Trabajo Práctico Nº 1: Conjunto de instrucciones MIPS

Martinez Ariel, Padrón Nro. 88573 arielcorreofiuba@gmail.com.ar

Nestor Huallpa, *Padrón Nro. 88614* huallpa.nestor@gmail.com

Pablo Sivori, *Padrón Nro. 84026*] sivori.daniel@gmail.com

Entrega: 16/05/2017

1er. Cuatrimestre de 2017 66.20 Organización de Computadoras Facultad de Ingeniería, Universidad de Buenos Aires

Resumen

En el presente trabajo práctico se describirán todos los pasos y conclusiones relacionadas al desarrollo e implementación de la codificacion y decodificacion de datos formateados en base 64.

Índice

1.	Introducción	3			
2.	Implementación	3			
	2.1. Lenguaje	3			
	2.2. Descripción del programa	3			
	2.2.1. Errores posibles	3			
	2.3. Desarrollo de actividades	4			
	2.4. Stack Frame de funciones	5			
	2.5. Casos de prueba	8			
3.	El código fuente, en lenguaje C	9			
4.	. El código MIPS32 generado por el compilado				
5.	Conclusiones	18			
6.	Enunciado del trabajo practico	19			

1. Introducción

El objetivo del presente trabajo práctico es implementar las funciones encode y decode de datos base 64 en código assembly. Para ello nos conectamos con el emulador gxemul para realizar la codificación en mips 32 y posteriormente poder realizar las pruebas pertinentes.

2. Implementación

2.1. Lenguaje

Como lenguaje de implementación se eligió ANSI C ya que el mismo permite una alta portabilidad entre diferentes plataformas. El desarrollo del programa se realizó usando un editor de texto (gedit,vim, kwrite) y compilando los archivos fuente con GCC que viene en linux. Para compilar, ejecutar el siguiente comando:

\$ make

2.2. Descripción del programa

La función main se encuentra en tp0.c y se encarga de interpretar las opciones y argumentos. En caso de ser una opción, como ayuda o versión, se imprime el mensaje correspondiente y finaliza la ejecución. Cuando no es una opción de ayuda o versión, se procede a procesar los datos de entrada. La salida de estas funciones proveen un codigo de error que sirve como salida del programa. Los mensajes de versión y ayuda se imprimen por stdout y el programa finaliza devolviendo 0 (cero) al sistema. Los mensajes de error se imprimen por la salida de errores (stderr) y el programa finaliza devolviendo 1 (uno) al sistema.

2.2.1. Errores posibles

- 1. El procesamiento de la entrada estándar causó el agotamiento del heap.
- 2. La invocación del programa es incorrecta.
- 3. Alguno de los archivos es inexistente.
- 4. Se produjo un error en la lectura del archivo a decodificar.
- Se produjo un error en la escritura del archivo, donde se encuentra el resultado de la decodificación.

Cuando se produce un error en la codificación o decodificación, se devuelve un código distinto de 0 el cual sirve como indice para ver la descripción del error, la cual se encuentra en el vector de errores msgerr. En caso de que se devuelva 0, en esta posición el vector msgerr contendrá el mensaje "No hubo errores".

2.3. Desarrollo de actividades

- 1. Se instaló en un linux un repositorio de fuentes (GIT) para que al dividir las tareas del TP se pudiese hacer una unión de los cambios ingresados por cada uno de los integrantes más fácilmente.
- 2. Cada persona del grupo se comprometió a que sus cambios en el código fuente y los cambios obtenidos del repositorio que pudiesen haber subido los otros integrantes del grupo, sean compilados los sistemas operativos Linux y el NetBSD, asegurando así portabilidad entre plataformas planteada en el enunciado.
- 3. Se estableció que todos los integrantes en mayor o menor medida, contribuyan en el desarrollo de todas las partes del código para que nadie quede en desconocimiento de lo que se hizo en cada sección. Una parte se dedico al desarrollo de la función encode, mientras que la otra parte se focalizó en el desarrollo de la función decode. De esta manera los integrantes del grupo realizaron la programación en codigo assembly de ambas funciones familiarizandose de esta manera con el lenguaje.
- 4. Se propuso antes de iniciar el desarrollo de cada función, diagramar los stacks frames de las funciones que utilizan el encode y decode, respetando la convención de la abi dada por la catedra a través de la bibliografía brindada por la misma.
- 5. Solo se desarrollo el código assembly de las funciones encode y decode, lo cual para poder generar el resto del codigo assembly a partir del código fuente, dentro de NETBSD, se utilizó gcc con la siguiente opción:

gcc -S main.c

 Para crear el presente informe se debe utilizar el comando make en el directorio informe.

2.4. Stack Frame de funciones

Función Encode

Para la función encode, se utilizo la función bloqueToBase64 cuyo stack frame es el siguiente:

32	len	_
28	out	ABA (caller)
24	in	
20	gp	SRA
16	fp	SIVA
12	a3	
8	a2	ABA (callee)
4	a1	ABA (Callee)
0	a0	

La función principal para realizar la codificación del mensaje a base 64 tiene el siguiente stack frame:

64		
60	ra	
56	gp	SRA
52	fp	SKA
48 /	mminimm.	
44	,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	
40	read_code	
36	char_read	
32	fileno_out	LTA
28	fileno_in	LIA
24	retcode	
20	len	
16	i	
12	a3	
8	a2	ABA (called)
4	a1	ABA (callee)
0	a0	

Función Decode

Para la función decode, se utilizo la función int search_b64(char caracter), la cual devuelve la posición en el vector de caracteres base64, del caracter codificado en base 64, utilizado para el proceso de decodificación. El stack frame utilizado para dicha función es:

20	A3	
16	A2	ADA (coller)
12	A1	ABA (caller)
8	A0	
4	FP	LTA
0	GP	LTA

También se utilizó la función read characters, la cual lee los caracteres de un archivo con codificación base 64. Su stack frame es:

16	A1	ABA (caller)
12	FP	SRA
8	GP	SKA
4/	,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	LTA
0	VAR_I	LIA

Finalmente se muestra el stack frame de la función decode:

60	A1	ABA (caller)
56	A0	. ,
52	///////////////////////////////////////	
48	RA	SRA
44	FP	SKA
40	GP	
36	T4	LTA
32	T3	
28	T2	
24	T1	
20	BUFFER	
16	T5	
12	A3	
8	A2	ABA (callee)
4	A1	ABA (callee)
0	A0	

2.5. Casos de prueba

1. Codificamos **Man** ingresando por stdin y devolviendo por stdout **TWFuCg==**

Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, el siguiente comando:

2. Codificamos **Man** ingresando por stdin. Luego decodificamos por stdout obteniendo como resultado **Man**.

Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, el siguiente comando:

echo -n Man —
$$../tp0$$
 — $../tp0$ -a decode

3. Verificamos bit a bit, obteniendo por stdout

$$0000000 \ge y \ge n$$

 0000004

Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, el siguiente comando:

echo xyz —
$$../tp0$$
 — $../tp0$ -a decode — od -t c

4. Codificamos 1024 bytes y chequeamos que no haya más de 76 unidades de longitud.

El resultado es una secuencia de palabras eQp5CnkK que se repiten 9 veces por linea, teniendo un total de 17 lineas.

En la última línea, la secuencia finaliza con las palabras eQp5Cg== Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, el siguiente comando:

yes — head -c
$$1024$$
 — ../tp0 -a encode

5. Verificamos que la cantidad de bytes decodificados sea 1024.

1024

Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, el siguiente comando:

yes — head -c
$$1024$$
 — ../tp0 -a encode — ../tp0 -a decode — wc -c

6. Codificamos el contenido del archivo de **entrada.txt**, el cual contiene la palabra **Man**. Guardamos la salida en el archivo **salida.txt**, el cual contiene como resultado de la codificación **TWFuCg==**. Luego decodificamos la salida de este archivo y lo mandamos a otro archivo de entrada (**entrada2.txt**). Vemos que en este último archivo se encuentra la palabra que se había pasado como entrada en el primer archivo, verificandose de esta manera la codificación y decodificación.

Para esta prueba ejecutamos por consola, estando posicionados en la carpeta pruebas, los siguientes comandos:

- ../tp0 -i entrada.txt -o salida.txt -a encode
- ../tp0 -i salida.txt -o entrada2.txt -a decode
- 7. Corremos el script test_enunciado.sh. El programa verifica con diff la codificación, mostrando las diferencias en caso de error. Finalmente esperamos superar la centena de corridas para cortar su ejecución haciendo ctrl+c.

3. El código fuente, en lenguaje C

```
#include <getopt.h>
#include "base64.h"
#include <unistd.h>
static char* ENCODE = "encode";
static char* DECODE = "decode";
typedef struct {
    char* accion;
    char* entrada;
    char* salida;
} Parametro;
Parametro manejarArgumentosEntrada(int argc, char** argv)
              int siguiente_opcion;
int option_index;
       /* Una cadena que lista las opciones cortas validas */
const char* const op_cortas = "hva:i:o:"; /* "hva::i:o:" */
       /* Una estructura de varios arrays describiendo los valores largos */ const struct option op_largas [] =
             Parametro parametro;
parametro.accion
parametro.entrada
parametro.salida
                                                        = ENCODE;
= "";
= "";
       while (1)
              {\tt siguiente\_opcion} \ = \ {\tt getopt\_long} \ \ ({\tt argc} \ , \ {\tt argv} \ , \ {\tt op\_cortas} \ , \ {\tt op\_largas} \ , \ {\tt \&option\_index}) \ ;
              if (siguiente_opcion == -1)
break;
              switch (siguiente_opcion)
                     case 'h' :
                             printf("Usage:\n");
printf("\ttp0.-h\n");
printf("\ttp0.-V\n");
printf("\ttp0.[_options_]\n");
                             printf("Options:\n");
printf("\t-V,...-version........Print_version.and_quit.\n");
printf("\t-h,...-help..........Print_this_information.\n");
printf("\t-i,...-input..........Location.of_the_input_file.\n");
printf("\t-o,...-output.......Location.of_the_output_file.\n");
printf("\t-a,...-action.........Program_action:_encode_(default).or_decode.\n");
                             printf("Examples:\n");
printf("\ttp0_-a_encode_-i_-\[ '\nput_-o_-\] /output\n");
printf("\ttp0_-a_encode\n");
                              exit(0);
break:
                     case 'v' :
    printf("Tp0: Version_0 .1: Grupo: _Nestor_Huallpa , _Ariel_Martinez , _Pablo_Sivori_\n" );
    exit(0);
    break;
                     case 'a' :
   if ( optarg )
       parametro.accion = optarg;
   break;
                     case 'i' :
if ( optarg )
                                                                       parametro.entrada = optarg;
                            break;
                     case 'o' :
   if ( optarg )
                                                                       parametro.salida = optarg;
```

```
return parametro;
}

int main(int argc, char** argv) {
    Parametro p = manejarArgumentosEntrada(argc, argv);
    int isEntradaArchivo = stremp(p.entrada,"");
    int isSalidaArchivo = stremp(p.salida,"");
    //Si la entrada esta vacia lee stdin (teclado)
    FILE* archivoEntrada = (isEntradaArchivol=0)?fopen(p.entrada, "rb"):stdin;
    //Si la salida esta vacia lee stdin (teclado)
    FILE* archivoEntrada = (isEntradaArchivol=0)?fopen (p.salida, "w" ):stdout;
    int returnCode = 0;

    if (archivoEntrada == NULL) {
        fprintf(stderr, "ERROR: NO.EXISTE_LA_ENTRADA.\n");
        exit (1);
    }

    if (stremp(p.accion, ENCODE) == 0) {
        /* Codificar entrada */
        int fileDescriptorEntrada = fileno (archivoEntrada);
        int fileDescriptorEntrada = fileno (archivoEntrada);
        int fileDescriptorEntrada = fileno (archivoEntrada, fileDescriptorSalida);
        if (returnCode = base64.encode (fileDescriptorEntrada, fileDescriptorSalida);
        if (returnCode=0) fprintf(stderr, "Error:-%-\n", errmsg[returnCode]);
    } else if (stremp(p.accion, DECODE) == 0) {
        int infd = fileno (archivoEntrada);
        int outfd = fileno (archivoEntrada);
        int outfd = fileno (archivoEntrada);
        if (returnCode]=0) fprintf(stderr, "Error:-%-\n", errmsg[returnCode]);
    } else {
        froutrnCode = decodificar(infd, outfd);
        if (returnCode) fprintf(stderr, "Error:-%-\n", errmsg[returnCode]);
        returnCode = decodificar(infd, outfd);
        if (isEntradaArchivo!=0) {
            folose (archivoEntrada);
        }
        if (isSalidaArchivo!=0) {
            folose (archivoEntrada);
        }
        if (isSalidaArchivo!=0) {
            folose (archivoEntrada);
        }
        if (isSalidaArchivo!=0) {
            folose (archivoSalida);
        }
        return returnCode;
}
```

4. El código MIPS32 generado por el compilado

```
#include <mips/regdef.h>
#include <sys/syscall.h>
#STATICS VAR DEFINITIONS FUNCTION DECODIFICAR
#define SF.SIZE_DECODIFICAR 56
#define SF.DECODIFICAR_GP_POS 40
#define SF_DECODIFICAR_FP_POS 44
#define SF_DECODIFICAR_RA_POS 48
16
4
8
12
#define BUFFER_SIZE
.text
.abicalls
.align 2
.globl decodificar
.ent decodificar
decodificar:
                           $fp, SF_SIZE_DECODIFICAR, ra
noreorder
t9
reorder
sp, sp, SF_SIZE_DECODIFICAR
ra, SF_DECODIFICAR_RA_POS(sp)
$fp, SF_DECODIFICAR_FP_POS(sp)
$fp sp
            .set
.cpload
            .set
subu
            sw
sw
      .cprestore
                            $fp, sp
a0, 56($fp)
a1, 60($fp)
                                                              #Guardo FD in #Guardo FD out
                                                              #LEO LOS 4 PRIMEROS CARACTERES
obtener_enteros:
                             a0, 56($fp)
a1, 60($fp)
read_characters
            lw
      jal
                                                               # Leemos 4 caracteres
      li
blt
                             t0, 0
v0, t0, error_lectura
v0, fin_success
                                                                \# Salto \mathbf{si} retorno <0\,, a informar error \# Salto \mathbf{si} \mathbf{es} EOF
      beqz
      li
blt
                             t0 , 4 v0 , t0 , err_lect_incomp \# Salto si 0< retorno < 4 , a informar error
                             t5, 3
t5, 16($fp)
                                                               \# Cantidad de bytes maximo por bloque de salida \# Esta cantidad puede ir de 1 a 3
      1 i
                                                             # Cargo direccion de buffer con los 4 elementos leidos
# Guardo el buffer en stack
                             t0, buffer
t0, 20($fp)
      sw
                             t0, 0(t0)
a0, t0
search_b64
a3,error_busqueda
t1, v0
t1, 24($fp)
      1 ь
                                                              #Leo caracter primera posicion
      move
                                                              #Obtengo valorEntero1
                                                               #Resultado valorEntero 1
      sw
                             t0, 20($fp)
t0, 1(t0)
a0, t0
search_b64
a3, error_busqueda
t1, v0
t1, 28($fp)
      lw
lb
                                                               #Leo el segundo caracter
      move
                                                               #Resultado valorEntero 2
      sw
                            t0, 20($fp)
t0, 2(t0)
                                                              #Leo el tercer caracter
      1ь
                            t9, basis_64
t6, 64(t9)
t0, t6, descontar_uno
                                                               # levando basis_64
# Obtengo el caracter '='
# saltar si el caracter leido es =
      beq
                            a0, t0
search_b64
      move
      jal
bnez
                            a3, error_busqueda
t1, v0
t1, 32($fp)
leer_cuarto_byte
      move
sw
                                                               #Resultado valorEntero 3
J
descontar_uno:
                            t5, 16($fp)
                                                              # Leo Contador LEN_OUT de bytes tranformados
# Resto en uno a LEN_OUT de bytes tranformados
      lw
subu
                            sw
# levando basis_64
```

```
a0, t0
search_b64
a3, error_busqueda
t4, v0 #Resultado valorEntero 4
t4, 36($fp)
continuar_deco
       move
       jal
bnez
       move
                                  :
t5, 16($fp)
t5, t5, 1
t5, 16($fp)
                                                                         # Leo Contador LEN_OUT de bytes tranform
# Resto en uno a LEN_OUT de bytes tranfo
       lw
subu
continuar_deco:
                                   t5, 16($fp)
t6, buffer_write
                                   beq
                                   beq
       li
beq
                                    {
m t1}, 1 {
m t5}, {
m t1}, {
m continuar\_deco2} # Salto pa decodificar 3 y obtner 2 byte
continuar_deco4:
                                   t1,24($fp)
t2,28($fp)
t3,32($fp)
t4,36($fp)
       bltz
                                    t1, fin_decodificar
                                   t5,63
t1,t5,fin_decodificar
       li
bgt
                                   t5,64
t2,fin_decodificar
t2,t5,fin_decodificar
       bltz
       bgt
                                   t3, fin_decodificar
t3, t5, fin_decodificar
       bgt
                                   t4, fin_decodificar
t4,t5, fin_decodificar
       bltz
       li
sll
li
srl
or
                                   t5,2
s0,t1,t5 #valorEntero1<<2
t5,4
s1,t2,t5 #valorEntero2>>4
s0,s0,s1 #valorEntero1<<2 | valorEntero2>>4
s0,0,0(t6)
       _{
m sb}
                                   \begin{array}{l} t5\;,4\\ s0\;,t2\;,t5\;\;\#valorEntero\,2<<4\\ t5\;,2\\ s1\;,t3\;,t5\;\;\#valorEntero\,3>>2\\ s0\;,s0\;,s1\;\;\#valoreEntero\,2<<4\;\;|\;\;valorEntero\,3>>2\\ s0\;,\;4(t6\;) \end{array}

\mathbf{or}

\mathbf{sb}

                                   t5,6
s0,t3,t5 #valorEntero3<<6
s0,s0,t4 #valorEntero3<<6 | valorEntero4
s0,8(t6)
escribir_decode
       li
sll
or
sb
continuar_deco3:
                                   t1,24($fp)
t2,28($fp)
t3,32($fp)
                                    t1, fin_decodificar
                                   t5,63
t1,t5,fin_decodificar
       bgt
                                   \begin{array}{c} \mathtt{t5}\,, 6\, \mathtt{4} \\ \mathtt{t2}\,, \, \mathtt{fin\_decodificar} \\ \mathtt{t2}\,, \, \mathtt{t5}\,, \, \mathtt{fin\_decodificar} \end{array}
       bgt
                                   t3, fin_decodificar
t3,t5, fin_decodificar
       bltz
       bgt
                                   t5,2

s0,t1,t5 #valorEntero1<<2

t5,4

s1,t2,t5 #valorEntero2>>4

s0,s0,s1 #valorEntero1<<2 | valorEntero2>>4

s0,0(0(6))
       sll
li
srl

    \begin{array}{c}
      \mathbf{or} \\
      \mathrm{sb}
    \end{array}

       li
sll
li
srl
or
sb
                                   t5,4
s0,t2,t5 #valorEntero2 <<4
t5,2
s1,t3,t5 #valorEntero3 >>2
s0,s0,s1 #valoreEntero2 <<4 | valorEntero3 >>2
s0, s0, t(t6)
escribir_decode
```

```
continuar_deco2:
                                t1,24($fp)
t2,28($fp)
       lw
       bltz
                                 t1, fin_decodificar
                                  t5.63
                                 t5,63
t1,t5,fin_decodificar
       bgt
                                 t5,64
t2,fin_decodificar
t2,t5,fin_decodificar
       bgt
       l i
                                 \begin{smallmatrix} t5 & , 2 \\ s0 & , t1 & , t5 & \#valorEntero1 << 2 \end{smallmatrix}
        s 11
                                 $6,0,1,00 #valorEnter01<2
$1,12,15 #valorEnter02>>4
$0,$0,$1 #valorEnter01<2 | valorEnter02>>4
$0, 0(16)
        srl
escribir_decode:
                                t6, buffer_write
a0, 60($fp)
a1, t6
a2, 1
v0, SYS_write
                                                                                 # Cargamos resultados a escribir
# Vamos por el PRIMERO caracter del bloque. Leo fd_out
# Cargo direccion del word a escribit
       la
lw
       move
li
li
       syscall
bnez
                                  a3, error_escritura
escribir_caracter_dos:
                                t6, 2
t5, 16($fp)
t5, t6, fin_success
t6, buffer_write
a0, 60($fp)
a1, t6, 4
a2, 1
       1 i
                                                                         # Leo Contador LEN_OUT de bytes tranformados
       lw
blt
       blt
la
lw
addiu
li
li
                                                                                 # Cargamos resultados a escribir
# Vamos por el SEGUNDO caracter del bloque
# Calculo direccion del siguiente word, para escritura
# solo imprimimos el primer byte del word
                                 v0, SYS_write
                                 t5, 16($fp)
t5, t6, fin_success
                                                                          # Leo Contador LEN_OUT de bytes tranformados
       b1t
                                t6, buffer_write
a0, 60($fp)
a1, t6, 8
a2, 1
v0, SYS_write
       la
                                                                                 # Cargamos resultados a escribir
# Vamos por el TERCER caracter del bloque
# Calculo direccion del siguiente word, para escritura
# solo imprimimos el primer byte del word
       lw
addiu
li
li
        syscall
                               a3, error_escritura obtener_enteros
fin_success:
                              fin_decodificar
err_lect_incomp:
                               v0.6
                              fin_decodificar
                             v0, 1 #Indice 0 donde esta el mensaje de error de busqueda del caracter en el vector de errores fin_decodificar
error_lectura:
                               \rm v0\,,~2 #Indice 1 donde esta el mensaje de error de lectura en el vector de errores fin_decodificar
error_escritura:
                              v0, 3 #Indice 2 donde esta el mensaje de error de escritura en el vector de errores
fin_decodificar:
       move
lw
lw
                               sp, $fp
$fp, SF_DECODIFICAR_FP_POS(sp) #Destruimos el frame
gp, SF_DECODIFICAR_RA_POS(sp)
ra, SF_DECODIFICAR_RA_POS(sp)
       1 w
       addu
                               sp,sp, SF_SIZE_DECODIFICAR
       j r
. e n d
                               ra
decodificar
       .text
        abicalls
.abicalis
.align 2
.globl read_characters
.ent read_characters
read_characters:
.frame $fp, SF
                                   p_{\rm fp} , SF_SIZE_READCH, ranoreorder
         .cpload
                                   t9
reorder
                                  reorder

sp, sp, SF_SIZE_READCH

$fp, SF_READCH_FP_POS(sp)

SF_READCH_GP_POS

$fp, sp

a0, 16($fp)

zero, SF_READCH_VAR_I($fp)
         subu
                                                                                          #save fp
sw
.cprestore
move
sw
sw
for_read_decode:
                                                                                    \begin{array}{c} \#fp\mathop{->} \mathbf{sp} \\ \#save \ arg\left(\inf d\right) \\ \# \ i\mathop{=} 0 \end{array}
                                                                                   # Carga la dir donde guardar
# Cargo i
                                  t0, buffer
t1, SF_READCH_VAR_I($fp)
         l a
lw
```

```
t0, t0, t1
a0, 16($fp)
a1, t0
a2, BUFFER_SIZE
v0, SYS_read
          addu
                                                                                                  # Obtengo dir de buffer[i]
          lw
move
li
li
                                                                                                  # read from file
# Salto si es menor o igual q 0
# Cargo i
# i++
#Guardo i
          syscall
blez
                                     v0, fin_lectura_deco
t0, SF_READCH_VAR_I($fp)
t0, t0, 1
t0, SF_READCH_VAR_I($fp)
t1, 4
t0, t1, for_read_decode
          lw
addiu
          sw
li
blt
                                                                                                  \# Salto si i < 4
 fin_lectura_deco:
                                     v0, SF_READCH_VAR_I($fp)

sp, $fp

gp, $F.READCH_GP_POS(sp)

$fp, $F.READCH_FP_POS(sp)

sp, sp, $F.SIZE_READCH
                                                                                                   # Cargo i
          1w
          move
lw
lw
addu
                                                                                                   #restore gp
#restore fp
          j r
. e n d
                                     ra
read_characters
#
# Funcion busqueda de posicion de caracter en vector basis 64
#define SIZE_SF_SEARCH_B64 8
#define LOCATE_FP_SF_SEARCH_B64 4
#define LOCATE_ARG0_SF_SEARCH_B64 8
#define LOCATE_ARG3_SF_SEARCH_B64 20
#define RETURN_SUCCESS 0
#define RETURN_ERROR -1
        .text
.align 2
.globl
.ent
                                search_b64
       frame $fp,SIZE_SF_SEARCH_B64, ra
.set noreorder
.set reorder
subu sp, sp, SIZE_SF_SEARCH_B64
.cprestore 0
sw $fp,LOCATE_TE
.ent
search_b64:
.frame
.set
.cpload
                               Sfp, LOCATE_FP_SF_SEARCH_B64(sp)
fp, sp
a0, LOCATE_ARG0_SF_SEARCH_B64($fp)
        move
        1 i
1 i
                               v0, 0
t2, 66
t0, basis_64
                                                               # Usamos V0 para el resultado
# Para saber si no esta en el array el caracter buscado
 search_loop:
                                t1,0(t0)
        1ь
        beq
beq
addi
addi
                                t1, 0(t0)
a0,t1, search_b64_return
v0,t2, error_return
t0,t0,1 #Avanzo de a 1 word
v0, v0, 1
search_loop
 search_b64_return:
                                a3 RETURN_SUCCESS #Success
                                a3,20($fp)
destroy_frame
 error_return:
                                a3 , RETURN_ERROR
a3 , LOCATE_ARG3_SF_SEARCH_B64( $fp )
v0 , RETURN_ERROR
                                                                                                      #Error
        sw
li
                                                                                                      #Error. No se encontro en el array el caracter buscado
destroy_frame:
move
lw
lw
lw
                                sp, $fp
$fp, LOCATE_FP_SF_SEARCH_B64(sp)
a0, LOCATE_ARG0.SF_SEARCH_B64(sp)
a3, LOCATE_ARG3_SF_SEARCH_B64(sp)
                                                                                                               # Destruimos el frame.
                                gp, 0(sp)
sp, sp, SIZE_SF_SEARCH_B64
        1 w
        addu
        jr
.end
                                search_b64
.align 2
.globl bloqueToBase64
.ent bloqueToBase64
bloqueToBase64:
                                   $fp, 24, ra
noreorder
t9
reorder
$p, $p, 24
20
$fp, 16($p)
$fp, $p
a0, 24($fp)
        .frame
         .cpload
       .set
subu
.cprestore
sw
        move
```

guardo in

```
a1, 28($fp)

a2, 32($fp)

t1, 0(a0)

t1, t1, 2

t9, basis_64

t2, t9, t1

t3, 0(t2)

t3, 0(a1)

t1, 0(a0)

t2, 1(a0)

t3, t1, 0x03

t3, t3, 4

t4, t2, 0xf0

t4, t4, 4

t4, t4, t3
              sw
sw
lbu
srl
la
                                                                                                                          # guardo out # guardo len # Leo in[0] # Me quedo con los 6 bits mas significativos de in[0].
                                                                                                                       # Obtengo direccion basis_64 + indice_caracter
# Lee codificacion basis_64 [indice_caracter]
# Guardo codificacion en out[0]
# Leo in[0]
# Leo in[1]
# (in[0] & 0x03)
# (in[0] & 0x03) << 4
# (in[1] & 0xf0)
# (in[1] & 0xf0)
# (in[1] & 0xf0) >> 4
# Concateno dos bits y seis bits extraidos
               addu
              lbu
               lbu
andi
sll
andi
               srl
               or
                                                             t4, t4, t3  # Concateno dos bits y seis bits extraided

t9, basis_64
t5, t9, t4  # Obtengo direccion basis_64 + indice_c
t6, 0(t5)  # Lee codificacion basis_64 [indice_cars
t6, 1(a1)  # Guardo codificacion en out[1]
t1, 32($\frac{1}{2}$)  # leo LEN

t1, t2, menor_igual_2  # Saltar si no cumple len > 1
t1, 1(a0)  # Leo in[1]
t2, 2(a0)  # Leo in[2]
t1, t1, 0x0f  # Calculo (in[1] & 0x0f)
t1, t1, 2  # Calculo en t1 (in[1] & 0x0f) << 2)
t2, t2, 0xc0
t2, t2, 6  # (((in[2] & 0xc0) >> 6))
t3, t1, t2  # (((in[1] & 0x0f) << 2) | (((in[1] & 0x0f) << 2) |
t9, basis_64
t5, t9, t3  # Obtengo direccion basis_64 [indice_cs
t6, 2(a1)  # Guardo codificacion en out[2]

t0 basis_64
              la
addu
lbu
                                                                                                                              # Obtengo direccion basis_64 + indice_caracter
# Lee codificacion basis_64 [indice_caracter]
# Guardo codificacion en out[1]
# leo LEN
               _{\mathrm{sb}}
               ble
               lbu
lbu
andi
sll
andi
                                                                                                                                      \begin{array}{l} \# \ ((\operatorname{in} [2] \& 0 \times c0) >> 6)) \\ \# \ (((\operatorname{in} [1] \& 0 \times 0 f) << 2) \ | \ ((\operatorname{in} [2] \& 0 \times c0) >> 6)) \end{array} 
             or
la
addu
lbu
sb
                                                                                                                                      # Obtengo direccion basis_64 + indice_caracter
# Lee codificacion basis_64[indice_caracter]
# Guardo codificacion en out[2]
 menor_igual_2:
                                                               t9, basis_64
              lbu
                                                                                                                                    # Obtengo el caracter '='
# Guardo codificación en out[2]
                                                              t6, 64(t9)
t6, 2(a1)
  siguiente_codigo:
                                                             t1, 32($fp)  # leo LEN
t2, 2
t1, t2, menor_igual_3  # Saltar si no cumple len > 2
t2, 2(a0)  # Leo in[2]
t2, t2, 0x3f  # Calculo indice = (in[2] & 0x3f)
t9, basis_64  # Obtengo ler dir de basis_64
t9, t9, t2  # Obtengo direccion basis_64[indice]
t6, 0(t9)  # Obtengo codigo basis_64[indice]
t6, 3(a1)  # Guardo codificacion en out[3]
retornar_transform
               lbu
               andi
la
               addu
lbu
sb
 j
menor_igual_3:
                                                               t9, basis_64
              lbu
                                                                                                                          # Obtengo el caracter '='
# Guardo codificación en out[3]
                                                              t6,
t6,
                                                                           64(t9)
3(a1)
                sb
 retornar_transform
move
lw
lw
                                                             sp, $fp

$fp, 16(sp)

gp, 20(sp)

sp, sp, 24

ra
               addiu
                .end
                                                            bloqueToBase64
#define ENCODE_STACK_SIZE
#define ENCODE_VAR_RA
#define ENCODE_VAR_GP
#define ENCODE_VAR_FP
#define WRITE_FILENO_IN
#define WRITE_FILENO_OUT
                                                                                                               60
                                                                                                               56
#define VAR_READ_CODE
#define VAR_RETCODE
#define VAR_LEN
#define VAR_I
              .text
.align 2
.globl base64_encode
.ent base64_encode
reorder
sp. sp. sp. ENCODE_STACK_SIZE
ENCODE_VAR_GP
ra , ENCODE_VAR_FP(sp)
$fp , sp t0 , 1
t0 , VAR_READ_CODE(sp) # read_code
zero , VAR_RETCODE(sp) # retcode
a0 , WRITE_FILENO_IN($fp) # Guardo file descriptor entrada
a1 , WRITE_FILENO_OUT($fp) # Guardo file descriptor salida
               .cprestore
sw
               sw
               move
               sw
 while_read_code:
                                                             t0 . VAR READ CODE( $fp )
                                                                                                                                                                   # Leemos codigo retorno de read
```

```
# Se lee de 1 byte

# Mientras se lea un byte - while (read_code == 1)

# len = 0

# t1<——len

# Incializamos i = 0 para leer arch entrada
                                            t1, 1
t0, t1, return_codificar
zero, VAR_LEN($fp)
t1, VAR_LEN($fp)
zero, VAR_I($fp)
          sw
                                                                                                                    # Loop for para lectura
# Leemos hasta 3 bytes
# Si ya leimos 3, salto a aplicar_codificacion
# Cargamos parametro 1 file descriptor entrada
# Cargamos direccion del buffer de lectura
# Cargamos longitud de lectura
# Cargamos syscall READ
# Seria read(fileDescriptorEntrada, byte_read, 1);
# Si v0 es cero continuo, sino salto a 'else_if_uno'
# v0 fue cero, o sea que no leyo nada
# Tomo valor de I
# Calculo direccion de in[i]
# Guardo cero en in[i]
# Actualizamos codigo retorno de read
# vemos si continuamos
 for_entrada:
                                            t2, VAR_I($fp)
t3, 3
t2, t3, aplicar_codificacion
a0, WRITE_FILENO_IN($fp)
a1, buffer_read
a2, 1
v0, SYS_read
          l w
l i
           bge
          lа
           svscall
                                            v0, else_if_uno
t6, array_in
t2, VAR_I($fp)
t7, t6, t2
zero, 0(t7)
zero, VAR_READ_CODE($fp)
continuar_for
          _{
m s\,b}
          sw
 else_if_uno:
                                           t4, 1
v0, t4, else_error_file_in
t5, buffer_read
t5, 0(t5)
t6, array_in
t2, VAR_I($fp)
t7, t6, t2
t5, 0(t7)
t2, VAR_LEN($fp)
t2, t2, 1
t2, VAR_LEN($fp)
continuar_for
                                                                                                                    # Vemos si leimos 1 byte
# Si no leimos 1 byte, salto por q dio error
# Cargo la direccion del buffer de lectura
# Obtengo el byte leido en t5
# Cargo la direccion del BLOQUE in[]
# Tomo valor de I
# Calculo direccion de in[i]
# Guardo el dato t5 en in[i]
# Leo LEN
# Actualizo LEN++
# Guardo LEN
# Siguiente iteracion
          la
lbu
          la
lw
          addu
           add
          sw
 else_error_file_in :
                                                                                                                     # Cargo codigo de error
                                            t4, 4
t4, VAR_RETCODE($fp)
return_codificar
          sw
 continuar_for:
                                            t2, VAR_I($fp)
t2, t2, 1
t2, VAR_I($fp)
for_entrada
                                                                                                                  \# t2<---i \# i++ para el for de lectura \# Guardo i++
          lw
addiu
          sw
aplicar_codificacion:
lw t2, VAR.LEN($fp)
bgtz t2, mapear_base64
j while_read_code
                                                                                                                  # Obtenemos cuanto vale len
# if len > 0 codificar
 mapear_base64:
                                            a0, array_in
          la
la
                                            a1, array_out
a2, VAR_LEN($fp)
          jal
                                                                                                                   \begin{array}{lll} \# & Llamamo & a & bloqueToBase64 \\ \# & i & = & 0 \end{array} 
 sw
for_salida:
                                            t2, VAR_I($fp)
                                                                                                                   # t2<---i
          l w
l i
                                            t2, VAR.I($fp)
t4, 4
t2, t4, otro_while
t3, array_out
t5, t3, t2
a0, WRITE_FILENO_OUT($fp)
a1, t5
a2, 1
v0, SYS_write
                                                                                                                  bge
          addu
          lw
move
                                                                                                                  #write(fileDescriptorSalida, (void*)(&out[i]), 1);
           syscall
                                            v0, siguiente_escritura
t4, 5
t4, VAR_RETCODE($fp)
return_codificar
          bgez
li
sw
                                                                                                                   # Cargo codigo de error
# retcode = 1
                                           t2, VAR_I($fp)
t2, t2, 1
t2, VAR_I($fp)
for_salida
                                                                                                                  # t2<---i
          addiu
          sw
j while_read_code return_codificar: lw
                                                                                                                  # Itero la siguiente terna de bytes
                                           v0, VAR.RETCODE(sp)
sp, $fp
$fp, ENCODE.VAR.FP(sp)
gp, ENCODE.VAR.GP(sp)
ra, ENCODE.VAR.RA(sp)
sp, sp, ENCODE.STACK.SIZE
ra
                                                                                                                  # Liberamos el stack frame
          move
          lw
lw
          addu
.data
.align 2
buffer:
buffer_write:
basis_64:
```

5. Conclusiones

- La realización completa del TP llevó cierta dificultad al tener que realizarlo en el contexto solicitado: alta portabilidad, desarrollo en C, funciones en assembly respetando la convención de la ABI e informe hecho en LaTeX.
- 2. En el primer caso la dificultad radicaba en tener configurado y funcionando el GXEmul dentro de un Linux, y lograr que en ambos casos el programa compile y corra sin problemas.
- 3. Tuvimos que invertir tiempo para leer la bibliografía dada por la catedra para respetar la convención de la ABI para el desarrollo en assembly de las funciones solicitadas.
- 4. En cuanto al trabajo grupal en si mismo, no hubo inconvenientes de ningún tipo ya que al ser el grupo relativamente chico y tener conocimiento del manejo del versionado de un proyecto ante cambios ingresado por los integrantes (por medio del GIT), la introducción de modificaciones y correcciones fué fluida.

6. Enunciado del trabajo practico

Universidad de Buenos Aires, F.I.U.B.A. 66.20 Organización de Computadoras

Trabajo práctico 1: conjunto de instrucciones MIPS \$Date: 2017/04/23 22:25:51 \$

1. Objetivos

Familiarizarse con el conjunto de instrucciones MIPS y el concepto de ABI, extendiendo un programa que resuelva el problema descripto en la sección 4.

2. Alcance

Este trabajo práctico es de elaboración grupal, evaluación individual, y de carácter obligatorio para todos alumnos del curso.

3. Requisitos

El informe deberá ser entregado personalmente, por escrito, en la fecha estipulada, con una carátula que contenga los datos completos de todos los integrantes.

Además, es necesario que el trabajo práctico incluya (entre otras cosas, ver sección 6), la presentación de los resultados obtenidos, explicando, cuando corresponda, con fundamentos reales, las causas o razones de cada caso.

4. Descripción

En este trabajo, se reimplementará parcialmente en assembly MIPS el programa desarrollado en el trabajo práctico anterior [1].

Para esto, se requiere reescribir el programa, de forma tal que quede organizado de la siguiente forma:

 main.c: contendrá todo el código necesario para el procesamiento de las opciones de línea de comandos, apertura y cierre de archivos (de ser necesario), y reporte de errores (stderr). Desde aquí se llama a las funciones de encoding y decoding siguientes.

- base64.S: contendrá el código MIPS32 assembly con las funciones base64_encode() y base64_decode(), y las funciones y estructuras de datos auxiliares para realizar los cómputo de encoding y decoding, que los alumnos crean convenientes. También contendrá la definición en assembly de un vector equivalente al siguiente vector C: const char*errmsg[]. Dicho vector contendrá los mensajes de error que las funciones antes mencionadas puedan generar, y cuyo índice es el código de error devuelto por las mismas.
- Los header files pertinentes (al menos, base64.h, con los prototipos de las funciones mencionadas, a incluir en main.c), y la declaración del vector extern const char* errmsg[]).

A su vez, las funciones MIPS32 base64_encode() y base64_decode() antes mencionadas, coresponden a los siguientes prototipos C:

- int base64_encode(int infd, int outfd)
- int base64_decode(int infd, int outfd)

Ambas funciones reciben por infd y outfd los file descriptors correspondientes a los archivos de entrada y salida pre-abiertos por main.c, la primera función realizará el encoding a base 64 de su entrada, y la segunda función el decoding de base 64 se su entrada.

Ante un error, ambas funciones volverán con un código de error numérico (índice del vector de mensajes de error de base64.h), o cero en caso de realizar el procesamiento de forma exitosa.

5. Implementación

El programa a implementar deberá satisfacer algunos requerimientos mínimos, que detallamos a continuación:

5.1. ABI

Será necesario que el código presentado utilice la ABI explicada en clase ([2] y [3]).

5.2. Syscalls

Es importante aclarar que desde el código assembly no podrán llamarse funciones que no fueran escritas originalmente en assembly por los alumnos. Por lo contrario, desde el código C sí podrá (y deberá) invocarse código assembly.

Por ende, y atendiendo a lo planteado en la sección 4, los alumnos deberán invocar algunos de los system calls disponibles en NetBSD (en particular, SYS_read y SYS_write).

5.3. Casos de prueba

Es necesario que la implementación propuesta pase $\underline{\text{todos}}$ los casos incluidos tanto en el enunciado del trabajo anterior [1] como en el conjunto de pruebas suministrado en el informe del trabajo, los cuales deberán estar debidamente documentados y justificados.

5.4. Documentación

El informe deberá incluir una descripción detallada de las técnicas y procesos de desarrollo y debugging empleados, ya que forman parte de los objetivos principales del trabajo.

6. Informe

El informe deberá incluir al menos las siguientes secciones:

- Documentación relevante al diseño, desarrollo y debugging del programa;
- Comando(s) para compilar el programa;
- Las corridas de prueba, (sección 5.3) con los comentarios pertinentes;
- El código fuente completoi, el cual deberá entregarse en formato digital compilable (incluyendo archivos de entrada y salida de pruebas);
- Este enunciado.

El informe deberá entregarse en formato impreso y digital.

7. Fechas

- Entrega: 2/5/2017;
- Vencimiento: 16/5/2017.

Referencias

- [1] Enunciado del primer trabajo práctico (TP0), primer cuatrimestre de 2017 (http://groups.yahoo.com/groups/orga-comp/files/TPs/).
- [2] System V application binary interface, MIPS RISC processor supplement (third edition). Santa Cruz Operations, Inc.
- [3] MIPS ABI: Function Calling Convention, Organización de computadoras 66.20 (archivo "func_call_conv.pdf", http://groups.yahoo.com/groups/orga-comp/Material/).