

# Universitat Oberta de Catalunya

## Estudis d'Informàtica i Multimèdia

### **ASSIGNATURA:** Grafs i Complexitat

Tercera PAC. Mòduls 6 i 7.

Semestre de tardor de 2011 (del 30 de novembre al 21 de desembre).

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 25%) Donades les següents fórmules booleanes:

I  $a \wedge ((b \wedge \bar{b}) \vee \bar{c})$

II  $(a \vee b \vee c) \wedge (a \vee \bar{b} \vee c) \wedge (a \vee b \vee \bar{c}) \wedge (a \vee \bar{b} \vee \bar{c})$

III  $(a \wedge b \wedge c) \wedge (\bar{a} \vee \bar{b} \vee \bar{c})$

IV  $a \wedge b \wedge (\bar{a} \vee \bar{b} \vee \bar{c})$

- a) Digueu quines són satisfactibles i quines no. Per a cadascuna de les que ho són, doneu *totes* les assignacions de variables que la satisfan.
- b) Digueu quines fórmules estan en forma normal conjuntiva.
- c) Quines fórmules de l'enunciat podrien ser instàncies del problema 3SAT?
- d) Enuncia el problema 3SAT com un problema d'optimització (*Indicació:* considera com a criteri a optimitzar el nombre de clàusules de la fórmula que s'aconsegueixen satisfer).

- e) En un conegut problema de matemàtica recreativa, cal deixar a un dels dos costats d'un riu a un llop, una cabra i un enciam. No podem deixar en un mateix costat del riu al llop amb la cabra, ni a la cabra amb l'enciam (ja que el primer es menjaria al segon). Escriviu una fórmula en forma normal conjuntiva que es satisfagui si i només si es compleixen aquestes condicions.
2. (Valoració d'un 25%) Siguin  $A$ ,  $B$  i  $C$  tres problemes que verifiquen  $A \leq_p B$  i  $B \leq_p C$ . Digueu si les següents afirmacions són verdaderes o falses, justificant la resposta:
- a)  $A \leq_p C$ .
  - b) Si  $B \leq_p A$ , aleshores  $A = B$ .
  - c) Si  $C \leq_p A$ , aleshores  $A$  i  $C$  són polinòmicament equivalents.
  - d) Si  $A \in NP$  i  $C$  és  $NP - complet$ , llavors  $B$  és  $NP - complet$ .
  - e) Si  $C \in P$ , aleshores  $A \in P$ .
  - f) Si  $A \in NP$ , aleshores  $C \notin P$ .
  - g)  $C \not\leq_p A$ .
3. (Valoració d'un 25%) Considereu els dos problemes de decisió següents:
- $CAMI - HAM$ : Donat un graf  $G = (V, A)$ , i dos vèrtexs  $u$  i  $v$ , determinar si existeix un camí hamiltonià de  $u$  a  $v$  a  $G$ .

$CAMI - HAM - DIR$ : Donat un graf *dirigit*  $G = (V, A)$ , i dos vèrtexs  $u$  i  $v$ , determinar si existeix un camí hamiltonià de  $u$  a  $v$  a  $G$ .

- a) Demostreu que el problema  $CAMI - HAM - DIR$  pertany a  $NP$ .
- b) Volem fer la reducció de  $CAMI - HAM - DIR$  a  $CAMI - HAM$ , és a dir,  $CAMI - HAM - DIR \leq_p CAMI - HAM$ . Donat el graf dirigit  $G$ , li associem el graf no dirigit  $G'$  amb els següents vèrtexs: per a cada vèrtex  $A$  de  $G$  diferent de  $u$  i  $v$ , tenim tres vèrtexs a  $G'$ , als que anomenem  $A_{entra}$ ,  $A_{mig}$  i  $A_{surt}$ . A  $G'$  també tenim  $u_{surt}$  i  $v_{entra}$ . Penseu quines arestes ha de tenir  $G'$  per a que l'assignació que fa correspondre  $G'$  a  $G$  sigui una funció de reducció de  $CAMI - HAM - DIR$  a  $CAMI - HAM$ , i demostreu que efectivament és una reducció polinòmica.

- c) Sabent que  $CAMI-HAM$  és  $NP-complet$ , què podem afirmar sobre  $CAMI-HAM-DIR$ ? Podria ser que  $CAMI-HAM-DIR$  pertangués a  $P$ ?
4. (Valoració d'un 25%) Considereu els dos problemes de decisió següents:
- $CAMI-CURT$ : Donat un graf  $G = (V, A)$ , dos vèrtexs  $u$  i  $v$ , i un nombre natural  $k$ , determinar si existeix un camí de  $u$  a  $v$  de llargada igual o més petita que  $k$ .
- $CAMI-LLARG$ : Donat un graf  $G = (V, A)$ , dos vèrtexs  $u$  i  $v$ , i un nombre natural  $k$ , determinar si existeix un camí de  $u$  a  $v$  de llargada igual o més gran que  $k$ .
- a) Demostreu que  $CAMI-CURT \in P$ , donant un algorisme per resoldre'l en temps polinòmic.
- b) Demostreu que  $CAMI-LLARG \in NP$ .
- c) Demostreu que si  $CAMI-LLARG \in P$ , aleshores el problema del camí hamiltonià en grafs no dirigits ( $CAMI-HAM$ ) també seria a  $P$ .