Cognoms, Nom (Amb lletres majúscules)															D.N.I.																			

Titulació: Grau en Enginyeria Informàtica

Assignatura: Programació 2 (PRO2)

Curs: Q2 2021–2022 (2n Parcial)

Data: 9 de juny de 2022

Duració: 2h 30m

1. (5 punts) Diem que en una llista un element és frontissa si és igual que la diferència entre la suma dels elements que el segueixen i la suma dels elements que el precedeixen. Per exemple, a la llista [1, 2, 1, 0, 4] els elements subratllats són elements frontissa.

Ens donen la següent representació amb apuntadors i memòria dinàmica per a una classe llista d'enters amb punt d'interès (act), encadenament doble i sense sentinella.

```
class Llista {
private:
    struct node_llista{
        int info;
        node_llista* seg;
        node_llista* ant;
    };
    int longitud;
    node_llista* primer_node;
    node_llista* ultim_node;
    node_llista* act;
    ... // operacions privades
public:
    ... // operacions públiques
}
```

Es demana:

(a) (2,5 punts) Implementeu un mètode privat elimina_node que donat un punter no nul p a un element de la llista implícita, elimina l'element apuntat per p—i actualitza els atributs de la llista implícita com convingui per a restaurar l'invariant de representació, e.g., primer_node apunta al primer element de la llista implícita si no és buida o és nullptr si la llista fos buida, etc

```
// Pre: p \neq \text{nullptr} apunta a un element de la llista implícita i act == nullptr // Post: La llista implícita conté el resultat d'eliminar l'element // apuntat per p, i els seus atributs s'han actualitzat convenientment void elimina_node(node_llista* p);
```

(b) (2,5 punts) Implementeu un nou mètode elimina_frontisses, que elimini els elements frontissa de la llista implícita, amb la següent especificació:

```
// Pre: El paràmetre implícit conté la llista no buida L // Post: La llista implícita conté el resultat d'eliminar d'L // els seus elements frontissa i act == nullptr void elimina_frontisses();
```

SOLUCIÓ:

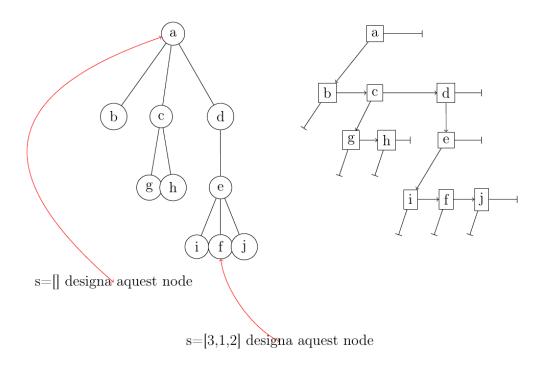
(a)

```
// Pre: p \neq \text{nullptr} apunta a un element de la llista implícita i act == nullptr
   // Post: La llista implícita conté el resultat d'eliminar l'element
   // apuntat per p, i els seus atributs s'han actualitzat convenientment
   void elimina_node(node_llista* p) {
     if (longitud == 1) {
     } else if (
                                       ) { // s'ha d'eliminar l'últim
     } else if (
                                       ) { // s'ha d'eliminar el primer
     } else { //
                  cas general
     }
   }
(b)
   // Pre: El paràmetre implícit conté la llista no buida L
   // Post: La llista implícita conté el resultat d'eliminar d'L
   // els seus elements frontissa i act == nullptr
   void elimina_frontisses() {
       act =
       node_llista* aux =
       int sumaant =
                                   ; int sumapost =
                                                                        ) {
       for (node_llista* n =
       }
       while (
                                     ) {
         node_llista* auxseg = aux -> seg;
          int auxinfo = aux -> info;
          if (auxinfo ==
                                               ) {
         }
       }
   }
```

2. **(5 punts)** Tenim implementada la classe ArbreGen mitjançant la representació primer fill-següent germà. Recordem que si un arbre consisteix en un únic node (és una fulla) llavors la seva alçària és 1, altrament l'alçària és 1 + la màxima alcària d'un dels fills de l'arrel. L'alçària d'un arbre buit és, per conveni, zero.

```
template <typename T>
class ArbreGen {
  private:
    struct node_arbreGen {
        T info;
        node_arbreGen* primer_fill;
        node_arbreGen* seg_germa;
    };
    node_arbreGen* arrel;
    // capçaleres de mètodes privats
    ...
public:
    ...
};
```

Donat un node x d'un arbre general els seus fills es numeren d'1 en endavant (si x és una fulla no té fills). Suposem que a és un arbre general d'alçària h i talla n>0. Una seqüència d'enters $s=[s_1,s_2,\ldots,s_\ell],\ \ell< h$, pot designar o no un node específic d'un arbre a, si compleix certes condicions addicionals; en tal cas, es diu que la seqüència és vàlida. Suposem que $s'=[s_1,\ldots,s_i],\ i< h-1$, és una seqüència vàlida que designa a un node x' de l'arbre a. Si s_{i+1} és un número entre 1 i el grau d'x' llavors la seqüència $s=[s_1,\ldots,s_i,s_{i+1}]$ és una seqüència vàlida i designa a l'arrel del fill s_{i+1} -èsim d'x' (vegeu l'exemple), altrament la seqüència s no és vàlida. La seqüència buida s=[] designa a l'arrel d'a, per tant és vàlida sempre que a no sigui buit.



Representarem les sequències mitjançant cues (queue). Recordeu que el primer element d'una cua no buida q es pot consultar amb q.front() i es pot eliminar amb q.pop().

(a) (2,5 punts) Implementa el següent mètode de classe privat: // Pre: $p \neq$ nullptr i s = S i tots els elements d'S, si n'hi ha, // són estrictament positius // Post: retorna un punter al node designat per la seqüència donada a la // cua s o $\operatorname{nullptr}$ si la seqüència no és $\operatorname{vàlida}$, per a l'arbre $\operatorname{general}$ // l'arrel del qual està apuntada per p; si S es vàlida llavors // s = [] i si S no és vàlida el contingut d's pot ser qualsevol static node_arbreGen* navega_fins_node(node_arbreGen* p, queue<int>& s); (b) (1 punt) Implementa els següents mètodes consultors: // Post: retorna cert si i només si l'arbre implícit no és buit // i la seqüència S donada és vàlida per a l'arbre implícit; a més, // si S és vàlida llavors s=[] i si S no és vàlida el contingut // d's pot ser qualsevol bool es_valida(queue < int > & s) const; // Pre: la seqüència s=S és vàlida per a l'arbre implícit // Post: retorna el valor (l'atribut info) // del node x designat per la seqüència S; a més, s = []T valor(queue < int > & s) const; (c) (1,5 punts) Implementa el següent mètode modificador: // Pre: la seqüència s=S és vàlida per a l'arbre implícit i l'arbre implícit // no és buit // Post: si x és el node designat per S, elimina tots els descendents // d'x; a més, el node x resta com una fulla de l'arbre implícit i s = []void cut(queue < int > & s);

SOLUCIÓ:

Empleneu les caixetes buides del codi que us adjuntem

D.N.I.

(a)

```
// Pre: p \neq \text{nullptr} i s = S i tots els elements d'S, si n'hi ha,
// són estrictament positius
// Post: retorna un punter al node designat per la seqüència donada a la
// cua s o nullptr si la seqüència no és vàlida, per a l'arbre general // l'arrel del qual està apuntada per p; si S es vàlida llavors
// s=[] i si S no és vàlida el contingut d's pot ser qualsevol
static node_arbreGen* navega_fins_node(node_arbreGen* p, queue<int>& s) {
  if (s.empty()) { return
                                                       ; }
                               ) {
  if (
          return nullptr;
  }
  int x =
  node_arbreGen* q =
  while (
                                    and x != 1) {
  }
  if (q == nullptr) {
    return
  } else {
    return
}
```

(b) // Pre: s = S// Post: retorna cert si i només si l'arbre implícit no és buit // i la seqüència S donada és vàlida per a l'arbre implícit; a més, // si S és vàlida llavors $s=[\,]$ i si S no és vàlida el contingut // d's pot ser qualsevol bool es_valida(queue < int > & s) const { return and } // Pre: la seqüència s=S és vàlida per a l'arbre implícit // Post: retorna el valor (l'atribut info) // del node x designat per la seqüència S; a més, $s=[\,]$ T valor(queue < int > & s) const { // la primera capseta pot deixar-se buida return } (c) // Pre: la seqüència s=S és vàlida per a l'arbre implícit i l'arbre implícit // Post: si x és el node designat per S, elimina tots els descendents // d'x; a més, el node x resta com una fulla de l'arbre implícit i s = []void cut(queue<int>& s) { node_arbreGen* p = ; esborra_node_arbre(); } // Pre: cert // Post: si q no és nullptr s'han esborrat tots els nodes accessibles