

Ejercicio 1

1.1 Un circuito electrónico digital es una interconexión de dispositivos electrónicos que trabajan con señales que toman valores discretos. (también sería válido decir 'que solo toman dos valores')

1.2 Ver transparencias de la asignatura.

1.3 Con tres señales binarias distinguiríamos 8 niveles de amplitud, mientras que con una única señal analógica distinguiríamos infinitos niveles (rango continuo)

1.4 Codif. ASCII de la palabra GOL

G → hex → 47 → bin → 100 0111

O → hex → 6F → bin → 110 1111

l → hex → 6C → bin → 110 1100

GOL → 100 0111 110 1111 110 1100

Con paridad par, añadimos el bit de paridad a cada código quedando:

01000111 01101111 01101100

1.5 El mínimo nº de bits para codificar 70 elementos es 7, ya que $2^6 = 64$ y $2^7 = 128$.

1.6 41 → BCD → 0100 0001

41 → bin → 101001

41 → hex → 29

1.7 $x \oplus (x, x) = 0$

1.8 $F(a, b, c, d)$ tiene 5 unos y 8 ceros

min témino 2 $\rightarrow \bar{a} \bar{b} c \bar{d}$

max témino 4 $\rightarrow a + \bar{b} + c + d$

1.9 Interpretaremos 00110011 de tres formas distintas:

si es BCD es el 33

si es base 2 es el 51 en base 10

si es ASCII con paridad par es el número 3

1.10 Para ver en qué base se cumple que
 $36_r = 33_{10}$ tendremos en cuenta que
se completará:

$$3 \times r + 6 = 3 \cdot 10 + 3$$

$$3(r-1) + 6 = \frac{33-6}{3} = \frac{27}{3} = 9$$

La base es 9

Ejercicio 2

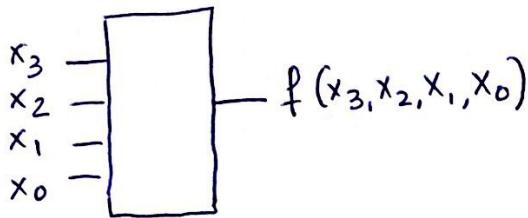


tabla de
verdad →
considerando que
 $f = 1$ indica vocal.

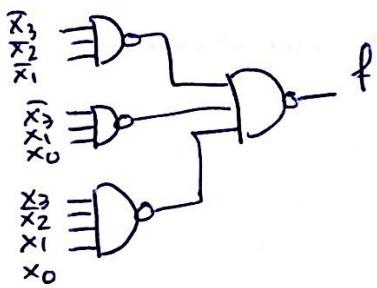
mapa de Karnaugh ↓

| | x_3x_2 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----------|----------|----|----|----|----|
| x_1x_0 | 00 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 01 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 10 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |

f

2.2 circuito en 2 niveles
NAND/NAND \leftrightarrow AND/OR

$$f = \bar{x}_3 \bar{x}_2 \bar{x}_1 + \bar{x}_3 x_1 \bar{x}_0 + x_3 \bar{x}_2 x_1 x_0$$



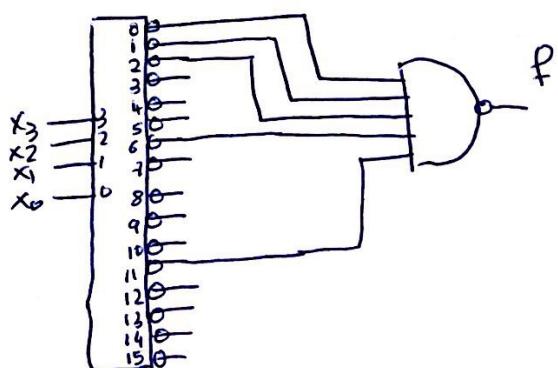
| | $x_3x_2x_1x_0$ | f |
|---|----------------|-----|
| E | 0000 | 1 |
| A | 0001 | 1 |
| O | 0010 | 1 |
| S | 0011 | 0 |
| R | 0100 | 0 |
| N | 0101 | 0 |
| I | 0110 | 1 |
| D | 0111 | 0 |
| L | 1000 | 0 |
| C | 1001 | 0 |
| T | 1010 | 0 |
| U | 1011 | 1 |
| M | 1100 | 0 |
| P | 1101 | 0 |
| B | 1110 | 0 |
| G | 1111 | 0 |

2.1 expresión como suma de mintérminos

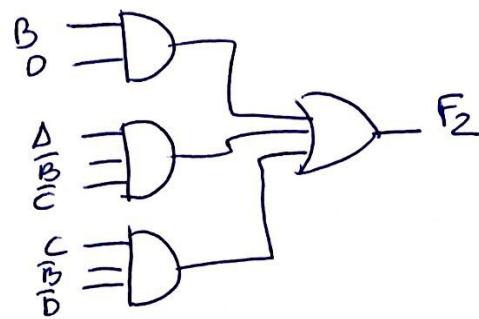
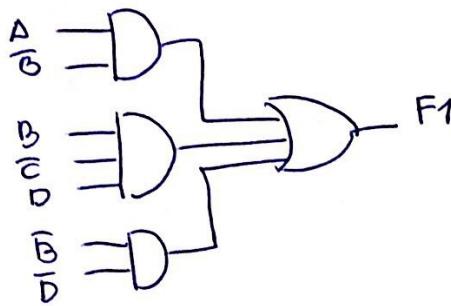
$$f = \Sigma(0, 1, 2, 6, 11)$$

$$\begin{aligned} f &= \bar{x}_3 \bar{x}_2 \bar{x}_1 \bar{x}_0 + \bar{x}_3 \bar{x}_2 \bar{x}_1 x_0 + \\ &+ \bar{x}_3 \bar{x}_2 x_1 \bar{x}_0 + \bar{x}_3 x_2 x_1 \bar{x}_0 + x_3 \bar{x}_2 x_1 x_0 \end{aligned}$$

2.3 circuito con DEC4:16 y NAND



Ejercicio 3



3.1 Expresiones de F_1 y F_2

$$F_1 = AB + B\bar{C}D + \bar{B}\bar{D}$$

$$F_2 = BD + A\bar{B}\bar{C} + C\bar{B}\bar{D}$$

3.2 Obtener un mapa con inespecificaciones válido para ambas.

mapa de F_1 :

| | AB | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----|----|----|----|----|----|
| CD | 00 | 1 | | | 1 |
| | 01 | 1 | 1 | 1 | |
| | 11 | | | | |
| | 10 | 1 | | 1 | |

mapa de F_2 :

| | AB | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----|----|----|----|----|----|
| CD | 00 | | | | 1 |
| | 01 | | 1 | 1 | 1 |
| | 11 | 1 | 1 | 1 | |
| | 10 | 1 | | 1 | |

mapa con inespecificaciones:

| | AB | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----|----|----|----|----|----|
| CD | 00 | X | | | 1 |
| | 01 | | 1 | 1 | 1 |
| | 11 | | X | X | X |
| | 10 | 1 | | | 1 |

Aquellos combinaciones en las que F_1 es 1 y F_2 es 0 y también aquellas en las que F_1 es 0 y F_2 es 1 serán inespecificaciones, aunque puede haber más. Hay más soluciones, esta es la de menor n° de inespecif.

3.3 Solución con MUX 2:1

MUX necesario en rail simple para hacer \bar{D}

