

Escuela de Ingeniería en Computación

Principio de Sistemas Operativos

**Programa sincronizador de archivos en C**

**Estudiante:**

José Mario Naranjo Leiva

Gabriel Ramírez Ramírez

**Carnet:**

2013034348

2010

**Profesor:**

Armando Arce Orozco

Primer Semestre, 2017

**Tabla de contenido**

[**Tabla de contenido** 2](#_Toc485731922)

[**Tabla de ilustraciones** 2](#_Toc485731923)

[1. Introducción 3](#_Toc485731924)

[2. Descripción del problema 3](#_Toc485731925)

[2.1. Programa Sincronizador 4](#_Toc485731926)

[3. Definición de estructuras de datos 4](#_Toc485731927)

[4. Descripción detallada 6](#_Toc485731928)

[4.1. Manejo de sockets 6](#_Toc485731929)

[4.1.1. Configuración en el cliente 7](#_Toc485731930)

[4.1.2. Configuración en el servidor 7](#_Toc485731931)

[4.2. Manejo de solicitudes 8](#_Toc485731932)

[4.2.1. Estructuras de solicitud y sincronización 8](#_Toc485731933)

[4.2.2. Secuencia de solicitudes 9](#_Toc485731934)

[4.3. Rutina de comparación 11](#_Toc485731935)

[4.3.1. Identificación de archivos 11](#_Toc485731936)

[4.3.2. Comparación 12](#_Toc485731937)

[4.3.3. Almacenamiento de datos del directorio 13](#_Toc485731938)

[4.4. Mecanismo de bloqueo 13](#_Toc485731939)

[5. Descripción del protocolos y formatos 14](#_Toc485731940)

[5.1. Formatos 14](#_Toc485731941)

[6. Análisis de resultados de pruebas 15](#_Toc485731942)

[6.1. Definición de pruebas 15](#_Toc485731943)

[6.2. Resultados de las pruebas 16](#_Toc485731944)

[7. Conclusiones sobre rendimiento y funcionamiento 16](#_Toc485731945)

**Tabla de ilustraciones**

[Ilustración 1: Estructura para almacenar los datos del archivo 5](#_Toc485731946)

[Ilustración 2: Estructura para un arreglo dinámico de archivos 5](#_Toc485731947)

[Ilustración 3 Vista general de la estructura 5](#_Toc485731948)

[Ilustración 4 - Diagrama comunicación de sockets 6](#_Toc485731949)

[Ilustración 5 - Diagrama de secuencia para las solicitudes (directorio vacío en el server) 9](#_Toc485731950)

[Ilustración 6 - Definición de la función para solicitudes de recibimiento de archivos 10](#_Toc485731951)

[Ilustración 7 - Definición de la función para solicitudes de envío de archivos. 10](#_Toc485731952)

[Ilustración 8 - Diagrama de secuencia para las solicitudes (hay cambios en el cliente y el server ya tiene otros archivos) 10](#_Toc485731953)

[Ilustración 9 - Funciones generar solicitudes de cambio en archivos 11](#_Toc485731954)

[Ilustración 10 - Función para manejar las solicitudes de cambios 11](#_Toc485731955)

[Ilustración 11 - Definición de la función para el escaneo del directorio 12](#_Toc485731956)

[Ilustración 12 - Definición de función de comparación 12](#_Toc485731957)

[Ilustración 13 - Definición de función de comparación (modificados) 13](#_Toc485731958)

[Ilustración 14 - Vista general del protocolo de conexión TCP 14](#_Toc485731959)

[Ilustración 15 - Formato del paquete de sincronización del archivo 14](#_Toc485731960)

[Ilustración 16 - Formato del paquete de mensajes de sincronización 15](#_Toc485731961)

1. Introducción
2. Descripción del problema

Un problema que presentan los diferentes sistemas de sincronización de archivos (como Dropbox, LiveDrive y SugarSync) es que solo funcionan conectados al Internet. Desde antes existían aplicaciones sencillas que permitían sincronizar máquinas en una red sin conectarse a la Web (por ejemplo, una laptop y una computadora de escritorio).

* 1. Programa Sincronizador

El programa sincronizador se debe ejecutar en dos máquinas al mismo tiempo. En la primera máquina el programa recibirá como parámetro únicamente el nombre del directorio a sincronizar y quedará esperando conexiones en el puerto 8889. En la otra máquina se debe pasar como parámetros el nombre del directorio local a sincronizar y el IP de la primera máquina.

Al iniciarse el programa deberá identificar los archivos en su directorio local, almacenando su tamaño, hora y fecha de la última actualización. Debe comparar dicha información con un listado de su corrida anterior, y determinar cuáles archivos han cambiado. Si algún archivo ha cambiado, se eliminó, o se creó, se debe enviar esa información a la otra máquina para que realice los cambios adecuados. Dentro de dichos cambios está solicitar el archivo actualizado a la otra máquina.

* Una vez que se realiza la sincronización, los programas que corren en las máquinas deben terminar. La siguiente vez que se desee sincronizar se debe volver a ejecutar el programa en ambas máquinas.
* Tome en cuenta que los relojes de las máquinas involucradas pueden estar de sincronizados. Para determinar cuáles archivos son más recientes se debe realizar un cálculo de diferencias entre las horas de ambos relojes.
* NO se deben escribir dos programas diferentes. Es el mismo programa que actúa como cliente o servidor dependiendo de los parámetros que se le pasen.
* Debe utilizar sockets para que se comuniquen los programas. Además, debe definir un formato y protocolo adecuado para enviar y recibir las solicitudes de archivos.
* Debe tomar en cuenta la posibilidad que un archivo haya sido modificado en ambas máquinas, provocando el caso de “copias en conflicto”. Aquí lo mejor es dejar las dos copias, pero con nombres ligeramente diferentes.

1. Definición de estructuras de datos

Para la implementación adecuada de este programa sincronizador, se implementaron las siguientes estructuras de datos.

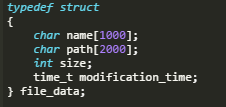


Ilustración : Estructura para almacenar los datos del archivo

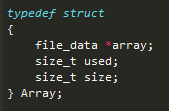


Ilustración : Estructura para un arreglo dinámico de archivos

* **Lista**

Para manejar los archivos contenidos en el directorio, se implementó una lista dinámica enlazada, para almacenar la estructura *file\_data* (ver Ilustración 1) que contiene los datos relevantes de un archivo: nombre, carpeta, tamaño y fecha de modificación.

El nodo de la lista enlazada está definido en la estructura *Array* (ver Ilustración 2). Un diagrama general de esta estructura está en Ilustración 3.

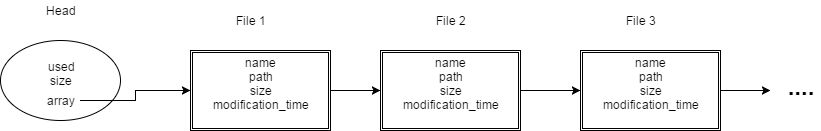


Ilustración Vista general de la estructura

* **Estructuras de sincronización**

Las estructuras de sincronización son definidas para el uso adecuado de la comunicación de las computadoras y la sincronización de los archivos. Estas se ven con más detalle en la sección 5 (subsección 5.1) del presente documento.

1. Descripción detallada

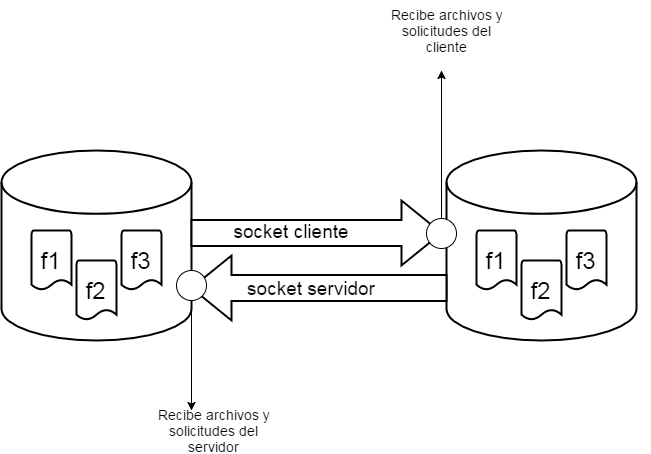
A continuación, se muestra la explicación de los componentes principales del servidor y el cliente del sistema sincronizador.

* 1. Manejo de sockets

Los sockets son parte importante para la implementación del proyecto. Los sockets Berkeley son usados para la comunicación de ambos programas.

Estos sockets son un API para el uso de sockets de internet y de dominio UNIX, usados para la intercomunicación de procesos. Por sus orígenes, estos usan el estándar de componentes POSIX.

Para la implementación del proyecto, se decidió el uso de dos sockets principales: el socket cliente y el socket servidor; entre ambos se realiza la comunicación de ambas máquinas.



Computadora A

Computadora B

Ilustración - Diagrama comunicación de sockets

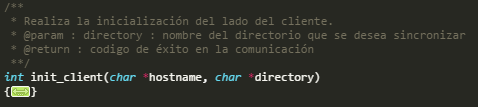
Los programas ejecutándose en la computadora A y B tiene instancias de los sockets servidor y cliente para la comunicación entre ambas computadoras. Claramente, la computadora que esté sirviendo como cliente usará el socket cliente y lo mismo para el servidor. La vista general de los programas con los sockets se puede ver en Ilustración 4.

Los sockets son manejados durante la ejecución por medio que variables (variables identificador del socket). En el rol de servidor, el identificador de socket servidor es usando para las operaciones de envío de paquetes al cliente, y el socket del cliente, se usará para la lectura o recibimiento de paquetes del cliente. En el rol cliente, ocurre el modo contrario de los casos.

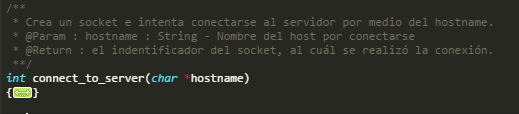
La configuración de los sockets, tanto en el servidor como el cliente, es llevada a cabo por las siguientes funciones implementadas:[[1]](#footnote-1)

### Configuración en el cliente

* Inicio de la conexión hacia el servidor. Manejo de errores por conexiones fallidas.



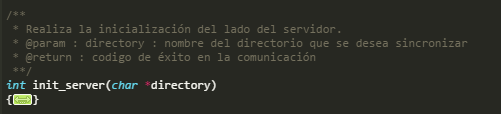
* Conexión a la dirección del servidor (Conectarse al servidor por la IP)



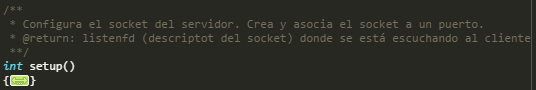
**Nota:** Estas funciones está definidas en el archivo *client.c*

### Configuración en el servidor

* Prepara la conexión del servidor con el cliente. Control de errores de conexión.



* Configuración del socket del servidor.



**Nota:** Estas funciones está definidas en el archivo *server.c*

* 1. Manejo de solicitudes

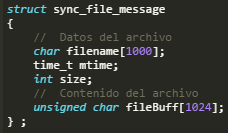
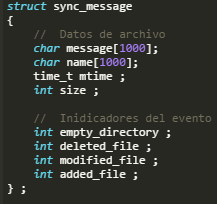
A continuación, se presenta las decisiones de diseño e implementación de las solicitudes.

Las comunicaciones entre el cliente y el servidor son llevadas a cabo de punto a punto. Cada mensaje es recibido y luego respondido, según el orden donde se realice las lecturas y escrituras sobre los sockets, en ambas partes.

### Estructuras de solicitud y sincronización

El protocolo TCP usado permite el envío en secuencia de paquetes del origen hacia el destino. La estructura de estos paquetes fue definida por el equipo de desarrollo para mantener un formato adecuado para manejar las solicitudes y mensajes de sincronización.

El manejo de las solicitudes es llevado por medio de las siguientes estructuras:

**Nota:** Estas son analizadas con más detalle en la sección 5 del presente documento.

### Secuencia de solicitudes

Para el sistema de sincronización pueden suceder dos casos especiales de solicitudes: **(1)** El servidor está vacío y solicita la transferencia completa de los ficheros del cliente. **(2)** El servidor ya ha sido sincronizado y hay solicitudes de sincronización del cliente hacia el servidor.

En cada caso, hay dos casos en común: el envío de **un apretón de manos** (para determinar una conexión exitosa entre ambas partes) y una **solicitud de finalización** (notificar el fin exitoso de la sincronización o algún fallo).

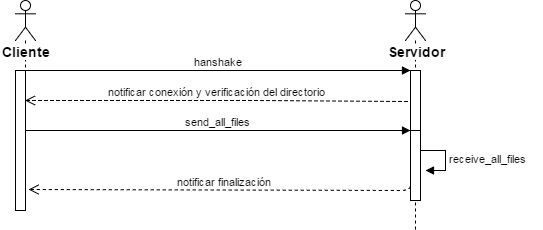


Ilustración - Diagrama de secuencia para las solicitudes (directorio vacío en el server)

En Ilustración 5 se puede apreciar la secuencia de solicitudes y respuestas entre el cliente y el servidor, para el primer caso. En este diagrama resaltan las funciones *send\_all\_files* y *receive\_all\_files.* Estas funciones manejan las solicitudes de envío por parte del cliente y la aceptación del envío por parte del servidor.

La definición de las funciones mencionadas, en el código fuente, son las siguientes:[[2]](#footnote-2)

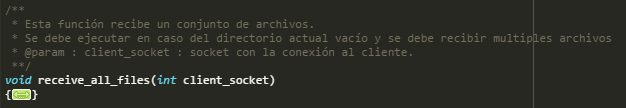


Ilustración - Definición de la función para solicitudes de recibimiento de archivos

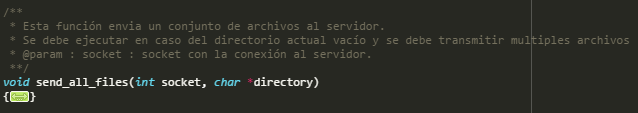


Ilustración - Definición de la función para solicitudes de envío de archivos.

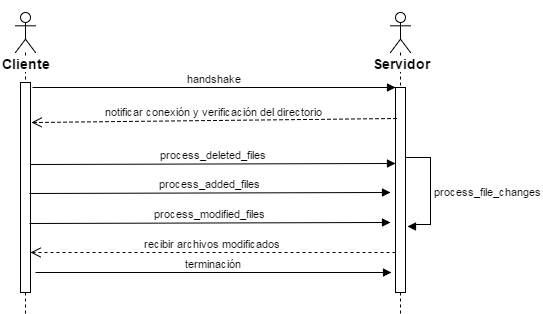


Ilustración - Diagrama de secuencia para las solicitudes (hay cambios en el cliente y el server ya tiene otros archivos)

En el caso 2, el cliente no puede enviar ni el servidor recibir todos los archivos de forma inmediata. Se necesita el manejo de solicitudes para los posibles cambios: eliminación, agregado y modificación de archivos.

Para estas solicitudes de operaciones se hacen pasos de mensajes indicando la operación que se desea realizar. Estos indicadores están en la estructura ***syn\_message*** mostrada anteriormente.

Estos indicadores permiten tomar decisiones sobre qué acción tomar y ejecutar las siguientes operaciones (mostradas en Ilustración 8).

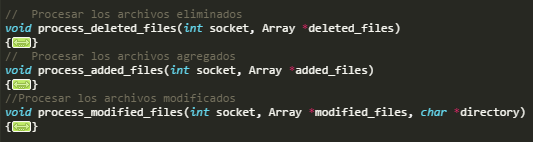


Ilustración - Funciones generar solicitudes de cambio en archivos

En el cliente existe una función *process\_file\_changes* encargada de procesar las distintas solicitudes del cliente por eliminar, agregar y/o procesar archivos modificados. Esta está implementada en el archivo *server.c*

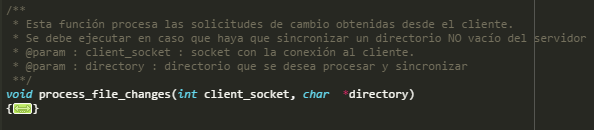


Ilustración - Función para manejar las solicitudes de cambios

* 1. Rutina de comparación

A continuación, se explica el algoritmo de comparación implementado para determinar las diferencias en los archivos anteriores y actuales del directorio por sincronizar.

### Identificación de archivos

Para la lectura de los archivos del directorio se usa la funcionalidad “*scandir*”, definida en el encabezado **#include <dirent.h>**. Esta permite escanear el directorio y cada archivo es almacenado en una estructura dinámica, para el procesamiento posterior de los archivos.

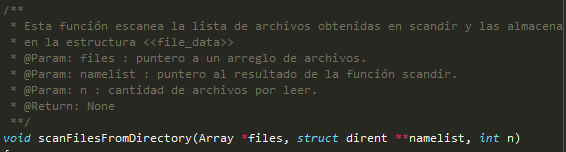


Ilustración - Definición de la función para el escaneo del directorio

Luego, se usa la función (ver Ilustración 11) para obtener los datos de los archivos del directorio y almacenarlos en una lista dinámica. Posteriormente, esta lista de archivos actuales es almacenada en un fichero en el directorio <<*.meta>>*, con el objetivo de realizar la comparación con los archivos locales actuales y los archivos de la corrida anterior.

### Comparación

El algoritmo de comparación implementado (ver Ilustración 12) está basado en la diferencia de conjuntos; así, siendo el listado actual y el listado anterior los conjuntos a cuáles se les van comparar.

La comparación se realiza sobre el listado del directorio anterior contra el listado del directorio actual, para determinar los archivos eliminados y agregados. El algoritmo genera un listado con los ficheros agregados y otro listado para ficheros eliminados.

No obstante; existe una extensión del algoritmo propio (ver Ilustración 13) para determinar los archivos modificados, esto porque se necesitan realizar una comparación especial de fechas, que no se necesitan para archivos eliminados o agregados.

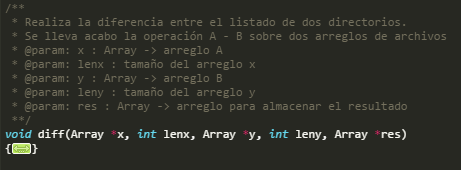


Ilustración - Definición de función de comparación

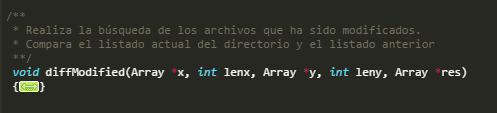


Ilustración - Definición de función de comparación (modificados)

El algoritmo funciona de la siguiente manera:

* Siendo A = lista de archivos anterior y B = lista de archivos actuales, para un directorio dado.
* La función diff mencionada anteriormente, obtiene la diferencia de los conjuntos A y B.
* Cuando se invoca la función *diff (A, B, C)*, (A – B = C), se obtiene en C los archivos eliminados en el directorio.
* Cuando se invoca la función *diff (B, A, C)*, (B – a = C), se obtiene en C los archivos agregados al directorio.

### Almacenamiento de datos del directorio

Para conservar un historial de archivos pasados, se decidió tener una carpeta <<*.meta*>>. En este se almacena un archivo *files\_data.bin* con el listado de archivos actual del directorio; así posteriormente se puede recuperar los archivos y determinar qué cambios han existido.

* 1. Mecanismo de bloqueo

Durante su ejecución, el sistema sincronizador debe mantener completo del directorio y sus archivos; así ningún otro proceso en la máquina puede o no debe acceder a estos archivos durante la sincronización. Esto con el objetivo, de evitar daño en la trasferencia de los datos.

Para esto, el diseño del sistema nos asegurar la utilización de la librería *fcntl* para mantener el control de un archivo abierto mediante una llamada previsa a *open.*

El enfoque fue el siguiente:

* Se crea un cerrojo. Este indica que el proceso actual está leyendo el archivo, por lo que ningún otro archivo debe tener acceso al archivo.
* El cerrojo de lectura tiene más importancia para no corromper datos del archivo que puedan estar siendo transferido.

1. Descripción del protocolos y formatos

A continuación, se explican el formato y protocolo definidos para la transferencia y recibimiento de solicitudes de archivos.

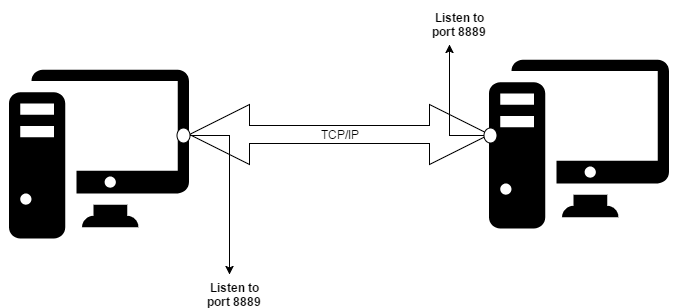


Ilustración - Vista general del protocolo de conexión TCP

Para que el programa sincronizador pueda realizar la comunicación efectiva entre las computadoras se usa el Protocolo de Control de Transmisión. TCP es un protocolo principal en redes de computadoras TCP/IP, este está orientado a la conexión y necesita una comunicación *peer-to-peer* (con apretón de manos) para determinar la comunicación de inicio a fin.

## Formatos

Se definieron, os siguientes formatos para los paquetes enviados entre ambas máquinas.

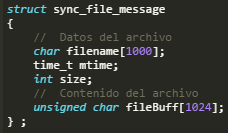


Ilustración - Formato del paquete de sincronización del archivo

* **Sync\_file\_message:** Este paquete (ver Ilustración 15) es utilizado enviar un archivo al servidor o al cliente desde alguno de los roles. Además, contiene un buffer de tamaño máximo de 1024 bytes, para la transmisión del archivo en pedazos de 1024.
* **Sync\_message:** Este paquete (ver Ilustración 16) es utilizado para enviar solicitudes de eliminación, modificación y agregado de un archivo al servidor. Además, trae un indicador para una sincronización directa, en caso que el directorio del servidor esté vacío.

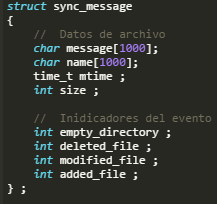


Ilustración - Formato del paquete de mensajes de sincronización

1. Análisis de resultados de pruebas

## Definición de pruebas

A continuación, se presenta la definición de pruebas para el sistema implementado.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Numero de prueba | Definición de la prueba | Operaciones usadas |
| 1 | Se agregan los siguientes archivos al cliente:  Chrysanthemum.jpg  Comandos\_CISCO.docx  ConversionesDeBases.py  Desert.jpg  Empaquetado.zip  Hydrangeas.jpg  Jellyfish.jpg  PruebaFuncionesRecursivas.py  USHER\_house.txt  alice\_in\_wonderland.txt  circuitos\_aritemeticos.pdf  italian.mp3  latin.mp3  portuguese.mp3 | Agregar |
| 2 | Se eliminan los siguientes del cliente: | Eliminar |
| 3 | Se modifican los siguientes archivos del cliente | Archivo modificado solo en el cliente. |
| 4 | Se modifican los siguientes archivos tanto en el cliente como en el servidor. | Archivo modificado en ambos, servidor y cliente. |
| 5 | Se eliminan todos los archivos del cliente | Eliminar |
| 5 | Se trata de sincronizar el cliente con el servidor una vez el directorio vacío. | Directorios vacíos |
| 6 | Se sincroniza otro directorio existente agregando los siguientes documentos: y modificando los siguientes: | Se agrega y se modifica archivos |
|  |  |  |

## Resultados de las pruebas

A continuación, se presenta pantallazos de los resultados obtenidos en las pruebas aplicadas al sistema.

|  |  |
| --- | --- |
| Número | Resultado |
| 1 |  |
| 2 |  |
| 3 |  |
|  |  |
|  |  |

1. Conclusiones sobre rendimiento y funcionamiento

1. Es válido recalcar que las conexiones de los sockets se realizan sobre el puerto 8889. Este puerto usa el Protocolo de Control de Transmisión. [↑](#footnote-ref-1)
2. La función receive\_all\_files está implementada en el archivo *server.c.* Por su parte, la función *send\_all\_files* está implementada en el archivo *client.c*. [↑](#footnote-ref-2)