

Algoritmos y Estructuras de Datos. Parcial 2. [2022-11-17]

1. **[ATENCIÓN 1]** Para aprobar deben obtener un **puntaje mínimo** del 60 % en las preguntas de teoría y 50 % en clases y operativos.
2. **[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 o más hojas **separadas**, etc...
3. **[ATENCIÓN 3]** Encabezar las hojas con **sección, Nro de hoja (relativo a la sección), apellido, y nombre, ASI:**

CLAS2, Hoja #2/3	TORREALDO, LINUS
------------------	------------------

[Ej. 1] [CLAS2 (W=20pt)]

- a) **[set-abb]** A partir del siguiente bloque de código:

```

1  set<int> S;
2  S.insert(3);
3  S.insert(-1);
4  S.insert(2);
5  S.insert(6);
6  S.insert(4);
7  S.insert(7);
8  auto p = S.find(3);

```

Presente mediante un croquis las estructuras de datos presente en memoria luego de su ejecución. Considere la implementación de conjuntos por medio de árboles binarios de búsqueda.

- b) **[ab]** Dado el siguiente resumen de la implementación de árbol binario

```

1  class btree{
2      class cell {
3          elem_t t;
4          cell *right,*left;
5          cell() : right(NULL), left(NULL) {}
6      };
7      class iterator {
8      private:
9          cell *ptr,*father;
10         side_t side;
11         iterator(cell *p,side_t side_a,cell *f_a)
12             : ptr(p), side(side_a), father(f_a) { }
13     public:
14         iterator(const iterator_t &q) { ... }
15         bool operator==(iterator_t q) { ... }
16         bool operator!=(iterator_t q) { ... }
17         iterator() : ptr(NULL), side(NONE),
18             father(NULL) { }
19         iterator left() { ... }
20         iterator right() { ... } //-->implementar
21     }
22     ...
23     iterator splice(iterator to, iterator from); //-->implementar
24     iterator insert(iterator it, elem_t e); //-->implementar
25     ...
26 }

```

implementar los métodos `btree::splice`, `iterator::right` y `btree::insert`.

[Ej. 2] [OPER2 (W=20pt)]

- a) **[huffman]**: Dados los caracteres siguientes con sus correspondientes probabilidades, construir el código binario utilizando el algoritmo de Huffman y encodar la palabra **SCALONETA**,
 $P(S) = 0.07, P(C) = 0.06, P(A) = 0.07, P(L) = 0.20, P(O) = 0.10, P(N) = 0.05, P(E) = 0.05, P(T) = 0.1, P(Y) = 0.07, P(Z) = 0.23$. Calcular la longitud promedio del código obtenido.
- b) **[hf-decode]** Utilizando la codificación correspondiente al árbol binario representado por el siguiente código Lisp
`(. (. (. G _) (. (. (. B R) (. T H)) E)) (. O I))"`;
 desencodar el mensaje:
0100011000001010000100110010100101101101001.
- c) **[abb]** Dados los enteros $\{8, 14, 1, 19, 18, 11, 16, 17, 18, 9, 20\}$ insertarlos, en ese orden, en un **árbol binario de búsqueda (ABB)**. Mostrar las operaciones necesarias para eliminar los elementos 8, 14 y 19 en ese orden.
- d) **[quick-sort]** Dados los enteros $\{4, 8, 3, 0, 4, 9, 7, 2, 2, 1, 10, 5\}$ ordenarlos por el método de *clasificación 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. **Nota:** La partición se puede realizar con cualquier estrategia.
- e) **[hash]**: Insertar los enteros $\{3, 22, 28, 11, 10, 38, 20, 7\}$ en una tabla de dispersión cerrada con **B=10** cubetas, con función de dispersión $h(x) = x \% B$. Luego eliminar el elemento 10 e insertar el elemento 27, en ese orden. Mostrar la tabla resultante.

[Ej. 3] [PREG2 (W=20pt)]

- a) Realice los pasos necesarios (sentencias de C/C++) para construir el siguiente árbol binario
`T=(1 (3 . (2 10 20)) (5 7 .))`
- b) Escriba la "definición recursiva" de la función **ALTURA** de un Árbol Ordenado Orientado (AOO).
- c) ¿Cuál es la altura de los nodos A, B, y C en el siguiente AOO: `(C (B (T X Y)) (Z A (D P)))`?
- d) Explique porqué el método de Huffman produce una codificación que cumple con la "condición de prefijos".
- e) Cual es el **orden del tiempo de ejecución** (en promedio) en función del número de elementos (n) que posee el **conjunto por árbol binario de búsqueda (ABB)** de las siguientes operaciones/funciones/métodos. Asuma que el árbol se mantiene bien balanceado.
- 1) `insert(x)`
 - 2) `erase(p)`
 - 3) `erase(x)`
 - 4) `*p`
 - 5) `set_union(A,B,C)`
- f) ¿Es posible **insertar** en una posición **no-dereferenciable** (Δ) en un árbol ordenado orientado (AOO)? ¿Y en una posición **dereferenciable**?
- g) ¿Es posible **insertar** en una posición **no-dereferenciable** (Δ) en un árbol binario (AB)? ¿Y en una posición **dereferenciable**?