



UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO

FACULTAD DE CIENCIAS

Tarea 1

INTEGRANTES

Torres Valencia Kevin Jair - 318331818

Aguilera Moreno Adrián - 421005200

Natalia Abigail Pérez Romero - 318144265

PROFESOR

Miguel Ángel Piña Avelino

AYUDANTE

Pablo Gerardo González López

ASIGNATURA

Computación Distribuida

5 de septiembre de 2022

1. (2 puntos) ¿Cuáles son las principales diferencias entre un sistema distribuido, un sistema concurrente y un sistema paralelo? Argumenta detalladamente.

Un sistema distribuido permite que una colección de computadoras independientes, que pueden o no estar ubicadas en distintos lugares, trabajar en conjunto para lograr una tarea. Utilizan protocolos especiales y paso de mensajes para coordinarse. La finalidad es lograr solucionar problemas repartiendo el trabajo entre cada uno de los agentes del sistema.

En un sistema concurrente diferentes procesos o equipos se intercambian ya acceden a un mismo recurso durante periodos de tiempo separados de forma ordenada y nunca juntos. Este acceso puede ser tan rápido que desde el punto de vista del usuario pareciera que múltiples procesos acceden al recurso al mismo tiempo.

En un sistema paralelo se hace uso de 2 o más procesadores para resolver una tarea. Se basa en el principio según el cual, algunas tareas se pueden dividir en partes más pequeñas que pueden resolverse simultáneamente.

2. Retomando el problema de los dos enamorados con los mismos requerimientos vistos en clase, responda las siguientes preguntas:

- Suponga que las citas sólo se pueden realizar entre las 21:00 y las 22:00 horas. ¿Tiene solución el problema en este caso?

El problema no tiene solución, porque a pesar de que el intervalo de tiempo en que la cita puede ser realizada se vio reducido, persiste el problema de no poder reconocer cuando un mensaje ya ha sido entregado o se perdió, de manera que aún no es posible que los enamorados puedan ponerse de acuerdo para su cita.

- ¿El problema tiene solución cuando añade el siguiente requerimiento: los amantes deben ser capaces de coordinar una hora para una cita solamente cuando ningún mensaje se pierde, y, en cualquier otro caso, ellos no deberían presentarse?

Sí, el problema tiene solución. Ya que cuando los mensajes no se pierden los enamorados saben que ha sucedido con el otro: si ha recibido su mensaje y si tiene otro mensaje que enviar por lo que pueden coordinarse. Además si han llegado al acuerdo de no presentarse si los mensajes se pierden, pueden garantizar que no haya malentendidos por no leer el mensaje, es decir, que uno de los enamorados se presente a la hora que cito al otro y este no asista porque no recibió el mensaje.

- Consideremos una variación: Los dos amantes se han cuenta de que no necesitan ponerse de acuerdo sobre una hora exacta para la reunión, está bien si sus horas de reunión son lo suficientemente cercanas. En otras palabras, cada uno debería eventualmente elegir un tiempo, de modo que los dos tiempos estén lo suficientemente cerca. ¿Se puede resolver su problema?

No, el problema no tiene solución. Porque es poco probable que dos intervalos sobre un periodo de tiempo indeterminado coincidan. Es decir, que su intersección sea no vacía.

3. Investigue y explica brevemente el protocolo TCP. ¿Es posible resolver el problema de los dos amantes si hay un canal TCP confiable entre ambos amantes?

4. Considera un sistema distribuido con $n \geq 2$ procesos, p_1, p_2, \dots, p_n , en el que la gráfica de comunicación es la completa K_n . El sistema es síncrono pero la comunicación no es confiable; sea P el conjunto de todos los procesos que envían mensajes en el tiempo d ; entonces, hay dos posibilidades, todos los mensajes de P llegan a su destino en el tiempo $d+1$, o uno de ellos se pierde y nunca llega a su destino y los otros en P si llegan en el tiempo $d+1$.

Considera un algoritmo A en el que cada proceso p_i tiene como entrada un identificador ID_i , que es un número natural (diferente al de los demás), y cada proceso p_i simplemente envía su ID_i a los otros $n - 1$ procesos. Dibuja cuales son todos los estados *globales* posibles (mundos posibles) en el tiempo 1 (los procesos mandan sus mensajes en el tiempo 0). En cada estado global, especifica el estado *local* de cada proceso, es decir, la información que cada proceso tiene en ese estado global; y entre cada par de estados globales pinta una arista con los procesos que no pueden *distinguir* entre esos estados. ¿Es posible que cada proceso elija consistentemente uno de los ID s de entre los que recibió de forma tal que en cada estado global todos los procesos eligen el mismo ID ? Argumenta tu respuesta.

5. Tomate 10 minutos de tu tiempo y ve el siguiente video: [The Man Who Revolutionized Computer Science With Math. Quanta Magazine](#). Presenta un breve reporte de lo que trata dicho video.

Leslie Lamport es un computólogo, incluso antes de que fuera identificado como tal, él cambió su manera de pensar los programas y los concibió más como un objeto matemático, algo que puede ser demostrado así se dio cuenta de que diseñaba algoritmos. Pues un algoritmo que no puede ser demostrado no es más que una conjetura, y el probar corresponde a las matemáticas. Los computólogos tienden a pensar en términos de lenguajes de programación y suelen confundir programación (programming) con codificación (coding). Pero los programas están contruidos en ideas por lo que no deben estar limitados por un lenguaje de programación, así estos tienen que hacer algo y transmitir esta idea antes de codificarlos. Es por esto por lo que Leslie Lamport decidió crear un lenguaje (TLA+) que fuese utilizado para diseñar, modelar, documentar y verificar programas.

En el 2013 Leslie Lamport ganó el Premio Turing, el cual es un premio de las Ciencias de la Computación otorgado anualmente por la Asociación para la Maquinaria Computacional (ACM) a quienes hayan contribuido de manera trascendental al campo de las ciencias de la computación, por sus contribuciones en los sistemas distribuidos, donde múltiples componentes en diferentes redes se coordinan para lograr un objetivo.

Lamport nos dice “Un sistema distribuido es uno donde tu computadora puede terminar inutilizable por una computadora que no sabías que existía”. Mientras la computación no distribuida diferentes procesos se comunican usando la misma memoria, en la distribuida se comunican usando mensajes.

Lamport se interesó en la computación distribuida cuando llegó a sus manos un manuscrito de Paul R. Johnson y Robert H. Tomas, quienes trabajaban en un algoritmo para implementación de bases de datos distribuidas, estas bases de datos tienen múltiples copias en diferentes computadoras para que los programas de éstas tuvieran rápido acceso a los datos.

Lamport explica en su artículo como con la noción de causalidad (causality) nos da la posibilidad de resolver cualquier problema de computación construyendo una máquina de estados (state machine). La cual podemos pensarla como una computadora abstracta que lidia con una cosa a la vez: asegurarse que todas las computadoras en el sistema distribuido colaboren para implementar una sola máquina de estados.

El algoritmo de la panadería (bakery algorithm) utilizado para implementar la exclusión mutua, es decir, evitar que dos procesos usen la impresora al mismo tiempo. Utiliza números para identificar los procesos, pero lo que lo vuelve realmente especial es que no requiere hacer suposiciones.