

# 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, sostituiscia ogni occorrenza di due simboli consecutivi AB con due simboli CD. Esempi:

NASTRO INIZIALE	NASTRO FINALE
AABABBAA <u>ABA</u> ABAA	ACDCDBBACDA <u>ACD</u> ACDAA
BBBAAA	BBBBAAA
A <u>AB</u> B	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  $\{ S \} T$  e  $[ S ] T$  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	ABACBABAACB
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  $+\underline{*1+01}*0!\underline{01}$ , 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):

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

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

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

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

$+1*\underline{01} \rightarrow +10$

$+\underline{10} \rightarrow 1$

Programmare una macchina di Turing che, dato un nastro iniziale contenente una sequenza  $S$  risolvibile, 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, ACAACC e AACAAACCAACCAACCA 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

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

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 NPPPPPPPPPPPPPPP..., esegua il crivello di Eratostene e termini l'esecuzione lasciando sul nastro la sequenza di  $M$  simboli NPPNPNPNNNPNPNNNPN... in cui ciascuna P corrisponde a un numero *primo*  $q \leq M$ . Esempi:

*NASTRO INIZIALE    NASTRO FINALE*

NPPPPPPPPPPP      NPPNPNPNNNPN

NPPPPPPPPPPPPPPP NPPNPNPNNNPNPNNN

NP                  NP