

Prova di Linguaggi di Programmazione – Informatica e T.P.S 17/01/2005

Traccia : Definire l'automa che riconosca il linguaggio dei numeri binari NON divisibili per 4

Progetto : Cosa significa che un numero NON è divisibile per 4? Significa che non deve mai verificarsi che un dato n appartenente all'insieme dei numeri binari (n app. $\{0,1\}^*$) l'operazione di n modulo 4 dia resto 0 ($n \bmod 4 \neq 0$).

Effettuando la divisione di un numero per 4 si possono avere 4 risultati:

$$n \bmod 4 = 0$$

$$n \bmod 4 = 1$$

$$n \bmod 4 = 2$$

$$n \bmod 4 = 3$$

Questi quattro risultati sono le quattro classi di equivalenza che dobbiamo prevedere nel nostro automa. Perciò ci saranno 4 stati (q_0 per la classe 0, q_1 per la classe 1, q_2 per la classe 2, q_3 per la classe 3). Nel momento in cui sarà nello stato q_0 la parola non verrà accettata perchè l'automa deve leggere i numeri NON divisibili per 4, cioè gli $n \bmod 4 \neq 0$. Tutti gli altri stati saranno stati finali sempre per lo stesso motivo.

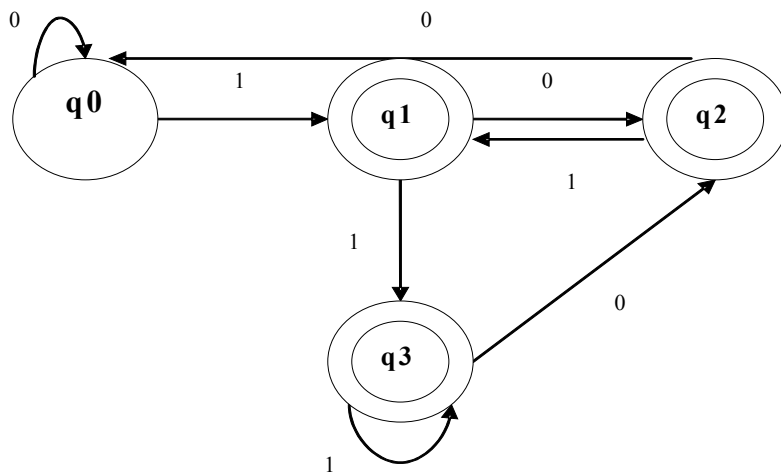
Il resto è semplicemente meccanico. Inizialmente l'automa si trova nello stato q_0 , se legge 0 vi rimane poichè zero è divisibile per tutti i numeri. Se legge 1 si sposta nello stato q_1 , poichè 1 in binario significa 1 e $1 \bmod 4 = 1$.

Terminato di analizzare q_0 ci troviamo in q_1 e sin qui abbiamo letto 1, se leggiamo 0 si porta in q_2 poichè 10 equivale in binario a 2 e $2 \bmod 4 = 2$, se invece legge 1 si porta in q_3 poichè 11 in binario è 3 e $3 \bmod 4 = 3$.

Finito anche q_1 passiamo a q_2 . Abbiamo letto 10. Se leggiamo 0 torniamo in q_0 poichè 100 in binario è 4 e $4 \bmod 4 = 0$. Invece se leggiamo 1 abbiamo 101 che in binario è 5 e $5 \bmod 4 = 1$ e quindi torniamo in q_1 .

Passiamo ad analizzare q_3 . Fino a qui abbiamo letto 11, se leggiamo 1 abbiamo 111 che in binario è 7 e $7 \bmod 4 = 3$ per questo rimaniamo in q_3 , se invece leggiamo 0 abbiamo 110 che in binario è 6 e $6 \bmod 4 = 2$ per questo torniamo in q_2 .

Abbiamo finito l'automa che graficamente si mostra così:



δ	q0	q1	q2	q3
0	q0	q2	q0	q2
1	q1	q3	q1	q3

Questa è la tavola di transizione.

Naturalmente essendo un automa FSA significa che il linguaggio dei numeri binari NON divisibili per 4 è un linguaggio regolare (per il teorema di Kleene) perciò è identificabile mediante espressione regolare R tale che $S(R) = L$.

L'espressione regolare R si ottiene mediante algoritmo di Hopcroft ed è
 $R = 0^*(1(0(10U111^*0)^*(0U11^*0))$

La grammatica che genera numeri binari NON divisibili per 4 è lineare destra sempre per teorema ed è $G = (X, V, S, P)$ con $X = \{0, 1\}$

$V = \{S, A, B, C\}$
 $P = \{ S \rightarrow 0S \mid 1A$
 $\quad A \rightarrow 0B \mid 1C$
 $\quad B \rightarrow 0S \mid 1A$
 $\quad C \rightarrow 0B \mid 1C \}$