

- MICROCONTROLADORES CORTEX - ASSEMBLER Y SU INTERFAZ EN C

Cátedra: Técnicas Digitales II
UTN – FRBA
Marzo 2019

Introducción

- Las computadoras en general se manejan con palabras binarias que le indican que acción debe realizar. Las hemos denominado códigos de operación y los Cortex la leen en el primer ciclo del pipeline que llamamos “Búsqueda de código de operación”.
- Esas palabras binarias son legibles por la computadora pero ilegibles para el programador que prefiere ***nemónicos*** como ADD, SUB, MOV,... los cuales son ilegibles para el microcontrolador sin una previa traducción.
- Hasta ahora hemos utilizado como traductor el compilador C que permite que una sentencia sea traducida a múltiples instrucciones.
- El compilador ***Ensamblador*** (Assembler) genera una correspondencia biunívoca entre una sentencia y un código de operación.

Repertorio de Instrucciones

- Instrucciones de Branch y control.
- Instrucciones de procesamiento de datos.
- Instrucciones de carga y almacenamiento de registros.
- Instrucciones de carga y almacenamiento múltiple de registros.
- Instrucciones de acceso a registros de Status.
- Instrucciones de Coprocesador.

Formato de una línea en Assembler

{etiqueta} {instrucción | directivas | pseudo-instrucción} {;comentario}

Espacios
o Tab

The diagram illustrates the format of an assembly line. It shows four fields separated by vertical bars: *{etiqueta}*, *{instrucción | directivas | pseudo-instrucción}*, and *{;comentario}*. Below the first three fields, there are three blue arrows pointing upwards to the spaces between them. A fourth blue arrow points upwards to the space before the final field. These arrows are connected by a horizontal line, and the text "Espacios o Tab" is centered below this line, indicating that spaces or tabs are used to separate the fields.

Ejemplo

```
AREA    ARMex, CODE, READONLY
ENTRY                                ; Primera instrucción a ejecutar
start                                     ; Etiqueta

    MOV    r0, #10
    MOV    r1, #3
    ADD    r0, r0, r1                ; r0 = r0 + r1

stop

    MOV    r0, #0x18
    LDR    r1, =0x20026
    SVC    #0x123456                ; Llamado a sistema (Ex – SWI)
    END                                ; Fin de archivo
```

← Pseudoinstrucción

Excepciones

Exception Number	Exception Type	Priority (Default to 0 if Programmable)	Description
0	NA	NA	No exception running
1	Reset	−3 (Highest)	Reset
2	NMI	−2	Nonmaskable interrupt (external NMI input)
3	Hard fault	−1	All fault conditions, if the corresponding fault handler is not enabled
4	MemManage fault	Programmable	Memory management fault; MPU violation or access to illegal locations
5	Bus fault	Programmable	Bus error (Prefetch Abort or Data Abort)
6	Usage fault	Programmable	Exceptions due to program error
7–10	Reserved	NA	Reserved
11	SVCall	Programmable	System service call
12	Debug monitor	Programmable	Debug monitor (break points, watchpoints, or external debug request)
13	Reserved	NA	Reserved
14	PendSV	Programmable	Pendable request for system device
15	SYSTICK	Programmable	System tick timer
16	IRQ #0	Programmable	External interrupt #0
17	IRQ #1	Programmable	External interrupt #1
...
255	IRQ #239	Programmable	External interrupt #239

Aclaraciones

- Cada archivo resultante del linkeo puede tener:
- Uno o varias secciones de código. Usualmente son sectores de lectura solamente (Read-only)
- Una o varias secciones de datos, Usualmente son sectores de lectura y escritura (Read-write). Suelen ser inicializadas a cero.

Subrutinas

```
AREA  subrout, CODE, READONLY      ; Nombre de este bloque de código
ENTRY                                ; Marca la primera instrucción a
ejecutar

start
    MOV    r0, #10                  ; Parámetros
    MOV    r1, #3
    BL     doadd                    ; Llamado a subrutina

Stop
    MOV    r0, #0x18                ;
    angel_SWIreason_ReportException
    LDR     r1, =0x20026             ; ADP_Stopped_ApplicationExit
    SVC     #0x123456               ; Llamado al sistema (antes SWI)

doadd
    ADD     r0, r0, r1              ; Código de la subrutina
    BX     lr                       ; Retorno de la subrutina
END                                  ; Fin de archivo
```


Ejecución condicional

EQ	Z seteado	Igual
NE	Z en cero	No igual
CS or HS	C set	Mayor o igual (no signado \geq)
CC or LO	C en cero	Menor (no signado $<$)
MI	N seteado	Negativo
PL	N en cero	Positivo o cero
VS	V set	Overflow
VC	V en cero	Sin overflow
HI	C set y Z en cero	Mayor (no signado $>$)
LS	C en cero o Z set	Menor o igual (no signado \leq)
GE	N y V iguales	Signado \geq
LT	N y V difieren	Signado $<$
GT	Z en cero, N y V iguales	Signado $>$
LE	Z set, N y V difieren	Signado \leq
AL	Siempre.	

Ejemplo

ADD	r0, r1, r2	; r0 = r1 + r2, no actualiza flags
ADDS	r0, r1, r2	; r0 = r1 + r2, y actualiza flags
ADDSCS	r0, r1, r2	; Si C esta seteado r0 = r1 + r2, y actualiza flags
CMP	r0, r1	; actualiza flags basada en r0-r1.

Ejemplo máximo común divisor

```
int gcd (int a, int b)
{
    while (a != b)
    {
        if (a > b)
            a = a - b;
        else
            a = b - a;
    }
    return a;
}
```

Ejemplo máximo común divisor

gcd

CMP r0, r1

BEQ end

BLT less

SUBS r0, r0, r1 ; podría ser SUB r0, r0, r1 para ARM

B gcd

less

SUBS r0, r1, r0 ; podría ser SUB r1, r1, r0 para ARM

B gcd

end

Caso más desfavorable

Cycle		1	2	3	4	5	6	7	8	9
Address	Operation									
0x8000	BX r5	F	D	E						
0x8002	SUB		F	D						
0x8004	ORR			F						
0x8FEC	AND				F	D	E			
0x8FEE	ORR					F	D	E		
0x8FF0	EOR						F	D	E	

Ejecutar el Branch tarda 3 ciclos.

F - Fetch D - Decode E - Execute

Ejemplo máximo común divisor

Al tener tantos branches se demora mucho tiempo pues debe rellenarse el pipeline. Es mejor:

gcd

CMP r0, r1

SUBGT r0, r0, r1

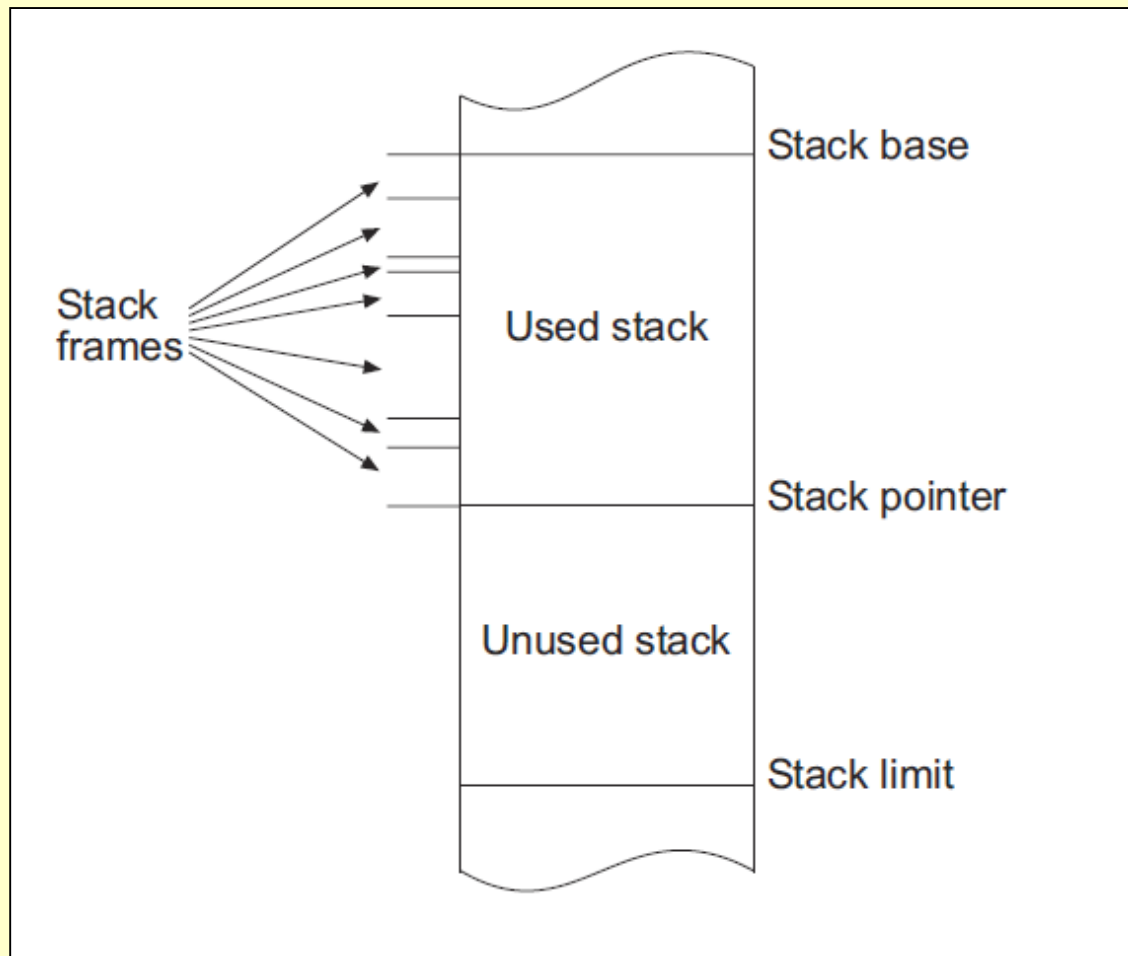
SUBLE r1, r1, r0

BNE gcd

Cargar direcciones

```
AREA  Jump, CODE, READONLY
    ARM                ; Código en ARM
num   EQU  2           ; Numero de entradas en la tabla de saltos
    ENTRY              ; Primera instrucción a ejecutar
start
    MOV    r0, #0       ; Parámetros
    MOV    r1, #3
    MOV    r2, #2
    BL     arithfunc     ; Llamar a la función
stop
    MOV    r0, #0x18     ; angel_SWIreason_ReportException
    LDR    r1, =0x20026 ; ADP_Stopped_ApplicationExit
    SVC    #0x123456     ; Llamado al sistema
```

Pila



Cargar direcciones

```
arithfunc                                ; Etiqueta
    CMP    r0, #num                      ; Tratar la función como no signada
    BXHS   lr                            ; Si código >= num simplemente retorna
    ADR     r3, JumpTable                ; Carga la dirección de la tabla de saltos
    LDR     pc, [r3,r0,LSL#2]            ; Salta a la rutina apropiada
JumpTable
    DCD     DoAdd
    DCD     DoSub
DoAdd
    ADD     r0, r1, r2                    ; Operación 0
    BX      lr                            ; Retorna
DoSub
    SUB     r0, r1, r2                    ; Operación 1
    BX      lr                            ; Retorna
END                                        ; Marcar fin de archivo
```

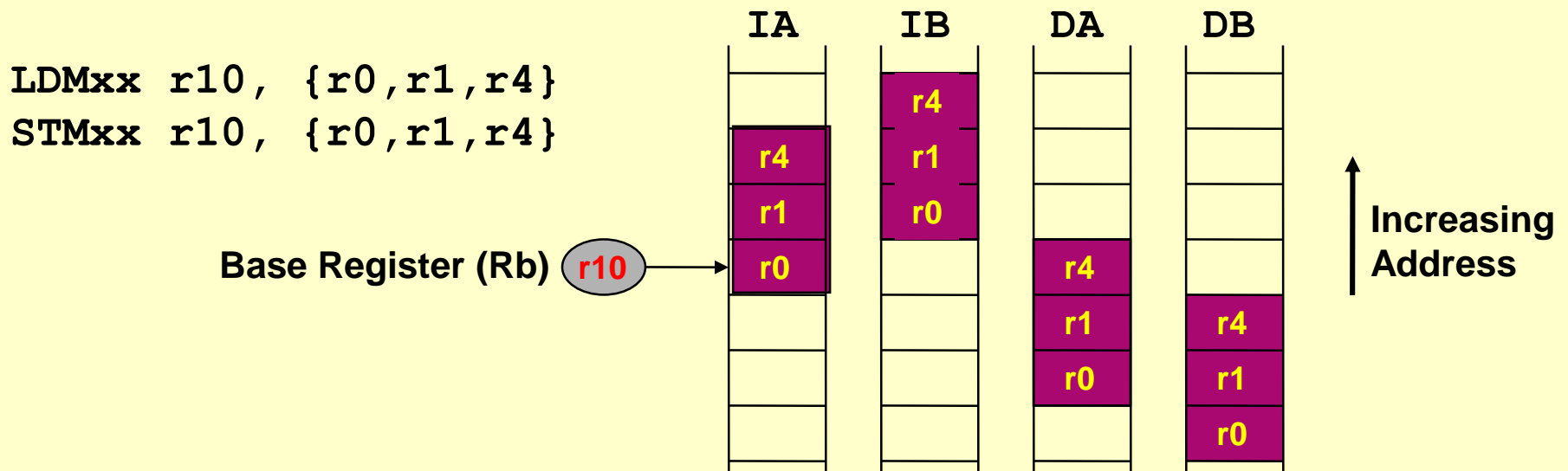
String copy con pseudoinstrucción

```
AREA StrCopy, CODE, READONLY
ENTRY
start
    LDR r1, =srcstr           ; Puntero al primer string
    LDR r0, =dststr           ; Puntero al segundo string
    BL strcpy                 ; Llamado a subrutina de copia
stop
    MOV r0, #0x18             ; angel_SWIreason_ReportException
    LDR r1, =0x20026          ; ADP_Stopped_ApplicationExit
    SVC #0x123456             ; Llamado al sistema
strcpy
    LDRBr2, [r1],#1           ; Lee byte y actualiza dirección
    STRB r2, [r0],#1          ; Escribe byte actualiza dirección
    CMP r2, #0                ; ¿Terminó?
    BNE strcpy                ; Sigue
    MOV pc,lr                 ; Retorna

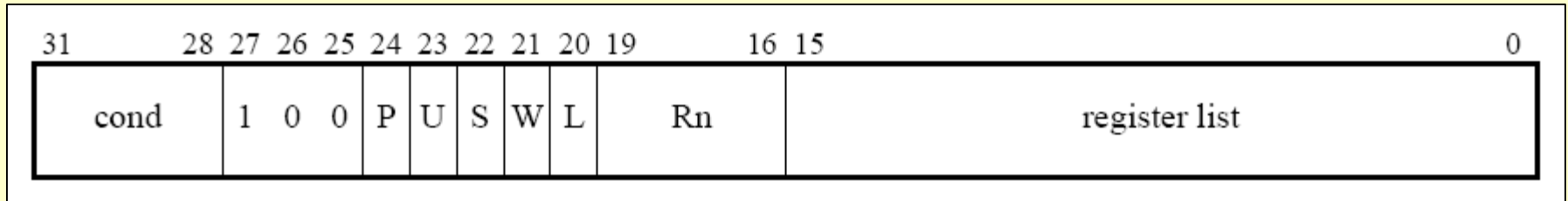
AREA Strings, DATA, READWRITE
srcstr DCB "Primer string - fuente",0
```

Multiples Load y Store Registros

- Sintaxis:
 - **<LDM|STM>**{<cond>}<addressing_mode> Rb{!}, <register list>
- 4 modos de direccionamiento:
 - **LDMIA / STMIA** increment after
 - **LDMIB / STMIB** increment before
 - **LDMDA / STMDA** decrement after
 - **LDMDB / STMDB** decrement before



LDMIA y STMIA



LDMIA R7!, {R0-R3, R5}

; Load R0 to R3-R5 desde R7, add 20 to R7

STMIA R0!, {R3, R4, R5}

; Store R3-R5 to R0: add 12 to R0

Movimientos múltiples

STMFD sp!, {r0-r5} ; Push a una pila descendente

LDMFD sp!, {r0-r5} ; Pop de una pila descendente

En llamadas anidadas se prefiere llamarlas como PUSH y POP

Subrutina1

 PUSH {r5-r7,lr} ; Push registros de trabajo y lr
; código

 BL subrutina 2
; código

 POP {r5-r7,pc} ; Pop registros de trabajo y pc

Macros

```
MACRO          ; Definición de la macro
$label TestAndBranch $dest, $reg, $cc
$label CMP     $reg, #0
           B$cc $dest
           MEND          ; Macro end
```

Uso de la macro

```
test      TestAndBranch NonZero, r0, NE
```

...

NonZero

Que resulta:

```
test      CMP     r0, #0
           BNE     NonZero
```

...

NonZero

Inferfaz C Assembler

- r0-r3 son los registros de argumentos y borradores; r0-r1 son también los de resultados
- r4-r8 son registros a ser salvados por la función llamada y son utilizados para variables locales.
- r9 puede ser un registro a ser salvados por la función llamada o no (en algunas variantes de AAPCS es un registro especial)
- r10-r11 son registros a ser salvados por la función llamada
- r12-r15 son registros especiales

Variables globales

AREA globals, CODE, READONLY

EXPORT `asmsubroutine`

IMPORT globvar

asm subroutine

LDR r1, =globvar ; Cargar r1 con la dirección de
 ; la variable global

LDR r0, [r1]

ADD r0, r0, #2

STR r0, [r1]

BX LR

END

Interfaz C Assembler – Main en C

```
#include <lpc17xx.h>

extern int      complementa_a_2(int);
int          a;
int          resul;

int main(void)
{
    a=0x55;

    resul = complementa_a_2(a);
}
```

Interfaz C Assembler – Función en Asm

; Ejemplo de una suma entre registros

```
AREA Code, CODE, READONLY      ; Dar nombre a esta área de código
ARM                             ; Código en modo ARM (32bits)
EXPORT Complementa_a_2
```

Complementa_a_2

```
STMFD        sp!, {r4-r12, lr}   ; Pusheamos los registros para
                                   ; despreocuparnos y poder pisar los
                                   ; contenidos

MVN          r0,r0                ;Luego, se debe devolver el contenido en R0
ADD          r0,r0,#1

LDMFD        sp!, {r4-r12, lr}   ; Recuperamos los registros salvados
BX           lr                  ; Return
```

```
END
```

Inferfaz C Assembler – Main en C

// Función que prepara la suma y resta y llama a la función en Assembler

```
int a;  
int b;  
int result1;  
int result2;  
extern int      suma (int,int);  
extern int      resta (int, int);
```

```
int main (void){
```

```
    a=0x20;  
    b=0x20;
```

```
        result1 = suma (a,b);  
        result2 = resta (a,b);
```

Interfaz C Assembler – Función en Asm

```
AREA      Code, CODE, READONLY
ARM
```

```
export    suma
export    resta
```

suma

```
    STMFD  sp!, {r4-r12, lr}    ; Pusheamos los registros
    ADD    r0, r0, r1           ; Función suma
    LDMFD  sp!, {r4-r12, lr}
    BX     lr
```

resta

```
    STMFD  sp!, {r4-r12, lr}
    SUB    r0, r0, r1
    LDMFD  sp!, {r4-r12, lr}    ; Recuperamos los registros salvados
    BX     lr
```

**Universidad
Tecnológica Nacional**

**Facultad Regional
Buenos Aires**

**Ingeniería Electrónica
Técnicas Digitales II**

