

TestiGara - QuintaEdizione

Esercizi di Gara della V edizione

AVVISI:

- Se non specificato altrimenti negli esercizi, le sequenze iniziali su nastro si intendono *non vuote*, ovvero contenenti almeno un simbolo.
- Per numero decimale si intende un numero positivo o nullo rappresentato con le cifre 0, 1, 2, ..., 9, senza zeri iniziali non significativi; per esempio 0 e 19 sono numeri validi, mentre 0032 deve essere scritto come 32.
- Nel fornire le soluzioni, ricordarsi di pulire il nastro finale da ogni simbolo che non costituisca la risposta!

Esercizio 1 [Sostituzione di caratteri]. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza arbitraria di simboli A e B, *sostituisca* ogni occorrenza di due simboli consecutivi AB con due simboli CD. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
AABABBBAAABAABAABAA	ACDCDBBACDAACDACDAA
BBBBAAA	BBBBAAA
AABB	ACDB

Esercizio 2 [Parentesi bilanciate]. Una sequenza di parentesi quadre e graffe annidate si dice *bilanciata* secondo la seguente definizione: (i) la sequenza vuota è bilanciata; (ii) se S e T sono sequenze bilanciate allora anche le due sequenze $\{ S \}$ e $[S]$ sono bilanciate. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza (non vuota) di parentesi quadre e graffe, termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la *sola* sequenza SI se la sequenza iniziale è bilanciata e la *sola* sequenza NO altrimenti. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
$\{ \{ \} \}$	SI
$\{ \{ \}$	NO
$\{ \{ \} \} \{ \{ \}$	SI

Esercizio 3 [Schedina]. Una colonna di schedina S è una sequenza simboli 1, 2 e X. Data la colonna vincente V , anch'essa costituita da una sequenza di altrettanti simboli scelti tra 1, 2 e X, si vuole verificare che S sia vincente, ovvero ci siano *almeno* 12 risultati indovinati tra quelli riportati in V . Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente le sequenze S e V separate dal simbolo *, termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la *sola* sequenza SI se S è vincente e la *sola* sequenza NO altrimenti. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
1X1X2X21X1X12*1X1X2X21X1X12	SI
1X1X2X21X1X12*1X1X2X21X1X21	NO
1X1X2X21X1X12*1X1X2X21X1112	SI

Esercizio 4 [Divisione per due]. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente un numero pari decimale N , termini la sua esecuzione lasciando sul nastro il risultato della divisione di N per 2. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
1234	617
130	65
0	0

Esercizio 5 [Raddoppio di sequenza]. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza arbitraria S di simboli A, B e C, termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la sequenza SS , cioè la sequenza originale duplicata. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
ABACB	ABACBABACB
AB	ABAB
C	CC

Esercizio 6 [Divisibilità per sei]. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente un numero decimale N , termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la *sola* sequenza SI se N è divisibile per 6 e la *sola* sequenza NO altrimenti. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
30	SI
16	NO
0	SI

Esercizio 7 [Espressioni booleane]. Si vogliono applicare ripetutamente le seguenti regole di sostituzione, dove la sequenza di due o tre simboli (in neretto) a sinistra di ogni freccia va sostituita con il simbolo corrispondente a destra della freccia:

- Sostituzioni NOT: **!0** -> 1, **!1** -> 0
- Sostituzioni AND: ***00** -> 0, ***01** -> 0, ***10** -> 0, ***11** -> 1
- Sostituzioni OR: **+00** -> 0, **+01** -> 1, **+10** -> 1, **+11** -> 1

Una sequenza S di simboli 0, 1, !, * e + si dice *risolvibile* se applicando ripetutamente le sostituzioni suddette, in qualunque ordine, si ottiene alla fine un unico simbolo, chiamato *soluzione*, ovvero il simbolo 0 oppure il simbolo 1. Per esempio, se S è la sequenza $+*1+01*0!*01$, si possono applicare le sostituzioni riportate sotto, ottenendo 1 come soluzione (si noti che, nel caso in cui più sostituzioni siano applicabili, l'ordine di applicazione non è rilevante):

$+*1+\underline{\mathbf{01}}*0!*01 \rightarrow +*1\underline{\mathbf{1}}*0!*01$

$+*\underline{\mathbf{11}}*0!*01 \rightarrow +\underline{\mathbf{1}}*0!*01$

$+1*0!\underline{\mathbf{*01}} \rightarrow +1*0!0$

$+1*0!\underline{\mathbf{0}} \rightarrow +1*0\underline{\mathbf{1}}$

$+1*\underline{\mathbf{01}} \rightarrow +1\underline{\mathbf{0}}$

$\underline{\mathbf{+10}} \rightarrow 1$

Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza S risolubile, termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la soluzione di S . Non importa come le sostituzioni vengano realizzate ed eseguite sulla macchina di Turing; è sufficiente che la soluzione finale calcolata (0 oppure 1) sia corretta. Esempi:

NASTRO INIZIALE NASTRO FINALE

1	1
*1!*1+01	0
!!1	1

Esercizio 8 [Somma]. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente due numeri decimali N e M , separati dal simbolo $+$, termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la somma di N e M . Esempi:

NASTRO INIZIALE NASTRO FINALE

30+85	115
23+0	23
0+0	0

Esercizio 9 [Sequenza prefissa]. Una sequenza di simboli A , B , e C si dice *prefissa* secondo la seguente definizione: (i) la sequenza composta di un solo simbolo (A , B oppure C) è prefissa; (ii) se S è una sequenza prefissa allora anche le sequenze SSA , SSB e SSC , costruite duplicando S e aggiungendo un simbolo in fondo, sono sequenze prefisse. Per esempio, A , AAA , AAC , $AACAACC$ e $AACAACCAACAACCA$ sono prefisse, mentre AA , ABA , $AABA$ e $ABAABAC$ non lo sono ($ABAABAC$ non è prefissa perché ABA non è prefissa). Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza di simboli A , B , e C , termini la sua esecuzione lasciando sul nastro la *sola* sequenza SI se la sequenza è prefissa e la *sola* sequenza NO altrimenti. Esempi:

NASTRO INIZIALE NASTRO FINALE

B	SI
AB	NO
AABAABC	SI

Esercizio 10 [Crivello di Eratostene]. Un intero $q > 1$ si dice *primo* se è divisibile solo per 1 e per se stesso. Per esempio, 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17 e 19 sono primi. Dato un numero decimale M , si vogliono individuare tutti i numeri primi $q \leq M$ usando il seguente algoritmo, che rappresenta una versione semplificata del "crivello di Eratostene". Si marcano inizialmente come primi tutti i numeri da 2 a M . Sia q l'ultimo numero primo trovato (inizialmente $q = 2$). Si marcano come "non primi" tutti i numeri maggiori di q che sono multipli di q . Per esempio, se $q = 2$, si marcano 4, 6, 8, 10, 12, 14, ecc. Quindi, si pone q uguale al successivo numero che risulta marcato come primo, e si ripete la marcatura finché non ci sono ulteriori primi da esaminare. Usando il simbolo P per marcare un primo e il simbolo N per un "non primo", i numeri che rimangono marcati con P alla fine del crivello sono i numeri primi. Per esempio, per $M = 20$, il crivello esegue i seguenti passi:

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20

N P P P P P P P P P P P P P P P P

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 $q = 2$

N P P N P N P N P N P N P N P N P N

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 $q = 3$

N P P N P N P N N N P N P N N N P N P N

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 $q = 5, 7, 11, 13, 17, 19$

N P P N P N P N N N P N P N N N P N P N

Per $M \geq 2$, sia data una sequenza formata da un simbolo N seguito da $M - 1$ simboli P, dove l' i -esimo simbolo (P o N) corrisponde al numero $1 \leq i \leq M$. Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente la suddetta sequenza di M simboli NPPPPPPPPPPPPPPPP..., esegua il crivello di Eratostene e termini l'esecuzione lasciando sul nastro la sequenza di M simboli NPPNPNPNNNPNPNNNPNPN... in cui ciascuna P corrisponde a un numero *primo* $q \leq M$. Esempi:

<i>NASTRO INIZIALE</i>	<i>NASTRO FINALE</i>
NPPPPPPPPPPPP	NPPNPNPNNNPN
NPPPPPPPPPPPPPPPP	NPPNPNPNNNPNPNNN
NP	NP