pellido y Nombre:
arrera: DNI:
lenar con letra mayúscula de imprenta GRANDE]

Universidad Nacional del Litoral FICH Facultad de Ingeniera y Ciencias Hdricas Departamento de Informtica Algoritmos y Estructuras de Datos

Algoritmos y Estructuras de Datos. **Recuperatorio.** [2015-11-17]

[ATENCIÓN 1] Para aprobar deben obtener un puntaje mínimo del 60 % en las preguntas de teoría y 50 % en las restantes secciones.

[ATENCIÓN 2] Escribir cada ejercicio en hoja(s) separada(s). Es decir todo CLAS2 en una o más hojas separadas, OPER2 en una o más hojas separadas, PREG2 en una más hojas separadas, etc...

[ATENCIÓN 3] Encabezar las hojas con sección, Nro de hoja (relativo a la sección), apellido, y

nombre, ASI: CLA52, Hoja #2/3 LOVELACE, ADA

[Ej. 1] [CLAS1 (W=20pt)]

a) [pila] Sea la siguiente una posible implementación del TAD Pila basada en una lista:

```
T& top();
class stack : private list {
private:
                                                            void pop():
                                                            void push(T x);
  int size_m;
                                                           int size();
public:
                                                            bool empty();
 stack():
  void clear();
```

Implemente los 6 métodos de su interfase pública.

b) [list] Implemente los métodos:

```
iterator_t insert(T& x);
iterator_t erase(iterator_t p);
iterator_t erase(iterator_t p, iterator_t q);
```

de una lista simplemente enlazada por punteros, siendo:

```
class cell{
  cell *next;
  T elem;
  cell() : next(NULL) {}
typedef cell *iterator_t;
```

[Ej. 2] [PREG1 (W=20pt, 4pt por pregunta)]

a) Ordenar las siguientes funciones por tiempo de ejecución. Además, para cada una de las funciones T_1, \ldots, T_5 determinar su velocidad de crecimiento (expresarlo con la notación $O(\cdot)$).

$$T_1 = 3^{10} + n^3 + 2 \cdot 3^n,$$

$$T_2 = 5\log_2 n + 3^5 + 2\log_4 n + 100,$$

$$T_3 = \sqrt{3} \cdot n + 2 \cdot 5^n + \log_{10} n,$$

$$T_4 = 4n^5 + 3 \cdot 2^n + 52 n!.$$

$$T_5 = \sqrt{n} + 3\log_4 n + 3n^3 + 5n^4,$$

- b) Si la correspondencia $M=\{(3->8), (5->2)\}$ y ejecutamos el código int x=M[3]. ¿Que valor toma x? ¿Cómo queda M? Si ahora hacemos x = M[4], ¿cómo quedan x y M?
- c) Defina que es un camino en un árbol. Dado el AOO (Z (Q R) (Y W V) T), cuáles de los siguientes son caminos?

1 Recuperatorio. [2015-11-17]

```
1) (R Q Z),
2) (Z Y V),
3) (Q Z Y W),
4) (Z Q R).
```

- d) ¿Cuáles son los tiempos de ejecución para los siguientes métodos de la clase map<> implementada con listas desordenadas en el caso promedio? Métodos: find(key), M[key], erase(key), erase(p), begin(), end(), clear().
- e) Explique que quiere decir la propiedad de transitividad de la notación O().

[Ej. 3] [CLAS2 (W=20pt)]

a) [setvb] Siendo la siguiente una posible implementación del TAD Conjunto (set) para el conjunto universal U=[0,50) mediante un vector de bits:

```
const int N=50;
                                                                        return next_aux(indx(x));
   typedef int elem_t;
   int indx(elem_t t) { return t; }
                                                                     pair_t insert(elem_t x) { /* ... */ }
   elem_t element(int j) { return j; }
                                                                      elem_t retrieve(iterator_t p) { ... }
                                                                      void erase(iterator_t p) { /* ... */ }
   typedef int iterator_t;
                                                                     bool erase(elem_t x) { /* ... */ }
   typedef pair<iterator_t,bool> pair_t;
                                                                     void clear() { for(int j=0; j<N; j++) v[j]=false; }
iterator_t find(elem_t x) { return (v[indx(x)] ? i</pre>
   class set {
                                                                                                                             indx(x) : N)
   private:
                                                                      iterator_t begin() { return next_aux(0); }
     vector<bool> v:
                                                                     iterator_t end() { return N; }
iterator_t next(iterator_t p) { return next_aux(++p);}
     iterator_t next_aux(iterator_t p) { /* ... */ };
   public:
                                                                      int size() { /* ... */ }
     set() : v(N,0) { }
                                                                      friend void set_union(set &A, set &B, set &C);
     set(const set &A) : v(A.v) {}
                                                                      friend void set_intersection(set &A,set &B,set &C);
      ~set() {}
15
                                                                      friend void set_difference(set &A,set &B,set &C);
     iterator_t lower_bound(elem_t x) {
```

- Implemente el método iterator_t next_aux(iterator_t p) que dado un iterator_t p, retorne en iterator_t el siguiente elemento válido del set.
- Implemente el método **bool erase(elem_t** x) que elimina el elemento x del conjunto y retorna **true** si efectivamente lo eliminó o **false** si no existía en el conjunto.
- Implemente los métodos set_union, set_intersection y set_difference que realizan las operaciones binarias correspondientes entre los sets A y B, almacenando el resultado en C.
- b) [AB] Siendo la siguiente una posible implementación del TAD Árbol Binario (AB) mediante punteros:

```
class btree;
                                                                        iterator_t(const iterator_t &q) {
                                                                  20
   class iterator_t;
                                                                           ptr = q.ptr;
                                                                           side = q.side;
   class cell {
      friend class btree;
                                                                           father = q.father;
     friend class iterator_t;
                                                                        bool operator!=(iterator_t q) { return ptr!=q.ptr; }
bool operator==(iterator_t q) { return ptr==q.ptr; }
      elem_t t;
                                                                  25
     cell *right,*left;
                                                                        iterator_t left() { /* ... */ }
iterator_t right() { /* ... */ }
     cell() : right(NULL), left(NULL) {}
   };
10
                                                                      };
   class iterator_t {
                                                                  30
                                                                      class btree {
     friend class btree;
                                                                      private:
     cell *ptr,*father;
                                                                        cell *header:
     enum side_t {NONE,R,L};
                                                                         tree(const tree &T) {}
                                                                  35 | public:
     side_t side;
                                                                        btree() {
      iterator_t(cell *p,side_t side_a,cell *f_a)
                                                                           header = new cell;
        : ptr(p), side(side_a), father(f_a) { }
                                                                           header->right = NULL;
```

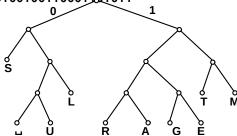
Recuperatorio. [2015-11-17]

- Implemente los métodos iterator_t iterator_t::right() y iterator_t iterator_t::left() que retornan el iterator_t al hijo derecho y el hijo izquierdo respectivamente.
- Implemente el método iterator_t btree::insert(iterator_t p,elem_t elem) que inserta el elemento elem en la posición p y retorna el iterator_t actualizado.
- Implemente el método iterator_t btree::erase(iterator_t p) que elimina el elemento en la posición p (y todo su subárbol) y retorna el iterator_t al siguiente hermano a la derecha.

[Ej. 4] [OPER2 (W=20pt)]

- a) [rec-arbol (2.5pt)] Dibujar el AOO cuyos nodos, listados en orden previo y posterior son
 - ORD-PRE=(B,Q,R,Z,Y,W,T,Q,O),
 - ORD-POST=(Z,Y,R,Q,W,O,Q,T,B),
- b) [part-arbol (2.5pt)] Dado el árbol ordenado orientado (AOO): (T Z (Q (R W X (Y F)))) determinar cuales son los nodos antecesores, descendientes, izquierda y derecha del nodo Q. ¿Son disjuntos? Justifique.
- c) [huffman (2.5pt)] Dados los caracteres siguientes con sus correspondientes probabilidades, contruir el código binario utilizando el algoritmo de Hufmann y encodar la palabra BIGBROTHER, $P(B)=0.05,\,P(H)=0.05,\,P(R)=0.05,\,P(T)=0.10,\,P(O)=0.20,\,P(Z)=0.15,\,P(I)=0.10,\,P(G)=0.10,\,P(X)=0.10,\,P(E)=0.10.$ Calcular la longitud promedio del código obtenido.
- d) [hf-decode (2.5pt)]
 Utilizando el código de la derecha

desencodar el mensaje



- e) [abb (2.5pt)] Dados los enteros (13,7,20,2,3,10,5,4,3,12,1) insertarlos, en ese orden, en un árbol binario de búsqueda (ABB). Mostrar las operaciones necesarias para eliminar los elementos 13, 7, y 2 en ese orden.
- f) [hash-dict (2.5pt)] Insertar los números (7,13,23,6,5,33,15,2) en una tabla de dispersión cerrada con B=10 cubetas, con función de dispersión h(x)=x.
- g) [heap-sort (2.5pt)] Dados los enteros (3,12,10,4,5,15,7) ordenarlos por el método de montículos (heap-sort). Mostrar el montículo (minimal) antes y después de cada inserción/supresión.

Recuperatorio. [2015-11-17]

h) [quick-sort (2.5pts)] Dados los enteros (8,2,9,4,1,3,10,2,7,5,4,0) ordenarlos por el método de clasficación rápida (quick-sort). En cada iteración indicar el pivote y mostrar el resultado de la partición. Utilizar la estrategia de elección del pivote discutida en el curso, a saber el mayor de los dos primeros elementos distintos.

[Ej. 5] [PREG2 (W=20pt, 4pt por pregunta)]

- a) Si queremos generar un código binario de igual longitud para un conjunto de 26 caracteres.
 ¿Cuantos bits tendrá, como mínimo, cada caracter?
- b) ¿Como se define la altura de un nodo en un árbol? ¿Cuál es la altura de los nodos B, C, y D en (X Y Z (B C (D (E G H I))))?
- c) Escriba la definición recursiva de la función altura de un AOO. (Nota: No pedimos código.)
- d) Discuta la **estabilidad** del algoritmo de ordenamiento de **listas por fusión** (**merge-sort**). ¿Es estable? ¿Bajo que condiciones?
- e) ¿Cuál es el tiempo de ejecución del algoritmo de **ordenamiento rápido** (**quick-sort**), en el caso promedio y en el peor caso? ¿Cuando se produce el peor caso?