



Programación del 68000: problema completo

4 puntos

**5** Dadas dos series de puntos en un espacio bidimensional (2 words como coordenadas X e Y) almacenados en memoria de modo contiguo, con una word inicial indicando el número de puntos, escribir las siguientes rutinas:

### Subrutina CENTROIDE

Esta subrutina deberá calcular un punto que tenga por valor X la media de todas las X de todos los puntos (aproximada a un entero), y de igual modo con la coordenada Y. La subrutina podría tener en concreto la siguiente descripción:

```
; Subrutina:    CENTROIDE
; Descripción:  Busca el punto de coordenadas medias (valores enteros)
; Entrada:     A0.L dirección de la lista de coordenadas
; Salida:      D0.L Parte alta coordenada X, parte baja coordenada Y
; Modifica:    (rellenar debidamente)
```

### Subrutina DISTANCIA1

Esta subrutina deberá calcular la distancia perpendicular entre dos puntos (la suma de sus distancias en cada eje  $|X1-X2|+|Y1-Y2|$ ).

```
; Subrutina:    DISTANCIA1
; Descripción:  calcula la distancia perpendicular
; Entrada:     D0.L, D1.L los dos puntos (Parte alta coordenada X, parte baja coordenada Y)
; Salida:      D2.W distancia
; Modifica:    (rellenar debidamente)
```

### Programa principal

El programa principal deberá definir las dos listas de puntos, calcular los dos centroides y hallar la distancia perpendicular entre ellos para dejarla en una posición de memoria. El programa principal podría tener en concreto las siguientes partes:

```
org    $1000
...
Llamada a CENTROIDE para una de las listas de puntos
...
Llamada a CENTROIDE para la otra lista de puntos
...
Llamada a DISTANCIA1
Guardar el resultado
Final.

org    $2000
; Declaración de todos los datos
```

8
23,87
7676,76
2656,6522
2,76
876,236
28123,32
343,6
23,7787
Ejemplo de lista de puntos

## Examen de S.E.T.I.

1er curso de Ingeniería Electrónica  
 19 de septiembre de 2008

### SOLUCIONES Y COMENTARIOS

**1** En el caso de “pinchar” sistemáticamente dos R y una B cada vez que le toca el turno de esta elección, implica que la secuencia está totalmente determinada (es un ciclo de período 15 símbolos). En consecuencia, sabido esto, nuestro modelo tiene entropía nula. En ningún instante hay ninguna duda sobre cual será la próxima emisión.

En el caso de utilizar un dado, la naturaleza intrínsecamente aleatoria del proceso de arrojar el dado y decidir en función de su resultado, hace que nuestro modelo siga presentando la misma incertidumbre que se presentaba originalmente (ejercicio del examen anterior) arrojando un valor de entropía idéntico.

Lo anterior es cierto, naturalmente, si se utiliza bien el dado. Como se trata de obtener una distribución de probabilidad de  $P(B)=1/3$ ,  $P(R)=2/3$ , bastará con asignar 2 y 4 de los 6 posibles valores del dado respectivamente a cada símbolo (p.ej. si el dado muestra 1 o 2 se emitirá B, si muestra 3,4,5, o 6 se emitirá R).

Con una moneda no podremos generar esta distribución de probabilidad en una sola tirada, pero podemos utilizar una doble tirada y actuar como sigue (p.ej.) cara+cara=B, cara+cruz=R, cruz+cara=R, cruz+cruz=volver a tirar. De este modo, desechando la combinación cruz-cruz, atendemos a tres posibles configuraciones equiprobables y asociamos una con B y dos con R

**2** El bit de signo será 0 (positivo)

El factor exponencial ha de ser 2 ( $2^1$ ) puesto que es un número entre 2 y 4. Como disponemos de 4 bits para el exponente, al bías será 7 ( $0111_2$ ) y el exponente 1 requerido se obtiene como  $1=E-\text{bias}=E-7$ , es decir  $E=8$  ( $1000_2$ ).

En cuanto a la mantisa, dado que  $\pi=2^1(1+M)$ , entonces  $M=\pi/2-1=0,5707963267945$

Disponemos de 5 bits que representan los valores  $1/2, 1/4, 1/8, 1/16, 1/32$  y con ellos hemos de determinar la mejor aproximación a M. Poniendo esto en 32-avos ( $16/32, 8/32, 4/32, 2/32, 1/32$ ) como  $M=18,265482457424 / 32$ , la mejor aproximación será la correspondiente a la configuración binaria del 18 ( $10010_2$ )

$$\pi = \boxed{0} \boxed{1000} \boxed{10010} = 3,125$$

**3**  
 LSR.B #1,D0  
 LSL.B #3,D1  
 AND.B #%00011111,D0  
 AND.B #%11100000,D1  
 OR.B D1,D0

**4** Si no nos atenemos a la literalidad del algoritmo mostrado en el enunciado, puede realizarse la misma función más eficientemente, dado que el ensamblador nos permite ajustarnos a las capacidades de programación de nuestro procesador concreto. Los alumnos han tenido tendencia a no implementar una traducción directa por este motivo, lo que ha sido dado por bueno. La rutina mostrada a continuación es aproximadamente una versión literal del algoritmo del enunciado.

```
; Subrutina:      MAXIMO
; Descripción:   Obtiene el valor máximo de una lista de bytes
; Entrada:      A0.L lista de bytes
;              D0.W número de elementos en la lista
; Salida:      D1.B El máximo
; Modifica:    CCR
MAXIMO:  MOVE.W   D2,-(SP)      ;protege D2 que usa como índice del PARA
        MOVE.B   (A0),D1      ;vTemp=ListaDeNumeros[1];
        MOVE.W   #2,D2        ;Para i=2
FOR:     CMP.B    D0,D2        ; hasta long_lista
        BHI.S    FIN          ;(sale si el contador se pasa)
        CMP.B    -(A0,D2),D1   ;Si ListaDeNumeros[i] > vTemp
        BHI.S    MAYOR        ;
        MOVE.B   -(A0,D2),D1   ;vTemp:= ListaNumeros[i]
MAYOR:  ADD.B    #1,D2        ;(índice del Para i=i+1)
        BRA.S    FOR
FIN:    MOVE.W   (SP)+,D2      ;recupera contenido previo de D2
        RTS
```

5

```
ORG      $1000
LEA      LISTA1,A0
BSR      CENTROIDE
MOVE.L   D0,D1
LEA      LISTA2,A0
BSR      CENTROIDE
BSR      DISTANCIA1
MOVE.W   D2,RESULTADO
SERMON   FPROG
```

```
LISTA1:   DC.W      ((LISTA2-LISTA1)/2-1)/2      ,8,3 ,4,56 ,5,23 ,34,433 ,23,23
LISTA2:   DC.W      ((RESULTADO-LISTA2)/2-1)/2 ,12,87 ,35,76 ,34,8 ,456,5 ,22,98
RESULTADO: DS.W      1
```

```
; Subrutina:      CENTROIDE
; Descripción:    Busca el punto de coordenadas medias (valores enteros)
; Entrada:      A0.L dirección de la lista de coordenadas
; Salida:      D0.L Parte alta coordenada X, parte baja coordenada Y
; Modifica:     CCR
; Observaciones: Ambas versiones obvian el rebose en la suma. La de la derecha admite
;               sumas mayores antes de producir errores
```

<pre>CENTROIDE:  MOVEM.L  A0/D1-D3,-(SP)               MOVE.W   (A0)+,D1               MOVE.W   D1,D2               CLR.W    D0               CLR.W    D3               BRA.S    ITERA CICLO:      ADD.W     (A0)+,D0               ADD.W     (A0)+,D3 ITERA:      DBRA.S    D1,CICLO               DIVU     D2,D0               DIVU     D2,D3               SWAP     D0               MOVE.W   D3,D0               MOVEM.L  (SP)+,A0/D1-D3               RTS</pre>	<pre>CENTROIDE:  MOVEM.L  A0/D1-D4,-(SP)               MOVE.W   (A0)+,D2               MOVE.W   D2,D3               CLR.L    D0               CLR.L    D1               CLR.L    D4               BRA.S    ITERA CICLO:      MOVE.W   (A0)+,D4               ADD.L    D4,D0               MOVE.W   (A0)+,D4               ADD.L    D4,D1 ITERA:      DBRA.S    D2,CICLO               DIVU     D3,D0               DIVU     D3,D1               SWAP     D0               MOVE.W   D1,D0               MOVEM.L  (SP)+,A0/D1-D4               RTS</pre>
--	--

```
; Subrutina:      DISTANCIA1
; Descripción:    calcula la distancia perpendicular
; Entrada:      D0.L, D1.L los dos puntos (Parte alta coordenada X, parte baja coordenada Y)
; Salida:      D2.W distancia
; Modifica:     CCR
; Observaciones: Se entiende que los números son enteros(signed).Se obvian los reboses.
```

```
DISTANCIA1: MOVEM.L  D0/D1,-(SP)
              SUB.W   D0,D1
              BHI     POSITIVO1
              NEG.W   D1
POSITIVO1:  MOVE.W   D1,D2
              SWAP    D0
              SWAP    D1
              SUB.W   D0,D1
              BHI     POSITIVO2
              NEG.W   D1
POSITIVO2:  ADD.W     D1,D2
              MOVEM.L  (SP)+,D0/D1
              RTS
```