FISOP - Parcialito TP2

Puntos totales 59/100



Parcialito sobre el TP2 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) * Cardoso Rastrelli Aldana	
Ingresá tu padrón: * 98408	
Preguntas Son 15 preguntas en total.	59 de 100 puntos
 ✓ Indicar cuáles de las siguientes opciones deben cumplirse par scheduler basado en prioridades: ☐ El scheduler no puede tener preemption 	a un *7/7
Todo proceso debe tener una prioridad asignada Un proceso debe poder aumentar su propia prioridad Todo los proceso tiene el mismo tiempo de CPU que el resto	✓

✓ ¿Cuál es el mecanismo por el cuál se vuelve de modo usuario a kernel?	a modo *7/7
O Todas las anteriores	
Llamada directa a la función syscall del kernel	
La instrucción iret	
Interrupciones	✓
X La complejidad algorítmica del scheduler "round robin" es: * N: cantidad de procesos totales	5/6
O(N^2)	
O(logN)	
○ 0(1)	×
O(N)	
Respuesta correcta	
O(N)	

	¿La siguiente serie de instrucciones dentro de la función context_switch es correcta?	* 0/7
Cons	popal pop %es pop %ds mov %esp, %eax add \$8, %eax mov %eax, %esp iret siderar estas instrucciones como las únicas en la función	
0	Falso	
0	Verdadero	×
Resp	puesta correcta	
•	Falso	
×	La instrucción "iret" *	0/7
0	Permite cambiar el stack que se está usando	
	Permite cambiar el stack que se está usando Cambia atómicamente el eip, el cs y todos los registros de propósito general	×
•		×
	Cambia atómicamente el eip, el cs y todos los registros de propósito general	×
Resp	Cambia atómicamente el eip, el cs y todos los registros de propósito general Puede ser ejecutada en ring 3 para volver al kernel	×

~	Una de las características más importante del scheduler "round robin" es ser "justo" (fair)	*7/7
•	Verdadero	✓
0	Falso	
~	¿El scheduler de JOS es preemptive? *	7/7
0	Falso	
•	Verdadero	✓
/	¿Dónde almacena la arquitectura x86 el nivel de privilegio actual? *	7/7
0	En el registro CPL	
•	En el registro cs	✓
0	En el registro eflags	
0	En la idt	

En la arquitectura x86, clasifique los registros según cómo se modifican en el * cambio de contexto.					
	Lo modifica JOS	Lo modifica la arquitectura	Puntuación		
eip	\checkmark	\checkmark	0/1	×	
cr3	\checkmark		1/1	✓	
ebx		~	0/1	×	
ds		\checkmark	0/1	×	
esp		\checkmark	1/1	✓	
Respuestas cor	rectas				
		Lo modifica JOS	Lo modifica	la arquitectura	
eip				✓	
ebx		\checkmark			
ds		\checkmark			

×	¿Qué función cumple la IDT en JOS? *	3/6
/	Definir la función handler para cada interrupción	✓
	Definir el nivel de privilegio con el que se manejará cada interrupción	
~	Definir si una interrupción puede ser generada por software o no (e.g. para la syscall)	✓
~	Indicar dónde deben guardarse los registros de propósigo general al ocurrir una interrupción	×
Resp	uesta correcta	
/	Definir la función handler para cada interrupción	
/	Definir el nivel de privilegio con el que se manejará cada interrupción	
✓	Definir si una interrupción puede ser generada por software o no (e.g. para la syscall)	
×	¿Qué contiene el campo tf_err dentro del struct Trapframe? *	0/6
0	El código de error de la última syscall ejecutada	
	El valor del registro err del entorno del proceso	×
0	El valor de retorno de env_run	
\bigcirc	Ninguna de las anteriores	
Resp	uesta correcta	

4/27/23, 9:03 PM

✓	¿Cual de las siguientes situaciones desencadena un cambio de contexto?	*7/7
0	Un proceso de usuario derreferenciando un puntero a NULL	
0	Un proceso de usuario realizando una syscall	
0	Un proceso de usuario intentando usar una instrucción privilegiada	
•	Todas las anteriores	~
×	El formato y orden del "struct Trapframe" se define por: *	0/7
•	La arquitectura cuando se realiza un cambio de contexto	×
0	Ninguna de las anteriores	
0	La arquitectura cuando se realiza un cambio de contexto y JOS	
0	Convención de JOS	
Resp	uesta correcta	
•	La arquitectura cuando se realiza un cambio de contexto y JOS	
×	Un scheduler con preemption *	0/7
0	Permite volver a modo kernel únicamente a través de la interrupción del timer	
•	Es siempre justo, porque garantiza el mismo time slice para todos los procesos	×
0	Todas las anteriores	
0	Evita que un proceso malicioso tome control de la CPU	
Resp	uesta correcta	
•	Evita que un proceso malicioso tome control de la CPU	

✓	¿Por qué, conceptualmente, es necesario tener dos macros: TRAPHANDLER_NOEC y TRAPHANDLER?	* 7/7
0	Porque algunas interrupciones no son recuperables (e.g. división por zero)	
•	Porque algunas interrupciones tienen un código de error asociado	✓
0	Para distinguir entre interrupciones por hardware e interrupciones por software	
0	Para distinguir entre excepciones e interrupciones	

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

Google Formularios