



# Alumno:

# Benitez Miranda Samuel Eduardo

Unidad Académica:

Sistemas Operativos (2CM9)

Profesora:

Juárez Méndez Ana Belem

Proyecto:

MiniShell

Fecha de entrega:

18 de mayo de 2020

# Objetivo

Diseñar y desarrollar, en lenguaje C y en un sistema operativo basado en UNIX, un sistema que funcione como un mini intérprete de comandos (MiniShell). En la realización de este sistema, se verán reflejados conocimientos de comunicación entre procesos y de llamadas al sistema como fork, exec, pipe, dup, etc.

#### Introducción

#### ¿Qué es UNIX?

UNIX es un sistema operativo, es decir una colección de programas que ejecutan otros programas en una computadora. Este sistema operativo, se caracteriza por ser portable y multitarea.

Este sistema provee una serie de herramientas, cada una realiza una función limitada y bien definida, utiliza un sistema de archivos unificado como medio de comunicación y un lenguaje de comandos llamado Shell.

Hoy en día, los sistemas operativos UNIX son ampliamente utilizados en multitud de dispositivos que abarcan desde los supercomputadores más capaces hasta los teléfonos móviles más populares, pasando por los ordenadores que utilizamos diariamente en nuestros escritorios.

#### ¿Qué es Shell?

Una Shell de Unix o también shell, es un intérprete de comandos, el cual consiste en la interfaz de usuario tradicional de los sistemas operativos basados en Unix y similares, como GNU/Linux.

Mediante las instrucciones que aporta el intérprete, el usuario puede comunicarse con el núcleo y por extensión, ejecutar dichas órdenes, así como herramientas que le permiten controlar el funcionamiento de la computadora.

Los comandos que aportan los intérpretes, pueden usarse a modo de guion si se escriben en ficheros ejecutables denominados shell-scripts, de este modo, cuando el usuario necesita hacer uso de varios comandos o combinados de comandos con herramientas, escribe en un fichero de texto, marcado como ejecutable, las operaciones que posteriormente, línea por línea, el intérprete traducirá al núcleo para que las realice.

Debe trabajar con el agrupamiento de nombres de archivo, tuberías, here documents, redirecciones, sustitución de comandos, variables y estructuras de control para pruebas de condición e iteración.

Existen varios tipos de shell, el más común es Bash encontrada en sistemas GNU/Linux.

#### Desarrollo

El proyecto consta de un intérprete de comandos, el cual tiene la capacidad de ejecutar dichos comandos o programas con o sin parámetros, pipes y redireccionamientos de entrada y salida (|, <, >, >>). Es decir, debe poder ejecutar comandos de la forma:

- Sin argumentos: ls, which, pwd, ps, wc, pstree...
- Con argumentos: cal -m 2, ls -l -a, cp archivo1 archivo2...
- *Con pipes:* ls | wc | wc, ps -a | sort...
- Con redireccionamientos: ls > archivo, wc < archivo, rev < archivo1 > archivo2...
- *Mezclas de los anteriores:* ls | sort -n | wc > archivo

# Solución y Código

```
typedef struct {
    char * nombreComando;
    char ** argv;
} comando;

typedef struct {
    int nComandos;
    comando * comandos;
    char * entrada;
    int concatenar;
    char * salida;
} linea;
```

Primeramente, se crearon dos estructuras que nos permitirán almacenar la información necesaria de la línea de comandos, una de tipo *comando*, en la cual se almacenarán el nombre de un comando en particular, así como un arreglo de argumentos.

Por otro lado, otra estructura de tipo *línea*, la cual almacenará toda la información de la entrada ingresada por el usuario en la línea de comandos:

- Número de comandos: cantidad de comandos identificados en la entrada
- Arreglo de comandos: todos los comandos con sus respectivos nombres y argumentos
- Redirección de entrada: si existe un operador '<' se almacenará el siguiente argumento como un archivo de entrada
- Bandera para concatenar en el archivo: permitirá identificar el modo de apertura del archivo de salida.
- Redirección de salida: si existe un operador '>' o '>>' se almacenará el siguiente argumento como archivo de salida.

#### **Funciones**

```
void ejecutar(char* tokens[]);
void parse(char *linea, char **tokens);
void imprimeTokens(char* tokens[]);
int numeroComandos(char* tokens[]);
bool esComando(char* token);
void Salida(char* tokens[], linea* instruccion);
void Entrada(char* tokens[], linea* instruccion);
```

comandos identificados durante el procesamiento.

Cada una de las siguientes funciones ayudarán a procesar la línea ingresada por el usuario, se describirá su uso individual y como se comunican entre sí para llevar a cabo la ejecución de los

#### void parse (char \*línea, char \*\*tokens);

Será la primera función en ejecutarse, puesto que recibirá toda la línea ingresada por el usuario (char \*linea) y almacenará cada una de las palabras como tokens separados por espacios o tabulaciones y guardará todos ellos en un arreglo de cadenas (char \*\*tokens).

# bool esComando (char\* token);

```
bool esComando(char* token){
    for (int i = 0; i < comandosUNIX; i++){
        if(strcmp(token, comandos[i]) == 0){
            return TRUE;
        }
    }
    return FALSE;
}</pre>
```

Esta función verificará la existencia de un comando ingresado que se encuentre en el arreglo de tokens. Regresa TRUE (1) si es un comando y FALSE (0) si no lo es.

# int numeroComandos (char\* tokens [ ]);

```
int numeroComandos(char* tokens[]){
   int numComandos = 0;
   for (int i = 0; i < 63; i++){
      if(tokens[i] == NULL){
            N_TOKENS = i;
            return numComandos;
      }else{
        if(esComando(tokens[i])){
                  numComandos++;
            }
      }
}</pre>
```

Esta función determinará el número de comandos identificados en el arreglo que se obtiene mediante *parse()*, con la ayuda de *esComando()* comparando cada token con un arreglo estático con los nombres de los comandos más comunes en Unix, que son los siguientes:

El valor de retorno se almacenará en el atributo *nComandos* de la estructura *línea*.

# void Entrada (char\* tokens [], línea \*instruccion);

```
void Entrada(char* tokens[],linea* instruccion){
    for (int i = 0; i < 63; i++){
        if(tokens[i] == NULL){
            instruccion->entrada = NULL;
            return;
    }else{
        if(strcmp(tokens[i], "<") == 0){
            instruccion->entrada = tokens[i+1];
            return;
        }
    }
}
```

Esta función recibirá tanto el arreglo de tokens como el apuntador a la estructura de tipo *línea* que se estará construyendo, en el caso en que uno de los tokens sea el operador '<', se guardará el siguiente token del arreglo en el atributo *entrada* de la estructura referenciada por el apuntador.

# void Salida (char\* tokens [], línea \*instruccion);

```
void Salida(char* tokens[],linea* instruccion){
    for (int i = 0; i < 63; i++){
        if(tokens[i] == NULL){
            instruccion->concatenar = 0;
            instruccion->salida = NULL;
        return;
    }else{
        if(strcmp(tokens[i], ">") == 0){
            instruccion->concatenar = 0;
            instruccion->salida = tokens[i+1];
        return;
    }else if(strcmp(tokens[i], ">>") == 0){
        instruccion->concatenar = 1;
        instruccion->salida = tokens[i+1];
        return;
    }
}
```

De forma análoga a la función anterior, esta identificará si un token es el operador '>' o '>>', de ser así, se guardará el siguiente token en el atributo *salida* de la estructura referenciada por el apuntador. Sin embargo, si el operador fuese '>>', la bandera de *concatenación* tendría un valor de 1 y servirá para determinar el modo de apertura del archivo en cuestión cuando se ejecuten los comandos.

#### void imprimeTokens (char\* tokens [ ]);

```
void imprimeTokens(char* tokens[]){
    for (int i = 0; i < 63; i++){
        if(tokens[i] != NULL){
            printf("TOKEN [%i] = [%s]\n",i,tokens[i]);
        }else{
            return;
        }
    }
}</pre>
```

Función auxiliar que permite monitorear la forma en que se guardaron los tokens según la línea ingresada por el usuario.

# void ejecutar (char\* tokens [ ]);

Esta función recibirá como único parámetro el arreglo de tokens que haya sido creado por *parse()* y hará uso de todas las funciones antes mencionadas para ejecutar los comandos.

```
linea* instruccion = (linea*)malloc(sizeof(linea));
instruccion->nComandos = numeroComandos(tokens);
instruccion->nComandos = numeroComa
comando arrayComandos[5];
arrayComandos[0].argv = argvAux1;
arrayComandos[1].argv = argvAux2;
arrayComandos[2].argv = argvAux3;
arrayComandos[3].argv = argvAux4;
arrayComandos[4].argv = argvAux5;
for(i=0; i< instruccion->nComandos; i++){
   instruccion->comandos[i].argv = arrayComandos[i].argv;
}
if(strcmp(instruccion->comandos[0].nombreComando,"which")==0 || strcmp(instruccion->comandos[0].nombreComando,"man")==0){
instruccion->nComandos = 1;
                   instruccion->comandos[i].argv[k] = NULL;
  if (strcmp(instruccion->comandos[0].argv[0], "exit") == 0){
       exit(0);
}else if(strcmp(instruccion->comandos[0].argv[0], "cd") == 0){
   int error = chdir(instruccion->comandos[0].argv[1]); // Nos lleva al destino solicitado por el primer argumento
             if (error == -1){ // Si no existe ese destino
    printf("ERROR: El directorio no existe: %s \n", instruccion->comandos[0].argv[1]);
             if (pid < 0){    // Crea un proceso hijo
    fprintf(stderr, "ERROR: fork() fallo: [%s]\n",strerror(errno));
             exit(-1);
}else if (pid == 0){
                  if (fichero == -1) {
	fprintf(stderr,"%i: Error. Fallo al abrir el fichero de redirección de entrada\n", fichero);
                         if (instruccion->salida != NULL) { //si hay redirección de salida int fichero2;
                               if(instruccion->concatenar == 1){ //si hay un >>
    fichero2 = open(instruccion->salida, 0_WRONLY | 0_CREAT | 0_APPEND, 0600);
                                     {
fichero2 = open(instruccion->salida, 0_WRONLY | 0_CREAT | 0_TRUNC , 0600);
```

```
if (fichero2 == -1) {
    fprintf(stderr,"%i: Error. Fallo al abrir el fichero de redirección de salida\n", fichero2);
                                                                       dup2(fichero2,1); //redirigimos la salida
                                                              execvp(instruccion->comandos[0].nombreComando, instruccion->comandos[0].argv); //ejecutamos el comando fprintf(stderr,"%s: No se encuentra el comando\n",instruccion->comandos[i].nombreComando);
                                                              e { //si solo hay redirección de entrada
execvp(instruccion->comandos[0].nombreComando, instruccion->comandos[0].argv); //ehecutamos el comando
fprintf(stderr,"%s: No se encuentra el comando\n",instruccion->comandos[i].nombreComando);
                                                      int fichero;
                                                     if(instruccion->concatenar == 1){ //si hay un >>
    fichero = open(instruccion->salida, 0_WRONLY | 0_CREAT | 0_APPEND, 0600);
                                                               fichero = open(instruccion->salida, O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC , 0600);
235
236
237
238
239
240
                                                     if (fichero == -1) {
    fprintf(stderr, "%i: Error. Fallo al abrir el fichero de redirección de salida\n", fichero);
242
243
244
                                            execvp(instruccion->comandos[0].nombreComando, instruccion->comandos[0].argv); //ejecutamos el comando fprintf(stderr, "%s: No se encuentra el comando\n",instruccion->comandos[i].nombreComando); else { //si no hay redirecciones
248
249
250
251
                                                      printf("OPERACIÓN:\n");
                                                      execvp(instruccion->comandos[0].nombreComando, instruccion->comandos[0].argv); //ejecutamos el comando
                                                     perror("\nError en exec\n");
fprintf(stderr, "%s: No se encuentra el comando\n", instruccion->comandos[i].nombreComando);
252
253
254
255
256
257
258
259
                                             while (wait(&status) != pid)
; //espera por su hijo
                               e if(instruccion->nComandos >= 2){
    pidHijos = malloc(instruccion->nComandos * sizeof(int));
    pipes = (int **) malloc ((instruccion->nComandos-1) * sizeof(int *)); //Reservamos memoria para la matriz de pipes
                               }
for(1=0; i < instruccion->nComandos; i++){ //Por cada comando hago un HIJO
    pid = fork();
                                      if(pid < 0){
    fprintf(stderr, "Fallo el fork() %s\n" , strerror(errno));
    exit(-1);
} else if(pid == 0){ //Soy el HIJO
    if(i == 0){ //Si soy el primer comando
    if(instruccion->entrada! = NULL){ //Si hay redirección
    fichero = open(instruccion->entrada, 0_RDONLY);
    if (fichero == -1) {
                                                                     fichero == -1) {
fprintf(stderr,"%i: Error. Fallo al abrir el fichero de redirección de entrada\n", fichero);
                                                                     se {
dup2(fichero,0); //Redirijimos la entrada
                                                      }
for(j=1; j<instruccion->nComandos-1; j++){ //Por cada pipe creado (menos el que voy a utilizar) cierro su p[i] y p[0]
                                                             close(pipes[j][1]);
close(pipes[j][0]);
                                                      close(pipes[0][0]);
dup2(pipes[0][1],1);
                                              }
if(i>0 && i<instruccion->nComandos-1){ //Si soy un comando intermedio
    if(i==1 && instruccion->nComandos != 3){ //Si soy el segundo comando
    for(j=i+1; j<instruccion->nComandos-1; j++){ //Por cada pipe creado (menos el que voy a utilizar) cierro su p[i] y p[0]
    sleco(pipes[i][i]):
                                                                     close(pipes[j][1]);
close(pipes[j][0]);
                                                      }
if(i==instruccion->nComandos-2 && instruccion->nComandos != 3){ //Si soy el penultimo comando
for(j=0; j<i-1; j++){ //Por cada pipe creado (menos el que voy a utilizar) cierro su p[1] y p[0]
                                                               for(j=0; j<i-1; j++){ //F
close(pipes[j][1]);
close(pipes[j][0]);
```

```
r(j=0; j<i-1; j++){ //
close(pipes[j][1]);
close(pipes[j][0]);
                               (j=i+1; j<instruccion->nComandos-1; j++){ //Por cada pipe creado (menos el que voy a utilizar) cierro su p[1] y p[0
                    close(pipes[i-1][1]);
dup2(pipes[i-1][0],0);
                   close(pipes[i][0]);
dup2(pipes[i][1],1);
             if(i == instruccion->nComandos-1){ //Si soy el ultimo comando
if (instruccion->salida != NULL) { //Si hay redirección de
                           if(instruccion->concatenar == 1){ //s1 hay un >>
    fichero = open(instruccion->salida, O_WRONLY | O_CREAT | O_APPEND, 0600);
                                  {
fichero = open(instruccion->salida, 0_WRONLY | 0_CREAT | 0_TRUNC , 0600);
                              (fichero == -1) {
  fprintf(stderr,"%i: Error. Fallo al abrir el fichero de redirección de salida\n", fichero);
                                 se {
dup2(fichero,1); //Redirigimos la salida
                        (j=0; j<instruccion->nComandos-2; j++){ //Por cada pipe creado (menos el que voy a utilizar) cierro su p[i] y p[0]
                   close(pipes[i-1][1]);
dup2(pipes[i-1][0],0);
            execvp(instruccion->comandos[i].nombreComando, instruccion->comandos[i].argv); //Ejecutamos el comandofprintf(stderr, "%s: No se encuentra el mandato\n",instruccion->comandos[i].nombreComando);
            pidHijos[i] = pid; //Guardamos el PID del HIJO
  r(k=0; k<instruccion->nComandos-1; k++){ //Cerramos todos los pipes
close(pipes[k][1]);
close(pipes[k][0]);
      waitpid(pidHijos[k], NULL, 0);
   r(i=0; i<instruccion->nComandos-1; i++){ //Liberamos memoria
free(pipes[i]);
free(pipes);
free(pidHijos);
```

#### Creación de la estructura línea

Primeramente, se inicializarán todas las variables necesarias para la ejecución de dicha función:

- Variables para iterar
- Un entero para almacenar el valor de un hijo y otro para guardar su status, en caso que la línea sólo contenga un comando.
- Un entero para almacenar el valor de retorno al abrir un fichero con la llamada *open()*, ya sea para escritura o lectura.
- Un apuntador a entero para trabajar con dos o más posibles hijos de acuerdo a el número de comandos que se encuentren en la línea.
- Una matriz de pipes para lograr la comunicación entre los procesos hijos, en caso de que se detecten dos o más comandos.
- Un grupo de 5 arreglos de cadenas y un arreglo de 5 estructuras de tipo *comando*. A cada uno le corresponderá un arreglo para su campo *argv*, que almacenará los posibles argumentos de cada comando.
- Por último, la estructura que guardará todo, un apuntador de tipo *línea* al que se le asignará el arreglo de comandos del punto anterior.

Lo primero será obtener el número de comandos encontrados mediante la función *numeroComandos*(tokens) y asignando el valor al atributo *nComandos* de la estructura línea ya creada.

Posteriormente se verificará si existe algún redireccionamiento con las funciones *Entrada*(tokens, instrucción) y *Salida*(tokens, instrucción), actualizando los atributos respectivos de la estructura según sea el caso.

Una vez hecho esto, se procederá a almacenar los comandos y sus respectivos argumentos (véase de la línea 148 – 174 del código fuente). Se iterará *nComandos* veces, y por cada comando que se encuentre, se almacenará su nombre y sus argumentos en la estructura *línea*.

Finalmente tenemos completa la estructura de tipo *línea*, la cual guarda toda la información necesaria para la ejecución de los comandos.

#### Ejecución de los comandos

- Condición 1: Sólo hay un comando y es exit o cd
  - Subcondición 1: EXIT
     Si el primer comando de la estructura línea es "exit" se terminará la ejecución del programa.
  - Subcondición 2: CD Si el primer comando de la estructura línea es "cd" se hará una llamada al sistema con chdir(), pasándole como argumento el segundo argumento del primer comando, el cual deberá ser ".." o una dirección válida. Esto cambiará el directorio de trabajo actual.
- Condición 2: Sólo hay un comando y no es exit o cd Se creará un único proceso hijo con fork() el cual ejecutará el comando.
  - Subcondición 1: Sólo hay direccionamiento de entrada
    Se hará uso de la llamada a sistema open(), pasándole como primer argumento el atributo entrada de la estructura línea y como segundo argumento el modo O\_RDONLY para definir que sólo tendrá permiso de lectura, el resultado se guarda en la variable fichero y si logró abrir el archivo se hace una llamada con dup2(fichero,0), reemplazando el descriptor de archivo 0 (stdin) con el fichero y mandando a ejecutar el comando mediante execvp(), siendo el primer argumento el nombre del comando guardado en el primer comando en su atributo nombreComando y de la misma manera su arreglo de argumentos.

Subcondición 2: Sólo hay direccionamiento de salida

Se pregunta por la bandera *concatenar* de la estructura, si tiene un valor de '1', la forma de apertura del archivo será de la forma:

open(linea->salida, O\_WRONLY | O\_CREAT | O\_APPEND, 0600);

open(linea->salida, O\_WRONLY | O\_CREAT | O\_TRUNC, 0600);

Donde:

si no:

**O\_WRONLY:** bandera que define el modo de apertura como sólo escritura.

**O\_CREAT:** bandera que crea el archivo en caso de que no exista.

**O\_APPEND:** bandera que permitirá posicionarse al final del archivo.

**O\_TRUNC:** bandera que elimina el contenido del archivo en caso de que exista.

**0600:** permisos para el usuario, lectura y escritura.

De forma análoga, si el archivo pudo abrirse correctamente, se reemplazará el descriptor de archivo 1 (stdout) con la llamada *dup2*(fichero,1) y se ejecutará el comando con *execvp( )*.

O Subcondición 3: Hay ambos direccionamientos

Al identificarse un direccionamiento de entrada, se usará el primer fichero y llevará a cabo los pasos de la subcondición 1, posteriormente, con otro fichero, los pasos de la subcondición 2. Una vez redireccionados la entrada y la salida, se procede nuevamente a hacer la llamada *execvp( ) con el comando y sus argumentos*.

Subcondición 4: No hay direccionamientos

Si tanto el atributo *entrada* como el de *salida* de la estructura apuntan a NULL, el comando se ejecutará de forma normal con la llamada a *execup( )*.

*NOTA:* En todas las subcondiciones el proceso hijo será el encargado de ejecutar el comando, mientras que el proceso padre esperará a que este termine mediante la función *wait()* y el valor de *status*.

# • Condición 3: Hay más de un comando

Se asignará memoria para el arreglo de procesos hijos pidHijos, teniendo un hijo por cada comando. De la misma manera se asignará memoria para la matriz de pipes de tamaño (nComandos - 1) \*2. Es decir, nComandos - 1 arreglos de 2 celdas, una para lectura en el pipe y otra para escritura en el pipe.

Por cada comando se creará un proceso Hijo y existirán distintos casos:

#### Comando inicial

En caso de existir redireccionamiento de entrada, se abrirá el archivo en modo de lectura y mediante la función *dup2*(fichero,0), se reemplazará la entrada estándar con el archivo para este proceso.

Se cerrarán todos los pipes, tanto su puerto de lectura como de escritura, a excepción del primer pipe que conservará su entrada, con ello, se hará uso de *dup2*(pipe[0][1], 1). Es decir, se reemplaza la salida estándar de este proceso por la escritura del primer pipe.

#### o Comando intermedio

#### ■ 2do Comando

Cierra todos los pipes, a excepción del de esta iteración, cierra la entrada del primer pipe, reemplaza la entrada estándar del proceso actual por la salida del pipe anterior. De la misma manera, cierra su propia salida y reemplaza la salida estándar por la escritura de este pipe.

#### ■ Penúltimo

Cierra todos los pipes anteriores, lectura y escritura a excepción del actual, del cual repite lo anterior, conecta la salida del pipe anterior con la entrada estándar del proceso actual y luego reemplaza la salida estándar con la escritura del pipe actual.

#### ■ Ni el 2do ni el penúltimo

Mismo procedimiento anterior, sólo que se cierran los pipes anteriores y los posteriores al pipe actual. De igual manera se conecta la lectura del pipe anterior a la entrada estándar y se reemplaza la salida estándar con la escritura del pipe actual.

*NOTA:* Existe otra ligera consideración cuando el número de comandos es 3, puesto que el penúltimo y el segundo comando es el mismo.

#### Comando final

En caso de existir redireccionamiento de salida, se abrirá el archivo en modo de escritura, dependiendo si la bandera de *concatenación* esté o no activa se abrirá como O\_APPEND o como O\_TRUNC y mediante la función *dup2*(fichero,1), se reemplazará la salida estándar con el archivo para este proceso.

Cierra todos los pipes anteriores y por último reemplaza la entrada estándar con la lectura del pipe anterior.

Sin importar a qué condición entre el comando, se ejecutará la función *execvp()* con el nombre del comando de la iteración y sus respectivos argumentos.

Por otro lado, el padre guardará los pid en el arreglo previamente creado, para posteriormente esperar a que termine cada uno de sus procesos hijo.

Por último, se cierran todos los pipes y se libera la memoria para todas las variables dinámicas y el proceso vuelve a repetirse hasta que el usuario ingrese "exit".

Función Main

Se obtendrán las variables de sistema mediante arreglos y llamadas al sistema, encontrando así el nombre del usuario actual, el nombre de su computadora y el directorio de trabajo actual. Se imprimirá una línea con esta información y se esperará a que el usuario ingrese una línea de comandos, para obtener sus tokens y llamar a la función *ejecutar()*, pasando como argumento dichos tokens. Todo esto en un ciclo infinito hasta que el usuario ingrese "exit".

#### Resultados

#### • Comando sin argumentos

```
samuelebm@samuelebm-VB:~/Documentos/SO/MiniShell$ ./SHELL

samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ ls

AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c jaja.txt ok.txt reves.txt SHELL

samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ date

jue may 14 14:07:52 CDT 2020

samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ whoami

samuelebm
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ ■
```

#### Comando con argumentos

• Comando con redireccionamiento de entrada o de salida

```
samuelebm@samuelebm-VB:~/Documentos/SO/MiniShell$ ./SHELL
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ wc < COMANDOS.txt
47 136 936
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ ls
AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c SHELL
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ ls > nuevo.txt
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ ls
AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c nuevo.txt SHELL
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ date >> nuevo.txt
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ cat nuevo.txt
AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c nuevo.txt
AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c nuevo.txt
AUX.c comando.c COMANDOS.txt ejecutar.c nuevo.txt
```

Comando con ambos direccionamientos

```
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ rev < nuevo.txt > nuevoReves.txt

samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ cat nuevoReves.txt

c.XUA
c.odnamoc
txt.SODNAMOC
c.ratuceje
txt.oveun
LLEHS
0202 TDC 92:62:41 41 yam euj
```

#### Comando CD

```
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ cd ...
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO $ cd MiniShell
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $
```

Múltiples comandos sin direccionamientos

Múltiples comandos con direccionamientos

• Exit

```
samuelebm@samuelebm-VB:~/Documentos/SO/MiniShell$ ./SHELL
samuelebm @ samuelebm-VB : /home/samuelebm/Documentos/SO/MiniShell $ exit
samuelebm@samuelebm-VB:~/Documentos/SO/MiniShell$
```

#### Conclusiones

Con la realización de este proyecto, fue posible poner en práctica algunos de los conocimientos adquiridos a lo largo del curso, especialmente del primer y segundo parcial, donde se aprendió la creación, comunicación y ejecución de procesos, mediante llamadas al sistema como lo son: fork(), pipe(), dup(), exec(), entre otras.

Entender el uso y aplicación de cada una de estas funciones ha sido vital para la implementación de este proyecto, por lo cual ha sido muy enriquecedor, ya que se han podido reafirmar todos los conocimientos de la materia y de cómo es que funciona una pequeña parte del sistema operativo.

Fue especialmente un reto lograr la comunicación entre los múltiples procesos cuando existía una línea con múltiples comandos, puesto que aparecieron muchos casos a considerar con las tuberías y los descriptores de archivo de cada proceso hijo, sin embargo, se logró solucionar e incluso optimizar esta sección de código.

Por otro lado, el uso de estructuras facilitó la implementación de la práctica en gran medida, además de modular el problema con diferentes funciones que poco a poco completaban dichas estructuras.

Ha sido sin duda un desafío que resume en gran medida muchos de los conocimientos obtenidos en el curso.

#### Referencias

Anónimo. (Sin mención). UNIX y LINUX. 13 mayo 2020, de Comav Sitio web: <a href="https://bioinf.comav.upv.es/courses/unix/unix\_intro.html">https://bioinf.comav.upv.es/courses/unix/unix\_intro.html</a>

Cortés, H. (2011). Shell (informática). 13 mayo 2020, de Blogspot Sitio web: <a href="http://ingenieriaensistemasxajogardu.blogspot.com/2011/11/shell-informatica.html">http://ingenieriaensistemasxajogardu.blogspot.com/2011/11/shell-informatica.html</a>

Carlos Villagómez. (2017). Linux - "Shell". 13 mayo 2020, de CCM Sitio web: https://es.ccm.net/contents/316-linux-shell

CyberDisk. (2008). Resumen de Comandos UNIX más Importantes. 13 mayo 2020, de CyberDisk Sitio web: <a href="https://www.uv.es/sto/libros/cyberdisk/alice/libro/comunix.htm">https://www.uv.es/sto/libros/cyberdisk/alice/libro/comunix.htm</a>