## FISOP - Parcialito TP3

Puntos totales 100/100



Parcialito sobre el TP3 de la materia Sistemas Operativos (FIUBA)

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

0 de 0 puntos
Antes de arrancar, dejanos tus datos.
Y tu nombre completo (apellido y nombre) *
Juana Rehl
Ingresá tu padrón: *
112185
Preguntas 100 de 100 puntos
Son 10 preguntas en total, todas tienen la misma puntuación.
<ul> <li>✓ Dado un filesystem de tipo FUSE que soporta lecto-escritura de archivos/directorios</li> <li>Similar a lo que podría ser "tmpfs"</li> </ul>
El kernel no interviene de ninguna forma, dado que el filesystem se implementa exclusivamente en modo usuario
Es necesario implementar la totalidad de las operaciones disponibles
Es estrictamente necesario un disco físico donde persistir los datos
El programa de usuario del filesystem debe compilarse con librerías especiales 🗸

	<b>✓</b>	La cache de bloques de disco tiene como finalidad reducir la cantidad de operaciones de I/O para la lectura de archivos	*10/10
		Verdadero	<b>✓</b>
	0	Falso	
	<b>✓</b>	Los inodos en un filesystem tipo Unix *	10/10
		Contienen el nombre del archivo/directorio	
		Contienen referencia a los bloques de datos del archivo/directorio	<b>✓</b>
		Contienen metadata del archivo/directorio	<b>✓</b>
		Contienen datos del archivo/directorio embebidos dentro de ellos	
	<b>~</b>	En un filesystem tipo Unix, el tamaño de los bloques viene dado exclusivamente por el hardware donde se almacenarán los datos.	*10/10
	0	Verdadero	
	•	Falso	<b>✓</b>
	<b>~</b>	¿Dónde se encuentra, en un filesystem de tipo Unix, la referencia al inodo raíz?	*10/10
	0	Está definido por el hardware, dependiendo entonces del modelo de disco	
	•	Lo define el sistema de archivos, dentro del superbloque	<b>✓</b>
	$\bigcirc$	Lo define el sistema de archivos, está siempre dentro del primer bloque de da	atos
?	0	Ninguna de las anteriores	

<ul> <li>En un filesystem tipo Unix, ¿qué consecuencia tiene incrementar la *10/10 cantidad de bloques dedicados a inodos?</li> <li>Solamente se aumenta la cantidad de bloques dedicados a inodos, sin modificar la cantidad total de bloques del sistema de archivos.</li> </ul>				
Siempre representa una pérdida de espacio en disco: cuanto menos inodos, mejor				
Al haber más inodos, el límite de archivos por directorio se incrementa de forma proporcional				
Permite soportar más archivos, aunque el tamaño promedio de los archivos podría ser menor				
Permite soportar más archivos, que a su vez pueden ser más grandes en promedio				
✓ El mecanismo de interacción entre el Kernel y FUSE es: * 10/10				
✓ El mecanismo de interacción entre el Kernel y FUSE es: * 10/10 Nota: el proceso que implementa el filesystem en FUSE se conoce también como daemon de FUSE				
Nota: el proceso que implementa el filesystem en FUSE se conoce también como				
Nota: el proceso que implementa el filesystem en FUSE se conoce también como daemon de FUSE  El kernel siempre recibe todas las peticiones de syscalls, y las reenvía al				
Nota: el proceso que implementa el filesystem en FUSE se conoce también como daemon de FUSE  El kernel siempre recibe todas las peticiones de syscalls, y las reenvía al daemon de FUSE para que las maneje acordemente  El daemon de FUSE recibe directamente las peticiones del usuario del filesystem y				

✓ Los bloques indirectos en un inodo: ¿Qué beneficio/s traen? *	10/10
Mantienen el tamaño del inodo constante, sin importar el tamaño de los archivos	<b>✓</b>
Hacen que los accesos a disco sean más rápidos	
Las referencias hacen al filesystem independiente de la arquitectura	
Cada nivel de indirección hace crecer el tamaño final del archivo exponencialmente	<b>~</b>
En un filesystem de tipo Unix, los directorios *	10/10
Solo pueden tener un único bloque de datos	
Sus bloques de datos son una lista de entradas compuestas por: nombre de archivo - número de inodo	<b>✓</b>
Sus bloques de datos son una lista de entradas compuestas por: nombre de archivo - metadata del archivo - número de inodo	
O Sus bloques de datos son una lista de entradas compuestas por: número de i	nodo
✓ Sobre Linux Virtual File System (VFS): *	10/10
Provee una interfaz genérica para todo tipo de filesystem	<b>✓</b>
Define los parámetros de cuántos inodos y bloques de datos puede tener un filesystem tipo Unix	
Sólo soporta filesystems en discos físicos	
Se maneja en modo usuario	

Este formulario se creó en Facultad de Ingenieria - Universidad de Buenos Aires. - <u>Propietario del formulario de contacto</u>

¿Parece sospechoso este formulario? Informe

(?

## Google Formularios

