

AMSTRAD CPC-464

PROGRAMACION AVANZADA

**APROBADO
POR AMSOFT
PARA USUARIOS
DEL CPC-464**



MARK HARRISON



ra-ma

***PROGRAMACION
AVANZADA DEL
AMSTRAD
CPC-464***

GUIA DEL USUARIO

MARK HARRISON



tca-ma

CHIQUINQUIRA, 28 (COCUY) - 28033 MADRID.
TELEF.: 764 50 95

Titulo de la obra original:
THE AMSTRAD CPC-464 ADVANCED USER GUIDE
por Mark Harrison

Copyright © 1984, Mark Harrison

Traducido por:
M.C. Dopazo

Edición en inglés:

© SIGMA PRESS,
5 Alton Road,
Millslow,
Cheshire,
U.K.

Edición en español:

© RA-MA
c/ C/ Miquinquirá, 28 (Cocuy)
28033 Madrid
España

RESERVADOS TODOS LOS DERECHOS

No está permitida la reproducción parcial o total de este libro, ni el almacenamiento en un sistema informático, ni la transmisión en cualquier forma o por cualquier medio, electrónico, mecánico, fotocopia, registro u otros métodos sin el permiso previo y por escrito de los titulares del Copyright.

Reconocimiento

CPC-64 es una marca registrada por Amstrad Consumer Electronics plc. Nuestro agradecimiento a Amsoft, la división de productos de informática de Amstrad, por el permiso concedido para la inclusión del rótulo "Aprobado para los usuarios del CPC-64 por Amsoft".

La figura 1.2 se reproduce con permiso de Spectron Artist Ltd.

IMPRIME: SIGNO IMPRESORES, S.A.
D.LEGAL M-12496-1985
I.S.B.N. 84-86381-01-0

PROLOGO

Cualquier nuevo microprocesador atrae a un gran número de autores y editores; una máquina realmente interesante y completa es un terreno fértil para un autor con imaginación, por ello, nosotros en AMSOFT, estamos particularmente agradecidos a Mark Harrison por llenar la mayoría de los huecos que inevitablemente ocurren en el manual original del usuario, así como por hacer llegar al usuario normal, la mayoría de las utilidades generales de la máquina.

Es verdaderamente relevante encontrar un autor que entienda la máquina tan bien y tan rápidamente, ya que la mayoría de los libros que se escriben cuando acaban de aparecer las máquinas, son virtuales copias de libros similares para otros ordenadores. Es también sumamente gratificante encontrar un editor que desee continuar el estilo que nosotros hemos establecido para los libros de referencia de los sistemas - reduciendo al mínimo los problemas que se crean por una mala interpretación.

Hay muchísimas cosas que decir sobre el CPC464 - es realmente una máquina tanto para los principiantes como para los más experimentados. Esperamos que Mr. Harrison encuentre tiempo para continuar con su exploración, ya que libros como éste solo pueden beneficiar al producto y a sus usuarios.

William Foel

AMSOFT

CONTENIDO

1.	El Amstrad: Introducción	1
	Los principales componentes del Amstrad CPC-464	1
	Procesador Z80	1
	Dispositivos de Entrada/Salida	2
	Memoria	2
	El lenguaje de programación del Amstrad	4
	Comandos de BASIC del Amstrad	6
	Comandos del sistema	6
	Sentencias de asignación	7
	Sentencias de control	8
	Sentencias de Entrada/Salida	9
	Sentencias de gráficos	10
	Otras sentencias	11
	Funciones de BASIC del Amstrad	12
	Funciones simples numéricas y matemáticas	12
	Funciones de cadena	13
	Funciones de E/S	14
	Funciones de sistema	15
2.	Cadenas y manipulación de caracteres	17
	El juego de caracteres del Amstrad	17
	Operadores de cadena	18
	Funciones de manipulación de cadenas	18
	Más funciones de cadena	20
	Búsqueda de palabras	21
3.	Técnicas simples de E/S	25
	Entrada en pantalla	27
	Entrada sin parada	28
	Redefinición de teclas	29
	Validez de datos	31
	Salida a pantalla	32
	PRINT USING	32
	Caracteres de control	33
	Efectos de animación	34
	Control de impresión	35
	Modos de pantalla	37
	Color	38
	Selección por menú	38
	Peticiones por pantalla	41
	Colores parpadeantes	43
	Cauces	43
	Ventanas	44

4.	Ordenadores, números y matemáticas	47
	Los números en el Amstrad	48
	Funciones numéricas simples	50
	Funciones matemáticas	55
	Funciones trigonométricas	59
	Programación recurrente	64
	Simulación	65
5.	Mapa de la memoria del Amstrad	67
	Números binarios	67
	Mapa de la memoria	70
6.	Tiempo, reloj e interrupciones	73
	La facilidad de tiempo	73
	Interrupciones	74
	Trampas de errores	77
7.	Estructuras de datos	79
	Matrices - Estructuras estáticas de datos	79
	Estructuras dinámicas de datos	82
	Listas encadenadas hacia adelante	83
	Lista circular	87
	Listas con doble encadenamiento	87
	Pilas y colas	87
	Gráficos	89
	Arboles	92
	Programación heurística	96
8.	Proceso de datos	99
	Técnicas para clasificar	99
	Clasificación de burbuja	100
	Clasificación por inserción	102
	Clasificación de concha	102
	Clasificación rápida	103
	Clasificación alfabética	104
	Ficheros de cassette	106
	Ficheros de disco	111

9.	Gráficos en el Amstrad	113
	Caracteres definidos por el usuario	113
	Impresión transparente	115
	Control de alta resolución	116
	Trazado tridimensional	120
10.	Sonido y síntesis	125
	Características y ondas de sonido	125
	El sonido en el Amstrad	126
	Estado de canal	127
	Periodo de tono	128
	Duración	129
	Volúmen	129
	Síntesis de sonido	130
	Ataque	130
	Caida	130
	Sostenido	131
	Control de envolvente de volúmen	131
	Control de envolvente de tono	133
	Interrupciones de sonido	135
	Apéndice A: El juego de caracteres ASCII	139
	Apéndice B: Códigos de manejo de teclas	141
	Apéndice C: Códigos de color	142
	Apéndice D: Códigos de error	143

LISTA DE PROGRAMAS

Estos programas ilustran técnicas de programación del CPC-464 y son de suma utilidad por sí mismos.

Número	Nombre	Página
1	El juego de caracteres del Amstrad	18
2	María Casablanca	19
3	Búsqueda de palabras	21
4	Base de datos	22
5	MANARAGA! (anagramas)	23
6	Calendario	36
7	Selección por cursor	40
8	Peticion por pantalla	42
9	Máximo común divisor	50
10	Distribución de datos	52
11	Enigma	54
12	Ecuaciones de segundo grado	58
13	Números primos	59
14	Triángulo	63
15	Recurrentes	65
16	Conejos	66
17	Reacción	73
18	Ataque de misiles	74
19	Esqueleto de reloj	75
20	Copa del Rey	80
21	Lista encadenada	85
22	Rutas más cortas	91
23	Animales	97
24	Clasificación de burbuja	102
25	Clasificación de inserción	103
26	Clasificación de concha	103
27	Clasificación rápida	105
28	Clasificación alfabética	106
29	Agenda	109
30	Burbujas	117
31	Epiciclos	118
32	Ondas Seno/Coseno	118
33	Trazado tridimensional	120
34	Histograma tridimensional	121
35	Explorador galáctico	122
36	Animación	123
37	Rotación	124
38	Instrumento simple de teclado	129
39	OGONEK	134
40	Ataque alienígena	136

CAPITULO UNO

EL AMSTRAD

INTRODUCCION

El microprocesador Amstrad CPC 464 salió al mercado a mediados del año 1984. Tiene un diseño verdaderamente elegante y, a diferencia de otros micros de su mismo precio, es el único que se vende con su propio monitor y con un cassette incorporado. Esto le da una cierta ventaja sobre sus competidores, ya que el sistema completo consta solamente de dos unidades y un sencillo cable para la toma de corriente, dejando atrás la gran cantidad de cables que necesitan la mayoría de los microprocesadores.

En muchos aspectos el Amstrad se asemeja a un iceberg, con los dos tercios de su potencia fuera de la vista. El propósito de este libro es progresar más allá del simple entendimiento de la funciones básicas para llegar a conocer todas las posibilidades del Amstrad. En principio asumimos que el usuario ha leído ya el manual del Amstrad y conoce bien términos como programa, flujo del programa, variables, BASIC, proceso de datos, 'software', 'hardware' etc. No le vamos a hacer perder el tiempo con este tipo de cosas, así que pasemos a una visión general del sistema Amstrad.

LOS PRINCIPALES COMPONENTES DEL AMSTRAD CPC 464

El Amstrad CPC 464, como la mayoría de los ordenadores, tiene varios componentes 'hardware' en común, los más importantes son la memoria, los dispositivos de E/S y la unidad central de proceso.

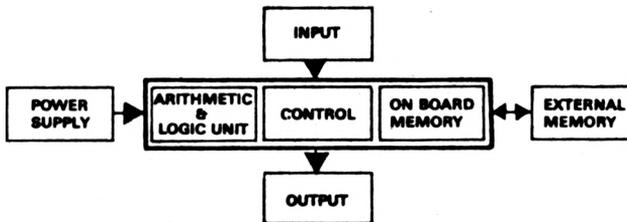


Fig 1.1 Los principales componentes del Amstrad CPC 464

Los componentes son:

PROCESADOR Z80

La unidad central de proceso(CPU) del Amstrad es una Z80A y es la responsable de controlar todas las operaciones del

ordenador. Es un procesador de bajo costo, adecuado para los sistemas pequeños y usado en muchas de las máquinas más populares como el Lynx, Sord o Sinclair por nombrar algunas. Otra función de la CPU es la de evaluar cualquier expresión matemática que implique suma, resta, multiplicación o división (aritmética) y también verificar si los números son positivos, negativos o cero (lógica). La necesidad de las funciones aritméticas es bastante clara, las funciones lógicas son necesarias para que el ordenador pueda tomar decisiones y conocer las acciones que debe realizar posteriormente.

DISPOSITIVOS DE ENTRADA/SALIDA

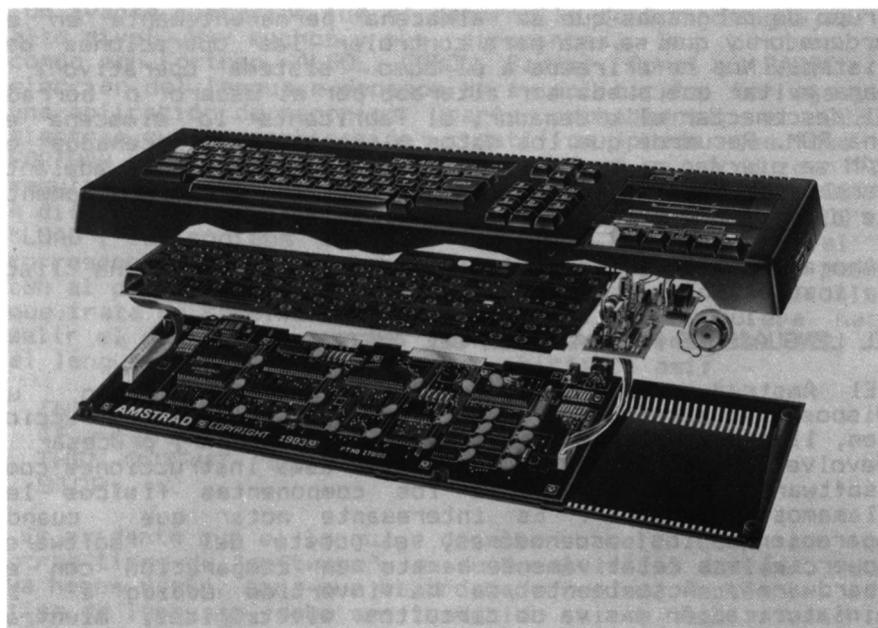
Los datos son introducidos y accedidos desde el Amstrad por medio de los dispositivos de entrada y salida (E/S), tales como el teclado y los 'joystick' para entrada, la pantalla y el altavoz para salida, y el cassette o la unidad de discos para ambos, entrada y salida. El Amstrad se vende con monitor de media resolución en color o con monitor monocromo verde de alta resolución. El teclado, de teclas móviles, está construido de forma estándar con disposición 'qwerty' y con un teclado numérico adicional. El cassette que lleva incorporado usa un sistema de grabación avanzado para transferencia de datos y no es compatible con otros sistemas. En la parte posterior de la máquina hay varias puertas de expansión para interconectarse con impresoras, discos y otros periféricos. Actualmente se está desarrollando un sistema de ficheros en disco que será compatible con CP/M.

MEMORIA

La función de la memoria es la de almacenar todos los datos que tiene el sistema. El Amstrad contiene dos tipos diferentes, memoria de solo lectura (ROM) y memoria de acceso aleatorio (RAM), la diferencia entre ellas es:

ROM	RAM
Esta memoria ha sido pre-programada por el fabricante con datos permanentes. Su contenido no puede ser alterado.	Es una memoria de uso general en la que se almacenan los datos y se sacan cuando se necesitan. La RAM pierde su contenido cuando se apaga el ordenador.

Una sección de la memoria RAM del Amstrad está reservada para el 'software' del sistema, que está compuesto por un



Algunas características de interés de la placa inferior son:

La última fila de chips de izquierda a derecha:

El generador de sonido, el controlador periférico, procesador Z80A, ULA de Ferranti.

Los de la derecha, en frente del ULA, son los 64K de RAM.

La ROM está en el extremo izquierdo, frente al generador de sonido.

En la parte trasera se ven: la puerta de E/S, puertas de usuario, interfase de impresora, interfase de discos, entrada de 5V (del monitor) y el conector del monitor.

El pequeño circuito de la derecha es el controlador del cassette.

El circuito largo debajo del teclado, es su matriz de contactos.

Fig 1.2 El sistema del microordenador Amstrad CPC 464

grupo de programas que se almacena permanentemente en el ordenador y que se usa para controlar las operaciones del sistema. Nos referiremos a él como 'sistema operativo'. Y para evitar que pueda ser alterado por el usuario o borrado al desconectar el ordenador, el fabricante lo almacena en una ROM. Recuerde que los datos o programas almacenados en RAM se pierden si se desconecta el aparato. Más adelante veremos un mapa de la memoria del Amstrad, pero de momento le diremos que tiene 64K de RAM y 32K de ROM.

Ahora vamos a ver cómo el Amstrad puede ejecutar una lista de instrucciones.

EL LENGUAJE DE PROGRAMACION DEL AMSTRAD

El Amstrad puede ser descrito brevemente como un dispositivo electrónico que utiliza una lista de instrucciones, llamadas programa, para recibir, memorizar, procesar y devolver datos. Solemos referirnos a esas instrucciones como "software" mientras que a los componentes físicos les llamamos "hardware". Es interesante notar que cuando aparecieron los ordenadores, el costo del "software" comercial era relativamente barato en comparación con el "hardware". Actualmente se ha invertido debido a la miniaturización masiva de circuitos electrónicos, mientras que la labor de los programadores que desarrollan el "software" se ha incrementado.

Desafortunadamente, un ordenador es relativamente estúpido y solo puede reconocer instrucciones en forma de códigos numéricos simples, tales como 50, 27 o 114. Por ejemplo, la instrucción para sumar dos números puede ser 35. Ya que el programa puede contener más de una instrucción para que sea práctico, ese programa podría ser así:

35,27,133,211,23,39,5,221,10 etc.

Obviamente, este programa no tiene ningún significado para el que no conoce las instrucciones que representa cada código. Este tipo de programa se conoce como código de máquina y puede ser bastante difícil de usar. Los primeros programadores no tuvieron otra alternativa, pero enseguida se dieron cuenta de que era más fácil para ellos usar códigos que se parecieran más a las instrucciones reales (como "ADD","LOAD"). En este punto es preciso recordar al lector que el ordenador sólo puede entender un programa escrito en código de máquina, de modo que si el programa es escrito en código diferente, debe ser traducido al código de máquina equivalente. Este proceso de traducción es realizado por otro programa del ordenador.

Un avance posterior fuè el desarrollo de los lenguajes de alto nivel. Hay muchos y muy diferentes, los de uso más comùn son Fortran, ALGOL, COBOL, Pascal, Coral y BASIC. La elección del lenguaje depende de su aplicación. Por ejemplo, una aplicación de negocios usará, probablemente, el COBOL, mientras que una aplicación científica puede que use el FORTRAN o una aplicación que requiera que se produzcan los resultados en unos límites de tiempo estrictos, usará CORAL. A diferencia de los códigos de bajo nivel, como "ADD" y "LOAD", los códigos de los lenguajes de alto nivel no corresponden uno a uno con los de máquina, sino que permiten al programador acoplarse a la naturaleza del problema que trata de resolver. Por ejemplo, si se requiere hacer salir el mensaje "Correcto" cuando la respuesta sea 99, en el lenguaje de alto nivel lo escribiríamos así:

```
INPUT respuesta
IF respuesta=99
THEN OUTPUT "Correcto";
STOP;
```

Es evidente que el lenguaje de alto nivel, comparado con otros tipos de "software", es mucho más fácil de leer. Como ya hemos visto, para que el ordenador pueda entender este tipo de lenguaje, debe ser traducido a su equivalente en código de máquina; una vez que la versión en código de máquina está funcionando, no importa de donde ha venido. Hay dos métodos para traducir los lenguajes de alto nivel. El primero usa un programa llamado "compilador" que convierte todo el programa de alto nivel en código de máquina de una sola vez, dejando la versión de máquina lista para ser usada tantas veces como sea necesario. El segundo método, que es el que usa el Amstrad y otros micros que funcionan con BASIC, es lo que se llama un "intérprete" que convierte pequeñas partes de lenguaje de alto nivel en código de máquina, a medida que se va ejecutando. Interpretar programas es mucho más lento que ejecutar una versión compilada pero, generalmente es más fácil de usar en un ordenador personal.

El lenguaje de programación que usa el Amstrad es una de las múltiples versiones del BASIC (Beginners All-purpose Symbolic Instruction Code). Este lenguaje simple fuè diseñado originalmente para los principiantes pero se ha hecho el más popular de los lenguajes de programación. A pesar de que se hicieron grandes esfuerzos para normalizar las sentencias del BASIC, ha habido una tendencia en los fabricantes de ordenadores a producir sus propias versiones con sentencias propias de sus máquinas. Como resultado tenemos algunas sentencias disponibles en otros ordenadores que no lo están en el Amstrad, aunque este pequeño inconveniente se puede

salvar usando una o varias sentencias del Amstrad. Del mismo modo, el Amstrad, tiene varias sentencias que no se encuentran en otros ordenadores.

Aunque hemos incluido una lista de las sentencias de BASIC disponibles en el Amstrad, no está en el ánimo de este libro el enseñar los fundamentos de la programación BASIC, ya que existen numerosos libros en este campo. Le recomiendo que use el resto de este capítulo como una simple lista de referencia. Echela una rápida ojeada en este momento y úsela posteriormente como referencia, si lo necesita.

Para cada palabra clave que se menciona, la sintaxis requerida aparece en el siguiente formato:

COMANDOS DE BASIC DEL AMSTRAD

Palabras clave BASIC, en mayúsculas.
datos variables, entre "<>"
datos opcionales, entre corchetes "[]"
datos repetitivos van seguidos por ...

COMANDOS DEL SISTEMA

Comando	Propósito	Sintaxis
AUTO	Genera números de línea automáticamente	AUTO [<línea>][,<increm>]
CAT	Lista ficheros en cinta	CAT
CLEAR	Limpia las variables	CLEAR
DELETE	Borra líneas de programa	DELETE[<num>][,][<num>]
EDIT	Entra en modo edición	EDIT<num lin>
LIST	Lista el programa	LIST[<num lin>][->][<num lin>][, #<fuente>]
LOAD	Carga programas	LOAD <fichero>[, <direcc>]
MEMORY	Restaura los apuntadores del BASIC	MEMORY <dirección>
MERGE	Mezcla un programa del cassette con el de la memoria	MERGE <fichero>
NEW	Borra la memoria	NEW

RENUM	Renumerar el programa o parte de él	RENUM[<num nuevo>][, [<num viejo>][, <incremento>]]
RUN	Ejecuta el programa	RUN[<fichero> o <num lin>]
SAVE	Salva programas o memoria en el cassette	SAVE<fichero>[, <tipo>][[, <parámetros>]]
TROFF	Quita la facilidad trace	TROFF
TRON	Pone la facilidad trace	TRON

SENTENCIAS DE ASIGNACION

Sirven para asignar valores numéricos o secuencias de caracteres a secciones específicas de la memoria del ordenador.

Comando	Propósito	Sintaxis
DATA	Especifica una lista de valores para el READ.	DATA <dato>[, <dato>]....
LET	Asigna un valor o una secuencia de caracteres a una variable.	[LET]<variable>=<expresión>
MID\$	Reemplaza parte de una cadena. También se puede usar como función.	MID\$(<cadena>, <princ> [, <long>])=<cadena>
POKE	Asigna un valor a una posición de memoria.	POKE <dirección>, <expresión>
READ	Toma datos de una sentencia DATA y los asigna a las variables	READ <variable>[, <variable>]
RESTORE	Posiciona el apuntador del READ a la línea especificada. A la primera, si se omite.	RESTORE [<num línea>]

SENTENCIAS DE CONTROL

Estas sentencias son de las más vitales del repertorio, y nos permiten controlar el orden en que se ejecutarán las instrucciones del programa.

Comando	Propósito	Sintaxis
AFTER	Invoca una subrutina en un intervalo dado.	AFTER <entero>[, <entero>] GOSUB<num lin>
CALL	Llama a una subrutina externa.	CALL<direcc>[, <param>]....
CHAIN	Carga y ejecuta un programa.	CHAIN[MERGE]<fichero>[, <num lin>]
CONT	Continúa desde la parada anterior.	CONT
END	Fin del programa	END
ERROR	Toma una acción de error	ERROR<entero>
EVERY	Invoca a una subrutina a intervalos regulares	EVERY<entero>[, <entero>] GOSUB<num lin>
FOR	Controla un bucle de una sección del programa por el valor de una variable que es incrementada	FOR<var>=<valor>TO<valor> STEP<incremento>
GOSUB	Llama a una subrutina	GOSUB<num lin>
GOTO	Salta a una línea dada	GOTO<num lin>
IF... THEN... ELSE	Si la condición es cierta, ejecuta una acción o salta a una línea específica.	IF<cond>THEN[<sentencia> o <num lin>][ELSE<sentencia>]
NEXT	Fin del bucle FOR	NEXT[<variable>]
ON<GOSUB GOTO>	Pasa control a la línea o subrutina cuya posición corresponda al entero de la expresión.	ON<expres>{GOSUB o GOTO} <num lin>[, <num lin>]....
ON BREAK GOTO	Permite tomar la rutina de interrupción de BREAK	ON BREAK GOTO <num lin>
ON BREAK STOP	Desactiva la rutina de interrupción de BREAK	ON BREAK STOP
ON ERROR GOTO	Pone una trampa de error	ON ERROR GOTO <num lin>

ON SQ GOSUB	Permite la interrupción de la cola de sonido	ON SQ<canal>GOSUB<num lin>
RESUME	Reanuda la ejecución después de una trampa	RESUME[<NEXT o <num lin>]]
RETURN	Retorna de un GOSUB	RETURN
WEND	Fin de un bucle WHILE	WEND
WHILE	Controla un bucle de programa mientras se cumple una condición	WHILE<condición>

SENTENCIAS DE ENTRADA/SALIDA

Permiten que se introduzca o se obtenga información:

Comando	Propósito	Sintaxis
CLOSEIN	Cierra fichero entrada	CLOSEIN
CLOSEOUT	Cierra fichero salida	CLOSEOUT
ENT	Define envolvente tono	ENT<num envolv>[,<param>]...
ENV	Define envolvente volum.	ENV<num envolv>[,<param>]...
INPUT	Introduce datos	INPUT[#<cauce>],[;]"<mensaje>";]<var>[,<var>]..
LINE INPUT	Introduce línea	LINE INPUT[#,<cauce>],[;]"<mensaje>";]<var cadena>
OPENIN	Abre fichero de entrada	OPENIN <fichero>
OPENOUT	Abre fichero de salida	OPENOUT <fichero>
OUT	Saca un valor por una puerta de E/S	OUT<puerta>,<expresión>
PRINT	Saca datos	PRINT[#<cauce>,<dato>[<separador><dato>]....
RELEASE	Libera canal de sonido	RELEASE<canales>
SOUND	Pone un sonido en cola	SOUND<estado>,<periodo tono>[,<duración>[,<vol>[,<envol vol> [,<envol tono>[,<periodo o ruido>]]]]]

SPEED KEY	Velocidad repetición de teclas	SPEED KEY <demora comienzo>,<demora repetición>
SPEED WRITE	Velocidad escritura del cassette	SPEED WRITE <expresión>
WAIT	Espera en puerta E/S	WAIT <puerta>,<máscara>[,<inversión>]
WIDTH	Ancho línea impresora	WIDTH <expresión>
WRITE	Saca datos	WRITE [#<cauce>,<dato>[<separador><dato>]....

SENTENCIAS DE GRAFICOS

Se usan para controlar las facilidades de pantalla disponibles en el Amstrad.

Comando	Propósito	Sintaxis
BORDER	Cambia color del borde	BORDER <color1>[,<color2>]
CLG	Limpia pantalla gráfica	CLG [<máscara tinta>]
CLS	Limpia ventana	CLS [#<cauce>]
DRAW	Dibuja una línea desde la posición actual de PLOT a una posición absoluta.	DRAW <x>,<y>[,<máscara tinta>]
DRAR	Dibuja una línea desde la posición actual de PLOT a una posición relativa.	DRAWR <desp x>,<desp y>[,<máscara tinta>]
INK	Pone color de tinta	INK <tinta>,<color1>[,<color2>]
LOCATE	Posiciona el cursor	LOCATE [#<cauce>,<x>,<y>]
MODE	Pone modo de pantalla	MODE <expresión>
MOVE	Mueve posición de PLOT a posición absoluta	MOVE <x>,<y>
MOVER	Mueve posición de PLOT a posición relativa	MOVER <desp x>,<desp y>

ORIGIN	Recoloca el origen de la pantalla (0,0)	ORIGIN<x>,<y>[,<izq>,<der>,<arriba>,<abajo>]
PAPER	Pone color de fondo	PAPER[#<cauce>,<]màsc tinta>
PEN	Pone color de tinta	PEN[#<cauce>,<]màsc tinta>
PLOT	Dibuja un punto en una posición absoluta	PLOT<x>,<y>[,<màscara tinta>]
PLOTR	Dibuja un punto en una posición relativa	PLOTR<desp x>,<desp y>[,<màscara tinta>]
SPEED INK	Pone periodo parpadeo	SPEED INK<periodo>,<periodo>
SYMBOL	Define un carácter con una matriz de 'bits'	SYMBOL<num car>[,<datos fila>]....
TAG	Permite poner texto en la posición de PLOT	TAG[#<cauce>]
TAGOFF	Cancela el TAG	TAGOFF[#<cauce>]
WINDOW	Crea una ventana	WINDOW[#<cauce>,<]izq>,<der>,<arriba>,<abajo>
ZONE	Pone zona impresión	ZONE<expresión entera>

Y finalmente,

OTRAS SENTENCIAS

Comando	Propósito	Sintaxis
DEF FN	Define funciones de usuario	DEF FN<nombre>(<parámetro>[,<parámetro>]...)=<expresión>
DEFINT}	Pone tipos por defecto (entero,real o cadena)	DEFINT<rango de letras>
DEFREAL}		DEFREAL<rango de letras>
DEFSTR}		DEFSTR<rango de letras>
DEG	Pone modo grados	DEG
DI	Anula interrupciones	DI
DIM	Prepara matrices	DIM<variable>(<subind>[,<subind>]...) [,<variable>(<subind>[,<subind>]...)...]...
EI	Permite interrupciones	EI

ERASE	Borra matrices	ERASE<variable>[,<variable>]
KEY	Pone teclas de función	KEY<num función>,<cadena>
KEY DEF	Redefine teclas	KEY DEF<num tecla>,<rep>[,<n ormal>[,<mayus>[,<ctrl>]]]
RAD	Pone modo radianes	RAD
RANDOMIZE	Inicia número aleatorio	RANDOMIZE[<expresión num>]
REM	Comentario	REM<comentario>

FUNCIONES DE BASIC DEL AMSTRAD

Una función es una regla que relaciona un grupo de valores con otros. El valor del primer grupo es conocido por argumento y el del segundo es el resultado.

FUNCIONES SIMPLES, NUMERICAS Y MATEMATICAS

Son funciones especializadas que tienen numerosas aplicaciones en matemáticas, ciencias e ingeniería. Se ha incluido también un generador de números aleatorios.

Función	Propósito(resultado)	Sintaxis
ABS	Valor absoluto	ABS(<expresión num>)
ATN	Arco tangente	ATN(<expresión num>)
CINT	Convierte a entero	CINT(<expresión num>)
COS	coseno	COS(<expresión num>)
CREAL	Convierte a real	CREAL(<expresión num>)
EXP	Valor exponencial	EXP(<expresión num>)
FIX	Trunca a entero	FIX(<expresión num>)
INT	Redondea a entero	INT(<expresión num>)
LOG	Valor logaritmo natural	LOG(<expresión num>)
LOG10	Valor logaritmo común	LOG10(<expresión num>)
MAX	Determina valor máximo	MAX(<expresión num>[, <expresión num>]...)

MIN	Determina valor mínimo	MIN(<expresión num>[, <expresión num>]...)
PI	Constante 3.141592653	PI
RND	Genera número aleatorio	RND[(<expresión num>)]
ROUND	Redondea el valor a un número de decimales dado	ROUND(<expresión num>,[<posiciones>])
SGN	Valor del signo	SGN(<expresión num>)
SIN	Valor del seno	SIN(<expresión num>)
SQR	Raíz cuadrada	SQR(<expresión num>)
TAN	Tangente	TAN(<expresión num>)
UNT	Convierte valor sin signo a entero	UNT(<dirección>)

FUNCIONES DE CADENA

Estas son las funciones para manipular caracteres y texto.

Función	Propósito(resultado)	Sintaxis
ASC	Código ASCII	ASC(<cadena>)
BIN\$	Convierte un número en una cadena binaria	BIN\$(<entero sin signo>[, <ancho del campo>])
CHR\$	Carácter cuyo código ASCII es especificado	CHR\$(<expresión num>)
HEX\$	Convierte un número en una cadena hexadecimal	HEX\$(<entero sin signo>[, <ancho del campo>])
INSTR	Busca una subcadena	INSTR([<posición>],[<cadena buscada>,<cadena>])
LEFT\$	Saca la parte izquierda de una cadena	LEFT\$(<cadena>,<longitud>)
LEN	Longitud de una cadena	LEN(<cadena>)
LOWER\$	Convierte a minúsculas	LOWER\$(<cadena>)
MID\$	Saca una subcadena	MID\$(<cadena>,<posición>,<longitud>)

RIGHT\$	Saca la parte derecha de una cadena	RIGHT\$(<cadena>, <longitud>)
SPACE\$	Cadena de espacios	SPACE\$(<longitud>)
STR\$	Convierte un número en una cadena de dígitos	STR\$(<expresión num>)
STRING\$	Cadena del carácter especificado	STRING\$(<long>, <carácter>)
UPPER\$	Convierte a mayúsculas	UPPER\$(<cadena>)
VAL	Convierte una cadena de dígitos en números	VAL(<cadena>)

FUNCIONES DE E/S

Estas se usan con las operaciones de E/S.

Función	Propósito(resultado)	Sintaxis
INKEY	Estado de una tecla	INKEY(<num tecla>)
INKEY\$	Carácter de una tecla	INKEY\$
INP	Entrada de una puerta	INP(<num puerta>)
JOY	Estado de "joystick"	JOY(<num joystick>)
POS	Posición de un cauce	POS(<#cauce>)
REMAIN	Resto que queda en el contador de demora	REMAIN(<num contador>)
SQ	Estado de cola de sonido	SQ(<canal>)
VPOS	Posición cauce vertical	VPOS(<#cauce>)

FUNCIONES DE SISTEMA

Se usan para informarse del estado del sistema.

Función	Propósito(resultado)	Sintaxis
EOF	Prueba fin de fichero	EOF
ERR	Número de error	ERR
ERL	Número de línea donde ocurrió el error	ERL

FRE	Memoria libre o libera espacio sin usar	FRE(0) FRE(" ")
HIMEM	Dirección más alta de memoria para BASIC	HIMEM
PEEK	Contenido de una dirección de memoria	PEEK(<dirección>)
TEST	Color de tinta en la posición especificada	TEST(<x>,<y>)
TESTR	Color de tinta en la posición relativa desde la actual de PLOT	TESTR(<desp x>,<desp y>)
TIME	Tiempo(1/300 seg) desde la puesta en marcha	TIME
XPOS	Coordenada horizontal de la posición de PLOT	XPOS
YPOS	Coordenada vertical de la posición de PLOT	YPOS

Para una descripción más detallada de las sentencias disponibles, refiérase al manual del usuario del Amstrad.

A continuación vamos a dar un curso de programación para explorar algunas de las técnicas más avanzadas del Amstrad. Todas las facilidades que se traten irán ilustradas con varios programas de ejemplo que pueden ser usados y alterados para ajustarlos a sus propias necesidades, así que siéntase libre para cambiar en ellos todo lo que quiera.

CAPITULO DOS

MANIPULACION DE

CADENAS Y CARACTERES

Se conoce por "cadena" a una secuencia de caracteres alfanuméricos o gráficos que no necesitan ser de naturaleza numérica. El Amstrad tiene varias facilidades que permiten usar cadenas de caracteres, además de los números puros, para aumentar la versatilidad de sus programas. Enseguida veremos que las funciones de cadenas del Amstrad son fundamentales para los programas que requieren manipulación de caracteres.

EL JUEGO DE CARACTERES DEL AMSTRAD

El Amstrad tiene un juego de 256 caracteres. Estos incluyen caracteres numéricos y alfabéticos, letras griegas, símbolos gráficos, signos de puntuación, símbolos matemáticos, caracteres de control, etc. El juego de caracteres del Amstrad está basado en el ASCII (American Standard Code of Information Interchange), sin embargo, como la mayoría de los micros que se fabrican, tiene algunas alteraciones para cubrir sus propias necesidades, de modo que no es del todo estándar. Cada carácter se distingue por su propio código que es un número entre 0 y 255. Los caracteres y sus códigos aparecen listados en el apéndice A, y se pueden convertir mediante las funciones ASC y CHR\$.

Por ejemplo:

Estas dos expresiones
ASC("A") y ASC("AMSTRAD") examinan el primer carácter y devuelven 65, el código ASCII de "A"

De modo similar

```
CHR$(65)  
nos devuelve el carácter "A"
```

Intente confirmar los códigos ASCII de otros caracteres en su Amstrad; por supuesto debe usar el comando PRINT para visualizar los resultados, ej. PRINT ASC("464")

```
10 FOR j = 0 TO 255  
20 PRINT CHR$(j);  
30 NEXT j
```

Además de los caracteres esperados (como a,b,c... o 1,2,3) hay varios caracteres que representan funciones de control y causan algunas irregularidades en la pantalla. Estos son los caracteres ASCII estándar y están localizados en las 32

primeras posiciones. El siguiente programa reduce el juego de caracteres visualizado a aquellos que son imprimibles.

```
10 FOR j = 32 TO 255
20 PRINT CHR$(j);
30 NEXT j
```

OPERADORES DE CADENA

Podemos comparar dos cadenas entre sí usando el signo '=', obteniendo un resultado "verdadero", si son iguales, ej. todos los caracteres son iguales y los espacios están en la misma posición (incluidos los del final). El uso más obvio es su incorporación en una sentencia IF...THEN.

ej.

```
100 INPUT "CONTINUE";q$
110 IF q$ = "NO" OR q$ = "no" THEN STOP
```

Algunas veces los espacios del final de una cadena pueden confundirnos en estas comparaciones. Estos espacios pueden ser descubiertos con la función LEN que nos devuelve el número de caracteres de la cadena.

```
PRINT LEN(a$)
```

Las cadenas también se pueden comparar con operadores ">" y "<"; una cadena es menor que otra si la precede alfabéticamente, como en un directorio telefónico. Lo usaremos más adelante al escribir un programa de clasificación alfabética.

Finalmente, las cadenas pueden ser unidas (concatenadas) mediante el operador "+"

ej.

```
10 a$ = "AMSTRAD "
20 b$ = "CPC 464"
30 c$ = a$ + b$
40 PRINT c$
```

Observe, sin embargo, que las cadenas no pueden ser restadas, multiplicadas, divididas ni elevadas a una potencia.

FUNCIONES DE MANIPULACION DE CADENAS

El Amstrad tiene tres funciones de cadena que son de un valor inapreciable para manejar texto y caracteres. Estas son LEFT\$, RIGHT\$ y MID\$ y se usan para extraer una subcadena de

otra cadena. LEFT\$(a\$,n) y RIGHT\$(a\$,n) extraen n caracteres de la izquierda y de la derecha de la cadena a\$, respectivamente.

ej.

Si a\$ = "ABCDEFGH IJ"

entonces LEFT(a\$,3) nos devolverà "ABC"

y RIGHT(a\$,4) nos devolverà "GHIJ"

MID\$ es una sentencia más potente, - se puede usar para obtener trozos de una cadena, a diferencia de LEFT\$ y RIGHT\$ que están limitados al principio y al final de la cadena.

MID(a\$,n,m) extraerà m caracteres a partir del número n de la cadena. Si omitimos el argumento m, se obtienen todos los caracteres que siguen al n.

La versión del Amstrad tiene una ventaja más que otras versiones del MID\$, y es que se puede usar para asignar a una cadena una sección de otra. El trozo que especifica MID\$ será el destino de la cadena que se va a asignar.

ej. MID\$(a\$,n,m) = b\$ asignarà los primeros m caracteres de b\$ a a\$, empezando por el carácter número n.

El programa 2 ilustra el uso del troceado de cadenas con la función MID\$. Se introduce una sentencia en español y la muestra después con todas las palabras de cuatro letras emborronadas.

Se introduce la cadena a\$ de forma que los caracteres primero y último sean blancos. Prepara un apuntador x para moverse a lo largo de cada carácter. Primero mira si el carácter x es un espacio, después mira si los cuatro caracteres siguientes no son espacios y, finalmente, que el siguiente es un espacio. Si se cumplen todas estas condiciones quiere decir que la palabra tiene cuatro letras y las reemplaza por cuatro estrellas. Si no se cumplen todas estas condiciones, x es incrementado en 1 y pasa al siguiente grupo de caracteres.

ejemplo

```
ESTE ES PEPE EL CARNICERO_
  |  |  |  |  |  |  |  |  |
  x  no x+5
blanco blanco blanco
```

PROGRAMA 2: MARIA CASABLANCA

10 CLS

```

20 PRINT "EL CENSOR DE SILICONA ATACA DE NUEVO"
30 PRINT : PRINT "Introduzca una frase"
40 PRINT : INPUT a$ : a$ = " "+a$+" "
50 FOR x = 1 TO LEN(a$)-5
60 IF MID$(a$,x,1)<>" " THEN 120
70 FOR y = 1 TO 4
80 IF MID$(a$,x+y,1) = " " THEN 120
90 NEXT y
100 IF MID$(a$,x+5,1)<>" " THEN 120
110 MID$(a$,x+1,4) = "****"
120 NEXT x
130 PRINT : PRINT a$
140 PRINT : INPUT "Otra vez?";q$
150 IF LEFT$(q$,1) = "S" OR LEFT$(q$,1) = "s"
THEN 10
160 END

```

MAS FUNCIONES DE CADENA

En algunas aplicaciones es recomendable almacenar números en forma de cadenas de dígitos. Por ejemplo, puede querer colocar el punto decimal a un número; esto es mucho más fácil si convierte el número en una cadena y examina después cada carácter. También es recomendable practicar con la introducción de cadenas y convertirlas en valores numéricos. Esto evita el problema de que falle un programa que pide un valor numérico, si le introducimos inadvertidamente otro tipo de carácter. En el capítulo 3 veremos la forma de evitar estos problemas, cuando estudiemos la validación de los datos de entrada. Los números se convierten a cadenas y viceversa con STR\$ y VAL.

STR\$ aplicado a un valor numérico lo convierte en una cadena de caracteres, en la forma en que se imprime normalmente.

```

STR$(-12.01) nos dará "-12.01"
STR$(1000000000) nos dará "1E+09"

```

De forma similar, VAL aplicado a una cadena, devuelve el valor numérico de los dígitos de la cadena.

```

INPUT v$ : v = VAL(v$)

```

Si se introducen caracteres extra, éstos son ignorados y devuelve el número. Si el primer carácter no es reconocido como un número, devuelve el valor 0.

También se necesita algunas veces convertir cadenas de mayúsculas a minúsculas y viceversa; esto se puede hacer con las funciones UPPER\$ y LOWER\$. Cuando se usan, cualquier

carácter no alfabético permanece sin cambios.

```
UPPER$("amstrad") nos devolverà "AMSTRAD"  
LOWER$("ORDENADOR") nos devolverà "ordenador"
```

Finalmente, otras dos funciones: SPACE\$ y STRING\$ que nos devuelven una cadena de espacios o caracteres de la longitud requerida.

```
SPACE$(5) nos devolverà 5 espacios  
STRING$(10,"*") nos devolverà "*****"
```

BUSQUEDA DE PALABRAS

La función INSTR nos permite buscar una palabra específica dentro de una frase; el programa 3 ilustra esta función. Nos permite introducir una palabra y una frase para buscar la primera dentro de la segunda; la sentencia es mostrada posteriormente con todas las ocurrencias de la palabra resaltadas.

PROGRAMA 3:BUSQUEDA DE PALABRAS

```
10 CLS : PEN 1  
20 PRINT "BUSQUEDA DE PALABRAS"  
30 PRINT : PRINT "Introduzca una palabra"  
40 INPUT p$  
50 PRINT : PRINT "Introduzca una frase"  
60 INPUT f$  
70 CLS  
80 k=1 : v=1  
90 WHILE v<>0  
100 v = INSTR(k,f$,p$)  
110 FOR j=k TO LEN(f$)  
120 IF v=0 OR j<v THEN PEN 1 ELSE PEN 2  
130 PRINT MID$(f$,j,1);  
140 IF v<>0 AND j>v+LEN(p$)-2 THEN  
k=v+LEN(p$):GOTO 160  
150 NEXT j  
160 WEND  
170 PRINT : PRINT : INPUT "Pulse ENTER para  
continuar";q$  
180 IF q$ = "" THEN 10  
190 END
```

En este programa se usan PEN 1 y PEN 2 para alterar el color con que se imprime el texto - veremos esto con más detalle cuando estudiemos el color en el capítulo 3.

El siguiente ejemplo nos muestra la técnica de búsqueda aplicada a tantas series de datos como se requiera, cada una

de ellas está contenida en una sentencia DATA. El programa 4 nos devuelve también una palabra que está relacionada a la clave.

El programa ha sido diseñado para una firma hipotética que tiene gran cantidad de empleados, cada uno con un nivel de destreza y experiencia en diferentes lenguajes de máquina. El jefe de personal necesita una forma de registrar los conocimientos de cada empleado y un método de obtener los nombres de aquellos que están familiarizados con unos conocimientos específicos. Así que se necesita un clasificador de la base de datos.

Los nombres de los empleados se almacenan en sentencias DATA seguidas por sus conocimientos. Para distinguir entre el nombre y los conocimientos, el primero va precedido por el signo "#". El programa hace una búsqueda por cada grupo de datos; si encuentra una palabra precedida por el "#", entonces almacena temporalmente el nombre del empleado mientras examina sus conocimientos. Si encuentra los conocimientos requeridos, el nombre del empleado aparece en la pantalla. El programa continúa su búsqueda hasta que localiza el símbolo de terminación "%".

Esta es, sin duda, una de las formas más simples que existen de programas de bases de datos, pero puede ser bastante útil y está limitado solamente por el tamaño de la memoria del ordenador. Tiene la ventaja de que el jefe de personal puede añadir registros fácilmente a medida que se expanden los conocimientos de sus empleados, añadiendo las sentencias DATA apropiadas. Usted puede cambiar las sentencias DATA por otras que le sean más útiles, por ejemplo, registros de libros.

PROGRAMA 4: BASE DE DATOS

```
10 CLS
20 PRINT : PRINT "SOFTWARE CORTES Y CIA"
30 RESTORE : n$ = ""
40 PRINT : PRINT "Introduzca dato requerido"
50 INPUT s$ : s$ = UPPER(s$)
60 PRINT
70 READ w$
80 IF w$ = "%" THEN 120
90 IF LEFT$(w$,1) = "#" THEN n$ = MID$(w$,2)
100 IF w$ = s$ THEN PRINT n$,s$
110 GOTO 70
120 PRINT : INPUT "Pulse ENTER para continuar"
    :q$
130 IF q$ = "" THEN 10
140 END
```

```

1000 'DATOS
1010 DATA #GARRIDO A, ADA, FORTRAN, VAX
1020 DATA #ANTON F, BASIC, COBOL, DEC, TAL
1030 DATA #DEL CAMPO A, CORAL 66, COBOL, ARGUS,
TANDEM
1040 DATA #MARTINEZ L, BASIC, COBOL, PDP, ARMY
SYSTEMS
1050 DATA #CUADRADO M, ALGOL, COBOL, BURROUGHS
1060 DATA #ESTEBAN J, CAD/CAM, UNIX, PROLOG,
MICROCOBOL
1070 DATA #JIMENEZ A, PASCAL, POLICE SYSTEMS
1080 DATA #LOPEZ J, BASIC, Z80, 8088, CP/M,
MICROS
1090 DATA %

```

El último ejemplo de este capítulo muestra cómo manipular textos. Se elige aleatoriamente una palabra de la lista contenida en las sentencias DATA y se mezclan las letras para producir un anagrama. Después se muestra este anagrama al jugador para que adivine la palabra original. La lista de palabras puede ser expandida según se quiera añadiendo sentencias DATA.

PROGRAMA 5: MANARAGA!

```

10 CLS
20 PRINT "ANAGRAMA"
30 PRINT : PRINT "Encuentre la palabra oculta"
40 a$ = "" : g$ = "" : RESTORE
50 n = 80 : 'numero de palabras
60 FOR j = 1 TO RND*n+1
70 READ w$
80 NEXT j
90 x = LEN(w$) : ww$ = w$
100 FOR j = 1 TO x
110 n = INT(1+RND*x)
120 x$ = MID$(w$,n,1) : IF x$ = "*" THEN 110
130 MID$(w$,n,1) = "*"
140 a$ = a$ + x$
150 NEXT j
160 IF a$ = ww$ THEN 60
170 PRINT : PRINT a$
180 PRINT : INPUT "Introduzca su respuesta";g$
: g$ = UPPER(g$)
190 IF g$ = "" THEN 180
200 IF LEFT(g$,1) = "?" THEN PRINT : PRINT
"Respuesta",ww$ : GOTO 230
210 IF g$<>ww$ THEN PRINT "pruebe otra vez" :
GOTO 180
220 PRINT : PRINT "MUY BIEN"

```

```
230 PRINT : INPUT "Pulse ENTER para continuar"  
: q$  
240 IF q$ = "" THEN 10  
250 END
```

```
1000 ' LISTA DE PALABRAS  
1010 DATA HIDROGENO, MONOPOLIO, BUCLES, CHIMENEA,  
PAQUETE, CORAL, CRONICO, DIETA, ELIPSE  
1020 DATA FASCISMO, DINERO, GRUESO, MALARIA,  
RACIONAL, RADIO, ESCUDO, LLORAR, CHAQUETA,  
LIBELULA, PRUEBA  
1030 DATA EGOISTA, SANTO, BAUTIZO, ABACO, NEON,  
ESTERA, TRIPODE, ESPERA, CIEGO, NUCLEO  
1040 DATA VERA, SOPLO, MEMORIA, SERVICIO, OMEGA,  
SOCIABLE, NEGLIGENTE, AFICION, RAQUETA, HOLA  
1050 DATA RASCAR, GARANTIA, COLUMNA, CABALLERO,  
GRUESO, RECIBIR, TRACTOR, AGUA, NADAR, ZAPATO  
1060 DATA REJILLA, ACIDO, POTENCIA, ARROJAR,  
INTERNO, JOYA, GRUTA, CARNAVAL, GIGANTE, BIKINI  
1070 DATA JUNGLA, ZORRO, CAQUI, ACUATICO, JUBILO,  
ENIGMA, LLAVE, POLTRONA, ORACULO, PORTERO  
1080 DATA ORTODOXO, INTERINO, ESCOCER, LACRE,  
ACERO, FLEXIBLE, HORRIBLE, ORDENAR, JOTA, FLUIDO  
1090 .....etc
```

Si se encuentra perdido al ejecutar el programa, introduzca "?" y el ordenador le darà la respuesta. Debo mencionar algo acerca de RND, es un generador de números aleatorios que devuelve un valor entre 0 y 1. En el capítulo 4 veremos los parámetros que se le pueden pasar al RND y cómo genera los números.

CAPITULO TRES

TECNICAS SIMPLES

DE E/S

Probablemente no le sorprenderá al lector saber que un ordenador, incluido el Amstrad, no sirve para nada a menos que reciba información que él pueda entender. La transferencia de esa información se hace mediante los dispositivos de entrada, como vimos en el capítulo uno. Tampoco sería muy útil la máquina si no pudieramos acceder a los resultados una vez procesados por el ordenador; esta información puede ser transferida a través de los dispositivos de salida, mencionados también en el primer capítulo. Los dispositivos que sirven para entrada y salida se llaman dispositivos de Entrada/Salida (E/S). En este capítulo hablaremos de las técnicas de E/S del Amstrad y veremos los métodos para mejorar la relación entre el hombre y la máquina, llamados algunas veces "el interfase".

Es frecuente el caso del programador que invierte gran parte de sus esfuerzos en mejorar la eficiencia de un programa, cuando sería más beneficioso que lo invirtiera en facilitar la entrada de datos al usuario, eliminando las posibilidades de introducir datos inválidos, manteniendo al usuario lo más ajeno posible al estado interno del programa y consiguiendo que la presentación de los datos sea mejor. La información puede ser dirigida al usuario por tres métodos distintos; Formas, Colores y Sonidos, cada uno de ellos es importante a su manera.

Las Formas pueden presentarse como símbolos o dibujos, que se pueden reconocer inmediatamente, o texto, que aunque tenga que ser descifrado no presenta mayores problemas. Aunque el texto es menos directo que los símbolos, puede decir muchas más cosas de una forma eficiente. La animación, en la que la pantalla es modificada rápidamente para producir una imagen, es una extensión de las figuras. Este tipo de imágenes son captadas rápidamente por el usuario; por ejemplo, un mensaje de error parpadeante es más efectivo que uno estático. Las imágenes dinámicas proporcionan movimientos muy reales, como en los juegos de tipo "arcade".

El color es menos potente que las formas, pero se puede usar para ayudar a la identificación de las formas difíciles de distinguir. Por ejemplo, una imagen con la parte superior azul y la inferior verde nos aparece como cielo e hierba mucho mejor que una imagen monocromática. El color se puede usar también para resaltar ciertas áreas de la pantalla; por ejemplo, un mensaje de error mostrado en color rojo vivo

llama antes la atención del usuario. Finalmente, una imàgen en color es mäs agradable de mirar si se escojen cuidadosamente ls colores, que una de dos tonos.

Mientras que con imàgenes y colores el usuario debe estar mäs atento a la pantalla para recibir la informaci3n, con el sonido puede llegarle aunque no est3 prestando atenci3n. El sonido puede ser 3til para atraer la atenci3n del usuario si, por ejemplo, se completa una operaci3n con errores. Estas notas deben ser altas y agradables para las operaciones correctas y bajas para los errores. El sonido puede a3adir realidad adicional a las imàgenes. En un juego del tipo de invasores del espacio, los sonidos de explosiones y rayos dan realismo y se3alan al jugador el resultado de su operaci3n.

Una de las principales causas de insatisfacci3n son las largas esperas que ocurren en un programa con cälculos num3ricos largos y detallados. Para que un programa sea mäs eficiente, los largos periodos de inactividad de la pantalla sin mostrar se3ales de vida, deben ser reducidas mediante el uso de mensajes como "Programa iniciado", "Secci3n uno completada" etc. Esto no solo tranquiliza al usuario, sino que le mantiene informado de la posici3n del programa. Al final de un proceso largo, es recomendable atraer la atenci3n del usuario con un sonido del tipo "beep".

El usuario puede introducir datos dentro del ordenador mediante el teclado o el controlador de juegos. El teclado es, con mucho, el sistema mäs flexible y potente para introducir texto, valores num3ricos o respuestas simples. El Amstrad tiene 75 teclas, pero cada una tiene significados alternativos cuando se pulsa simultáneamente con las teclas [SHIFT] o [CONTROL]. Desgraciadamente es muy com3n en el programador que usa el teclado, olvidar que los usuarios de sus programas pueden no considerarlo tan sencillo. En este capitulo veremos como preparar la introducci3n de datos mediante el teclado tan simple como sea posible. Cuando un usuario tiene que introducir datos, se le deben dar mensajes rápidos y, cualquier dato invälido, debe ser rechazado con un mensaje de error explicando el problema y dando la oportunidad de volver a introducir los datos. Ya que las teclas tienen etiquetas predefinidas, intente usar estas etiquetas siempre que le sea posible. Por ejemplo, La mejor forma de terminar un programa puede ser [CONTROL S] (Salir) o [CONTROL F] (Final) mientras que el uso de algo como [CONTROL 4] puede no ser significativo.

Como alternativa al teclado se puede usar un controlador de juegos, como un "joystick" o un bot3n, aunque tiene grandes limitaciones, puede ser preferible para algunas aplicacio-

nes. Un "joystick" tiene un juego de cinco pulsadores, cada uno se llama cuando el mango hace un movimiento determinado. El botón es similar al mando de volumen de una radio e introduce dentro del ordenador un valor simple dentro de un rango limitado. Sin embargo, la ventaja real de los controladores de juego es que el interfaz con la máquina pasa a segundo término; unos pocos minutos moviendo el "joystick" a derecha e izquierda para mover algo en la pantalla en distintas direcciones y podremos comenzar a hacerlo sin tener que pensar demasiado.

Vamos a proceder a estudiar algunas técnicas de E/S pero recuerde los puntos que hemos cubierto en esta introducción:

- 1) entrada fácil y validada,
- 2) mantener al usuario totalmente atento, y
- 3) presentación de los resultados

ENTRADA EN PANTALLA

El método más comúnmente usado para introducir datos es con la sentencia INPUT, que ya hemos usado varias veces. Hay un par de puntos que debemos resaltar. Es posible introducir varias variables con una sola sentencia INPUT; simplemente deben ponerse seguidas por comas, y cuando se están ejecutando, se deben introducir los datos separados también por comas. Si el número de datos introducidos no coincide con los requeridos, se hace una petición para que se vuelvan a introducir los datos. Si está introduciendo una cadena que requiere una coma, será interpretada como un separador de entrada entre datos distintos. Esto puede evitarse introduciendo la cadena flanqueada por comillas.

Como ya hemos visto, es posible incluir un mensaje dentro de la sentencia INPUT, que aparecerá antes de la petición de datos. Si separamos el mensaje de las variables mediante un punto y coma, aparecerá una interrogación, mientras que si los separamos con dos puntos, evitamos que aparezca. Si ponemos punto y coma entre la sentencia INPUT y el mensaje, suprimimos el carácter de salto de línea al final de la entrada de datos de forma que la impresión continuará al final del último dato introducido.

Se puede leer una línea entera, sin tener en cuenta la coma, mediante el comando LINE INPUT con una sola variable de cadena.

```
100 LINE INPUT "mensaje";a$
```

Más adelante veremos el uso de estas dos sentencias con otros dispositivos, mediante el uso de un número de cauce.

INPUT SIN PARADA

Una excelente facilidad del Amstrad es la posibilidad de detectar qué tecla ha sido pulsada durante la ejecución del programa. La función INKEY\$ se usa sin argumentos. Si pasa el control por INKEY\$ cuando se está ejecutando el programa, INKEY\$ devuelve el carácter leído del teclado; se puede pulsar [SHIFT] o [CTRL] junto con cualquier otra tecla. Si no se pulsa ninguna tecla, nos devuelve una cadena vacía; de este modo podemos crear una parada temporal hasta que se haya pulsado una tecla.

```
100 PRINT "Pulse una tecla para continuar"
110 IF INKEY$ = "" THEN 110
120 'continuación del programa
```

La introducción de información mediante la función INKEY\$ tiene la ventaja sobre la INPUT que no tiene que ser seguida por [ENTER], pero recuerde que, a diferencia de INPUT, no esperará a que pulse una tecla. Para introducir información usando INKEY\$, se prepara un bucle de forma que si no se pulsa una tecla, reconoce la cadena vacía y no sigue adelante. Una cosa importante a tener en cuenta es que INKEY\$ puede cambiar entre líneas, por lo que es recomendable que tan pronto como se lea el INKEY\$, se asigne a una variable y, en adelante, se use la variable en su lugar.

```
100 q$ = INKEY$
110 IF q$ = "" THEN 100
120 'continuación del programa
```

El siguiente ejemplo usa la concatenación con la función INKEY\$ para forzar al usuario a introducir una cadena de datos en formato correcto y es una buena alternativa a la sentencia INPUT. La cadena completa puede ser comprobada para ver su validez.

```
100 d$ = ""
110 PRINT "Enter : DD/MM/AA ";
120 FOR j = 1 TO 8
130 IF j = 3 OR j = 6 THEN c$ = "/" : GOTO 160
140 c$ = INKEY$ : IF c$ = "" THEN 140
160 PRINT c$;
170 d$ = d$ + c$
180 NEXT j
190 PRINT
200 'validación y continuación
```

INKEY es una pequeña extensión de INKEY\$, y analiza el teclado y devuelve un valor que indica el estado de una tecla específica, analizando si está pulsada y si lo está,

comprueba si está pulsada también la tecla [SHIFT] o la [CTRL]. Los valores devueltos aparecen listados en la figura 3.1. El argumento de INKEY es un número entero que identifica a una sola tecla; en el apéndice B se proporciona una lista completa de los códigos.

Esta función es útil para detectar respuestas con S/N (si o no) cuando el estado de la tecla SHIFT no es importante. En la figura 3.1 se puede ver que el valor retornado no es -1 si la tecla está pulsada.

```
100 PRINT "Quieres continuar (S/N)?"
110 IF INKEY (60)<>-1 THEN GOTO 140
120 IF INKEY (46)<>-1 THEN STOP
130 GOTO 110
140 'continuación
```

TECLAS		VALOR RETORNADO	
TECLA	SHIFT	CTRL	
ARRIBA	?	?	-1
ABAJO	ARRIBA	ARRIBA	0
ABAJO	ABAJO	ARRIBA	32
ABAJO	ARRIBA	ABAJO	128
ABAJO	ABAJO	ABAJO	160

Figura 3.1 VALORES DE INKEY

REDEFINICION DE TECLAS

Algunas veces es necesario introducir frecuentemente una cadena completa. En el Amstrad tenemos la posibilidad de programar las teclas de modo que cuando presionamos una, nos devuelva una secuencia de caracteres; este tipo de teclas se llaman teclas de función. Hay 32 teclas, los valores ASCII 128 a 159, que pueden ser expandidos a un máximo de 32 caracteres, sin embargo, el número total de caracteres expandidos no puede pasar de 120.

Supongamos, por ejemplo, que queremos programar una tecla de forma que cuando la pulsemos nos devuelva

```
RUN "CUENTAS" seguido del carácter ['ENTER'].
```

Primero debemos decidir la tecla que queremos usar. Por el momento estamos restringidos a las teclas que tienen valor ASCII entre 128 y 159. Y como las teclas del teclado numérico nos devuelven valores entre 128 y 140, y [CTRL]

pulsado simultaneamente con [ENTER] en el teclado numérico nos devuelve 140; podemos programar esta tecla con el comando que damos a continuación

```
KEY 140,"RUN" + CHR$(34) + "CUENTAS" + CHR$(34)
+ CHR$(13)
```

Inténtelo ahora.

Usando KEY DEF podemos modificar los valores ASCII que devuelven ciertas teclas; el uso más común es modificar aquellas teclas que devuelven valores ASCII en un rango que permita programarlas como teclas de función. Otro uso puede ser el inutilizar el [ESC](tecla Break). Debe codificar los siguientes parámetros en el orden dado:

<i>número de tecla</i>	,vea el apéndice B
<i>repetición</i>	,1 permite repetición, 0 la impide
<i>normal</i>	,carácter ASCII cuando se pulsa sola
<i>con shift</i>	,carácter ASCII cuando se pulsa con [SHIFT] (no con [CTRL])
<i>control</i>	,carácter ASCII si se pulsa con [CTRL]

Cuando no se especifica un nuevo valor, permanece el valor anterior. Por ejemplo, para programar la tecla [CTRL E] para que devuelva EDIT:

```
KEY DEF 58, 0, 101, 69, 128
KEY 128 , "EDIT"
```

Acabamos de mencionar la posibilidad de poner o quitar la repetición, hay que decir que el periodo de repetición puede ser alterado usando SPEED KEY para especificar la demora de arranque, el periodo de repetición se da en unidades de 0.02 segundos.

```
SPEED KEY 10, 10
```

VALIDEZ DE DATOS

Un método para prevenir que fallen los programas es comprobar los datos que se están introduciendo. Si los datos no son correctos, el control debe volver hacia atrás a la misma sentencia INPUT. El programa solo deberá continuar si los datos son introducido de forma correcta. Es de gran ayuda sacar un mensaje que indique al usuario el problema que se ha encontrado en los datos introducidos.

INPUT datos ←
IF datos incorrectos THEN GOTO
continuación del programa

A diferencia de otros micros, el Amstrad comprueba si los datos introducidos son del tipo correcto, de acuerdo a las variables especificadas en la sentencia INPUT y, en vez de fallar, pide que se le introduzcan los datos de nuevo.

Ya hemos visto, al estudiar el INKEY\$, que podemos forzar al usuario a introducir los datos en el formato correcto pero esto no nos garantiza que los valores introducidos sean válidos, ej. un mes 13. Sin embargo no es muy difícil comprobar si el mes está en el rango de 1 a 12 y referirse después a una lista de los días de cada mes para ver si la fecha es válida - por supuesto, debe tener en cuenta los años bisiestos. Los valores numéricos se extraen de la cadena de la fecha usando las funciones VAL y MID\$ que vimos en el capítulo 2.

Otros métodos de comprobar la validez de los datos son, inspeccionar la longitud de las cadenas usando LEN, comprobar si los valores están dentro de rango con los operadores '>' y '<', y comprobar si están presentes ciertos caracteres inspeccionando los códigos ASCII.

Otro problema que puede ocurrir es que el usuario introduzca valores válidos pero incorrectos. Si esto crea resultados difíciles de rectificar, es interesante mostrarlos de nuevo y pedir al usuario que los confirme pulsando S o N antes de que se tomen otras acciones.

La falta de cuidado en comprobar los datos de entrada puede llevar a pérdidas de tiempo innecesarias y causar frustración al usuario, por lo que debe intentar hacer siempre sus programas lo más robustos posibles.

SALIDA A PANTALLA

Ya se habrá dado cuenta que para sacar datos a pantalla se usa el comando PRINT, más adelante veremos cómo especificando un número de cauce, se pueden sacar datos a otros dispositivos. La sentencia va seguida por los datos, que pueden ser variables, expresiones aritméticas, cadenas, funciones de control, caracteres de control y máscaras de formato. Es posible incluir varios grupos de datos en una sola sentencia PRINT mediante el uso de la coma o el punto y coma.

Punto y coma;

Un punto y coma separando datos de impresión causa que el

segundo dato aparezca inmediatamente detras del primero.

Coma,

La pantalla de televisión puede considerarse como dividida en una secuencia de zonas de impresión de 13 caracteres cada una. Una coma separando dos datos a imprimir causa que el segundo dato aparezca en la primera posición de la siguiente zona.

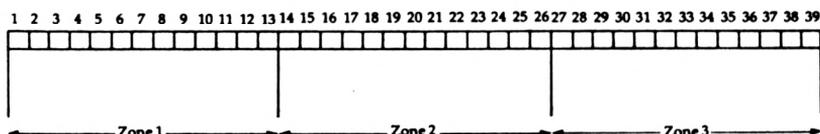


Figura 3.2

Es posible alterar la zona de 13 para acoplarla a sus propias necesidades mediante el comando ZONE

```
ZONE 10
```

PRINT USING

El Amstrad posee el comando PRINT USING, que permite imprimir los resultados en el formato requerido. El USING incluye una especie de plantilla formada por los caracteres "# + - . * \$ ↑ , ! \ &". Cada carácter de la plantilla es inspeccionado uno por uno y controlando la imagen a imprimir. También se pueden imprimir caracteres de control que no estén incluidos entre los anteriores u otros caracteres de control fuera del contexto o precedidos por el carácter "_". En la figura 3.3 de la siguiente página damos una lista completa de las definiciones - los valores exponenciales se explican en el capítulo 4.

El rebasamiento de un campo se indica por el símbolo '%'.
%

```
PRINT USING "###";a  
PRINT USING "COSTO+###,##.##";c  
PRINT USING "\ \";a$
```

Fig 3.3:Formato PRINT USING

ESPECIFICADOR	NUMERO DIGITOS DE POSIBLES	NUMERO DE CARACT.	DEFINICION
NUMERICO #	1	1	Posición del dígito
(máx. 20 .	0	1	Punto decimal
caracteres ex-	1	1	Posición del dígito, pone
cluidos			una coma cada 3 dígitos a
signos y ##	1	2	la izquierda del punto.
dígitos			Signo dólar flotante, pre
exponen-			cede los dígitos no ocupa
ciales) **	2	2	dos
***	2	\$	Rellena con asteriscos
			Dólar flotante y asteris-
+	0	1	cos
			Pone '+' o '-'. Puede apa
-	0	1	recer al principio o al
			final de la plantilla
↑↑↑↑	0	4	Pone '-' si es negativo,
			solo puede aparecer al
			principio de la plantilla
			Formato exponencial
CADENAS !			Solo primer carácter
\<n espacios>			Primeros n caracteres
&			Cadena completa

Figura 3.3 especificadores de formato de PRINT USING

CARACTERES DE CONTROL

En modo comando es posible mover el cursor sobre la pantalla usando las teclas de control del cursor. El BASIC del Amstrad le permite controlar este tipo de funciones dentro de las sentencias PRINT, permitiendo controlar el cursor en modo programa. Cuando se programa dentro de una cadena, cada carácter de control se representa por un símbolo gráfico que aparece en el listado del programa - otra alternativa es acceder al carácter por medio de la función CHR\$.

- ← Mueve el cursor un espacio a la izquierda CHR\$(8) [CTRL H]
- Mueve el cursor un espacio a la derecha CHR\$(9) [CTRL I]
- ↓ Mueve el cursor un espacio hacia abajo CHR\$(10) [CTRL J]
- ↑ Mueve el cursor un espacio hacia arriba CHR\$(11) [CTRL K]

El siguiente ejemplo produce cinco 'V' en formación

```
10 CLS
20 PRINT "→↓V→↓V→↓V→↑V→↑V↓↓↓↓↓"
```

Si experimenta descubrirá que hay otras teclas que pueden ser programadas en sentencias PRINT. Tres muy útiles son:

```
CHR$ (7) [CONTROL G] - sonido del 'beep'  
CHR$ (24) [CONTROL X] - intercambia tinta de PEN y PAPER  
CHR$ (30) [CONTROL ↑] - reposiciona el cursor en la  
esquina superior izquierda de la  
pantalla
```

En algunos casos puede ser necesario imprimir un símbolo asociado con uno de estos caracteres de control en lugar de usarlo en su acción de control. Esto se puede hacer imprimiendo primero CHR\$ (1)

```
PRINT CHR$(1)+CHR$(8)
```

EFFECTOS DE ANIMACION

Con la ayuda de los caracteres de control y usando los bucles FOR...NEXT podemos mostrar una secuencia de caracteres que produzcan una animación simple. La idea es construir una cadena que incluya los caracteres que se van a mostrar junto con algunos caracteres de control del cursor para mover los caracteres desde sus posiciones originales y algunos blancos para borrar los anteriores. Controlando la ejecución del programa con un bucle FOR...NEXT, podemos imprimir la cadena varias veces en sucesión para producir algunos efectos interesantes.

```
10 'movimiento horizontal  
20 CLS  
30 PRINT : PRINT : PRINT  
40 FOR j = 1 TO 35  
50 PRINT CHR$(32) + CHR$(62) + CHR$(8);  
60 FOR k = 1 TO 20 : NEXT k  
70 NEXT j  
80 FOR j = 1 TO 35  
90 PRINT CHR$(32) + CHR$(8) + CHR$(8) + CHR$(60)  
+ CHR$(8);  
100 FOR K = 1 TO 20 : NEXT k  
110 NEXT j  
120 GOTO 40
```

Podemos usar una técnica similar para conseguir un movimiento vertical. El siguiente ejemplo combina ambos movimientos para producir un movimiento diagonal.

```
10 'movimiento diagonal  
20 CLS  
30 FOR j = 1 TO 23
```

```

40 PRINT CHR$(32) + CHR$(10) + CHR$(214) +
CHR$(11) + CHR$(11) + CHR$(32) + CHR$(10);
50 PRINT CHR$(214) + CHR$(8) + CHR$(8) + CHR$(8)
+ CHR$(10);
60 NEXT j
70 GOTO 20

```

CONTROL DE IMPRESION

El modo estándar de imprimir información en una pantalla es a lo largo de una línea o hacia abajo en una columna. Esto puede ser aceptable para pequeñas cantidades de datos, pero cuando la impresión pasa de la fila 25, la pantalla se mueve hacia arriba. Desgraciadamente esto significa que la línea superior se desvanece y no da tiempo a leer los resultados.

Una forma de evitar esto es contar las líneas que se escriben y parar la salida cuando se llene la pantalla. Se puede continuar, pulsando cualquier tecla. Además los títulos deben aparecer en lo alto de cada página.

Un segundo problema que suele ocurrir es que una variable numérica aumenta (comparada con el valor anterior) y cambia el número de dígitos haciendo que se desplacen todos los datos que salen a continuación. Esto puede restar legibilidad a los resultados que aparecen en la pantalla, especialmente en una tabla de resultados.

Con el BASIC del Amstrad podemos eliminar estos problemas, ya que disponemos de las funciones TAB y SPC que se usan en conjunción con el comando PRINT para dirigir la salida a una determinada columna de la pantalla.

SPC se usa para sacar un número determinado de espacios a la pantalla o, como veremos más adelante, a otro dispositivo periférico, mientras que la función TAB se usa para mover el cursor un número fijo de columnas relativas al principio de la línea actual de impresión, empezando en una nueva línea si ya se ha pasado la columna. Un punto y coma termina ambas funciones.

Podemos ver un ejemplo de estas dos funciones en el programa 6, CALENDARIO.

Este programa nos muestra un calendario de un mes o año en particular. El calendario original fue creado por Julio Cesar, pero fijó el año con once minutos más de lo que debía. Esto se corrigió con la introducción del calendario Gregoriano, en Italia en 1582, aunque en Inglaterra no se introdujo hasta 1752. El programa no da respuestas correctas antes de esta fecha.

El programa usa una fórmula en la subrutina 1000 que calcula el día de la semana en que comienza un mes determinado. Para usar el programa, introduzca el mes como un número del 1 al 12, seguido del año con los cuatro dígitos.

PROGRAMA 6;CALENDARIO

```

10 CLS
20 PRINT "CALENDARIO"
30 PRINT "INTRODUZCA MES MM/AAAA: ";
40 d$ = ""
50 FOR j = 1 TO 7
60 IF j = 3 THEN c$ = "/" : GOTO 80
70 c$ = INKEY$ : IF c$ = "" THEN 70
80 PRINT c$;
90 d$ = d$ + c$
100 NEXT j
110 m = VAL(LEFT$(d$,2)) : y = VAL(RIGHT$(d$,4))
120 IF m<1 OR m>12 THEN 10
130 CLS
140 PRINT " CALENDARIO "
150 PRINT : PRINT "MES ";m;SPC(5);" Año ";y
160 PRINT : PRINT "DOM LUN MAR MIE JUE VIE SAB"
170 GOSUB 1000
180 d = dd: m = m+1
190 IF m>12 THEN m = 1 : y = y+1
200 GOSUB 1000
210 IF dd<d THEN dd = dd+7
220 n = 28+dd-d
230 p = 4*d+1
240 FOR x = 1 TO n
250 PRINT TAB(p);x;
260 p = p+4 : IF p>=26 THEN p = 1
270 NEXT x
280 PRINT : PRINT : INPUT "Pulse ENTER para
continuar",q$
290 IF q$ = "" THEN 10
300 END
100 mm = m-2 : yy = y
1010 IF mm>0 THEN 1030
1020 mm = mm+12 : yy = yy-1
1030 c = INT(y/100) : yy = yy-100*c
1040 dd = 1 + INT(2.6*mm-0.19)+yy+INT(yy/
4)+INT(c/4)-2*c
1050 dd = dd MOD 7
1060 RETURN

```

El BASIC del Amstrad tiene otra forma más de modificar la posición actual de impresión; usando el comando LOCATE con las nuevas coordenadas x e y.

LOCATE 10,1

Nos encontraremos este comando en numerosas ocasiones a lo largo de este libro.

MODOS DE PANTALLA

Hasta ahora hemos trabajado con una pantalla de 25 líneas de 40 caracteres. Cada carácter está compuesto por una matriz de 8x8 puntos o "pixels" que pueden estar iluminados u oscuros. Esto nos puede describir una pantalla compuesta de 320x200 puntos. Más adelante veremos cómo se pueden producir imágenes de alta resolución, mediante el control individual de estos puntos. Cuando la pantalla se encuentra en este modo, se dice que está en MODE 1. Hay otros dos modos llamados MODE 0 y MODE 2 que toman los atributos de la figura 3.4.

	MODE 0	MODE 1	MODE 2
CARACTERES	25 líneas de 20 caracteres	25 líneas de 40 caracteres	25 líneas de 80 caracteres
PUNTOS	200 alto por 160 ancho	200 alto por 320 ancho	200 alto por 640 ancho

Figura 3.4: Modos de pantalla

Cada uno de los modos de pantalla se pueden seleccionar con el comando MODE.

COLOR

Por fin hemos llegado al capítulo del color, un tema cuya importancia se ha mencionado en la introducción de este capítulo. El Amstrad es capaz de mostrar información en 27 colores aunque el número de los que se pueden mostrar simultáneamente está restringido, de acuerdo con el modo de pantalla, a los valores que aparecen en la figura 3.5.

	MODE 0	MODE 1	MODE 2
Máximo número de colores	16	4	2

Figura 3.5: Máximo número de colores

Cada uno de los 27 colores disponibles está identificado por un código de color único que aparece listado en el apéndice C. Cada posición de carácter tiene dos colores

asociados. El color del fondo se elige con el comando PAPER y el color del carácter con el comando PEN. El número asociado a ambos comandos no es el código del color, sino un número de tinta que tiene un código de color asociado, que a su vez es definido con el comando INK.

PEN 1 pone el primer plano de escritura del color asignado a INK 1
PAPER 2 pone el fondo de los caracteres a imprimir del color asignado a INK 2

mientras que

INK 1,0 asigna el color 0 a INK número 1

El color del borde se controla independientemente con el comando BORDER y el número especifica el código de color.

Introduzca el siguiente ejemplo para ver pasar los colores cuando pulse una tecla cualquiera (excepto [ESC])

```
10 PEN 2 : PAPER 1
20 FOR j = 0 TO 26
30 CLS
40 BORDER j
50 INK 1,j : INK 2,(j+12)MOD 26
60 LOCATE 15,10 : PRINT "COLOR";j
70 IF INKEY$ = "" THEN 70
80 NEXT j
```

SELECCION POR MENU

Es una práctica muy común en los programadores, empezar con una idea inicial y continuar añadiendo refinamientos extras hasta que la lógica del programa se asemeja a un plato de spaghetti, con una estructura con numerosos saltos mandando el control en todas direcciones; es mejor usar la programación estructurada. Esta es una metodología en la que el programa se rompe en bloques o módulos, cada uno de los cuales tiene un propósito específico. La programación estructurada intenta evitar la sentencia GOTO en un esfuerzo por hacer comprensible la lógica del programa. El romper el programa de esta forma permite probar por separado las rutinas para poder localizar fácilmente los fallos.

Un método ideal para producir un programa que pueda tomar varias funciones es escribir cada una en un bloque separado y permitir al usuario seleccionar la sección mediante un "menú" con las opciones disponibles.

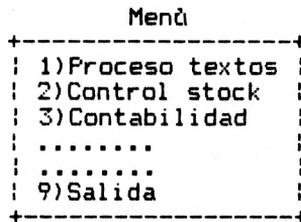


Figura 3.6:Selección por menú

Por supuesto, no hay ninguna razón que impida que una vez hecha una selección aparezca otro menú mostrándonos una lista de opciones relacionadas con la elegida anteriormente de forma que el usuario pueda realizar su selección o retornar al menú principal.

Hay numerosas formas en las que se puede escribir un menú. La más común es el método 'Chino' donde el usuario selecciona una letra o un número de la lista. Veamos el siguiente ejemplo; en este caso el usuario tiene cuatro opciones para elegir pulsando 1, 2, 3 o 4. Cuando se selecciona una opción, el programa comprueba que la opción seleccionada aparece en la cadena K\$ y después, si está presente, ejecuta la opción requerida como una subrutina, o si no está, vuelve a mostrar el menú principal. Construyendo el programa de esta forma, es fácil añadir funciones extras al programa con un mínimo de cambios en el código existente.

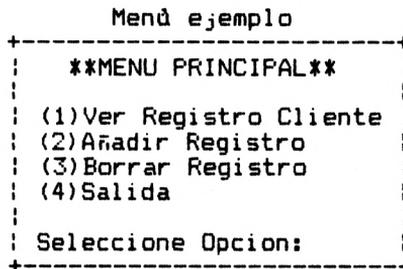
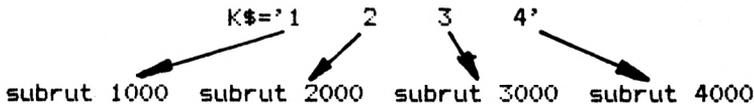


Figura 3.7

Una pequeña variación de este método es mover el cursor de arriba hacia abajo usando las teclas de control del cursor hasta que esté en la opción requerida. Después, pulsando la

tecla adecuada, se ejecuta la acción elegida. Esto se hace manteniendo un contador que se incrementa o decrementa a medida que se mueve el cursor; la selección del contador corresponde a la opción requerida.

Programa 7: SELECCION POR CURSOR

```
10 CLS
20 LOCATE 9,6 : PRINT "*** MENU PRINCIPAL ***"
30 RESTORE : READ n
40 FOR j = 1 TO n
50 READ a$
60 LOCATE 10,7+j : print j;a$
70 NEXT J
80 p = 1
90 IF p>n THEN p = 1
100 IF p<1 THEN p = n
110 pp = p
120 LOCATE 9,7+p : PRINT ">"
130 FOR j = 1 TO 200 : NEXT j
140 IF INKEY(18) <>-1 THEN 190
150 IF INKEY(0) <>-1 THEN p = p-1
160 IF INKEY(2) <>-1 THEN p = p+1
170 IF p<>pp THEN LOCATE 9,7+pp : PRINT " " :
GOTO 90
180 GOTO 140
190 ON p GOSUB 1000,2000,3000,4000,5000
200 GOTO 10
210 DATA 5
220 DATA "Salida"
230 DATA "Ver Registro"
240 DATA "Borrar Registro"
250 DATA "Añadir Registro"
260 DATA "Ayuda"
1000 END
2000 RETURN
3000 RETURN
4000 RETURN
5000 RETURN
```

El programa ha sido escrito para que le resulte fácil de acoplar a sus propios requerimientos. Para hacerlo, añada sus propias opciones a las sentencias DATA, la línea 210 debe tener el número de opciones, y después añada sus propias subrutinas, (asegúrese de que las llama en la línea 190). Las teclas de control del cursor, arriba y abajo, moverán el cursor, y la opción será seleccionada pulsando la tecla [ENTER].

PETICIONES POR PANTALLA

Es muy normal encontrar programas en los que la información se pide línea por línea. Por ejemplo:

```
Introduzca Dispositivo de Entrada ? $TERM
Introduzca Dispositivo de Salida ? $LP
Introduzca Nombre del Fichero ? PAGOS
Introduzca Modo de Acceso ? SOLO LECTURA
Introduzca Modo de Exclusión ? COMPARTIDO
```

La introducción de todos estos datos podría mejorarse si se pudieran mostrar todos los mensajes simultáneamente y el usuario pudiera corregir previamente los datos introducidos.

Vamos a ver un ejemplo de petición por pantalla que maneja la entrada de un nombre, una dirección y un número de teléfono, para su uso en una aplicación como una lista de correo. Ha sido escrito de forma que pueda ser fácilmente ampliado para manejar sus propios requerimientos. La lista de preguntas junto con la longitud máxima de los campos de entrada se especifican en sentencias DATA, al final del programa.

Los datos de entrada se introducen en la posición del cursor. Este se puede mover por la pantalla usando las teclas de control del cursor. Cuando se han introducido todos los datos, se pueden aceptar pulsando la tecla [COPY].

Se usan dos contadores, LP y CP. LP se modifica con las teclas de cursor arriba y abajo, CP se modifica con las de izquierda y derecha; el cursor apunta al carácter en la línea que se está introduciendo. Para registrar los datos de entrada se usa la matriz F\$. A medida que se pulsan teclas alfabéticas y numéricas, éstas aparecen en la pantalla, añadiéndolas a la matriz F\$ en la posición apropiada.

Nombre	Juan Hernandez
Domicilio	Gran Via, 32
Ciudad	Galapagar
Provincia	Madrid
Código postal	28078
Teléfono	6304152

Figura 3.8: Ejemplo de Pantalla

Programa 8: PETICION POR PANTALLA

```
10 PAPER 0 : CLS
20 READ a$
```

```

30 LOCATE 14,4 : PRINT a$
40 READ n
50 DIM f$(n),x(n)
60 cp = 1 : lp = 1 : v = 0
70 FOR j = 1 TO n
80 READ a$,x(j)
90 LOCATE 2,5+j : PRINT a$
100 f$(j) = SPACES(x(j))
110 NEXT j
120 IF lp>n THEN cp = 1 : lp = 1
130 IF cp<1 THEN cp = 1
140 IF cp>x(lp) THEN cp = 1 : IF v<>2 THEN lp =
lp+1
150 IF lp>n THEN cp = 1 : lp = 1
160 IF lp<1 THEN cp = 1 : lp = n
170 FOR j = 1 TO n
180 PAPER 3
190 LOCATE 14,5+j : PRINT f$(j)
200 NEXT j
210 PAPER 0
220 LOCATE cp+13,lp+5 : PRINT CHR$(143)
230 v = 0
240 c$ = INKEY$
250 IF c$ = "" THEN 240
260 c = ASC(c$)
270 IF c = 224 THEN 400
280 IF c = 13 THEN cp = 1 : lp = lp+1 : v = 2
290 IF c = 244 OR c = 240 THEN lp = lp-1 : v = 2
300 IF c = 241 OR c = 245 THEN lp = lp+1 : v = 2
310 IF c = 242 OR c = 246 THEN cp = cp-1 : v = 1
320 IF c = 247 OR c = 243 THEN cp = cp+1 : v = 1
330 IF v = 0 THEN MID$(f$(lp),cp,1) = c$ : cp =
cp+1
340 GOTO 120
400 CLS
410 FOR j = 1 TO n
420 PRINT f$(j)
430 NEXT j
440 END
1000 DATA "AGENDA DE DIRECCIONES"
1010 DATA 6
1020 DATA "Nombre",20
1030 DATA "Dirección",25
1040 DATA "Ciudad",15
1050 DATA "Provincia",12
1060 DATA "Código Postal",5
1070 DATA "Teléfono",11

```

COLORES PARPADEANTES

Para hacer que el texto, el fondo o el borde parpaden,

podemos especificarle un color secundario en las sentencias INK o BORDER.

INK 1,10,20 cualquier color asociado con INK 1 alternará entre los colores 10 y 20

BORDER 10,20 de forma similar, el borde alternará entre los colores 10 y 20.

La frecuencia de la alternancia de colores puede ser especificada con el comando SPEED INK, el primer valor especifica el periodo del color primario y el segundo valor especifica el periodo del color secundario (los periodos se dan en unidades de 0.02 segundos).

CAUCES

Cuando 'hablamos' con los dispositivos de E/S lo hacemos por medio de los cauces. El concepto de cauce es muy común en los ordenadores y no es difícil de comprender. En el Amstrad hay diez cauces de entrada y otros tantos de salida y cada uno está asociado a uno de los dispositivos de E/S que aparecen en la figura 3.9. Para comunicar con un dispositivo determinado, debemos especificar el número de cauce después del comando de E/S. Hasta ahora hemos omitido el número de cauce en nuestros programas ya que el sistema operativo del Amstrad toma como defecto el cauce 0.

Número de Cauce	Dispositivo
0	0
1	1
2	2
3	3
4	ventana
5	5
6	6
7	7
8	Impresora
9	Casette

Figura 3.9

Por ejemplo, para sacar un listado a la impresora, debemos usar LIST,#8. Hablaremos de las E/S del cassette en el capítulo 8. Lo más interesante de la figura 3.9 es que hay ocho cauces dedicados a pantallas y ya veremos cómo nos permite dividir la pantalla en áreas separadas, cada una de las cuales tiene diferentes atributos o se usan para propósitos diferentes. Este tipo de áreas de la pantalla se llaman ventanas.

VENTANAS

Para preparar una ventana en la pantalla, debemos definir su posición usando el comando WINDOW que especifica el cauce seguido de las coordenadas de la ventana. Por ejemplo, considere la ventana de la figura 3.10.

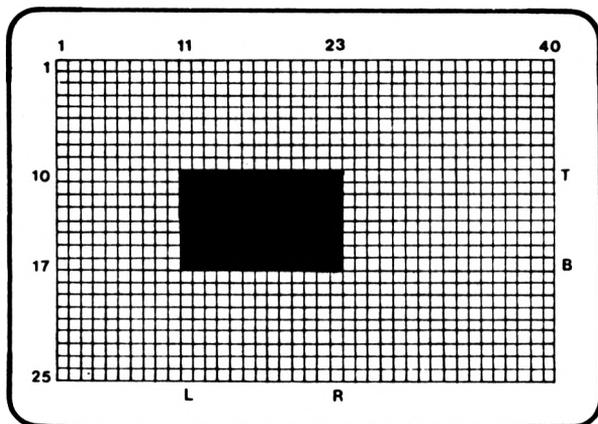


Figura 3.10

Para definir esta ventana al cauce 1, usaremos:

```
WINDOW #1, 11, 23, 10, 17
```

Y a partir de ahora, todos los comandos de E/S que especifiquen el cauce 1, irán a parar a esta ventana. Cuando se use el interior de la ventana se debe tener en cuenta que las coordenadas empiezan con 1,1 en la esquina superior izquierda de la ventana.

Veamos el siguiente ejemplo que puede modificarse fácilmente para incluirlo en cualquier programa. La idea es que si ocurre un error, la subrutina de la línea 1000 es llamada y muestra un mensaje de error parpadeante en la línea inferior. Da también un pequeño 'beep' para que el usuario lo reconozca pulsando una tecla. Observe que, como la ventana 0 está sobre el mensaje de error, limpiando esta ventana limpiamos automáticamente el mensaje de error. En el capítulo 6 veremos como poner trampas de error que llamen a la subrutina correspondiente.

```
10 e$ = "mensaje del usuario"  
20 WINDOW #1,1,40,25,25  
30 INK 3,3,26
```

```
40 PAPER #1,3 : PEN #1,0
50 CLS
60 PRINT "Pulse 'e'"
70 IF INKEY$ <>"e" then 70
80 GOSUB 1000
90 GOTO 50
1000 LOCATE #1,1,1
1010 PRINT #1,"Error : ";e$ : PRINT CHR$(7)
1020 IF INKEY$ = "" THEN 1020
1030 RETURN
```

Con esto concluimos el capítulo . Las funciones que hemos visto hasta ahora, como color, modos de pantalla, control de impresión, cauces, ventanas, etc, las volveremos a encontrar de nuevo a medida que nos introduzcamos en E/S más avanzados, incluyendo gráficos y sintetizador de sonido.

CAPITULO CUATRO

ORDENADORES, NUMEROS Y MATEMATICAS

La mayoría de las personas piensa que un ordenador puede manejar expresiones aritméticas muy complejas, es un error pensar que ésta tarea le resulta sencilla ya que en realidad es una de las más duras. Hay dos razones principales para afirmar esto; primero que se espera que el ordenador sea capaz de tratar un amplio rango de números y segundo que las unidades que componen la memoria del ordenador están limitadas a números enteros dentro de un rango específico; el Amstrad puede tratar del 0 al 255. Sin embargo, si usamos un lenguaje de alto nivel no hace falta conocer los métodos complicados que se usan para evaluar expresiones y funciones aritméticas y matemáticas, ya que lo hace automáticamente el sistema operativo. Cuando se programa en código máquina es posible acceder a estas rutinas del sistema operativo mediante llamadas a las subrutinas que las componen, pero hay que tener mucho más cuidado al pasar operandos y operadores de forma que las rutinas puedan comprenderlos, comprobando que no existan rebasamientos, accediendo a los resultados desde posiciones correctas de memoria e interpretando los resultados mediante la conversión de la forma en que son devueltos a la requerida.

Las matemáticas son un campo muy amplio y su uso es muy común en ordenadores. El control financiero por ordenador, navegación, defensa, diseño y manufactura asistidos por ordenador, automatización de oficinas, control de existencias, juegos, etc, requieren multitud de evaluaciones numéricas. Debido a la compleja tarea que puede representar el seguimiento y vuelo de un aeroplano, que involucra factores como velocidad, condiciones meteorológicas, la forma esférica de la Tierra, o mantener simplemente la puntuación en un juego. Hay varios niveles de matemáticas y no es necesario preocuparse si no se comprenden algunas de las funciones complejas que es capaz de desarrollar el Amstrad. Las matemáticas del tipo de suma y multiplicación no suelen despertar gran interés, pero no se alarme si en la última sección de este capítulo tratamos algunas específicas para ingenieros, científicos o técnicos. Aunque el lector tenga dificultad, es recomendable intentar realizar los ejemplos que ilustran lo que el Amstrad es capaz de hacer. Las matemáticas pueden ser divertidas y con la ayuda de un ordenador pueden hacerse aún más entretenidas. Los lectores que estén interesados en estos temas pueden leer el libro:

"MATHS + COMPUTERS = FUN" por G T Childs
(publicado por Sigma Technical Press)

Este libro es de utilidad para los niños y para muchos adultos, ya que demuestra que las matemáticas no son nada difícil. Trata muchos temas desde matemáticas elementales hasta las avanzadas y contiene numerosas ayudas, divertidos rompecabezas y unos 50 programas en BASIC.

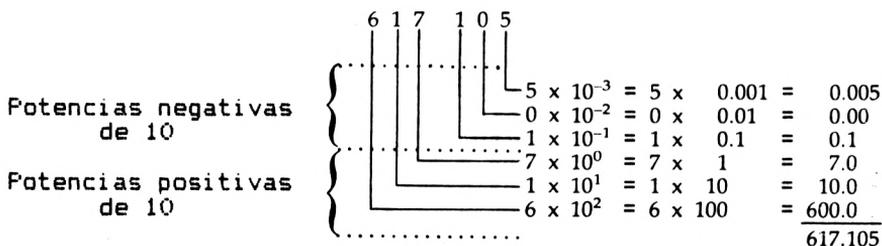
LOS NUMEROS EN EL AMSTRAD

Aquellos lectores que tienen poca experiencia en matemáticas, probablemente nunca se han parado a pensar la cantidad de formas en que se pueden representar los números. Por ejemplo, los tres tipos de números que siempre nos han enseñado son los enteros, fracciones y decimales. De modo similar, hay tres notaciones particulares que debemos tener en cuenta y todas ellas se usan comúnmente en los ordenadores. Las dos primeras le serán familiares aunque se hayan cambiado los nombres.

ENTERO Los enteros son aquellos números que están formados por una secuencia de dígitos y que no tienen punto decimal ni componente factorial. Pueden ser positivos o negativos. ej. -156, -22, -1, 0, 3, 69.

REAL Los números reales son una secuencia de dígitos con punto decimal al principio, al final o entre los dígitos. Los que se encuentran a la izquierda del punto son potencias positivas de 10 y forman el componente entero del número. Los de la derecha del punto son potencias negativas de 10 y forman el componente fraccionario. Los números reales pueden ser positivos o negativos. ej. -2.3, 0.4, 31.0234, .125, -0.275.

Para ilustrar esta idea:



EXPONENCIAL Los números exponenciales son los escritos en una notación capaz de representar tanto los números muy grandes como los muy pequeños. Se

escriben usando un número real seguido por el símbolo 'E' y otro número entero. 'E' significa "veces 10 a la potencia". Donde yEx significa "y veces 10 a la potencia x".

ej. 1.234E-2 = 1.234×10^{-2} = 0.01234
 1.234E0 = 1.234×10^0 = 1.234
 1.234E2 = 1.234×10^2 = 123.4

El efecto de un entero seguido de 'E' es indicar cuantos lugares ha sido corrido el punto decimal. Un valor positivo significa que ha sido corrido hacia la derecha y un valor negativo hacia la izquierda.

1E10 significa 1 seguido por 10 ceros
10,000,000,000

Usando esta notación científica, el mayor número (el más lejano de cero) que es capaz de almacenar el Amstrad es aproximadamente 1.7×10^{38} ; y el más pequeño (el más cercano al cero) 2.9×10^{-39} . Los números son almacenados con una exactitud entre 9 y 10 dígitos.

En el capítulo 5 trataremos los sistemas numéricos hexadecimal y binario, que son formas diferentes de expresar los números mucho, más aproximadas a la forma en que los almacenan los ordenadores; hasta entonces, tendremos bastante con las notaciones que acabamos de ver.

Variables

Todos los lectores saben que a los datos almacenados por el usuario en la memoria del Amstrad se le dan nombres simbólicos, llamados variables. Las variables se pueden usar para contener datos numéricos enteros, reales o cadenas de datos, y se distinguen por los respectivos símbolos %, ! y \$.

a% entero
a! real
a\$ cadena

En efecto, se puede usar el mismo nombre para los tres, ya que constituyen variables separadas. Si se omite el tipo de variable, se asume el tipo real para la variable. Es posible redefinir el tipo por defecto mediante los comandos DEFINT, DEFREAL Y DEFSTR; con ellos se especifica un rango de letras, dentro del cual toma el valor por defecto.

DEFINT I-N las variables que comien en po I, J, L, M, N se considerarán variables enteras si se omite el tipo de variable.

Y ahora veamos las funciones del Amstrad.

FUNCIONES NUMERICAS SIMPLES

INT

La función INT nos devuelve el componente entero del argumento redondeándolo por abajo.

```
PRINT INT(-5.6),INT(0),INT(5.6)
imprimirà -6, 0 y 5.
```

PRINT (X+0.5) redondea X al entero más cercano

El programa 9 nos demuestra el uso de la función INT buscando el divisor mayor de dos números positivos, encuentra el mayor número por el que ambos números puedan ser divididos en partes enteras. Usa un algoritmo muy conocido y que resulta fácil de entender siguiendo el programa sobre el papel. Escribe tres columnas etiquetadas como A, B y C y guarda el valor de cada variable en su columna correspondiente a medida que cambia.

Programa 9: MAYOR FACTOR COMUN

```
10 CLS
20 PRINT "MAYOR FACTOR COMUN"
30 PRINT
40 INPUT "Introduzca el primer número";a
50 input "Introduzca el segundo número";b
60 IF a<1 OR b<1 THEN 40
70 c = b : b = a-b*INT(a/b) : a = c
80 IF b<>0 THEN 70
90 PRINT "M.F.C. es":c
100 IF INKEY$ = "" THEN GOTO 100
110 GOTO 10
```

CINT

La función CINT devuelve el componente entero del argumento redondeándolo al entero más cercano en el rango -32768 a 32767.

```
PRINT CINT(n)
```

CREAL

La función CREAL devuelve el argumento de un número real.

```
PRINT CREAL(n)
```

FIX

La función FIX devuelve el componente entero del argumento truncando el componente fraccionario.
PRINT FIX(n)

ROUND

La función ROUND devuelve el argumento redondeándolo a un número especificado de decimales o potencias de diez.
PRINT ROUND (341982,-4) dará 342000
PRINT ROUND (3.1415926,4) dará 3.1416

MIN

La función MIN aplicada a una lista de argumentos nos devuelve el valor mínimo.
PRINT MIN(10,5,15,25,10) dará 5

MAX

La función MAX es similar a la MIN pero devuelve el valor mayor
PRINT MAX (-1,-2,-1,-4) dará -1

RND

La función RND es un generador de números aleatorios que puede ser sumamente útil en los juegos que requieren un elemento de suerte. El generador de números no es realmente aleatorio ya que funciona con los valores secuenciales de una larga lista de números. La lista es muy larga por lo que el generador de números aleatorios, empezando en una posición desconocida, cumple con los requerimientos de la mayoría de los programas.

LET a = RND asignará un valor a 'a' que será mayor o igual que 0 y menor que 1.

RND se ilustra en el programa 10 que simula un dado que gira cien veces; se consigue obteniendo un entero aleatorio entre 1 y 6 con la siguiente línea:

```
INT(RND*6+1)
```

Ya que se ha puesto en duda lo aleatorio que puede ser RND, el programa evalúa continuamente dos valores matemáticos, promedio y variación. Los promedios son muy comunes y usted probablemente sabrá que es la suma del valor de los datos dividido por el número de ellos; cuando tiramos un dado verdadero, el promedio esperado es de 3.5. La variación es menos común para los no matemáticos e indica la extensión a la que tienden los valores del promedio, o una medida de la anchura de distribución. La fórmula matemática para evaluar los promedios y variaciones puede no ser interesante para algunos lectores, pero debe ser conocida para comprender el

funcionamiento del programa. Debemos saber que el símbolo Σ significa "la suma de" por lo que:

$\sum_{i=1}^n x_i$ significa la suma de x_1, x_2, x_3, \dots hasta x_n .

$$\text{Promedio: } \bar{x} = \frac{\sum_{i=1}^n x_i}{n}$$

$$\text{Variación: } \sigma = \frac{\sum_{i=1}^n (x_i - \bar{x})^2}{n}$$

$$= \frac{\sum_{i=1}^n x_i^2 - n\bar{x}^2}{n} \quad (\text{despejando matemáticamente})$$

Para algunos lectores puede resultar difícil comprender cómo funcionan las variaciones; se ha omitido una explicación al respecto porque involucra unas matemáticas que no son importantes para el usuario del Amstrad. Sin embargo son de gran uso en programación comercial.

Volviendo a los números aleatorios, hay un comando RANDOMIZE que coloca la posición del número aleatorio en un punto determinado. El parámetro de este comando es un valor numérico conocido generalmente como germen. Iniciando el germen a un valor prefijado garantizamos que realizará la misma secuencia. Para generar un número aleatorio real debemos usar RANDOMIZE TIME que pone el germen a un valor basado en el reloj interno del Amstrad de forma que el resultado difícilmente se repetirá. Si no se le pone el valor del germen, el Amstrad preguntará por él. Y ahora vamos a nuestro programa:

Programa 10: DISTRIBUCION DE DADOS

```

10 RANDOMIZE TIME
20 CLS
30 PRINT "DISTRIBUCION DE DADOS" : PRINT
40 s = 0 : ss = 0
50 FOR x = 1 TO 100
60 d = INT(RND*6+1)
70 s = s+d : ss = ss+d*d
80 PRINT d;
90 NEXT x
100 a = s/100
110 PRINT : PRINT : PRINT "PROMEDIO";a
120 v = ss/100-a*a
130 PRINT : PRINT "VARIACION";v
140 PRINT : PRINT "Pulse una tecla"
150 IF INKEY$ = "" THEN 150
160 GOTO 20

```

Puede cambiar la entrada del promedio y de la variación a otra cosa que sea más útil para usted. Estoy seguro que el director de su banco se impresionará si le enseña el promedio y la variación de su cuenta para persuadirle de que le descuenta las comisiones bancarias.

La función RND tiene una forma más, darle un argumento numérico, con lo que conseguimos los siguientes resultados:

Si es positivo	-devuelve un número aleatorio.
Si es cero	-devuelve el número aleatorio anterior
Si es negativo	-recoloca la posición en la secuencia y devuelve el primer número de la nueva posición.

El próximo programa demuestra cómo, poniendo el germen con RANDOMIZE a un valor, la secuencia de números generada es siempre la misma. El programa 11 se usa para codificar y decodificar mensajes secretos y funciona de modo similar al dispositivo alemán "Enigma" usado en la segunda guerra mundial. Esta máquina dependía de un código secreto para cifrar los mensajes, reemplazando unos caracteres por otros. Para hacerlo más difícil, si una letra aparecía varias veces en un mensaje, nunca era reemplazada por el mismo carácter.

Después de introducir el programa y el código, pulse:

- 'c' para codificar el mensaje.
- 'd' para decodificarlo
- 'r' para iniciar el código
- 'n' para introducir un nuevo código
- 't' para volver a modo comando

El programa usa un generador de números aleatorios para reemplazar los caracteres. La idea básica es la de ejecutar RANDOMIZE n para comenzar siempre en la misma posición en la lista de secuencias. El germen que se usa depende de los caracteres del código. Pulsando 'r' volvemos la secuencia de números aleatorios a su posición inicial para el código elegido. Cuando se mande un mensaje es importante que el que lo recibe conozca el código, para que puede colocar el generador de números aleatorios en la posición correcta de comienzo. Recuerde cambiar el código cuando sea necesario y hacerle conocer a su aliado la posición de los espacios (si hay un espacio en la primera posición, debe introducir el mensaje entre comillas.

Programa 11:ENIGMA

```
10 b$ = SPACE$(1) +  
"0123456789ABCDEFGHIJKLMNPOQRSTUVWXYZ"  
20 b$ = b$ + b$  
30 CLS : PRINT "CODIFICADOR·ENIGMA"
```

```

40 PRINT : INPUT "Introduzca el Còdigo";c$ :
c$ = UPPER$(c$)
50 IF LEN(c$)<2 THEN 40
60 RANDOMIZE 10*ASC(LEFT$(c$,1)) +
ASC(RIGHT$(c$,1))
70 CLS : PRINT "CODIFICADOR ENIGMA" : PRINT
80 PRINT "Pulse:" : PRINT
90 PRINT "t)TERMINAR" : PRINT "c)CODIFICAR" : PRINT
"d)DECODIFICAR"
100 PRINT "r)REINICIAR CODIGO" : PRINT "n)NUEVO
CODIGO"
110 PRINT : INPUT a$ : a$=UPPER$(a$)
120 IF a$ = "T" THEN CLS:END
130 IF a$ = "R" THEN 60
140 IF a$ = "N" THEN 30
150 IF a$ = "C" THEN 250
160 IF a$<>"D" THEN PRINT CHR$(7) : GOTO 70
170 PRINT : PRINT "Introduzca el mensaje a
decodificar"
180 PRINT : INPUT m$ : m$ = UPPER$(m$) : PRINT
190 GOSUB 360
200 p = INT(RND*26+1)
210 PRINT MID$(b$,v+p,1);
220 m$ = MID$(m$,2)
230 IF m$ = "" THEN 330
240 GOTO 190
250 PRINT : PRINT "Introduzca mensaje a codificar"
260 PRINT : INPUT m$ : m$=UPPER$(m$) : PRINT
270 GOSUB 360
280 p = INT(RND*26+1)
290 PRINT MID$(b$,37+v-p,1);
300 m$ = MID$ m$,2)
310 IF m$ = "" THEN 330
320 GOTO 270
330 PRINT : PRINT : PRINT "Pulse una tecla para
continuar"
340 IF INKEY$ = "" THEN 340
350 GOTO 70
360 v = ASC(m$)
370 IF v<48 OR v>90 THEN v=47
380 IF v>64 AND v<91 THEN v=v-7
390 v = v-46
400 RETURN

```

FUNCIONES MATEMATICAS

Ahora vamos a hechar un vistazo a las funciones màs comunes del Amstrad, para aplicaciones matemàticas y científicas; aunque, como ya hemos dicho anteriormente, algunos lectores puedan encontrarlo muy alejado de sus propias necesidades.

EXP

EXP(x) es igual a la constante 'e' elevada a la potencia x donde 'e' se define como 2.718281828. Para explicar el origen de este curioso número, considere lo que ocurre a la expresión $(1 + 1/n)^n$, como n se hace bastante largo, los matemáticos dicen que "n tiende a infinito" y lo escriben como $n \rightarrow \infty$). Ejecutando el programa de abajo, vemos que nuestra expresión tiende al número e a medida que n tiende a infinito.

escrito matemáticamente $\lim_{n \rightarrow \infty} (1 + 1/n)^n = e$

Se obtiene un resultado más general de la expresión $(1 + 1/n)^n$. Encontramos que tiende a e^x a medida que n tiende a infinito.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} (1 + 1/n)^n = e^x$$

De modo que podemos escribir un programa simple para calcular el número 'e':

```
10 PRINT "exponencial e"  
20 FOR x = 0 TO 5  
30 n = 10↑x  
40 e = (1 + 1/n)↑n  
50 PRINT n;TAB(10);e  
60 NEXT x
```

Observe que no podemos demostrar completamente n tendiendo a infinito ya que tendríamos una gran inexactitud debida a las restricciones contenidas en las rutinas numéricas del sistema operativo del Amstrad.

Se puede obtener un gráfico de e^x en función de x que se vería así, a este tipo de curva se le llama 'curva exponencial'.

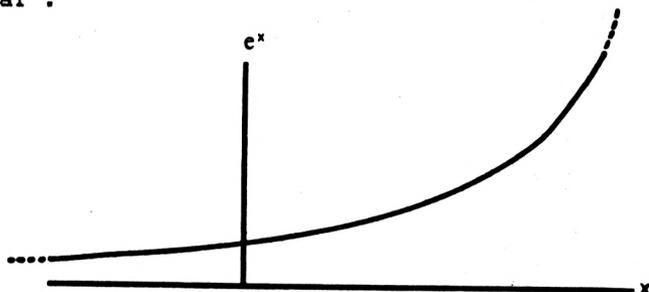


Figura 4.1: Curva exponencial

LOG

La función LOG produce el "logaritmo natural" de un número. El logaritmo de un número es la potencia a la que hay que elevar la base para producir dicho número. Los logaritmos naturales usan la base e.

$$\text{LOG}(25) = 3.21887583 \text{ ya que } e^{3.21887583} = 25$$

Usando la siguiente relación se pueden obtener logaritmos en cualquier base a partir de los logaritmos naturales.

$$\text{Log}_s(x) = \frac{\text{LOG}(x)}{\text{LOG}(s)}$$

LOG10

Si el valor de s de la ecuación anterior fuera 10, el logaritmo resultante se llamaría "logaritmo común". LOG10 produce el logaritmo común de un número.

SQR

La función SQR obtiene la raíz cuadrada de un número. Se debe tener cuidado ya que la raíz cuadrada de un número negativo producirá un error.

$$\text{SQR}(x) = \begin{cases} \sqrt{x} & \text{si } x \text{ es mayor que } 0 \\ \text{error} & \text{si } x \text{ es menor que } 0 \end{cases}$$

ABS

La función ABS devuelve el valor absoluto de un número, éste tiene la misma magnitud que el argumento pero con signo positivo.

$$\text{ABS}(x) = \begin{cases} x & \text{si es mayor o igual a } 0 \\ -x & \text{si es menor que } 0 \end{cases}$$

SGN

La función SGN devuelve el signo de un número, +1 si el argumento es positivo y -1 si el argumento es negativo o 0 si el argumento es cero.

$$\text{SGN}(x) = \begin{cases} +1 & \text{si } x \text{ es mayor que } 0 \\ 0 & \text{si } x \text{ es igual a } 0 \\ -1 & \text{si } x \text{ es menor que } 0 \end{cases}$$

Ahora veamos algunos ejemplos del uso de este tipo de funciones.

Ecuaciones de segundo grado

Este programa usa la función de la raíz cuadrada, SQR. Una ecuación de segundo grado es la que viene en la forma:

$$ax^2 + bx + c = 0$$

donde a, b y c se conocen como constantes y x se desea encontrar el valor de x. La siguiente fórmula sirve para solucionar la ecuación pero debemos tomar la regla del programador comercial y considerar que el método descrito es correcto. Así que la solución es:

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

Si $b^2 - 4ac$ es mayor que cero, la expresión dentro de la raíz cuadrada puede ser evaluada y tendremos dos soluciones. Se las conoce como soluciones reales.

Si $b^2 - 4ac$ es igual a cero, la parte de la raíz cuadrada no existe y solo hay una solución para x. Esta es también una solución real.

Si $b^2 - 4ac$ es menor que cero, la raíz cuadrada de la expresión no es válida. La mayoría de los lectores se contentarían con decir que no tiene solución pero, es eso cierto? Los matemáticos han rodeado el problema usando una notación llamada números complejos. Estos números se representan por $x + iy$, donde x es el componente real, y es el imaginario e i representa $\sqrt{-1}$. Volviendo a nuestro problema, la solución a nuestra ecuación es un complejo cuya parte real es $-b/(2a)$ y la parte imaginaria es igual a $\sqrt{4ac - b^2}/(2a)$ y ambas expresiones pueden ser evaluadas. Observe que las soluciones complejas no pueden ser evaluadas directamente por el BASIC del Amstrad y debe tenerse cuidado de no usar SQR con un número negativo ya que nos produciría un error que interrumpiría la ejecución. Por fortuna para la mayoría de nosotros, los números complejos no se usan todos los días.

Programa 12: ECUACIONES DE SEGUNDO GRADO

```
10 CLS : PRINT "ECUACIONES DE SEGUNDO GRADO" :  
PRINT  
20 INPUT "Introduzca el coeficiente a";a  
30 INPUT "Introduzca el coeficiente b";b  
40 INPUT "Introduzca el coeficiente c";c  
50 PRINT  
60 d = b*b-4*a*c  
70 IF d<0 THEN 120
```

```

80 PRINT "Raices reales"
90 PRINT "1. x = " : (-b+SQR(d))/(2*a)
100 PRINT "2. x = " ; (-b-SQR(d))/(2*a)
110 GOTO 150
120 PRINT "Raices complejas"
130 PRINT "Parte real = " ; -b/(2*a)
140 PRINT "Parte imaginaria = " ; SQR(-d)/(2*a)
150 PRINT : PRINT "Pulse una tecla para
continuar"
160 IF INKEY$ = "" THEN 160
170 GOTO 10

```

Números primos

Un número primo es un entero que solamente es divisible por sí mismo o por 1. El programa 13 imprime los 100 primeros números primos, asumiendo que los dos primeros son el 2 y el 3 y que todos los demás números primos son impares.

El programa comprueba si el número impar x es primo dividiéndolo por todos los números primos menores que x que se han encontrado; Si el resto no es cero, el número x es primo también. Hay un punto que necesita una explicación, por qué dividir solamente por los números primos menores que x . No se usan los números no-primos porque pueden descomponerse en, por lo menos, dos números primos. Los números mayores que \sqrt{x} no se usan porque, si fueran divisores, existiría por lo menos uno menor que \sqrt{x} .

A medida que se obtienen los números primos, se almacenan en la matriz $P(100)$ de forma que pueda ser usado para comprobar los siguientes números. Ya que la aritmética del Amstrad sólo puede calcular con exactitud hasta 8 cifras significativas, asumimos que un número es divisor si el resto es menor que $1E-10$.

Programa 13: NUMEROS PRIMOS

```

10 CLS : PRINT "NUMEROS PRIMOS"
20 DIM p(100)
30 p(1)=2 : p(2)=3 : x=5 : n=3
40 PRINT "El primo " ; 1 ; TAB(18) ; "es" ; p(1)
50 PRINT "El primo " ; 2 ; TAB(18) ; "es" ; p(2)
60 FOR j = 2 TO n
70 IF x/p(j) - INT(x/p(j)) < 1E-10 THEN 130
80 IF SQR(x) < p(j) THEN 100
90 NEXT j
100 p(n) = x
110 "El primo " ; n ; TAB(18) ; "es" ; p(n)
120 n = n+1

```

```

130 x = x+2
140 IF n<101 THEN 60

```

FUNCIONES TRIGONOMETRICAS

El Amstrad dispone de cuatro funciones trigonométricas, SIN (seno), COS (coseno), TAN (tangente) y ATN (arco tangente).

Las funciones trigonométricas funcionan con ángulos, y aquí es donde encontramos el primer problema. La mayoría de las personas miden los ángulos en grados; donde el círculo está dividido en 360 grados, un ángulo recto tiene 90 grados y una línea recta tiene 180 grados. Sin embargo, los matemáticos prefieren medirlos con una unidad mayor llamada radian que es el ángulo delimitado por un arco cuya longitud es igual a la del radio.

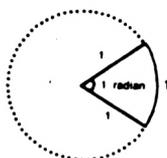


Figura 4.2

Por definición hay dos Pi radianes en un círculo, siendo Pi aproximadamente 3.14159265358 y se escribe π . Por lo tanto un radian tiene $\frac{360}{2\pi}$ radianes que vienen a ser 57.3 grados.

Para convertir radianes a grados, multiplicamos por $\frac{180}{\pi}$,

$$\text{radianes} = \frac{180}{\pi} \times \text{radianes} = 60 \text{ grados}$$

Para convertir grados a radianes se multiplica por $\frac{\pi}{180}$

$$5 \text{ grados} = 5 \times \frac{\pi}{180} = \frac{\pi}{36} \text{ radianes.}$$

En el Amstrad tenemos la función PI. También tenemos la opción de acceder a radianes o grados en las operaciones trigonométricas mediante los comandos DEG y RAD; los radianes se usan como defecto. Mientras que la definición de las funciones trigonométricas es bastante simple, la explicación de su uso no lo es. La lista de las aplicaciones sería infinita, por lo que será suficiente que digamos que son de un valor inapreciable; su importancia para la ciencia y la tecnología es equivalente a la del oxígeno para la vida.

Veamos ahora las cuatro funciones. Consideremos el siguiente triángulo rectángulo con un ángulo de X radianes y sus lados etiquetados como opuesto, adyacente e hipotenusa.

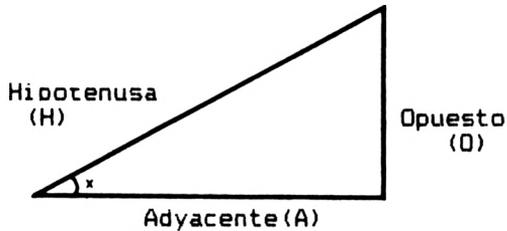


Figura 4.3

Seno, coseno y tangente se pueden definir como la razón de las longitudes de unos lados respecto a otros.

SIN

El seno del ángulo X se define como la razón de la longitud del lado opuesto con la longitud de la hipotenusa, en cualquier triángulo rectángulo con un ángulo de X radianes.

$$\text{SIN}(X) = \frac{O}{H}$$

Un gráfico de $\text{SIN}(X)$ dibujado se vería así:

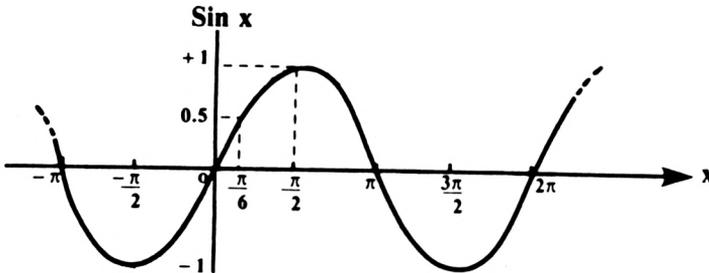


Figura 4.4: La Onda del Seno

COS

El coseno del ángulo x se define como la razón de la longitud del lado adyacente con la hipotenusa.

$$\text{COS}(X) = \frac{A}{H}$$

Un gráfico de $\text{COS}(X)$ se vería así:

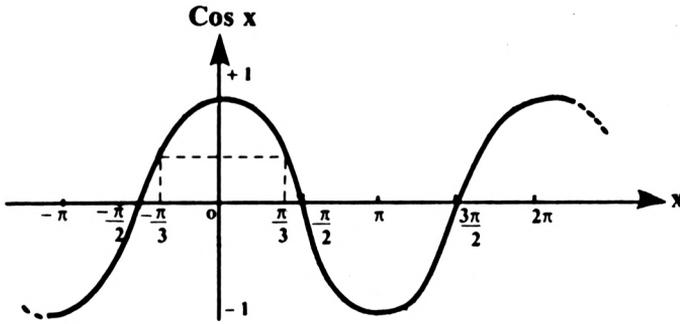


Figura 4.5: La Onda del Coseno

TAN

La tangente del ángulo X se define como la razón de la longitud del lado opuesto con la del adyacente.

$$\text{TAN}(X) = \frac{O}{A}$$

Un gráfico de TAN(X) se vería así:

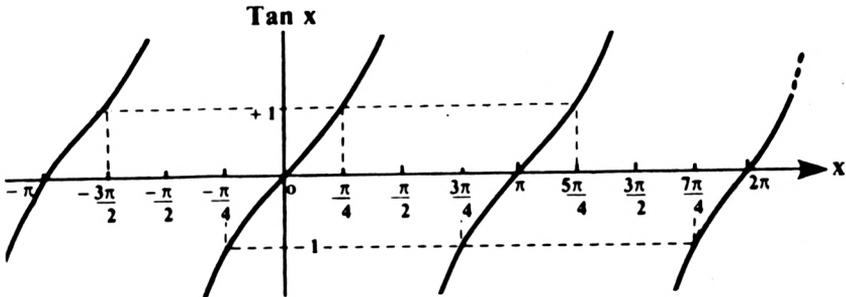


Figura 4.6: Las Líneas de la Tangente

La función trigonométrica que queda es:

ATN

El arco tangente de y, devuelve el arco cuya tangente es y.

Los valores del arco seno y arco coseno, que son los inversos del seno y el coseno, pueden calcularse mediante la siguiente fórmula

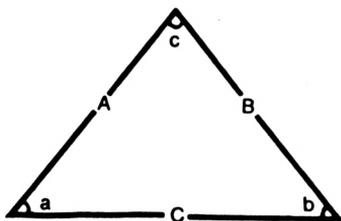
$$\text{Arco seno}(y) = \text{ATN} \left[\frac{y}{\text{SQR}(1-y^2)} \right]$$

$$\text{Arco coseno}(y) = \text{ATN} \left[\frac{y}{\text{SQR}(1-y^2)} \right] + \frac{\pi}{2}$$

En ambos casos y se encuentra en el rango $-1 \leq y \leq +1$

Aunque desafortunadamente el Amstrad carece de las funciones para obtener los valores del arco seno y arco coseno, el siguiente programa nos demuestra que es relativamente simple su cálculo usando la función ATN.

El programa 14 calcula los ángulos de un triángulo del que se conocen las longitudes de sus tres lados. Consideremos el triángulo de la siguiente figura del que se conocen las longitudes de A, B y C.



Sabemos que existe la siguiente relación:

$$C^2 = A^2 + B^2 - 2 \cdot A \cdot B \cdot \text{Coseno}(c)$$

$$\text{Despejando la ecuación tendremos: } c = \arccos \frac{(A^2 + B^2 - C^2)}{(2 \cdot A \cdot B)}$$

Existen relaciones similares para los dos ángulos restantes. El programa 14 permite introducir las longitudes de los tres lados y calcula los ángulos en grados. Recuerde que la suma de los tres ángulos de un triángulo es 180 grados, de este modo tendremos una pequeña prueba de la exactitud del Amstrad.

Programa 14: TRIANGU' 7

```
10 CLS : PRINT "TRIANGULO" : PRINT
20 DEF FN t(x,y,z) = (y*y+z*z-x*x)/(2*y*z)
```

```

30 DEF FN a(x) = 90-ATN(x/SQR(1-x*x))
40 INPUT "Introduzca lado uno";a
50 INPUT "Introduzca lado dos";b
60 INPUT "Introduzca lado tres";c
70 PRINT : PRINT
80 DEG
90 x = FN t(a,b,c)
100 IF ABS(x)>1 THEN PRINT "Invalido!!" ; GOTO 230
110 aa = FN a(x)
120 x = FN t(b,a,c)
130 IF ABS(x)>1 THEN PRINT "Invalido!!" ; GOTO 230
140 bb = FN a(x)
150 x = FN t(c,a,b)
160 IF ABS(x)>1 THEN PRINT "Invalido!!" ; GOTO 230
170 cc = FN a(x)
180 PRINT "Angulo opuesto a lado uno" ; ROUND
(aa,2)
190 PRINT "Angulo opuesto a lado dos" ; ROUND
(bb,2)
200 PRINT "Angulo opuesto al lado tres" ; ROUND
(cc,2)
210 PRINT
220 PRINT "La suma de los ángulos es" ; aa + bb + cc
230 PRINT
240 PRINT "Pulse una tecla para continuar"
250 IF INKEY$ = "" THEN 250
260 GOTO 10

```

PROGRAMACION RECURRENTE

Vamos a hechar una breve ojeada a la técnica de "software" llamada recurrente que puede ser útil algunas veces, especialmente para evaluar funciones matemáticas que contienen bucles de proceso repetitivo. En BASIC, una rutina recurrente es aquella que se llama a si misma y que suele producir soluciones claras y elegantes.

Por ejemplo, consideremos la expresión matemática factorial n (o $n!$) que se expande a:

$$n! = n * (n-1) * (n-2) * \dots * 3 * 2 * 1$$

donde n es un entero positivo (ej. $6! = 6 * 5 * 4 * 3 * 2 * 1 = 720$)

que equivale a:

$$n! = \begin{cases} n * (n-1)! & n > 1 \\ 1 & n = 1 \end{cases}$$

Se puede escribir una subrutina para evaluar $n!$ con n multiplicado por el resultado de llamarse a sí misma para evaluar $(n-1)!$. Debemos tener mucho cuidado de para en $1!$ para evitar las llamadas recurrentes.

En este momento es necesario ver como controla el sistema operativo la llamada anidada a la subrutina usando lo que se llama la pila GOSUB. Veremos con más detalle las pilas en el capítulo 7; hasta entonces es suficiente saber que, cuando se llama a una subrutina, el número de la línea de la sentencia GOSUB que llama se almacena hasta que encuentra una sentencia RETURN; entonces retorna el control a la línea siguiente a la última almacenada, que es borrada de la pila. Si se ejecutan más RETURN que sentencias GOSUB, se vacía la pila y ocurre un error.

Programa 15: RECURRENTES

```
10 CLS
20 INPUT "Introduzca un valor":x
30 GOSUB 1000
40 PRINT : PRINT "Valor factorial":f
50 END
1000 f = 1
1010 IF x>1 THEN f = f*x : x = x-1 : GOSUB 1010
1020 RETURN
```

SIMULACION

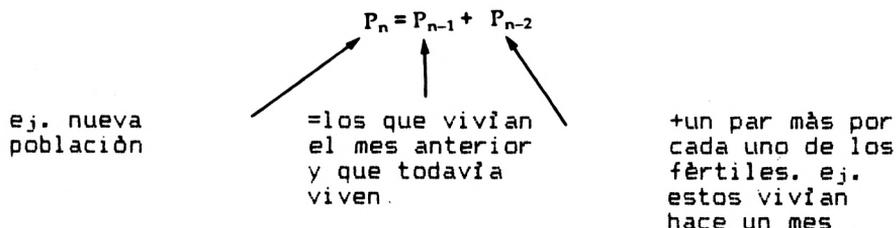
Muchos procesos o sistemas, como por ejemplo las reacciones químicas, modelos de población, colas, flujo del tráfico, batallas, circuitos electrónicos, etc. pueden ser examinados en un ordenador mediante la simulación de datos que son propensos a cambiar. Se requiere construir un modelo matemático que cubra las relaciones entre las variables y tenga en cuenta el efecto del tiempo y de sucesos externos. Algunos procesos tardan bastante tiempo en completarse, una simulación puede presentar el resultado en segundos. Es también más barato que un piloto en entrenamiento se estrelle con un simulador de vuelo que con un avión real.

Los modelos matemáticos usados en simulación pueden implicar modelos extremadamente complicados que están muy alejados de los objetivos de este libro. Sin embargo, vamos a examinar un modelo simple que simula el crecimiento de la población.

En el siglo trece, el matemático italiano Leonardo Fibonacci, estudió la explosión demográfica de los conejos. Consideró el crecimiento de la población, empezando con solo

un par de conejos y asumió que tendrían un par de hijos justo un mes antes de que volvieran a ser fértiles y se pudieran volver a reproducir. Así pues, habría una nueva generación cada mes. Se asume que no hay muertes ni migraciones en el periodo en consideración.

Analizando el problema, podemos ver que la población en el mes n sería P_n , por lo que



También sabemos que $P_1=1$ y $P_2=1$

Los valores de P_n se encuentran con el programa 16, la secuencia de números que se obtiene se conoce como la secuencia de Fibonacci.

Programa 16: CONEJOS

```

10 CLS : PRINT "SECUENCIA DE FIBONACI" : PRINT
20 p1 = 1 : p2 = 1 : m = 2
30 PRINT "Mes 1 :";p1;"Conejo"
40 PRINT "Mes 2 :";p2;"Conejo"
50 p = p1 + p2 : m = m + 1
60 PRINT "Mes";m;": ";p;"Conejos"
70 p1 = p2 : p2 = p
80 IF m<36 THEN 50

```


CAPITULO CINCO

MAPA DE LA MEMORIA

DEL AMSTRAD

Hasta ahora hemos tratado de la memoria del Amstrad como de un componente "hardware" cuya función es la de almacenar todos los datos que hay en la ROM y en la RAM del sistema, descritos en el capítulo uno. La mejor forma de describir la estructura interna de la memoria del ordenador es imaginarla como una larga secuencia de cajas o celdas identificadas cada una con una etiqueta numérica única que comienza con cero y se va incrementando de uno en uno, como si fueran las taquillas de una estación. La etiqueta de cada celda de memoria se llama dirección. En cada caja o celda, se puede almacenar un número, que en el caso del Amstrad y de la mayoría de los ordenadores personales, está en el rango de 0 a 255. Además de números, es posible almacenar caracteres e instrucciones de programa representados por sus valores numéricos; estos valores se conocen como código de carácter y códigos de instrucción. Cuando nos referimos al tamaño de la memoria, se elige la abreviatura K que representa $1024(2 \text{ elevado a la potencia } 10)$ celdas de memoria.

NUMEROS BINARIOS

Veamos ahora la forma simple en que el Amstrad almacena los datos. La naturaleza de la electrónica restringe a los circuitos a estar conectados o desconectados y esto significa que el ordenador solo puede reconocer dos estados; estos estados se suelen escribir como '0' o '1'. Así como las palabras y sentencias se construyen usando más de una letra y los números constan de varios dígitos, las expresiones de ordenador se representan por secuencias de '0' y '1'. A este tipo de modelo de '0' y '1' se le llama 'números binarios'.

Cuando se escriben los números en forma decimal o de base 10, el dígito de más a la derecha representa a las unidades, el de su izquierda las decenas (la base de nuestro sistema), el siguiente a su izquierda representa las centenas (el cuadrado de la base), y así sucesivamente. Los números binarios usan como base el 2; el dígito de más a la derecha da el número de unidades, el de su izquierda da el número de doses (la base), el siguiente da el número de cuatros (el cuadrado de la base), el siguiente da el número de ochos (el cubo de la base) y así sucesivamente.

Convencionalmente, el número 345 en sistema decimal es:

$$\begin{array}{r} \text{3} \quad \text{4} \quad \text{5} \quad \text{decimal} \\ \left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} 5 \times 10^0 = 5 \times 1 = 5 \\ 4 \times 10^1 = 4 \times 10 = 40 \\ 3 \times 10^2 = 3 \times 100 = \underline{300} \end{array} \\ \hline 345 \text{ decimal} \end{array}$$

Del mismo modo el número binario 11001 equivale a:

$$\begin{array}{r} \text{1} \ \text{1} \ \text{0} \ \text{0} \ \text{1} \quad \text{binary} \\ \left. \begin{array}{l} \\ \\ \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} 1 \times 2^0 = 1 \times 1 = 1 \\ 0 \times 2^1 = 0 \times 2 = 0 \\ 0 \times 2^2 = 0 \times 4 = 0 \\ 1 \times 2^3 = 1 \times 8 = 8 \\ 1 \times 2^4 = 1 \times 16 = \underline{16} \end{array} \\ \hline 25 \text{ decimal} \end{array}$$

Cuando contamos en binario, pasa un '1' a la siguiente columna siempre el resultado pase de '1' a la siguiente columna siempre el resultado pase de '1' ej. después del 0 viene el 1, después del 1 viene el 10, después del 10 viene el 11, después del 11 viene el 100 y así sucesivamente. Esta secuencia se puede ilustrar con la siguiente rutina, que usa la función BIN\$ que convierte un argumento numérico dentro del rango -32768 a 65535 a una cadena conteniendo su equivalente en forma binaria.

```
10 CLS
20 FOR x = 0 TO 255
30 PRINT "Decimal";x;TAB(13);"Binario";BIN$(x)
40 NEXT x
```

Se puede ver que el sistema numérico binario trabaja con el mismo principio que el decimal, pero se requieren más dígitos para representar un número en binario que en decimal. Si queremos usar números binarios en el Amstrad, debemos precederlos por &X para distinguirlos de los decimales.

Ahora es posible explicar porqué un número almacenado en una dirección particular de la memoria del Amstrad debe estar en el rango 0 a 255. Esto es debido a que una celda de memoria contiene exactamente ocho dígitos binarios; por lo que el rango desde 0000 0000 (0 decimal) a 1111 1111 (255 decimal). Cuando nos referimos a números binarios, cada dígito individual se llama bit y el grupo de ocho bits se llama octeto o byte. Los bits se suelen numerar del 0 al 7 con el bit 0 en la posición menos significativa y el 7 en la más significativa (el bit 0 es el de más a la derecha y el 7 el de más a la izquierda dentro del octeto).

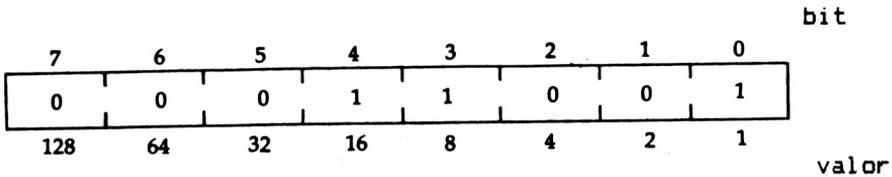


Figura 5.1

Los números entre 0 y 255 que no sean enteros, se representan combinando varios octetos.

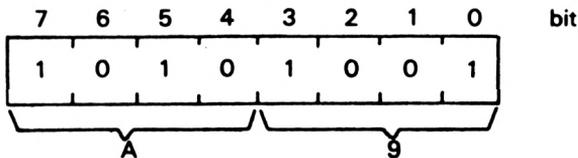
Debido a que las cadenas largas de '0' y '1' son difíciles de memorizar, resulta bastante complicado trabajar con ellas, se han desarrollado algunas notaciones más simples. Una de éstas usa un sistema numérico de base diez y seis y es conocido como sistema hexadecimal. Para usarlo son necesarios 16 dígitos pero, en vez de diseñar seis nuevos símbolos, se han usado las cinco primeras letras del alfabeto. Los 16 dígitos son 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,A,B,C,D,E, F. Es importante no confundir los nuevos símbolos con las letras. Como ejemplo veamos el número hexadecimal 2FA:

2	F	A	(hex)
			$A \times 16^0 = A \times 1 = 10(\text{decimal}) \times 1 = 10$
			$F \times 16^1 = F \times 16 = 15(\text{decimal}) \times 16 = 240$
			$2 \times 16^2 = 2 \times 256 = 2(\text{decimal}) \times 256 = 512$
			<u>762(decimal)</u>

La función HEX\$ devuelve el argumento en forma hexadecimal.

```
10 CLS
20 FOR x = 0 TO 255
30 PRINT "Decimal";x;TAB(13);"Hex.";HEX$(x)
```

Ya que un octeto contiene ocho bits, su valor puede ser expresado con dos números hexadecimales; con algunas excepciones, el sistema hexadecimal es el que suele usarse en los ordenadores.



Al Amstrad se le pueden introducir directamente los números

hexadecimales precediendolos por &. ej. &AB.

MAPA DE LA MEMORIA

La memoria del Amstrad està subdividida en varias secciones distintas, cada una de las cuales tiene un propòsito especifico. La estructura visual de la memoria se da en un diagrama llamado mapa de memoria y se puede ver en la figura 5.2.

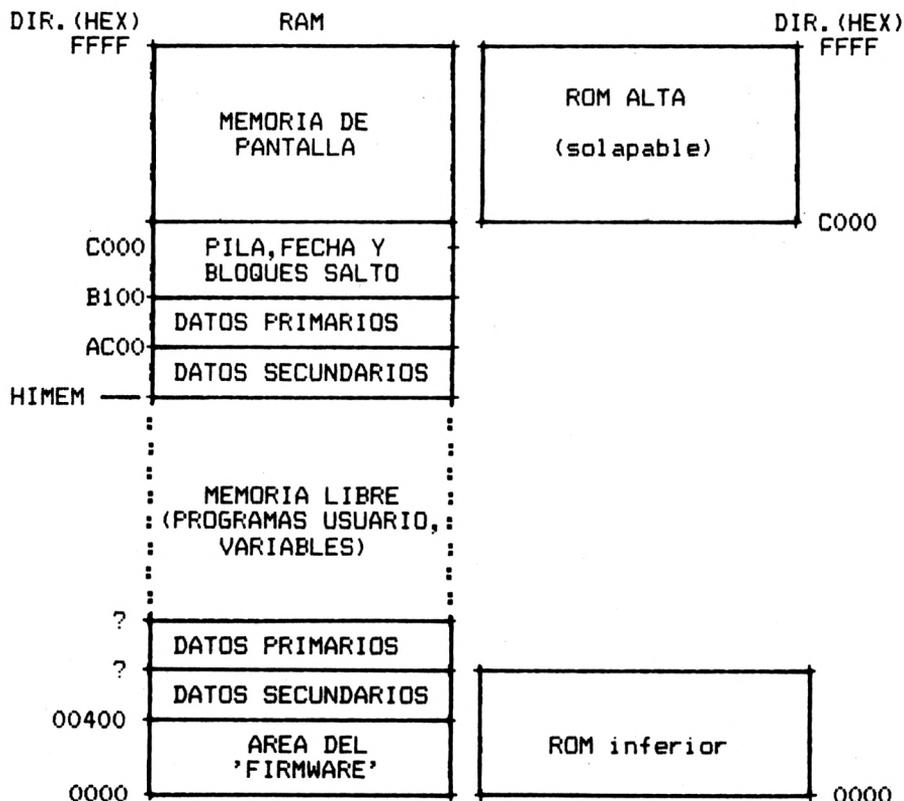


FIGURA 5.2:MAPA DE MEMORIA DEL AMSTRAD

El mapa de memoria es bastante complicado debido a que, aunque solo tiene 64K direccionables, el Amstrad tiene 64K de RAM y 32K de ROM, además tiene previsto expansión de ROM hasta 252*16K (cerca de 4 Mega octetos.)

Los 32K de ROM estándar se dividen en dos partes de 16K; los 16K de superiores, direcciones C000-FFFF contienen el intérprete de BASIC, y los 16K inferiores, direcciones 0000-3FFF contienen el 'firmware' del Amstrad que son las rutinas que controlan el 'hardware' y otras que pueden ser llamadas por el código máquina del usuario. En la figura 5.2 podemos ver que el intérprete de BASIC se solapa con una sección de RAM que contiene la memoria de pantalla. Un componente electrónico llamado matriz de puertas se encarga de bascular entre la ROM y la RAM dependiendo de los requerimientos de acceso del 'firmware'. El controlador de pantalla y la CPU están sincronizados de forma que nunca necesitan acceder a estas direcciones simultáneamente.

Como ya hemos dicho, se pueden solapar hasta 252 ROMs de 16K en las 16K superiores y se definen como primarios y secundarios (máximo 7 ROMs). Una ROM secundaria contiene programas simples (por ejemplo otros lenguajes, sistemas operativos, aplicaciones de negocios, juegos) que se ejecutan uno de cada vez, mientras que las ROM primarias contienen rutinas (por ejemplo rutinas periféricas de expansión) que pueden ser llamadas por otros programas.

Cuando conectamos el Amstrad, el 'firmware' busca estas ROM de una en una (página por página) y ejecuta el arranque de la primera que encuentra. En un Amstrad sin expansiones, la primera (y única) ROM presente es la de BASIC que se obtiene al encender. El BASIC está en la página 1; si se tiene que obtener otros programas, como cartuchos de juegos, deben estar en la página 0. Cualquier ROM presente se puede seleccionar mediante la barra vertical '|' seguida del nombre de la ROM. De este modo podemos pasar a la ROM del BASIC mediante el comando !BASIC.

Por fortuna, el Amstrad tiene un BASIC excelente que raramente profundiza en la memoria. Sin embargo los programadores de código máquina necesitan conocer en detalle el mapa de memoria y la posición de las rutinas del 'firmware'. El manual del Amstrad proporciona información detallada sobre este particular. Ya que puede variar la posición de estas rutinas si se cambia de ROM, al llamarlas desde un programa se supone que se quieren ejecutar en la ROM original. Para evitar este problema hay un bloque de bifurcación en las posiciones BB00 a BD39; el programa llama a la rutina a una dirección específica del bloque de bifurcación que, a su vez, llama a la rutina requerida. Los cambios en la ROM deben ir acompañados de los correspondientes en el bloque de bifurcación para que no afecte al programa del usuario. También es posible modificar el bloque de bifurcación para apuntar a sus propias rutinas alterando el efecto del 'firmware'- tenga en cuenta que los valores

devueltos en todos los registros deben ser compatibles con los del sistema original.

El programa en BASIC junto con sus variables son almacenados en la memoria libre que se ve en la figura 5.2. La dirección más baja la determina el 'firmware' cuando se inicia el BASIC. La dirección más alta se localiza mediante el apuntador HIMEM al que se puede acceder directamente desde el BASIC mediante el comando HIMEM. Podemos engañar al Amstrad para que piense que tiene menos memoria, cambiando este apuntador con el comando MEMORY, para que apunte a una dirección inferior y dejar libre una sección de memoria para tener un sitio seguro para nuestros programas en código máquina, gráficos etc.

Para liberar 10 octetos del BASIC teclear el comando:
MEMORY-10

La función FRE(0) devuelve el número de octetos libres; intente ejecutar PRINT FRE(0) antes y después del comando anterior para comprobar que se han liberado los 10 octetos.

Podemos leer y escribir directamente en la RAM del Amstrad mediante los comandos PEEK y POKE.

POKE A,V
escribirá el valor V en la dirección A
(V está restringido a enteros en el rango 0 a 255)

V=PEEK(A)
asigna a la variable V el contenido de la dirección A.

CAPITULO SEIS

TIEMPO, RELOJ

E INTERRUPCIONES

LA FACILIDAD DE TIEMPO

El Amstrad tiene un contador interno que comienza a contar desde el momento en que el Amstrad es conectado. El contador se incrementa cada 1/300 de segundo y es sumamente preciso. Tenemos al posibilidad de añadir tiempos a nuestros programas mediante el uso de este contador, por ejemplo como reloj, despertador o movimientos de juegos dependientes de tiempo. También podemos medir la longitud de los procesos para comparar la eficiencia de los diferentes métodos de programación.

Para acceder a este contador usamos el comando TIME y para conocer la longitud del tiempo en segundos necesitamos conocer los valores inicial y final de TIME y dividir la diferencia por 300. Por ejemplo, el programa 17 nos da una idea de la función TIME calculando la velocidad de sus reacciones. Tenga en cuenta que debemos restar 1/100 de segundo del tiempo calculado para quitar el tiempo de proceso - pruebe el programa eliminando la línea 120:

PROGRAMA 17: REACCION

```
10 CLS
20 LOCATE 10,10 : PRINT "Pulse ENTER para
empezar"
30 IF INKEY(18) = -1 THEN 30
40 CLS
50 FOR x = 0 TO 3000*RND
60 IF INKEY(47)<>-1 THEN CLS : PRINT "CHASCO!!"
: END
70 NEXT x
80 LOCATE 10,10 : PRINT "Pulse ESPACIO!!"
90 BORDER 7,16
100 t1 = TIME
110 PRINT CHR$(7)
120 IF INKEY(47) = -1 THEN 120
130 t2 = TIME
140 BORDER 1
150 LOCATE 8,13
160 PRINT "Tiempo " ; ROUND ((t2-t1-3)/
300,2);"segundos"
170 FOR x = 0 TO 3000 : NEXT x
180 GOTO 10
```

Es difícil de describir con precisión qué es lo que hace adictivo a un programa de ordenador, pero incluir una facilidad de 'máxima puntuación obtenida' hace incrementar la adicción!. Esto hace que los jugadores tiendan a conseguir 'un punto más' para colocarse en lo alto de las listas.

El programa 38 demuestra esta facilidad con un simple juego de tipo 'aracade'. El jugador tiene que evadir un ataque de misiles moviendo a un hombrecito de izquierda a derecha bajo el control de la teclas del cursor. El objeto del juego es sobrevivir tanto tiempo como sea posible registrando el mejor tiempo conseguido.

PROGRAMA 18:ATAQUE DE MISILES

```

10 DEFINT p : DIM m(25) : RANDOMIZE TIME
20 CLS : BORDER 2+RND*25
30 n = 20 : t = 100 : z1 = TIME
40 p = 40*RND+1
50 LOCATE p,25 : PEN 1
60 x = x+1 : IF x>25 THEN x=1
70 m(x) = p : v = 0
80 PRINT CHR$(239) : PRINT
90 IF m((x+3)MOD 25) = n+1 THEN 170
100 IF INKEY(8) <>-1 AND n>1 THEN n = n-1 : v = 3
110 IF INKEY(1) <>-1 AND n<38 THEN n = n+1 : v = 2
120 LOCATE n,1 : PEN 2
130 PRINT SPACE$(1) + CHR$(248+v) + SPACE$(1)
140 FOR j = 1 TO t : NEXT j
150 IF t = 1 THEN t = t-1
160 IF m((x+2) MOD 25) <> n+1 THEN 40
170 z2 = ROUND ((TIME-z1)/300,2)
180 PRINT CHR$(7)
190 LOCATE n+1,1 : PRINT CHR$(238)
200 FOR j = 1 TO 300 : NEXT j
210 IF z2>h OR h = 0 THEN h = z2
220 CLS : PEN 2
230 LOCATE 14,10 : PRINT "Tiempo";z2
240 LOCATE 14,12 : PRINT "Mayor";h
250 LOCATE 14,15 : PRINT "Otra vez? S/N"
260 IF INKEY(60)<>-1 THEN ERASE m : GOTO 10
270 IF INKEY(46)<>-1 THEN CLS : BORDER 1 : END
280 GOTO 260

```

INTERRUPCIONES

En ordenadores es común el uso de interrupciones. Una interrupción ocurre cuando, bajo ciertas condiciones, el ordenador para lo que está haciendo y ejecuta otro proceso y cuando se ha completado, vuelve para completar la tarea

anterior. El manejo de interrupciones se escribe normalmente en código máquina; sin embargo el Amstrad tiene algunos comandos de BASIC, únicos, que pueden manejar las interrupciones de tiempo, esto es, se ejecuta una rutina cuando pasa un periodo de tiempo determinado y, cuando se ha completado, vuelve el control a la posición del programa donde ocurrió la interrupción. Se pueden usar dos comandos, AFTER y EVERY; el primero prepara una interrupción para que ocurra después de un tiempo especificado mientras que el segundo prepara interrupciones para que ocurran regularmente con la frecuencia especificada. Hay cuatro temporizadores disponibles para estas interrupciones y por lo tanto, se pueden usar hasta cuatro rutinas de interrupción. Cada temporizador tiene una prioridad - el temporizador 3 tiene la prioridad más alta y el 0 la más baja. Si ocurre una interrupción durante la ejecución de otra rutina de interrupción, se ejecutará instantáneamente si es de más alta prioridad o será encolada hasta la compleción del primero, si es de menor prioridad. Cuando se prepara una interrupción, el periodo debe especificarse en 1/50 de segundo seguido por el número del temporizador usado.

AFTER 100,3 GOSUB 1000 - ejecuta la subrutina de la línea 100 una vez cada dos segundos.

EVERY 50 GOSUB 1000 - ejecuta la subrutina de la línea 1000 cada segundo. Tenga en cuenta que, si no especifica número de temporizador, asume el 0.

Debe tener cuidado cuando use estos comandos ya que las subrutinas se pueden ejecutar en cualquier punto del programa.

El siguiente ejemplo de interrupciones muestra un reloj en la parte superior izquierda de la pantalla que suena cada hora. Ya que el reloj se procesa en una subrutina de interrupciones, puede incorporarse en sus propios programas. Se prepara una ventana #1 para mostrar el reloj por lo que su programa debe evitar este cauce.

PROGRAMA 19:ESQUELETO DE RELOJ

```
10 WINDOW #1,1,9,1,1 : WINDOW #0,1,40,2,25
20 CLG : PRINT "Introduzca tiempo:" : PRINT
30 INPUT "Introduzca horas";h
40 IF h<0 OR h>23 THEN 20
50 INPUT "Introduzca minutos";m
60 IF m<0 OR m>59 THEN 20
```

```

70 INPUT "Pulse ENTER a la señal de tiempo";q$
80 CLS
90 EVERY 50 GOSUB 1000
100 'continuación del programa
110 GOTO 110

1000 s = s+1
1010 IF s>59 THEN s = s MOD 60 : m = m+1
1020 IF m>59 THEN m = m MOD 60 : h = h+1 : PRINT
CHR$(7)
1030 IF h>23 THEN h = h MOD 24
1040 IF s MOD 2 = 0 THEN c$ = ":" ELSE c$ =
SPACE$(1)
1050 LOCATE #1,1,1
1060 PRINT #1, USING "##!";h;c$;
1070 PRINT #1, USING "##!";m;c$;
1080 PRINT #1, USING "##!";s
1090 RETURN

```

Puede haber casos en los que sea importante que no ocurran interrupciones - se puede hacer inhibiendo las interrupciones con el comando DI y, cuando se quiera que se ejecuten de nuevo, se pueden habilitar con el comando EI. Por último, es posible conocer el tiempo que le queda a un temporizador determinado mediante la función REMAIN.

Interrupción de BREAK

La interrupción de BREAK tiene la prioridad más alta. [BREAK] supone pulsar la tecla [ESC] dos veces - pulsando [ESC] una vez, se para la ejecución temporalmente hasta que se pulse otra tecla. Sin embargo, [BREAK] devuelve control al modo comando, podemos dirigir la ejecución a una subrutina de [BREAK] usando ON BREAK GOSUB.

```

10 CLS
20 ON BREAK GOSUB 1000
30 'continuación del programa

1000 CLS
1010 PRINT "Quiere salvar los resultados? -(s/n)"
1020 IF INKEY(46)<>-1 THEN END
1030 IF INKEY(60) = -1 THEN 1020
1040 'salva resultados

```

Un truco peligroso pero útil es poner una sentencia RETURN en la subrutina de BREAK que significa que el usuario no podrá hacer [BREAK] del programa (excepto en una sentencia

INPUT).

Las interrupciones de BREAK se pueden inhibir con:

ON BREAK STOP

Los comandos DI y EI no afectan a las interrupciones de BREAK.

TRAMPAS DE ERRORES

Normalmente, cuando ocurre un error en nuestros programas BASIC, la ejecución se para y devuelve control al modo comando señalando que ha ocurrido un error. Sin embargo, el Amstrad tiene una potente facilidad para poner trampas a los errores. Esto significa que cuando ocurre el error, en vez de devolver el control al modo comando, toma control una rutina que puede rectificar el problema o dar al usuario más información sobre lo que ha sucedido.

Para preparar una trampa de error usamos la sentencia ON ERROR GOTO seguido por el número de la línea a la que se tiene que transferir el control.

ON ERROR GOTO 1000

La trampa de error se puede inhibir especificando un número de línea 0.

ON ERROR GOTO 0

Hay dos funciones que nos dan información adicional de los errores, ERL que devuelve el número de la línea de la sentencia donde ha ocurrido el error y ERR: que es el número del error (ver el apéndice D).

PRINT "Error";ERR;" ocurrido en línea";ERL

En este punto remitimos al lector al capítulo 3 donde se crea una ventana para mensajes de error en la que se muestra una línea al pie de la pantalla y suena un beep para que el usuario pulse una tecla para continuar - una trampa ideal para errores.

Una vez que se ha entrado en una trampa de error, podemos usar el comando RESUME para continuar la ejecución del programa en la línea en que ocurrió el error, la línea siguiente o una línea específica.

RESUME continúa en la línea ERL
RESUME NEXT continúa en la línea siguiente a ERL
RESUME 500 continúa en la línea 500

Por último, es posible programar errores de usuario con el comando ERROR seguido de un número de error que no debe estar en el rango de los del BASIC. Así como los errores de programa son interceptados por el intérprete BASIC, los datos inválidos pueden serlo por el programa de forma similar.

```
100 INPUT " Introduzca número de cuenta";aN$
110 IF LEN(aN$)<>7 THEN ERROR 100
```

CAPITULO SIETE

ESTRUCTURAS DE DATOS

Vamos a hechar una ojeada al tema de las estructuras de datos que nos va a suponer manejar eficientemente grupos de datos similares. Para empezar refrescaremos nuestra memoria con las matrices.

MATRICES - ESTRUCTURAS ESTATICAS DE DATOS

Frecuentemente necesitamos reservar un bloque de celdas de memoria del Amstrad para que puedan ser referenciadas con un nombre simple (referido al bloque) y un número (referido a una celda particular dentro del bloque); este tipo de estructura se llama matriz. Para reservar bloques de una longitud determinada se usa la sentencia DIMension.

DIM x(15) instruye al ordenador para que reserve una matriz llamada 'x' de diez y seis elementos.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

Fig 7.1

Cada celda puede almacenar un número. Cuando se declara un bloque, cada celda se inicia con cero. Podemos referirnos a cualquier celda mediante el nombre de la variable seguido del número de la celda entre paréntesis. Por ejemplo, la celda 5 es referida como x(5). Al término entre paréntesis se le conoce como subíndice. Se puede referenciar la misma celda con una variable en el lugar del subíndice, por ejemplo x(a), a la variable a se le ha dado el valor 5. Los subíndices pueden ser también expresiones variables, pero sus resultados deben estar en el rango especificado por la sentencia DIM. Si hacemos referencia a una cadena que no ha sido DIMensionada, asume que tiene once elementos de longitud.

También es posible preparar matrices con más de un subíndice:
DIM y(3,4)

(1,1)	(1,2)	(1,3)	(1,4)
(2,1)	(2,2)	(2,3)	(2,4)
(3,1)	(3,2)	(3,3)	(3,4)

y

Fig 7.2

A este tipo de estructura se le llama matriz bidimensional; recuerde que las celdas se almacenan físicamente en forma secuencial dentro de la memoria. La misma idea es válida para matrices de n dimensiones. Si la variable de la matriz va seguida por los signos % o \$, las variables son de enteros o cadena respectivamente.

El programa 20 demuestra las matrices simulando una competición de fútbol consistente en seis encuentros con 64 clubs en competición. Cada club es almacenado en una sentencia DATA junto con el valor que representa la calidad del equipo. Si no aparece en la lista su club favorito, cámbielo por cualquier otro. Usaremos una matriz $r(7,64)$ para almacenar los números de los equipos que queden a cada vuelta. Los contendientes son elegidos de forma aleatoria; cuando un club ha sido seleccionado, su número de club en la matriz es negado para que no sea seleccionado de nuevo. El número de goles depende del valor del equipo y de la ventaja de jugar en casa. Si se empata un partido, la repetición se efectúa en el campo del visitante - las semifinales y la final se juegan en campos neutrales. A divertirse!!.

PROGRAMA 20: COPA DEL REY

```

10 RANDOMIZE TIME
20 CLS : PEN 1
30 PRINT "COPA DEL REY" : PRINT "===== "
40 PRINT "Ganará su equipo la Copa del Rey?"
50 PRINT "Compruebelo viendo la competición"
60 PRINT : PRINT "Las semifinales y la final se
jugarán en campos neutrales" : PRINT
70 PRINT "Pulse ENTER para continuar"
80 IF INKEY(18) = -1 THEN 80
90 CLS : PEN 2
100 CLEAR
110 DIM t$(64),r(7,64),g(64)
120 FOR x = 1 TO 64
130 READ t$(x),g(x)
140 r(1,x) = x
150 NEXT x
160 FOR y = 1 TO 6
170 PEN 1 : PRINT "Vuelta";y
180 IF y = 5 THEN PRINT "Semi-"; : IF y>5 THEN
PRINT "Final"
190 PEN 2
200 n = 2^(7-y)
210 FOR x = 1 TO n/2
220 d1 = INT(1+RND*n)
230 IF r(y,d1)<0 THEN 220
240 r(y,d1) = -r(y,d1)
250 d2 = INT(1+RND*n)

```

```

260 IF r(y,d2)<0 THEN 250
270 r(y,d2) = -r(y,d2)
280 dih = INT(RND*g(d1)*RND*(3+(y>4)))
290 d2a = INT(RND*g(d2)*RND*2)
300 PRINT t$(-r(y,d1));TAB(13);dih:TAB(18);t$(-
r(y,d2)); TAB(30);d2a
310 IF dih<>d2a THEN 350
320 PEN 3 : PRINT "Repetir" : PEN 2
330 t = d1 : d1 = d2 : d2 = t
340 GOTO 290
350 IF dih>d2a THEN r(y+1,x) = -r(y,d1)
360 IF dih<d2a THEN r(y+1,x) = -r(y,d2)
370 PRINT
380 FOR z = 1 TO 500 : NEXT z
390 NEXT x
400 NEXT y
410 PEN 1
420 PRINT "CAMPEONES";t$(r(7,1)) : PRINT
430 PRINT "Pulse SPACE para jugar de nuevo"
440 IF INKEY(47) = -1 THEN 440
450 GOTO 10
460 DATA "R Madrid",6,"At Madrid",6,"Barcelona"
,6,"R Sociedad",6
470 DATA "At Bilbao",5,"Español",4,"Betis",3,
"Sevilla",3
480 DATA "R Murcia",2,"Racing",2,"Elche",1,
"Hércules",1
490 DATA "Málaga",2,"Osasuna",2,"Sporting",1,
"Valencia",3
500 DATA "Valladolid",1,"Zaragoza",2,"A Madrile
ño",1,"Barcelona A",2
510 DATA "Bilbao A",2,"Cádiz",1,"Calvo Sotelo"
1,"Cartagena",2
520 DATA "Castellón",3,"Castilla",3,"Celta",3,
"Granada",2
530 DATA "Las Palmas",3,"Logroñés",2,"Lorca",2,
"Mallorca",4
540 DATA "Oviedo",3,"Recreativo H",2,"Sabadell"
,3,"Salamanca",3
550 DATA "Tenerife",3,"Deportivo",2,"Rayo V",4,
"Alcalá",3
560 DATA "Talavera",2,"Torrejón",2,"Pegaso",3,
"Manchego",3
570 DATA "Carabanchel",4,"Aranjuez",3,"Tarancón
",3,"Daimiel",3
580 DATA "A Pinto",2,"Valdepeñas",3,"Alcobendas
",3,"S Fernando",2
590 DATA "Segoviana",3,"Getafe",4,"Ciempozuelos
",2,"Leganés",2
600 DATA "Alcorcón",4,"Conquense",2,"Moscardó",
3,"R Avila",3

```

DATA "Melilla",4,"Cebreros",3,"El Tiemblo",
2,"C D Hoyo",2

Y ocasiones, sin embargo, en las que se requiere un tema más flexible de ordenar datos. Vamos a ver diferentes métodos que se pueden titular en general "estructuras dinámicas de datos". Aunque muchas de estas técnicas pueden ser manejadas más eficientemente por otros lenguajes, ejemplo el ALGOL o el Pascal, se pueden aplicar al BASIC Amstrad.

ESTRUCTURAS DINAMICAS DE DATOS

Como ejemplo de lo que son las estructuras dinámicas de datos, consideremos la siguiente tabla que contiene una lista de pedidos de clientes de un vendedor de coches. Todos los registros están ordenados por el nombre del cliente como se muestra en la figura 7.3 que permite referirse fácilmente a la información de un cliente en particular. Supongamos que se ha de añadir el cliente HERMOSO a la lista.

NOMBRE	INICIAL	MODELO	COLOR	FECHA PEDIDO
ECOZA	M	240DL	Verde	04.05.85
GO	G	060GLE	Plata	30.06.85
ENEZ	R	360GLT	Rojo	25.05.85
MIDA	V	240GL	Blanco	25.05.85
NAIZ	J	360GLS	Azul	17.06.85
ERO	D	260GLE	Negro	19.06.85
GA	M	340DL	Rojo	17.06.85
HERMOSO	M	340GL	Plata	30.06.85

Figura 7.3

Para que la tabla permanezca en orden, el nuevo registro debe ser colocado entre HERMIDA y HERNÁIZ. Si tuviéramos el archivo en tarjetas de oficina, cualquier nuevo registro se añadiría añadiendo intercalando la nueva ficha en la posición apropiada. Del mismo modo, cuando el pedido del cliente ha sido servido, el registro correspondiente debe ser borrado del sistema retirando la ficha.



Figura 7.4

Nuestro problema consiste en simular este sistema donde podemos añadir o borrar registros y, reusando el espacio vacante, mantener un mínimo de memoria ocupada. La estructura que se debe usar para este tipo de aplicación se llama lista encadenada. Cuando se usan listas encadenadas para pequeñas cantidades de datos, la ventaja de la flexibilidad queda anulada por la desventaja de la complejidad. Sin embargo, es útil aprender las técnicas para poder manejar luego estructuras más complicadas.

LISTAS ENCADENADAS HACIA ADELANTE

A diferencia de las estructuras de datos estáticas, el orden de la lista encadenada se mantiene junto con los datos. Cada elemento en la estructura contiene dos tipos de información; el primero son los datos y el segundo es un apuntador que lo relaciona con otro elemento. Los datos pueden contener varios campos, ej. nombre, dirección, número de teléfono, etc; pero para simplificar nuestras explicaciones consideraremos que contienen un campo de datos simple.

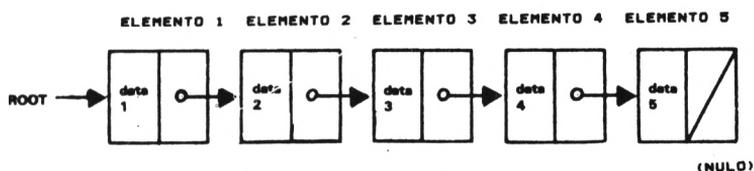


Fig.7.5

Ya que el elemento 1 está encadenado al elemento 2, el apuntador del primero tendrá el valor 2; de modo similar, los apuntadores 2, 3 y 4 tendrán los valores 3, 4 y 5 respectivamente. Como el elemento 5 es el último de la lista, su apuntador es 'nulo' y puede ser indicado mediante un valor negativo, digamos -1.

Otro método podría ser colocar como apuntador la dirección de la memoria donde se encuentra el siguiente elemento. Esta es una forma de 'direccionamiento indirecto' que no necesitamos revisar.

La estructura que se muestra en la figura 7.5 puede ser almacenada en el Amstrad mediante una matriz bidimensional, donde $x\$(e,1)$ contendrá los datos del elemento e y $x\$(e,2)$ contendrá un apuntador al siguiente elemento. Se puede usar una variable ROOT para apuntar al primer elemento e_j .

```

ROOT = 1
x$(1,1) = "data 1"      x$(1,2) = "2"
x$(2,1) = "data 2"      x$(2,2) = "3"
x$(3,1) = "data 3"      x$(3,2) = "4"
x$(4,1) = "data 4"      x$(4,2) = "5"
x$(5,1) = "data 5"      x$(5,2) = "-1"

```

Para obtener los datos accedemos a todos los elementos de la lista; esto se hace empezando por el que apunta la variable ROOT y moviéndonos a lo largo de la estructura, accediendo a cada dato, hasta que llegamos al apuntador nulo.

Un dato puede ser borrado fácilmente de la lista encadenada cambiando el apuntador del elemento anterior para que apunte al siguiente. El apuntador del elemento que ha sido borrado debe ser cambiado a un valor que nos indique que está vacío - esto se hace para poder reusar el elemento de la matriz.

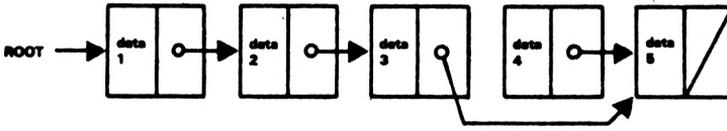


Fig 7.6

Si queremos insertar un elemento dentro de nuestra lista, hay dos etapas que cubrir; primero, debemos localizar el lugar de la lista donde debe ser insertado el nuevo elemento, y segundo, reconstruir los apuntadores para incluir los nuevos datos. La posición donde se coloca el nuevo elemento depende del usuario; puede ser colocado inmediatamente detrás del último o, si la lista es ordenada, en la posición correcta como en nuestro ejemplo:

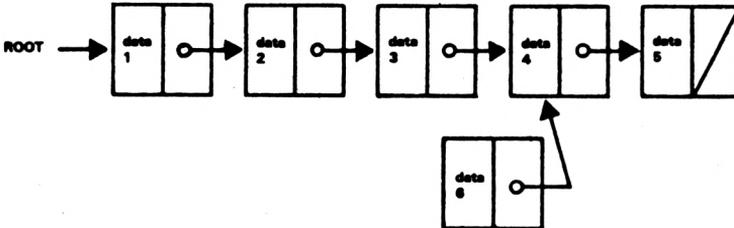


Fig.7.7

Primero debemos cambiar el apuntador del elemento 6 para que apunte al elemento 4 y después el apuntador del elemento 3 para que apunte al elemento 6:

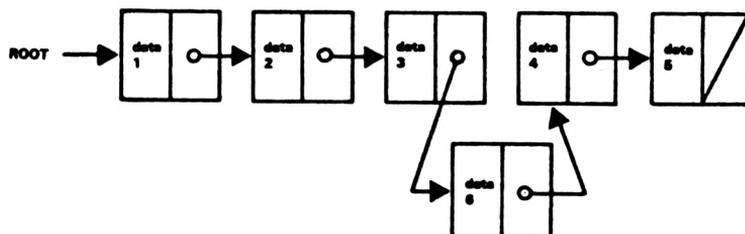


Fig.7.8

```
x$(6,1) = "dato 6"
x$(6,2) = "4"
x$(3,2) = "6"
```

Veamos ahora algunas rutinas para manejar las listas encadenadas; tenga en cuenta que se debe hacer un proceso diferente para tratar el principio y el final de la lista.

PROGRAMA 21:LISTA ENCADENADA

```
10 CLS
20 nulo = -1
30 n = 100 : DIM x$(n,2) : GOSUB 1000
40 CLS
50 LOCATE 10,10 : PRINT "LISTA ENCADENADA"
60 LOCATE 10,12 : PRINT "1...Iniciar"
70 LOCATE 10,13 : PRINT "2...Listar"
80 LOCATE 10,14 : PRINT "3...Borrar dato"
90 LOCATE 10,15 : PRINT "4...Añadir dato"
100 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 100
110 k = ASC(k$)-48
120 IF k<1 OR k>4 THEN 100
130 ON k GOSUB 1000, 2000, 3000, 4000
140 GOTO 40

1000 root = nulo
1010 FOR x = 1 TO n
1020 x$(x,2) = ""
1030 NEXT x
1040 LOCATE 10,17 : PRINT "Iniciación
Completa"
1050 FOR j = 1 TO 500 : NEXT j
1060 RETURN
```

```

2000 CLS
2010 p = root
2020 WHILE p<>nulo
2030 PRINT x$(p,1)
2040 p = VAL(x$(p,2))
2050 WEND
2060 PRINT : PRINT "Fin de la lista"
2070 IF INKEY$ = "" THEN 2070
2080 RETURN

3000 CLS
3010 LOCATE 1,10
3020 PRINT "Introduzca número dato a borrar";
INPUT d$
3030 IF d$ = "" THEN 3000
3040 IF root = nulo THEN 3120
3050 p = root
3060 IF x$(p,1) = d$ THEN root = VAL(x$(p,2)) :
x$(p,2) = "" : GOTO 3100
3070 pp = p : p = VAL(x$(p,2)) : IF p = nulo THEN
3120
3080 IF x$(p,1)<>d$ THEN 3070
3090 x$(pp,2) = x$(p,2) : x$(p,2) = ""
3100 PRINT "Datos borrados"
3110 GOTO 3130
3120 PRINT "Datos inexistentes"
3130 FOR j = 1 TO 500 : NEXT j
3140 RETURN

4000 CLS
4010 LOCATE 1,10
4020 PRINT "Introduzca datos a insertar" :
INPUT d$
4030 FOR x = 1 TO n
4040 IF x$(x,2) = "" THEN p = x : GOTO 4070
4050 NEXT x
4060 STOP
4070 x$(p,1) = d$
4080 IF root = nulo THEN x$(p,2) = STR$(root) :
root = p : GOTO 4150
4090 IF d$<x$(root,1) THEN x$(p,2) = STR$(root)
: root = p : GOTO 4150
4100 q = root
4110 qq = q : q = VAL(x$(q,2))
4120 IF q = nulo THEN x$(qq,2) = STR$(p) :
x$(p,2) = STR$(nulo) : GOTO 4150
4130 IF x$(p,1)>x$(q,1) THEN 4110
4140 x$(qq,2) = STR$(p) : x$(p,2) = STR$(q)
4150 PRINT "Insertado"
4160 FOR j = 1 TO 500 : NEXT j
4170 RETURN

```

LISTAS MAS AVANZADAS

Aunque la mayoría de las aplicaciones pueden manejarse con listas encadenadas, hay algunas mejoras que aumentan la potencia de las estructuras que acabamos de ver.

LISTA CIRCULAR

En una lista circular o anillo, el último elemento apunta al primero. La principal ventaja de este tipo de estructura es que se puede acceder a un elemento que precede al identificado sin tener que reanunciar desde ROOT.

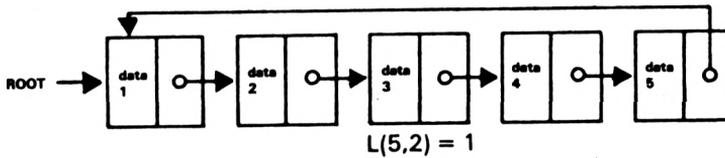


Fig.7.9

LISTAS CON DOBLE ENCADENAMIENTO

Se le puede añadir aún más potencia si incluimos un apuntador hacia atrás que encadene cada elemento a su predecesor.

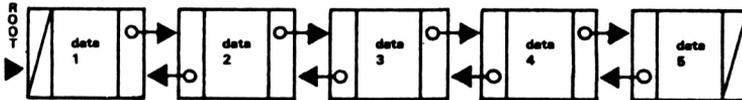


Fig.7.10

Esto permite la búsqueda en cualquier dirección. Usando más de un apuntador es posible ordenar la lista en más de un tipo de orden.

En pequeñas aplicaciones la ventaja de este tipo de estructura queda compensada por el aumento de la memoria requerida para los apuntadores adicionales.

PILAS Y COLAS

Hay dos estructuras lineales de suma utilidad en ordenadores, se llaman *pilas* y *colas*.

Una pila es un método para almacenar y recoger datos que se basa en el principio "último en llegar primero en salir". El almacenar información se llama *pushing* y recogerla es *poping*.

En nuestro ejemplo, el elemento en lo alto de la estructura es apuntado por la variable TOP.

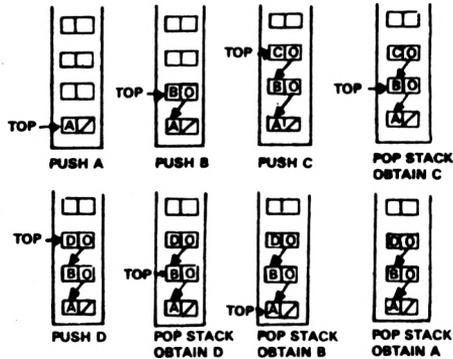


Fig.7.11

El sistema operativo usa este tipo de estructuras cuando usa las subrutinas. Cuando se ejecuta un GOSUB, los números de posición de la línea y la sentencia son colocados en la pila y se pasa control a la línea especificada por la sentencia. Cuando se ejecuta el RETURN, el proceso continúa desde la posición en que se encontraba gracias a los datos almacenados en la pila. Esta técnica permite anidar subrutinas en varios niveles. Si se ejecuta un RETURN sin su correspondiente sentencia GOSUB se encuentra con la pila vacía y ocurre un error.

Una estructura de colas se basa en el concepto de que el primero almacenado es el primero en salir. Se requieren dos apuntadores, HEAD y TAIL que apuntan al primero y al último elemento de la estructura.

Una estructura de colas es la que se usa en la memoria intermedia del teclado donde se almacenan las teclas que se han pulsado. Como es una cola, se accede antes a la primera tecla pulsada. Cualquier espacio que se quede libre queda disponible para otra tecla.

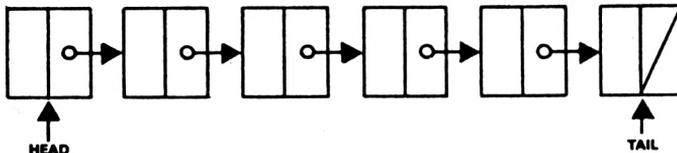


Fig.7.12

Quando se recoge un dato, HEAD debe apuntar al siguiente

elemento de la estructura. ej. el elemento al que apunta el que se está obteniendo.

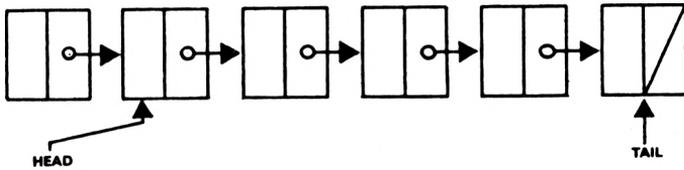


Fig.7.13

Cuando se añade un dato, se hace que apunten a él TAIL y el último elemento.

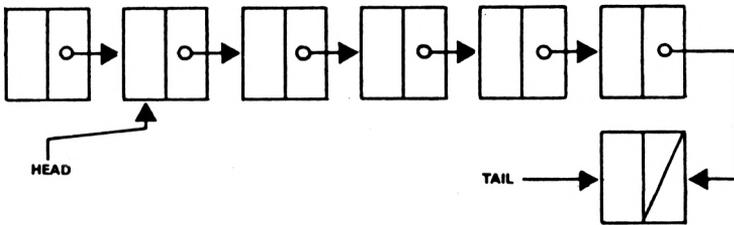


Fig.7.14

El problema es que la cola va llenando la memoria gradualmente a medida que se introducen y se recogen datos. Una solución es usar la lista circular de forma que, si se llena la memoria con la estructura, los datos puedan ser añadidos al principio. Si TAIL llega a HEAD, entonces nos hemos quedado sin espacio.

GRAFICOS

Aunque los conceptos de las listas encadenadas son muy útiles, su uso está limitado seriamente, ya que solo pueden funcionar en una dimensión, ya sea hacia adelante o hacia atrás. Para usar estas técnicas con ideas prácticas necesitamos poder manejar estructuras en más de una dimensión; este tipo de estructuras se conoce como gráfico.

Consideremos el siguiente ejemplo que representa las rutas aéreas de cierta compañía de aviación.

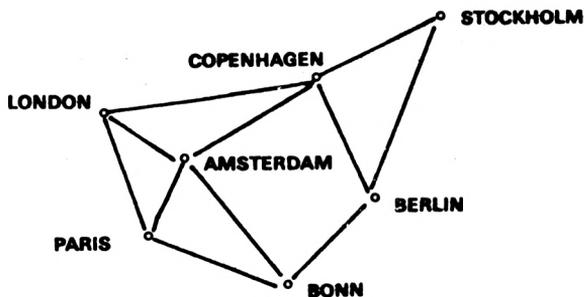


Fig.7.15

Esto se puede representar por la siguiente estructura.

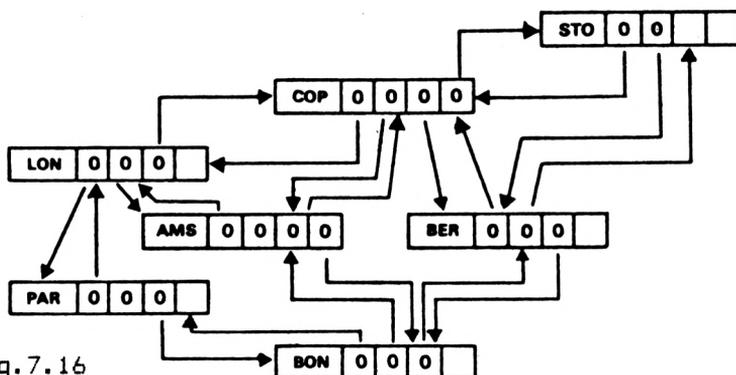


Fig.7.16

Se pueden incluir datos adicionales que, por ejemplo, pueden darnos el costo, las distancias, etc. entre dos ciudades.

Cuando referenciamos gráficos; los puntos de intersección se llaman ramales los encadenamientos que unen los ramales se llaman bordes. Los bordes pueden ser directos o indirectos y pueden contener o no un valor (por ejemplo, en el nuestro, distancia, costo etc.) Los gráficos tienen multitud de aplicaciones - como ejemplo podemos intentar localizar el camino mas corto entre dos nodos, ej. refiriendonos a la figura 7.15, cual es el camino más corto entre Londres y Berlin?.

El algoritmo que vamos a usar localiza el camino más corto entre un par de nodos y puede imprimir la ruta óptima.

El gráfico de n nodos se puede representar e el ordenador por una matriz de n x n elementos, donde el elemento x(s,d)

será la distancia desde la ciudad de partida s hasta la de destino d.

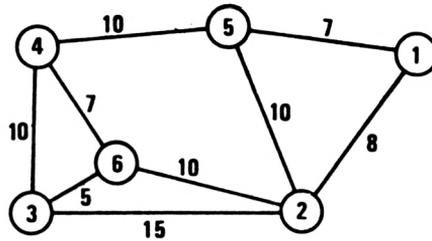
$$\begin{matrix}
 & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \end{matrix} \\
 \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{matrix} & \begin{pmatrix}
 0 & 8 & \infty & \infty & 7 & \infty \\
 8 & 0 & 15 & \infty & 10 & 10 \\
 \infty & 15 & 0 & 10 & \infty & 5 \\
 \infty & \infty & 10 & 0 & 10 & 7 \\
 7 & 10 & \infty & 10 & 0 & \infty \\
 \infty & 10 & 5 & 7 & \infty & 0
 \end{pmatrix}
 \end{matrix}$$


Fig.7.17

Cualquier par de ciudades que no tengan conexión directa toman un valor de distancia de infinito - en el Amstrad lo tenemos que hacer con un valor muy largo, como 1E+20.

El procedimiento para calcular la ruta más corta es:

La distancia de cada ruta se considera separadamente con la de la misma ruta pero llenando a través de otra ciudad (si es posible). ej. la distancia 1 - 6 se compara con las distancias 1-2-5, 1-3-6, 1-4-6 y 1-5-6, y el valor más corto se coloca dentro de nuestra matriz en el elemento x(1,6).

Se conserva una matriz separada para recordar la ruta más corta.

El programa 22 nos permite introducir un gráfico, ramal a borde mediante el número de la ciudad de origen, un número de ciudad de destino y una distancia. Cuando haya introducido toda la información, introduzca un grupo de datos inválidos como 0,0,0. El programa empezará a calcular las distancias más cortas entre cada par de ciudades. Luego, especificando dos números de ciudad, el programa nos mostrará la ruta más corta y su distancia. Pulse la barra de espaciado para introducir otro par de claves para comenzar de nuevo.

PROGRAMA 22: RUTAS MAS CORTAS

```

10 CLS : CLEAR
20 ON ERROR GOTO 10
30 INPUT "Introduzca el número máximo de
ciudades":n
40 DIM x(n,n),y(n,n)
50 CLS
60 FOR p = 1 TO n : FOR q = 1 TO n
70 IF p<>q THEN x(p,q) = 1E+20
80 NEXT q : NEXT p
90 PRINT "Introduzca ciudad s, ciudad d, distancia"

```

```

100 INPUT s,d,v
110 IF s = d OR s<1 OR s>n OR d<1 OR d>n THEN 130
120 x(s,d) = v : x(d,s) = v : y(d,s) = s : y(s,d)
= d : GOTO 100
130 print "Espere un momento por favor"
140 FOR p = 1 TO n
150 FOR q = 1 TO n
160 FOR r = 1 TO n
170 d = x(q,p) + x(p,r)
180 IF x(q,r) <= d THEN 200
190 x(q,r) = d : y(q,r) = y(q,p)
200 NEXT r : NEXT q : NEXT p
210 CLS
220 PRINT "Costo menor entre dos ciudades"
230 PRINT : PRINT "Introduzca dos ciudades"
240 INPUT s,d
250 IF s<1 OR s>n OR d<1 OR d>n THEN 240
260 IF x(s,d) = 1E+20 OR x(s,d) = 0 THEN
PRINT "No hay conexi3n" : GOTO 380
270 PRINT
280 PRINT "El coste desde";s; "a";d; "es";
x(s,d)
290 PRINT : PRINT "Via" : PRINT
300 IF y(s,d)<>d THEN 340
310 PRINT "Directo"
320 GOTO 380
330 PRINT "Pasando por";
340 IF y(s,d) = d THEN 380
350 PRINT y(s,d);
360 s = y(s,d)
370 GOTO 340
380 PRINT : PRINT : PRINT "Pulse SPACE para
continuar"
390 k$ = INKEY$
400 IF k$ = "s" OR k$ = "S" THEN 10
410 IF k$ = SPACE$(1) THEN 210
420 GOTO 390

```

ARBOLES

Hay un tipo especial de gráfico que se usa comunmente en ordenadores llamado árbol. Un árbol es un gráfico que no contiene nodos ni ciclos, esto es, solo hay una ruta para ir de un nodo a otro. Normalmente conocemos árboles en los que los nodos salen directamente de un nodo específico llamado ROOT(raíz); cada nodo, excepto la raíz, tiene un solo ramal entrando en él.

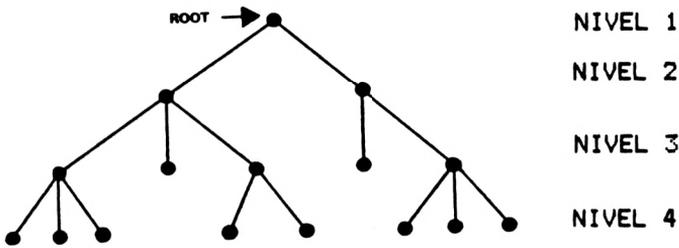


Fig.7.18

Los nodos que salen de la raíz forman el nivel 1. El nivel máximo lo da la longitud del árbol. Normalmente, al nodo que precede a otro se le llama nodo padre y al descendente, hijo.

Para no complicar demasiado las cosas vamos a restringirnos a árboles binarios: los que tienen un máximo de dos ramales saliendo de cada nodo.

Los árboles binarios pueden almacenarse en el Amstrad usando matrices de forma similar a las listas encadenadas, excepto que en el árbol se requieren tres campos; uno para los datos y los otros dos para los apuntadores.

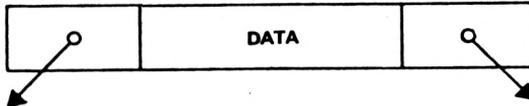


Fig.7.19

Como en los anteriores, necesitamos que se preparen los datos en algún orden lógico. Por ejemplo, veamos como se podrían almacenar una secuencia de marcas de coches en forma alfabética.

MERCEDES, FERRARI, PORSCHE, LOTUS, VOLVO, BMW, SAAB

Comenzamos con el primer nombre, MERCEDES, como raíz de nuestro árbol, y en este momento el nodo no tiene descendientes.

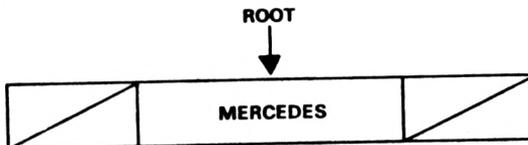


Fig.7.20

A continuación introducimos FERRARI y como precede a MERCEDES alfabéticamente lo conectaremos a la izquierda.

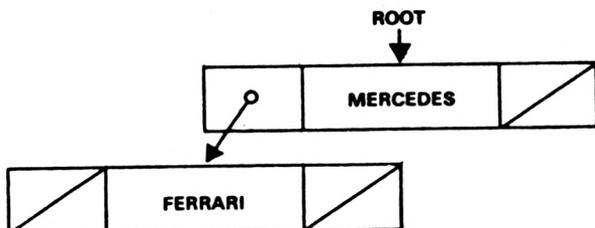


Fig.7.21

El siguiente es PORSCHE que sigue a mercedes y por lo tanto lo pondremos como descendiente a la derecha.

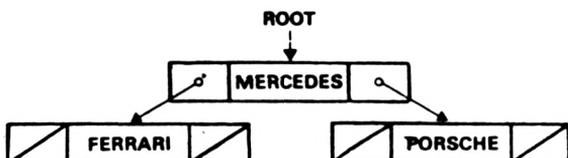


Fig.7.22

Después de analizar toda la información y colocarla alfabéticamente, el árbol se verá así.

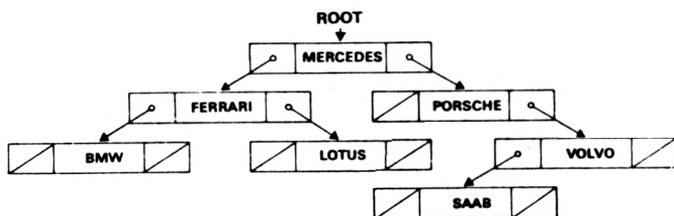


Fig.7.23

Con el BASIC del Amstrad podemos usar la matriz n\$ para almacenar los datos, e 'i' y 'd' para almacenar los apuntes de la izquierda y de la derecha. Otro datos como los detalles técnicos sobre los coches, pueden ser añadidos a la estructura almacenandolos en matrices y usando los subíndices correspondientes.

1	n\$(1)="MERCEDES"	l(1)= 2	r(1)= 3
2	n\$(2)="FERRARI"	l(2)= 6	r(2)= 4
3	n\$(3)="PORSCHE"	l(3)=-1	r(3)= 5
4	n\$(4)="LOTUS"	l(4)=-1	r(4)=-1
5	n\$(5)="VOLVO"	l(5)= 7	r(5)=-1
6	n\$(6)="BMW"	l(6)=-1	r(6)=-1
7	n\$(7)="SAAB"	l(7)=-1	r(7)=-1

La siguiente tarea es conseguir seleccionar un nombre y pedir todos los datos asociados a él. Una vez introducido el nombre, el programa busca por el árbol empezando en ROOT y siguiendo a derecha o izquierda dependiendo del orden alfabético del nombre introducido y del que aparece en cada nodo. Si se llega a un apuntador nulo antes de haber localizado el nombre, quiere decir que no existe en el árbol. Este método de búsqueda es una forma de lo que se llama separación binaria y puede ser muy rápido, aún con grandes cantidades de datos. Por ejemplo, mediante siete comparaciones podemos llegar al nivel 8 de un árbol que significa que hemos buscado a través de 255 elementos.

Para sacar todos los elementos del árbol en el orden establecido, requerimos un método sistemático para recorrer cada nodo siguiendo primero las ramas de su izquierda y después las de su derecha.

Si consideramos un nodo cualquiera del árbol, suponiendo que sus apuntadores no son nulos, está encadenado a dos subárboles. Del mismo modo, todos los nodos de cada uno de estos subárboles está unido a otro subárbol. De esta forma, cada subárbol binario se puede abreviar a:

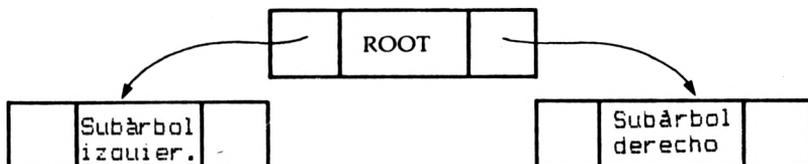


Fig.7.24

El desplazarse a cada uno de los componentes del árbol en un orden fijo se llama *transversal*.

Hay tres transversales que se pueden recorrer.

- | | | |
|------------------|--------------------|--------------------|
| 1) Subárbol Izq. | 1) Subárbol Izq. | 1) Nodo |
| 2) Nodo | ò 2) Subárbol Der. | ò 2) Subárbol Izq. |
| 3) Subárbol Der. | 3) Nodo | 3) Subárbol Der. |

(IND)

(IDN)

(NID)

Los transversales que usen posteriormente el mismo orden deben hacerse en cada subárbol. Si usamos el orden IND, podemos obtener nuestros datos en el orden en que se ha preparado la estructura.

Consideremos el siguiente árbol con el transversal IND:

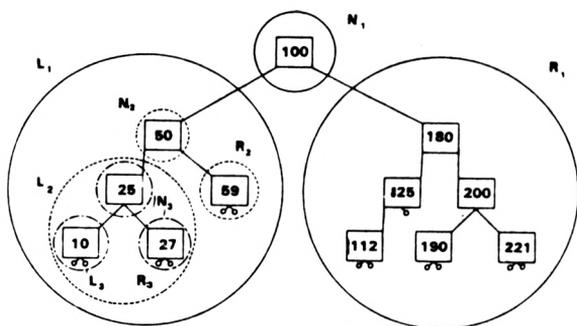


Fig.7.25

Nuestro orden será L₁,100,R₁
 Subárbol L₁ puede usar el transversal IND para tener L₂,50,59
 y L₂ puede usar el IND para coger 10,25,27.
 Por lo tanto nuestro orden será 10,25,27,50,59,10,R₁.
 Cuando usemos el transversal IND en R₁ habremos accedido a todo el árbol por orden.

En el capítulo 8, cuando estudiemos los métodos de clasificar datos, veremos como clasificar una secuencia de números creando un árbol binario y usando luego el transversal IND. Puede echar una ojeada al capítulo 8 ahora que tiene el tema fresco en la mente.

PROGRAMACION HEURISTICA

Por el momento ya debe tener una idea de la flexibilidad que pueden proporcionar las estructuras dinámicas de datos. Los árboles son la forma más común que se encuentra en los ordenadores y se usan en una gran variedad de programas. Muchos juegos se pueden estudiar mediante el uso de árboles, donde las diferentes ramas proporcionan las opciones disponibles; por medio de algunos algoritmos optimizados, el ordenador puede examinar todos los estados posibles que pueden ocurrir para cualquier posible movimiento y los siguientes.

Una idea similar se usa cuando un programa aprende de las operaciones anteriores y recuerda qué resultados ocurren para ciertos movimientos, por medio de un árbol. El programa comienza con un árbol consistente en un simple nodo, el ROOT, y en ese momento no sabe nada; con el tiempo el árbol se irá expandiendo e irá haciéndose "inteligente". Los programas que aprenden con la experiencia se llaman heurísticos.

En el programa 23 hacemos una demostración de programación heurística, que empieza con un número pequeño de animales en su memoria. Le dirá que piense en un animal e intentará adivinarlo mediante una serie de preguntas a las que tiene que responder 'si' o 'no'. Si el ordenador no es capaz de adivinar el animal, le hará preguntas cuyas respuestas le puedan servir en el futuro.

El programa construye un árbol binario con los animales almacenados en los nodos inferiores y las preguntas en otros nodos. Mediante las preguntas y analizando las respuestas, el programa puede decidir en qué sentido se debe desplazar por el árbol. Cuando se encuentra un animal, el ordenador pregunta si es correcto; si no lo es, hace una pregunta para distinguir entre el animal del árbol y el elegido por nosotros.

PROGRAMA 23: ANIMALES

```

10 GOSUB 380
20 CLS : PRINT "ANIMALES" : PRINT
30 PRINT "Piensa un animal" : PRINT
40 FOR j = 1 TO 2500 : NEXT j
50 PRINT "Responde S/N a las preguntas"
60 p = 1
70 IF l(p) = 0 AND r(p) = 0 THEN 140
80 FOR j = 1 TO 1000 : NEXT j
90 PRINT q$(p); " ? ";
100 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 100 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
110 IF k$ = "n" THEN PRINT "n" : p = r(p) :
GOTO 70
120 IF k$ = "s" THEN PRINT "s" : p = l(p) :
GOTO 70
130 GOTO 100
140 FOR j = 1 TO 1000 : NEXT j
150 PRINT "El animal es un";q$(p); " ? "
160 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 160 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
170 IF k$ = "s" THEN PRINT "Ya lo sabia yo!" :
GOTO 330
180 IF k$ <> "n" THEN 160
190 nf = nf+2 : IF nf > n THEN PRINT "Aumente el
tamaño de las matrices" : STOP
200 PRINT
210 INPUT "Que animal habia pensado?";q$(nf+1) :
q$(nf+1) = UPPER$(q$(nf+1))
220 q$(nf) = q$(p)
230 PRINT
240 PRINT "Introduzca la pregunta que distinga"
250 PRINT "un";q$(nf); " de un";q$(nf+1)

```

```

260 PRINT : INPUT q$(p) : q$(p) = UPPER$(q$(p))
270 PRINT : PRINT "La respuesta es S o N para"
280 PRINT "un";q$(nf);" ? "
290 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 290 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
300 IF k$ = "s" THEN l(p) = nf : r(p) = nf+1 :
GOTO 330
310 IF k$ = "n" THEN r(p) = nf : l(p) = nf+1 :
GOTO 330
320 GOTO 290
330 PRINT : PRINT "Quiere jugar de nuevo?"
340 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 340 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
350 IF k$ = "n" THEN END
360 IF k$ = "s" THEN GOTO 20
370 goto 340
380 REM iniciaciòn
390 n = 150 : nf = 12
400 DIM q$(n),l(n),r(n)
410 FOR j = 1 TO 13
420 READ q$(j),l(j),r(j)
430 NEXT j
440 RETURN
450 DATA "ES UN AVE",3,2
460 DATA "ES UN MAMIFERO",4,5
470 DATA "VUELA",6,7
480 DATA "TIENE UNA TROMPA",8,9
490 DATA "a RANA",0,0
500 DATA " PETIRROJO",0,0
510 DATA " AVESTRUZ",0,0
520 DATA " ELEFANTE",0,0
530 DATA "HIBERNA",10,11
540 DATA "a ARDILLA",0,0
550 DATA "NADA",12,13
560 DATA "a FOCA",0,0
570 DATA " PERRO",0,0

```

Un pequeño problema: cuando apague su 464, olvidará todo lo que ha aprendido sobre ranas, elefantes, etc. Puede rectificarlo reemplazando la estructura DATA por un fichero que se grabará antes de apagarlo.

Ya que el tema de las estructuras de datos es largo y complicado, cualquiera que quiera estudiarlo más en profundidad puede conseguir uno de los numerosos libros especializados que existen en el mercado. Yo le recomiendo "Successful Software for Small Computers" por G Bech, publicado por Sigma Technical Press. Contiene numerosos programas en BASIC para las diferentes estructuras.

CAPITULO OCHO

PROCESO DE DATOS

TECNICAS PARA CLASIFICAR

Una de las pequeñas ventajas que tiene un ordenador sobre el cerebro humano es su habilidad para acometer trabajos largos y laboriosos, pero relativamente simples, en un pequeño periodo de tiempo. Una de las tareas que vamos a examinar es el trabajo de clasificación de datos numéricos y alfabéticos en cualquier orden - usualmente en orden alfabético ascendente. Hay varios algoritmos desarrollados para hacer este tipo de operaciones aunque su eficiencia es normalmente inversamente proporcional a su complejidad.

Nos vamos a limitar a ver los cuatro algoritmos siguientes.

METODO	COMPLEJIDAD	EFICIENCIA	
		Pequeñas cantidades de datos	Grandes cantidades de datos
Burbuja	Muy sencillo	Excelente	Pobre
Inserción	Muy sencillo	Excelente	Pobre
Concha	Normal	Buena	Buena
Rápido	Complejo	Buena	Muy Buena

Fig.8.1

Los datos se suelen almacenar en matrices, cuyo tamaño viene limitado por la disponibilidad de RAM. Una de las cosas que debemos considerar siempre cuando nos decidimos por un algoritmo, es el requerimiento de memoria; algunos métodos requieren una gran cantidad de memoria además de la matriz que contiene los datos.

Ahora explicaremos en detalle cada uno de los algoritmos mencionados anteriormente, con un programa que los ilustre.

El código principal que damos a continuación puede usarse para preparar datos aleatorios para llamar a cada programa de clasificación. Para poder comparar los diferentes métodos, el programa debe darnos también el tiempo de proceso.

CODIGO PRINCIPAL

```
10 CLS : PRINT "TECNICAS DE CLASIFICACION"
20 PRINT : PRINT "ZONE 8"
30 INPUT "Introduzca el número de datos":n
40 IF n<5 OR n>1000 THEN 10
50 DIM d(n),s(40,2)
60 FOR j = 1 TO n
70 d(j) = INT(RND*2500)
80 NEXT j
90 CLS : PRINT "TECNICAS DE CLASIFICACION"
100 PRINT : PRINT "INTRODUZCA" : PRINT
110 PRINT "1...de Burbuja"
120 PRINT "2...de Inserción"
130 PRINT "3...de Concha"
140 PRINT "4...Rápido"
150 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 150 ELSE k =
ASC(k$)-48
160 IF k<1 OR k>4 THEN 150
170 t1 = TIME
180 ON k GOSUB 1000,2000,3000,4000
190 t = ROUND ((TIME-t1)/300,2)
200 PRINT : PRINT "Datos clasificados"
210 PRINT : PRINT "Tiempo ";t;"segundos"
220 PRINT "Quiere ver los datos? (s/n/p)"
230 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 230 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
240 IF k$ = "n" THEN 60
250 IF k$ = "p" THEN END
260 IF k$<>"s" THEN 230
270 CLS PRINT "Datos clasificados" : PRINT
280 FOR j = 1 TO n
290 PRINT d(j),
300 NEXT j
310 FOR j = 1 TO 5000 : NEXT j
320 GOTO 60
```

CLASIFICACION DE BURBUJA

Al primero de los métodos de clasificación se le llama de 'burbuja' (bubble sort) porque los valores más bajos parece que flotan hacia el extremo superior de la matriz, y los valores más altos se hunden hacia el final. La matriz es recorrida continuamente y los datos contiguos son intercambiados cuando el primero es mayor que el segundo; si no se realizan intercambios, la lista está en orden.

Ejemplo:

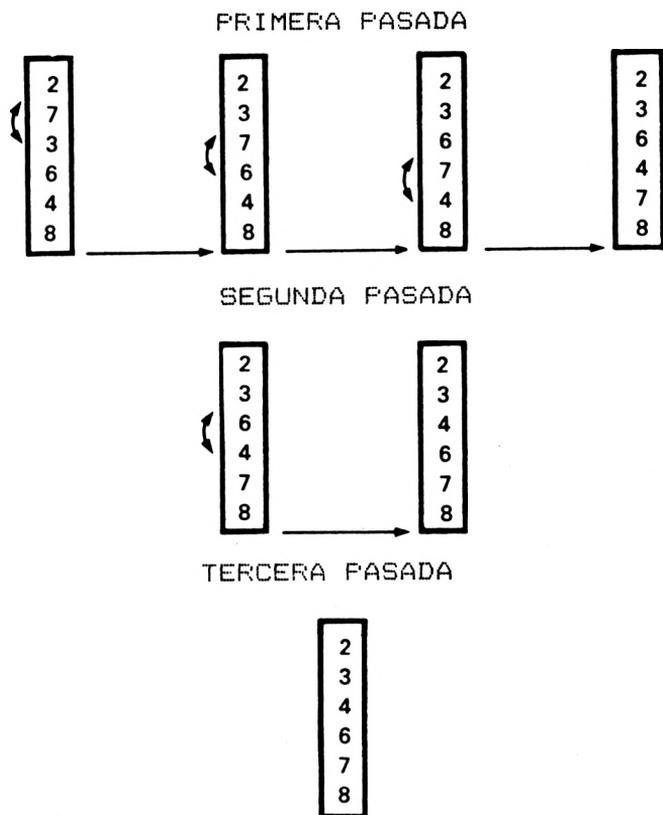


Fig.8.2

En la tercera pasada no se han hecho cambios, lo que indica que la lista ya está ordenada.

PROGRAMA 24: CLASIFICACION DE BURBUJA

```

1000 REM clasificación de burbuja
1010 FOR j = 1 TO n-1
1020 f = 0
1030 FOR i = 1 TO n-j
1040 IF d(i) <= d(i+1) THEN 1070
1050 f = 1.
1060 t = d(i+1) : d(i+1) = d(i) : d(i) = t
1070 NEXT i
1080 IF f = 0 THEN 1100
1090 NEXT j
1100 RETURN

```

CLASIFICACION POR INSERCIÓN

El método de clasificación por inserción (insertion sort) permite ordenar una lista de datos en una simple pasada de la matriz. Cuando se encuentra un dato fuera de orden, se busca su posición correcta y se mueven los otros datos un lugar a lo largo de la matriz para posicionarlo correctamente.

Ejemplo:

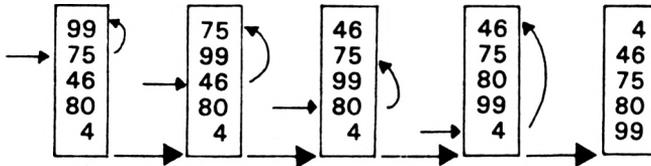


Fig.8.3

PROGRAMA 25:CLASIFICACION POR INSERCIÓN

```
2000 REM clasificación por inserción
2010 FOR j = 2 TO n
2020 t = d(j)
2030 FOR i = j-1 TO 1 STEP -1
2040 IF d(i) <= t THEN 2070
2050 d(i+1) = d(i)
2060 NEXT i
2070 d(i+1) = t
2080 NEXT j
2090 RETURN
```

CLASIFICACION DE CONCHA

Mientras que el sistema de burbuja compara solamente elementos adyacentes en la matriz, el de concha hace comparaciones iniciales entre elementos que están alejados, asumiendo que si dos elementos muy separados han de ser intercambiados, es más eficiente hacerlo lo antes posible. La separación entre elementos de datos se llama 'intervalo de clasificación'. Inicialmente, el intervalo se inicia con el número de elementos y en cada pasada se va reduciendo a la mitad hasta que la pasada final equivale a una de burbuja.

PROGRAMA 26:CLASIFICACION DE CONCHA

```
3000 REM clasificación de concha
3010 si = n
3020 IF si < 1 THEN 3120
```

```

3030 si = INT(si/2)
3040 f = 0
3050 FOR i = 1 TO n-si
3060 IF d(i) <= d(i+si) THEN 3090
3070 f = 1
3080 t = d(i+si) : d(i+si) = d(i) : d(i) = t
3090 NEXT i
3100 IF f = 0 THEN 3020
3110 GOTO 3040
3120 RETURN

```

CLASIFICACION RAPIDA

Y por último llegamos al algoritmo de clasificación rápida (quick sort). Es uno de los algoritmos de clasificación más complejos pero que suele dar los resultados más rápidos. La idea general es dividir los elementos en dos subgrupos (particionado) que, por orden, son particionados hasta que los subgrupos son suficientemente pequeños para que se pueda hacer una especie de clasificación de burbuja de modo eficiente. El programa debe recordar la posición de los elementos de datos no clasificados mientras se clasifican los subgrupos. Esto se hace almacenando la posición inicial y final en la matriz, de los elementos no clasificados. Estas posiciones se almacenan en una segunda matriz de forma que la última posición almacenada es la primera recuperada; a este tipo de estructura se le llama pila. La clasificación se completa cuando la pila se queda vacía.

Se usan dos apuntadores, uno indica el primer elemento de datos en la matriz y el otro el último. Uno de los dos apuntadores estará apuntando siempre al elemento que se encontraba inicialmente en la primera posición de la matriz; a este apuntador se le llama 'pivot'. Los dos elementos que están siendo apuntados se intercambian si el más cercano al principio es mayor que el otro. El segundo apuntador se mueve entonces una posición a lo largo de la matriz hacia el 'pivot' y se repite el proceso. Esto continúa hasta que los dos apuntadores se encuentran, en cuyo caso es particionado sobre el 'pivot' en dos subgrupos y se repite el proceso en cada uno de ellos. Las posiciones se almacenan en la matriz $s(n,2)$. Si, debido a la gran cantidad de datos, se produce un desbordamiento de la pila, aparece un mensaje para aumentarla de tamaño.

Ejemplo:

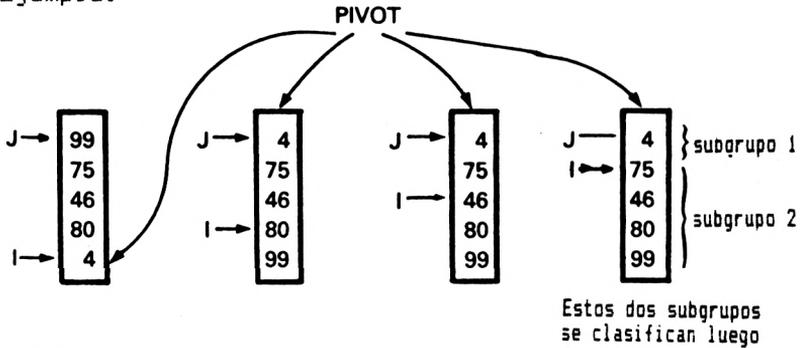


Fig.8.4

PROGRAMA 27: CLASIFICACION RAPIDA

```

4000 REM clasificaci3n r3pida
4010 ps = 1
4020 s(1,1) = 1
4030 s(1,2) = n
4040 IF ps = 0 THEN 4200
4050 ii = s(ps,1) : jj = s(ps,2) : ps = ps-1
4060 p = 0 : i = ii : j = jj
4070 IF d(i) <= d(j) THEN 4100
4080 p = 1-p
4090 t = d(i) : d(i) = d(j) : d(j) = t
4100 IF p = 0 THEN i = i+1
4110 IF p = 1 THEN j = j-1
4120 IF i < j THEN 4070
4130 IF i >= jj THEN 4170
4140 ps = ps+1
4150 IF ps > 40 THEN PRINT "PILA DESBORDADA" : STOP
4160 s(ps,1) = i+1 : s(ps,2) = jj
4170 jj = i-1
4180 IF jj > ii THEN 4060
4190 GOTO 4040
4200 RETURN

```

CLASIFICACION ALFABETICA

Un 3ltimo programa para demostrar como clasificar una secuencia de cadenas alfab3ticas. Se hace creando un 3rbol binario y usando un transversal IND (ver capitulo 7). El transversal se hace empezando en el ROOT y dirigiendose continuamente hacia la izquierda, metiendo los nodos en la pila. Cuando se llega a un apuntador nulo, sacamos el nodo de la pila e imprimimos sus datos. Cuando llegemos al final

de esa rama, volveremos hacia atrás al nodo padre tomándolo de la pila e imprimiendo su valor. Después, si hay rama derecha, repetimos el mismo proceso en el subárbol. Este proceso se repite para todo el árbol. Recuerde que, cuando comparamos cadenas, se considera menor la que está primera en orden alfabético (como en un diccionario).

PROGRAMA 28: CLASIFICACION ALFABETICA

```

10 CLS
20 nulo = -1 : m = 150
30 DIM n$(m),r(m),l(m),s(m)
40 GOSUB 250
50 CLS : PRINT "CLASIFICACION ALFABETICA" : PRINT
60 PRINT "Introduzca" : PRINT
70 PRINT "1...Iniciar"
80 PRINT "2...Añadir al árbol"
90 PRINT "3...Listar el árbol"
100 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 100 ELSE k =
ASC(k$)-48
110 IF k<1 OR k>3 THEN 100
120 ON k GOSUB 200,400,600
130 GOTO 50

200 REM iniciar
210 PRINT : PRINT "Iniciar"
220 PRINT : PRINT "Está seguro?"
230 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 230
240 IF k$ = "n" THEN 310
250 FOR j = 1 TO m
260 n$(j) = "" : r(j) = 0 : l(j) = 0
270 NEXT j
280 root = nulo : v = 0
290 PRINT : PRINT "Iniciación completa"
300 FOR j = 1 TO 1000 : NEXT j
310 RETURN

400 REM añadir
410 CLS : PRINT "Añadir al árbol" : PRINT
420 INPUT "Introduzca datos";d$
430 v = v+1 : IF v>m THEN PRINT "Aumentar
el tamaño de la matriz" : STOP
440 IF d$ = "" THEN 420
450 IF root = nulo THEN n$(v) = d$ : r(v) =
nulo : l(v) = nulo : root = v : GOTO 530
460 vv = root
470 IF n$(vv)<d$ THEN 500
480 IF l(vv) = nulo THEN l(vv) = v : GOTO 520
490 vv = l(vv) : GOTO 470
500 IF r(vv) = nulo THEN r(vv) = v : GOTO 520
510 vv = R(vv) : GOTO 470

```

```

520 n$(v) = d$ : r(v) = nulo : l(v) = nulo
530 PRINT : PRINT "Elemento añadido"
540 PRINT : PRINT "Salir s/n"
550 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 550
560 IF k$ <> "s" THEN 400
570 RETURN

600 REM listar
610 CLS : PRINT "Pulse SPACE para listar" : PRINT
620 IF INKEY$ <> SPACE$(1) THEN 620
630 IF root = nulo THEN 730
640 vv = root : p = 1
650 IF vv = nulo THEN 690
660 s(p) = vv : p = p+1
670 vv = l(vv)
680 GOTO 650
690 p = p-1 : vv = s(p)
700 PRINT n$(vv)
710 vv = r(vv)
720 IF p > 0 THEN 650
730 PRINT : PRINT "Fin del listado"
740 IF INKEY$ = "" THEN 740
750 RETURN

```

FICHEROS EN CASSETTE

Ya debe haberse dado cuenta de que, cuando se desconecta el Amstrad, el programa almacenado y sus datos se pierden para siempre. Los programas se pueden almacenar fácilmente en un cinta de cassette normal para poder recuperarlos en cualquier momento. La información se puede almacenar de la misma manera comunicándose con el cauce número 9 - aunque esta técnica tiene severas limitaciones. El sistema estándar tiene una sola unidad de cassette, de forma que el manejo de la entrada y la salida del cassette ha de hacerse cambiando las cintas cuando se requiera. También, se pierde mucho tiempo si la sección de cinta que contiene la información requerida está muy lejos de su posición actual. Debido a que todos los datos se almacenan y acceden un elemento de cada vez, se dice que son ficheros secuenciales. Los datos entran y salen del cassette en bloques de 2K - estos son suficientemente pequeños para almacenarlos en la memoria, y se graban en la cinta con pequeños intervalos entre ellos, que permiten a la unidad de cassette parar y arrancar, ver figura 8.5. Cuando cargamos datos desde cinta, se graba un bloque en la memoria intermedia y se pueden leer los datos. Del mismo modo, cuando se almacenan datos en cinta se escriben primero en la memoria intermedia que es transferida a la cinta cuando se llena o se llega al final del fichero. Esta técnica evita tener que estar arrancando y parando la

por cada elemento de datos, y por lo tanto permite empaquetar los datos más unidos dentro de la cinta.

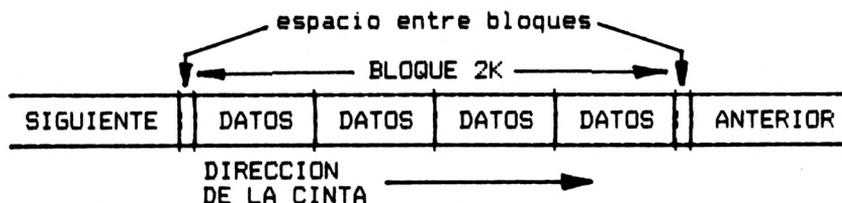


Figura 8.5: Almacenamiento secuencial en cinta

En las grandes instalaciones comerciales, la lentitud de los ficheros secuenciales en cinta magnética hace que la mayoría de las modificaciones se hagan usando 'ficheros de transacciones'. Consideremos, por ejemplo, un banco con todas las cuentas corrientes de sus clientes almacenadas en cinta magnética. Durante el día se altera el valor de algunas cuentas a medida que se reciben cheques o dinero en efectivo. Sería poco eficiente, si no imposible, cambiar los valores de las cuentas a medida que van ocurriendo las alteraciones. En su lugar, se crea durante el día un fichero de transacciones que recoge cada alteración de las cuentas en el momento en que ocurren. Al final del día, se clasifica el fichero de transacciones usando una clave única, probablemente el número de cuenta, hasta que los registros están en el mismo orden que los del archivo maestro. Entonces se comparan las dos cintas para ir modificando las cuentas y producir un nuevo fichero maestro.

La única diferencia entre comunicarse con el cassette y con otros dispositivos de E/S es que en el primero hay que abrir el cauce con el comando OPENIN y OPENOUT para entrada y salida respectivamente. En ambos casos se debe especificar el nombre del fichero - tenga en cuenta que si el primer carácter es un signo ! el cassette no lanzará los mensajes.

OPENIN"!CUENTAS"

A partir de entonces, se puede pasar la información desde y hacia el cassette usando cualquiera de las sentencias de E/S y especificando el cauce número 9.

Cuando se ha completado la operación de E/S, los ficheros deben ser cerrados usando CLOSEIN Y CLOSEOUT. Tenga en cuenta que es vital cerrar los ficheros de salida, ya que al hacerlo escribe el contenido de la memoria intermedia en la cinta y añade el marcador de fin de fichero (EOF). Este marcador puede ser verificado durante el INPUT para

comprobar que se han leído todos los datos. mediante la función EOF.

El siguiente programa nos demuestra el uso de ficheros en cassette manteniendo un fichero de nombres y direcciones. El fichero se lee en memoria y después el usuario puede elegir entre añadir, borrar o acceder a los nombres y direcciones. Si se modifica el fichero, el usuario debe reescribirlo en la cinta. En la practica, se recomienda usar tres cintas; una para el programa, otra para el fichero maestro y la otra como copia de seguridad para mantener la segunda versión más reciente.

El máximo número de nombres en este programa es 75 pero puede ser incrementado con la variable de la línea 70.

PROGRAMA 29:AGENDA

```
10 CLS
20 ON BREAK GOSUB 200
30 WINDOW #1,1,40,25,25 : PEN #1,3 : INK 3,3,24
40 e$ = CHR$(164)+ " Mark R Harrison "
50 GOSUB 7000
60 nombre=1 : calle=2 : ciudad=3 : provincia=4 :
codpost=5 : telefono=6
70 m = 75 : DIM d$(m,6) : ptr = 1 : f$ = "DATOS"
80 CLS : PRINT "AGENDA" : PRINT
90 PRINT "Seleccione:" : PRINT
100 PRINT "1...Cargar fichero"
110 PRINT "2...Salvar fichero"
120 PRINT "3...Añadir registro"
130 PRINT "4...Borrar registro"
140 PRINT "5...Ver registro"
150 PRINT "6...Ver nombres"
160 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 160 ELSE K =
ASC(K$)-48
170 IF k<1 OR k>6 THEN e$ = "Opción Inválida" :
GOSUB 7000 : GOTO 160
180 ON k GOSUB 1000,2000,3000,4000,5000,6000
190 GOTO 80
200 CLS : PRINT "BREAK"
210 PRINT "Quiere salvar los datos?"
220 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 220 ELSE k$ =
LOWER$(k$)
230 IF k$ <> "n" THEN GOSUB 2000
240 END

1000 CLS : PRINT "Cargar fichero"
1010 PRINT
1020 OPENIN f$
1030 FOR ptr = 1 TO m
```

```

1040 FOR j = 1 TO 6
1050 INPUT #9,D$(ptr,j)
1060 NEXT j
1070 IF EOF THEN 1100
1080 NEXT ptr
1090 e$ = "Estructuras llenas" : GOSUB 7000
1100 CLOSEIN
1110 RETURN

2000 CLS : PRINT "Salvar fichero"
2010 PRINT : PRINT "Elija velocidad cassette"
2020 PRINT "0...Super seguro"
2030 PRINT "1...Super veloz"
2040 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 2040
2050 IF k$ = "0" THEN SPEED WRITE 0 ELSE SPEED
WRITE 1
2060 PRINT
2070 OPENOUT f$
2080 FOR prt = 1 TO m
2090 IF d$(ptr,nombre) = "" THEN 2130
2100 FOR j = 1 TO 6
2110 WRITE #9,d$(prt,j)
2120 NEXT j
2130 NEXT prt
2140 CLOSEOUT
2150 RETURN

3000 CLS : ptr = 0
3010 PRINT "Añadir registro" : PRINT
3020 PRINT "Introduzca:" : PRINT
3030 INPUT "NOMBRE";n$
3040 IF n$ = "" THEN e$ = "No ha especificado
nombre" : GOSUB 7000 : GOTO 3000
3050 FOR j = m TO 1 STEP -1
3060 IF d$(j,nombre) = "" THEN ptr = j
3070 IF d$(j,nombre) = n$ THEN e$ = "Nombre
duplicado" : GOSUB 7000 : GOTO 3190
3080 NEXT j
3090 IF ptr = 0 THEN e$ = "Fichero lleno" :
GOSUB 7000 : GOTO 3190
3100 d$(ptr,nombre) = n$
3110 INPUT "CALLE";d$(ptr,calle)
3120 INPUT "CIUDAD";d$(ptr,ciudad)
3130 INPUT "PROVINCIA";d$(ptr,provincia)
3140 INPUT "CODIGO POSTAL";d$(ptr,codpost)
3150 INPUT "TELEFONO";d$(ptr,telefono)
3160 PRINT " : PRINT "Correcto?"
3170 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 3170 ELSE
k$ = LOWER$(k$)
3180 IF k$ = "n" THEN PRINT : GOTO 3110
3190 RETURN

```

```

4000 CLS : PRINT "Borrar registro" : PRINT
4010 INPUT "Introduzca nombre";n$ : PRINT
4020 FOR ptr = 1 TO m
4030 IF d$(ptr,nombre) = n$ THEN d$(ptr,nombre)
= "" : GOTO 4060
4040 NEXT ptr
4050 e$ = "No està en la lista" : GOSUB 7000 :
GOTO 4080
4060 PRINT : PRINT "Nombre borrado"
4070 FOR j = 1 TO 2500 : NEXT j
4080 RETURN

```

```

5000 CLS : PRINT "Ver registro" : PRINT
5010 INPUT "Introduzca nombre";n$ : PRINT
5020 FOR ptr = 1 TO m
5030 IF d$(ptr,nombre) = n$ THEN 5060
5040 NEXT ptr
5050 e$ = "No existe ese registro" :
GOSUB 7000 : GOTO 5120
5060 PRINT "CALLE",d$(ptr,calle)
5070 PRINT "CIUDAD",d$(ptr,ciudad)
5080 PRINT "PROVINCIA",d$(ptr,provincia)
5090 PRINT "CODIGO POSTAL",d$(ptr,codpost)
5100 PRINT "TELEFONO",d$(ptr,telefono)
5110 IF INKEY$ = "" THEN 5110
5120 RETURN

```

```

6000 CLS
6010 FOR ptr = 1 TO m
6020 IF d$(ptr,nombre)<> "" THEN WRITE
d$(ptr,nombre)
6030 NEXT ptr
6040 PRINT : PRINT "EOF"
6050 FOR j = 1 TO 2500 : NEXT j
6060 RETURN

```

```

7000 PRINT CHR$(7)
7010 PRINT #1,e$
7020 IF INKEY$ = "" THEN 7020
7030 PRINT #1,SPACE$(20)
7040 RETURN

```

Es muy importante asegurarse que las cabezas del cassette estèn siempre limpias. Cuando la cinta pasa sobre la cabeza, va dejando pequeños depòsitos; con el tiempo estos depòsitos son tantos que las grabaciones pierden calidad y el Amstrad no es capaz de descifrar las se\u00f1ales. Es recomendable tambièn usar cintas de buena calidad ya que las malas pierden la grabaci\u00f3n con el tiempo. Otro problema con las cintas de baja calidad es que se les desprende la capa

magnética fácilmente. Esto causa que la acumulación de óxido sobre las cabezas se acelere y, peor aún, puede que le haga perder alguna información valiosa.

FICHEROS EN DISCO

En el momento de escribir este libro se está anunciando que CP/M, un sistema operativo de discos, estará disponible en breve para el Amstrad. El disco está empezando a ser el producto más común usado por los microprocesadores para almacenar información. Sus ventajas incluyen gran seguridad y tiempos rápidos de acceso. Por desgracia su precio los ha hecho objetos de lujo para los aficionados.

CP/M se trata en profundidad en "CP/M - The Software Bus" (publicado por Sigma Press) y es un compañero ideal tanto para los experimentados como para los novatos.

CAPITULO NUEVE

GRAFICOS EN EL AMSTRAD

Todos los lectores de este libro tienen probablemente un amigo que, cuando vea la máquina, le pedirá que la encienda y esperará ver gráficos como los que se ven en las máquinas de los bares. Vamos a dar los primeros pasos para conseguir este tipo de gráficos.

Hay dos métodos para añadir información a la pantalla; estos son:

- 1) Limpiar la pantalla con el comando CLS y reconstruirla; esto se hace línea por línea, cada una de las cuales se debe almacenar usando gran cantidad de espacio. Otra desventaja es que el reconstruir la pantalla puede tomar mucho tiempo.
- 2) Añadir la sección de pantalla requerida reposicionando el cursor, ya sea con los caracteres de control del cursor o con el comando LOCATE, y después imprimir sobre la sección original.

Algunos lectores estarán familiarizados con una técnica llamada gráficos PEEK/POKE; donde la información se muestra en la pantalla con un POKE de la sección de memoria que contiene la información de la pantalla y haciendo PEEK de la misma sección se puede localizar la posición de los caracteres. Desafortunadamente, debido a la disposición de la memoria de pantalla del Amstrad, la técnica de PEEK/POKE no es fácil. Sin embargo, podemos solventar el problema usando el comando LOCATE y almacenando la posición de los caracteres en variables.

CARACTERES DEFINIDOS POR EL USUARIO

Aunque el juego de caracteres estándar tiene una gran variedad de símbolos, siempre hay algún momento en que el usuario requiere un símbolo que no está disponible. Vamos a describir cómo definir nuestros propios caracteres y crear símbolos gráficos como los de matemáticas, animales, cohetes, explosiones, invasores del espacio, etc.

Todos los caracteres se definen en ocho octetos de memoria que representan la rejilla de 8 x 8 puntos que forman el carácter. Cada bit se pone a '1' para representar el punto, que tomará el valor del INK en uso, ver figura 9.1.

DECIMAL	BINARIO	CARACTER
24	0 0 0 1 1 0 0 0	
60	0 0 1 1 1 1 0 0	
102	0 1 1 0 0 1 1 0	
102	0 1 1 0 0 1 1 0	
126	0 1 1 1 1 1 1 0	
102	0 1 1 0 0 1 1 0	
102	0 1 1 0 0 1 1 0	
0	0 0 0 0 0 0 0 0	

Fig.9.1

Todos los datos de formación de caracteres se origina en la ROM del Amstrad, en una sección llamada generador de caracteres. Para que el usuario pueda añadir nuevos caracteres, se deben colocar los datos en una determinada posición de la RAM; sin embargo, si almacenamos los 256 caracteres en RAM, requeriríamos 256x8 o 2K octetos. De forma que, a tiempo de conexión, el Amstrad toma de la ROM los datos de formación de los 240 primeros caracteres y los 16 restantes de una copia de la ROM localizada en RAM. Estos se pueden alterar con SYMBOL AFTER que especifica el código ASCII del primer carácter que se ha de colocar en RAM. ej. SYMBOL AFTER 128 - los caracteres del 128 al 255 se pueden redefinir. Tenga en cuenta que cuando ejecuta SYMBOL AFTER todos los caracteres definidos previamente vuelven a sus valores originales.

Los caracteres se redefinen con el comando SYMBOL que especifica el código del carácter seguido de ocho valores que definen los datos de los puntos. Si se especifican menos de ocho valores, se asume cero para los últimos.

Como ejemplo vamos a definir CHR\$(255) para que represente un amigable invasor del espacio.

DECIMAL	BINARIO	CARACTER
66	0 1 0 0 0 0 1 0	
36	0 0 1 0 0 1 0 0	
189	1 0 1 1 1 1 0 1	
189	1 0 1 1 1 1 0 1	
255	1 1 1 1 1 1 1 1	
60	0 0 1 1 1 1 0 0	
36	0 0 1 0 0 1 0 0	
231	1 1 1 0 0 1 1 1	

Fig.9.2

De modo que lo único que tenemos que decirle al Amstrad es:

SYMBOL 255,66,36,189,255,60,36,231:

Ahora, cuando imprimamos el carácter CHR\$(255) aparecerà nuestro invasor del espacio.

```
10 CLS
20 SYMBOL 255,66,36,189,255,60,36,231
30 INK 1,21,17 : INK 0,0
40 PEN 1 : PAPER 0 : BORDER 0
50 x = 20 : y = 12
60 x = x + INT(RND*3-1) : y = y + INT(RND*3-1)
70 IF x<1 OR x>40 OR y<1 OR y>25 THEN END
80 LOCATE x,y : PRINT CHR$(255)
90 FOR j = 1 TO 1000 : NEXT j
100 LOCATE x,y : PRINT SPACE$(1)
110 GOTO 60
```

Observe como, haciendo parpadear ligeramente al invasor se aumenta el efecto.

Se pueden conseguir caracteres más grandes imprimiendo varios caracteres unos junto a otros.

Los efectos de animación se pueden conseguir diseñando varios caracteres para crear series de formas, e imprimiendolos rápidamente uno después del otro. El siguiente ejemplo nos muestra a un pequeño hombrecillo bailando:

```
10 CLS
20 v = INT(RND*4+248)
30 LOCATE 20,12
40 PRINT CHR$(v)
50 for k = 1 TO 200 : NEXT k
60 GOTO 20
```

IMPRESION TRANSPARENTE

Hay un código de carácter, que no hemos visto aún, que es el CHR\$(22) y se usa para poner o quitar la opción de impresión transparente. Se le añade un segundo carácter que actúa de conmutador.

PRINT CHR\$(22) + CHR\$(0) quita la opción
PRINT CHR\$(22) + CHR\$(1) pone la opción

Normalmente, cuando se imprime un carácter, el que estaba en la posición donde se imprime, desaparece completamente. Si está activado el modo de escritura transparente, el carácter que se imprime se superpone encima del primer carácter, y los puntos del fondo toman los colores que

estaban presentes anteriormente. Esto permite que se muestren varios colores en una posición de carácter. Para ilustrarlo, ejecute el siguiente ejemplo que usa el logotipo de Sigma Press.

```
10 CLS
20 PRINT CHR$(22) + CHR$(1)
30 LOCATE 25,1
40 INK 3,20 : PEN 3
50 PRINT STRING$(13,CHR$(143))
60 LOCATE 25,1
70 INK 2,0 : PEN 2
80 PRINT CHR$(190) + CHR$(8) +
STRING$(13,CHR$(210))
90 LOCATE 26,1
100 INK 1,15 : PEN 1
110 PRINT "Sigma Press"
120 PRINT CHR$(22) + CHR$(0)
```

CONTROL DE ALTA RESOLUCION

Inicialmente consideramos la pantalla del Amstrad como dividida, en MODE 1, en 25 líneas de 40 caracteres; después vimos como cada posición estaba dividida en una rejilla de 8x8 pequeños puntos que pueden estar iluminados o no. Ahora vamos a ver como controlar los puntos individualmente. Como con las posiciones de caracteres, el número de puntos presentes depende del modo en que está la pantalla, como se puede ver en la figura 9.3.

MODO	No. de puntos
0	160x200
1	320x200
2	640x200

Figura 9.3

Un punto específico se define con dos números de coordenada (x,y) donde x es la posición horizontal e y la posición vertical donde cae el punto.

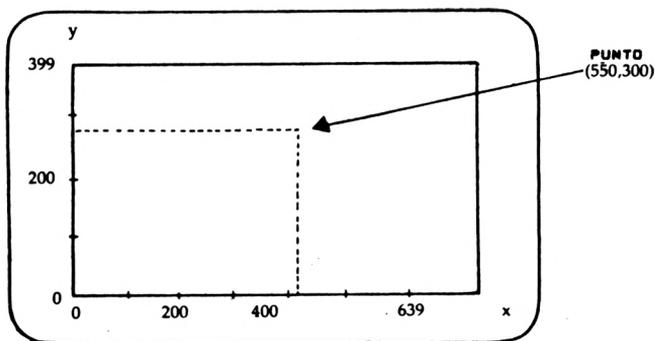


Figura 9.4: Distribución de puntos del Amstrad

Es importante recordar que las coordenadas de la figura 9.4 son las mismas para los tres modos; de forma que en algunos modos ciertas coordenadas se refieren al mismo punto. La relación del mapa vertical/horizontal está preparado para tener una relación de 1; (de modo que si dibujamos un círculo no aparecerá deformado). Es posible dar color a un punto en particular mediante la sentencia `PLOT x,y` o `PLOT x,y,i` donde `i` es el número de INK usado. La sentencia `PLOTR` es una extensión de la anterior, donde los valores `x` e `y` especificados son desplazamientos desde una posición previa.

De modo similar, `DRAW` dibuja una línea desde la posición actual hasta el nuevo punto `(x,y)` relativo al origen `(0,0)`; `DRAWR` dibuja la línea desde la posición actual hasta un nuevo punto especificado por desplazamientos desde una posición anterior. Podemos preguntar por la posición actual de `PLOT` con las funciones `XPOS` e `YPOS`.

Veamos algunos ejemplos:

PROGRAMA 30: BURBUJAS

```

10 CLS : PRINT "BURBUJAS"
20 DEG : RANDOMIZE TIME
30 FOR j = 1 TO 25
40 x = INT(RND*640)
50 y = INT(RND*350)
60 r = INT(RND*75+25)
70 i = INT(RND*3+1)
80 PLOT x+r,y

```

```

90 FOR q = 0 TO 360 STEP 10
100 DRAW x+r*COS(q),y+r*SIN(q),i
110 NEXT q
120 NEXT j

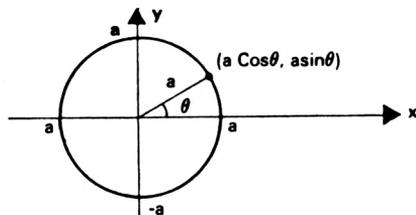
```

Intente reemplazar la línea 90 por:

```

90 FOR q =0 TO 7200 STEP 123

```



Esto ilustra cómo podemos dibujar círculos haciendo PLOT en los puntos dados por $(a \cos \theta, a \sin \theta)$ donde 'a' es el radio

Fig.9.5 Dibujo de un círculo

PROGRAMA 31:EPICICLOS

```

10 CLS : PRINT "EPICICLOS"
20 v = 4/3
30 move 400,200
40 FOR j = 0 TO 6*PI STEP PI/40
50 x = 300+100*COS(j*v)*COS(j)
60 y = 200+100*COS(j*v)*SIN(j)
70 DRAW x,y
80 NEXT j

```

Intente reemplazar el valor de v por otros como 2/3; en algunos casos puede ser necesario aumentar el valor de terminación de control del bucle en la línea 40.

PROGRAMA 32:ONDAS DEL SENO/COSENO

```

10 CLS
20 p = 0
30 PRINT CHR$(23) + CHR$(p)
40 FOR j = 0 TO 10*PI STEP PI/25
50 x = j*50/PI
60 y1 = 100*SIN(j)
70 y2 = 100*COS(j)
80 PLOT x,150 : DRAWR 0,y1,2
90 PLOT x,150 : DRAWR 0,y2,1
100 NEXT j

```

Pruebe a cambiar a 3 el valor de p en la línea 20 - que pasará cuando ejecute el programa?. Las áreas del coseno que cubren a las del seno aparecerán en rojo. Mientras que el

carácter de control CHR\$(23) seguido de CHR\$(0) pone la tinta normal, CHR\$(23) seguido de CHR\$(3) causa que la tinta tome un valor dependiente de la tinta que esté presente y la especificada. El nuevo valor de tinta lo toma ejecutando un 0 lógico de las dos tintas; esto es, inspecciona los dos valores de la tinta en forma binaria y obtiene el nuevo valor con los bits tomando los que estén puestos en cualquiera de las otras dos.

Ej. las dos tintas son 1 y 2 -	DECIMAL	BINARIO
	1	01
	2	10
	3	11

de modo que la tinta de las áreas que se sobreponen será 3.

Aquí tenemos un sumario de los valores que pueden seguir a CHR\$(23).

```

-----
CHR$(23)+      El nuevo valor de INK toma los bits
                puestos solamente si:-
-----
CHR$(0)   Normal
CHR$(1)   XOR      los bits correspondientes son diferentes.
CHR$(2)   AND      los bits correspondientes están puestos.
CHR$(3)   OR       cualquiera de los bits correspondientes
                  está puesto.

```

Fig 9.6: MODOS DE INK

El programa 3 demuestra que es posible dibujar una función de dos variables en tres dimensiones con superficies sólida. Para ver como funciona el programa, considere la figura 9.7. La figura está hecha trazando líneas curvas en posiciones de la pantalla que son relativas a las posiciones ya trazadas. Si observa la figura 9.7, verá que vamos generando una 'rebanada' cada vez, desde el frente al fondo de la superficie 'sólida'.

Para producir el efecto de tres dimensiones, el programa considera la línea ST y todas sus paralelas, y calcula el valor de la función en los puntos en que las líneas rectas cortan a las curvas. El punto es marcado en la pantalla en una posición que tiene en cuenta el valor de la función y también la línea curva que se está tratando. Sin embargo, para dar la impresión de una superficie sólida, el punto debe ser marcado si no tiene una superficie en frente de él, esto es, el punto solo debe ser marcado si su coordenada y es mayor que cualquiera de las que hemos trazado anterior-

mente en la línea que estamos tratando.

Pruebe a remplazar la línea de la función con una que se le ocurra, tenga en cuenta que la escala debe ser tal que no se salga de la pantalla.

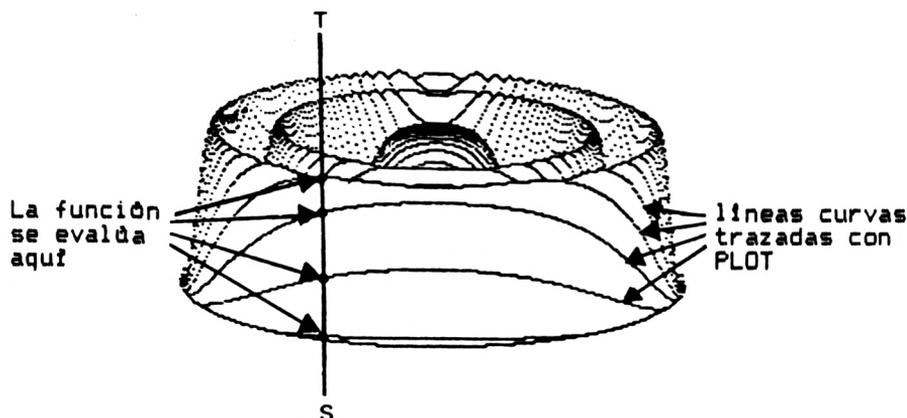


Figura 9.7:TRAZADO TRIDIMENSIONAL

PROGRAMA 33:TRAZADO TRIDIMENSIONAL

```
10 DEF FN a(j,k) = 50*(SIN((j*j+k*k)/1000))
20 CLS
30 q = 175
40 FOR x = 0 TO q STEP 2
50 y = SQR(q*q-x*x)
60 m = -1E+09
70 FOR z = -y TO y STEP 4
80 v = FN a(x,z)
90 p = v + z/3 + 100
100 IF p <= m THEN 120 ELSE m = p
110 PLOT 320+x,p : PLOT 320-x,p
120 NEXT z
130 NEXT x
```

Pruebe a experimentar con las dos variables de la función de la línea 10, pero recuerde que deben tener una escala adecuada para que no se salgan de la pantalla.

El programa 34 traza un histograma tridimensional de hasta 18 valores. El trazado principal lo efectúa la subrutina situada en la línea 20 y está escrita de forma que pueda ser incorporada fácilmente en sus propios programas. Es preciso preparar dos valores antes de llamarla; q es un número entre

1 y 18 que corresponde a la posición de la pantalla donde va a aparecer el bloque e y es la longitud vertical del bloque. Vertical del bloque. El efecto tridimensional se consigue coloreando las tres caras visibles en diferentes tonos de malva.

Presentamos una nueva sentencia, ORIGIN, que permite repositonar los gráficos sobre las coordenadas de la pantalla. La coordenada (0,0) se mueve a la posición especificada. Se pueden especificar otros cuatro valores que preparan una nueva ventana de gráficos, como se ve a continuación:

```
ORIGIN x,y,izquierda,derecha,arriba,abajo
```

En nuestro programa, la coordenada y ha sido corrida verticalmente hacia arriba, para hacer más simple la inclusión de una línea de texto bajo el histograma.

El principal problema para el programa es elegir una escala adecuada para los datos. En este caso, inspeccionando la línea 120, puede ver un bloque de 300 unidades para el elemento mayor de datos y los demás bloques se dibujan en proporción.

PROGRAMA 34:HISTOGRAMA TRIDIMENSIONAL

```
10 CLS
20 ORIGIN 0,25
30 DIM d(20)
40 READ v$
50 LOCATE 3,25 : PRINT v$
60 FOR j = 1 TO 18
70 READ v : IF v = -1 THEN 110
80 n = j : d(j) = v
90 IF v > m THEN m = v
100 NEXT j
110 FOR q = 1 TO n
120 y = d(q)/m*300
130 GOSUB 200
140 NEXT q
150 PEN 2
160 LOCATE 1,1 : END

200 FOR p = 0 TO y
210 PLOT 32*q,p
220 INK 2,8 : DRAWR 30,0,2
230 INK 3,7 : DRAWR 10,10,3
240 NEXT p
250 FOR p = 1 TO 10
260 PLOT 32*q+p,y+p
```

```
270 INK 1,4 : DRAW 32,0,1
280 NEXT p
290 RETURN
```

```
500 DATA "E F M A M J J A S O N D VENTAS 1984"
510 DATA 100,77,155,77,23,56,24,100,78,145
520 DATA 166,6,-1
```

Podemos comprobar el color de una posición concreta mediante las funciones TEST y TESTR; la primera requiere coordenadas absolutas y la segunda desplazamientos relativos de la posición de PLOT actual. Esto se demuestra en el programa 35 en el que usted se debe encargar del control de una nave espacial con el ordenador de a bordo.- un Amstrad y sus teclas de control del cursor!!. El objetivo es navegar evitando las estrellas, su propia estela y los bordes del universo. El mejor tiempo conseguido se guarda y se muestra continuamente - buena suerte!!.

PROGRAMA 35:EXPLORADOR GALACTICO

```
10 MODE 1 : RANDOMIZE TIME
20 CLS : PRINT EXPLORADOR GALACTICO" : PRINT
30 INPUT "Introduzca nivel 1 - 99";sf
40 IF sf<1 OR sf>99 THEN 30
50 sf = sf/100
60 h = 0
70 INK 0,0 : INK 1,24 : INK 2,23 : INK 3,26
80 BORDER 0 : PAPER 0 : CLS
90 PRINT "Mejor tiempo";h,
100 PLOT 0,0
110 DRAW 639,0,1 : DRAW 639,380,1 :
DRAW 0,380,1 : DRAW 0,0,1
120 x = 300 : y = 190 : k = INT(RND*4)
130 kk = 3-k : t1 = TIME
140 k$ = INKEY$ : IF k$ <>" " THEN
kk = ASC(k$)-240
150 IF kk >= 0 AND kk<4 THEN k = kk
160 IF k = 0 THEN y = y+2
170 IF k = 1 THEN y = y-2
180 IF k = 2 THEN x = x-2
190 IF k = 3 THEN x = x+2
200 IF TEST(x,y)<>0 THEN PRINT "CRASH!!!" :
GOTO 250
210 PLOT x,y,2
220 p = INT(RND*638+1) : q = INT(RND*378+1)
230 IF TEST(p,q) = 0 AND RND<sf THEN PLOT p,q,3
240 GOTO 140
250 t = ROUND((TIME-t1)/300,2)
260 IF t>h THEN h = t
270 IF INKEY$ <>" " THEN 270
```

```
280 IF INKEY$ = "" THEN 280
290 GOTO 80
```

Hasta ahora hemos considerado la pantalla con dos tipos de ventanas - caracteres y puntos gráficos. Sin embargo, hay veces que queremos tener las dos. Con el comando TAG podemos redirigir la salida de un cauce de modo que se pueda escribir en la posición de PLOT actual, permitiendo combinar símbolos y texto con gráficos. Ya que la resolución de la pantalla gráfica es mayor, el uso de TAG permite obtener un movimiento de la pantalla más preciso.

TAG#0-dirige la parte superior izquierda del caracter que se saque al cauce 0, a la posición de PLOT actual.

Este modo se puede inhabilitar con TAGOFF

TAGOFF #0

Cuando imprimimos caracteres en modo TAG, deben ir seguidos de un punto y coma para suprimir los caracteres de control, como el salto de línea o el retorno de carro. El siguiente ejemplo ilustra los efectos de animación de precisión que se pueden realizar usando TAG.

PROGRAMA 36:ANIMACION

```
10 CLS
20 p = 0 : s = 10
30 TAG #0
40 PLOT 0,183 : DRAWR 639,0,1
50 RESTORE
60 FOR j = 1 TO 4
70 READ v
80 p = p+1 : IF p = 285 THEN 160
90 MOVE p,200
100 PRINT SPACE$(1);CHR$(v);
110 MOVE 600-p,200
120 PRINT SPACE$(1);CHR$(v);
130 FOR q = 1 TO s : NEXT q
140 NEXT j
150 GOTO 50
160 PLOT 315,211,3 : PRINT CHR$(228);
170 DATA 248,250,249,251
```

Se puede conseguir un excelente efecto de movimiento dibujando un objeto con puntos de varios colores y haciendo girar los colores. Esto se puede ver en el programa 37 que muestra una esfera en rotación.

PROGRAMA 37: ROTACION

```
10 DEG
20 INK 0,1 : INK 1,1 : INK 2,1 : INK 3,1
30 PAPER 3 : BORDER 1 : CLS
40 i(0) = 13 : i(1) = 24 : i(2) = 0
50 b = 100
60 i = 0
70 ORIGIN 320,200
80 FOR a = -b TO b STEP 5
90 MOVE 0,b
100 FOR t = 0 TO 180 STEP 18
110 DRAW a*SIN(t),b*COS(t),i
120 NEXT t
130 i = (i+1)MOD 3
140 NEXT a
150 FOR a = 0 TO 2
160 INK 0,i(a)
170 INK 1,i((a+1)MOD 3)
180 INK 2,i((a+2)MOD 3)
190 FOR b = 0 TO 200 : NEXT b
200 NEXT a
210 GOTO 150
```

Con esto terminamos nuestra visión de los gráficos en el Amstrad. Le he dado una muestra del vasto rango de control de gráficos que se puede obtener.

CAPITULO DIEZ

SONIDO Y SINTESIS

Los usuarios del Amstrad pueden estar gullosos de las excelentes facilidades de sonido de su máquina. En nuestro siguiente tema trataremos de esta característica y veremos qué tipo de sonidos se pueden producir. Cualquiera que haya aprendido alguna vez a tocar un instrumento musical sabrá que se requieren años de práctica para conseguir perfeccionarse, y lo mismo es aplicable a tocar música con el Amstrad. Una vez que haya leído este capítulo, la única forma de dominar esta técnica es la de experimentar y aprender de los resultados obtenidos.

Antes de entrar en los dominios de la síntesis del sonido en el Amstrad, hechemos una ojeada a lo que es el sonido.

CARACTERISTICAS Y ONDAS DE SONIDO

Todos nosotros tenemos gran cantidad de experiencias con el sonido durante nuestra vida y sabemos que se pueden distinguir diferentes sonidos unos de otros - pero, ¿que hace a un sonido diferente de otro?. Cada sonido está hecho por una transferencia de un lugar a otro de la energía causada por la vibración del aire. La diferencia entre los sonidos están afectadas por tres factores: I) tono II) calidad y III) volumen.

Si la fuente de sonido oscila f veces por segundo, el sonido emitido se dice que tiene una frecuencia de f Hz (Hercios). Si la energía viaja una distancia λ desde la fuente, en un segundo, el sonido producido tiene una longitud de onda de λ . Esto se puede representar por el diagrama de la figura 10.1.

desplazamiento
del aire

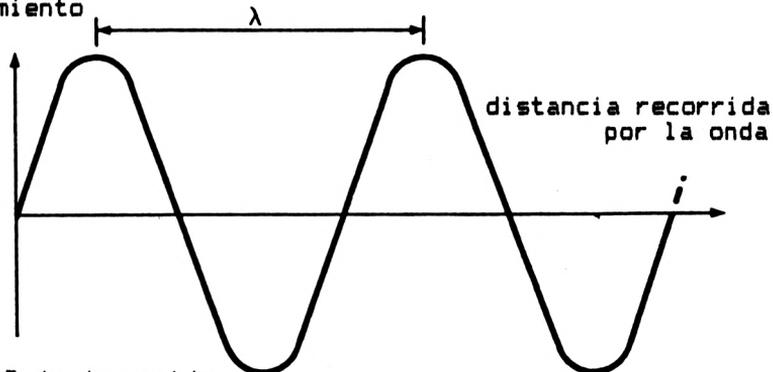


Fig.10.1:Onda de sonido

El tono de una nota depende de la frecuencia de la onda de sonido producida; una frecuencia alta produce un tono más agudo y una frecuencia baja produce una nota grave. El intervalo musical entre dos notas es proporcional a la relación de las frecuencias y no a la diferencia. Esto es, la diferencia de tono para el oído, es la misma si una nota crece de 250 Hz a 500 Hz que si lo hace de 1000 Hz a 2000 Hz. Si una nota tiene el doble de frecuencia que otra, se dice que las dos notas están separadas una octava.

Un mismo tono tocado por diferentes instrumentos musicales pueden ser diferenciados aunque las notas tocadas sean exactamente las mismas. Esto se debe a que la calidad de las formas de onda de cada instrumento son diferentes. Por ejemplo, cuando se hace sonar un diapasón producirá una forma de onda como la de la figura 10.1, un instrumento musical producirá una forma de onda semejante a la de la figura 10.2.

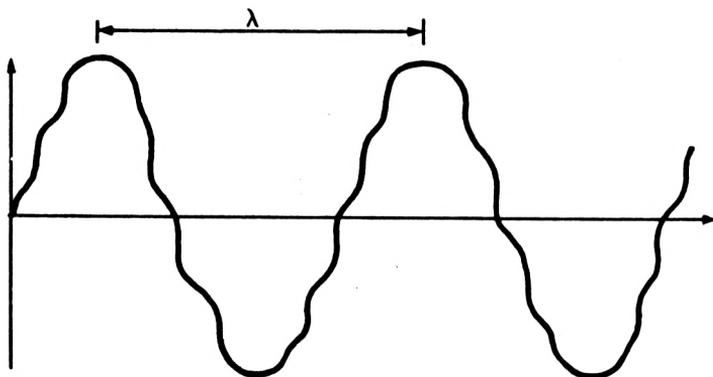


Fig.10.2: Forma de onda con "Ruido" añadido

EL SONIDO EN EL AMSTRAD

En el Amstrad se obtienen los sonidos con el comando SOUND que tiene una lista de parámetros; todos excepto los dos primeros, son opcionales. Cuando no se pone algún parámetro se toma su valor por defecto.

SOUND ec,pt,d,v,ev,et,pr

donde ec - estado del canal
pt - periodo del tono
d - duración
v - volùmen
ev - envolvente de volùmen
et - envolvente de tono
pr - periodo del ruido

Ahora nos introduciremos en profundidad en la investigación de cada uno de los parámetros.

ESTADO DEL CANAL

El Amstrad tiene tres osciladores de sonido independientes (algunas veces son referidos como voces, en otros ordenadores) y por lo tanto en la sentencia SOUND, debemos especificar el canal de voz al que queremos encolar nuestro sonido. Podemos combinar juntas dos o más voces, pero debemos tener cuidado de que las notas estén sincronizadas correctamente. Nos referimos a los tres canales de sonido como A, B y C; cada uno de los cuales puede tener hasta cinco sonidos encolados. El parámetro de estado de canal es un patrón de bits que dirige la salida del sonido a los canales requeridos como se muestra en la figura 10.3.

	7	6	5	4	3	2	1	0	bit
com.	FLUSH	HOLD	Acor- de C	Acor- de B	Acor- de A	manda a C	manda a B	manda a A	
	128	64	32	16	8	4	1	1	valor

Fig.10.3 Estado de Canal

En la siguiente sección, recuerde que los números binarios se sobreentienden que van precedidos por &X en el Amstrad.

Para emitir sonido por el canal A el estado de canal necesita tener puesto el primer bit, ej 00000001 (en binario) o 1 (decimal). De modo similar, la salida a los canales B o C necesitan tener el estado de canal puesto a 00000010 (binario),2 (decimal) o 00000100 (binario),4(decimal) respectivamente.

Para emitir sonido por varios canales, el estado de canal necesita ser puesto a la suma de los estados de los canales

correspondientes. Por lo tanto, para emitir sonido por los tres canales debemos tener puestos los tres bits, ej 00000111(binario) o 7(decimal).

Como puede ver en la figura 10.3 hay otros bits que pueden ponerse. Dos canales pueden ser sincronizados(acorde) de forma que sean accionados simultáneamente poniendo en cada estado de canal los bits de acorde del canal de voz opuesto.

El bit 6 del estado de canal se llama de retención(HOLD) y cuando se pone se congelan las colas de sonido, ej. no se emiten más sonidos del canal. Las colas pueden ser descongeladas con el comando RELEASE que permite que el sonido sea procesado en los canales especificados, para continuar. El valor pasado es un número entre 1 y 7(3 bits) y especifica los siguientes canales:

Bit 0:Canal A
Bit 1:Canal B
Bit 2:Canal C

De forma similar, al bit 7 se le llama de evacuación(FLUSH) y borra todas las colas en los canales en que se pone y activa la sentencia SOUND actual inmediatamente. El bit de evacuación se puede usar también para descongelar un canal de sonido, pero recuerde que se pierden las colas de sonido. Las colas de sonido se pierden también cuando se imprime el carácter de control CHR\$(7).

PERIODO DE TONO

El periodo de una nota da las características del tono y es inversamente proporcional a la frecuencia que hemos visto al principio de este capítulo. La relación exacta entre los dos se calcula con la siguiente fórmula:

frecuencia=125000/periodo

En la figura 10.4 se dan los valores que se usan en la escala musical. Recuerde que las notas que están separadas una octava tienen una relación de frecuencia de 2; como resultado, se puede calcular fácilmente el periodo de una nota.

Poniendo el periodo a 0 se consigue el 'ruido blanco' donde la forma de onda es generada aleatoriamente; sin embargo se debe pasar un parámetro de periodo de ruido(1 a 15) como séptimo parámetro de SOUND.

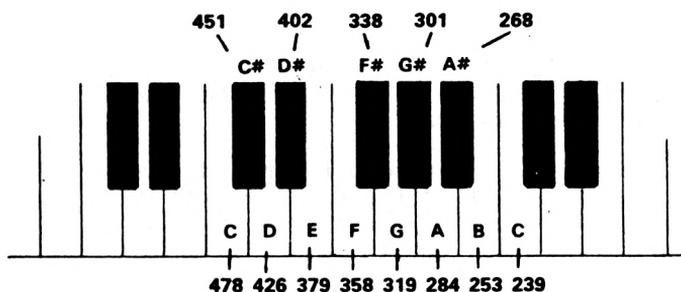


Fig.10.4 La escala musical-Valor de los periodos

Aunque nuestro control de sonido en este momento es muy elemental, el programa 38 nos muestra un instrumento operado con las teclas del 0 al 9.

PROGRAMA 38: INSTRUMENTO SIMPLE DE TECLADO

```

10 DIM n(10)
20 ON BREAK GOSUB 80
30 SPEED KEY 5,1
40 FOR j = 1 TO 10 : READ n(j) : NEXT j
50 k$ = INKEY$ : IF k$="" THEN 50 ELSE k =
ASC(k$)-47
60 IF k>0 AND k<11 THEN SOUND 1,n(k) ELSE 50
70 GOTO 50
80 SPEED KEY 10,3
90 END
100 DATA 284,478,451,426,402,379,358,338,319,301

```

DURACION

En este momento, la longitud de cada nota de sonido es de 1/5 segundos pero se puede alterar especificando el tercer parámetro que da la longitud en centésimas de segundo. El rango de valores es desde -32767 a 32767; los valores negativos y el cero tienen sus propios usos, que estudiaremos al tratar de la síntesis de sonido.

VOLUMEN

La potencia del sonido viene dada por el cuarto parámetro y debe estar en el rango de 0(sin sonido) al 7(máximo); los valores 8 a 15 se usan con la síntesis de sonido.

SINTESIS DE SONIDO

Antes de explorar la capacidades de síntesis del Amstrad, hechemos una ojeada a lo que hace diferente un sintetizador de un instrumento musical.

En la figura 10.2 vimos como la onda de sonido emitida por un instrumento musical difiere de la nota pura, que representa la onda del seno de la figura 10.1. Es el modo en que son modificadas estas formas de onda, lo que da a un sonido su carácter específico, y a esta modificación se le llama 'control de la envolvente'. La envolvente de volumen se divide en tres secciones: Ataque, Sostenido y Caída(ASC), como se ve en la figura 10.5.

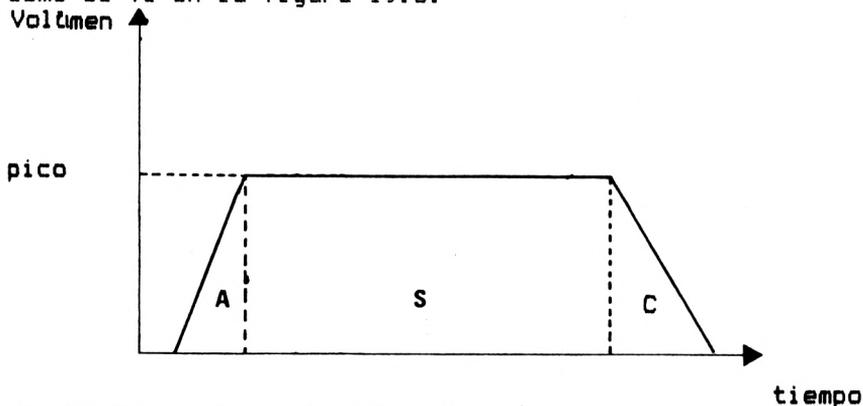


Fig.10.5 La envolvente ASC(volumen)

ATAQUE:

Es el tiempo que tarda en llegar el pico de la onda. Esto se ve mejor examinando dos instrumentos musicales, el piano y el violín. El piano usa un mecanismo de martillos para crear el sonido; el martillo golpea la cuerda, la cuerda vibra y se crea el sonido. Ya que el sonido llega al pico de la onda virtualmente al mismo tiempo que se golpea la cuerda, el ataque es corto y potente. El violín, sin embargo, requiere un arco que roce las cuerdas y la vibración de éstas se construye a medida que el arco las cruza. Este, por lo tanto, tiene un ataque largo.

CAIDA:

Es el tiempo que tarda en ir desde lo alto de la onda hasta su final. Cuando, en el piano, se retira el martillo, la cuerda continúa vibrando hasta que la energía creada por el golpe se disipa; por lo tanto, la caída es larga. Sin embargo el sonido de una flauta cesa casi inmediatamente que el músico deja de soplar; por lo tanto, tiene una caída corta.

SOSTENIDO:

Es el tiempo que la onda permanece en su pico.

Se pueden obtener cambios rápidos de frecuencia, consiguiendo el efecto del vibrato, controlando la envolvente de tono, como en el ejemplo de la figura 10.6.

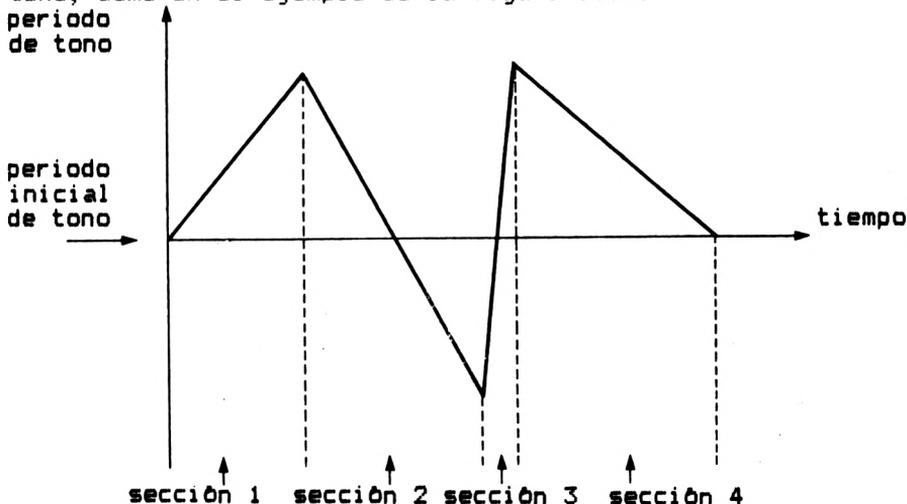


Figura 10.6: La envolvente de tono

De modo que para producir sonidos característicos, y no simples 'beeps', usamos la envolvente para controlar la forma de las ondas sintetizadas. Como podemos programar el control de la envolvente en el Amstrad?.

CONTROL DE ENVOLVENTE DE VOLUMEN

Para controlar la envolvente de volumen, debemos definirla primero usando la sentencia ENV, y después hacerla referencia en la sentencia SOUND. En efecto, se pueden definir hasta 15 envolventes (etiquetadas del 1 al 15), cada una de las cuales puede tener hasta 5 secciones (periodos de ataque, sostenido y caída).

Para definir una envolvente usamos:

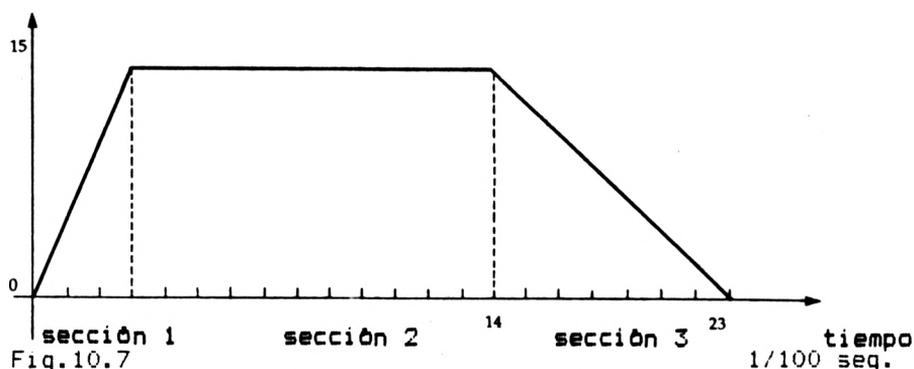
ENV número, P1, Q1, R1, P2, Q2, R2,, P5, Q5, R5

donde P_i, Q_i, R_i definen las características de cada sección

de la envolvente:

Pi=cuenta de pasos(0 a 127)
Qi=Tamaño de paso(-128 a 127)
Ri=Tiempo de pausa(0 a 251)

Consideremos una envolvente de solo tres secciones:
Volúmen



Cada sección la dividimos en pasos, cada uno múltiplo de 1/100 segundos. Por ejemplo, podemos dividir la figura 10.7 como sigue:

sección 1=3*1/100
sección 2=1*11/100
sección 3=3*3/100

pasos tiempos de pausa

por lo tanto, se requieren los siguientes parámetros:

P1=3,R1=1;P2=1,R2=11;P3=3,R3=3

El tamaño de paso se evalúa calculando el número de unidades de volúmen que se aumentan dentro de él.

Q1=15/3=5;Q2=0;Q3=-15/3=-5

Finalmente, necesitamos una etiqueta dentro del rango 1 a 15 para podernos referir a esta envolvente en nuestras sentencias SOUND; por ejemplo 1.

De modo que nuestra envolvente será:

ENV 1,3,5,1,1,0,11,3,-5,3

La etiqueta de ENV se pasa en el quinto parámetro de la sentencia SOUND. El volumen inicial se controla por el cuarto parámetro pero, cuando se crea una envolvente, el rango es de 8(mínimo) a 15(máximo). El número de veces que se debe repetir la envolvente de volumen es un valor negativo en el tercer parámetro.

En este punto probablemente se habrá dado cuenta que, a menos que sea un experto en acústica, la única forma de conseguir un sonido exacto es mediante experimentos.

CONTROL DE LA ENVOLVENTE DE TONO

La envolvente de tono se controla de forma similar a la de volumen; se pueden definir también cinco secciones usando el comando ENT:

ENT número, P1, Q1, R1, P2, Q2, R2,, P5, Q5, R5

donde P_i, Q_i, R_i son como en el anterior, pero sus rangos son:

P_i =Cuenta de pasos(0 a 239)

Q_i =Tamaño del paso(-128 a 127)

R_i =Tiempo de pausa(0 a 255)

La envolvente de tono se repetirá en toda la longitud de la envolvente de sonido, si se usa un número negativo(aunque se especifique como positivo en la sentencia SOUND).

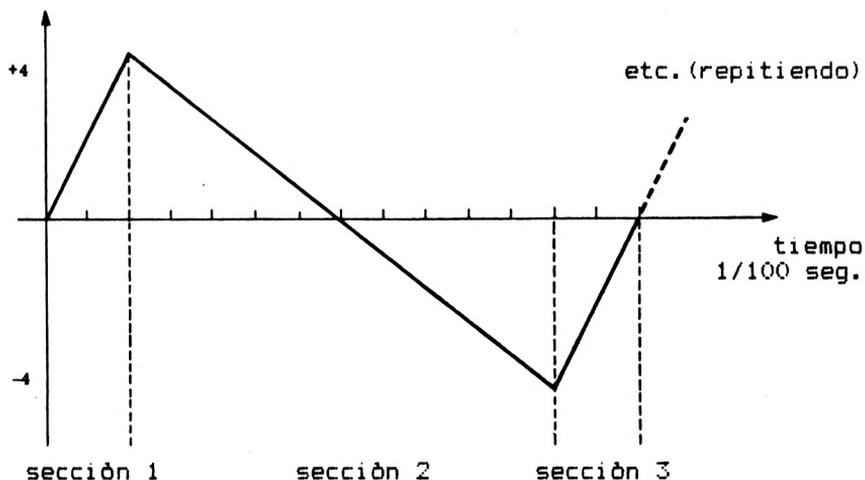


Fig.10.8

En la figura 10.8 definimos las secciones como:

sección 1=1*2/100
sección 2=2*5/100
sección 3=1*2/100

↑ ↙
pasos tiempo de pausa

de modo que:

P1=1	Q1=4	R1=2
P2=2	Q2=-4	R2=5
P3=1	Q3=4	R3=2

Así que, para la envolvente número 1 debemos usar:

ENV -4,1,4,2,2,-4,5,1,4,2

El número de la envolvente de tono es el sexto parámetro de SOUND.

El siguiente programa está escrito con disculpas a los amantes de la música. Su idea es tocar la canción 'Ogonek' pero se ha escrito en forma de esqueleto para que usted pueda experimentar con el control de la envolvente. En la matriz n(39), se han preparado periodos de tono para 40 notas. Los subíndices de las notas requeridas se almacenan en sentencias DATA y, una vez leídas, se tocan por los canales A y B que se sincronizan poniendo los bits de acorde. El canal B se ha organizado para tocar dos octavas por debajo del A dividiendo el periodo del tono por cuatro.

PROGRAMA 39:OGONEK

```
10 GOSUB 200 : REM iniciación
20 ENV 1,3,20,1,1,0,20,1,-1,1
30 ENT -2,1,1,20,2,-1,50,1,1,20
40 READ v : IF v = -1 THEN END
50 SOUND 16+1,n(v),-1,15,1,2
60 SOUND 8+2,n(v)/4,-1,15,1,2
70 GOTO 40

200 DIM n(39)
210 FOR k = 0 TO 3
220 RESTORE
230 FOR j = 0 TO 9
240 READ v
250 n(k*10+j) = v/(k+1)
260 NEXT j
270 NEXT k
280 RETURN
290 DATA 478,451,426,402,379,358,338,319,301,284
```

```

1000 REM tonada de ejemplo
1005 DATA 0,4,9,12,16,4,14,2,6,4,14,4,8,1,14,4,
11,12,14,4,11,12,9
1010 DATA 0,4,9,12,9,4,0,4,16,17,19,8,17,16,19,
8,11,17,17,9,14,9,17,9,17,19,21
1015 DATA 9,19,21,16,4,8,11,16,14,11,8,0,12,24,
24,24,12,23,21,24,12,16,23,17
1020 DATA 9,14,9,17,9,17,9,1,7,19,21,9,19,21,16,
8,12,16,8,12,16,0,8,11,16
1025 DATA 0,4,9,12,16,4,14,2,6,4,14,4,8,1,14,4,
11,12,14,4,11,12,9
1030 DATA 12,16,12,9,21
1035 DATA -1

```

SG

Con la función SG podemos averiguar el estado de uno de los canales de sonido. El argumento es 1(canal A), 2(canal B) o 4(canal C) y devuelve un valor compuesto por los siguientes bits que especifican el estado del canal:

7	6	5	4	3	2	1	0
Puesto activo	Puesto retenido	Estado del acorde (como en Fig 10.3)			num. entradas libres en la cola(0-4)		
128	64	32	16	8	4	2	1

Fig.10.9:Función de estado de canal

INTERRUPCIONES DE SONIDO

Habrà algunas ocasiones en las que quiera un sonido de fondo para un programa. Intente colocar algunos comandos de sonido dentro de su programa, aunque las colas de sonido tienen prioridad es bastante difícil asegurar un sonido continuo. Podemos preparar interrupciones de sonido para que se ejecute una subrutina de sonido cuando exista un espacio dentro de la cola de sonido. Como en otras subrutinas, al terminar, devuelve control a la posición en que se tomó la interrupción. Controlando la salida de sonido dentro de esta subrutina conseguimos que la facilidad de sonido funcione como una tarea secundaria del programa principal. Es posible disponer de interrupciones separadas con:

```
ON SG (x) GOSUB línea    donde x toma los valores 1,2
                        o 3 dependiendo del canal.
```

Sin embargo, cuando ocurren interrupciones de sonido, o se ejecutan las sentencia SOUND o SQ, se inhabilitan estas interrupciones; de forma que, si deben continuar las interrupciones de sonido, deben rehabilitarse en las subrutinas de sonido.

Nuestro último programa nos demuestra el uso de las interrupciones de sonido. El programa muestra una pantalla simple del tipo 'arcade', en la que un grupo de audaces alienígenas recorren continuamente la pantalla y se aproximan a la superficie de la tierra. Usted debe controlar el laser, usando la teclas de control del cursor a derecha e izquierda y [COPY] para disparar. El objetivo es destruir a todos los alienígenas antes de que aterricen pero cuidado, si dispara y falla, se unirá un nuevo alienígena a los ya presentes.

Se ha preparado una interrupción de sonido para producir el rugido de los alienígenas - un buen incentivo para destruirlos rápidamente. Tenga en cuenta que la interrupción es detenida siempre que se llama la subrutina de sonido. Cuando un alienígena es destruido se emite otro tipo de sonido. Ya que queremos que este sonido se produzca inmediatamente, en vez de ponerlo al final de la cola de sonido, eliminamos la cola de sonido del canal poniendo el séptimo bit de estado de canal. Como antes, la interrupción de sonido se detiene.

PROGRAMA 40:ATAQUE ALIENIGENA

```
10 ENV 1,1,15,5,1,0,20,5,-3,2
20 ENT 1,10,1,1,40,-1,1,60,1,5
30 SPEED KEY 1,1
40 INK 0,0 : INK 1,24 : INK 2,15 : INK 3,13,22
50 PAPER 0 : BORDER 0
60 CLS
70 z$ = CHR$(95) + CHR$(95) + CHR$(244) +
  CHR$(95) + CHR$(95)
80 p = 1 : z = 20 : pp = 800
90 t$ = ""
100 FOR k = 1 TO 20 : t$ = t$ + SPACE$(1) +
  CHR$(225) : NEXT k
110 PLOT 0,16 : DRAWR 639,0,2
120 ON BREAK GOSUB 800
130 EVERY 500 GOSUB 400
140 ON SQ(1) GOSUB 1000
150 FOR j = 1 TO 40
160 PEN 3
170 LOCATE 1,p : PRINT MID$(t$,j,40);MID$(t$,1,j-
  1)
180 PEN 2
```

```

190 LOCATE z,24 : PRINT z$
200 k$ = INKEY$ : IF k$ = "" THEN 240 ELSE k =
    ASC(k$)
210 IF INKEY(8)<>-1 AND z>3 THEN z = z-2
220 IF INKEY(1)<>-1 AND z<36 THEN z = z+2
230 IF INKEY(9)<>-1 THEN GOSUB 600
240 NEXT j
250 GOSUB 150

400 p = p+1
410 pp = pp*0.9
420 IF p<24 THEN 460
430 LOCATE 12,25
440 PRINT "Invasiòn completa";
450 GOTO 800
460 LOCATE 1,p-1 : PRINT SPACE$(40)
470 RETURN

600 v = j+z+1 : IF v>40 THEN v = v-40
610 q = ASC(MID$(t$,v,v))
620 MOVE 16*z+22,25 : DRAWR 0,380,1
630 FOR k = 1 TO 50 : NEXT k
640 DRAWR 0,-380,0
650 IF q<>225 THEN 740
660 LOCATE z+2,p : PRINT CHR$(238)
670 SOUND 128+1,1000,40,15
680 ON SQ(1) GOSUB 1000
690 MID$(t$,v,v) = SPACE$(1)
700 IF t$<>SPACE$(40) THEN 750
710 LOCATE 12,25
720 PRINT "Invasiòn repelida";
730 GOTO 800
740 MID$(t$,v,v) = CHR$(225)
750 RETURN

800 PRINT CHR$(7)
810 INK 1,24 : PEN 1
820 SPEED KEY 10,3
830 LOCATE 1,1
840 END

1000 SOUND 1,pp,-5,15,1,1
1010 ON SQ(1) GOSUB 1000
1020 RETURN

```

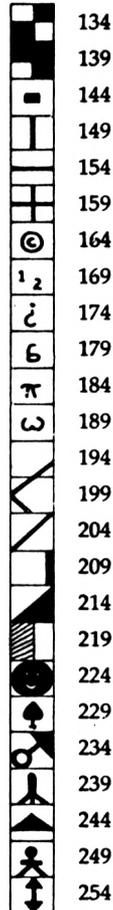
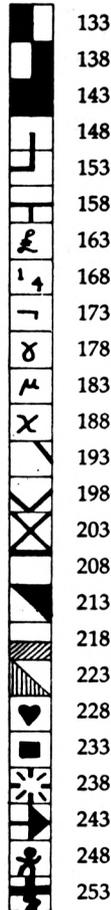
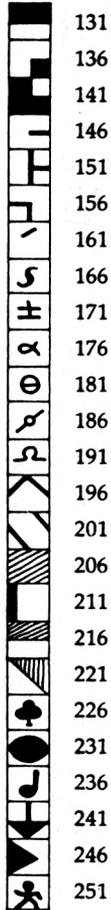
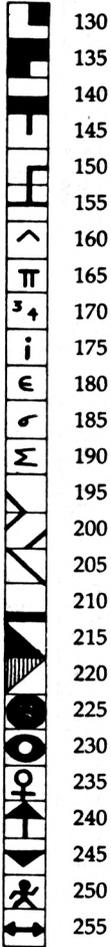
Con esto damos por terminado el capítulo y el libro. Espero que, a medida que ha ido trabajando a través de los diez capítulos, haya incrementado su repertorio de programación y mejorado su técnica. Si es así, los objetivos de este libro se han cumplido.

APENDICE A

EL JUEGO DE CARACTERES ASCII

Recuerde que del 0 al 31 son caracteres de control y solo se pueden imprimir si van precedidos por CHR\$(1).

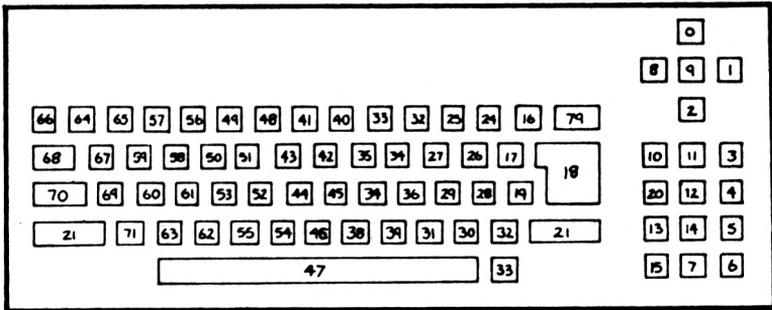
	0		1		2		3		4
	5		6		7		8		9
	10		11		12		13		14
	15		16		17		18		19
	20		21		22		23		24
	25		26		27		28		29
	30		31		32		33		34
	35		36		37		38		39
	40		41		42		43		44
	45		46		47		48		49
	50		51		52		53		54
	55		56		57		58		59
	60		61		62		63		64
	65		66		67		68		69
	70		71		72		73		74
	75		76		77		78		79
	80		81		82		83		84
	85		86		87		88		89
	90		91		92		93		94
	95		96		97		98		99
	100		101		102		103		104
	105		106		107		108		109
	110		111		112		113		114
	115		116		117		118		119
	120		121		122		123		124
	125		126		127		128		129



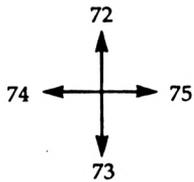
APENDICE B

CODIGOS DE MANEJO DE TECLAS

(usadas con INKEY)

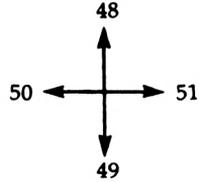


Joystick 0



fire 1 : 77
fire 2 : 76

Joystick 1



fire 1 : 53
fire 2 : 52

APENDICE C
CODIGOS DE COLOR

COD. COLOR

0 Negro
1 Azul
2 Azul Brillante
3 Rojo
4 Magenta
5 Malva
6 Rojo Brillante
7 Púrpura
8 Magenta Brillante
9 Verde
10 "Cyan"
11 Azul Cielo
12 Amarillo
13 Blanco

COD. COLOR

14 Azul Pastel
15 Naranja
16 Rosa
17 Magenta Pastel
18 Verde Brillante
19 Verde Mar
20 "Cyan" Brillante
21 Verde Lima
22 Verde Pastel
23 "Cyan" Pastel
24 Amarillo Brillante
25 Amarillo Pastel
26 Blanco Brillante

APENDICE D

CODIGOS DE ERROR

COD. ERROR

1	Unexpected NEXT	NEXT inesperado
2	Syntax error	Error de sintaxis
3	Unexpected RETURN	RETURN inesperado
4	DATA exhausted	Final de DATA
5	Improper argument	Argumento impropio
6	Overflow	Rebasamiento
7	Memory full	Memoria llena
8	Line does not exist	No existe esa línea
9	Subscript out of range	Subíndice fuera de rango
10	Array already dimensioned	Matriz ya dimensionada
11	Division by zero	División por cero
12	Invalid direct command	Comando directo inválido
13	Type mismatch	Error al teclear
14	String space full	Cadena llena
15	String too long	Cadena demasiado larga
16	String expression too complex	Cadena muy compleja
17	Cannot CONTINUE	No puede CONTINUAR
18	Unknown user function	Función desconocida
19	RESUME missing	RESUME perdido
20	Unexpected RESUME	RESUME inesperado
21	Direct command found	Encontrado comando directo
22	Operand missing	Operando perdido
23	Line too long	Línea demasiado larga
24	EOF met	Encontrado EOF
25	File type error	Tipo de fichero erróneo
26	NEXT missing	NEXT perdido
27	File already open	Fichero abierto ya
28	Unknown command	Comando desconocido
29	WEND missing	WEND perdido
30	Unexpected WEND	WEND inesperado

INDICE

NOTA: Las definiciones de palabras clave del BASIC están en el capítulo 1. Las entradas en el índice son referencias seleccionadas que ilustran usos específicos de las palabras.

ABS	57	DEFREAL	50
AFTER	75	DEFSTR	50
Alta resolución	116	DIM	79
Anillo	87	DRAW	117
Animación	34	DRAWR	117
Apuntador(en listas)	83	ENT	133
Arbol	92	Enteró	48
ASC	17	ENV	131
ASCII	17	Envolvente(sonido)	130
Ataque	130	ERL	77
ATN	62	EVERY	74
		EXP	55
BIN\$	68	Exponencial	48
Binario	68		
Bit	68	Fibonacci	66
BORDER	43	Fichero en cassette	107
BREAK	76	Fichero maestro	107
		Fichero de transacciones	107
Cadena	17	FIX	51
Caida	130	FRE	72
Canal	127	Frecuencia	125
Caracteres de control ...	33	Func. trigonométricas	59
Cauces	43	Funciones de cadena	12
CHR\$	17	Funciones de E/S	14
Cinta	50	Funciones del sistema	14
Clasific. de burbuja ...	101	Funciones matemáticas .	12,55
Clasific. alfabética ...	105	Funciones numéricas ...	12,50
Clasific. de concha	103		
Clasific. inserción	103	GOSUB	64
Clasific. rápida	104	Gráficos	89
Clasificando	100	Gráf. def. usuario	113
CLOSEIN	108		
CLOSEOUT	108	Heurístico	96
Cola	98	HEX\$	69
Color	38	HIMEM	71
Comandos del sistema	6		
Compilador	5	INKEY	29
COPY	42	INKEY\$	28
COS	61	INPUT	27
CP/M	2	Intérprete	5
CREAL	50	Interrupción	74
		Interrupción de sonido ..	135
DATA	22	INK	38
DEFINT	50		

KEY DEF	29	Recursi3n	64
LEFT\$	18	RELEASE	127
LEN	18	RESUME	76
LINE INPUT	28	RIGHT\$	18
Lista circular	87	RND	51
Lista encadenada	83	ROM	2
LNR (IND)	93	ROUND	51
LOCATE	37	Ruido blanco	128
LOG	56	Sentencia asignamiento ...	7
LOG10	56	Sentencia de funci3n	10
LOWER\$	20	Sentencia gr3fica	10
LRN (IDN)	93	Sentencia de control	7
Mapa de memoria	70	Sentencia de E/S	9
Matrices	79	SGN	57
MAX	51	Simulaci3n	65
MEMORY	71	SIN	60
Men3s	38	Software del sistema	2
MID\$	18	Sostenido	131
MIN	51	SOUND	126
MODE	37	SPACE\$	20
NLR (NID)	93	SPC	35
Nodos	89	SPEED INK	43
N3meros aleatorios	51	SPEED KEY	29
Octeto	69	SQ	56
ON BREAK	76	SQR	56
ON ERROR	77	STR\$	20
OPENIN	108	STRING\$	20
OPENOUT	108	Sub3ndice	79
ORIGIN	121	SYMBOL	113
PAPER	38	SYMBOL AFTER	113
PEEK	72	TAB	35
PEN	21	TAG	123
Pila	87	TAGOFF	123
PLOT	117	TAN	61
POKE	72	Tecla CONTROL	26
Pop (pila)	87	Tecla SHIFT	26
PRINT	17, 32	Teclas del cursor	33, 40
PRINT USING	32	TEST	15
PRINT zonas	32	TESTR	122
Programc. estructurada ..	38	TIME	73
Punto	37	Tono	125
Push (pila)	87	Trampas de error	77
RAM	2	Transversal (3rbol)	90
Ramales	89	Tres dimensiones	120
RANDOMIZE	52	UPPER\$	20
Real	48	VAL	20
		Variaci3n	52
		Ventanas	44

Volúmen	125,130
XPOS	118
YPOS	118
Z80 procesador	1
Z80A	1

SEGURAMENTE LO MEJOR PARA USTED Y SU 464

Este libro es suficientemente bueno como para haber ganado la aprobación de AMSOFT, la división de productos de ordenadores de AMSTRAD. Una simple ojeada a este nuevo y espectacular libro de nuestro autor, le dirá porqué es tan bueno, y porqué lo necesitan todos los propietarios de un 464 como compañía constante.

El libro asume que ya ha trabajado con el 464, y ha hecho algunos programas simples. Pero, aún a nivel simple, la organización del libro es atractiva, comienza con una descripción del funcionamiento del 464, como se comunica con los dispositivos externos, y una rápida revisión del BASIC. Contiene una sección de referencia para encontrar la explicación de los comandos de BASIC y las palabras clave del repertorio del Amstrad.

Otras secciones importantes del libro cubren: CADENAS Y CARACTERES; ENTRADA/SALIDA; ARITMETICA; MAPA DE MEMORIA; TIEMPO; RELOJ E INTERRUPCIONES; ESTRUCTURAS DE DATOS; PROCESO DE DATOS; GRAFICOS; SONIDO.

El libro contiene CUARENTA programas completos listos para ejecutar en el 464, desde los pequeños de demostración del funcionamiento del 464, hasta los largos que cubren por si mismos el precio del libro.

Se incluyen programas para:

- Descifrar códigos;
- Bases de datos simples;
- Clasificar información en cualquier orden;
- Trazar dibujos en tres dimensiones;
- Aplicaciones comerciales.

Y, lo más espectacular de todo, un juego de tipo "arcade espacial" y un programa completo de SINTETIZADOR DE SONIDO.

BRANDS AND TRADE MARKS OF THE
FACON BRAND
CIGARETTES
MADE IN ITALY
FACON BRAND
CIGARETTES
MADE IN ITALY

AMSTRAD

CPC



MÉMOIRE ÉCRITE
MEMORY ENGRAVED
MEMORIA ESCRITA



<https://acpc.me/>

[FRA] Ce document a été préservé numériquement à des fins éducatives et d'études, et non commerciales.

[ENG] This document has been digitally preserved for educational and study purposes, not for commercial purposes.

[ESP] Este documento se ha conservado digitalmente con fines educativos y de estudio, no con fines comerciales.