

Sistemas Distribuidos

Curso 20/21 :: Prueba 2 (extraordinario)

Escuela Superior de Informática



Este examen consta de 16 preguntas con un total de 40 puntos. Tres preguntas incorrectas restan un punto. Sólo una opción es correcta a menos que se indique algo distinto. No está permitido el uso de calculadora. La duración máxima de este examen será de 60 minutos. Sobre la HOJA DE RESPUESTAS:

- Rellene sus datos personales en el formulario superior.
- Indique «Sistemas Distribuidos» en el campo EVALUACIÓN.
- Indique su DNI en la caja lateral (marcando también las celdillas correspondientes).
- Marque la casilla «2» en la caja TIPO DE EXAMEN.

Marque sus respuestas sólo cuando esté completamente seguro. El escáner no admite correcciones ni tachones de ningún tipo,

| ellidos: | | Nombre: | Grupo: |
|--------------------------|-----------------------------------|--|--|
| | ado a la red. Se desea utilizar e | | =110, cada uno de ellos ejecutando stribuida basado en coordinador para |
| 1 (1p) Una sección ci | rítica es: | | |
| a) Un fragmo | ento de código cuyo acceso con | ncurrente por los procesos puede pro | ovocar problemas de seguridad. |
| b) Un fragm | ento de código cuyo acceso co | ncurrente por los procesos puede pr | ovocar condiciones de carrera. |
| ☐ c) Un proces | o cuya ejecución concurrente o | con otros procesos del sistema pued | e provocar resultados erróneos. |
| d) Un subco | njunto de procesos cuya ejecuc | ión concurrente debe evitarse para | mantener la consistencia del sistema |
| algoritmo de elecci | ón. Suponga que el proceso i= | ida, el sistema distribuido debe ele 7 inicia el proceso de elección. Ind ritmo de elección del coordinador. | |
| a) El coordir | nador es i=1, número de mensa | jes tras aplicar el algoritmo del bull | y es 14 |
| b) El coordii | nador es i=10, número de mens | sajes tras aplicar el algoritmo del bu | lly es 23 |
| C) El coordir | nador es i=10, número de mens | ajes tras aplicar el algoritmo del ani | llo es 23 |
| ☐ d) b) y c) soo | n correctas | | |
| 3 (1p) Una vez elegio | do el coordinador, se produce o | el acceso concurrente a la sección c | rítica por parte de los procesos i=3. |
| 6 y 9. ¿Cuántos me | | algoritmo ce <mark>ntralizado, par</mark> a que <mark>el j</mark> | proceso 9 pueda entrar en la sección |
| □ a) 8 | □ b) 9 | □ c) 5 | □ d) 6 |
| Los procesos i=4 e | | so a la sección crítica (SC) empleand 7 7 respectivamente, tratan de accede | |
| mensajes serian nec | resulted para que el proceso i | acae account a la be. | |

09 de junio de 2021 1/4



Sistemas Distribuidos

Curso 20/21 :: Prueba 2 (extraordinario)

Escuela Superior de Informática

E. [4p] Dado el siguiente conjunto de eventos:

donde el grupo g está formado por los procesos p1, p2 y p3, m1, m2 y m3 son mensajes y p1 ejecuta el conjunto de eventos a,b,c,d,e, p2 ejecuta f,g,h y p3 ejecuta i,j,k,l. La sintaxis de las primitivas es:

| | a,b,c,d,e, p2 ejecuta f,g,h y p3 ejecuta i,j,k,l . La sintaxis de las primitivas es: |
|-----|--|
| 1 2 | <pre>multicast(g,m): donde g es el grupo y m el mensaje. receive(p,m): donde p es el proceso emisor del mensaje y m es el mensaje.</pre> |
| | > 5 (2p) Si a ->e y e->i, ¿cuál de los siguientes órdenes especifica un orden causal? □ a) p1 entrega m2,m1,m3, p2 entrega m1,m2,m3, p3 entrega m1,m2,m3 □ b) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m3,m2,m1, p3 entrega m3,m1,m2 □ c) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m3,m2,m1, p3 entrega m3,m1,m2 □ d) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m3,m2,m1, p3 entrega m3,m1,m2 > 6 (2p) Si a ->e y e ->i, ¿Cuál de los siguientes órdenes especifica un orden total? □ a) p1 entrega m2,m1,m3, p2 entrega m1,m2,m3, p3 entrega m1,m2,m3 □ b) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m3,m2,m1, p3 entrega m1,m2,m3 □ c) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m3,m2,m1, p3 entrega m3,m1,m2 □ d) p1 entrega m1,m2,m3, p2 entrega m1,m2,m3, p3 entrega m1,m2,m3 |
| 7 | [2p] Utilizando un sistema de comunicación indirecto basado en eventos, donde el gestor de eventos almacena eventos, ¿qué se requiere, como mínimo, para el envío de un evento? a) Que el publicador y el gestor de eventos estén acoplados temporalmente. b) Que el publicador y el subscriptor estén acoplados temporalmente. c) Que el subscriptor y el gestor de eventos estén acoplados temporalmente. d) Que el publicador, subscriptor y gestor de eventos estén acoplados temporalmente. |
| 8 | [2p] En RabbitMQ, ¿cómo se implementan las políticas de enrutado de los mensajes a las distintas colas? □ a) Los publicadores especifican las colas destino. □ b) Las propias colas tienen sus filtros asociados. □ c) Los Exchanges o intercambiadores las implementan. □ d) Los consumidores, al declarar las colas a las que se subscriben. |
| 9 | [2p] En RabbitMQ ¿podría usar Protocol Buffers de google para codificar mensajes a las colas? a) No b) Si c) Depende del tamaño del mensaje d) Solo a partir de la versión 3 |
| Ē | [1p] Los sistemas de comunicación indirecta son adecuados para a) aplicaciones que mantienen la conexión durando mucho tiempo. b) nodos de cómputo para procesamiento masivo por lotes en grandes grids. c) aplicaciones con un gran número de usuarios que consumen información esporádicamente. d) cualquier tipo de aplicación. |

09 de junio de 2021 2/4



Sistemas Distribuidos Curso 20/21 :: Prueba 2 (extraordinario)

Escuela Superior de Informática

| 11 mos | [2p] ¿Qué modelo de comunicación indirecta implica conoce | r los i | identii | ficadores de los destin | atarios del mensaje que envia- |
|--------------|---|---------|---------------|--------------------------|---------------------------------|
| | a) Comunicación en grupo | П | c) N | inguno | |
| | b) Colas de mensajes | | | Iodelo de memoria dis | stribuida compartida |
| | - | | | | - |
| 12 | [2p] ¿Que propiedades nos dificulta elegir como modelo de co | omun | icació | on un esquema indirect | to? |
| | a) Diseminación de los mensajes | | | iempo real en las com | |
| | b) Escalabilidad | | d) D | Desacoplamiento | |
| | | | | | |
| E. [5p] | El siguiente diagrama representa la ejecución de un sistema | distri | buido | , donde S000 es el esta | ado global inicial. |
| 1 | \$000 | | | | |
| 2 3 | / \ S001 S010 S100 | | | | |
| 4 5 | \ | | | | |
| 6 7 | S111 | | | | |
| 8 9 10 | S211 S112 | | | | |
| 11 | S311 | | | | |
| > 13 | (1p) ¿Cuántos procesos están implicados en la ejecución del | sister | na dis | stribuido representado | en el diagrama? |
| | \square a) 5 \square b) 10 | | c) 2 | = | \Box d) 3 |
| > 14 | (1p) En el estado global S311, ¿cuántos eventos han ocurrido | 2 | | | |
| / ILI | a) 5 | ,. □ | c) 2 | , | |
| | □ b) 8 | | , | No se puede saber | |
| - | | | | | |
| > 15 | (1p) ¿Cuál sería el resultado de evaluar el predicado «definit el resto de estados se evalúan como False? | ivame | ente X | S» si el estado global S | S111 se evalúa como True y |
| | a) True | | c)] | No se puede saber | |
| | □ b) False | | | Depende del estado in | icial |
| . 46 | | 1' | | | |
| > 16 | (1p) Indique cuál sería una posible ejecución de este sistema | distri | lbuido |): | |
| | a) \$000 ->\$001 ->\$011 ->\$111 ->\$211 ->\$311 | | | | |
| | □ b) S000 ->S010 ->S011 ->S112 | | | | |
| | □ c) S000 ->S001 ->S011 ->S111 ->S121 | | | | |
| | ☐ d) a) y b) son ciertas | | | | |
| > 17 | (1p) El estado global S221 es: | | | | |
| | ☐ a) Inconsistente. | | | | |
| | b) Consistente. | | | | |
| | c) Consistente pero inalcanzable. | | | | |
| | d) No pertenece a la ejecución del Sistema Distribuido | о. | | | |
| | | | | | |
| | [2p] En una sincronización mediante el algoritmo de Cristian | | | | |
| | Tc=15:01:30. El mensaje de respuesta del servidor llega a las etivo para sincronizarse? ¿Qué error está cometiendo? | 15:01 | .40 cc | on 1's=15:01:05, ¿Qué | nora debe fijar el cliente como |
| | a) 15:01:10, e = 5 segundos | | c) 1: | 5:01:45, e = 10 segund | los |
| | b) 15:01:15, e = 5 segundos | | | 5:01:20, e = 10 segund | |

3/4 09 de junio de 2021



Sistemas Distribuidos Curso 20/21 :: Prueba 2 (extraordinario)

Escuela Superior de Informática

| 19 [2p] Cuando se aplica un algoritmo de sincronización externa a un grupo de procesos en una LAN | | | | | | | | |
|---|--|---------------|--|--|--|--|--|--|
| a) Es determinante la latencia entre los procesos del grupo. | | | | | | | | |
| _ | b) El ancho de banda hacia el servidor delimita la precisión. | | | | | | | |
| | c) El error es mayor conforme crece el número de procesos del grupo. | | | | | | | |
| | las las afirmaciones son falsas. | acı gı | upo. | | | | | |
| □ u) 10u | as las animaciones son laisas. | | | | | | | |
| a) Aun | é consecuencia tiene la replicación? menta la latencia. rementa la disponibilidad. | | c) Reduce las opciones de escalabilidad. d) Simplifica la consistencia. | | | | | |
| 21 [2p] ¿Cói | mo se consigue normalmente el «balanceo de carga»? | | | | | | | |
| □ a) El s: | sistema redirige las peticiones de los clientes a las disti | intas | réplicas disponibles. | | | | | |
| | cliente reparte equitativamente sus peticiones entre las | | - | | | | | |
| | planificador decide en qué momento ejecutar las peticio | _ | | | | | | |
| _ | istando constantemente el porcentaje de uso de las CPV | _ | | | | | | |
| | stando constantemente el porcentaje de aso de las el . | os u r | spomores para evitar socreetagas. | | | | | |
| | | | | | | | | |
| 22 [2p] ¿Que | é proporciona un sistema con consistencia estricta? | | | | | | | |
| □ a) La r | marca de tiempo en qué se actualizó cualquier recurso | repli | cado. | | | | | |
| \Box b) Sier | mpre está disponible el último valor proporcionado a c | cualqı | uier recurso. | | | | | |
| □ c) El o | orden de las lecturas debe coincidir estrictamente con e | el ord | en de las escrituras. | | | | | |
| ☐ d) El s | sistema informa explícitamente si no puede proporcion | ar el | valor de la última escritura. | | | | | |
| | | | | | | | | |
| 00 [0.1.0 | Zanto andrea tetranellanella Z | 1 \ | 9 | | | | | |
| | é es la «ventana de inconsistencia» (inconsistency win | | | | | | | |
| | el plazo en el que la réplica permite nuevas operacione | | | | | | | |
| | plazo que transcurre entre una escritura y el momento es | _ | | | | | | |
| ☐ c) El ta | amaño mínimo del buffer de envío que garantiza que tod | das la | s réplicas se podrán actualizar en el tiempo solicitado. | | | | | |
| | conjunto de operaciones de lectura/escritura que puede | man | lejar el gestor de réplicas antes de que se actualice un | | | | | |
| recu | urso. | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| 24 [2p] ¿Cuá | ál es la estrategia más simple para implementar consis | tenci | a débil (weak)? | | | | | |
| | operaciones se realizan sobre el <i>leader</i> , y éste se enca | | | | | | | |
| | sistema de réplicas basado en quorum con un mínimo | _ | | | | | | |
| | cliente actualiza todas las réplicas de forma simultánea | | | | | | | |
| | utiliza un protocolo two phase commit protocol. | incu | minds in occiones concurrences. | | | | | |
| ட் யூக்டி | annea an protocolo ino piase commit protocol. | | | | | | | |

09 de junio de 2021 4/4