## FISOP - Parcialito TP3

Puntos totales 50/100



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

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

0 de 0 puntos

Antes de arrancar, dejanos tus datos.	
Y tu nombre completo (apellido y nombre) *  Rastrelli Aldana	
Ingresá tu padrón: *  98408	
Preguntas	50 de 100 puntos

Son 10 preguntas en total, todas tienen la misma puntuación.

<ul> <li>En un filesystem tipo Unix, ¿qué consecuencia tiene incrementar la cantidad de bloques dedicados a inodos?</li> <li>Considerar que lo que se incrementa es la cantidad de bloques de inodos, sin modificar la cantidad de bloques totales del sistema de archivos.</li> </ul>			
Al haber más inodos, el límite de archivos por directorio se incrementa de forma proporcional			
O Permite soportar más archivos, que a su vez pueden ser más grandes en promedio			
Permite soportar más archivos, aunque el tamaño promedio de los archivos será menor			
O Siempre representa una pérdida de espacio en disco: cuanto menos inodos, mejor			
Respuesta correcta			
Permite soportar más archivos, aunque el tamaño promedio de los archivos será menor			
<ul> <li>En un filesystem tipo Unix, el tamaño de los bloques viene dado         *10/10         exclusivamente por el hardware donde se almacenarán los datos.     </li> </ul>			
○ Verdadero			
Falso			

Nota	El mecanismo de interacción entre el Kernel y FUSE es: * : el proceso que implementa el filesystem en FUSE se conoce también como non de FUSE	10/10
•	El kernel siempre recibe todas las peticiones de syscalls, y las reenvía al daemon de FUSE para que las maneje acordemente	<b>~</b>
0	El daemon de FUSE recibe directamente las peticiones del usuario del filesyste las maneja acordemente sin necesidad del kernel	em y
0	El daemon de FUSE intercepta las peticiones y se las reenvía al kernel para quéste las maneje	e
0	Ninguna de las anteriores	
<b>~</b>	Los inodos en un filesystem tipo Unix *	10/10
	Contienen el nombre del archivo/directorio	
<b>~</b>	Contienen referencia a los bloques de datos del archivo/directorio	<b>✓</b>
<b>~</b>	Contienen metadata del archivo/directorio	<b>✓</b>
<b>~</b>	Mantienen una relación 1:1 entre archivo/directorio e i-nodo	<b>✓</b>

×	Al usar un filesystem de tipo FUSE *	0/10
<b>~</b>	El kernel no interviene nunca, dado que el filesystem se implementa exclusivamente en modo usuario	×
	Es necesario implementar la totalidad de las operaciones	
<b>✓</b>	Aunque se corra en modo usuario, seguimos necesitando un disco físico donde persistir los datos	×
<b>/</b>	El programa de usuario del filesystem debe compilarse con librerías especiales	<b>✓</b>
Resp	uesta correcta	
<b>✓</b>	El programa de usuario del filesystem debe compilarse con librerías especiales	
×	Los bloques indirectos en un inodo: ¿Qué beneficio/s traen? *	5/10
×	Los bloques indirectos en un inodo: ¿Qué beneficio/s traen? *  Hacen que los accesos a disco sean más rápidos	5/10
×		5/10
×	Hacen que los accesos a disco sean más rápidos  Cada nivel de indirección hace crecer el tamaño final del archivo	<b>✓</b>
×	Hacen que los accesos a disco sean más rápidos  Cada nivel de indirección hace crecer el tamaño final del archivo exponencialmente	<b>✓</b>
	Hacen que los accesos a disco sean más rápidos  Cada nivel de indirección hace crecer el tamaño final del archivo exponencialmente  Mantiene el tamaño del inodo constante, sin importar el tamaño de los archivos	✓ ✓
	Hacen que los accesos a disco sean más rápidos  Cada nivel de indirección hace crecer el tamaño final del archivo exponencialmente  Mantiene el tamaño del inodo constante, sin importar el tamaño de los archivos  Las referencias hacen al filesystem independiente de la arquitectura	✓ ✓ ×

×	Sobre Linux Virtual File System (VFS): *	5/10	
<b>✓</b>	Provee una interfaz genérica para todo tipo de filesystem	<b>✓</b>	
<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		
Resp	puesta correcta		
<b>✓</b>	Provee una interfaz genérica para todo tipo de filesystem		
×	¿Dónde se encuentra, en un filesystem de tipo Unix, la referencia al inodo raíz?	*0/10	
0	Está definido por el hardware, dependiendo entonces del modelo de disco		
0	Lo define el sistema de archivos, dentro del superbloque		
•	Lo define el sistema de archivos, está siempre dentro del primer bloque de datos	×	
0	Ninguna de las anteriores		
Resp	Respuesta correcta		
•	Lo define el sistema de archivos, dentro del superbloque		

×	En un filesystem de tipo Unix, los directorios *	0/10
0	Solo pueden tener un único bloque de datos	
0	Sus datos son un arreglo de entradas de directorio, compuestas por nombre de archivo y número de inodo	
0	Sus datos son un arreglo de entradas de directorio, compuestas por nombre de archivo, metadata del archivo y número de inodo	
•	Sus datos son un arreglo de números de inodo	×
Resp	uesta correcta Sus datos son un arreglo de entradas de directorio, compuestas por nombre de archivo y número de inodo	
<b>~</b>	La cache de bloque de disco tiene como finalidad la de reducir la cantidad de operaciones de I/O para la lectura de archivos	10/10
0	Falso	
•	Verdadero	<b>✓</b>

Este formulario se creó en Facultad de Ingenieria - Universidad de Buenos Aires.

## Google Formularios