

Examen de S.E.T.I.

1er curso de Ingeniería Electrónica

13 de septiembre de 2007

Ejercicio de C.	PARTE 1	1,5 puntos
------------------------	----------------	------------

1 Escribase una función que realice la conversión de un número entero sin signo (el cual será un parámetro, de tipo unsigned long int), a su representación como cadena de caracteres, expresada en cualquier base entre 2 y 36 (la cual será el otro parámetro). Para representar los dígitos con valor mayor que 10 utilícense las letras mayúsculas (A=10, B=11, etc.) de modo similar al utilizado para hexadecimal, pero en este caso pudiendo utilizarse hasta Z=35.

Utilícese el sencillo algoritmo de divisiones sucesivas entre la base (tras cada división, los restos nos van proporcionando los dígitos de menor a mayor peso; el cociente se emplea como dividendo en la siguiente iteración; el proceso termina cuando el cociente resultante es cero). Recuérdese que C cuenta con el operador módulo (%).

Cada uno de los dígitos obtenidos con las divisiones sucesivas ha de convertirse a un carácter ('0', '1', '2', ..., 'A', 'B', 'C', ...) y almacenarse en un array.

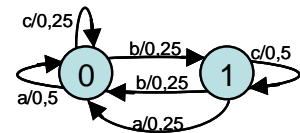
Una vez terminado el proceso, es necesario formar una cadena con esos dígitos, copiándolos en orden inverso y añadiendo el cero de terminación de cadena al final. La dirección de comienzo de esta cadena será el valor de retorno de la función. Además, el espacio de memoria para almacenar esa cadena ha de ser reservado dinámicamente dentro de la propia función.

Nótese también que, dado el tipo del número a convertir de base, el máximo número de dígitos (y por tanto caracteres) que requerirá su representación será de 32.

Cuestiones.	PARTE 2	1 + 1 puntos
--------------------	----------------	--------------

2 En una representación numérica de reales a 8 bits como se ha visto en clase (seeemmmm) ¿cómo se representan: a) el cero, b) el 3.14159. c) el 0,3125 ?

3 Determinar la probabilidad de los estados de la fuente de la figura, así como la entropía de la misma. La probabilidad de que esta fuente emita en un momento dado la secuencia "abc" es de 5/96; justifíquelo.



Estructura de un microprocesador.	1,5 puntos
--	------------

4 A la luz de su conocimiento del procesador virtual y del 68000, explique de la forma más sintética posible el funcionamiento de los programas como lo haría a alguien que, sabiendo programar en un lenguaje de alto nivel, desconoce todo sobre hardware.

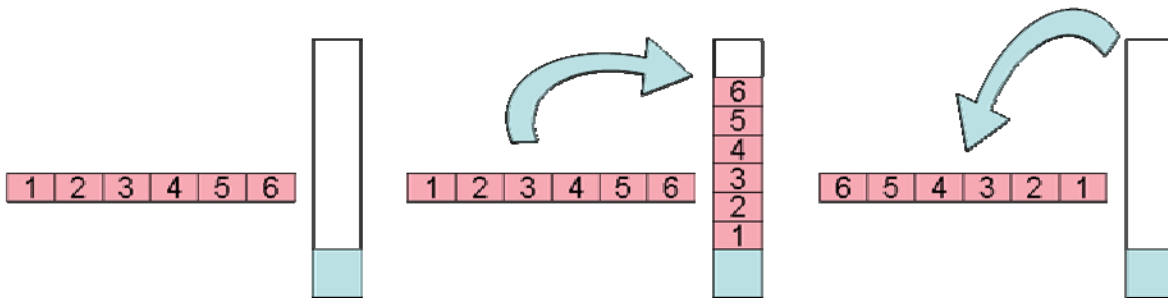
Mapeo de memoria.	1 punto
--------------------------	---------

5 Diseñe el circuito necesario para que un computador con microprocesador 68000 disponga de:

- a) 1 Mbyte de ROM situado a partir de 0 mediante pastillas estructuradas en bits.
- b) 4 pastillas de RAM de 2 Mbites estructuradas en bytes en el final del espacio direccionable.

No se impone ninguna restricción sobre la posibilidad de que existan copias de las pastillas en otras posiciones del espacio direccionable siempre y cuando queden al menos 4MBytes libres y, claro está, que los distintos circuitos no se solapen (muestre el mapa resultante)

6 Una PILA (nos referimos a la estructura de datos) puede utilizarse para invertir el orden de los elementos que vamos introduciendo en ella, ya que la extracción se realiza en orden inverso:



<p>Subrutina INV_CADENA Invierte el orden de una cadena de caracteres</p>	<p>Subrutina: INV_CADENA Descripción: Invierte el contenido de una cadena de caracteres. Entrada: A0.L Dirección de la cadena Modifica: ...</p>
<p>Subrutina INV_VECTOR Invierte el orden de un vector de enteros de 16 bits. El vector tiene una cabecera de 16 bits (entero sin signo) que contiene la longitud.</p>	<p>Subrutina: INV_VECTOR Descripción: Invierte el contenido de un vector de enteros de 16 bits Entrada: A0.L Dirección del vector Modifica: ...</p>
<p>Subrutina INV_AGENDA Invierte el orden de una agenda telefónica. La agenda está compuesta por registros que contienen un número telefónico (entero de 32 bits) y la dirección (long word) de una cadena de caracteres (nombre/apellido). El último registro de la agenda contiene el número telefónico 0.</p>	<p>Subrutina: INV_AGENDA Descripción: Invierte el contenido de una agenda telefónica Entrada: A0.L Dirección de la agenda Modifica: ...</p>
<p>Las descripciones <i>podrían</i> ser las de la derecha:</p>	
<p>Programa principal El <u>programa principal</u> deberá tomar una cadena de caracteres, un vector de enteros y una agenda telefónica, e invertir el orden de todos ellos.</p>	

Examen de S.E.T.I.

1er curso de Ingeniería Electrónica

13 de septiembre de 2007

SOLUCIONES Y COMENTARIOS

1

```

/* Todos los accesos secuenciales se han implementado con apuntadores de forma
* ortodoxa, aunque también se podría haber usado indexación.
* El array "digito" se utiliza para realizar la conversión a caracteres de
* forma directa y sencilla. Obviamente hay otras maneras de hacerlo.
*/
#include <stdlib.h>

char *convbase(unsigned long num, unsigned int base)
{
    static char digito[]="0123456789ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ";
    static char almacen[32];
    char *numstr, *pa, *pn;
    int ndig;

    pa = almacen;

    do {
        *pa++ = digito[num % base];
        num /= base;
    } while (num > 0);

    ndig = pa - almacen;
    numstr = malloc(ndig+1);

    for (pn = numstr; ndig > 0; ndig--)
        *pn++ = *--pa;

    *pn = '\0';

    return numstr;
}

```

2

a) el cero.

El entorno del cero, incluido este, se representa con el exponente mínimo (000). La mantisa se multiplica en este caso directamente con la potencia de dos correspondiente ($2^{(1-3)}$), por lo que basta con que esta sea cero (0000). El signo puede ser tanto positivo como negativo.

0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

b) el 3.14159

La potencia de dos inmediatamente inferior es 2^1 , por lo que el exponente será 100 ($4-3=1$). Buscamos la mantisa correspondiente para $2(1+m)=3.14159$, y obtenemos $m=0,570795$. Como representamos la mantisa a 4 bits tenemos valores entre 0 y $15/16$ en incrementos de $1/16$. Hemos de determinar el valor entero i que más aproxime a m la expresión $i/16 \approx 0,570795$ ($i \approx 0,570795 * 16 = 9,13272$) que resulta ser $i=9$ (1001).

0	1	0	0	1	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

c) el 0,3125

La potencia de dos inmediatamente inferior es 2^{-2} , por lo que el exponente será 001 ($1-3=-2$). Buscamos la mantisa correspondiente para $(2^{-2})(1+m)=0.3125$, y obtenemos $m=0,25$. Este valor representado en dieciséisavos es $4/16$, por lo que la mantisa es 4 (0100).

0	0	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

3 Los dos estados tienen la misma estructura frecuencial: una transición de probabilidad 0,5 y dos de probabilidad 0,25, por lo que la entropía de la fuente será idéntica a la de los estados (es la media ponderada por la probabilidad de cada estado, pero como ambas entropías son iguales, la ponderación no tiene efecto)

$$H=H(S_0)=H(S_1)=(1/2) \log_2 2 + 2 (1/4) \log_2 4 = (1/2) + 1 = (3/2) \text{ bits}$$

Los estados no son equiprobables. La probabilidad de S0 en un momento dado será la suma probabilidades de estar en S0 y transitar sobre sí mismo, más la de estar en S1 y transitar a S0.

$$P(S_0)=P(S_0) 0,75 + P(S_1) 0,5$$

por lo que $P(S_0) = 2 P(S_1)$, y como $P(S_0)+P(S_1)=1$, entonces $P(S_0)=2/3$ y $P(S_1)=1/3$

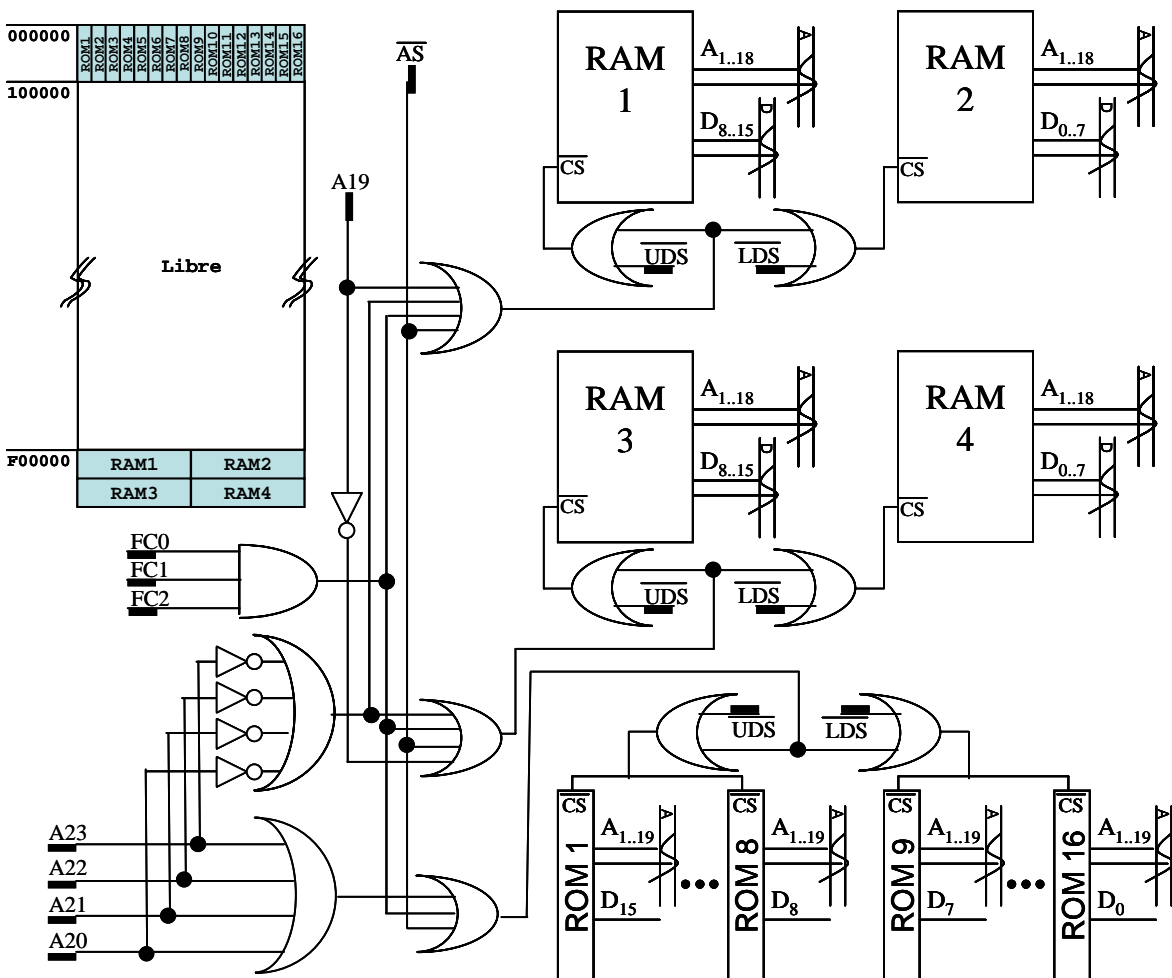
La probabilidad de que la fuente emita "abc" en un momento dado será la suma de la probabilidad de que lo haga estando en s_0 más la de la probabilidad de que lo haga estando en s_1 , ponderada por la probabilidad de estar en dichos estados:

$$P(S_0) P(\text{abc}|S_0) + P(S_1) P(\text{abc}|S_1) = (2/3) 0.5 0.25 0.5 + (1/3) 0.25 0.25 0.5 = 5/96$$

4 Esta es una pregunta muy abierta en la que el alumno puede mostrar su conocimiento tanto global como de detalle del funcionamiento de un programa. En general es razonable comenzar hablando de "compilación" para llevar la explicación hacia la ejecución de programas por microprocesadores (esto deja de lado muchos aspectos relacionados con sistemas operativos, entradas/salidas, etc. que no se corresponden con lo visto en la asignatura). Una vez situados en la ejecución de programas a nivel de máquina, cabe comentar algo sobre codificación de instrucciones y como dichos códigos determinan la entrada de señales a una función combinacional que, conjuntamente con la salida de un contador, va generando, a ritmo de una señal de reloj, las señales de control necesarias para que los datos fluyan por los registros internos de CPU combinándose adecuadamente. Cabe hablar de cómo las operaciones más complejas se llevan a cabo en circuitos adecuados que conforman lo que se denomina ALU; de cómo el avance de la ejecución es controlado por el PC que facilita el acceso a instrucciones y operandos; de las fases fetch y ejecución; y de cuanto más se considere preciso (direccionamiento de datos, situaciones de excepción, etc)

Nota.- La evaluación de las respuestas a esta pregunta no se ha realizado en función de su "completitud", sino de su "consistencia".

5



6

org \$1000

LEA CADENA,A0
 BSR.S INV_CADENA
 LEA VECTOR,A0
 BSR.S INV_VECTOR
 LEA AGENDA,A0
 BSR.S INV_AGENDA

TRAP #15
 DC.W 0

; Subrutina: INV_CADENA
 ; Descripción: Invierte el contenido de una cadena de caracteres.
 ; Entrada: A0.L Dirección de la cadena
 ; Modifica: CCR

INV_CADENA
 MOVEM.L A0/A1,-(A7)
 MOVE.L A0,A1 ; copiamos el inicio de cadena
 BRA.S WHILE1 ; while (!no final)
 DO1 MOVE.B (A1)+,-(A7) ; guardar en la pila
 WHILE1 TST.B (A1)
 BNE.S DO1
 BRA.S WHILE2 ; while (!no final)
 DO2 MOVE.B (A7)+,(A0)+ ; guardar en la cadena
 WHILE2 TST.B (A0)
 BNE.S DO2
 MOVEM.L (A7)+,A0/A1
 RTS

; Subrutina: INV_VECTOR
 ; Descripción: Invierte el contenido de un vector de enteros de 16 bits
 ; Entrada: A0.L Dirección del vector
 ; Modifica: ...

INV_VECTOR
 MOVEM.L A0/A1/D0/D1,-(A7)
 MOVE.W (A0)+,D0 ; obtenemos la longitud
 MOVE.W D0,D1 ; copiamos la longitud
 MOVE.W A0,A1 ; copiamos la dirección del primer elemento
 BRA.S FOR3 , volcamos todos los elementos
 DO3 MOVE.W (A1)+,-(A7) ; hacia la pila
 FOR3 DBRA D1,DO3
 BRA.S FOR4 , volcamos todos los elementos
 DO4 MOVE.W (A7)+,(A0)+ ; desde la pila
 FOR4 DBRA D0,DO4
 MOVEM.L (A7)+,A0/A1/D0/D1
 RTS

```

; Subrutina:          INV_AGENDA
; Descripción:       Invierte el contenido de una agenda telefónica
; Entrada:          A0.L Dirección de la agenda
; Modifica:         ...
INV_AGENDA
  MOVEM.L            A0/A1,-(A7)
  MOVE.L            A0,A1          ; copiamos el inicio de la agenda

  BRA.S             WHILE5        ; while (!no final)
DO5  MOVE.L         (A1)+,-(A7)    ;  direccion --> pila (OJO al orden)
  MOVE.L            -8(A1),-(A7)   ;  telefono --> pila (OJO al orden)
WHILE5 TST.L        (A1)+
  BNE.S             DO5

  BRA.S             WHILE6        ; while (!no final)
DO6  MOVE.L         (A7)+,(A0)+    ;  telefono --> agenda
  MOVE.L            (A7)+,(A0)+    ;  direccion --> agenda
WHILE6 TST.L        (A0)
  BNE.S             DO6

  MOVEM.L           (A7)+,A0/A1
  RTS

  ORG               $2000

CADENA DC.B         "Esta es la cadena",0
VECTOR DC.W         7
DC.W                12,78,345,821,53,1,723
AGENDA DC.L         943723451
DC.L                NOMBRE1
DC.L                667342538
DC.L                NOMBRE2
DC.L                946012938
DC.L                NOMBRE3
DC.L                634564237
DC.L                NOMBRE4
DC.L                0
DC.L                0
NOMBRE1 DC.B        "Jose manuel",0
NOMBRE2 DC.B        "casa",0
NOMBRE3 DC.B        "Taller",0
NOMBRE4 DC.B        "David Peña",0
  
```