



DEPARTAMENTO DE CIENCIAS DE LA COMPUTACIÓN

CARRERA:

INGENIERÍA DE SOFTWARE

NRC:

2546

ASIGNATURA:

APLICACIONES DISTRIBUIDAS

DOCENTE:

DARIO MORALES

TEMA:

SINCRONIZACIÓN CON JAVA

NOMBRE:

RAMOS ADRIAN

FECHA:

22/01/2025

Informe sobre Algoritmos de Sincronización de Relojes: Berkeley, Cristian y NTP

1. Introducción

La sincronización de relojes es crucial en sistemas distribuidos para garantizar la consistencia de datos, la coordinación de eventos y la correcta ejecución de procesos concurrentes. Este informe explora tres algoritmos clave utilizados para este propósito: el algoritmo de Berkeley, el algoritmo de Cristian y el Protocolo de Tiempo de Red (NTP). A través del análisis teórico y la implementación de estos algoritmos, se busca comprender cómo funcionan, sus ventajas, desventajas y aplicaciones.

2. Marco Teórico

• Sincronización de relojes en sistemas distribuidos

En sistemas distribuidos, cada nodo o máquina tiene su propio reloj local, que puede desviarse de los demás debido a factores como la deriva del hardware y las variaciones en la latencia de la red. La sincronización busca minimizar estas diferencias para garantizar una visión coherente del tiempo en todos los nodos.

Algoritmo de Berkeley

Propuesto por Bruce J. Lubachevsky, el algoritmo de Berkeley es utilizado en entornos donde no se dispone de un reloj central de referencia. El nodo maestro recopila los tiempos de los nodos esclavos, calcula un promedio y ajusta los relojes de todos los nodos en función de este promedio.

Algoritmo de Cristian

Este algoritmo asume la existencia de un servidor confiable que actúa como referencia de tiempo. Los clientes envían solicitudes al servidor, que devuelve su hora actual. Los clientes ajustan su reloj considerando la latencia estimada.

Protocolo de Tiempo de Red (NTP)

NTP es un estándar ampliamente adoptado para sincronización de relojes en redes. Utiliza una jerarquía de servidores para proporcionar una referencia de tiempo precisa y minimizar el error causado por la latencia.

3. Objetivo General

Implementar y analizar el comportamiento de los algoritmos de Berkeley, Cristian y NTP, evaluando sus ventajas y desventajas en la sincronización de relojes en sistemas distribuidos.

4. Objetivos Específicos

- Implementar los tres algoritmos de sincronización de relojes: Berkeley, Cristian y NTP, utilizando herramientas y bibliotecas en Java.
- Desarrollar una aplicación para cada algoritmo que permita realizar la sincronización en un entorno simulado.
- Comprender el funcionamiento de cada algoritmo y sus diferencias.

5. Desarrollo

5.1. Algoritmo de Berkeley

Descripción:

El algoritmo de Berkeley utiliza un nodo maestro que calcula un tiempo promedio basado en las horas enviadas por los nodos esclavos. Luego, ajusta los relojes locales de los nodos para alinearlos con este tiempo promedio.

• Código Implementado:

Se diseñó un nodo maestro y dos nodos esclavos. El maestro calcula el tiempo promedio y envía las diferencias necesarias para ajustar los relojes locales.

Maestro:

```
package com.espe.Berkelev
     public static void main(String[] args) {
  int port = 12345; // Puerto de comunicación
  int numSlaves = 2; // Número de nodos esclavos esperados (ajustado a 1)
  List<Long> slaveTimes = new ArrayList<>();
            List<Socket> slaveSockets = new ArrayList<>():
            ExecutorService executor = Executors.newFixedThreadPool(numSlaves);
                    // Aceptar conexiones de los nodos esclavos
for (int i = 0; i < numSlaves; i++) {
    Socket slaveSocket = serverSocket.accept();</pre>
                          System.out.println("Conexión aceptada con el Nodo Esclavo " + (i + 1));
                          // Leer el tiempo del esclavo en un hilo separado
executor.submit(() -> {
                                        DataInputStream dataIn = new DataInputStream(<u>slaveSocket</u>.getInputStream());
long slaveTime = dataIn.readLong(); // Leer el tiempo enviado por el esclavo
synchronized (<u>slaveTimes</u>) {
                    while (slaveTimes.size() < numSlaves) {
   Thread.sleep( millis: 1000); // Espera breve para evitar bloqueos</pre>
                     // Calcular el tiempo promedio
long totalTime = slaveTimes.stream().mapToLong(Long::longValue).sum();
                            long slaveTime = slaveTimes.get(<u>i</u>);
                                        DataOutputStream dataOut = new DataOutputStream(<u>slaveSocket</u>.getOutputStream());
long timeDifference = <u>averageTime</u> - <u>slaveTime</u>;
dataOut.writeLong(timeDifference); // Enviar la diferencia al esclavo
                                  } catch (IOException e) {
    System.err.println(*Error enviando datos al esclavo: " + e.getMessage());
                     executor.awaitIermination( timeout 5, TimeUnit.SECONDS); for (Socket slaveSocket : slaveSockets) {
                           slaveSocket.close();
System.out.println("Conexión cerrada con un Nodo Esclavo.");
```

Esclavo:

```
package com.espe.Berkeley;
   public static void main(String[] args) {
       int port = 12345; // Puerto del nodo maestro
           Socket socket = new Socket(masterAddress, port);
           System.out.println("Conectado al Nodo Maestro");
           DataOutputStream dataOut = new DataOutputStream(socket.getOutputStream());
           DataInputStream dataIn = new DataInputStream(socket.getInputStream());
                   long timeDifference = dataIn.readLong();
                   System.out.println("Diferencia de tiempo recibida: " + timeDifference);
                    long adjustedTime = localTime + timeDifference;
                } catch (EOFException e) {
                    System.err.println("El maestro cerró la conexión.");
            System.out.println("Conexión cerrada con el Maestro.");
         } catch (IOException e) {
             System.err.println("Error en el Nodo Esclavo: " + e.getMessage());
```

Ejecución:

```
■ BerkeleyMaster × ■ BerkeleySlave × ■ BerkeleySlave2 ×

□ □ □ □ :

"C:\Program Files\Java\jdk-17\bin\java.exe" ...

Nodo Maestro esperando conexiones...

Conexión aceptada con el Nodo Esclavo 1

Conexión aceptada con el Nodo Esclavo 2

Tiempo promedio calculado por el Maestro: Wed Jan 22 21:19:01 ECT 2025

Diferencia de tiempo enviada al Nodo Esclavo

Diferencia de tiempo enviada al Nodo Esclavo

Conexión cerrada con un Nodo Esclavo.

Conexión cerrada con un Nodo Esclavo.

Process finished with exit code 0
```

```
BerkeleyMaster × BerkeleySlave × BerkeleySlave2 ×

"C:\Program Files\Java\jdk-17\bin\java.exe" ...

Conectado al Nodo Maestro
Hora local enviada al Maestro
Diferencia de tiempo recibida: 38469
Hora ajustada del Nodo Esclavo: Wed Jan 22 21:19:01 ECT 2025
Conexión cerrada con el Maestro.

Process finished with exit code 0

BerkeleyMaster × BerkeleySlave × BerkeleySlave2 ×

"C:\Program Files\Java\jdk-17\bin\java.exe" ...

Conectado al Nodo Maestro
Hora local enviada al Maestro
Diferencia de tiempo recibida: -38470
Hora ajustada del Nodo Esclavo: Wed Jan 22 21:19:01 ECT 2025
Conexión cerrada con el Maestro.

Process finished with exit code 0
```

Ventajas:

- No requiere un reloj central externo.
- Es útil en redes privadas y sistemas sin acceso a servidores NTP.

Desventajas:

- Sensible a la latencia de red.
- Menos preciso que NTP en grandes redes.

5.2. Algoritmo de Cristian 's

• Descripción:

Este algoritmo se basa en un servidor confiable que responde con su hora actual. El cliente calcula la latencia y ajusta su reloj en consecuencia.

Código Implementado:

```
// Obtener el tiempo del servidor cuando procesó la solicitud (T2 y T3 son iguales para el servidor NTP)
long T2 = timeInfo.getMessage().getTransmitTimeStamp().getTime();
long T3 = T2; // Tiempo del servidor transmitido en la respuesta (lo mismo que T2)

// Registrar el tiempo actual en el cliente después de recibir la respuesta del servidor (T4)
long T4 = System.currentTimeMillis();

// Calcular el tiempo de ida y vuelta (Round-Trip Time, RTT)
long RTT = T4 - T1;

// Calcular la latencia (delay) como la mitad del RTT
long delay = (T3 - T2) / 2;

// Calcular la hora estimada del servidor ajustada con el retraso
long estimatedServerTime = T3 + delay;

// Calcular el tiempo sincronizado en el cliente ajustando también el RTT
long synchronizedTime = estimatedServerTime + (RTT / 2);

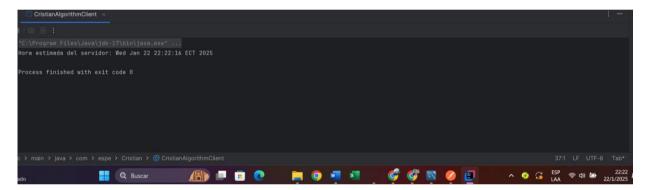
// Convertir el tiempo sincronizado a un objeto Date para su representación
Date date = new Date(SynchronizedTime);

// Mostrar la hora sincronizada estimada del servidor
System.out.println("Hora estimada del servidor
System.out.println("Hora estimada del servidor: " + date);

catch (Exception e) {
// Imprimir cualquier excepción ocurrida durante la conexión o sincronización
e.printStackTrace();
}
}

// Calcular el tiempo sincronizada estimada del servidor o sincronización
e.printStackTrace();
}
```

Ejecución:



Ventajas:

- Sencillo de implementar.
- Adecuado para sincronizar pocos nodos.

Desventajas:

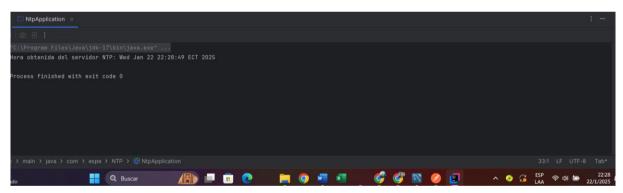
- Dependencia de un servidor externo.
- Sensible a la variabilidad en la latencia.
- 5.3. Protocolo de Tiempo de Red (NTP)
 - Descripción:

NTP sincroniza el tiempo entre nodos utilizando una jerarquía de servidores. Considera la latencia de la red y ajustes de error acumulativo.

Código Implementado:

Se usó un cliente NTP para conectarse a un servidor público (time.google.com).

Ejecución:



Ventajas:

- Alta precisión.
- Escalable a grandes redes.

Desventajas:

- Requiere acceso a servidores NTP confiables.
- 6. Conclusión

La sincronización de relojes es fundamental para garantizar la coherencia temporal en sistemas distribuidos. Cada algoritmo tiene aplicaciones específicas:

- Berkeley: Ideal para redes privadas y sistemas sin acceso externo.
- Cristian: Útil para sincronización sencilla entre pocos nodos.

• NTP: Opción robusta y escalable para sistemas de gran escala.

La elección del algoritmo dependerá de factores como el tamaño de la red, la necesidad de precisión y la disponibilidad de recursos externos.

Referencias Bibliográficas

- 1. Lubachevsky, B. J. (1985). Berkeley Algorithm for Clock Synchronization.
- 2. Cristian, F. (1989). Probabilistic Clock Synchronization.
- 3. Mills, D. L. (1985). Network Time Protocol (NTP). RFC 958.
- 4. Apache Commons Net Library. https://commons.apache.org/proper/commons-net/

Link GitHub

https://github.com/adrianmanu/Sincronizacion_Java