

Capitolo 1

Esercizi

1.1 Espressioni e Comandi (Cap 2)

Esercizio 1 Valutare le seguenti espressioni:

1. $[\lambda x, y, z. \langle z, x \rangle](3, 1, 2)$

2. $[I_{3,2}; C_5](3, 1, 2)$

3. $[\lambda x, y. x^2 + 1 > y](2, 5)$

4. $[\lambda x. \sqrt{x} \wedge (x - 1)](4)$

5. $[I_{3,2} \wedge \lambda x, y, z. x + 1](3, 2, 1)$

6. $[I \times \lambda y. y^2](3, 2)$

7. $[\lambda x, y. x > y \rightarrow x, \sqrt{x+1}](3, 4)$

8. $[\lambda x. \langle \sqrt{x}, \frac{x}{2} \rangle](4)$

9. $[I_{3,2} \wedge I_{3,1}](\langle 1, 3, 2 \rangle)$

Soluzione:

1. $[\lambda x, y, z. \langle z, x \rangle](3, 1, 2) = \langle 2, 3 \rangle$

2. $[I_{3,2}; C_5](3, 1, 2) = [C_5](I_{3,2}(3, 1, 2)) = [C_5](1) = 5$

3. $[\lambda x, y. x^2 + 1 > y](2, 5) = 2^2 + 1 > 5 = 5 > 5 \Rightarrow 0$

4. $[\lambda x. \sqrt{x} \wedge (x - 1)](4) = [\lambda x. \langle \sqrt{x}, (x - 1) \rangle](4) = \langle 2, 3 \rangle$

$$5. [I_{3,2} \wedge \lambda x, y, z. x + 1](3, 2, 1) = [\lambda x, y, z. y \wedge \lambda x, y, z. x + 1](3, 2, 1) = \langle 2, 4 \rangle$$

$$6. [I \times \lambda y. y^2](3, 2) = \langle \lambda x. x(3), \lambda y. y^2(2) \rangle = \langle 3, 4 \rangle$$

$$7. [\lambda x, y. x > y \rightarrow x, \sqrt{x+1}](3, 4) = 3 > 4 \rightarrow 3, \sqrt{4} = \sqrt{4} = 2$$

$$8. [\lambda x. \langle \sqrt{x}, \frac{x}{2} \rangle](4) = \langle \sqrt{4}, \frac{4}{2} \rangle = \langle 2, 2 \rangle$$

$$9. [I_{3,2} \wedge I_{3,1}](\langle 1, 3, 2 \rangle) = \langle I_{3,2}, I_{3,1} \rangle(\langle 1, 3, 2 \rangle) = \langle 3, 1 \rangle$$

Esercizio 2 Sia $f^n = [\lambda x, y. (n = 0) \rightarrow x, f^{n-1} + (x \cdot y)]$, calcolare $f^3(4, 5)$.

Soluzione:

$$\begin{aligned} f^3(4, 5) &= [\lambda x, y. (3 = 0) \rightarrow x, f^2 + (x \cdot y)](4, 5) \\ &= f^2 + 4 \cdot 5 \\ &= [\lambda x, y. (2 = 0) \rightarrow x, f^1 + (x \cdot y)](4, 5) + 4 \cdot 5 \\ &= f^1 + 4 \cdot 5 + 4 \cdot 5 \\ &= [\lambda x, y. (1 = 0) \rightarrow x, f^0 + (x \cdot y)](4, 5) + 20 + 20 \\ &= f^0 + 4 \cdot 5 + 40 \\ &= [\lambda x, y. (0 = 0) \rightarrow x, f^{-1} + (x \cdot y)](4, 5) + 60 \\ &= 4 + 60 = 64 \end{aligned}$$

Esercizio 3 Sia $f^n = [\lambda x. (n = 0) \rightarrow x, f^{n-1}(x) + f^{n-1}(x)]$, calcolare $f^3(2)$.

Soluzione:

$$\begin{aligned} f^3(2) &= [\lambda x. (3 = 0) \rightarrow x, f^2(x) + f^2(x)](2) \\ &= f^2(2) + f^2(2) = 2f^2(2) \\ &= 2[\lambda x. (2 = 0) \rightarrow x, f^1 + (x) + f^1(x)](2) \\ &= 2(f^1(2) + f^1(2)) = 4f^1(2) \\ &= 4[\lambda x. (1 = 0) \rightarrow x, f^0(x) + f^0(x)](2) \\ &= 4(f^0(2) + f^0(2)) = 8f^0(2) \\ &= 8[\lambda x. (0 = 0) \rightarrow x, f^{-1}(x) + f^{-1}(x)](2) \\ &= 8 * 2 = 16 \end{aligned}$$

Esercizio 4 Dato n , sia P il seguente predicato:

$$P(x) = \lambda x. (x^2 < n)((x + 1)^2 \geq n) \rightarrow 0, 1$$

Si dica qual è il valore di $\text{succ}^P(0)$, dove $\text{succ}^P = [\lambda x. P(x) \rightarrow \text{succ}^P(\text{succ}(x)), x]$.

Soluzione: Sia $n = 0$

$$\begin{aligned} P(0) &= [\lambda x.(x^2 < 0)((x+1)^2 \geq 0) \rightarrow 0, 1](0) \\ &= \lambda x.(0 < 0)(1^2 \geq 0) \rightarrow 0, 1 = 1 \end{aligned}$$

Sia $n = 1$

$$\begin{aligned} P(0) &= [\lambda x.(x^2 < 1)((x+1)^2 \geq 1) \rightarrow 0, 1](0) \\ &= \lambda x.(0 < 1)(1^2 \geq 1) \rightarrow 0, 1 = 0 \end{aligned}$$

Si dimostra facilmente che:

$$P(0) = \begin{cases} 0 & \text{se } n = 1 \\ 1 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Valutiamo $\text{succ}^P(0) = [\lambda x.P(x) \rightarrow \text{succ}^P(\text{succ}(x)), x](0)$

Se $n = 1$ allora $P(0) = 0$ da cui $\text{succ}^P(0) = 0$.

Se $n = 0$ allora $P(0) = 1$ da cui $\text{succ}^P(0) = \text{succ}^P(\text{succ}(0)) = \text{succ}^P(1) = \text{succ}^P(\text{succ}(1)) = \text{succ}^P(2) \dots$ generiamo un calcolo infinito (questo vale per ogni $n \neq 1$).

Esercizio 5 Rappresentare $\lambda x.\langle x, x \rangle$ tramite identità e accoppiamento congiunto.

Soluzione: $\lambda x.\langle x, x \rangle = I \wedge I$

Esercizio 6 Valutare le seguenti espressioni (indicando i vari passaggi necessari):

1. $[(I_{3,2} \wedge I_{3,3}); (\lambda x.x^2 \times C_7)](3, 2, 1)$
2. $[I \wedge \lambda x.x + 1](7)$
3. $[\lambda x, y.x > y \rightarrow x, x + 1](3, 4)$

Soluzione:

1. $[(I_{3,2} \wedge I_{3,3}); (\lambda x.x^2 \times C_7)](3, 2, 1) = [\lambda x.x^2 \times C_7]\langle 2, 1 \rangle = \langle 4, 7 \rangle$
2. $[I \wedge \lambda x.x + 1](7) = \langle I, \lambda x.x + 1 \rangle(7) = \langle 7, 8 \rangle$
3. $[\lambda x, y.x > y \rightarrow x, x + 1](3, 4) = 3 > 4 \rightarrow 3, 3 + 1 = 4$

1.2 Istruzioni e Programmi (Cap 3)

Esercizio 7 *Scrivere un programma a registri che calcola l'operazione:*

$$\lambda x, y. x = 1 \rightarrow x + 1, y$$

Soluzione:

1 input ₁ 2	4 inc ₃ 5	7 output ₁ 9
2 input ₂ 3	5 test _{1,3} 6,8	8 output ₂ 9
3 zero ₃ 4	6 inc ₁ 7	9 stop

Script di shell che corrisponde alla precedente macchina a registri:

```
#!/bin/bash
counter=1
while [ 1 ]
do
case $counter in
  1 ) r1=$1; counter=2;;           # input1 2
  2 ) r2=$2; counter=3;;         # input2 3
  3 ) r3=0; counter=4;;          # zero3 4
  4 ) r3='expr $r3 + 1'; counter=5;; # inc3 5
  5 ) if [ $r1 -eq $r3 ]
      then #
         counter=6 # test1,3 6 8
      else #
         counter=8 #
      fi #
  ;;
  6 ) r1='expr $r1 + 1'; counter=7;; # inc1 7
  7 ) echo $r1; counter=9;;       # output1 9
  8 ) echo $r2; counter=9;;       # output2 9
  9 ) exit;;                      # stop
esac
done
```

Esercizio 8 *Scrivere un programma a registri che calcola l'operazione:*

$$\lambda x, y. x > y$$


```

        then      #
        counter=12 # test2,3 12 9
        else      #
        counter=9  #
        fi        #
    ;;
9 ) r1='expr $r1 - 1';counter=10;; # dec1 10
10 ) r2='expr $r2 - 1';counter=7;; # dec2 7
11 ) echo $r3; counter=13;;      # output3 13
12 ) echo $r4; counter=13;;      # output4 13
13 ) exit;;                      # stop
esac
done

```

Esercizio 9 *Scrivere un programma a registri che calcola la seguente operazione (nell'ipotesi in cui $x > y$):*

$$\lambda x, y. x - y$$

Soluzione:

1 input ₁ 2	4 test _{2,3} 7,5	7 output ₁ 8
2 input ₂ 3	5 dec ₂ 6	8 stop
3 zero ₃ 4	6 dec ₁ 4	

Script di shell che corrisponde alla precedente macchina a registri:

```

#!/bin/bash
counter=1
while [ 1 ]
do
case $counter in
1 ) r1=$1; counter=2;; # input1 2
2 ) r2=$2; counter=3;; # input2 3
3 ) r3=0; counter=4;; # zero3 4
4 ) if [ $r2 -eq $r3 ] #
        then      #
        counter=7 # test2,3 7 5
        else      #
        counter=5 #
        fi        #
    ;;

```

```

5 ) r2='expr $r2 - 1';counter=6;; # dec2 6
6 ) r1='expr $r1 - 1';counter=3;; # dec1 3
7 ) echo $r1;counter=8;; # output1 8
8 ) exit;; # stop
esac
done

```

Esercizio 10 *Scrivere dei programmi a registri che calcolano il minimo e il massimo tra due numeri naturali non nulli.*

Soluzione:

Consideriamo il problema di calcolare il minimo tra due numeri naturali non nulli:

1 input ₁ 2	7 test _{2,4} 9,8	13 dec ₁ 14
2 input ₂ 3	8 inc ₄ 7	14 dec ₂ 11
3 zero ₃ 4	9 zero ₅ 10	15 output ₃ 17
4 test _{1,3} 6,5	10 test _{1,2} 15,11	16 output ₄ 17
5 inc ₃ 4	11 test _{1,5} 15,12	17 stop
6 zero ₄ 7	12 test _{2,5} 16,13	

In modo analogo si ottiene la macchina a registri che calcola il massimo.

Esercizio 11 *Scrivere un programma a registri che, presi in input due numeri interi non negativi posti rispettivamente nei registri 1 e 2, scambia il contenuto dei due registri.*

Soluzione:

1 input ₁ 2	7 test _{1,2} 9,8
2 input ₂ 3	8 inc ₁ 7
3 zero ₃ 4	9 zero ₂ 10
4 test _{1,3} 6,5	10 test _{2,3} 11,12
5 inc ₃ 4	11 inc ₂ 10
6 zero ₁ 7	12 stop

1.3 Linguaggi e Automi (Cap 7)

Nella risoluzione degli esercizi si suppongono le seguenti ipotesi (se non specificato diversamente).

Automati

- le transizioni non indicate conducono a stati pozzo non terminali;
- si accettano transizioni non deterministiche, cioè tali che da uno stato posso andare a due o più diversi stati leggendo uno stesso simbolo. Diremo che un automa nondeterministico M accetta (o riconosce) una stringa α se \exists almeno una sequenza di transizioni che conducono $M : \alpha$ in uno stato finale, dove con $M : \alpha$ si indica l'automato M al quale è passata α come stringa di input.
- si accettano λ -transizioni, ovvero transizioni da uno stato all'altro che non ricevono nessun simbolo in input.

MdT

- il carattere B è il simbolo speciale “blank” o “bianco”;
- si suppone che la testina della MdT all'inizio si trovi nello stato q_0 e sia posizionata sul primo carattere a sinistra diverso da B ;

Esercizio 12 *Si scriva il programma di un MdT definita sull'alfabeto $A = \{0, 1, B\}$ la quale si arresta dopo aver letto il carattere 1 per quattro volte consecutive, o quando arriva alla fine della stringa.*

Soluzione:

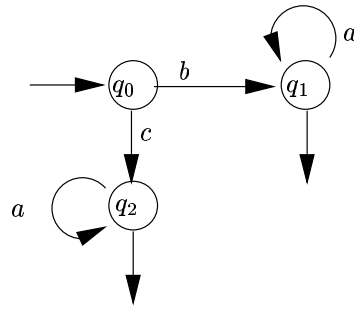
$(q_0, 0, 0, q_0, R)$	$(q_2, 0, 0, q_0, R)$
$(q_0, 1, 1, q_1, R)$	$(q_3, 0, 0, q_0, R)$
(q_0, B, B, q_4, R)	$(q_3, 0, 0, q_0, R)$
$(q_1, 0, 0, q_0, R)$	$(q_3, 1, 1, q_4, R)$
$(q_1, 1, 1, q_2, R)$	

Quando la macchina si ferma nello stato q_4 significa che è arrivata alla fine della stringa senza trovare quattro 1 consecutivi, mentre quando si ferma nello stato q_5 significa che ha trovato la prima occorrenza di quattro 1 consecutivi.

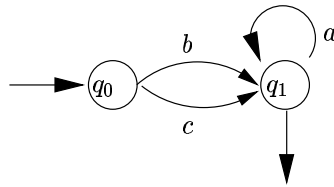
Esercizio 13 *Dare l'automato a stati finiti che produce il seguente insieme di stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b, c\}$:*

b	ba	baa	$baaa$	\dots
c	ca	caa	$caaa$	\dots

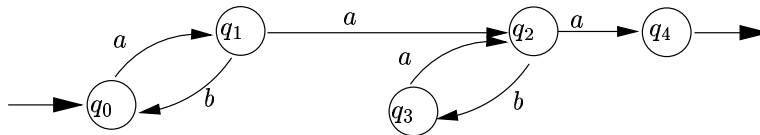
Soluzione:



tale automa può essere migliorato:



Esercizio 14 Dare l'espressione regolare che produce l'insieme delle stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b\}$ riconosciute dall'automa a stati finiti avente il diagramma seguente:



Soluzione:

$$a(ab)^*a(ba)^*a$$

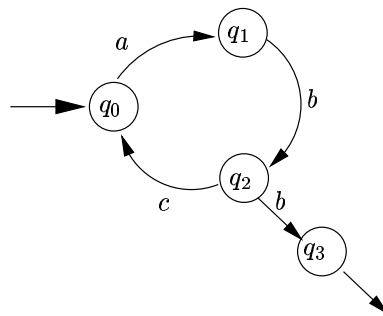
Esercizio 15 Si scriva il programma di una MdT definita sull'alfabeto $A = \{0, 1, 2\}$ la quale, letto il primo carattere disponibile sul nastro:

- passa a uno stato terminale q_F se il carattere letto è uguale a 0;
- cicla indefinitamente restando nello stato q_N se il carattere letto è uguale a 1 oppure a 2.

Soluzione:

$(q_0, 0, 0, q_F, R)$
 $(q_0, 1, 1, q_N, R)$
 $(q_0, 2, 2, q_N, R)$
 $(q_N, 0, 0, q_N, R)$
 $(q_N, 1, 1, q_N, R)$
 $(q_N, 2, 2, q_N, R)$
 (q_N, B, B, q_N, R)

Esercizio 16 Dare l'espressione regolare che produce l'insieme delle stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b, c\}$ riconosciute dall'automa a stati finiti avente il diagramma seguente:



Soluzione:

$(abc)^*abb$

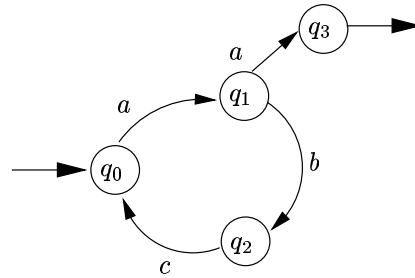
Esercizio 17 Definire una MdT sull'alfabeto $\{0, 1, B\}$ la quale, partendo da una posizione qualunque di un nastro interamente formato da simboli B , produce la sequenza:

$\dots BBB011001BBB \dots$

Soluzione:

$(q_0, B, 0, q_1, R)$
 $(q_1, B, 1, q_2, R)$
 $(q_2, B, 1, q_3, R)$
 $(q_3, B, 0, q_4, R)$
 $(q_4, B, 0, q_5, R)$
 $(q_5, B, 1, q_6, R)$

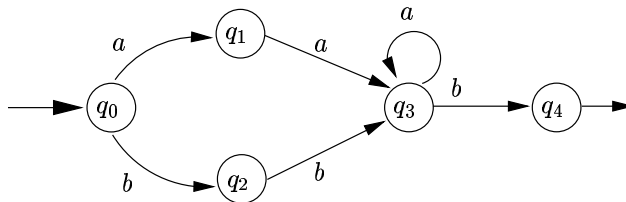
Esercizio 18 Dare l'espressione regolare che produce l'insieme delle stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b, c\}$ riconosciute dall'automa a stati finiti avente il diagramma seguente:



Soluzione:

$$(abc)^*aa$$

Esercizio 19 Dare l'espressione regolare che produce l'insieme delle stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b\}$ riconosciute dall'automa a stati finiti avente il diagramma seguente:



Soluzione:

$$aaa^*b + bba^*b$$

Esercizio 20 È dato un alfabeto $A = \{0, 1, B\}$ per il quale si conviene che 0 e 1 siano simboli informativi mentre B non lo sia. Definire una MdT che partendo da un nastro contenente una stringa di simboli diversi da B, rimuove il contenuto informativo del nastro a partire dall'inizio della stringa fino ad arrivare al terzultimo simbolo della stringa (incluso).

Soluzione:

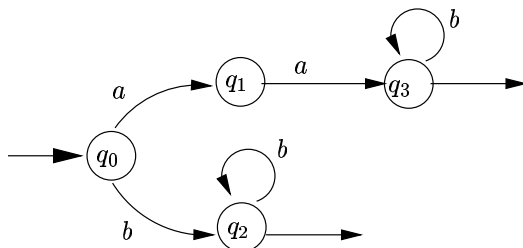
$(q_0, 0, 0, q_0, R)$	$(q_3, 0, 0, q_3, L)$	$(q_5, 1, B, q_5, R)$
$(q_0, 1, 1, q_0, R)$	$(q_3, 1, 1, q_3, L)$	$(q_5, B, 0, q_7, R)$
(q_0, B, B, q_1, L)	(q_3, B, B, q_5, L)	$(q_6, 1, B, q_6, R)$
$(q_1, 1, 1, q_2, L)$	$(q_4, 0, 0, q_4, L)$	$(q_6, 0, B, q_6, R)$
$(q_1, 0, 0, q_2, L)$	$(q_4, 1, 1, q_4, L)$	$(q_6, B, 1, q_7, R)$
$(q_2, 0, B, q_3, L)$	(q_4, B, B, q_6, L)	
$(q_2, 1, B, q_4, L)$	$(q_5, 0, B, q_5, R)$	

Esercizio 21 Definire una MdT sui simboli $0, 1, B$ che restituisce il contenuto del nastro che precede la seconda occorrenza di due simboli consecutivi uguali a 1.

Soluzione:

$(q_0, 0, 0, q_0, R)$	$(q_2, 1, 1, q_3, R)$	(q_4, B, B, q_5, R)
$(q_0, 1, 1, q_1, R)$	$(q_3, 0, 0, q_2, R)$	
$(q_1, 0, 0, q_0, R)$	$(q_3, 1, 1, q_4, L)$	
$(q_1, 1, 1, q_2, R)$	$(q_4, 1, B, q_4, R)$	
$(q_2, 0, 0, q_2, R)$	$(q_4, 0, B, q_4, R)$	

Esercizio 22 Dare l'espressione regolare che produce l'insieme delle stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b\}$ riconosciute dall'automa a stati finiti avente il diagramma seguente:

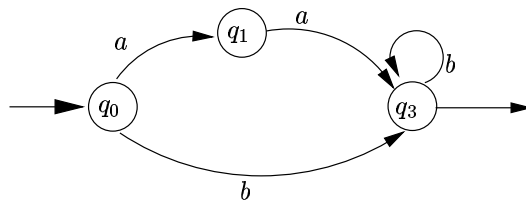


Esiste un automa più compatto (ovvero con un numero minore di stati) in grado di riconoscere lo stesso insieme di stringhe? Se sì darne il diagramma corrispondente.

Soluzione:

$$aab^* + bb^*$$

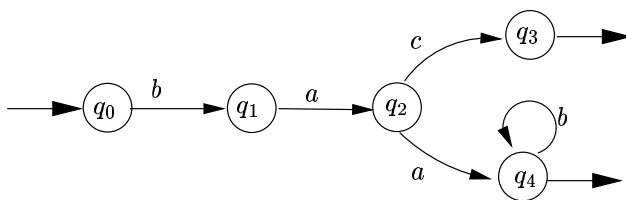
Automa più compatto:



Esercizio 23 Dare il diagramma (oppure la tabella di transizione) dell'automa a stati finiti sull'alfabeto $A = \{a, b, c\}$ che riconosce stringhe del tipo:

$$ba(ab^* + c)$$

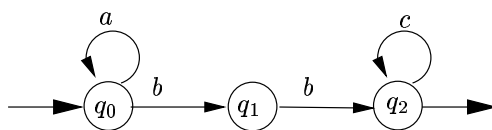
Soluzione:



Esercizio 24 Dare il diagramma (oppure la tabella di transizione) dell'automa a stati finiti sull'alfabeto $A = \{a, b, c\}$ che riconosce stringhe del tipo:

$$a^*bbc^*$$

Soluzione:



Esercizio 25 Definire una MdT che preso in ingresso un numero naturale n , rappresentato come 1^{n+1} , verifica se il numero è pari (0 è pari) o dispari a seconda dello stato in cui essa termina.

Soluzione:

$(q_0, 1, 1, q_1, R)$

$(q_1, 1, 1, q_0, R)$

Se la macchina termina nello stato q_0 significa che il numero è pari, mentre se termina nello stato q_1 significa che il numero è dispari.

Esercizio 26 Definire una MdT che preso in ingresso un numero naturale non nullo, rappresentato come 1^{2^n} , restituisce $(10)^n$.

Soluzione:

$(q_0, 1, 1, q_1, R)$

$(q_1, 1, 0, q_0, R)$

Esercizio 27 Determinare un automa a stati finiti e una MdT che riconoscono le stringhe binarie con un numero pari di 1 che terminano con 0.

Soluzione:

La MdT è:

$(q_0, 0, 0, q_F, R)$

$(q_0, 1, 1, q_1, R)$

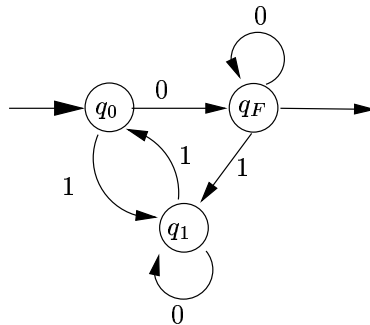
$(q_1, 0, 0, q_1, R)$

$(q_1, 1, 1, q_0, R)$

$(q_F, 0, 0, q_F, R)$

$(q_F, 1, 1, q_1, R)$

L'automata è:



Esercizio 28 Si descriva il pattern, l'espressione regolare e l'automa a stati finiti che identificano il linguaggio sull'alfabeto $\{a, b, c\}$, dato dalle stringhe che cominciano per ab e non terminano per b .

Soluzione:

Il pattern è:

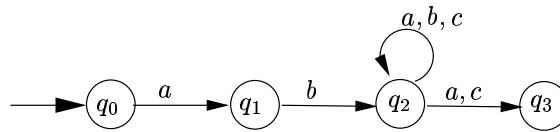
$$abxy$$

dove $x \in \{a, b, c\}^*$ e $y \in \{a, c\}$.

L'espressione regolare è:

$$ab(a + b + c)^*(a + c)$$

L'automa a stati finiti non deterministico è:

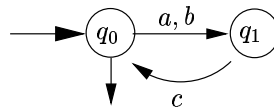


Esercizio 29 Dare il diagramma dell'automa a stati finiti sull'alfabeto $\{a, b, c\}$ che riconosce stringhe del tipo:

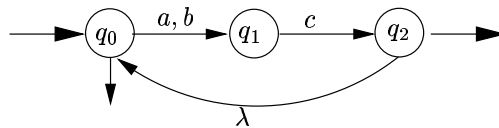
$$[(a + b)c]^*$$

Soluzione:

Automa deterministico:



Automa con λ -transizioni:



1.4 Script

Esercizio 30 Si prepari uno script di shell il quale, acquisito dallo standard input un numero naturale n non negativo e minore di 20, visualizza sullo standard output la sequenza di valori separati da virgola che, a partire da n , arriva fino a 20: $n, n + 1, \dots, 20$

Soluzione:

```
clear
echo "inserisci n:"
read n
out=$n
while [ $n -le 19 ]
do
n='expr $n +1'
out="$out", "$n"
done
echo $out
```

Esercizio 31 Si prepari uno script di shell il quale, acquisiti n numeri naturali non negativi a_1, a_2, \dots, a_n dallo standard input, visualizza sullo standard output la loro media geometrica M , definita come:

$$M = \frac{1}{n} \prod_{i=1}^n a_i = \frac{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n}{n}$$

Soluzione:

```
clear
echo "numero n:"
read n
i=1
m=1
while [ $i -le $n ]
do
echo "inserire numero " $i
read a
m='expr $m $a'
i='expr $i + 1'
done
m='expr $m / $n'
echo "media geometrica: " $m
```


Esercizio 32 *Si prepari uno script di shell il quale, acquisiti 2 numeri naturali non negativi a_1, a_2 dallo standard input, visualizza sullo standard output il numero $a_2 - a_1$ se $a_2 > a_1$, il numero $a_1 - a_2$ altrimenti.*

Soluzione:

```
clear
echo "Inserire il primo numero:"
read a1
echo "Inserire il secondo numero:"
read a2
if [ $a2 -gt $a1 ]
then
out='expr $a2 - a1$'
else
out='expr $a1 - a2$'
fi
echo "Risultato: "$out
```

Esercizio 33 *Si prepari uno script di shell il quale, acquisito un numero naturale non negativo n dallo standard input, produce in sequenza sullo standard output la lista di numeri naturali che parte dal valore $n - 8$ e arriva a $n + 8$, escludendo in questa i valori negativi.*

Soluzione:

```
clear
echo "Inserire il valore di n:"
read n
i='expr $n - 8'
if [ $i -lt 0 ]
then
i=0
fi
m='expr $n + 8'
out=""
while [ $i -le $m ]
do
out=$out$i" "
i='expr $i + 1'
done
echo $out
```

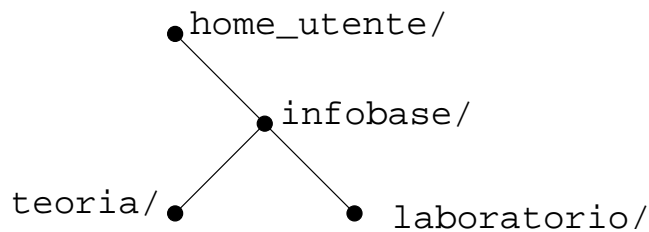
Esercizio 34 *Si prepari uno script di shell il quale, acquisito un numero naturale non negativo n dallo standard input, produce sullo standard output tutti i divisori dispari di n .*

Soluzione:

```
clear
echo "Inserire n:"
read n
i=1
out=""
while [ $i -le $n ]
do
resto='expr $n % $i'
pari='expr $i % 2'
if [ $resto -eq 0 ] && [ $pari -eq 1 ]
then
out=$out$i' '
fi
i='expr $i + 1'
done
echo "Risultato: "$out
```

1.5 Laboratorio

Esercizio 35 *Si diano i comandi che a partire dalla propria home directory (denominata `home_utente`) creano il seguente albero di directory:*



Soluzione:

```
cd ~
mkdir infobase
```

```
cd infobase
mkdir laboratorio
mkdir teoria
```

Esercizio 36 *Si assumendo che un ipotetico file `prova.txt` sia contenuto nella directory `laboratorio` nella struttura di directory specificata all'esercizio precedente. Si impartiscano due comandi che:*

1. *copia nella directory `teoria` il file `prova.txt`.*
2. *sposta nella directory `teoria` il `prova.txt`, togliendolo dalla directory `laboratorio`.*

Soluzione:

```
cd ~
```

1. `cp infobase/laboratorio/prova.txt infobase/teoria/prova.txt`
2. `mv infobase/laboratorio/prova.txt infobase/teoria/prova.txt`

Esercizio 37 *Si tolgano i permessi di esecuzione e scrittura agli utenti `group` ed `others` del file `prova.txt`. Successivamente si dia lo stesso comando con i permessi esplicitati in forma numerica.*

Soluzione:

```
chmod go-xw prova.txt
```

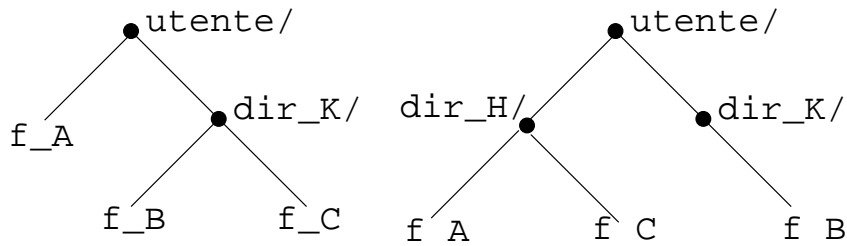
che in forma numerica equivale ad impartire il comando:

```
chmod 744 prova.txt
```

Esercizio 38 *Si supponga che la home dell'utente contenga i file `f_A`, `f_B` e `f_C` e la cartella `dir_K` come nella struttura 1 specificata a sinistra nella figura. Si dia la sequenza di comandi necessari a trasformare la struttura della home dalla configurazione 1 alla configurazione 2, illustrata a destra nella stessa figura.*

Soluzione:

```
mkdir dir_H
mv f_A dir_H
mv dir_K/f_C dir_H
```



Esercizio 39 È dato il file *clienti.txt* seguente, ciascuna riga del quale contiene rispettivamente il cognome e nome del cliente, il luogo di residenza e il prodotto acquistato:

<i>Rossi Mario</i>	<i>Vicenza</i>	<i>Scarpe</i>
<i>Risi Franco</i>	<i>Roma</i>	<i>Giacca</i>
<i>Bianchi Paolo</i>	<i>Roma</i>	<i>Ombrello</i>
<i>Stocca Teresa</i>	<i>Palermo</i>	<i>Calze</i>
<i>De Paoli Augusto</i>	<i>Roma</i>	<i>Bottoni</i>
<i>Osio Sandra</i>	<i>Aosta</i>	<i>Cappotto</i>

Scrivere un'istruzione di shell, la quale presenti in ordine alfabetico sullo standard output i clienti residenti a Roma.

Soluzione:

```
egrep 'Roma' clienti.txt|sort
```

Nel caso avessimo voluto esplicitare il buffer implicito nell'operazione di pipe “|” avremmo dovuto utilizzare la seguente sequenza di comandi:

```
egrep 'Roma' clienti.txt>buffer; sort <buffer; rm buffer
```

1.6 Macchina di Turing universale

A complemento dell'eserciziario si propone uno script di bash il quale implementa una macchina di Turing universale. Lo script prende in ingresso una macchina di Turing M specificata in un file testuale *macchina*, il nastro iniziale contenuto nel file di testo *nastro* e lo stato iniziale sotto forma di stringa (es. *q00*) e restituisce le computazioni della macchina di Turing M sul nastro specificato in ingresso. L'esecuzione dello script avviene per mezzo del comando:

./mdt macchina nastro q00

Ecco il codice che realizza lo script che implementa la macchina universale:

```
#!/bin/bash

#si suppone che inizialmente la testina sia all'inizio del nastro
#e inoltre si ricordi che le istruzioni sono del tipo:
#q00 1 1 q00 R

#il nastro viene preso da un file passato come secondo input
nastro='cat $2'

#il nastro viene preso da un file passato come secondo input
#il nastro viene preso da un file passato come secondo input
stato=$3

#testina: un intero maggiore o uguale a 0 che indica la posizione
#corrente della testina sul nastro.
testina=0

#nextins: la prossima istruzione applicabile in base al simbolo letto
#dal nastro e dallo stato corrente
nextins=""

#spost: il prossimo movimento della testina
spost=""

#symb: il simbolo che viene scritto sul nastro nella operazione in
#corso
symb=""

i=0
while [ 1 ]
do

#la variabile i contiene il progressivo del passo corrente
#per stampare il numero di passo eseguito assieme al nastro
let i=$i+1

#curr: il simbolo corrente sul nastro: ossia la sottostringa
```

```

#di lunghezza 1 della stringa nastro iniziante alla
#posizione $testina
curr=${nastro:$testina:1}

#nextins: la prossima istruzione applicabile viene
#calcolata cercando nella MdT le righe
#(la riga, la MdT \e deterministica!!!)
#che specificano l'azione nel caso
#la macchina sia nello stato corrente($stato)
#e legga il simbolo corrente ($curr)
nextins='egrep $stato' '$curr $1'

if [ "$nextins" = "" ]
then
exit #finito: nessuna regola applicabile: esci
else

#il simbolo da scrivere sul nastro \e
#il terzo elemento di ogni riga del
#file di input
symb='echo $nextins|awk '{ print $3 }''

#sostituisce nel nastro
#il simbolo corrente con
#il nuovo simbolo.
nastro=${nastro:0:$testina}$symb${nastro:$testina+1}

#il prossimo stato \e il quarto elemento
#del file di input
stato='echo $nextins|awk '{ print $4 }''

#lo spostamento \e il quinto elemento
#del file di input
spost='echo $nextins|awk '{ print $5 }''

echo "Passo "$i": "$nastro #stampa il valore del nastro al passo i.
if [ $spost = 'R' ]
then
let testina=$testina+1
else

```

```

let testina=$testina-1
fi
#NB: il simbolo B \ 'e il blank
if [ $testina -ge ${#nastro} ] || [ $testina -lt 0 ]
#la testina supera le dimensioni del nastro?
then
if [ $testina -lt 0 ]
then
testina=0
nastro='B'$nastro #estendo a sinistra il nastro con un blank
else
nastro=$nastro'B' #estendo a destra il nastro con un blank
fi
fi
fi
done

```

si noti l'utilizzo del linguaggio awk, per maggiori informazioni in merito si rimanda al manuale di Linux, consultabile col comando *man awk*. Per comprendere lo script è sufficiente sapere che un comando awk ha la seguente forma:

```
awk ' pattern azione istruzioni ' nomefile
```

dove *pattern* è facoltativo e può indicare una espressione regolare che indica su quali righe del file *nomefile* applicare il corpo del comando awk e cioè la parte *azione istruzioni*. Nello script l'unica azione utilizzata è *print \$i* dove *\$i* indica un valore numerico. L'uscita di un tale comando è di stampare a video il campo *i*-esimo di una stringa testuale in cui i vari campi sono separati da uno spazio.

Un esempio di specifica di macchina di Turing può essere il seguente file testuale che abbiamo chiamato *macchina*:

```

q00 1 1 q00 R
q00 0 0 q01 L
q01 1 0 q02 R

```

mentre un verosimile nastro di input potrebbe contenere la stringa "1111110". Se invociamo lo script con il comando

```
./mdt m1.txt nastro q00
```

otteniamo come output della computazione il valore del nastro dopo ogni singolo passo di calcolo:

Passo 1: 1111110
Passo 2: 1111110
Passo 3: 1111110
Passo 4: 1111110
Passo 5: 1111110
Passo 6: 1111110
Passo 7: 1111110
Passo 8: 1111100