

Sistemas Distribuidos

Curso 23/24 :: Prueba 1

Escuela Superior de Informática

| 2023/11/03 16:08:39 | |
|---------------------|--|
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |

Este examen suma un total de 15 puntos. Cada 3 preguntas de test incorrectas restan 1 punto. Sólo una opción es correcta a menos que se indique algo distinto. No está permitido el uso de calculadora. La duración del examen es de 30 minutos. Siga las instrucciones de la hoja de respuestas.

Marque sus respuestas sólo cuando esté completamente seguro. El escáner no admite correcciones ni tachones de ningún tipo, las anulará automáticamente. Debe entregar únicamente la hoja de respuestas.

| L | us unuara automaticamente. Debe entregar unicamente la noja de respuestas. |
|---|---|
| 1 | [1p] En un sistema distribuido, ¿cuál es la diferencia entre la coherencia de datos y la consistencia de datos? □ a) La coherencia se refiere a la disponibilidad de datos, mientras que la consistencia se refiere a la precisión de los datos. □ b) La coherencia se refiere a que los datos en un nodo reflejan siempre la última escritura, mientras que la consistencia se refiere a que todos los nodos ven los mismos datos en el mismo orden. □ c) La coherencia se refiere a la replicación de datos, mientras que la consistencia se refiere a la fragmentación de datos. □ d) La coherencia y la consistencia son términos intercambiables en sistemas distribuidos. |
| 2 | [1p] En SSDD, ¿qué implica el término «mensajería asíncrona»? □ a) La comunicación se realiza de manera síncrona, es decir, todos los nodos deben estar activos simultáneamente. □ b) La comunicación se realiza de forma síncrona, lo que significa que los nodos deben esperar respuestas inmediatas. □ c) La comunicación se realiza de manera asíncrona, lo que significa que los nodos pueden enviar mensajes sin esperar una respuesta inmediata y continuar con otras tareas. □ d) La comunicación no se utiliza en sistemas distribuidos. |
| 3 | [1p] ¿Cuál es la afirmación más precisa? Un sistema sistribuido es un sistema a) con un único nodo central. b) con baja redundancia. c) cuyos componentes se ejecutan en múltiples nodos interconectados. d) con un solo punto de fallo. |
| 4 | [1p] ¿Cuál de los siguientes paradigmas de comunicación se considera invocación remota? a) Publicador-Subscriptor b) Petición-Respuesta c) Colas de mensajes d) Espacio de tuplas |
| 5 | [1p] ¿Por qué la siguiente definición de sistema distribuido no es completa?: «Es una colección de computadores autónomos conectados mediante una red, con software diseñado para producir una instalación informática integrada.» □ a) No indica que las entidades que se comunican son procesos. □ b) No indica que la comunicación debe realizarse mediante paso de mensajes. □ c) No dice nada del papel que desarrolla el sistema operativo. □ d) No dice nada sobre la función que realizan los protocolos de transporte de TCP/IP. |
| 6 | [1p] En el diseño de un protocolo ¿a qué se refiere exactamente la «sincronización»? □ a) Indica la representación binaria de los posibles valores de cada campo del mensaje. □ b) Indica la frecuencia de reloj a la que se deben transmitir los mensajes. □ c) Indica las combinaciones o patrones válidos de mensajes de petición y respuesta. □ d) Indica los valores de los identificadores de mensajes consecutivos. |
| 7 | [1p] ¿Cuál de las siguientes palabras reservadas permite crear una lista de tamaño arbitrario como un campo en la especificación de un mensaje Protocol Buffers? |

27 de noviembre de 2023 1/3



Sistemas Distribuidos

Curso 23/24 :: Prueba 1

Escuela Superior de Informática

| | | almente dos modos de i | mplementarlo: | ampo para en | viai una secuencia de o | sytes de tamano variable. | renemos |
|-----|---------|--|---|-------------------|--|------------------------------------|-------------|
| | - | Colocar un 0 después pa | ara indicar el final. | | | | |
| | - | Colocar primero un can | npo de 1 byte para indicar e | l tamaño de la | a secuencia. | | |
| | ,Cuál | de los siguientes NO ES | S es una ventaja de la segun | da opción? | | | |
| | | a) Es más seguro. | | | | | |
| | | • | como parte de la secuencia | de bytes. | | | |
| | _ | | ncias de cualquier longitud | | | | |
| | | | a priori el tamaño máximo c | | par el mensaje complete | 0. | |
| | | , | | | J 1 | | |
| 9 | [1n] | Cuál de los siguientes | elementos proporciona hab | oitualmente tra | insparencia de localizac | ión en un middleware RPC | Co RMI? |
| v | _ | a) El «binder». | elementos proporciona nao | | c) El servicio de event | | o min. |
| | | b) Los stubs del cliente | | | d) El protocolo de trai | | |
| | ш | b) Los studs del cheme | | | u) El plotocolo de trai | nsporte. | |
| 40 | l ra | 1.0 | :111 | | | | |
| 10 | - 1 | | niddleware opera en 2 capa superior incluye la comunic | | | ismos como el paso de me | ensajes y |
| | | a) RPC y Protocol Buff | - | | c) la invocación remot | ta | |
| | | b) la comunicación de s | | $\overline{\Box}$ | d) la memoria compar | | |
| | | b) in comunication ac g | 5. . Pos | _ | a) ia memoria compar | rtidu distribuidu | |
| 221 | L ra | .lD | | | :1 | | 1 7 . |
| | | of ¿Por que no se suele i mismo middleware? | implementar el servicio de b | oinding de ser | vidores (<i>binaer)</i> de un n | niddleware utilizando la te | cnologia |
| | _ | a) Sí se suele hacer, es | lo habitual | | c) El incremento de co | omplejidad es raramente ju | ıstificable |
| | | b) Añadiría una sobreca | | | | <i>llock</i> al resolver el propio | |
| | | , | | | 2, | | |
| 12 | I [1# | al cauá significa quando | se dice que las interfaces I | DECT con uni | formes? | | |
| 12 | | | = | | | | |
| | | | dentifican recursos empieza | | | | |
| | _ | - | de un API REST empiezan | | = - | | |
| | | | nes con el servidor se basan | en el mismo | conjunto predefinido de | operaciones. | |
| | Ш | d) Todo lo anterior. | | | | | |
| | _ | | | | | | |
| 13 | [1p | o] ¿Por qué los middlew | vares RPC suelen proporcio | nar por defect | to invocacion <mark>es bloq</mark> uea | intes? | |
| | | a) Por simplicidad. | | | | | |
| | | b) Porque se parece má | s a una invocación local con | nvencional. | | | |
| | | c) Porque de esta mane | ra no se requiere l <mark>a validaci</mark> | ón de la invoc | <mark>cación</mark> por <mark>parte d</mark> el se <mark>rv</mark> | vidor. | |
| | | d) Porque permite que | el proceso de comu <mark>nicación</mark> | sea más efici | ente. | | |
| | | | | | | | |
| 14 | l [1r | ol En el contexto de RN | II, ¿cuál es la diferencia fur | ndamental ent | re un obieto remoto y u | n objeto local? | |
| | · _ ` ` | | encuentra en el mismo nod | | , , , , , , , , , , , , , , , , , , , | • | ente |
| | _ | | iede ser invocado desde un | | | | |
| | _ | | ado en la mismo nodo dond | - | | e, inicinas que un objeto | 10001 |
| | | • | más rápido en términos de | | | objeto local. | |
| | | = | un objeto local son concepto | | _ | | |
| | | , J | J | | | | |

27 de noviembre de 2023 2/3



Sistemas Distribuidos Curso 23/24 :: Prueba 1

Escuela Superior de Informática

| 15 | [1p] | ¿Cuál es el papel de RMI Registry en una aplicación RMI y cuándo es necesario su uso? |
|----|----------|---|
| | \Box a | RMI Registry es un componente opcional y no es necesario en aplicaciones RMI. |
| | ■ b | RMI Registry es un servicio de directorio que permite a los clientes buscar objetos remotos registrados en un servidor. Es necesario cuando los clientes necesitan localizar objetos remotos por su nombre. |
| | \Box c | RMI Registry es responsable de la implementación de objetos remotos en el servidor. |
| | \Box d | RMI Registry es exclusivamente para el registro de objetos locales y no tiene relación con objetos remotos. |

27 de noviembre de 2023 3/3