## FISOP - Parcialito TP1

Puntos totales 69/100

Parcialito sobre el TP1 de la materia Sistemas Operativos (FIUBA)

Se ha registrado el correo del encuestado (Icondoriz@fi.uba.ar) al enviar este formulario.

	0 de 0 puntos
Antes de arrancar, dejanos tus datos.	
Y tu nombre completo (apellido y nombre) * Luis Condori	
Ingresá tu padrón: * 98237	
Preguntas	69 de 100 puntos
Son 20 preguntas en total.	

★ ¿Cómo se produce la expansión de variables? *	0/5
En el proceso hijo, antes de hacer "exec", se reemplaza toda ocurrencia del pa "\$VARIABLE" por el valor de la misma	atrón
La shell reemplaza toda ocurrencia del patrón "\$VARIABLE" por el valor de la misma, antes de llamar a "fork".	
El binario que se termina ejecutando las reemplaza como parte de su código	
La syscall "exec" reemplaza toda ocurrencia del patrón "\$VARIABLE" por el valor de la misma.	×
Respuesta correcta	
La shell reemplaza toda ocurrencia del patrón "\$VARIABLE" por el valor de la misma, antes de llamar a "fork".	
✓ En el modo de lectura "no canónico": *	5/5
El usuario tiene acceso a todos los caracteres que se reciben por teclado.	<b>✓</b>
El kernel no realiza ninguna acción especial frente a un determinado caracter.	
El efecto de "echo" por la pantalla sigue estando activo	
Todas las anteriores	
Respuesta correcta	
El usuario tiene acceso a todos los caracteres que se reciben por teclado.	
El kernel no realiza ninguna acción especial frente a un determinado caracter.	
✓ Cuando se realiza la redirección de la salida estándar (stdout) en un arc	chivo5/5 *
los datos se envían tanto a la pantalla como al archivo:	
Falso	<b>✓</b>
Verdadero	

√ ¿Cuál es el mecanismo para setear las variables de entorno temporales? * 5/5
Luego de crear el proceso para ejecutar el comando, la shell hace un setenv de cada variable.
Antes de crear el proceso para ejecutar el comando, la shell hace un setenv de cada variable.
En el proceso hijo se pasan esos únicos valores como tercer argumento a la syscall "exec".
Ninguna de las anteriores
✓ La ejecución de los comandos en "pipe": * 5/5
Ocurren en simultáneo: es decir, el comando de la izquierda escribe mientras el comando de la derecha ya está leyendo.
Ocurren secuencialmente: es decir, el comando de la derecha tiene que esperar a que termine el de la izquierda para poder ser ejecutado.
Ocurre en orden inverso: es decir, el comando de la derecha se ejecuta antes que el izquierdo pueda iniciar.
Ninguna de las anteriores
√ ¿Cómo se logra la redirección de un flujo estándar en un archivo? * 5/5
<ul> <li>Se apunta el flujo estándar al archivo deseado</li> </ul>
Se envía un argumento extra como parte de la syscall "exec"
Se envía un argumento extra como parte de la syscall "open" al abrir el archivo
Ninguna de las anteriores

✓ La syscall "exec" reemplaza todo el address space (datos + código) e proceso actual pero preserva la configuración de los "file descriptors"	
Falso	
Verdadero	<b>~</b>
★ Los valores de las variables "mágicas": *	0/5
La syscall "exec" es capaz de obtener esos valores y expandirlos.	
Se obtienen de variables de entorno especiales que dispone el kernel	×
Se cargan en la inicialización de la shell, para luego ser consumidas	
Se obtienen en runtime de acuerdo al estado de la shell	
Respuesta correcta	
Se obtienen en runtime de acuerdo al estado de la shell	
➤ En el modo de lectura "canónico",: *	0/5
El kernel procesa ciertos caracteres que nunca llegan al usuario.	
La entrada estándar contiene todos los caracteres posibles que el usuario en el teclado	ingresó
El usuario recibe cada caracter tan pronto como se escribe en el teclado	×
O Solamente se reciben los caracteres ASCII pertenecientes a las letras	
Respuesta correcta	
El kernel procesa ciertos caracteres que nunca llegan al usuario.	

<b>✓</b>	Un comando ejecutado en "background": *	5/5
<ul><li></li></ul>	Es un proceso al cual nunca se le hace "wait"  Se lo "monitorea" para que cuando finalice no quede zombie	✓
0	No puede tener redirección de su flujo estándar  Todas las anteriores	
<b>✓</b>	El modo "canónico" solamente envía los caracteres leídos del teclado cua se ingresa el "salto de línea":	an <b>d</b> ø5 *
<ul><li>O</li></ul>	Verdadero Falso	<b>✓</b>
<b>✓</b>	Las "flechas" del teclado se codifican como secuencias de "escape" conformadas por varios bytes:	5/5 *
<ul><li></li></ul>	Falso Verdadero	<b>✓</b>
<b>✓</b>	Para un comando de tipo "pipe": *	5/5
<ul><li></li></ul>	La shell no espera por ninguno y devuelve el prompt inmediatamente  La shell espera a que terminen ambos procesos para devolver el prompt  La shell solamente espera a que termine el comando de más a la izquierda  La shell solamente espera a que termine el comando de más a la derecha	✓

<b>✓</b>	Las características de un "file descriptor" son: *	5/5
•	Es una referencia al archivo subyacente (independientemente de la naturaleza de ese archivo).	<b>✓</b>
0	No se puede modificar o duplicar	
0	Es el archivo abierto "per se".	
0	Cuando se cierra, se elimina directamente el archivo relacionado.	
×	Todo proceso siempre comienza con tres "file descriptors" abiertos: Entra estándar   Salida estándar   Un pipe para comunicarse con el padre	<b>d a</b> ∕5 *
×		d <b>a</b> /5 *
×	estándar   Salida estándar   Un pipe para comunicarse con el padre	da/5 *
<ul><li></li></ul>	estándar   Salida estándar   Un pipe para comunicarse con el padre  Falso	

★ Cuando creo un nuevo proceso con "fork": *	4/5
El código del proceso nuevo es el mismo que el del padre	<b>✓</b>
Los "file descriptors" son un duplicado de los que tenía el padre (re los mismos archivos).	eferencian a 🗸
La ejecución arranca desde el comienzo del programa.	
Las variables de entorno del proceso nuevo se resetean (no compa con el padre)	arte ninguna 🗶
Todas las anteriores	
Respuesta correcta	
El código del proceso nuevo es el mismo que el del padre	
Los "file descriptors" son un duplicado de los que tenía el padre (re mismos archivos).	eferencian a los
✓ Sobre el comando "pwd": *	5/5
No es un comando válido de la shell	
Existe solamente como binario ejecutable	
Se puede implementar tanto como binario ejecutable como built-in	<b>✓</b>
Existe solamente como built-in	

➤ Sobre el comando "cd": *	0/5
Se implementa con la syscall "cd" (mismo nombre)	
Debe ser un built-in de la shell por motivos de performance.	×
Debe ser un built-in de la shell para que cumpla su cometido.	
Puede implementarse perfectamente como binario ejecutable.	
Respuesta correcta	
Debe ser un built-in de la shell para que cumpla su cometido.	
✓ La función exit() a diferencia de _exit(): *	5/5
Libera la memoria y "file descriptors" alocados por el proceso para que el sistema operativo no pierda memoria de manera permanente.	ue, al terminar,
Es meramente un wrapper de la syscall exit.	
No existe ninguna diferencia y son aliases una de la otra por motivos compatibilidad con versiones anteriores de la libc.	; de
Realiza algunas tareas de mantenimiento relacionadas con estructur por la libc (biblioteca estándar de C) antes de llamar a la syscall exit.	•

➤ La expansión de una variable que no existe, resulta en: *	0/5
Imprimir un "" (espacio)	
Imprimir un caracter no visible	
Imprimir un caracter vacío	×
No imprimir absolutamente nada en su lugar	
Respuesta correcta	
No imprimir absolutamente nada en su lugar	