Técnicas Digitales II Acceso a Memoria

Acceso a memoria

- Una característica de RISC, es que posee una modelo Load/Store, este modelo divide al set de instrucciones en dos conjuntos.
 - Acceso a memoria (carga y almacenamiento entre memoria y registro).
 - Operaciones con la ALU (siempre entre registros).



Además ARM posee dos subconjuntos de instrucciones para acceder a memoria

Instrucciones de Carga y Almacenamiento de UN REGISTRO

Permite la carga y almacenamiento de un solo registro desde y hacia la memoria.

Instrucciones de Carga y Almacenamiento de múltiples registros

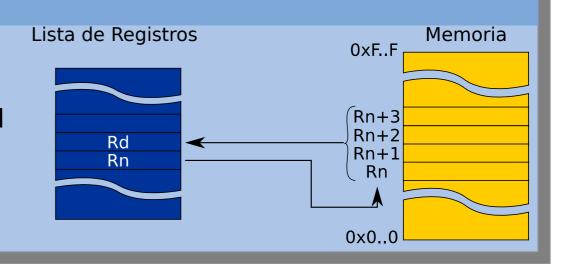
Permite la carga y almacenamiento de un listado de registros desde y hacia la memoria, comúnmente usada en manejo de STACK.

Instrucciones de Carga y Almacenamiento

Carga

LDR Rd, [Rn]

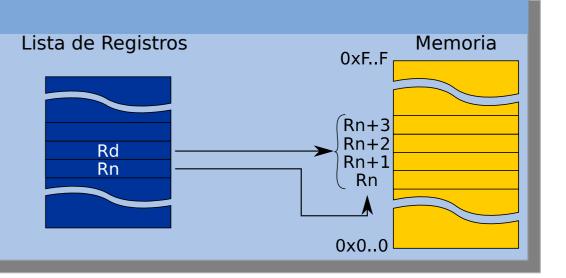
Leer desde la posición indicada en Rn un word y lo guarda en el registro Rd.



Almacenamiento

STR Rd, [Rn]

Escribe el contenido de Rd a partir de la posición indicada por el registro Rn.



- Las instrucciones de carga y almacenamiento de un registro, requieren para definir la dirección de memoria donde se leerá o escribirá el dato, de por lo menos de un registro base.
- A este registro se le sumará o restara otro valor (offset), el tipo de este valor definirá el modo de direccionamiento:
 - Direccionamiento Inmediato. LDR Rd , [Rn , #offset]
 - Offset por registro. LDR Rd , [Rn , Rm]
 - Offset por registro escalado. LDR Rd , [Rn , Rm Isl #2]

Inmediato

Al registro base se le suma o resta un valor numérico contenido en la propia instruc.

LDR Rd , [Rn , #offset]

Rd = [Rn + #offset]

3 3 2 2 1 0 9 8	2 7	2	2 5	2 4	2	2	2	2	1 9	18	1 7	1 6	15	1	1	1 2	1	1	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
cond	0	1	1	C	on	fig	ur	a		R	n			R	d				0	ffs	et	de	e 1	.2	bit	S		

Offset por registro

Al registro base se le suma o resta otro registro.

LDR Rd, [Rn, Rm]

Rd = [Rn + Rm]

3 3 2 2 2 2 1 0 9 8 7 6	2 5	2 2 2 4 3 2	2 1	2	1 1 9 8	1 7	1 6	15	14	13	1 2	1	1	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
cond 0 1	1	config	jura	а	R	n			R	d		0	0	0	0	0	0	0	0		Rr	n	

Offset por registro escalado

Al registro base se le suma o resta un registro escalado (barrel shifter).

LDR Rd, [Rn, Rm LSL #2]

 $Rd = [Rn + Rm \cdot 4]$

3 1	3	2 9	28	2	2	2 5	2 4	2	2 2	2	2	19	18	1 7	1	15	14	1	1 2	1	1	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
	СО	nd		0	1	1	C	on	fig	ur	а		R	n			R	d			S	hif	t		tip	00	0		Rı	n	

Tipo de Direccionamiento

- El registro base y el offset pueden vincularse de distintas maneras, esto define tipo de direccionamiento.
 - Direccionamiento pre-indexado. LDR Rd,[Rn,#offset]!
 - Direccionamiento post-indexado. LDR Rd,[Rn],#offset
 - Direccionamiento por corrimiento (también llamado preindexado sin actualizar). LDR Rd,[Rn,#offset]

Pre-indexado

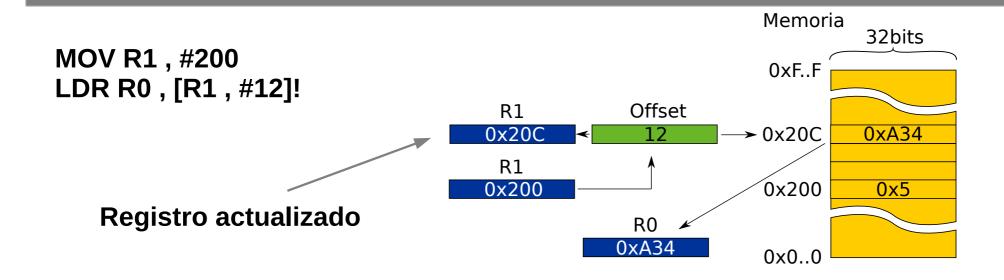
La dirección de memoria está formada por la suma o resta del offset con el registro base, esta dirección de memoria calculada, es escrita luego en el registro base.

LDR Rd,[Rn, #offset]!

Luego de la operación los registros quedan:

Rd = [Rn + #offset]

Rn = Rn + #offset



Post-indexado

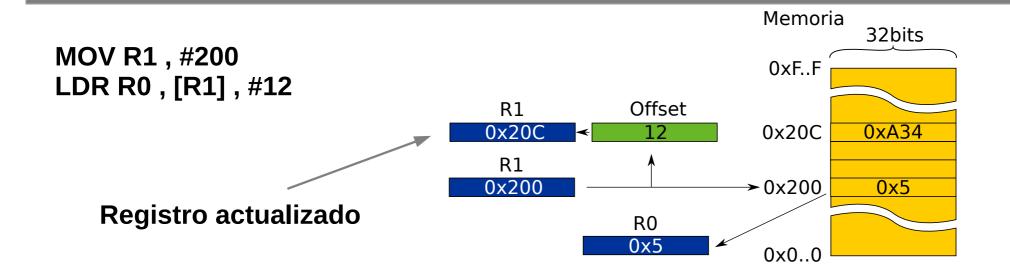
Se toma el dato de la dirección apuntada por el registro base y luego se actualiza este sumándole o restándole el corrimiento.

LDR Rd, [Rn], #offset

Luego de la operación los registros quedan:

Rd = [Rn]

Rn = Rn + #offset



Por corrimiento o Pre-indexado sin actualizar

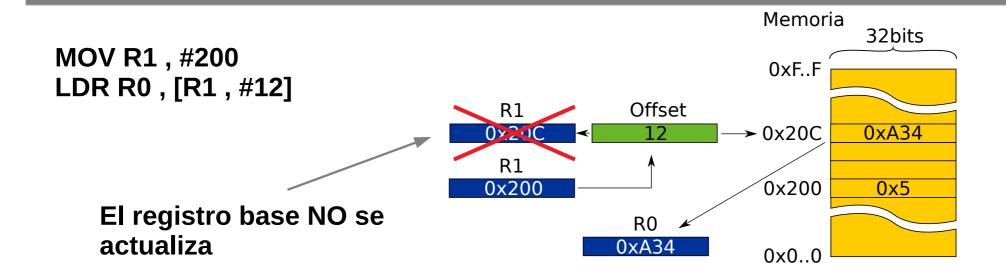
La dirección de memoria está formada por la suma o resta del offset con el registro base.

LDR Rd,[Rn, #offset]

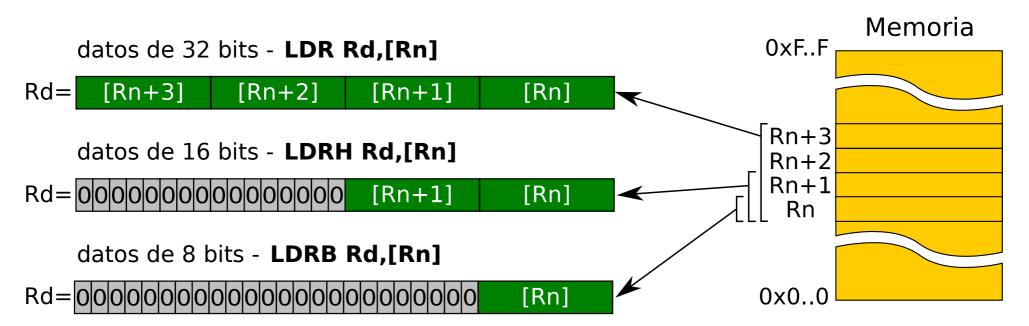
Luego de la operación los registros quedan:

Rd = [Rn + #offset]

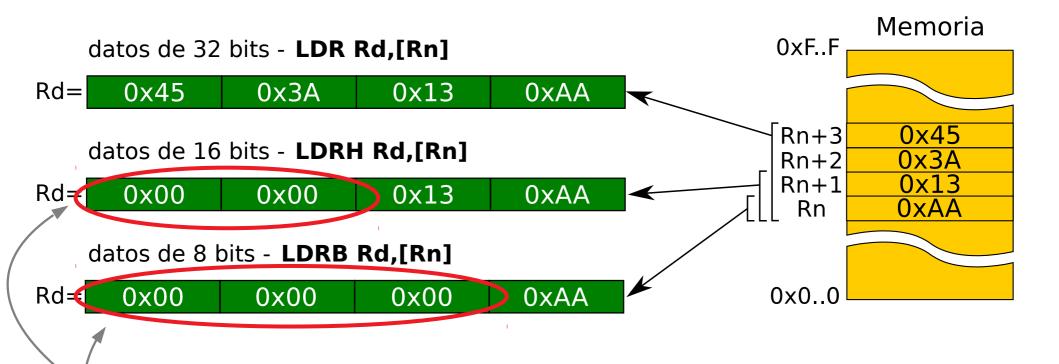
Rn = Rn



- La instrucción de carga desde memoria a registro, admite tres tipos distinto de tamaño de dato.
- De ser necesario el registro se completa con 0.

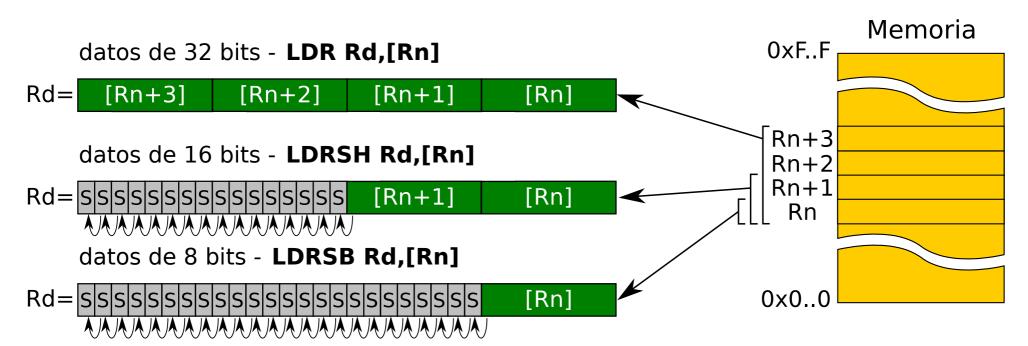


Ejemplo de carga desde memoria.

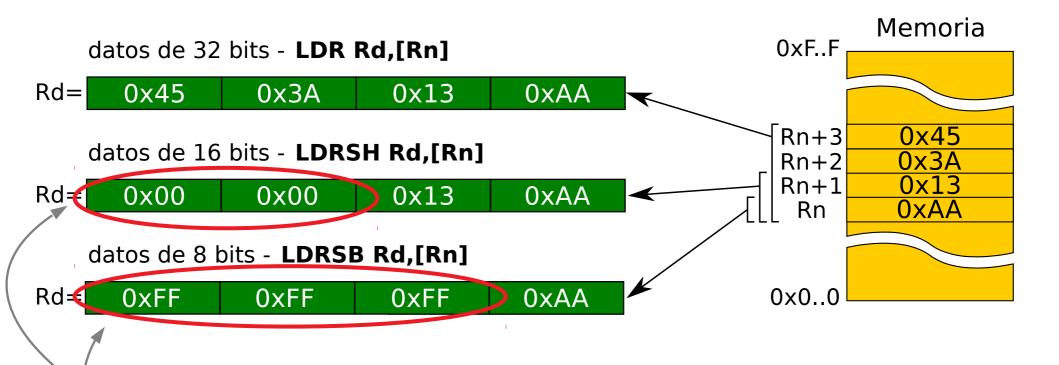


Completado con 0 por la Instrucción LDR

- El mismo conjunto de tipos de datos, será tratado de distinta forma si son números CON SIGNO.
- De ser necesario el registro se completa con el signo.



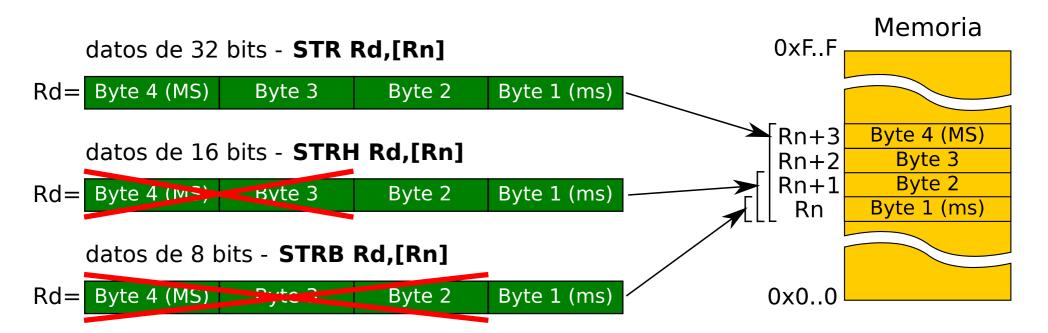
Ejemplo de carga desde memoria CON SIGNO.



Completado con el signo (bit 15 o 7 según corresponda) por la Instrucción

STR tipo de datos

- La instrucción para guardar de un registro a memoria, admite los mismos tipos de datos que para la carga.
- En formatos menores a 32 bits, el dato es recortado al tamaño adecuado, este procedimiento no requiere conocer si el número es con signo o sin signo.



Ejemplo de los datos guardados para un Rd = 0x453A83AA.

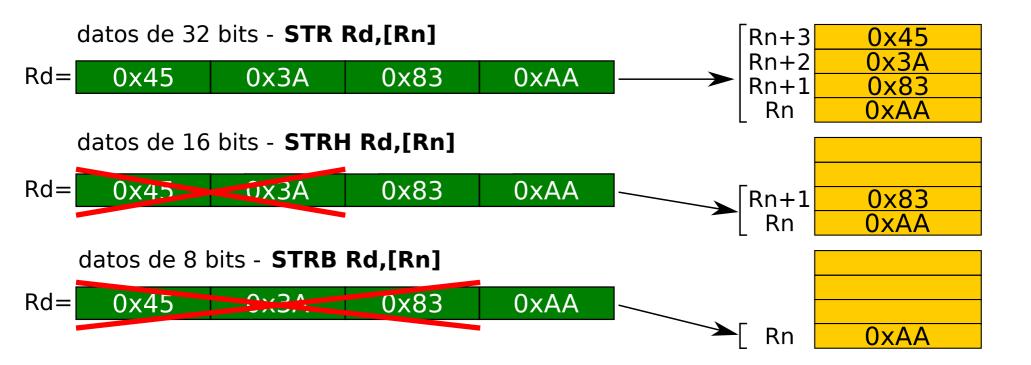


Tabla de Direccionamiento

 De acuerdo a los modos de direccionamiento y a los tipos de direccionamientos, se define la siguiente tabla.

WB - Word o Byte sin signo / HB - Halfword o Byte con signo

		_	
TDato	Modo	Descripción	Ejemplo
WB	[<rn>, #+/-<o_12>]</o_12></rn>	inmediato	LDR R1,[R2, #+1024]
НВ	[<rn>, #+/-<o_8>]</o_8></rn>	inmediato	LDRH R1,[R2, #+100]
todos	[<rn>, +/-<rm>]</rm></rn>	por registro	LDR R1,[R2, R3]
WB	[<rn>, +/-<rm>,<sh>#<imm>]</imm></sh></rm></rn>	por registro escalado	LDR R1,[R2, -R4, LSL #3]
WB	[<rn>, #+/-<o_12>]</o_12></rn>	inmediato pre indexado	LDR R1,[R2, #-1024]!
НВ	[<rn>, #+/-<o_8>]</o_8></rn>	inmediato pre indexado	LDRH R1,[R2, #+100]!
todos	[<rn>, +/-<rm>]</rm></rn>	por registro pre indexado	LDR R1,[R2, -R4]!
WB	[<rn>, +/-<rm>,<sh>#<imm>]</imm></sh></rm></rn>	por reg. escalado pre-ind.	LDR R2,[R4, R3, LSL #3]!
WB	[<rn>], #+/-<o_12></o_12></rn>	inmediato post-index.	LDR R1,[R2],#+1024
НВ	[<rn>], #+/-<0_8></rn>	inmediato post-index.	LDRSB R1,[R2], #+100
todos	[<rn>], +/-<rm></rm></rn>	por registro post-index.	LDR R1,[R2],R3
WB	[<rn>], +/-<rm>,<sh>#<imm></imm></sh></rm></rn>	por reg. escalado post-ind.	LDR R1,[R2],R3, LSL #2

Tipo de datos en ensablador

- La definición de datos es algo mas compleja que en lenguajes de Alto Nivel.
- Aquí la definición no queda supeditada solo a cuando se declara la variables, sino es necesaria tenerla en cuenta en cada lugar que se haga uso de la variable.
- Tamaño del tipo de dato y si está almacenada con signo o sin signo, deberá estar presente cada vez que la variable sea utilizada.

Variables

- Para declarar una variable se utiliza etiquetas.
- Su ubicación debe estar fuera del flujo del programa (El ensamblador no distingue código de dato).
- Los tipo más comunes se definen con palabras reservadas de la siguiente manera :
 - word palabra de 32 bits
 - hword half word 16 bits
 - byte para byte de 8 bits
 - .ascii cadena de caracteres
 - .asciz cadena de caracteres con terminación nula

Variables: ejemplos

Variables de distinto tamaño

variable1: .word 12

variable2: .hword 12

variable3: .byte 12

El número 12 es guardado ocupando 4, 2 y 1 byte/s respectivamente

Cadenas

cadena1: .ascii "hola mundo"

cadena2: .asciz "hola mundo"

Igual a cadena1 pero se le agrega un 0 al final

Arreglos
 Los números se guardan sin signo
 si son positivos y C2 si son negativos

vector1: .hword 2524,54,-588

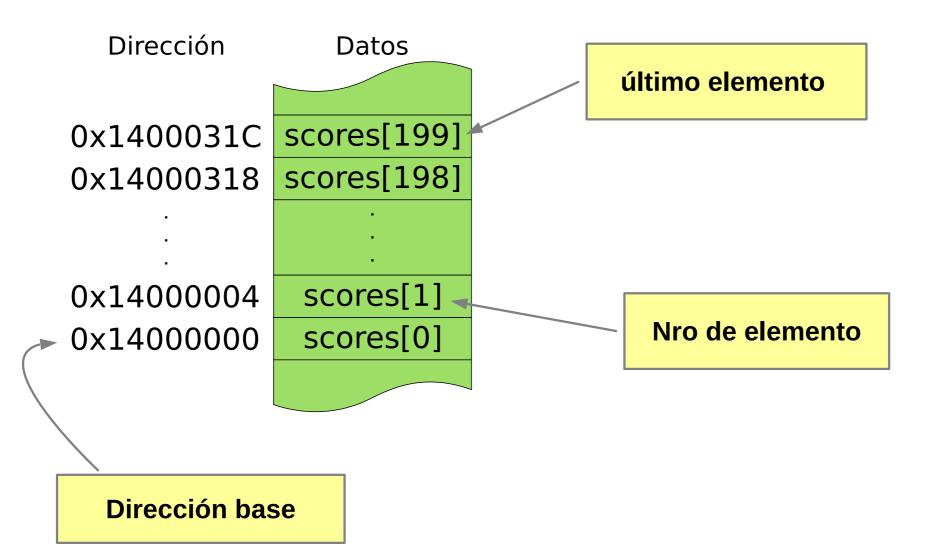
cadena2: .byte 'h','o','l','a',0

Se pueden guardar el ASCII de un carácter o un número

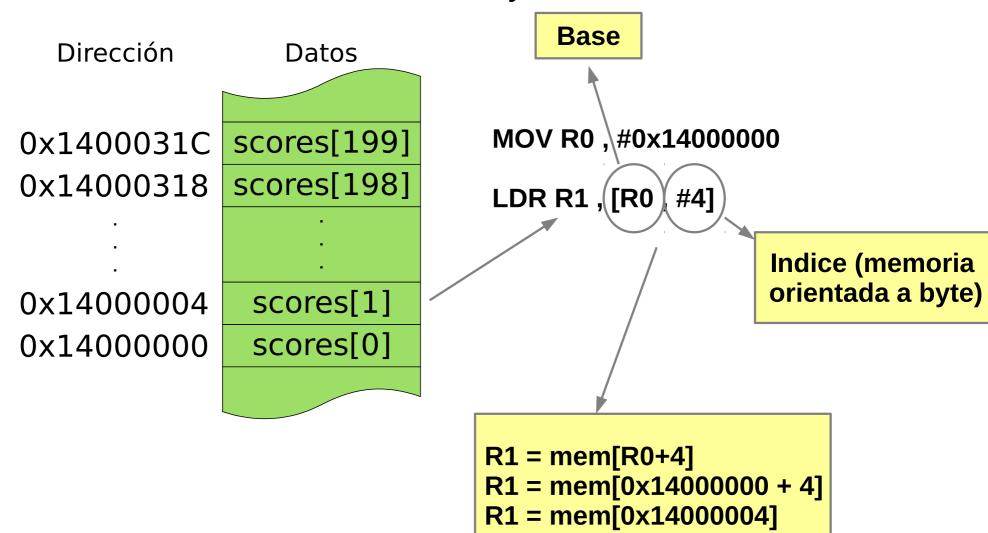
Variables: Arreglo (Array)

- Un arreglo es un conjunto de datos del mismo tipo guardados en una área de memoria de manera contigua o secuencial.
- Los elementos dentro del arreglo se identifica con un indice (index).
- La cantidad de elementos del arreglo es su longitud (lenght).
- Y comenzará en una dirección base (base address).

Vector de word de 200 elementos y dirección base 0x14000000

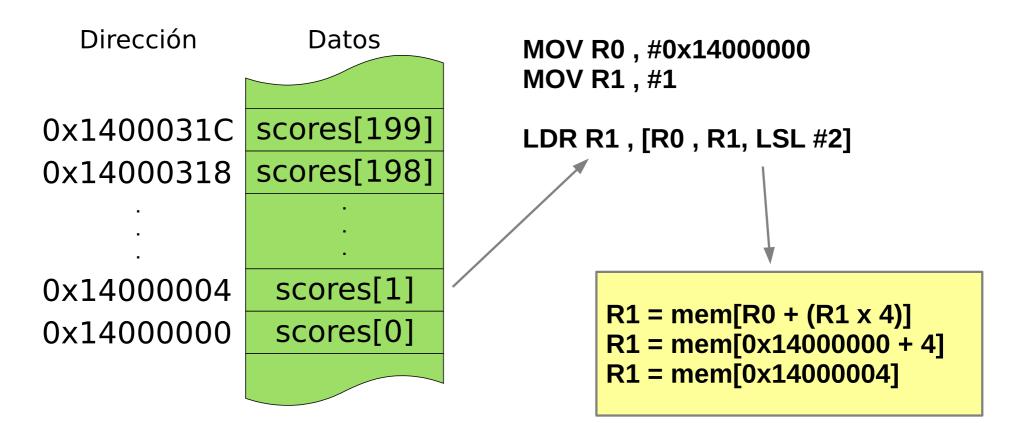


Vector de word de 200 elementos y dirección base 0x14000000



 ARM utilizando offset por registro escalado, permite multiplicar el indice por un una constante, sumando el resultado a la base.

Vector de word de 200 elementos y dirección base 0x14000000



• Ejemplo, sumar 10 a los elementos de un vector

```
Int i;
Int scores[200];
```

L3:

Uso del Indice

 Ejemplo, sumar 10 a los elementos de un vector con postindexado.

```
Int i;
Int scores[200]; MOV R0,#0x14000000
ADD R1, R0, #800 ; R1 = R0 + (200x4)
for(i=0;i<200;i=i+1) { LOOP: CMP R0,R1
BGE L3
scores[i]=scores[i]+10; LDR R3, [R0]
ADD R3, R3, #10
STR R3, [R0], #4
} B LOOP
L3:
```

Variables: Bytes y Caracteres

- En lengua natural, los grafemas son unidades mínimas e indivisibles de la escritura.
- El carácter es la unidad de información que representa aproximadamente a un grafema y otros símbolos como caracteres de control, partes de dibujos, etc.
- En una computadora, estos caracteres están codificados, es decir, se asigna un valor generalmente entero a cada carácter.

Codificación

- Actualmente existen dos codificaciones en una computadora
 - ASCII (American Standard Code for Information Interchange Código Estándar Estadounidense para el Intercambio de Información).
 Creado en 1963
 - Unicode
 Define un estándar mucho mas amplio que ASCII, cada símbolo esta definido con un nombre, uso, sistema de escritura, direccionalidad, mayúscula, etc.
 - Está dividido en planos de 16 bits cada uno

ASCII

- Creado en 1963 como una evolución de los códigos usados en telegrafía.
- En 1967 se incorpora las minúsculas y se redefinen algunos códigos de control (US-ASCII), es publicado por primera vez.
- Posee 32 códigos no imprimibles y 96 imprimibles.
- Es de 7 bits, el octavo bit era usado como bit de paridad o permanecía en 0.

```
!"#$%&'()*+,-./0123456789:;<=>?
@ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ[\]^_
`abcdefghijklmnopqrstuvwxyz{|}~
```

Variante de ASCII (página de códigos 437)

- Incorporada en la primera PC de IBM con el MS-DOS año 1981.
- Algunos códigos no imprimibles pasan a tener una representación gráfica.
- Actualmente es el código básico de cualquier tarjeta de video.
- Mantiene los demás caracteres del ASCII

Variante de ASCII (ISO/IEC 8859-1)

- Incorpora los caracteres necesarios para la mayoría de las lenguas con alfabeto latino.
- Pertenece al conjunto de estándar 8859 que poseen los primeros 128 códigos iguales al ASCII.
- Una versión posterior la 8859-15, agrega el Euro y algunos caracteres extras

Tabla ASCII (Caracteres Imprimibles)

32	20	SP	48	30	0	64	40	@	80	50	Р	96	60	`	112	70	р
33	21	!	49	31	1	65	41	Α	81	51	Q	97	61	a	113	71	q
34	22	**	50	32	2	66	42	В	82	52	R	98	62	b	114	72	r
35	23	#	51	33	3	67	43	С	83	53	S	99	63	С	115	73	S
36	24	\$	52	34	4	68	44	D	84	54	Т	100	64	d	116	74	t
37	25	%	53	35	5	69	45	E	85	55	U	101	65	е	117	75	u
38	26	&	54	36	6	70	46	F	86	56	V	102	66	f	118	76	V
39	27	•	55	37	7	71	47	G	87	57	W	103	67	g	119	77	W
40	28	(56	38	8	72	48	Н	88	58	X	104	68	h	120	78	X
41	29)	57	39	9	73	49	ı	89	59	Υ	105	69	i	121	79	у
42	2A	*	58	3A	:	74	4A	J	90	5A	Z	106	6A	j	122	7A	z
43	2B	+	59	3B	;	75	4B	K	91	5B	[107	6B	k	123	7B	{
44	2C	,	60	3C	<	76	4C	L	92	5C	1	108	6C	ı	124	7C	1
45	2D	-	61	3D	=	77	4D	M	93	5D]	109	6D	m	125	7D	}
46	2E		62	3E	>	78	4E	N	94	5E	٨	110	6E	n	126	7E	~
47	2F	1	63	3F	?	79	4F	0	95	5F	_	111	6F	0			

Tabla ASCII (Caracteres no imprimibles)

0	0	NUL	^@	Carácter Nulo	17	11	DC1	^Q	Ctrol de disp.1 (XON)
1	1	SOH	^A	Inicio de Encabez.	18	12	DC2	^R	Ctrol de disp. 2
2	2	STX	^B	Inicio de Texto	19	13	DC3	^S	Ctrol de disp.3 (XOFF)
3	3	ETX	^C	Fin de Texto	20	14	DC4	^T	Control de dispositivo 4
4	4	EOT	^D	Fin de Transmisión	21	15	NAK	^U	Acuse de recibo neg.
5	5	ENQ	^E	Consulta	22	16	SYN	^\	Síncronía en espera
6	6	ACK	^F	Acuse de recibo	23	17	ETB	^W	Fin del bloque de trans.
7	7	BEL	^G	Timbre	24	18	CAN	^X	Cancelar
8	8	BS	^H	Retroceso	25	19	EM	^Υ	Fin del medio
9	9	HT	^	Tabulación horiz.	26	1A	SUB	^Z	Substitución
10	0A	LF	^J	Salto de línea	27	1B	ESC	ESC	Escape
11	0B	VT	^K	Tabulación Vertical	28	1C	FS	^/	Separador de archivo
12	0C	FF	^L	Avance de página	29	1D	GS	^]	Separador de grupo
13	0D	CR	^M	Retorno de carro	30	1E	RS	^^	Separador de registro
14	0E	SO	^N	Desactivar may.	31	1F	US	^_	Separador de unidad
15	0F	SI	^O	Activar mayúsculas	127	7F	DEL	DEL	Suprimir
16	10	DLE	^P	Esc.vínculo de datos					

Bibliografía

Harris & Harris. Digital design and computer architecture: ARM edition. Elsevier, 2015. Capítulo 6.

William Hohl & Christopher Hinds. ARM assembly language. Fundamentals and techniques. 2nd edition. CRC press, 2015. Capítulo 5.

¿ Preguntas ?