	Cognoms, Nom															D.N.I.																											

Titulació: Grau en Enginyeria Informàtica **Curs:** Q1 2018–2019 (1r Parcial) Assignatura: Programació 2 (PRO2) Data: 15 de Novembre de 2018

Duració: 2h 30m

1. (5 punts) Estem fent l'anàlisi d'un text i desem les paraules que van apareixent junt amb les seves freqüències en una llista lfrec. La llista lfrec estarà sempre en ordre lexicogràfic ascendent. Suposem que volem actualitzar la informació d'una nova frase, que està emmagatzemada en una llista de strings auxiliar i en ordre lexicogràfic no descendent. Aquesta nova frase pot contenir paraules repetides. Durant l'actualització, si una paraula de la llista auxiliar no pertany a la llista 1frec, l'afegirem amb la freqüència que correspongui, i si hi pertany, llavors augmentarem la freqüència.

L'operació tindrà la següent especificació:

```
lfrec = LFREC i aux estan ordenades lexicogràficament;
          lfrec no conté strings repetits */
void actualitzar_frequencies(list< pair<string,int> >& lfrec,
                               const list<string>& aux);
/* Post: 1) si x és un string d'aux no present a LFREC llavors
             el parell \langle x, k \rangle estarà a lfrec, on k és el
             nombre de vegades que x apareix a aux
          2) si x és un string d'aux present a LFREC amb freqüència
             f llavors el parell \langle x, f+k \rangle estarà a lfrec, on k
             és el nombre de vegades que x apareix a aux
          3) si el parell \langle x, f \rangle està present a LFREC però
             x no pertany a aux, llavors el parell \langle x, f \rangle
             està a lfrec
          4) lfrec està en ordre lexicogràfic ascendent */
```

Per exemple, si

$$lfrec = [\langle a, 2 \rangle, \langle amb, 1 \rangle, \langle de, 3 \rangle, \langle en, 2 \rangle, \langle la, 3 \rangle] \\ aux = [amic, casa, de, de, des, es, la, la, la, meva]$$

llavors després de la crida actualitzar\_frecuencias(lfrec, aux) tindrem

$$\begin{split} \mathsf{lfrec} &= [\langle \mathtt{a}, 2 \rangle, \langle \mathtt{amb}, 1 \rangle, \langle \mathtt{amic}, 1 \rangle, \langle \mathtt{casa}, 1 \rangle, \\ & \langle \mathtt{de}, 5 \rangle, \langle \mathtt{des}, 1 \rangle, \langle \mathtt{en}, 2 \rangle, \langle \mathtt{es}, 1 \rangle, \langle \mathtt{la}, 6 \rangle, \langle \mathtt{meva}, 1 \rangle] \end{split}$$

Es demana:

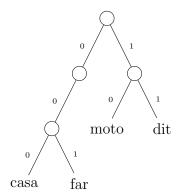
(a) (1.5 punts) Implementa una solució iterativa, usant només un bucle, per a la següent operació:

- (b) (1 punt) Escriu l'invariant del bucle de la funció comptar\_repetits.
- (c) (0.5 punts) Escriu la funció de fita del bucle de la funció comptar\_repetits.
- (d) (2 punts) Implementa l'operació actualitzar\_frequencies, de manera que sigui el més eficient possible. Es recomana utilitzar la funció comptar\_repetits.

## SOLUCIÓ:

- 2. (5 punts) Donat un arbre binari T, es diu que és un arbre de codificació d'un conjunt X d'n > 0 strings si i només si es compleixen les següents condicions:
  - (a) L'arbre T té exactament n fulles (és a dir, nodes els subarbres dels quals són tots dos buits). Cadascuna de les n fulles conté un dels strings del conjunt X i tot element d'X està en alguna fulla.
  - (b) Tots els nodes amb al menys un subarbre no buit contenen l'string buit.

Per exemple, si  $X = \{ casa, dit, far, moto \}$  el següent arbre binari és un arbre de codificació per a X (hi ha d'altres arbres de codificació d'X possibles):



Donat un arbre de codificació per al conjunt X podem assignar un codi a cadascun dels strings; per a un string  $x \in X$  el seu codi consisteix en un string binari (amb 0s i 1s) que representa el camí (únic) entre l'arrel de T i la fulla que conté a X (0 = esquerra, 1 = dreta). A l'exemple anterior, el codi de casa és 000 i el codi de moto és 10. Observeu que cap codi serà prefixe propi de cap altre codi, doncs els strings codificats sempre estan a les fulles. Observeu també que si un arbre de codificació només consta d'una fulla (una arrel amb dos subarbres buits) llavors el codi de l'string emmagatzemat a la fulla serà el codi buit (l'string de longitud 0).

L'objetiu d'aquest exercici és dissenyar un procediment obtenir\_codis que donat un arbre ens torni la llista de parells (string, codi) amb tots els strings i els seus corresponents codis, en ordre lexicogràfic ascendent de codis. La solució proposada ha de ser eficient: cap node de l'arbre de codificació hauria de ser examinat/visitat més d'un cop. A la vostra solució, utilitzeu les següents definicions de C++:

```
struct codificacio {
   string s;
   string codi; // el codi binari de l'string s
};
```

```
/* Pre: T és un arbre de codificació, C és una llista buida */
void obtenir_codis(const BinTree < string > % T, list < codificacio > % C);
/* Post: C conté la llista de codificacions dels strings
a l'arbre T, en ordre lexicogràfic creixent de codis */
```

Per exemple, amb l'arbre T de la figura i una llista C inicialment buida, després de la crida obtenir\_codis(T,C) tindrem:

```
C = [\langle casa, 000 \rangle, \langle far, 001 \rangle, \langle moto, 10 \rangle, \langle dit, 11 \rangle].
```

## Es demana:

- (a) (3 punts) Especifica i implementa un nou procediment i\_obtenir\_codis amb una immersió de paràmetres que ens permiti resoldre de manera eficient l'obtenció dels codis d'un arbre.
- (b) (1 punt) Argumenta la correcció del procediment i\_obtenir\_codis de l'apartat anterior.
- (c) (1 punts) Implementa obtenir\_codis mitjançant el procediment i\_obtenir\_codis.

N.B. Recordeu que si s i t són strings llavors s + t és l'string que s'obté concatenant s i a continuació t; de manera anàloga, si c és un caràcter, s + c és l'string que s'obté en afegir c al final de l'string s; tanmateix, l'"expressió" c + s no és vàlida en C++.

## **SOLUCIÓ:**