# Laporan Praktikum

# Sistem Operasi

**Manajemen Proses** 



Nama: Josep Phyto Napitupulu

NIM: 11421039

Program Studi: DIV TEKNOLOGI REKAYASA
PERANGKAT LUNAK

# INSTITUT TEKNOLOGI DEL FAKULTAS VOKASI

#### A. Teori

- 1. Pertanyaan berikut terkait dengan konsep-konsep dasar Proses
  - a. Definisikan program.

#### Jawab:

Program Adalah suatu rancangan struktur, desain, kode skema, maupun dengan bentuk yang lain yang disusun sesuai alur Algoritma dengan tujuan mempermudah suatu permasalahan.

b. Definisikan proses.

# Jawab:

Proses adalah rangkaian tindakan, perbuatan, atau pengolahan yang mengubah masukan menjadi keluaran.

c. Definisikan Zombie Process

#### Jawab:

Zombie process adalah sebuah proses pada sistem operasi yang telah menyelesaikan eksekusinya tetapi terdapat pada entry process. Pada proses ini sudah berhenti dieksekusikan oleh CPU. Ketika proses ini berhenti dieksekusi proses ini akan mengirimkan signal SIGCHLD ke parent proses.

d. Definisikan Orphan Process

# Jawab:

Orphan Process adalah sebuah proses yang ada dalam komputer dimana parent process telah selesai atau berhenti bekerja namun proses anak sendiri tetap berjalan.

- e. Jelaskanlah Process Control Block (PCB)
  - Keadaan proses: Keadaan mungkin, new ,ready ,running, waiting, halted, dan juga banyak lagi.
  - Program counter: Counter mengindikasikan address dari perintah selanjutnya untuk dijalankan untuk ditambah code information pada kondisi apapun.
     Besertaan dengan program counter, keadaan/ status informasi harus disimpan ketika gangguan terjadi, untuk memungkinkan proses tersebut berjalan/bekerja dengan benar setelahnya.
  - Informasi manajemen memori: Informasi ini dapat termasuk suatu informasi sebagai nilai dari dasardan batas register. tabel page/ halaman, atau tabel segmen tergantung pada sistem memori yangdigunakan oleh sistem operasi (ch 9).
  - Informasi pencatatan: Informasi ini termasuk jumlah dari CPU dan waktu riil yang digunakan bataswaktu, jumlah akun, jumlah job atau proses, dan banyak lagi.
  - Informasi status I/O: Informasi termasuk daftar dari perangkat I/O yang di gunakan pada proses ini,suatu daftar open file dan banyak lagi.

- PCB hanya berfungsi sebagai tempat menyimpan/gudang untuk informasi apapun yang dapatbervariasi dari prose ke proses.proses ini.
- CPU register: Register bervariasi dalam jumlah dan jenis, tergantung pada rancangan komputer.Register tersebut termasuk accumulator, index register, stack pointer, general-puposes register.
- 2. Kode program.

3. Dari kode program di atas jelaskan apa yang dimaksud dengan:

a. pid t

# Jawab:

Merupakan tipe data pada Bahasa C yang digunakan pada Linux serta memiliki kepanjangan process identification dan digunakan untuk mempresentasikan id dari process. Tipe data ini dapat digunakan dengan meng-ingclude kamus/header sys/types.h.

b. fork()

# Jawab:

Merupakan suatu system call yang digunakan untuk membuat sebuah proses baru, yang disebut child process, yang dimana berjalan secara bersamaan dengan proses yang memanggil fork()(parent process).

c. execlp()

# Jawab:

Merupakan sebuah system call untuk menjalankan command pada terminal dengan command yang akan dijalankan terdapat pada parameter yang dikirimkan melalui function.

d. wait()

# Jawab:

Merupakan sebuah system call untuk menunda proses pemanggilan parent process hingga satu dari children process-nya keluar sebuah pertanda diterima. Setelah children process berhenti dieksekusi, parent process melanjutkan pengeksekusiannya setelah menunggu instruksi system call wait().

4. Beri tanda bagian program yang merupakan proses induk (parent process) dan proses anak (child process).

```
#include (stdio.h)

int main()(
    pid_t pid;

pid = fork();

if(pid<0)(
        fprintf(stderr, "Fork Failed");
    return 1;

Delse if(pid == 0)(
        execln("\dotsin\s"."\s".NULL);

Jelse \( \text{wait(NULL);} \)
    printf("Child complete\n");

}

return 0;

}

return 0;

Iroot@localhost "I# cc fork.c -o fork
Iroot@localhost "I# ../fork
anaconda-ks.cfg cth 1 foo foo.c fork fork.c hello word program1 program 1
Child complete
Iroot@localhost "I# ../fork
```

kotak merah merupakan child proccess

kotak biru merupakan parent proccess

# B. Pemograman

1. Kode program

```
Centos_sisop [Running] - Oracle VM VirtualBox

File Machine View Input Devices Help

int main(){
    printf("The process ID xd\n", (int) getpid());
    printf("TD parent process ID is zd\n", (int) getppid());
    return 8;

[ Wrote 8 lines ]

Lroot@localhost ~ ]# cc cetakpid.c -o cetakpid
Lroot@localhost ~ ]# ./cetakpid
The process ID z807
TD parent process ID is 1973
Lroot@localhost ~ ]#

Lroot@localhost ~ ]#
```

a. Jelaskan perbedaan antara getpid() dengan getppid().

### Jawab:

getpid() adalah function yang mengembalikan ID proses yang sedang berjalan.

getppid() adalah function yang mengembalikan ID proses dari parent process yang melakukan pemanggilan proses atau yang sedang berjalan prosesnya.

b. Jelaskan mengapa setiap kali program di atas dieksekusi, maka akan menampilkan process ID yang berbeda. Jelaskan mengapa?

#### Jawab:

ketika dijalankan secara terus menerus dan berturut-turut process ID akan bertambah satu, yang dapat diartikan bahwa setiap proses baru (masing masing instans baru dengan nama program yang sama) memiliki sebuah process ID yang baru. Ketika process ID tersebut mencapai jumlah maksimumnya maka process ID akan dimulai dari angka satu.

2. Pada kode program berikut, proses baru akan dibentuk dengan menggunakan fungsi system().

Eksekusilah program di atas kemudian capture hasilnya. Tunjukkanlah proses mana yang menjalankan proses ps –axl | more dengan menandai ID proses induk-nya.

#### Jawab:

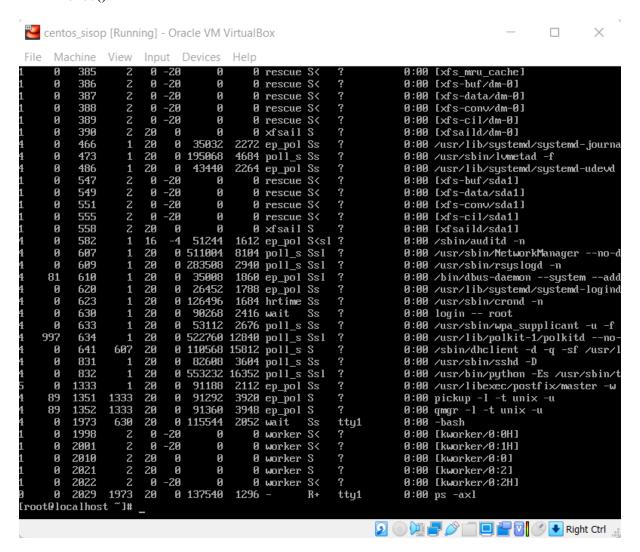
[root@localhost ~]# gcc system.c -o system

[root@localhost ~]# ./system

```
centos_sisop [Running] - Oracle VM VirtualBox
                                                                                                View Input Devices
                       0:00
                             [scsi_eh_1]
               S
S
 280
                       0:00 [kworker/u2:2]
               S<
 281
                       0:00
                             [scsi\_tmf\_1]
                       0:00 [scsi_eh_2]
 283
               S<
                       0:00 [scsi_tmf_2]
                       0:00 [ttm_swap]
 285
               S<
 358
               S<
                       0:00 [kdmflush]
 359
               S<
                       0:00
                             [bioset]
               S۲
 370
                       0:00 [kdmflush]
 371 ?
384 ?
               S<
                       0:00 [bioset]
                       0:00 [xfsalloc]
               S<
 385 ?
386 ?
387 ?
               S<
                       0:00 [xfs_mru_cache]
               S<
                       0:00
                            [xfs-buf/dm-0]
               S<
                       0:00 [xfs-data/dm-0]
 388 ?
               S<
                       0:00 [xfs-conv/dm-0]
 389 ?
390 ?
               S<
                       0:00 [xfs-cil/dm-0]
               S
                       0:00 [xfsaild/dm-0]
               Ss
                       0:00 /usr/lib/systemd/systemd-journald
 466
 473
               Ss
                       0:00 /usr/sbin/lymetad -f
486 ?
547 ?
549 ?
               Ss
                       0:00 /usr/lib/systemd/systemd-udevd
                       0:00 [xfs-buf/sda1]
               S<
               S۲
                       0:00 [xfs-data/sda1]
 551
               S<
                       0:00 [xfs-conv/sda1]
 555
               S<
                       0:00 [xfs-cil/sda1]
558 ?
582 ?
607 ?
               S
                       0:00 [xfsaild/sda1]
               Sksl
                       0:00 /sbin/auditd -n
               Ssl
                       0:00 /usr/sbin/NetworkManager --no-daemon
 609 ?
610 ?
                       0:00 /usr/sbin/rsyslogd -n
0:00 /bin/dbus-daemon --system --address=systemd: --nofork --nopidfile --syste
               Ssl
               Ssl
d-activation
 620 ?
623 ?
               Ss
                       0:00 /usr/lib/systemd/systemd-logind
               Ss
                       0:00 /usr/sbin/crond -n
630 ?
633 ?
                       0:00 login -- root
               Ss
                       0:00 /usr/sbin/wpa_supplicant -u -f /var/log/wpa_supplicant.log -c /etc/wpa_su
               ss
pplicant/wpa_supplicant.conf -u -f /var/log/wpa_supplicant.log -P /var/run/wpa_supplicant.pid
                       0:00 /usr/lib/polkit-1/polkitd --no-debug
-Lebih--
```

Dapat dilihat bahwa kolom bagian paling kiri berisi informasi PID (Process ID). Untuk proses induk yang menjalan proses ps -ax | more sebagai berikut. Bisa kita lihat dimana parent process adalah process dengan PID 2376, yang ditandai dengan ./system yang merupakan perintah yang sebelumnya digunakan untuk mencompile program.

3. Pada kode program berikut, proses baru akan dibentuk dengan menggunakan fungsi exec().



Jalankan kode program pada nomor 3. Amati hasilnya dan bandingkan hasilnya dengan program pada nomor 2. Temukan perbedaannya dan jelaskan mengapa?

# Jawab:

Dari hasil compile process ID yang menampilakn seluruh daftar ditandai dengan"ps-ax" adalah PID 2427.

Terdapat hal hal yang berbeda ketika daftar proses dengan menggunakan file execlp.c dengan file system.c. Perbedaan petama adalah informasi yang ditampilkan pada file system.c yang menggunakan function system() menampilkan PID, TTY, STAT, TIME, COMMAND, sedangakan pada file execlp tidak tampak karena lansung menunjukkan akhir dari ekseskusi. Perbedaan selanjutnya yaitu pada saat file system.c di compile file tersebut tidak langsung menunjutkan hasil keseluruhan compile melainkan kita harus menekan tombol more untuk untuk melihat compile selanjutnya hingga akhir, sedangkan file execlp.c ketika dicompile make akan lansung mengcompile seluruh/menampilakan secara keseluhan. Perbedaan lainnya yaitu pada file system.c kita dapat melihat command ./system yang dijalankan beserta dengan

argument pada system yang kita berikan children process dari ./system tersebut dimana kita dapat melihat proses dengan command sh -c ps -ax | more, kemudian ps -ax, dan more memiliki process IDnya tersendiri. Sedangkan pada file execlp.c kita hanya melihat satu proses saja yang menandakan munculnya daftar proses ini. Proses tersebut adalah PID 2427 ditandai dengan command ps -ax yang menampilkan keseluruhan daftar secara lansung.

# 4. Tuliskan kode program berikut

```
printf("Main Process ID (PID) = xd Parent Process ID (PPID) =xd\n", getpid(), getppid());
          pid = fork();
          if (pid == 0){
                     printf("This is the child process\n");
printf("PID = %d\n", pid);
printf("Child's PID %d paremt PID %d\n", getpid(), getppid());
          }else{
                     printf("This is the parent process\n");
                     printf("PID = xd\n", pid);
printf("Parent's PID xd parent PID xd\n", getpid(), getppid());
          return 0;
                                                      [ Wrote 22 lines ]
[root@localhost ~1# cc fork_3.c -o fork_3
Iroot@localhost "1# cc fork_3.cc o fork_5
[root@localhost "1# ./fork_3
Main Process ID (PID) = 2059 Parent Process ID (PPID) =1973
This is the parent process
PID = 2060
Parent's PID 2059 parent PID 1973
[root@localhost ~]# This is the child process
Child's PID 2060 paremt PID 1
 /fork_<u>3</u>
```

Eksekusi kode program pada nomor 4, amati hasilnya, kemudian jelaskan hasil dari program tersebut. Proses manakah yang dijalankan pertama kali, apakah proses induk atau proses anak? Mengapa?

### Jawab:

Dari hasil compiler yang pertama kali dieksekusi oleh kode program adalah parent process, karena child process akan menduplikasi ruang memori dari parent process.

# 5. Kode program

```
n = 3;
break;
}
for(; n)0; n--)(
puts(message);
sleep(1);
}
exit(0);

[ Wrote 34 lines ]

[root@localhost ~ l# cc child_parent.c -o child_parent
[root@localhost ~ l# .../child_parent
Fork program starting
This is the parent
This is the parent
This is the child
This is the child
This is the parent
This is the child
```

Program di atas akan menjalankan dua proses yaitu proses induk dan proses anak. Proses anak akan dijalankan sebanyak 5 kali, dan proses induk akan dijalankan sebanyak 3 kali. Jalankan program di atas dan amati hasil yang terjadi?

### Jawab:

Parent process yang terlebih dahulu muncul dan diikuti dengan child process. Terdapat loop/perulangan yang dibuat untuk melakukan decremental untuk variable n yang di assign ke masing masing parent process dan child process. Ketika dijalankan terlihat parent process ditampilkan ke layar sebanyak 3 kali sedangkan child process sebanyak 5 kali. Namun untuk child process ketika ditampilkan untuk ke 5 kali, tulisan "This is the child" muncul pada bagian untuk user mengetik command pada terminal.

6. Kode Program

```
printf("Child exited with code xd\n", WEXITSTATUS(stat_val));
} else{
    printf("Child terminated abnormally\n");
}
exit(exit_code);
}

[ Wrote 53 lines ]

[root@localhost ~ ]# cc child_parent_2.c -o child_parent_2
[root@localhost ~ ]# ./child_parent_2
[root@
```

7. Jelaskan apa efek dari menggunakan fungsi wait() dari program di atas? Bandingkan hasil dari program pada nomor 5 dengan hasil program nomor 6, apa yang dapat anda simpulkan dari kedua program tersebut?

#### Jawab:

sebagaimana yang telah dijelaskan pada jawaban no 5, hasil decrement terakhir dari variable n untuk mengetikkan command pada terminal. Namun pada nomor 6 function wait() yang diberikan membuat parent process untuk menunggu child process selesai dieksekusi untuk kemudian parent process melakukan terminasi sehingga dapat dilihat exit code = 0.

8. Jelaskan mengapa parent process harus memanggil system call wait() dan apa yang terjadi apabila system call wait() tidak dipanggil?

#### Jawab:

system call wait() dipanggil untuk membuat parent process menunggu child process menyelesaikan eksekusi processnya hingga selesai. Stelah child process berhenti atau diterminasi maka giliran parent process berikutnya untuk berhenti beroperasi, jika system call wait() tidak dipanggil maka dapat terjadi yang namanya orphan process, parent pocess berhenti tanpa menunggu child process untuk berhenti terlebih dahulu atau dengan

kata lain dimana suatu child process masih sedang berjalan atau dieksekusi namun tidak lagi memiliki suatu parent process yang manaunginya.

# 9. Kode Program

```
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistd.h>
#include <unistd.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h
#include <unistdlib.h>
#include <unistdlib.h
#inc
```

10. Eksekusi program di atas. Observasi hasil dari eksekusi program, Anda dapat menggunakan perintah ps —al pada terminal yang lain untuk melihat proses yang sedang berjalan. Apakah hasil dari perintah ps —al, jelaskan mengapa terjadi hal demikian?

### Jawab:

melalui hasil compile terlihat bahwa yang dieksekusi pada terminal lainnya yang menjalankan zombie mengalami hal yang disebut zombie process sebagaimana dimaksudkan pada kode di soal no 9 dengan suatu pernyataan if > pid = 0 maka parent process akan melakukan sleep selama 60 s walaupun sebenarnya pengeksekusian dari parent process sudah selesai dilakukan dan process masih terlihat ketika dipanggil ps -al

# C. Tugas Pemegraman

1. Buatlah sebuah program untuk mengurutkan data menggunakan algoritma Selection Sort. Namakan program sebagai child\_process\_ssort.c. Kompilasi program untuk menghasilkan berkas tereksekusi (executable file): child\_process\_ssort.exe. Proses ini akan anda gunakan sebagai proses anak.

#### Jawab:

1. Buatlah sebuah program untuk mengurutkan data menggunakan algoritma Selection Sort. Namakan program sebagai child\_process\_ssort.c. Kompilasi program untuk menghasilkan berkas tereksekusi (executable file): child\_process\_ssort.exe. Proses ini akan anda gunakan sebagai proses anak.

# Jawab:

# Input

```
🁺 centos_sisop [Running] - Oracle VM VirtualBox
                                                                                                           File Machine View Input Devices Help
 GNU nano 2.3.1
                                              Buffer baru
                                                                                                             Modified
#include <stdio.h>
oid swap(int *min, int *great){
         int temp;
         temp = *min;
         *min = *great;
*great = temp;
void selectionSort(int myArr[], int n){
         int i, j, min_index;
for(i = 0; i < n-1; i++){</pre>
                   main_index = i;
                   for(j = i+1; j<n; j++){
    if(myArr[j] < myArr[min_index]){
                                      min_index = j;
                   swap(&myArr[i], &myArr[min_index]);
int main(){
         int i;
         int myArr[] = {61, 13, 51, 67, 37, 12};
         int n = sizeof(myArr)/sizeof(myArr[0]);
         selectionSort(myArr,n);
         for(i = 0; i < n; i++){
                   printf("%d\n", myArr[i]);
                   <u>r</u>eturn 0;
                   ^O Tulis
^J Justi
                                                          ^Y Hlm sebelumny<mark>^K</mark> Ptng Teks
^U Hlm berikutny<mark>^U</mark> UnCut Text
                                                                                                 ^C Pos Kursor
^T Mengeja
   Bantuan
                                       R Baca File
                      Justifikasi
   Keluar
                                          Di mana
                                                                                             Right Ctrl 🔒
```

# **Output**

```
[root@localhost ~]# gcc child_process_ssort.c -o out [root@localhost ~]# ./out 12 13 37 51 61 67 [root@localhost ~]#
```

2. Buatlah proses induk yang bertujuan untuk membuat dan mengeksekusi proses anak pada no. 1 di atas. Beri nama program anda sebagai parent\_process.c. Kompilasi dan jalankan program.

# Jawab: