="drugi", char *arg3="trzeci";
    prinf("- wywołanie (samobójcze) potomka -----\n");
    execl("./child", arg1, arg2, arg3, '\0');
    return 0
}
```

```
$ ./parent
- wywołanie (samobójcze) potomka -----
0:... pierwszy
1:... drugi
2:... trzeci
```

W powyższym programie egzekwujemy program child podając mu argumenty po czym za pomocą '\0' dajemy programowi znać że to jest koniec argumentów.

Za pomocą funkcji fork() możemy podzielić program na rodzica i potomka co wykorzstane w zły sposób może prowadzić do nieoczekiwanych rezultatów, ponieważ jeśli nie sprawimy żeby program poczekał na zakończenie procesu potomka wynik może się nam rozjechać ponieważ oba procesy będą chciały wykonywać się równocześnie, a nie zawsze każdy z nich będzie jednocześnie szybko się wykonywał.

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int main(void)
    int status;
    switch(fork())
        case -1: //W razie błędu dla Parent
        printf("<parent> oj niedobrze, niedobrze\n");
        break;
        case 0: //Child
        printf("<child> pozdrowienia dla potomka\n");
        break;
        default: //Parent
        printf("<parent> ja jestem PARENT\n");
        wait(&status);
        printf("<parent> potomek skończył, zwrócił: :%d\n", status);
    return 0;
}
```

Taki program zwróci nam następujący komunikat:

```
$ ./fork
<parent> ja jestem PARENT
<child> pozdrowienia dla potomka
<parent> potomek skończył, zwrócił: :0
```

Wnioski

Podczas analizy i eksploracji tematu zarządzania procesami w systemach operacyjnych, zrozumialiśmy, że procesy są fundamentalnymi jednostkami, które umożliwiają współbieżność i wielozadaniowość w systemach komputerowych. Poznaliśmy istotne koncepcje, takie jak identyfikatory procesów, tworzenie procesów potomnych i komunikację między nimi. Warto zdobyta wiedza o zarządzaniu procesami stanowi istotną podstawę w programowaniu systemowym i tworzeniu oprogramowania na platformy Unix.