Sistemas Operativos 2017 C2 - ESBA

🗁 > My courses > SO 2107 C2 > Capitulo 1 - Introducción a los sistemas operativos > CO-1-4 Dispositivos de E/S

Started on	Thursday, 21 September 2017, 10:14 PM
State	Finished
Completed on	Friday, 22 September 2017, 4:31 PM
Time taken	18 hours 16 mins
Grade	5.38 out of 10.00 (54%)

Question **1**Correct
Mark 1.00 out of 1.00

El software que se comunica con un dispositivo controlador se lo conoce con el nombre de:

Select one:

a. Driver

b. Administrador de dispositivo

c. Puerto

d. Espacio de puertos de E/S

e. DMA

f. Espera ocupada

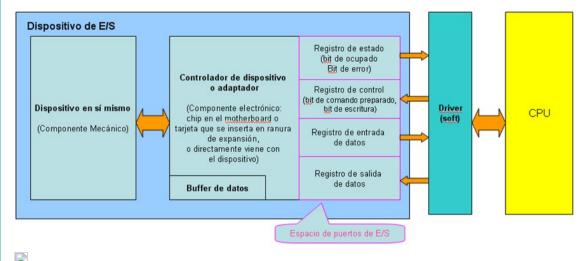
g. Software de interrupción

Your answer is correct.

The correct answer is: Driver

Question **2**Partially correct
Mark 0.17 out of 1.00

Establezca el orden correcto en el que se produce la vinculación entre la CPU y la controladora de dispositivo en el método de **espera ocupada** que se repite para cada byte. Se anexa gráfico para mayor claridad.



X La CPU activa el bit de comando preparado en el Registro de control

√ La CPU activa el bit de escritura (Registro de control) y escribe un byte en el Registro de datos de salida

X Cuando la controladora observa que está activado el bit de comando preparado (Registro de control), activa el bit de ocupada (Registro de estado)

X La controladora lee el Registro de control y ve el comando de escritura. A continuación lee el Registro de salida de datos para obtener el byte y lleva a cabo la E/S hacia el dispositivo

X La controladora

o borra el bit de comando preparado (Registro de control),

o borra el bit de error (Registro de estado) para indicar que la E/S de dispositivo ha tenido éxito

o borra el bit de ocupado (Registro de estado) para indicar que ha finalizado

X La CPU lee repetidamente el bit de ocupado (Registro de estado) hasta que dicho bit indica "desocupado"

Your answer is partially correct.

Grading type: Absolute position

Grade details: 1 / 6 = 17%

Here are the scores for each item in this response:

1. 0 / 1 = 0%

2. 1 / 1 = 100%

3. 0 / 1 = 0%

4.0/1=0%

5. 0 / 1 = 0%

6.0/1=0%

The correct order for these items is as follows:

- 1. La CPU lee repetidamente el bit de ocupado (Registro de estado) hasta que dicho bit indica "desocupado"
- 2. La CPU activa el bit de escritura (Registro de control) y escribe un byte en el Registro de datos de salida
- 3. La CPU activa el bit de comando preparado en el Registro de control
- Cuando la controladora observa que está activado el bit de comando preparado (Registro de control), activa el bit de ocupada (Registro de estado)
- 5. La controladora lee el Registro de control y ve el comando de escritura. A continuación lee el Registro de salida de datos para obtener el byte y lleva a cabo la E/S hacia el dispositivo
- 6. La controladora
 - o borra el bit de comando preparado (Registro de control),

o borra el bit de error (Registro de estado) para indicar que la E/S de dispositivo ha tenido éxito o borra el bit de ocupado (Registro de estado) para indicar que ha finalizado

Question **3**Correct
Mark 1.00 out of 1.00

Establezca el orden correcto en el que se produce la vinculación entre la CPU y la controladora de dispositivo en el método por **interrupción**. Se anexa gráfico para mayor claridad.

- ✓ Un programa de usuario emite una llamada al sistema porque desea leer un disco
- ✓ El kernel traduce la llamada al sistema en una llamada al procedimiento para el driver apropiado
- ✓ El driver inicia la E/S, pide al controlador hardware que genere una interrupción cuando termine y devuelve el control al kernel, quien bloquea al programa de usuario y busca hacer otra tarea
- ✓ El controlador hardware pide al dispositivo los datos
- √ El dispositivo termina su operación de salida colocando los datos en los registros del controlador hardware
- El controlador hw transfiere los datos al driver y genera una interrupción
- ✓ El SO decide si tomar o no la interrupción

Your answer is correct.

Question **4**Partially correct
Mark 0.17 out of

Establezca el orden de lo que sucede cuando el Sistema Operativo decide tomar una interrupción de hardware

✓ El SO salva el estado de lo que está haciendo

💢 El SO trasfiere el control a la Rutina de Servicio que corresponda según la interrupción producida

X Se ejecuta la Rutina de Servicio

X El SO guarda el contenido de los registros

X El SO reanuda la ejecución interrumpida desde el punto donde fue interrupida

X El SO termina la instrucción en curso

Your answer is partially correct.

Grading type: Absolute position

Grade details: 1 / 6 = 17%

Here are the scores for each item in this response:

- 1. 1 / 1 = 100%
- 2. 0 / 1 = 0%
- 3. 0 / 1 = 0%
- 4.0/1=0%
- 5. 0 / 1 = 0%
- 6.0/1=0%

The correct order for these items is as follows:

- 1. El SO salva el estado de lo que está haciendo
- 2. El SO termina la instrucción en curso
- 3. El SO guarda el contenido de los registros
- 4. El SO trasfiere el control a la Rutina de Servicio que corresponda según la interrupción producida
- 5. Se ejecuta la Rutina de Servicio
- 6. El SO reanuda la ejecución interrumpida desde el punto donde fue interrupida

Question 5	
Incorrect	
Mark 0.00 out o	f

Un vector de interrupciones es:

Select one:

- a. Un espacio para apilar las interrupciones que se producen en un período
- b. Un espacio en el cual se alojan direcciones que apuntan a los procedimientos a seguir en caso de que se produzca una interrupción
- 🌘 c. Un espacio en el cual se almacenan las interrupciones de software, a fin de que el SO pueda recuperar la historia cuando sea necesario 🗙
- d. Un chip del procesador para acelerar el acceso a memoria
- e. Una funcionalidad del sistema operativo que permite producir las interrupciones de hardware

Your answer is incorrect.

The correct answer is: Un espacio en el cual se alojan direcciones que apuntan a los procedimientos a seguir en caso de que se produzca una interrupción

Question **6**Partially correct Mark 0.33 out of

Cuando se utiliza DMA la CPU proporciona al controlador del dispositivo:

Select one or more:

- a. La dirección del bloque en el disco
- ø b. La dirección en memoria en la cual debe ubicarse el bloque

 √
 - c. La cantidad de bytes a transferir
 - d. El bit indicador de modo de la CPU
- e. El tamaño de la memoria
- f. La dirección de inicio del vector de interrupción
- g. El vector de interrupción

Your answer is partially correct.

You have correctly selected 1.

The correct answers are: La dirección del bloque en el disco, La dirección en memoria en la cual debe ubicarse el bloque, La cantidad de bytes a transferir

Question **7**Correct Mark 1.00 out of 1.00

Indique el orden correcto de las siguientes proposiciones cuando se utiliza DMA:

- ✓ Luego de que el controlador de dispositivo leyó todo el bloque del dispositivo a su buffer copia el primer byte o palabra a la memoria principal
- ✓ El controlador de dispositivo incrementa la dirección DMA y decrementa el contador DMA en la cantidad de bytes que acaba de transferir
- ✓ Cuando el contador queda en 0 el controlador provoca una interrupción
- ✓ Al iniciar el SO su ejecución luego de la interrupción provocada, no debe copiar el bloque en la memoria, porque ya se encuentra ahí

Your answer is correct.

Question **8**Partially correct
Mark 0.67 out of 1.00

Qué sucedería si el controlador intentase escribir los datos en la memoria directamente, es decir, ni apenas los recibe?

Select one or more:

- a. No habría inconveniente, pues al momento de recibir el dato lo puede transferir a memoria
- ☑ b. Tendría que recurrir al bus del sistema para cada una de las palabras transferidas
 ✓
 - c. El bus podría estar ocupado por otro dispositivo pero no habría inconveniente alguno ya que el envío se encola en el bus
- d. El bus podría estar ocupado por otro dispositivo y el controlador debería esperar
- e. Si la siguiente palabra llegara antes que la anterior hubiera sido almacenada, el controlador la tendría que almacenar en alguna parte
- f. Si la siguiente palabra llegara antes que la anterior hubiera sido almacenada: esta situación no se daría nunca, ya que los dispositivos son mucho más lentos que la velocidad en la que se trabaja a nivel bus y almacenamiento de memoria **

Your answer is partially correct.

You have correctly selected 2.

The correct answers are: Tendría que recurrir al bus del sistema para cada una de las palabras transferidas, El bus podría estar ocupado por otro dispositivo y el controlador debería esperar, Si la siguiente palabra llegara antes que la anterior hubiera sido almacenada, el controlador la tendría que almacenar en alguna parte

Question **9**Partially correct
Mark 0.75 out of

indique à que tipo de interrupción corresponde cada uno de los siguientes s	sucesos.		
Un aplicativo realiza una solicitud de entrada de un dispositivo	Software	▼ ~	<i>(</i>
Un aplicativo realiza una solicitud de salida a un dispositivo	Hardware	*	•
Un dispositivo de E/S inicia un pedido a la CPU	Hardware	▼ ~	1
Expiración de un quantum de reloj	Iniciada por el procesador	▼ ~	(
División por 0	Iniciada por excepción	▼ ~	
intento de un proceso de usuario de ejecutar una instrucción privilegiada	Software	*	(
intento de ejecutar un código de operación inválido	Iniciada por excepción	▼ ~	(
Acceso a memoria no permitido	Iniciada por excepción	▼ ~	/

Your answer is partially correct.

You have correctly selected 6.

The correct answer is: Un aplicativo realiza una solicitud de entrada de un dispositivo → Software, Un aplicativo realiza una solicitud de salida a un dispositivo → Software, Un dispositivo de E/S inicia un pedido a la CPU → Hardware, Expiración de un quantum de reloj → Iniciada por el procesador, División por 0 → Iniciada por excepción, intento de un proceso de usuario de ejecutar una instrucción privilegiada → Iniciada por excepción, intento de ejecutar un código de operación inválido → Iniciada por excepción, Acceso a memoria no permitido → Iniciada por excepción

Question 10
Partially correct
Mark 0.30 out of
1.00

Indique en qué orden ocurren los siguientes sucesos:

✓ Un proceso está ejecutando un pgrma. de usuario que necesita un servicio del sistema. Por lo tanto el programa aplicativo debe lanzar una llamada al sistema

X La ejecución del programa invocador es interrumpida y sus datos son guardados, normalmente en su PCB (Bloque de Control de Proceso), para poder continuar ejecutándose luego

- X El proceso ejecuta la llamada al sistema a través de una instrucción trap
- √ La instrucción TRAP cambia del modo usuario al modo kernel e inicia el SO
- X SO (Dispatcher) examina el nro. de llamada al sistema, en otras palabras verigua qué es lo que desea el proceso llamador, inspeccionando los parámetros recibidos
- X El Dispatcher, a través de una "tabla de apuntadores a manejadores de llamadas al sistema" invoca al manejador correspondiente
- X El manejador hace su trabajo
- X Una vez que el manejador terminó, puede regresar el control al procedimiento de biblioteca que está en espacio de usuario
- 💢 La llamada se atrapa en el kernel para transferir el control al SO

V

El proceso original continua con su trabajo

Your answer is partially correct.

Grading type: Absolute position

Grade details: 3 / 10 = 30%

Here are the scores for each item in this response:

- 1. 1 / 1 = 100%
- 2. 0 / 1 = 0%
- 3. 0 / 1 = 0%
- 4. 1 / 1 = 100%
- 5. 0 / 1 = 0%
- 6.0/1=0%
- 7.0/1=0%
- 8.0/1=0%
- 9. 0 / 1 = 0%
- 10. 1 / 1 = 100%

The correct order for these items is as follows:

- 1. Un proceso está ejecutando un pgrma. de usuario que necesita un servicio del sistema. Por lo tanto el programa aplicativo debe lanzar una llamada al sistema
- 2. El proceso ejecuta la llamada al sistema a través de una instrucción trap
- 3. La llamada se atrapa en el kernel para transferir el control al SO
- 4. La instrucción TRAP cambia del modo usuario al modo kernel e inicia el SO
- 5. La ejecución del programa invocador es interrumpida y sus datos son guardados, normalmente en su PCB (Bloque de Control de Proceso), para poder continuar ejecutándose luego
- 6. SO (Dispatcher) examina el nro. de llamada al sistema, en otras palabras verigua qué es lo que desea el proceso llamador, inspeccionando los parámetros recibidos
- 7. El Dispatcher, a través de una "tabla de apuntadores a manejadores de llamadas al sistema" invoca al manejador correspondiente
- 8. El manejador hace su trabajo
- 9. Una vez que el manejador terminó, puede regresar el control al procedimiento de biblioteca que está en espacio de usuario
- 10. El proceso original continua con su trabajo