

Cognome:..... Nome:..... Matr.:.....

**Esercizio 1 [11 punti]** Si consideri un grafo non orientato e connesso  $G = (V, E)$  di  $n$  nodi dove ad ogni arco  $e \in E$  è associato un peso  $w(e)$ . Si esegua l'algoritmo di Prim su  $G$  a partire da un nodo  $s \in V$  e sia  $T$  l'albero risultante.

1. Dire quale delle seguenti affermazioni è vera:

- $T$  è un MST di  $G$  solo se  $G$  ha pesi distinti.
- $T$  è un MST di  $G$ .
- $T$  è un albero dei cammini minimi di  $G$  con sorgente  $s$  se i pesi sono distinti.
- $T$  è un albero dei cammini minimi di  $G$  con sorgente  $s$  se tutti gli archi pesano 1.
- $T$  è un albero dei cammini minimi di  $G$  con sorgente  $s$  se  $G$  è un albero.

2. Si consideri il caso in cui  $G$  è *non connesso*. In questo caso l'albero  $T$  ritornato dall'algoritmo non è un MST di tutto  $G$ . Cosa è  $T$  e quanti archi ha? (Max 3 righe)

**Esercizio 2 [11 punti]** Si consideri il problema di massimizzazione *Interval Scheduling* il cui input è un insieme di  $n$  job dove il job  $i$ -esimo ha un tempo di inizio  $s_i$  e un tempo di fine  $f_i$ . Si consideri l'algoritmo ottimo  $\mathcal{A}$  basato sull'approccio *greedy*.

1. Si dica quale è l'ordine con cui  $\mathcal{A}$  considera i job. (Max una riga.)

2. Si mostri che il criterio greedy secondo cui i migliori job sono quelli che durano di meno (ovvero che minimizzano  $f_i - s_i$ ) in generale non consente di trovare una soluzione ottima del problema. (Max 3 righe.)

3. Si enunci in modo formale e preciso la proprietà chiave che permette di dimostrare che  $\mathcal{A}$  è un algoritmo ottimo per Interval Scheduling. (Max 5 righe.)

**Esercizio 3 [11 punti]** Avete davanti a voi una pila di  $n$  monete dove la moneta  $i$ -esima a partire dall'alto ha valore  $v_i$ . Giocate un gioco. Le mosse a disposizione sono di due tipi:

- **PrimaDiTre:** Vi mettete in tasca la moneta in cima alla pila ma dovete poi rimuovere e buttare le successive due monete (questa mossa può essere eseguita solo se la pila ha almeno 3 monete);
- **SecondaDiDue:** Rimuovete e buttate la prima moneta e vi mettete in tasca la successiva (questa mossa può essere eseguita solo se la pila ha almeno 2 monete).

Ovviamente siete interessati a trovare una sequenza di mosse che vi fa guadagnare il più possibile. Progettate un algoritmo di programmazione dinamica che calcola il massimo guadagno.