

# ALGORITMOS Y ESTRUCTURAS DE DATOS III - 2º Parcial

Fecha examen: 01-DIC-2014 / Fecha notas: 10-DIC-2014

	Nº Orden	Apellido y nombre	L.U.	Cant. hojas <sup>1</sup>
Completar:				
	Nota (Nº)	Nota (Letras)	Docente	
No completar:				

1. Sea  $G$  un grafo de  $n$  vértices y  $m$  ejes. Diseñar un algoritmo de complejidad  $O(n^2)$  que encuentre un conjunto independiente de  $G$  que sea maximal (no necesariamente máximo). Mostrar que el algoritmo propuesto es correcto y determinar su complejidad. Justificar. El mejor algoritmo que conocemos tiene complejidad  $O(m + n)$ , la cual es necesaria para obtener puntaje máximo en este ejercicio. 2 p.
2. (a) Sea  $G$  un bosque de 8 o más vértices. Demostrar que el grafo complemento de  $G$  no es planar. 1.5 p.  
 (b) Exhibir un bosque de 7 vértices tal que su complemento sea planar. Justificar. 0.5 p.
3. Demostrar que alguno de los siguientes problemas es NP-completo usando que el otro lo es. Indicar claramente cuál problema se intenta demostrar que es NP-completo y cuál se supone que lo es. 2 p.

$\Pi_1$ : CORTE MÁXIMO

Entrada: un grafo  $G = (V, E)$  y un entero positivo  $k \leq |E|$ .

Pregunta: ¿existe  $V' \subseteq V$  tal que  $k$  o más ejes tienen un extremo en  $V'$  y otro en  $V - V'$ ?

$\Pi_2$ : SUBGRAFO BIPARTITO MÁXIMO

Entrada: un grafo  $G = (V, E)$  y un entero positivo  $k \leq |E|$ .

Pregunta: ¿tiene  $G$  un subgrafo (no necesariamente inducido) bipartito de  $k$  o más ejes?

4. (a) Para cada  $n \in \{2, 3, 4\}$  exhibir todos los grafos no isomorfos de  $n$  vértices que tienen a la vez camino euleriano y camino hamiltoniano. Justificar. 0.5 p.  
 (b) Sea  $f(n)$  la cantidad de grafos no isomorfos de  $n$  vértices que tienen a la vez camino euleriano y camino hamiltoniano. Decidir para cada entero  $n \geq 2$  si  $f(n)$  vale 0, 1, 2 o al menos 3. Justificar. 0.5 p.  
 (c) Para cada  $n \in \{2, 3, 4, 5\}$  exhibir todos los grafos no isomorfos de  $n$  vértices que tienen a la vez circuito euleriano y circuito hamiltoniano. Justificar. 0.5 p.  
 (d) Sea  $f(n)$  la cantidad de grafos no isomorfos de  $n$  vértices que tienen a la vez circuito euleriano y circuito hamiltoniano. Decidir para cada entero  $n \geq 2$  si  $f(n)$  vale 0, 1, 2 o al menos 3. Justificar. 0.5 p.

(Tener en cuenta que los caminos eulerianos son abiertos.)

5. Un grafo se dice perfecto si y sólo si para todo subgrafo inducido  $H$  del mismo se cumple  $\chi(H) = \omega(H)$ , donde  $\omega(H)$  es la cantidad de vértices de un subgrafo completo máximo de  $H$ . Sea  $G$  un grafo.
  - (a) Demostrar que si  $G$  es perfecto entonces todo subgrafo inducido de  $G$  es perfecto. 0.5 p.
  - (b) Sea  $v$  un vértice de  $G$  tal que los vértices adyacentes a  $v$  forman un subgrafo completo. Demostrar que  $G$  es perfecto si y sólo si  $G - v$  es perfecto. 1.5 p.

---

<sup>1</sup>Incluyendo a esta hoja. Entregar esta hoja junto al examen.