

INDICE

	pag.
1.Automi a stati finiti.	2
2.Automi a stati finiti con output.	2
3.Automa di Moore.	3
4.Algoritmo che descrive il comportamento di un automa di Moore.	5
5.Automa di Mealy.	6
6.Algoritmo che descrive il comportamento di un automa di Mealy.	7
7.Automa di Mealy e Moore a confronto.	8
8.Equivalenza tra un automa di Moore e un automa di Mealy.	8
9.Algoritmo che trasforma un automa di Moore in un automa di Mealy.	10
10.Equivalenza tra un automa di Mealy e un automa di Moore.	11
11.Algoritmo che trasforma un automa di Mealy in un automa di Moore.	14
12.Esercizi assegnati durante il corso.	17
13.Esercizi con le istruzioni in C.	19

1. Automi a Stati Finiti

Un automa è il modello matematico di un sistema con input ed output discreti. Il sistema può trovarsi in una fra n configurazioni diverse, dette **STATI**.

Lo stato rappresenta una “condizione” in cui il sistema si trova, e sommarizza la storia precedente del sistema in termini di input ricevuti.

In un automa a stati finiti, la conoscenza dello stato in cui si trova il sistema è necessaria per determinare il comportamento del sistema a fronte di input successivi.

A fronte di un nuovo input, il sistema transita in un nuovo stato, e questo è rappresentato graficamente nel modello con un arco orientato dallo stato di partenza a quello di arrivo, etichettato con il valore dell'input.

La definizione formale di automa a stati finiti è la seguente:

DEF. Un *automa a stati finiti* è una quintupla $(Q, \Sigma, \Delta, \delta, q_0)$ dove Q è un insieme finito di stati Σ è un alfabeto finito di simboli, q_0 è lo stato iniziale, $\Delta \subseteq Q$ è il set di stati finali, e δ è la funzione di transizione $Q \times \Sigma \rightarrow Q$ ($Q \times \Sigma$ è il prodotto cartesiano, ovvero l'insieme delle coppie (q,a)); $\delta(q,a)$ rappresenta uno **stato** raggiunto dall'automa, per ogni stato di partenza q e simbolo di ingresso a .

La definizione appena fornita in realtà si riferisce ad un sottoinsieme di automi a stati finiti, gli automi *deterministici*. Per questa classe di automi, la funzione $\delta(q,a)$ ha un unico valore, cioè, non è ambigua.

Simbologia adottata:

1. se Q è un insieme di **stati**, q_i indica uno stato, q_0 indica uno stato iniziale
2. Σ è l'**alfabeto di ingresso** (nel caso di sistemi binari, $\Sigma = \{0, 1\}$)
3. δ indica una **funzione di transizione** $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$
4. Δ è il set degli stati **finali**, o di **accettazione** $\Delta \subseteq Q$

Il comportamento di un automa può essere rappresentato mediante un **grafo** in cui gli archi rappresentano le transizioni fra stati, i nodi, denotati da cerchi, rappresentano gli stati. Gli stati finali sono evidenziati da cerchi doppi. I simboli sugli archi sono gli input del sistema, ed appartengono all'alfabeto Σ . Alternativamente, un automa si può rappresentare mediante una **tabella delle transizioni, o stati futuri**, definiti mediante la funzione δ .

2. Automi a stati finiti con output

Il comportamento di un circuito sequenziale può essere modellato mediante un particolare tipo di automi a stati finiti : gli automi deterministici con output. Questi automi vengono chiamati macchine di *Moore* o di *Mealy*., a seconda che l'output sia associato agli stati, o alle transizioni fra stati.

3. Automa di Moore

Def. Un automa (o macchina) di Moore è una sestupla $\langle Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0 \rangle$, dove:

1. Q = insieme finito degli stati: “insieme degli stati”;
2. Σ = insieme finito dei simboli di ingresso: “alfabeto di input”;
3. Δ = insieme finito dei simboli di uscita: “alfabeto di output”;
4. $\delta: Q \times \Sigma \rightarrow Q$ funzione di transizione;
5. $\lambda: Q \rightarrow \Delta$ funzione di uscita;
6. q_0 stato iniziale.

Nel nostro caso si ha un automa che riconosce i numeri congrui a 0 modulo 7.

Per costruirlo si è pensato di ragionare come segue:

- dato un numero $m \in \mathbb{N}$ in base 10, lo si converte in base 2;
- si percorre il grafo generato da δ partendo dallo stato $q_0 \in Q$;
- studiamo la sequenza finita, denotata con $\text{num}[i]$, di bit di n , da sinistra verso destra;
- ad ogni passo percorriamo l'arco denotato con il simbolo letto $\text{num}[i]$.

Quindi, sia n la sequenza di bit finora studiata, si avrà la seguente evoluzione (dove $x \in \mathbb{N}$):

se siamo nello stato q_0 (cioè n è congruo a 0 modulo 7, $n \equiv 0 (7)$) allora

se si legge 0 si resta in q_0 (poiché “n0” equivale a $2n \equiv 0 (7)$)

se si legge 1 si passa in q_1 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) \equiv 1 (7)$)

se siamo nello stato q_1 (cioè n è congruo a 1 modulo 7, $n \equiv 1 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_2 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+1) \equiv 2 (7)$)

se si legge 1 si passa in q_3 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+1) + 1 \equiv 3 (7)$)

se siamo nello stato q_2 (cioè n è congruo a 2 modulo 7, $n \equiv 2 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_4 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+2) \equiv 4 (7)$)

se si legge 1 si passa in q_5 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+2) + 1 \equiv 5 (7)$)

se siamo nello stato q_3 (cioè n è congruo a 3 modulo 7, $n \equiv 3 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_6 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+3) \equiv 6 (7)$)

se si legge 1 si passa in q_0 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+3) + 1 \equiv 0 (7)$)

se siamo nello stato q_4 (cioè n è congruo a 4 modulo 7, $n \equiv 4 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_1 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+4) \equiv 1 (7)$)

se si legge 1 si passa in q_2 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+4) + 1 \equiv 2 (7)$)

se siamo nello stato q_5 (cioè n è congruo a 5 modulo 7, $n \equiv 5 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_3 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+5) \equiv 3 (7)$)

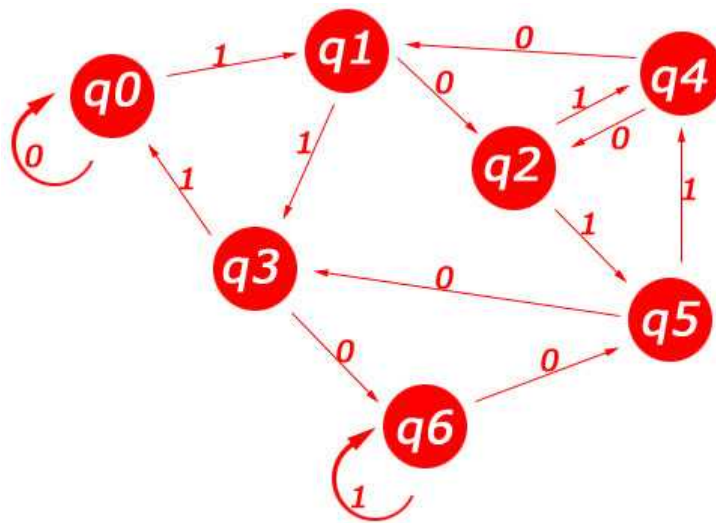
se si legge 1 si passa in q_4 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+5) + 1 \equiv 4 (7)$)

se siamo nello stato q_6 (cioè n è congruo a 6 modulo 7, $n \equiv 6 (7)$) allora

se si legge 0 si passa in q_5 (poiché “n0” equivale a $2n = 2(7x+6) \equiv 5 (7)$)

se si legge 1 si resta in q_6 (poiché “n1” equivale a $(2n+1) = 2(7x+6) + 1 \equiv 6 (7)$)

Il corrispondente automa sarà quindi:



Dove q_0 è lo stato iniziale e ha come output associato 0
 (cioè termineranno nello stato q_0 i numeri congrui a 0 modulo 7)
 Gli output associati agli altri stati seguono dalla definizione di λ :

stati	output
q0	0
q1	1
q2	2
q3	3
q4	4
q5	5
q6	6

Analogamente possiamo ricavare δ come segue:

	0	1
q0	q0	q1
q1	q2	q3
q2	q4	q5
q3	q6	q0
q4	q1	q2
q5	q3	q4
q6	q5	q6

4. Algoritmo in C che descrive il comportamento di un automa di Moore

```
#include <stdio.h>
#define dim 20

int main (void)
{ int a,j,m,n,i=0,c=0;
  int num[dim];
  printf("\nSIMULAZIONE DI UN AUTOMA A STATI FINITI DI MOORE\n");
  printf("\nViene calcolato il resto modulo 7 di un numero intero\n");
  printf("\nInserire un numero intero (base dieci):  ");
  scanf("%d",&m);
  n=m;
  printf("\n\n");
  while (n>0)
  { if (i>=dim) {printf("numero fuori range\n\n"); return(0); };
    num[i]=n%2;
    i++;
    n/=2; }
  printf("- trasformato in base due diventa:  ");
  for (j=i-1;j>=0;j--) printf("%d ",num[j]);
  printf("\n\nL'evoluzione dell'automa con stato iniziale q0 e' la seguente :
\n\n");
  for (j=i-1;j>=0;j--)
  { a=num[j];
    if (c==0)   if (a==0) {printf (" ( q0,0 ) -> q0\n"); c=0; }
                else    {printf (" ( q0,1 ) -> q1\n"); c=1; }
    else
    if (c==1)   if (a==0) {printf (" ( q1,0 ) -> q2\n"); c=2; }
                else    {printf (" ( q1,1 ) -> q3\n"); c=3; }
    else
    if (c==2)   if (a==0) {printf (" ( q2,0 ) -> q4\n"); c=4; }
                else    {printf (" ( q2,1 ) -> q5\n"); c=5; }
    else
    if (c==3)   if (a==0) {printf (" ( q3,0 ) -> q6\n"); c=6; }
                else    {printf (" ( q3,1 ) -> q0\n"); c=0; }
    else
    if (c==4)   if (a==0) {printf (" ( q4,0 ) -> q1\n"); c=1; }
                else    {printf (" ( q4,1 ) -> q2\n"); c=2; }
    else
    if (c==5)   if (a==0) {printf (" ( q5,0 ) -> q3\n"); c=3; }
                else    {printf (" ( q5,1 ) -> q4\n"); c=4; }
    else
    if (c==6)   if (a==0) {printf (" ( q6,0 ) -> q5\n"); c=5; }
                else    {printf (" ( q6,1 ) -> q6\n"); c=6; }
  }
  printf ("\nIl resto modulo 7 di %d e'  %d\n\n",m,c);
  printf ("Programma terminato.\n\n");
  return(0);
}
```

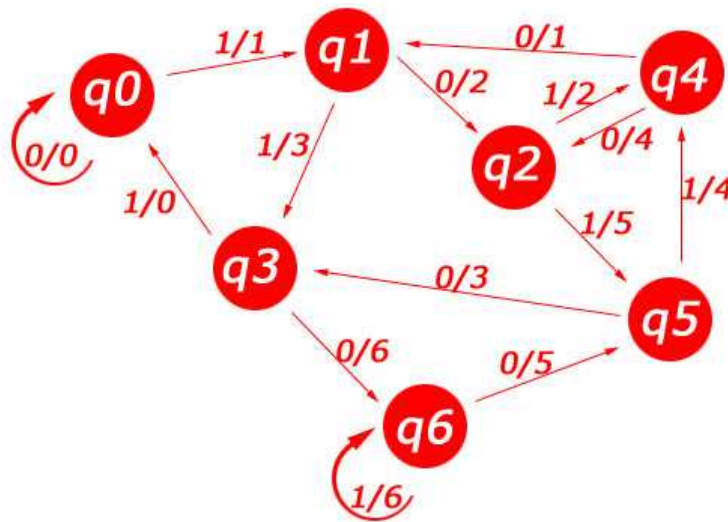
5. Automa di Mealy

Def. Un automa (o macchina) di Mealy è una sestupla $\langle Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0 \rangle$, dove:

1. Q = insieme finito degli stati: “insieme degli stati”;
2. Σ = insieme finito dei simboli di ingresso: “alfabeto di input”;
3. Δ = insieme finito dei simboli di uscita: “alfabeto di output”;
4. $\delta: Q \times \Sigma \rightarrow Q$ funzione di transizione;
5. $\lambda: Q \times \Sigma \rightarrow \Delta$ funzione di output;
6. q_0 stato iniziale.

La costruzione dell'automa di Mealy, per quanto detto precedentemente, è molto semplice, in quanto basterà associare gli output non allo stato ma all'arco di transizione.

Nello specifico si avrà:



Le funzioni di transizione δ sarà la stessa di quella di Moore (come vista dettagliatamente) mentre la funzione di transizione λ sarà quindi:

	0	1
q0	0	1
q1	2	3
q2	4	5
q3	6	0
q4	1	2
q5	3	4
q6	5	6

6. Algoritmo in C che descrive il comportamento di un automa di Mealy

```
#include <stdio.h>
#define dim 20

int main (void)
{ int a,j,m,n,i=0,c=0;
  int num[dim];
  printf("\n SIMULAZIONE DI UN AUTOMA A STATI FINITI DI MEALY\n\n");
  printf("\n Viene calcolato il resto modulo 7 di un numero intero\n");
  printf("\n inserire un numero intero (base dieci):  ");
  scanf("%d",&m);
  n=m;
  printf("\n\n");
  while (n>0)
  { if (i>=dim) {printf("numero fuori range\n\n"); return(0); };
    num[i]=n%2;
    i++; n/=2; }
  printf("- trasformato in base due diventa:  ");
  for (j=i-1;j>=0;j--) printf("%d ",num[j]);
  printf("\n\nL'evoluzione dell'automa con stato iniziale q0 e' la seguente :");
  printf("\n\n Legenda:\n (stato vecchio) --[ simbolo letto, output
ottenuto ]--> (stato nuovo) )\n\n");
  for (j=i-1;j>=0;j--)
  { a=num[j];
    if (c==0)    if (a==0) {printf (" (q0) --[0, 0]-> (q0)\n"); c=0; }
                 else    {printf (" (q0) --[1, 1]-> (q1)\n"); c=1; }
    else
    if (c==1)    if (a==0) {printf (" (q1) --[0, 2]-> (q2)\n"); c=2; }
                 else    {printf (" (q1) --[1, 3]-> (q3)\n"); c=3; }
    else
    if (c==2)    if (a==0) {printf (" (q2) --[0, 4]-> (q4)\n"); c=4; }
                 else    {printf (" (q2) --[1, 5]-> (q5)\n"); c=5; }
    else
    if (c==3)    if (a==0) {printf (" (q3) --[0, 6]-> (q6)\n"); c=6; }
                 else    {printf (" (q3) --[1, 0]-> (q0)\n"); c=0; }
    else
    if (c==4)    if (a==0) {printf (" (q4) --[0, 1]-> (q1)\n"); c=1; }
                 else    {printf (" (q4) --[1, 2]-> (q2)\n"); c=2; }
    else
    if (c==5)    if (a==0) {printf (" (q5) --[0, 3]-> (q3)\n"); c=3; }
                 else    {printf (" (q5) --[1, 4]-> (q4)\n"); c=4; }
    else
    if (c==6)    if (a==0) {printf (" (q6) --[0, 5]-> (q5)\n"); c=5; }
                 else    {printf (" (q6) --[1, 6]-> (q6)\n"); c=6; }
  }
  printf ("\nIl resto modulo 7 di %d e'  %d\n",m,c);
  printf ("\nProgramma terminato.\n\n");
  return(0);
}
```

7. Automa di Mealy e di Moore a confronto

- Le macchine di Mealy hanno, per ogni arco, un simbolo di entrata e uno di uscita

Nelle macchine di Moore l'uscita è invece già codificata nel valore dello stato in cui si trova la macchina, ovvero la funzione di uscita dipende solo da Q , anziché da $Q \times \Sigma$

- In una macchina di Moore si ha una **uscita dopo che è avvenuta la transizione** e questa uscita dipende solo dal nuovo stato della macchina

In una macchina di Mealy si ha una uscita durante ciascuna transizione

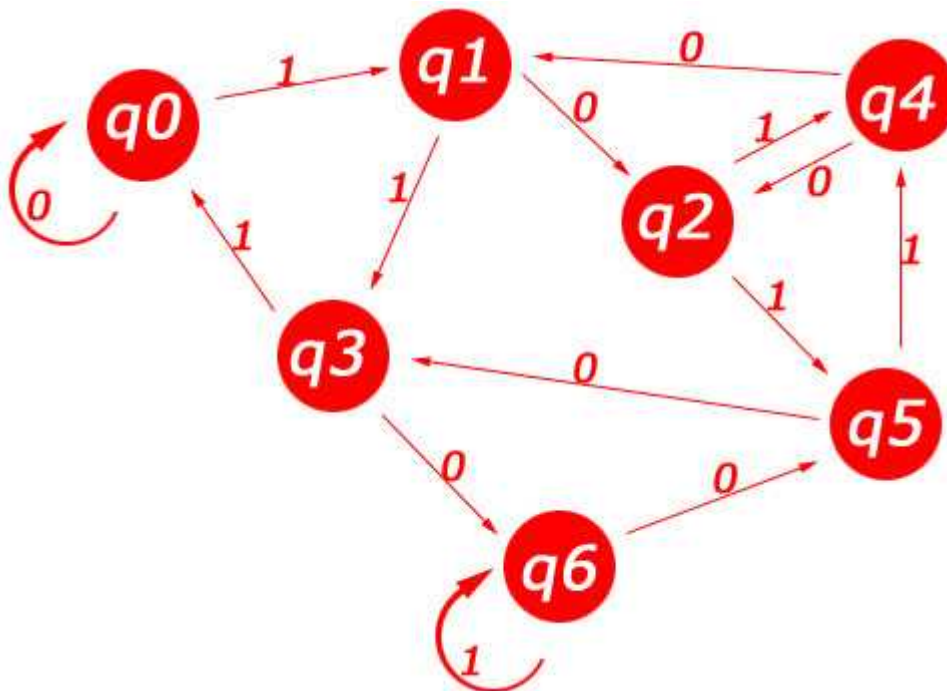
8. Equivalenza tra automa di Moore e automa di Mealy

Teorema: Se $M1=(Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0)$ è una macchina di Moore, allora esiste una macchina di Mealy equivalente $M2=(Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda', q_0)$ dove $\lambda'(q, a) = \lambda(\delta(q, a))$ con $a \in \Sigma$

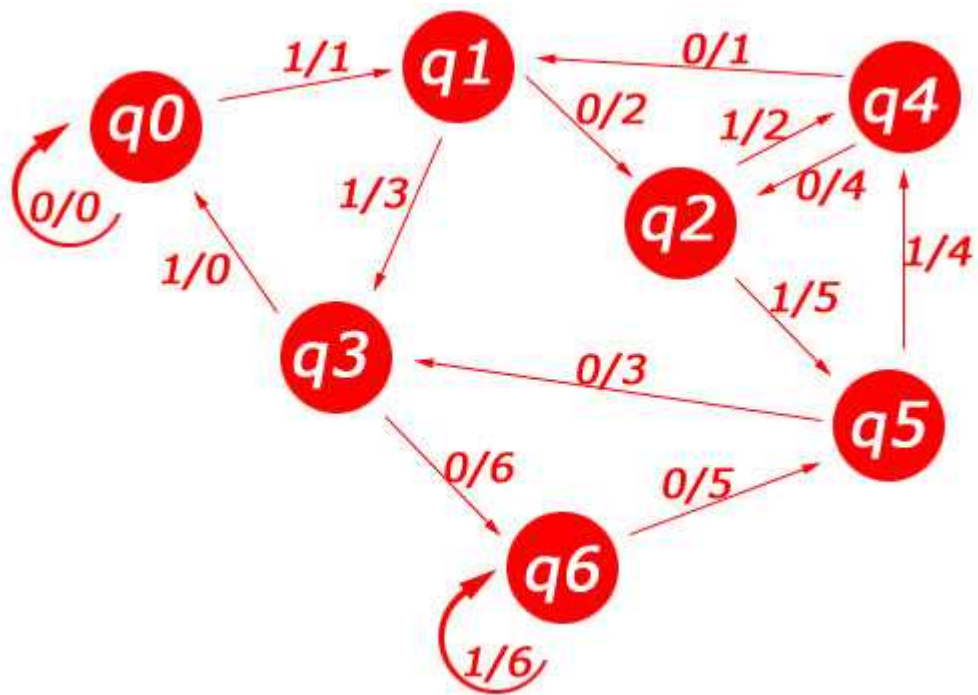
Come si può vedere facilmente dal teorema, nel passaggio dall'automa di Moore a quello di Mealy, viene modificata solamente la funzione di transizione λ e quello che avviene è semplicemente il "passaggio dell'output dallo stato a cui era associato all'arco che vi punta".

Si può vedere anche graficamente:

Automa di Moore



Automa di Mealy



9. Algoritmo in C che trasforma un automa di Moore in un automa di Mealy

```
// L'algoritmo riceve in input le funzioni delta e lambda dell'automa di Moore
// e restituisce in output le funzioni delta' e lambda' dell'automa di Mealy
// secondo la relazione : lam'(q,s) = lam[ del(q,s) ]
```

```
#include <stdio.h>
#define dim 30

int main()
{ int i,j,m,n,x,g;
  char c;
  char s[dim]; // alfabeto di input e di output
  int del[dim][dim]; // funzione delta dell'automa di Moore
  char lam[dim]; // funzione lambda dell'automa di Moore

  printf("\n\n\nAlgoritmo per passare dall'automa di Moore all'automa di
Mealy\n\n\n");
  printf("1. Immettere le informazioni sull'automa di Moore.\n\n");
  printf("Inserire la dimensione dell'alfabeto di input [max %d] : ",dim);
  scanf("%d",&n);
  printf("\nImmettere i simboli dell'alfabeto.\n");
  for(i=0; i<n; i++)
    { printf("\n\t%d-o simbolo: ",i+1);
      scanf("\n%c",&s[i]); }
  printf("\nInserire il numero degli stati [max %d] : ",dim);
  scanf("%d",&m);
  printf("\n stato q0 = stato iniziale;\n\n stati q1..q%d = altri
stati.\n\n",m-1);
  printf("\nImmettere la funzione di transizione Delta.\n");
  for (i=0; i<m; i++)
  for (j=0; j<n; j++)
    { printf("\n\tstato: q%d; simbolo: %c;\t Inserire NUOVO STATO : q",i,s[j]);
      scanf("%d",&del[i][j]); }
  printf("\n\nImmettere la funzione di transizione Lambda.\n");
  for (i=0; i<m; i++)
    { printf("\n\tstato: q%d; output associato: ",i);
      scanf("\n%c",&lam[i]); }

  printf("\n\n\n2. Conferma dei dati memorizzati.\n\n");
  printf("Funzione di transizione Delta per l'automa di Mealy.\n");
  printf("\n\tsimbolo \t");
  for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",s[j]);
  for (i=0; i<m; i++)
    { printf("\n\n\tStato q%d\t",i);
      for (j=0; j<n; j++) printf("q%d\t",del[i][j]); }
  printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
  scanf("\n%c",&g);
  printf("\n\nFunzione di transizione Lambda per l'automa di Mealy.\n");
  printf("\n\t Stato\tOutput");
  for (i=0; i<m; i++) printf("\n\n\t q%d\t %c\t",i,lam[i]);
  printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
  scanf("\n%c",&g);
  printf("\n\n\n3. Costruzione dell'automa di Mealy.\n\n");
  printf("\nFunzioni LAMBDA per l'automa di Mealy.\n\n");
  printf("\t-simbolo-\t");
  for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",s[j]);
  for (i=0; i<m; i++)
    { printf("\n\n\tstato q%d\t",i);
      for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",lam[del[i][j]]); }
  printf("\n\nProgramma terminato.\n\n"); }
```

10. Equivalenza tra automa di Mealy e automa di Moore

Teorema: Se $M1=(Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0)$ è una macchina di Mealy, allora esiste una macchina di Moore equivalente $M2=(Q \times \Delta, \Sigma, \Delta, \delta', \lambda', [q_0, b])$ con $b \in \Delta$
dove $\delta'((q, b), a) = (\delta(q, a), \lambda(q, a))$ e $\lambda'((q, b)) = b$ con $b \in \Delta$ e $a \in \Sigma$

Nel nostro caso si ha:

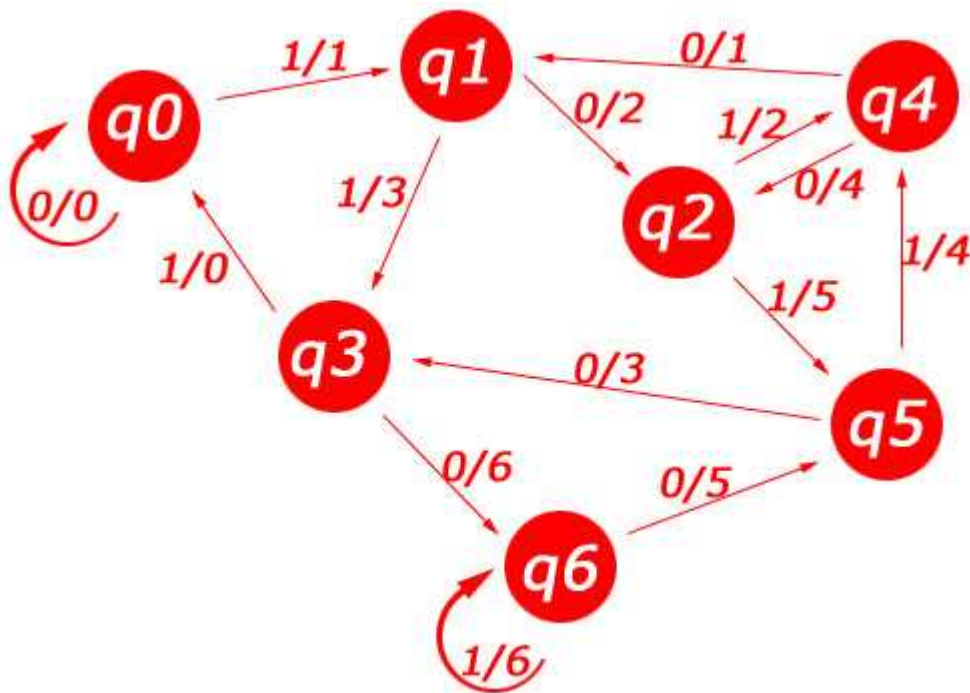
$$\Sigma = \{0, 1\}$$

$$\Delta = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6\}$$

$$Q' = Q \times \Delta = \{(q_0, 0), (q_0, 1), \dots, (q_0, 6), (q_1, 0), \dots, (q_1, 6), \dots, (q_6, 0), \dots, (q_6, 6)\}$$

L'automata di Mealy di partenza sarà:



Le corrispondenti funzioni λ e δ sono definite come segue:

$$\lambda : Q \times \Sigma \longrightarrow \Delta$$

$$\begin{array}{llll} \lambda(q_0,0) = 0 & \lambda(q_1,0) = 2 & \lambda(q_2,0) = 4 & \lambda(q_3,0) = 6 \\ \lambda(q_0,1) = 1 & \lambda(q_1,1) = 3 & \lambda(q_2,1) = 5 & \lambda(q_3,1) = 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{lll} \lambda(q_4,0) = 1 & \lambda(q_5,0) = 3 & \lambda(q_6,0) = 5 \\ \lambda(q_4,1) = 2 & \lambda(q_5,1) = 4 & \lambda(q_6,1) = 6 \end{array}$$

$$\delta : Q \times \Sigma \longrightarrow Q$$

$$\begin{array}{llll} \delta(q_0,0) = q_0 & \delta(q_1,0) = q_2 & \delta(q_2,0) = q_4 & \delta(q_3,0) = q_6 \\ \delta(q_0,1) = q_1 & \delta(q_1,1) = q_3 & \delta(q_2,1) = q_5 & \delta(q_3,1) = q_0 \end{array}$$

$$\begin{array}{lll} \delta(q_4,0) = q_1 & \delta(q_5,0) = q_3 & \delta(q_6,0) = q_5 \\ \delta(q_4,1) = q_2 & \delta(q_5,1) = q_4 & \delta(q_6,1) = q_6 \end{array}$$

Per passare dall'automa di Mealy a quello di Moore bisogna che sia verificata la seguente relazione:

$$\delta'((q,b),a) = (\delta(q,a), \lambda(q,a)) \text{ e } \lambda'((q,b)) = b$$

Iniziamo con lo stato **q0**:

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,0),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,0),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,0)) = 0$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,1),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,1),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,1)) = 1$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,2),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,2),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,2)) = 2$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,3),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,3),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,3)) = 3$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,4),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,4),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,4)) = 4$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,5),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,5),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,5)) = 5$$

$$\begin{array}{l} \delta'((q_0,6),0) = (\delta(q_0,0), \lambda(q_0,0)) = (q_0,0) \\ \delta'((q_0,6),1) = (\delta(q_0,1), \lambda(q_0,1)) = (q_1,1) \end{array} \quad \lambda'((q_0,6)) = 6$$

Come si può facilmente notare, per calcolare δ' dello stato (q,b) leggendo a , è ininfluente il valore b , come lo è q per calcolare λ' , così possiamo semplificare notevolmente la costruzione sia di δ' che di λ'

Stato q1:

$$\delta'((q1,0),0) = \delta'((q1,1),0) = \delta'((q1,2),0) = \delta'((q1,3),0) = \delta'((q1,4),0) = \\ = \delta'((q1,5),0) = \delta'((q1,6),0) = (\delta(q1,0), \lambda(q1,0)) = (q2,2)$$

$$\delta'((q1,0),1) = \delta'((q1,1),1) = \delta'((q1,2),1) = \delta'((q1,3),1) = \delta'((q1,4),1) = \\ = \delta'((q1,5),1) = \delta'((q1,6),1) = (\delta(q1,1), \lambda(q1,1)) = (q3,3)$$

Stato q2:

$$\delta'((q2,0),0) = \delta'((q2,1),0) = \delta'((q2,2),0) = \delta'((q2,3),0) = \delta'((q2,4),0) = \\ = \delta'((q2,5),0) = \delta'((q2,6),0) = (q4,4)$$

$$\delta'((q2,0),1) = \delta'((q2,1),1) = \delta'((q2,2),1) = \delta'((q2,3),1) = \delta'((q2,4),1) = \\ = \delta'((q2,5),1) = \delta'((q2,6),1) = (q5,5)$$

Stato q3:

$$\delta'((q3,0),0) = \delta'((q3,1),0) = \delta'((q3,2),0) = \delta'((q3,3),0) = \delta'((q3,4),0) = \\ = \delta'((q3,5),0) = \delta'((q3,6),0) = (q6,6)$$

$$\delta'((q3,0),1) = \delta'((q3,1),1) = \delta'((q3,2),1) = \delta'((q3,3),1) = \delta'((q3,4),1) = \\ = \delta'((q3,5),1) = \delta'((q3,6),1) = (q0,0)$$

Stato q4:

$$\delta'((q4,0),0) = \delta'((q4,1),0) = \delta'((q4,2),0) = \delta'((q4,3),0) = \delta'((q4,4),0) = \\ = \delta'((q4,5),0) = \delta'((q4,6),0) = (q1,1)$$

$$\delta'((q4,0),1) = \delta'((q4,1),1) = \delta'((q4,2),1) = \delta'((q4,3),1) = \delta'((q4,4),1) = \\ = \delta'((q4,5),1) = \delta'((q4,6),1) = (q2,2)$$

Stato q5:

$$\delta'((q5,0),0) = \delta'((q5,1),0) = \delta'((q5,2),0) = \delta'((q5,3),0) = \delta'((q5,4),0) = \\ = \delta'((q5,5),0) = \delta'((q5,6),0) = (q3,3)$$

$$\delta'((q5,0),1) = \delta'((q5,1),1) = \delta'((q5,2),1) = \delta'((q5,3),1) = \delta'((q5,4),1) = \\ = \delta'((q5,5),1) = \delta'((q5,6),1) = (q4,4)$$

Stato q6:

$$\delta'((q6,0),0) = \delta'((q6,1),0) = \delta'((q6,2),0) = \delta'((q6,3),0) = \delta'((q6,4),0) = \\ = \delta'((q6,5),0) = \delta'((q6,6),0) = (q5,5)$$

$$\delta'((q6,0),1) = \delta'((q6,1),1) = \delta'((q6,2),1) = \delta'((q6,3),1) = \delta'((q6,4),1) = \\ = \delta'((q6,5),1) = \delta'((q6,6),1) = (q6,6)$$

Per la funzione λ' (che definisce l'output associato ad ogni stato) si ha che :
per ogni $q \in Q' = Q \times \Delta$

$$\begin{aligned} \lambda'((q,0)) &= 0 \\ \lambda'((q,1)) &= 1 \\ \lambda'((q,2)) &= 2 \\ \lambda'((q,3)) &= 3 \\ \lambda'((q,4)) &= 4 \\ \lambda'((q,5)) &= 5 \\ \lambda'((q,6)) &= 6 \end{aligned}$$

L'automa di Moore così trovato non è disegnabile, in quanto è caratterizzato da un grafo di 49 stati e di 98 archi.

11. Algoritmo in C che trasforma un automa di Mealy in un automa di Moore

```
/* Trasformazione Mealy -> Moore
L'algoritmo riceve in input le funzioni delta' e lambda' dell'automa di Mealy
e restituisce in output le funzioni delta e lambda dell'automa di Moore
secondo le relazioni :      Q = Q' x B, B=alf di output,      quindi   q = [q',b]
                           del([q',b], s) = [ del(q,s), lam(q,s) ]
                           lam([q',b]) = b                      */

#include <stdio.h>
#define dim 30

main()
{ int  n,m,i,j,k,x,y,z,q;
  char s[dim];           // alfabeto input
  char out[dim];        // alfabeto output
  int  del[dim][dim];   // funz delta
  char lam[dim][dim];   // funz lamda

  printf("\n\n\nAlgoritmo per passare da un automa di Mealy ad un automa di
Moore.\n\n\n");
  printf("1. Immettere le informazioni sull'automa di Mealy.\n\n");
  printf("Inserire la dimensione dell'alfabeto di input[max %d] : ",dim);
  scanf("%d",&n);
  printf("\nImmettere i simboli dell'alfabeto.\n");
  for(i=0; i<n; i++)
    { x=i+1; printf("\n\t%d-o simbolo: ",x);
      scanf("\n%c",&s[i]); }
  printf("\nInserire il numero degli stati [max %d]: ",dim);
  scanf("%d",&m);
  printf("\n stato q0 = stato iniziale;\n\n");
  printf("stati q1..q%d = altri stati.\n\n",m-1);
  printf("\nImmettere la funzione di transizione Delta.\n");
  for (i=0; i<m; i++)
  for (j=0; j<n; j++)
    { printf("\n\tstato: q%d; simbolo: %c;\t",i,s[j]);
      printf(" -> Inserire NUOVO STATO: q");
      scanf("%d",&del[i][j]); } }
```

```

printf("\n\nInserire la dimensione dell'alfabeto di output (max %d): ",dim);
scanf("%d",&z);
printf("\nImmettere gli output.\n");
for (i=0; i<z; i++)
    { printf("\n\t%d-o output: ",i+1);
      scanf("\n%c",&out[i]);}
printf("\n\nImmettere la funzione di transizione Lambda.\n");
for (i=0; i<m; i++)
for (j=0; j<n; j++)
    { printf("\n\tstato: q%d; simbolo: %c;\t -> output associato: ",i,s[j]);
      scanf("\n%c",&lam[i][j]);    }

printf("\n\n2. Conferma dei dati memorizzati.\n\n");
printf("Funzione di transizione Delta per l'automa di Mealy.\n");
printf("\n\tsimbolo \t");
for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",s[j]);
for (i=0; i<m; i++)
    { printf("\n\n\tStato q%d\t",i);
      for (j=0; j<n; j++) printf("q%d\t",del[i][j]);    }
printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
scanf("\n%c",&q);
printf("\n\nFunzione di transizione Lambda per l'automa di Mealy.\n");
printf("\n\tsimbolo \t");
for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",s[j]);
for (i=0; i<m; i++)
    { printf("\n\n\tStato q%d\t",i);
      for (j=0; j<n; j++) printf("%c\t",lam[i][j]); }
printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
scanf("\n%c",&q);

printf("\n\n3. Costruzione dell'automa di Moore\n\n");
printf("L'automa di Moore associato (non minimizzato) avrà %d stati.\n",m*z);
printf("\n\nInsieme dei nuovi stati.\n\n\t");
for (i=0; i<m; i++)
    { for (j=0; j<z; j++) printf("[q%d/%c]\t",i,out[j]);
      printf("\n\n\t"); }
printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
scanf("\n%c",&q);
printf("\nFunzioni DELTA per l'automa di Moore\n\n");
printf("\t---simbolo--\t\t");
for (k=0; k<n; k++) printf("%c\t",s[k]);
for (i=0; i<m; i++)
for (j=0; j<z; j++)
    { printf("\n\n\tstato: [q%d/%c]\t\t",i,out[j]);
      for (k=0; k<n; k++) printf("[q%d/%c]\t",del[i][k],lam[i][k]); }
printf("\n\nDigitare 0 e premere INVIO per continuare... ");
scanf("\n%c",&q);
printf("\nFunzioni LAMBDA per l'automa di Moore.\n\n");
printf("\t---simbolo--\t\t");
for (k=0; k<n; k++) printf("%c\t",s[k]);
for (i=0; i<m; i++)
for (j=0; j<z; j++)
    { printf("\n\n\tstato: [q%d/%c]\t\t",i,out[j]);
      for (k=0; k<n; k++) printf("%c\t",out[j]); }
printf("\n\nProgramma terminato.\n\n");
}

```

Quindi riassumendo l'automa di Moore verrà costruito nel seguente modo:

Insieme degli stati :

$$Q' = \left\{ \begin{array}{cccc} [q0/0] & [q0/1] & \dots & [q0/6] \\ [q1/0] & [q1/1] & \dots & [q1/6] \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ [q6/0] & [q6/1] & \dots & [q6/6] \end{array} \right\}$$

Funzione di transizione delta :

$$\delta'([q, b], a) = [\delta'(q, a), \lambda'(q, a)] \quad \forall q \in Q, \forall a \in \Sigma, \forall b \in \Delta$$

δ'	0		1		2		3		4		5		6	
	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
q0	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]	[q0/0]	[q1/1]
q1	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]	[q2/2]	[q3/3]
q2	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]	[q4/4]	[q5/5]
q3	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]	[q6/6]	[q0/0]
q4	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]	[q1/1]	[q2/2]
q5	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]	[q3/3]	[q4/4]
q6	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]	[q5/5]	[q6/6]

Funzione di transizione lambda :

$$\lambda'([q, b], a) = b \quad \forall q \in Q, \forall a \in \Sigma, \forall b \in \Delta$$

λ'	0	1	2	3	4	5	6
q0	0	1	2	3	4	5	6
q1	0	1	2	3	4	5	6
q2	0	1	2	3	4	5	6
q3	0	1	2	3	4	5	6
q4	0	1	2	3	4	5	6
q5	0	1	2	3	4	5	6
q6	0	1	2	3	4	5	6