## Universitat Oberta de Catalunya

## Estudis d'Informàtica, Multimèdia i Telecomunicació

## **ASSIGNATURA**: Grafs i Complexitat

Tercera PAC. Mòduls 6 i 7.

Semestre de primavera de 2012 (del 9 de maig al 30 de maig).

Si us plau, feu cas de les instruccions següents:

- Envieu la solució en un fitxer que haureu d'anomenar:
   PAC3\_Cognom1Cognom2nom.pdf
- L'heu de lliurar a l'apartat "Lliurament i Registre d'AC" de l'aula.
- Numereu les respostes d'acord amb la numeració de les preguntes i els apartats.
- No us limiteu a donar les respostes als problemes proposats. Doneu, també, una explicació que justifiqui la resposta.
- 1. (Valoració d'un 20%) Considereu les fórmules booleanes següents:
  - $\bullet f_1 = (x \vee \bar{y}) \wedge (\bar{x} \vee y).$
  - $f_2 = (x \vee y \vee \bar{z}) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee z).$
  - $\bullet f_3 = (x \wedge y) \vee (\bar{x} \wedge z).$
  - $f_4 = (\bar{x} \vee y \vee z) \wedge (x \vee \bar{y} \vee z) \wedge (x \vee y \vee \bar{z}).$
  - a) Digueu quines fórmules estan en FNC.
  - b) Justifiqueu si alguna d'elles són instàncies del problema SAT o 3SAT.
  - c) Considereu el problema 3SAT-EQUILIBRAT: donada una fórmula booleana en FNC on cada clàusula conté 3 literals i cada variable apareix negada i no negada el mateix nombre de vegades a la fórmula, decidir si hi ha una assignació de variables a la fórmula que la satisfà.
    - Digueu si alguna de les fórmules anteriors és una instància del problema 3SAT-EQUILIBRAT.
  - d) Demostreu que 3SAT-EQUILIBRAT  $\in NP$ .

- e) Demostreu que 3SAT-EQUILIBRAT és NP-complet.
- 2. (Valoració d'un 20%) Siguin els problemes següents:

```
CONNEX: Donat G = (V, A), determinar si G és connex.
COMPONENTS: Donat G = (V, A), decidir si G té exactament K components connexos.
```

- a) Demostreu que CONNEX  $\in P$ .
- b) Demostreu que CONNEX  $\leq_p$  COMPONENTS.
- c) Podem afirmar a partir de l'apartat anterior que COMPONENTS  $\in P$ ? I que COMPONENTS  $\notin P$ ?
- 3. (Valoració d'un 20%) Siguin els dos problemes següents:

 $\mathsf{MCD}(n, m, x)$ : Donats n, m i x enters,  $0 < n \le m$ , decidir si el  $\mathsf{mcd}(n, m)$  (és a dir, el màxim comú divisor de n i m) és igual a x.

COPRIMERS(n, m): Donats n i m enters,  $0 < n \le m$ , determinar si n i m no tenen cap divisor comú més gran que 1.

a) Considereu l'algorisme següent per trobar el mcd de n i m:

```
\begin{array}{l} \underline{\mathbf{funci\acute{o}}} \ MCD(n,m) \\ \underline{\mathbf{inici}} \\ mcd \leftarrow 1 \\ \underline{\mathbf{per}} \ i = 1 \ \underline{\mathbf{fins}} \ n \\ \underline{\mathbf{si}} \ (n \ \mathrm{mod} \ i = 0 \ \land \ m \ \mathrm{mod} \ i = 0) \ \underline{\mathbf{aleshores}} \\ mcd = i \\ \underline{\mathbf{fisi}} \\ \underline{\mathbf{fiper}} \\ \underline{\mathbf{retorn}} \ mcd \\ \underline{\mathbf{fi}} \end{array}
```

Demostreu que aquest algorisme té complexitat exponencial respecte de la mida de l'entrada.

- b) A partir de l'apartat anterior, podem afirmar que MCD(n, m, x) és intractable?
- c) Demostreu que COPRIMERS $(n, m) \leq_p \mathsf{MCD}(n, m, x)$ .

- 4. (Valoració d'un 20%) Considereu els problemes següents:
  - SUMA\_SUB: Donat un conjunt C d'enters positius i un enter t, decidir si existeix C', subconjunt de C, tal que la suma dels elements de C' és exactament t.
  - SUMA\_RESTA\_SUB: Donat un conjunt C d'enters i un enter t, decidir si existeix C', subconjunt de C, tal que sumant i/o restant els elements de C' obtenim exactament t. (Per exemple, si  $C = \{1, 3, 6, 10\}$  i t = 8, C' podria ser  $\{1, 3, 6\}$ , perquè 3 + 6 1 = 8)
    - a) De quina mena és cadascun dels problemes? (decisional, de càlcul, d'optimització).
    - b) Demostreu que SUMA\_RESTA\_SUB  $\leq_p$  SUMA\_SUB, usant la funció de reducció  $f(C,t)=(\bar{C},t),$  on  $\bar{C}=C\cup\{-x\mid x\in C\}.$  (seguint amb l'exemple anterior,  $\bar{C}$  seria  $\{1,-1,3,-3,6,-6,10,-10\}$ ).
- 5. (Valoració d'un 20%) Considereu un conjunt d'n fitxers  $S_1, \ldots, S_n$ , on el fitxer  $S_j$  té longitud  $c_j$   $(j = 1, \ldots, n)$  i un conjunt,  $\{x_1, \ldots, x_m\}$ , de m peticions d'unitats d'informació. Cada unitat d'informació està emmagatzemada en almenys un fitxer. Volem trobar un subconjunt de fitxers de cost total mínim tal que permetin respondre a totes les peticions d'unitats d'informació.
  - a) Modeleu aquest problema utilitzant la teoria de grafs i definiu el problema d'optimització associat.
  - b) Relacioneu-lo amb algun dels problemes estudiats en el mòdul 7 i justifiqueu si és un problema intractable.
  - c) Si la taula següent representa una instància del problema, doneu una solució òptima:

	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$S_4$	$S_5$
$x_1$	1	0	1	1	0
$x_2$	1	0	0	1	0
$x_3$	1	1	0	1	0
$x_4$	0	1	1	1	0
$x_5$	1	0	0	0	1
$x_6$	0	0	1	0	0
$x_7$	0	1	0	1	0
Cost	3	6	2	5	7