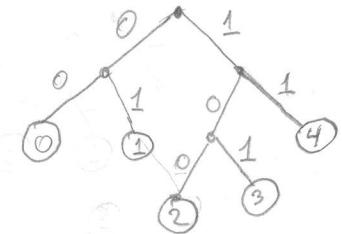


1-. Viendo con detalle el diagrama de tiempo es  
posible ver que la respuesta del circuito cuando  
llega un número con codif. de Huffman, es que este  
pone inmediatamente en su salida el número que corresponde, no al ciclo  
siguiente. Entonces el circuito solo debe recordar la  
secuencia que viene antes de una secuencia del  
diccionario de códigos. Viendo el árbol se pueden  
deducir los siguientes estados:

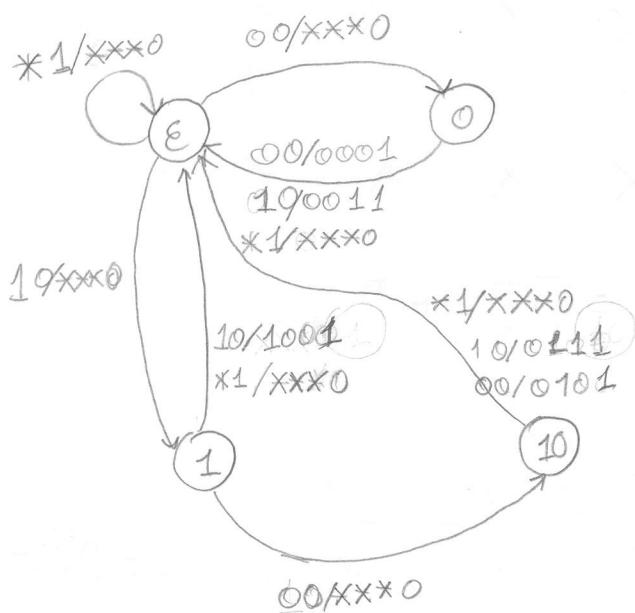
20 de Agosto de 2012

Auxiliar 2



- E: Estado de espera, cuando no es relevante lo que haya llegado antes.
- 1: Se ha visto un 1 (entonces si llega un 1 ya se recibió una cifra completa)
- 0: Se ha visto un 0 (entonces la cifra que viene corresponde al diccionario)
- 10: Se ha visto un 10 (11)

Entonces el diagrama de estados queda como sigue:



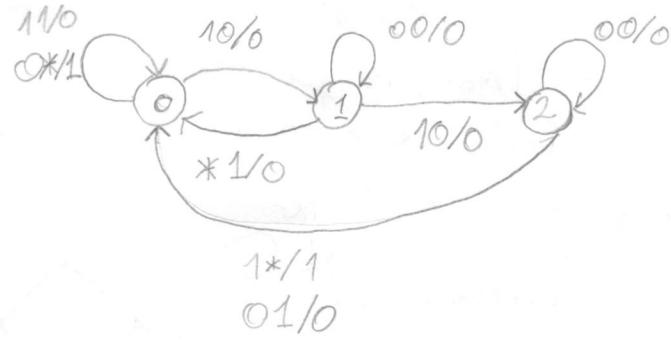
Notación:

S RESET/O<sub>2</sub>O<sub>1</sub>O<sub>D</sub>

El diagrama está lleno de \* porque según el diagrama de tiempos la salida solo se especifica cuando se completa un código de Huffman.

2. Se tiene el siguiente diagrama de estados

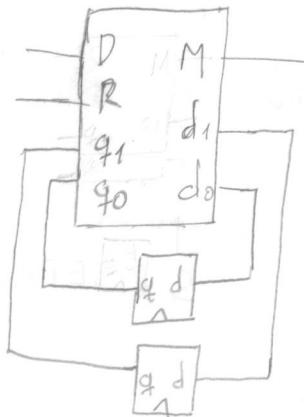
20 de Agosto de 2012  
Auxiliar 2



- Codificación de estados: Se escogen arbitrariamente

	$q_1 q_0$	← Se necesitan 2 flip-flops
0	0 0	
1	0 1	
2	1 1	

- Layout del circuito



M	DR	00	01	11	10
$q_1 q_0$		1	1	0	0
00		0	0	0	0
01		0	0	0	0
11		0	0	1	1
10		X	X	X	X

$$M = \bar{D} \bar{R} q_0 + D q_1$$

$d_1$	DR	00	01	11	10
$q_1 q_0$		0	0	0	0
00		0	0	0	0
01		0	0	0	1
11		1	0	0	0
10		X	X	X	X

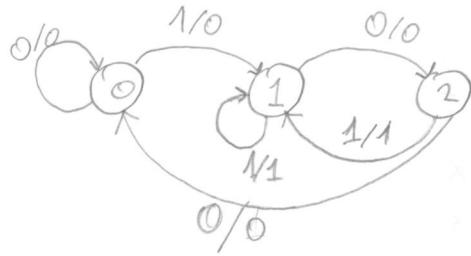
$$d_1 = \bar{D} \bar{R} q_1 + D \bar{R} \bar{q}_1 q_0$$

$d_0$	DR	00	01	11	10
$q_1 q_0$		0	0	0	1
00		0	0	0	1
01		1	0	0	1
11		1	0	0	0
10		X	X	X	X

$$d_0 = \bar{D} \bar{R} \bar{q}_1 + \bar{D} \bar{R} q_0$$

35. El diagrama de estados de SRREC es el siguiente: 20 de Agosto de 2012

Auxiliar 2



Notación:  $x/z$

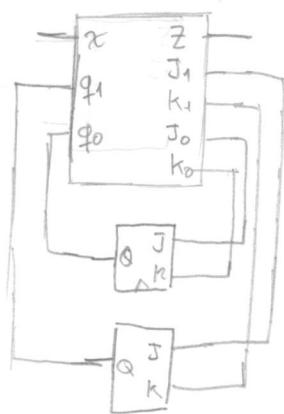
3b. Tabla de excitación simplificada: Se sabe que  $Q[n+1] = J\bar{Q}[n] + \bar{K}Q[n]$ , entonces la tabla queda como sigue:

J	K	$Q[n+1]$
0	0	$Q[n]$
0	1	0
1	0	1
1	1	$\bar{Q}[n]$

Para este ejercicio es más útil saber cómo llegar de un estado a otro. Para ello, se puede construir la siguiente tabla:

$Q[n]$	$Q[n+1]$	J	K
0	0	0	X
0	1	1	X
1	0	X	1
1	1	X	0

El layout general del circuito es:



Se codifican los estados:

$Q_1$	$Q_0$	$j_1$	$k_0$
0	0	0	0
1	0	0	1
2	1	1	1

En un circuito con FF-D, se tiene 1 salida por FF, así se tienen 2 salidas.

La diferencia principal entre la implementación con FF-D y con FF-JK es que para hacer que un FF-D muestre una salida deseada en el ciclo siguiente solo hay una forma: Setear d. En cambio con FF-JK hay para cada combinación de salidas posible, dos caminos.

# Mapas de Karnaugh y fórmulas

$Z$	$x$	0	1
$q_1 q_0$	$\cancel{x}$	0	1
00	0	0	
01	0	0	
11	0	1	
10	X	X	

$J_1$	$x$	0	1
$q_1 q_0$	$\cancel{x}$	0	1
00	0	0	
01	1	0	
11	X	X	
10	X	X	

$$K_1 = 1$$

$$Z = x q_1$$

(Igual que con FF-D)

$J_0$	$x$	0	1
$q_1 q_0$	$\cancel{x}$	0	1
00	0	1	
01	X	X	
11	X	X	
10	X	X	

$$J_0 = x$$

$K_0$	$x$	0	1
$q_1 q_0$	$\cancel{x}$	0	1
00	X	X	
01	0	0	
11	1	0	
10	X	X	

$$K_0 = \bar{x} q_1$$