

UNIVERSIDAD DE CARABOBO FACULTAD EXPERIMENTAL DE CIENCIAS Y TECNOLOGÍA DEPARTAMENTO DE COMPUTACIÓN ARQUITECTURA DEL COMPUTADOR



Practica 2

Introducción

En este informe se encuentra plasmado la **Práctica n°2** de la materia Arquitectura del Computador, la cual consiste en desarrollar el método de ordenamiento burbuja en el lenguaje ensamblador, para una serie de caracteres dispuestos al azar para su posterior ordenamiento.

El algoritmo de Ordenamiento Burbuja funciona revisando cada elemento de una lista dada comparando un elemento **i** con el elemento siguiente **i**+**1**, sí el primero es mayor que el segundo entonces **i** intercambia posiciones con **i**+**1**, y si el primer elemento es menor entonces se pasa al siguiente elemento de la lista para ser comparados con los restantes.

La forma metodológica de abordar el problema es la experimental, ya que de esta forma es posible evaluar los procesos, observar los criterios para el armado del programa y conocer el código que hace posible la resolución del problema, además conduce a lograr un mayor dominio en cuanto al lenguaje ensamblador del **microprocesador Intel 8051** mediante la programación de este método de ordenamiento.

Marco Teórico

El problema

Se desea elaborar en lenguaje ensamblador un programa que implemente en memoria el algoritmo de ordenamiento Burbuja, a través de la simulación del comportamiento del *microcontrolador 8051* como arquitectura para el lenguaje, el programa estará dado con un vector compuesto de **n** caracteres **ASCII** en el rango **A-Z** generado a través del método *congruencial lineal mixto* que genera una secuencia repetitiva de **n** números enteros que son una aproximación muy cercana a lo que puede ser una secuencia aleatoria de números. El primer elemento del vector a ordenar estará ubicado en la dirección **30H** de la memoria **RAM**, validando que la cantidad de elementos a ordenar **n** no supera la dirección **7FH**, es decir la cantidad máxima de elementos aceptados es **4FH** (hexadecimal).

Además, se tiene que validar que los elementos del vector se encuentren en el rango de letras mayúsculas "A-Z". A su vez, se debe tener en cuenta que el parámetro **n** estará localizado en el registro **R5** y que el programa intercambie posiciones de los elementos del vector original en el mismo lugar donde el vector reside.

Por último, se debe guardar en las direcciones **2EH** y **2FH** el número total de intercambios realizados durante el proceso de ordenamiento como un número entero de **16 bits**.

Objetivos

- ◆ Implementar de manera eficiente el método de ordenamiento burbuja en el lenguaje ensamblador del *microprocesador Intel 8051*.
- ◆ Identificar cuáles son los modos de direccionamiento del *microprocesador Intel 8051* y listar los mismos con sus ejemplos.
- ◆ Identificar cómo se hacen las comparaciones y ejemplificar.

Además de estos objetivos puntuales y específicos resalta como objetivo realizar comparaciones entre los elementos del vector a ordenar para guardar en las direcciones **2E/2F** el número total de intercambios realizados durante el proceso de ordenamiento.

Aspectos teóricos importantes

El método utilizado para generar una secuencia de elementos aleatorios se ha implementado el *método de congruencia mixto lineal*. Aunque se han desarrollado básicamente tres métodos de con gruenciales para generar números pseudoaleatorios, los cuales se derivan del empleo de diferentes versiones de la relación fundamental de congruencia. El objetivo de cada uno de los métodos es la generación en un tiempo mínimo, de sucesiones de números aleatorios con periodos máximos.

El *método congruencial lineal mixto*, esté al igual que otros métodos congruenciales, generan una secuencia de números pseudoaleatorios en la cual el próximo número pseudoaleatorio es determinado a partir del último número generado, es decir, el número pseudoaleatorio X_{n+1} es derivado a partir del número pseudoaleatorio X_n . La relación de recurrencia para el generador congruencial mixto es $X_{n+1} = (aX_n + c)$ mod m, en donde:

- X_0 es la semilla, $X_0 > 0$.
- \mathbf{a} es el multiplicador, $\mathbf{a} > \mathbf{0}$.
- \mathbf{c} es la constante aditiva $\mathbf{c} > \mathbf{0}$.
- \mathbf{m} es el modulo ($\mathbf{m} > \mathbf{a}, \mathbf{X}_0, \mathbf{c}$).

Esta relación de recurrencia nos dice que X_{n+1} es el residuo al dividir X_{n+c} entre el modulo. Lo anterior significa que los valores posibles de X_{n+1} son 0,1,2,3,...,m-1, es decir que m representa el número de valores diferentes que pueden ser generados. Para entrar en acción vamos a darle valores arbitrarios a cada uno de estos parámetros y estudiar que reacción tienen en la relación de recurrencia.

Ejemplo: Supongamos que a = 5, c = 7, $X_0 = 7$ y m = 8. Entonces los resultados son:

n	X _n	X_{n+1}
0	7	2
1	2	1
2	1	4
3	4	3
4	3	6
5	6	5
6	5	0
7	0	7

Nótese que después de 8 pasadas el valor inicial de \mathbf{X} se repite. Decimos entonces que el **periodo del generador** es 8, y efectivamente es igual al módulo. Eso no siempre es así. Viendo un caso donde el periodo es menor a \mathbf{m} . El valor de los parámetros es $\mathbf{a} = \mathbf{c} = \mathbf{X_0} = 4$ y $\mathbf{m} = 6$. Ahora lo resultados son:

n	X _n	X _{n+1}
0	4	6
1	6	0
2	0	4

Como hemos podido observar, este método nos ayuda mucho en la generación de un vector con elementos aleatorios en el *microprocesador Intel 805*, y que efectivamente podremos comparar a cada uno de estos elementos generados con su equivalente al código **ASCII** en el rango **A-Z** en mayúsculas respectivamente.

Algoritmo de ordenamiento Burbuja

El ordenamiento burbuja es un algoritmo de clasificación simple. El ordenamiento burbuja funciona organizando elementos adyacentes repetidamente si no están en el orden correcto. La lista está ordenada, cuando no se necesita intercambio.

Haciendo esto, el elemento más pequeño burbujea al tope, por eso esta técnica ordenamiento se llama ordenamiento burbuja.

El ordenamiento burbuja es un algoritmo de clasificación sencillo que es fácil de entender y rápido de implementar. Sin embargo, en la práctica, no se recomiendo.

La complejidad del algoritmo de ordenamiento burbuja es de $O(n^2)$. Su eficiencia disminuye drásticamente cuando aumenta el número de elementos en la lista sin clasificar.

Materiales, métodos, procedimientos

Plataforma de hardware-software

Se ha hecho uso de la herramienta **dosbox** y del simulador **AVSIM51** para la elaboración de la esta práctica, de igual manera de cómo se implementó en la practica 1.

Material de apoyo

- Microcontrolador 8051 I. Scott MacKemzie & Raphael C.-W. Phan Pearson.
- Manual del microcontrolador 8051 Dr. Alejandro Vega.
- 8051 Cross Assembler User's Manual Metalink Corporation.

Grupo de comandos utilizados

Se utilizaron el siguiente juego de instrucciones: **ADD, SUBB, MUL, DIV y XCH,** para poder elaborar el programa en lenguaje ensamblador.

Instrucción: SUBB

Función: resta con llevada. Sintaxis: SUBB A,operando

Instrucción	Cá	diç	go	de	Op	er	ac	ión	2º Byte	Bytes	Ciclos	Flags
SUBB A,Rn	1	0	0	1	1	r	r	r	-	1	1	C-AC-OV
SUBB A,direcc				0x	95				direcc	2	1	C-AC-OV
SUBB A,@Ri	1	0	0	1	0	1	1	i	-	1	1	C-AC-OV
SUBB A,#dato				0x	94				dato	2	1	C-AC-OV

Operación: SUBB A,operando (A)<= (A) - (C) – operando

Descripción: SUBB resta al acumulador el valor del operando y el bit de acarreo C. Deja el resultado en el Acumulador. El valor del operando no resulta afectado.

Instrucción: ADD

Función: Suma el operando implicado al ACC y deja el resultado en ACC.

Sintaxis: ADD A,operando

Instrucción	Co	ódi	go	de	Op	er	aci	ión	2º Byte	Bytes	Ciclos	Flags
ADD A,Rn	0	0	1	0	1	r	r	r	-	1	1	C-AC-OV
ADD A,direcc				0x	25				direcc	2	1	C-AC-OV
ADD A,@Ri	0	0	1	0	0	1	1	i	-	1	1	C-AC-OV
ADD A,#dato				0x	24				dato	2	1	C-AC-OV

Operación: ADD A,operando

 $(A) \le (A) + operando$

Descripción: ADD suma el valor del operando al valor del Acumulador, y deja el resultado en el Acumulador. El valor del operando no resulta afectado.

Instrucción: MUL

Función: Multiplica el contenido del acumulador por el contenido del registro B.

Sintaxis: MUL AB

Instrucción	Código de Operación	Bytes	Ciclos	Flags
MUL AB	0xA4	1	4	C, OV

Operación: MUL AB

(A) <= Byte bajo del producto (A) x (B) (B) <= Byte alto del producto (A) x (B)

Descripción: MUL AB multiplica el contenido del acumulador por el contenido del registro B. El byte bajo del resultado de 16 bits se deja en el acumulador, y el byte alto en el registro B. Si el producto es mayor que 255 (0xFF) el flag de **Overflow** (**OV**) se pone a 1. En caso contrario OV se pone a 0.

Instrucción: DIV

Función: Divide el contenido del acumulador entre el contenido del registro B.

Sintaxis: DIV AB

Instrucción	Código de Operación	Bytes	Ciclos	Flags
DIV AB	0x84	1	4	C, OV

Operación: DIV AB

(A) <= Cociente de la división entera (A)/(B)

(B) <= Resto de la división entera (A)/(B)

Descripción: Divide (división entera) el contenido del acumulador entre el contenido del registro B. El cociente se deja en el acumulador y el resto se deja en el registro B. Si inicialmente el registro B tiene valor 0, tras la división el contenido del acumulador y del registro B es indeterminado, y se activa el flag OV.

Instrucción: XCH

Función: Divide el contenido del acumulador entre el contenido del registro B.

Sintaxis: XCH A,operando

Instrucción	Cd	ódi	go	de	Op	er	aci	ión	2º Byte	Bytes	Ciclos	Flags
XCH A,Rn	1	1	0	0	1	r	r	r	-	1	1	-
XCH A,direcc				0x	C5				direcc	2	1	-
XCH A,@Ri	1	1	0	0	0	1	1	i	-	1	1	-

Operación: XCH A, operando

 $(A) \ll (operando)$

Descripción: XCH intercambia los contenidos del Acumulador y del operando implicado.

Procedimientos

El primer paso que se realizó para el cumplimiento de esta práctica fue el de investigar el *método congruencial lineal mixto*, el cual se implementó para generar un vector con **n** elementos **pseudoaleatorios** los cuales posteriormente se ordenaran con el algoritmo de ordenamiento de Burbuja.

El segundo paso fue el elaborar una codificación del programa en un lenguaje de alto nivel como lo es el **lenguaje C,** para luego ser implementado en lenguaje ensamblador. El código elaborado fue el siguiente:

```
*PRAC2.c
              Abrir ▼
                       Guardar
 1 #include <stdio.h>
 3 int main(int argc, char **argv)
 5
       int N = 80;
                            /* Cantidad de elementos a generar*/
                            /* Multiplicador */
 6
       int amc = 5;
 7
       int cmc = 24;
                            /* Constante aditiva */
 8
       int mmc = 27;
                            /* Modulo */
                            /* Vector de caracteres ASCII */
 9
       char a[N];
10
       char x = 7;
                            /* Semilla */
11
       /* Metodo congruencial lineal mixto */
12
13
       for (int i = 0; i < N; i ++)</pre>
14
       {
15
           x = (amc * x + cmc) % mmc;
16
           a[i] = x + 64;
17
       }
18
19
       /* Algoritmo de ordenamiento Burbuja */
20
       for (int pasada = 0; pasada < N; pasada++)</pre>
21
22
           for (int j = 0; j < N - pasada - 1; j++)
23
24
               if (a[j] > a[j+1])
25
26
                    char aux = a[j];
27
                    a[j] = a[j+1];
28
                    a[j+1] = aux;
29
               }
30
           }
31
       }
32
33
       /* Muestra el vector de caracteres ASCII |*/
34
       for (int i = 0; i < N; i++)
           printf("%c ", a[i]);
35
36 }
                      Anchura del tabulador: 8 -
                                                Ln 33, Col 46
                                                                 INS
```

Resultados y análisis

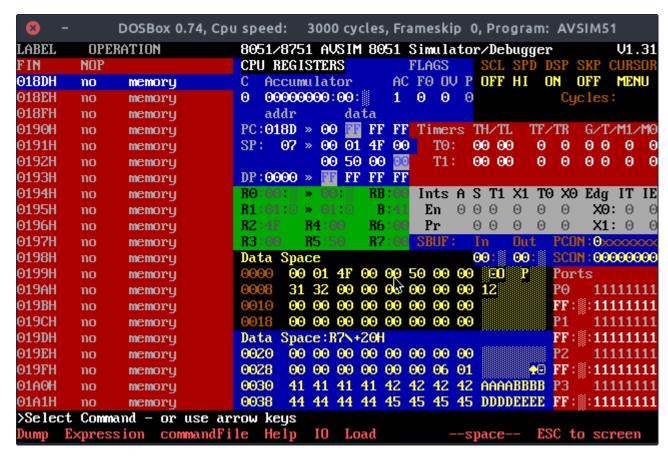
Para comprobar que se ha elaborado una buena implementación del *método congruencial lineal mixto y el algoritmo de ordenamiento Burbuja*, se ha elaborado 3 casos de prueba en los cuales se evaluaron la efectividad de estos dos métodos, el primero de ellos se ha colocado un valor **n**=79, y los resultados obtenidos fueron los siguientes:

Se almacenaron los elementos generados desde la dirección 30H hasta la dirección 7FH.

									_				_						
8		DOSBox 0.	74, Cpu	spee	d: :	3000) су	cles	, Fr	am€	eskij	р 0	, Pro	одга	ım:	AV	SIM5	1	
LABEL	OPEF	RATION		8051	⁄875 1	l Al	NI SL	1 80	51	Sin	nu la	tor	∨De	bug	ger			V1	.31
GEN	MOV	A,RZ		CPU I	REGIS	STEF	IS			FL	ags		SCL	SP	D D	SP	SKP	CUR	SOR
012BH	MOV	B,R7		C Ac	cum	ılat	or		AC	Fe) OV	J P	OFF	ΗI	0	М	\mathbf{OFF}	H	EΧ
012DH	MUL	AB		0 0	L0100	900:	50:	P	0	0	0	0				Cy	cles		
012EH	ADD	A,R3		ad	ldr		da	ta											
012FH	MOV	B,R4		PC:01	L39 >	• F7	' 09	D5	00	Ti	imer	s I	Π∕T	L '	TF/	TR	G/I	ンM1.	∕M 0
0131H	DIV	AB		SP:	07 ⇒	21	. 60	05	18		T0:	- 6	90 0	Θ	Θ	0	0.6	0	0
0132H	MOV	A,B					50				T1:	6	90 0	Θ	Θ	0	0.6	0	0
0134H	MOV	R7,A		DP:00	900	> <mark>FF</mark>	FF	FF	FF										
0135H	ADD	A,#40H		RO:2:	L:! >	• 00): [[RE	1:00	Ir	ıts	A S	3 T1	X1	TO	X0	Edg	IT	IE
0137H	MOV	QR1,A		R1:60):` >	 Θ6): [[E	1:10	F	'n	0 0	0 (0	0	0	XΘ): O	0
0138H	INC	R1		R2:05	5 I	R4 : 1		Re	:00	F	r		0 (0	0	0	X1	: 0	0
0139H	DJNZ	RO, GEN		R3:18	3 1	R5 : 5	iΘ	R7	:10	SE	BUF:		ln 💹	Ou			N : 0>		
013CH	MOV	R1,#I		Data													N:00	000	000
013EH	MOV	RZ,#I		0000	21	60	05	18	1B	50	90	10	1.0	↑←P		Por	ts		
0140H	MOV	R3,#I		0008	00		60		00			90				PO		111	
0142H	MOV	R4,#I		0010					00		90					FF:	:11	111	111
0144H	MOV	R7,#I		0018		90				90	90	90			2222	P1		111	
BUBBLI		R1,R5		Data	_												:11		
0148H	MOV	RZ,#I		0020			90				90					PZ		111	
OUTERI		A,R5		0028	00							00			0.000000000		:11		
014CH	SUBB	A,RZ		0030			5A			59			EUZ			Р3		111	
014DH	DEC	A		0038		4A	54	50	57	44	51	41	HJT	PWD	QA	FF:	:11	111	111
>Se led	ct Comma	ınd – or ı	ise arı	row ke	eys														
															ES	C t	o me	nu	

8 -	ا	DOSBox 0.74, Cp	u spee	d:	300	0 су	cles	s, Fr	ame	eski	р (), Ρι	одга	am:	AV:	SIM5	1	
LABEL	OPER	ATION	8051	/875	1 AL	JS IP	1 80)51	Sir	nu la	to	r/De	bug	ger			V1.	.31
GEN	MOV	A,RZ		REG I						AGS						SKP	CURS	SOR
012BH	MOV	B,R7	C A	ccum	ulat	tor		AC	F	o e	J P	OFF	HI	0	N I	DFF	HI	EΧ
012DH	MUL	AB	0 0	1001	101	4D	M	Θ	Θ	Θ	0				Cyr	cles		
012EH	ADD	A,R3	a	ddr		da	ıta											
012FH	MOV	B,R4	PC:0	13C :	» 79	00	76	1 00	T	imeı	rs '	TH/I	L	TF/	TR	G/T	/M1/	∕M 0
0131H	DIV	AB	SP:	07	» 00	80	05	1 8	3	TO	: (90 0	Ю	Θ	Θ	0 0	0	0
0132H	MOV	A,B			1 I	3 50	00	0]		T1	: (99 6	Ю	Θ	0	0 0	0	0
0134H	MOV	R7,A	DP:0	000	» 🔃	FF	FF	FF										
0135H	ADD	A,#40H	RO:0	Θ:	» 06	9:	RE	3:06	Iı	nts	A:	S T1	X1	TO) X0	Edg	ΙT	ΙE
0137H	MOV	@R1,A	R1:8	ΘĞ	» FI		E	3 : OI	1	En	0 (0 0	0	0	0	X0	: 0	0
0138H	INC	R1	R2:0	5	R4 : 1		R6	:00	1	Pr		0 0	0	0	0	X1	: 0	0
0139H	DJNZ	RO,GEN	R3:1	8	R5 : 5		R7	: OI	SI	BUF	:	In	Ou	t	PCO	1:0×	XXX	∞
013CH	MOV	R1,#I	Data	Spa								90:				1:00	0000	900
013EH	MOV	RZ,#I	0000	00	80	05	18	1B	50	90	ΘD	Ç٩	•†←P	J	Por	ts		
0140H	MOV	R3,#I	0008	00	00	Θ	90	90	9 0	90	6 0				P0		1111	
0142H	MOV	R4,#I	0010					90				5333333		88888		:11	1111	111
0144H	MOV	R7,#I	0018		00				00	00	00			988888	P1		1111	
BUBBLE	MOV	R1,R5		Spa												:11	1111	111
0148H	MOV	RZ,#I	0060									WDQ					1111	
OUTERL	MOV	A,R5	0068	5A	53	4B	59	4E	4D	48	4A	ZSk	MMX	ΗJ	FF:	:11		
014CH	SUBB	A,RZ	0070									TPk					1111	
014DH	DEC	A	0078		56	5A	53	4B	59	4E	4D	EUZ	SKY	MM	FF:	:11	1111	111
>Se lect	Comma	nd – or use a	rrow k	eys										ES	C to	o me	nu	

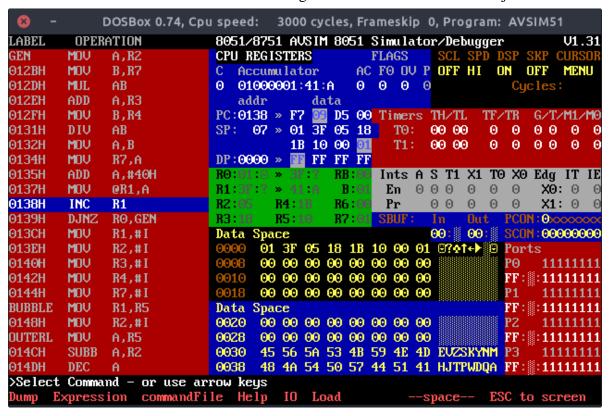
Al terminar la ejecución del programa con el primer caso se obtuvo el resultado deseado, que es tener el vector de elementos **ASCII** ordenamos.

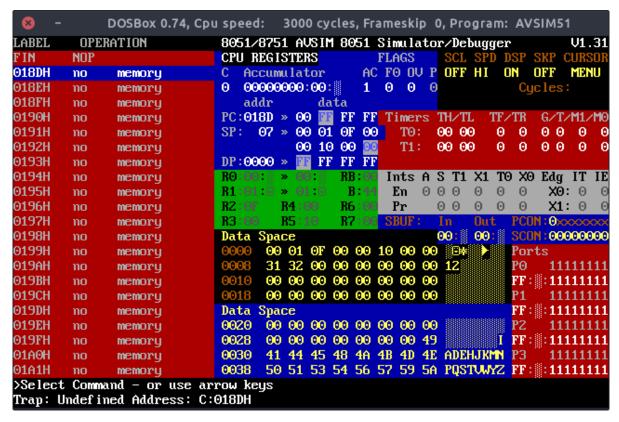


8 -		DOSBox 0.74, Cpt	ı spe	ed:	300	00 су	cle	s, Fr	ame	eskij	p 0	, Pro	ogra	am:	ΑV	SIM5	1	
LABEL	OPEF	RATION	805	1/87	51 A	USI	M 80	951	Sir	nu la	tor	∕De	bug	ger			V1	.31
FIN	NOP			REG						AGS						SKP		
018DH	no	memory	С	Accu	mu la	tor		AC	F(o ov	P	OFF	ΗI	0	IN	\mathbf{OFF}	H	EX
018EH	no	memory	Θ	0000	0000	:00	:	1	0	0	0				Cy	cles		
018FH	no	memory		addr		da	ata											
0190H	no	memory	PC:	018D	» (Ю 🔢	F	F FI	'n	imer	s T	H∕T	L	TF/	TR	G/T	/M1.	∕M 0
0191H	no	memory	SP:	07	» (10 O	1 4 1	F 00)	T0:	6	10 0	Θ	Θ	Θ	0.0	0	Θ
0192H	no	memory			6	io 5	0 0	9 0)	T1:	6	10 O	0	Θ	0	0.0	Θ	Θ
0193H	no	memory	DP:	0000	⇒ I	F F	F Fl	F FI										
0194H	no	memory	RO:	00:	» (ю: [[R	B:06	Iı	nts	A S	T1	X1	_T0) X0) Edg	IT	IE
0195H	no	memory	R1:	01 : Ü	» (1:9]	B:41]	En	0 0	0	Θ	Θ	0	X0	: 0	0
0196H	no	memory	R2:		R4:		R	5:00]	Pr	0	0 (Θ	Θ	0	X1	: 0	0
0197H	no	memory	R3:		R5:		R'	7:06	SI	BUF:		n	Ou	t	PCO	N:0×	XXX	xxx
0198H	no	memory	Dat	a Sp	ace						e	10:	00): 🎚	SCO	N:00	000	000
0199H	no	memory	000	0 0	0 01	4F	00	00	50	99	00	€0	P	'	Por	ts		
019AH	no	memory	000	8 3	1 32	00	00	00	90	00	00	12			PO	11	111	111
019BH	no	memory	001	0 0	0 00	00	00	00	90	00	00				FF:	:11	111	111
019CH	no	memory	001	8 0	0 00	00	00	00	90	00	00				P1	<u> </u>	111	111
019DH	no	memory	Dat	a Sp	ace:	R7 √	+40	Н							FF:	:11	111	111
019EH	no	memory	004		5 47												111	
019FH	no	memory	004	8 4	8 4A	46	4 A	4 A	4B	4B	4B	HJJ	JJK	KK	FF:	:11	111	111
01A0H	no	memory	005	0 4	B 4E	4D	4D	4D	4D	4D	4E	KKM	MM	M	РЗ	11	111	111
01A1H	no	memory	005	8 4	E 4E	4E	4E	50	50	50	50	HHH	NPP	PP	FF:	:11	111	111
>Select	Comma	ınd – or use ar	row	keys										ES	C t	o me	nu	

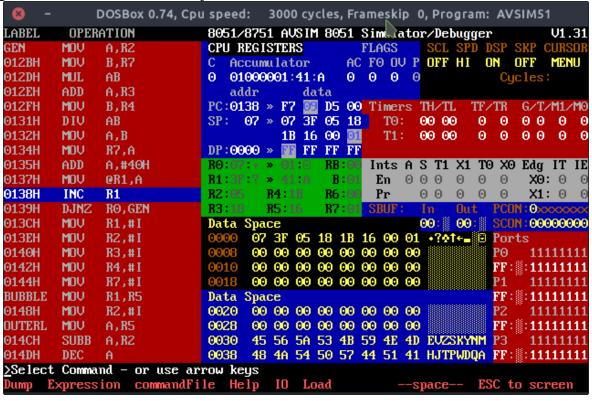
8	_	DOSBox 0.74	, Cpu sp	eed:	300	0 су	cles	s, Fr	ame	eski	0 0	, Pro	одга	m:	ΑV	SIM5	1	
LABEL F IN		RATION	80	51/87! U REG	51 A	USII				nu la		∕De		ger				.31 SOR
018DH		memory	C	Accui				AC) OV	P	OFF	ні			OFF		EX
018EH	no	memory	Θ	0000				1		Θ	0					cles		
018FH	no	memory		addr		da	ata											
0190H	no	memory	PC	:018D	≫ 0	Θ 🔢	FI	FF	াপ	mer	s 1	H/I	L '	TF/	TR	G/I	'∕M1.	∕M 0
0191H	no	memory	SP	: 07	» O	0 0:	ī 4I	00		TO:	- 6	10 G	Θ	Θ	Θ	0.0	0	0
0192H	no	memory			0	<u> </u>	9 00	9 00		T1:	- 6)O O	Θ	0	0	0.0	0	0
0193H	no	memory	DP	:0000	» <u>F</u>	F FI	F FI	FF	i									
0194H	no	memory	RO	:00:	» ()	Θ: 📗	RI	3:00	In	ıts	ΑS	T1	X1	TΘ	X0) Edg	IT	' IE
0195H	no	memory	R1	:01:0	» ⊕	1:0	I	3:41	E	'n	0 6	0 (0	Θ	Θ	XΘ	: 0	0
0196H	no	memory	R2		R4:		Ré	i:00	F	'n	(0 (0	0	Θ	X1	: 0	0
0197H	no	memory			R5 :		R7	7:00	SE	BUF:			Our			N:Ox		
0198H	no	memory	Da	ta Spa	ace						•)O:	00	:	SCO	N:00	000	000
0199H	no	memory	00	00 O	9 01	4F	90	90	50	90	00	50	P		Por	ts		
019AH	no	memory	00	08 3:	1 32	00	00	00	90	90	00	12			Ρ0	11	111	111
019BH	no	memory	00	10 0	9 00	00	00	00	60	00	00				FF:	:11	111	111
019CH	no	memory	00	18 0	9 00	00	00	00	90	00	00				P1	<u> </u>	111	111
019DH	no	memory	Da	ta Sp	ace:	R7 \ ÷	+60t	ı							FF:	:11	111	111
019EH	no	memory	00	60 5:	1 51	51	51	53	53	53	53	QQQ	QSS	SS	PZ	<u> </u>	111	111
019FH	no	memory	90	68 5	3 54	54	54	54	56	56			TTV			:11	111	111
01A0H	no	memory	90										لبالبالبا				111	
01A1H	no	memory	90		9 59	59	5A	5A	5A	5A	5A	YYY	1111	ZZ	FF:	:11	111	111
>Se le	ct Comm	and – or us	e arrow	keys										ES	C t	o me	าน	

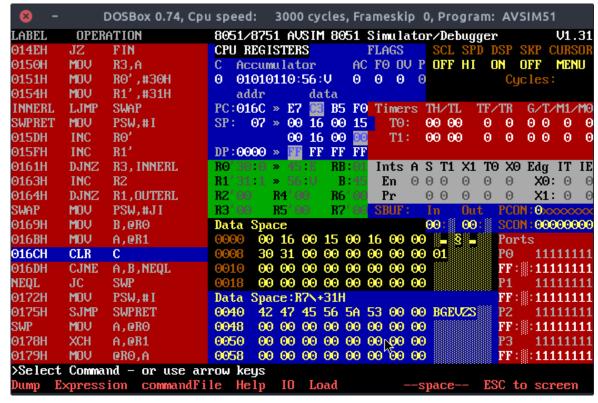
En el segundo caso de prueba, se ha colocado un nuevo valor al **n**= 15, el cual nos arrojó de igual manera que en el primer caso, que fue generar una cantidad **n** de elementos **pseudoaleatoreos** y que estos fuesen ordenados efectivamente con el algoritmo de ordenamiento burbuja.

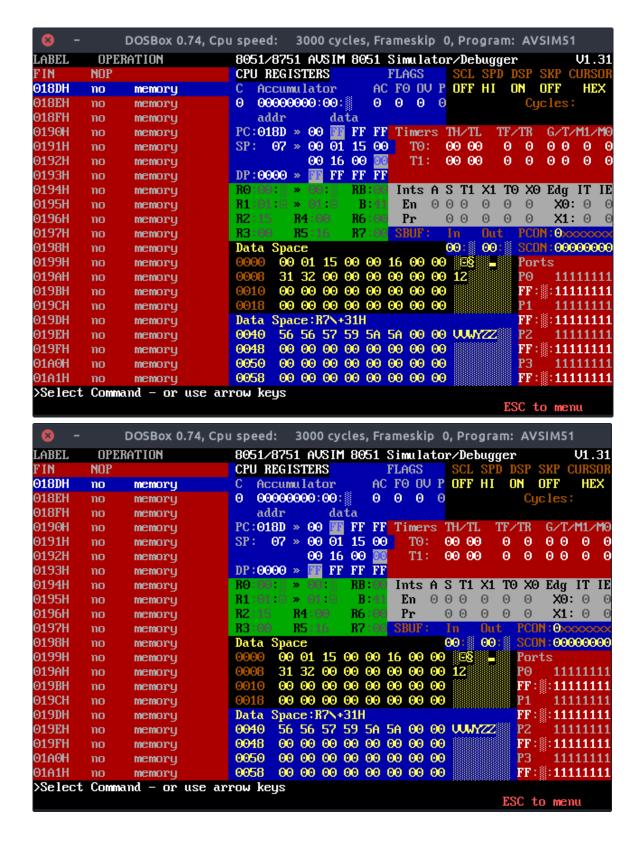




Y en el último caso de prueba sea colocado el valor para n=21, obteniendo los mismo resultados del algoritmo de ordenamiento burbuja.







Con esto hemos podemos decir que, la solución al problema planteado ha sido efectiva para esta práctica.

Conclusión

El *método de ordenamiento burbuja*, ha demostrado su efectividad en esta práctica, al igual que el *método congruencial lineal mixto*, ya que se ha podido cumplir con el objetivo de la práctica, en la elaboración de un programa en lenguaje ensamblador.

Aunque el *método de ordenamiento burbuja* es de $O(n^2)$, no es recomendado para su uso ya que su tiempo de ejecución es lento. Entre los algoritmos de ordenamiento $O(n^2)$ se recomienda el algoritmo de inserción.

Por otra parte, como ya se mencionó, el *método congruencial lineal*, ha sido efectivo en esta práctica, y se obtuvo los resultados deseados con la implementación del mismo, ya que se pudo generar un vector con elementos **ASCII** de forma **pseudoaleatoreo**, y poder ser almacenados a partir de la dirección **30H** en **RAM** del *micro-controlador Intel 8051*.

Lista de Referencias

 $Ehu. 8051 Set de instrucciones: XCH. \\ http://www.sc.ehu.es/sbweb/webcentro/automatica/web_8051/Contenido/set_8051/Instrucciones/51xch. \\ http://www.sc.ehu.es/sbweb/webcentro/automatica/web_8051/Contenido/set_8051/Contenido/s$

Ehu. 8051 Set de instrucciones: MUL. http://www.sc.ehu.es/sbweb/webcentro/automatica/web_8051/Contenido/set_8051/Instrucciones/51mu l.htm

Omar Trinida(Septiembre 19, 2010). 314159bits. Generar Números Aleatorios con Métodos Congruenciales. https://314159bits.wordpress.com/2010/09/19/generar-numeros-aleatorios-conmetodo-congruenciales/

Carlos Marquez Fernandez. Carlos Marquez .Método Congruencial Mixto. https://carlosmarquez.files.wordpress.com/2012/02/unidad-4-generacion-de-numeros-pseudoaleatorios1.pdf

Wikipedia. Ordenamiento de burbuja. https://es.wikipedia.org/wiki/Ordenamiento de burbuja

Zentut. C Bubble Sort. http://www.zentut.com/c-tutorial/c-bubble-sort/