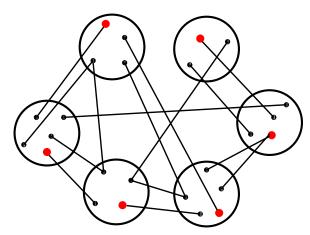
Automi e Linguaggi Formali – 1/7/2024 Primo appello – Seconda parte

- 1. (12 punti) Una macchina di Turing con "copia e incolla" (CPTM) è una macchina di Turing deterministica a singolo nastro, che può copiare e incollare porzioni di nastro. Le operazioni che una CPTM può fare sono le seguenti:
  - selezionare l'inizio della porzione di nastro da copiare;
  - selezionare la fine della porzione di nastro da copiare;
  - copiare la porzione di nastro selezionata, sovrascrivendo il contenuto della cella corrente e di tante celle a destra della cella corrente quante sono le celle necessarie per effettuare la copia;
  - fare le normali operazioni di scrittura e spostamento a sinistra o a destra della testina.

Fare una operazione di copia senza che sia stata selezionata una porzione di nastro non ha effetto.

- (a) Dai una definizione formale della funzione di transizione di una CPTM.
- (b) Dimostra che le CPTM riconoscono la classe dei linguaggi Turing-riconoscibili. Usa una descrizione a livello implementativo per definire le macchine di Turing.
- 2. (12 punti) Una stringa w è palindroma se rimane uguale letta da sinistra a destra e da destra a sinistra, cioè se  $w=w^R$ . Un linguaggio  $B\subseteq\{0,1\}^*$  è quasi-palindromo se contiene al più una stringa non palindroma. Ad esempio, sia  $\{00,11011,1001\}$  che  $\{00,101\}$  sono linguaggi quasi-palindromi, mentre  $\{00,10,100\}$  non lo è. Considera il problema di determinare se il linguaggio di una TM M è quasi-palindromo.
  - (a) Formula questo problema come un linguaggio  $QPAL_{TM}$ .
  - (b) Dimostra che il linguaggio  $QPAL_{TM}$  è indecidibile.
- 3. (12 punti) La Rettrice dell'Università di Padova vuole costituire una commissione selezionando un membro per ogni dipartimento dell'ateneo. Sappiamo che alcuni dei docenti si detestano a vicenda. Per evitare scontri, la Rettrice non vuole avere membri della commissione che si detestano tra di loro. Se ogni dipartimento è un insieme  $D_i$  di docenti, e se I è la relazione di inimicizia tra docenti, una buona commissione è un insieme C di docenti tali che:
  - ogni dipartimento ha esattamente un rappresentante in commissione;
  - non esistono coppie di docenti che si detestano.

La figura seguente mostra un esempio di istanza del problema dove i cerchi sono i dipartimenti, i punti sono i docenti e gli archi collegano docenti che si detestano. I docenti evidenziati in rosso sono i componenti di una buona commissione.



Definiamo il linguaggio

 $COMMITTEE = \{\langle D_1, \dots, D_m, I \rangle \mid \text{ esiste una buona commissione } C\}.$ 

- (a) Dimostra che *COMMITTEE* è un problema NP.
- (b) Dimostra che COMMITTEE è NP-hard, usando 3SAT come problema NP-hard di riferimento.