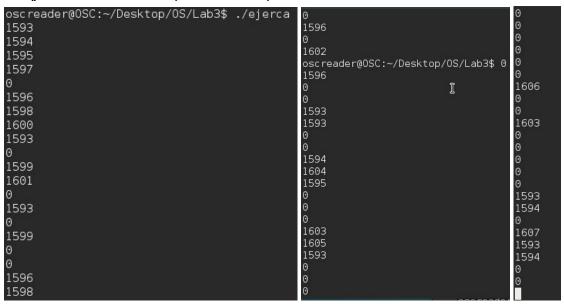
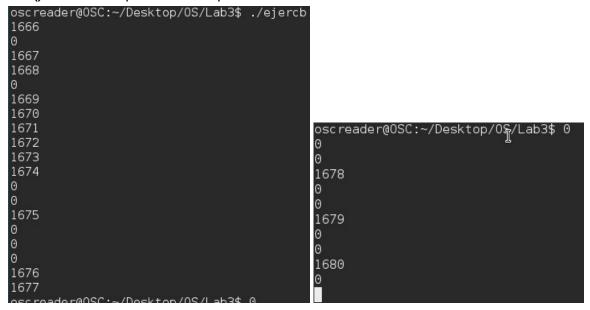
## Laboratorio 3

Ejercicio 1 fork() consecutivos = 15 procesos + el padre



fork() en for = 15 procesos + el padre



## • ¿Cuántos procesos se crean en cada uno de los programas?

En ambos programas se crean 16 procesos. Esto se obtiene al restar el PID del proceso mayor con el del proceso menor y se le suma él mismo (el padre). En ambos programas se obtiene de la resta 15.

#### • Explique cómo se crea cada proceso y qué sucede después.

Para crear los procesos se hace uso de la función fork(). Lo que esta función hace es generar un duplicado del proceso actual. El duplicado comparte los valores actuales de todas las variables, ficheros y estructuras de datos. Luego de esto se imprime el identificador de cada proceso (PID), este es el número que se le da a cada proceso cuando inicia. Los procesos durante su ejecución pasan por diferentes estados, entre ellos están:

- → S(sleeping): proceso en espera.
- → R(running): proceso en ejecución.
- → T(stop): proceso parado.
- → D: proceso bloqueado a la espera de un recurso.
- → Z(zombie): proceso que ha finalizado pero que su proceso padre sigue en ejecución y no se ha "dado cuenta" de la circunstancia de su hijo.

## Ejercicio 2

## Primer programa

```
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2a 5984.000000 oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2a 5492.000000 oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2a 6247.000000 oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2a 5517.000000 oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2a 5428.000000
```

#### Segundo programa

```
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2b
El resultado es: (68.000000)
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2b
El resultado es: (69.000000)
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2b
El resultado es: (53.000000)
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2b
El resultado es: (55.000000)
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ./ejer2b
El resultado es: (83.000000)
```

#### **Preguntas**

• ¿Cuál, en general, toma tiempos más largos?

El primer programa, ya que en promedio se tarda 5733.6 en ejecutarse, en cambio el segundo se realiza en promedio a los 65.6. Esto indica que es 98.86% más rápido que el primer programa.

• ¿Qué causa la diferencia de tiempo, o por qué se tarda más el que se tarda más?

La diferencia radica en los procesos concurrentes, es decir, que los intervalos de tiempo se solapan.



Esto aporta a la rapidez en la que se ejecuta el segundo programa.

## Ejercicio 3

Cambios de contexto voluntarios e involuntarios

Tipos de contexto:

**Cambio "voluntario":** Proceso realiza llamada al sistema que implica esperar por evento Transición de en ejecución a bloqueado

Ejemplos: leer del terminal o bajar un semáforo cerrado

Motivo: Eficiencia en el uso del procesador

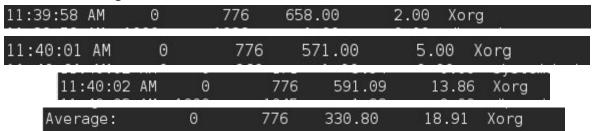
Cambio "involuntario": S.O. le quita la UCP al proceso.

Transición de en ejecución a listo

Ejemplos: fin de rodaja de ejecución o pasa a listo proceso bloqueado de mayor

prioridad Motivo: Reparto del procesador

## Cambios en Xorg



Cambios en gnome-terminal

sldksk 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34 11:52:34	AM AM AM AM AM AM AM AM AM AM	UID 0 0 0 0 0 0 1000 1000	PID 3 7 13 98 103 747 776 1135 1534 1649 1695 2876	cswch/s 0.99 5.94 1.98 0.99 113.86 11.88 212.87 18.81 0.99 18.81 46.53 0.99	nvcswch/s 0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 279.21 0.00 0.00 112.87	Command ksoftirqd/0 rcu_sched ksoftirqd/1 kworker/u8:3 kworker/1:2 acpid Xorg gnome-shell kworker/2:0 kworker/3:0 gnome-terminal- pidstat
11:52:37 11:52:38 11:52:38	AM AM AM	UID 0 0	PID 7 13	5.00 2.00	nvcswch/s 0.00 0.00	Command rcu_sched ksoftirqd/1
11:52:38 11:52:38 11:52:38 11:52:38	AM AM AM AM	0 0 0	7 13 23 103	5.00 2.00 1.00 101.00	0.00 0.00 0.00 0.00	rcu_sched ksoftirqd/1 ksoftirqd/3 kworker/1:2
11:52:38 11:52:38 11:52:38	AM AM AM	0 0 0	7 13 23	5.00 2.00 1.00	0.00 0.00 0.00	rcu_sched ksoftirqd/1 ksoftirqd/3
11:52:38 11:52:38 11:52:38 11:52:38 11:52:38 11:52:38 11:52:38	AM AM AM AM AM AM	0 0 0 0 0 0	7 13 23 103 747 776 1135	5.00 2.00 1.00 101.00 6.00 218.00 21.00	0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 0.00	rcu_sched ksoftirqd/1 ksoftirqd/3 kworker/1:2 acpid Xorg gnome-shell

## ¿Qué tipo de cambios de contexto incrementa notablemente en cada caso, y por qué?

Con Xorg se da un cambio de contexto involuntario ya que se están abriendo y cerrando ventanas, entre otras acciones que son de mayor importancia para el SO. En cambio, con gnome-terminal se realiza un cambio de contexto voluntario ya que se realiza una interrupción a un evento que está en ejecución.

- **Tiempo primer programa:** 15.93 segundos 11.05 segundos 10.87 segundos 13 segundos
- **Tiempo segundo programa:** 18.05 segundos 11.42 segundos 11.69 segundos 10.91 segundos

## Programa sin Fork()

oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3\$ pidstat -w 13 1							
Linux 3.16.0	-4-686-p	ae (OSC)	02/13/	/2019	_i686_ (4 CPU)		
					<del></del>		
02:25:48 PM	UID	PID	cswch/s	nvcswch/s	Command		
02:26:01 PM	0	3	2.00	0.00	ksoftirqd/j0		
02:26:01 PM	0	6	75.10	0.00	kworker/u8̃:0		
02:26:01 PM	0	7	139.28	0.00	rcu_sched		
02:26:01 PM	0	10	0.23	0.00	watchdog/0		
02:26:01 PM	0	11	0.23	0.00	watchdog/1		
02:26:01 PM	0	13	3.00	0.00	ksoftirqd/1		
02:26:01 PM	0	16	0.23	0.00	watchdog/2		
02:26:01 PM	0	17	0.08	0.00	migration/2		
02:26:01 PM	0	18	5.15	0.00	ksoftirqd/2		
02:26:01 PM	0	21	0.23	0.00	watchdog/3		
02:26:01 PM	0	22	0.15	0.00	migration/3		
02:26:01 PM	0	23	3.00	0.00	ksoftirqd/3		
02:26:01 PM	0	29	0.08	0.00	khungtaskd		
02:26:01 PM	0	110	0.31	0.00	kworker/0:1H		
02:26:01 PM	0	111	0.38	0.00	kworker/3:1H		
02:26:01 PM	0	135	0.46	0.00	jbd2/sda1-8		
02:26:01 PM	0	171	0.69	0.00	systemd-journal		
02:26:01 PM	0	419	0.08	0.00	rpcbind		
02:26:01 PM	104	463	0.08	0.00	dbus-daemon		
02:26:01 PM	0	747	0.23	0.00	acpid		
02:26:01 PM	0	776	534.36	3.54	Xorg		
02:26:01 PM	0	905	0.08	0.00	upowerd		
02:26:01 PM	0	960	0.15	0.00	packagekitd		
02:26:01 PM	1000	1034	0.08	0.00	ssh-agent		
02:26:01 PM	1000	1045	0.31	0.00	dbus-daemon		
02:26:01 PM	1000	1048	1.61	0.00	at-spi2-registr		
02:26:01 PM	1000	1059	0.15	0.00	gnome-settings-		

02:26:01	PM	1000	1059	0.15	0.00	gnome-settings-
02:26:01	PM	1000	1098	2.31	0.00	xprop
02:26:01	PM	0	1099	0.08	0.00	udisksd
02:26:01	PM	1000	1135	60.72	559.11	gnome-shell
02:26:01	PM	1000	1177	0.08	0.00	evolution-alarm
02:26:01	PM	1000	1200	0.77	0.00	nautilus
02:26:01	PM	1000	1218	0.08	0.00	gconfd-2
02:26:01	PM	0	1649	121431.74	0.00	kworker/3:0
02:26:01	PM	1000	1695	245.96	168.18	gnome-terminal-
02:26:01	PM	1000	1699	0.15	0.00	bash
02:26:01	PM	0	1761	72833.51	0.08	kworker/0:2
02:26:01	PM	0	3305	3.23	0.00	kworker/u8:1
02:26:01	PM	0	3366	65453.27	0.00	kworker/1:3
02:26:01	PM	0	3388	9.07	0.00	kworker/1:0
02:26:01	PM	0	3403	198170.18	0.08	kworker/2:1
02:26:01	PM	1000	3407	0.08	0.00	pidstat
Average:		UID	PID		nvcswch/s	Command
Average:		0	3	2.00	0.00	ksoftirqd/0
Average:		0	6	75.10	0.00	kworker/u8:0
Average:		0	7	139.28	0.00	rcu_sched
Average:		0	10	0.23	0.00	watchdog/0
Average:		0	11	0.23	0.00	watchdog/1
Average:		0	13	3.00	0.00	ksoftirqd/l
Average:		0	16	0.23	0.00	watchdog/2
Average:		0	17	0.08	0.00	migration/2
Average:		0	18	5.15	0.00	ksoftirqd/2
Average:		0	21	0.23	0.00	watchdog/3
Average:		0	22	0.15	0.00	migration/3
Average:		0	23	3.00	0.00	ksoftirqd/3
Average:		0	29	0.08	0.00	khungtaskd
Average:		0	110	0.31	0.00	kworker/0:1H
		ō	111	0.38	0.00	kworker/3:1H

D 50	000	020200	7.21 6337	25 12 12 17	
Average:	0	111	0.38	0.00	kworker/3:1H
Average:	0	135	0.46	0.00	jbd2/sda1-8
Average:	0	171	0.69	0.00	systemd-journal
Average:	0	419	0.08	0.00	rpcbind
Average:	104	463	0.08	0.00	dbus-daemon
Average:	0	747	0.23	0.00	acpid
Average:	0	776	534.36	3.54	Xorg
Average:	0	905	0.08	0.00	upowerd
Average:	0	960	0.15	0.00	packagekitd
Average:	1000	1034	0.08	0.00	ssh-agent
Average:	1000	1045	0.31	0.00	dbus-daemon
Average:	1000	1048	1.61	0.00	at-spi2-registr
Average:	1000	1059	0.15	0.00	gnome-settings-
Average:	1000	1098	2.31	0.00	xprop
Average:	0	1099	0.08	0.00	udisksd
Average:	1000	1135	60.72	559.11	gnome-shell
Average:	1000	1177	0.08	0.00	evolution-alarm
Average:	1000	1200	0.77	0.00	nautilus
Average:	1000	1218	0.08	0.00	gconfd-2
Average:	0	1649	121431.74	0.00	kworker/3:0
Average:	1000	1695	245.96	168.18	gnome-terminal-
Average:	1000	1699	0.15	0.00	bash
Average:	0	1761	72833.51	0.08	kworker/0:2
Average:	0	3305	3.23	0.00	kworker/u8:1
Average:	0	3366	65453.27	0.00	kworker/1:3
Average:	0	3388	9.07	0.00	kworker/1:0
Average:	0	3403	198170.18	0.08	kworker/2:1
Average:	1000	3407	0.08	0.00	pidstat

Programa con Fork()

osc reade	r@OS	C:~/Deskt	op/0S/Lal	b3\$ pidst	at -w 10 1	
Linux 3.	16.0	-4-686-pa	e (OSC)	02/13/	/2019	_i686_ (4 CPU)
02:30:00	PM	UID	PID	cswch/s	nvcswch/s	Command
02:30:10	PΜ	0	2	0.10	0.00	kthreadd
02:30:10	PM	0	3	2.80	0.00	ksoftirqd/0
02:30:10	PM	0	6	93.61	0.00	kworker/u8:0
02:30:10	PM	0	7	135.36	0.00	rcu sched
02:30:10	PM	Θ	10	0.20	0.00	watchdog/0
02:30:10	PM	0	11	0.20	0.00	watchdog/1
02:30:10	PM	Θ	12	0.10	0.00	migration/1
02:30:10	PM	0	13	4.60	0.00	ksoftirqd/l
02:30:10	PM	Θ	16	0.20	0.00	watchdog/2
02:30:10	PM	0	17	0.20	0.00	migration/2
02:30:10	PM	Θ	18	3.30	0.00	ksoftirqd/2
02:30:10	PM	0	21	0.20	0.00	watchdog/3
02:30:10	PM	0	23	5.89	0.00	ksoftirqd/3
02:30:10	PM	0	111	0.40	0.00	kworker/3:1H
02:30:10	PM	Θ	112	0.20	0.00	kworker/2:1H
02:30:10	PM	0	135	0.30	0.00	jbd2/sda1-8
02:30:10	PM	Θ	171	0.30	0.00	systemd-journal
02:30:10	PM	0	446	0.10	0.00	cron
02:30:10	PM	Θ	747	0.30	0.00	acpid
02:30:10	PM	0	776	379.72	10.89	Xorg

02:30:10	PM	0	776	379.72	10.89	Xorg
02:30:10	PM	0	960	0.10	0.00	packagekitd
02:30:10	PM	1000	1034	0.10	0.00	ssh-agent
02:30:10	PM	1000	1045	0.20	0.00	dbus-daemon
02:30:10	PM	1000	1048	0.80	0.00	at-spi2-registr
02:30:10	PM	1000	1059	0.20	0.00	gnome-settings-
02:30:10	PM	1000	1098	1.20	0.00	xprop
02:30:10	PM	1000	1135	98.40	445.95	gnome-shell
02:30:10	PM	1000	1200	0.30	0.00	nautilus
02:30:10	PM	0	1649	58638.66	0.50	kworker/3:0
02:30:10	PM	1000	1695	737.56	567.33	gnome-terminal-
02:30:10	PM	1000	1699	0.10	0.00	bash
02:30:10	PM	0	1761	63983.52	0.80	kworker/0:2
02:30:10	PM	0	3305	53.65	0.10	kworker/u8:1
02:30:10	PM	0	3366	45207.99	0.50	kworker/1:3
02:30:10	PM	0	3388	1.60	0.00	kworker/1:0
02:30:10	PM	0	3403	64581.42	0.90	kworker/2:1
02:30:10	PM	0	3410	5.49	0.00	kworker/1:1
02:30:10	PM	1000	3412	0.10	0.00	pidstat
02:30:10	PM	1000	3413	0.10	0.10	ejer3b
02:30:10	PM	1000	3414	6217.88	79147.85	ejer3b
02:30:10	PM	1000	3415	6533.87	77834.37	ejer3b
02:30:10	PM	1000	3416	6416.48	75487.11	ejer3b
02:30:10	PM	0	3417	0.30	0.00	kworker/1:2
						M110
Average:		UID	PID	cswch/s	nvcswch/s	Command
Average:		0	2	0.10	0.00	kthreadd
Average:		0	3	2.80	0.00	ksoftirqd/0
Average:		0	6	93.61	0.00	kworker/u8:0
Average:		0	7	135.36	0.00	rcu_sched
Average:		0	10	0.20	0.00	watchdog/0

No.	***	500 Feb.	793751537530	Value Assumption	W. W WOW.
Average:	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1000 1000 1000 1	11 12 13 16 17 18 21 23 111 112 135 171 446 747 776 960 1034 1045 1048 1059 1098 1135 1200 1649 1695 1695 1699 1761 3305 3366 3388 3403 3410	0.20 0.10 4.60 0.20 0.20 3.30 0.20 5.89 0.40 0.30 0.30 0.10 0.30 379.72 0.10 0.10 0.20 0.20 0.20 0.20 0.30 58638.66 737.56 0.10 63983.52 53.65 45207.99 1.60 64581.42 5.49	0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 0.00 0.0	watchdog/1 migration/1 ksoftirqd/1 watchdog/2 migration/2 ksoftirqd/2 watchdog/3 ksoftirqd/3 kworker/3:1H kworker/2:1H jbd2/sda1-8 systemd-journal cron acpid Xorg packagekitd ssh-agent dbus-daemon at-spi2-registr gnome-settings- xprop gnome-shell nautilus kworker/3:0 gnome-terminal- bash kworker/0:2 kworker/0:2 kworker/1:3 kworker/1:0 kworker/1:1
Average:	0	3305	53.65	0.10	kworker/u8:1
Average:	0 0 0 0 1000 <b>I</b> 1000 1000 1000	3366 3388 3403 3410 3412 3413 3414 3415 3416 3417	45207.99 1.60 64581.42 5.49 0.10 0.10 6217.88 6533.87 6416.48 <u>0</u> .30	0.50 0.00 0.90 0.00 0.00 0.10 79147.85 77834.37 75487.11 0.00	kworker/1:3 kworker/1:0 kworker/2:1 kworker/1:1 pidstat ejer3b ejer3b ejer3b ejer3b kworker/1:2

# • ¿Qué diferencia hay en el número y tipo de cambios de contexto de entre programas?

En ambos hay una mayor cantidad de cambios voluntarios. Sin embargo, en el programa del fork se crea 4 procesos con un mayor cambio de contextos involuntarios.

• ¿A qué puede atribuir los cambios de contexto voluntarios realizados por sus programas?

Se le atribuye a las ejecuciones de terminal y llamadas a sistema.

• ¿A qué puede atribuir los cambios de contexto involuntarios realizados por sus programas?

A la prioridad dada a cada acción que realiza el cambio de contexto.

• ¿Por qué el reporte de cambios de contexto para su programa con fork()s muestra cuatro procesos, uno de los cuales reporta cero cambios de contexto?

Debido que a que el programa tiene 4 procesos concurrentes, que se ejecutan de hijo en hijo. El cambio de contexto nulo se debe a que el padre debe esperar hasta que termine el último proceso termine, para poder terminar su propio proceso.

02:55:00 PM 02:55:00 PM 02:55:00 PM 02:55:00 PM	M 1000 M 1000	3482 3483 3484 3485	1.00 6038.00 6524.00 10029.00	1.00 67605.00 78944.00 71997.00	ejer3b ejer3b ejer3b ejer3b
02:55:01 P	M 1000	3483	6821.00	100682.00	ejer3b
02:55:01 P		3484	8380.00	87249.00	ejer3b
02:55:01 P		3485	8839.00	870∰3.00	ejer3b
02:55:09 PH	M 1000	3483	7387 🗓 0	81288.00	ejer3b
02:55:09 PH		3484	5432.00	74091.00	ejer3b
02:55:09 PH		3485	8148.00	108658.00	ejer3b
02:55:10 P	M 1000	3483	3102.00	32579.00	ejer3b
02:55:10 P		3484	4486.00	62020.00	ejer3b
02:55:10 P		¶485	4464.00	48301.00	ejer3b

• ¿Qué efecto percibe sobre el número de cambios de contexto de cada tipo?

Ambos contextos varían de diferente manera, en algunos casos el último proceso que correspondía al ejercicio mostraba un cambio de contexto voluntario mayor, pero en general, los cambios de contexto involuntarios mostraban una diferencia mayor al compararlos con los voluntarios. Esto es debido a las interrupciones realizadas por nosotros como usuario, lo que contribuye una prioridad mayor en el SO.

## Ejercicio 4

```
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ps -ae1
                      TIME COMMAND
               STAT
  PID TTY
               Ss
                      0:02 /sbin/init auto
  758 tty1
                      0:00 /sbin/agetty --noclear tty1 linux
               Ss+
                      0:09 /usr/bin/Xorg :0 -novtswitch -background none -norese
  778 tty7
               Ssl+
                      0:00 bash LANG=en US.utf8 XDG VTNR=7 PWD=/home/oscreader/D
1349 pts/0
               Ss
                      0:00 bash LANG=en_US.utf8 XDG_VTNR=7 PWD=/home/oscreader/D
 1429 pts/1
               Ss
1437 pts/0
                      0:02 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESSION ID=
               R+
1438 pts/0
                      0:00 [ejer4] <defunct>
 1439 pts/1
               R+
                      0:00 ps -ael XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESSION ID=
```

## • ¿Qué significa la Z y a qué se debe?

Significa "zombie". Un proceso zombie o difunto es un proceso que ha completado su ejecución pero aún tiene una entrada en la tabla de procesos, permitiendo al proceso que lo ha creado leer el estado de su salida. Es decir, el proceso hijo ha terminado exitosamente pero el padre no lo ha reconocido. Esto se debe a que el padre necesita tiempo para pedirle al kernel información sobre los recursos que utilizó el hijo.

```
PROCESS STATE CODES

R running or runnable (on run queue)

D uninterruptible sleep (usually IO)

S interruptible sleep (waiting for an event to complete)

Z defunct/zombie, terminated but not reaped by its parent

T stopped, either by a job control signal or because

it is being traced

[...]
```

## Ejecutando en terminal: ps -ae1

```
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ps -ae1
 PID TTY
               STAT
                      TIME COMMAND
               Ss
                      0:02 /sbin/init auto
 758 tty1
               Ss+
                      0:00 /sbin/agetty --noclear ttyl linux
                      0:15 /usr/bin/Xorg :0 -novtswitch -background no
 778 tty7
               Rsl+
                      0:00 bash LANG=en_US.utf8 XDG_VTNR=7 PWD=/home/o
 1349 pts/0
               Ss
1429 pts/1
               Ss
                      0:00 bash LANG=en US.utf8 XDG VTNR=7 PWD=/home/o
               R+
                      0:02 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG S
1464 pts/0
                      0:01 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG S
1465 pts/0
               R+
                      0:00 ps -ae1 XDG_VTNR=7 SSH_AGENT_PID=1045 XDG_S
               R+
 1466 pts/1
```

```
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ps -ae1
  PID TTY
               STAT
                       TIME COMMAND
  1 ? ¶
758 tty1
               Ss
                      0:02 /sbin/init auto
               Ss+
                      0:00 /sbin/agetty --noclear ttyl linux
                      0:19 /usr/bin/Xorg :0 -novtswitch -background none
  778 tty7
               Ssl+
               Ss
                      0:00 bash LANG=en_US.utf8 XDG_VTNR=7 PWD=/home/oscr
 1349 pts/0
 1429 pts/1
               Ss
                      0:00 bash LANG=en US.utf8 XDG VTNR=7 PWD=/home/oscr
 1469 pts/0
               R+
                      0:03 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESS
               R+
                      0:01 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESS
 1470 pts/0
                      0:00 ps -ae1 XDG_VTNR=7 SSH_AGENT_PID=1045 XDG_SESS
               R+
 1471 pts/1
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ kill -0 1469
oscreader@OSC:~/Desktop/OS/Lab3$ ps -ae1
  PID TTY
               STAT
                      TIME COMMAND
               Ss
                      0:02 /sbin/init auto
  758 tty1
                      0:00 /sbin/agetty --noclear tty1 linux
               Ss+
                      0:20 /usr/bin/Xorg :0 -novtswitch -background none
  778 tty7
               Ssl+
                      0:00 bash LANG=en_US.utf8 XDG_VTNR=7 PWD=/home/oscr
0:00 bash LANG=en_US.utf8 XDG_VTNR=7 PWD=/home/oscr
 1349 pts/0
               Ss
 1429 pts/1
               Ss
 1469 pts/0
               R+
                      0:20 ./ejer4 XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESS
               Z+
                      0:08 [ejer4] <defunct>
 1470 pts/0
                      0:00 ps -ael XDG VTNR=7 SSH AGENT PID=1045 XDG SESS
               R+
 1473 pts/1
```

- ¿Qué sucede en la ventana donde ejecutó su programa? El programa sigue corriendo sin interrupciones.
- ¿Quién es el padre del proceso que quedó huérfano?

  Cuando el proceso padre muere antes que el proceso hijo los sistemas unix suelen producir una adopción automática: el proceso es "reparented" al proceso init (PID 1).

#### Ejercicio 5

magic: https://www.geeksforgeeks.org/ipc-using-message-queues/

- ¿Qué diferencia hay entre realizar comunicación usando memoria compartida en lugar de usando un archivo común y corriente?
  - Utilizar memoria compartida permite la comunicación directa e inmediato acceso a la información construída por otro proceso, en cambio al utilizar un archivo se debe copiar la data nuevamente como mensaje para el proceso que lo necesite. Sin embargo, se corre el riesgo de dañar la memoria del proceso que la creó.
- ¿Por qué no se debe usar el file descriptor de la memoria compartida producido por otra instancia para realizar el mmap?
  - Al realizar el mmap se crea un mapeo a la memoria en algún lugar en la máquina virtual. Al especificar el file descriptor permite que la memoria sea intercambiada al disco. No se debe utilizar el mismo fd para diferentes instancias del mmap ya que puede causar un fallo entre las comunicaciones y corromper la información en el espacio que se accede de la memoria compartida.
- ¿Es posible enviar el output de un programa ejecutado con exec a otro proceso por medio de un pipe? Investigue y explique cómo funciona este mecanismo en la terminal (e.g.,la ejecución de ls | less).
  - Sí. Al terminar de ejecutar el comando ls, el resultado de ls es el output y se envía como input a less. El trabajo de interpretar el símbolo de pipe como una instrucción

de ejecutar múltiples procesos y canalizar la salida de un proceso en la entrada de otro proceso es responsabilidad del shell.

• ¿Cómo puede asegurarse de que ya se ha abierto un espacio de memoria compartida con un nombre determinado? Investigue y explique errno.

Al utilizar la función **shmget** (), esta devuelve el identificador del segmento de la memoria compartida asociado con el key enviado como parámetro. Para saber si ya se ha abierto el espacio, dicha memoria compartida devuelve errno.

Ahora bien, el comando errno(1) se puede utilizar para buscar nombres y números específicos.

Link: <a href="http://man7.org/linux/man-pages/man3/errno.3.html">http://man7.org/linux/man-pages/man3/errno.3.html</a>

 ¿Qué pasa si se ejecuta shm\_unlink cuando hay procesos que todavía están usando la memoria compartida?

Para poder explicar lo que sucede, es importante entender qué hace shm unlink.

shm\_open () crea y abre un nuevo, o abre un objeto de memoria compartida POSIX existente. Un objeto de memoria compartida POSIX es en efecto un identificador que puede ser usado por procesos no relacionados con mmap (2) la misma región de la memoria compartida. La función shm\_unlink () realiza la operación inversa, eliminando un objeto creado previamente por shm\_open ().

Al ejecutarlo borra el nombre, pero no borra el espacio de memoria. Espera hasta que terminen de ejecutarse los procesos que utilizan la memoria compartida y hasta que todos terminan, se elimina el espacio de memoria.

• ¿Cómo puede referirse al contenido de un espacio en memoria al que apunta un puntero? Observe que su programa deberá tener alguna forma de saber hasta dónde ha escrito su otra instancia en la memoria compartida para no escribir sobre ello.

No es posible mandar punteros entre procesos, pero se puede enviar el offset desde el momento en que se instancia la memoria compartida.

Para esto es necesario instanciar el puntero void\* ptr, el cual se asigna a la función mmap().

 Imagine que una ejecución de su programa sufre un error que termina la ejecución prematuramente, dejando el espacio de memoria compartido abierto y provocando que nuevas ejecuciones se queden esperando el file descriptor del espacio de memoria compartida. ¿Cómo puede liberar el espacio de memoria compartida "manualmente"?

Para ver la memoria compartida se usa el comando **ipcs**.

Para ser capaces de liberar/eliminar segmentos de la memoria compartida se utiliza **ipcrm**.

• Observe que el programa que ejecute dos instancias de ipc.c debe cuidar que una instancia no termine mucho antes que la otra para evitar que ambas

instancias abran y cierren su propio espacio de memoria compartida. ¿Aproximadamente cuánto tiempo toma la realización de un fork()? Investigue y aplique usleep.

Un fork() tarda aproximadamente 0.000048 s usleep() suspende la ejecución en microsegundos.