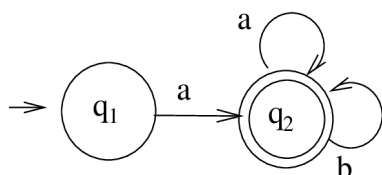


Codificación de reconocedores finitos deterministas

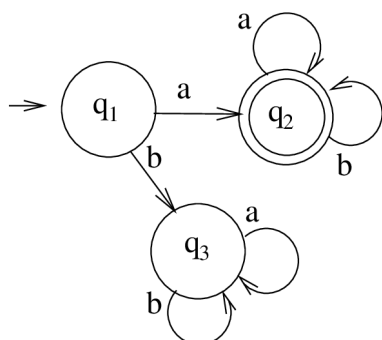
Para el lenguaje $a(a|b)^*$:

a-RFD.c Codificación “directa”. Cuando no responde hay que entender que “NO”.
El alfabeto de entrada incluye todos los caracteres.
Corresponde al diagrama y tabla de transiciones:



	a	b
$\Rightarrow q_1$	q_2	
(q_2)	q_2	q_2

b-RFDC.c Reconocedor finito determinista completo, codificación “directa”
El alfabeto de entrada incluye todos los caracteres.
Corresponde al diagrama de transiciones:



	a	b
$\Rightarrow q_1$	q_2	q_3
q_2	q_2	q_3
(q_3)	q_3	q_3

c-RFDCw.c Completo, codificación sin “gotos”
El mecanismo de saltos a etiquetas se sustituye por el uso de una variable que almacena el estado.
Distingue si el rechazo es porque hay símbolos fuera del alfabeto.

d-RFDCf.c Completo, codificación aislando la función de transición
Como el anterior, pero
se sustituye el mecanismo de cambio de estado por una función de transición explícita y se determina el carácter de estado final o no mediante otra función.

e-RFDCt.c Completo, codificación aislando la función de transición como tabla
Como el anterior pero
la función de transición se codifica usando la tabla de transición
Se añade una función para obtener el índice de la tabla correspondiente a cada símbolo de entrada

BATERÍAS DE PRUEBAS:

Caso	Entrada	Salida esperada	a	leído	b	c	d	leído	e	leído
1	a	SI	SI		SI	SI	SI		SI	
2	aaba	SI	SI		SI	SI	SI		SI	
3	ϵ		NO		NO	NO	NO		NO	
4	b		-		NO	NO	NO		NO	
5	baaa		-	b	NO	NO	NO		NO	
6	ac		-		NO	NO	NO. Símbolo inesperado		NO. Símbolo inesperado	
7	abcab		-	abc	NO	NO	NO. Símbolo inesperado	abc	NO. Símbolo inesperado	abc
8	cab		-	c	NO	NO	NO. Símbolo inesperado	c	NO. Símbolo inesperado	c

Para el lenguaje $(a|b)^*b$:

f-otroRFDct.c

Completo, codificación aislando la función de transición usando una tabla.

Se observa que el programa es idéntico al anterior, salvo por la definición de la tabla