

Algoritmos y Estructuras de Datos. Parcial 1. [2023-10-05]

- [ATENCIÓN 1]** Para aprobar deben obtener un **puntaje mínimo** del 60 % en las preguntas de teoría y 50 % en clases y operativos.
- [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...
- [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] [CLAS1 (W=20pt)]

a) [list].

- Indique las diferencias entre los prototipos (definición de atributos y métodos públicos y privados) de la clase lista implementada como celdas simplemente y doblemente enlazadas.
- Implemente el método `list<T>::iterator erase(list<T>::iterator p)`, elimina el elemento indicado por `p` para ambos prototipos.
- Considere la función `function` indicada:
- Explique la función de dicho algoritmo.
- Indique su complejidad en notación $O(\cdot)$. Justifique.
- Implemente una versión de dicho algoritmo que sea más eficiente. Justifique.

```

1 void function (list<T> L, list<T>::iterator a, list<T>::iterator b)
2 {
3     while( a != b && a != L.end())
4     {
5         a = L.erase(a);
6     }
7 }

```

b) [stack].

- Explique brevemente los siguientes métodos del TAD pila.

```

1 elem_t top();
2 void pop();
3 void push(elem_t x);

```

- Implemente los métodos

- `void clear()`: remueve todos los elementos de la pila.
- `int size()`: devuelve el número de elementos en la pila.
- `bool empty()`: retorna verdadero si la pila está vacía, falso en caso contrario.
- `T min()`: que devuelva el min valor almacenado en la pila
- `void bound(T t)`: que asigne `t` a los elementos de la pila cuyo valor sea mayor a `t`.

[Ej. 2] [OPER1 (W=20pt)]

- [Notación $O(\cdot)$]**. cada una de las funciones T_1, \dots, T_4 determinar su velocidad de crecimiento

(expresarlo con la notación $O(\cdot)$) y ordenarlas de forma creciente.

$$T_1 = 4n! + 3n^3 + 2 \cdot 2^n$$

$$T_2 = \log_{10} n + 4$$

$$T_3 = 3n^3 + 4^2 + 3 \cdot 4^n$$

$$T_4 = 4^4 + 3.4 \log n + \log(27)n^{3.5}$$

$$T_5 = 4n^4 + 3 \log_2 n + 2n^3 + \sqrt[3]{n}$$

b) **[operaciones]**. Sea el árbol $D=(5 \ (4 \ 3 \ 2) \ (1 \ 9 \ 8 \ 7) \ (6 \ 5))$. Después de hacer:

```
1 auto n = D.find(1);
2 n++;
3 n = n.lchild();
4 n = n.lchild();
5 n = D.insert(n,4);
```

Dibuje como queda el árbol. En caso que se produzca un error, por favor detalle el mismo.

c) **[rec-arbol]**. Dibujar el AOO cuyos nodos, listados en orden previo y posterior son

```
1 ORD-PRE = (A B F G H C D E J),
2 ORD-POST = (G H F B C J E D A)
```

Luego particionar el conjunto de nodos respecto al nodo B.

d) **[hacer-arbol]** Utilizando sólo métodos **begin**, **insert**, **lchild**, **n++**, e iteradores del Arbol Ordenado Orientado AOO, complete el siguiente código que arma el árbol $T=(2 \ 3 \ (4 \ 5 \ (6 \ 8)))$

```
1 tree<int> T;
2 tree<int>::iterator n = T.insert(T.begin(),2);
3 ...
4 COMPLETAR
5 ...
```

[Ej. 3] [PREG1 (W=20pt)]

- ¿Qué ocurre si se invoca el **operator[]** sobre una correspondencia con una clave que no tiene asignación? Por ejemplo $M=\{(5,7), (8,9)\}$ y hacemos $x = M[4]$. ¿Da un error? ¿Qué valor toma x ? ¿Cómo queda la correspondencia?
- Discuta las ventajas y desventajas de utilizar **listas doblemente enlazadas** con respecto a las simplemente enlazadas. ¿En cuál caso es necesario tener posiciones adelantadas? ¿Cuál es el *overhead* (bytes adicionales que no representan datos) en cada caso? ¿Cuál es la eficiencia al recorrer la lista en uno y otro sentido?
- ¿Que quieren decir los términos **FIFO** y **LIFO** en contenedores? Menciones los contenedores que son de uno y otro tipo.
- En algunos contenedores (por ejemplo **list** y **tree**) el operador ***** de **iterator** retorna una **referencia** al dato. ¿Cuál es la ventaja de esto, con respecto a retornarlo por **copia**?
- Defina cuándo un nodo n es **antecesor** de un nodo m en un AOO. Ídem para **descendiente**, **derecha** e **izquierda**.
- ¿Es válido insertar elementos en una posición **dereferenciable** en un árbol ordenado orientado (AOO)? ¿Y en una posición **no dereferenciable**? ¿Y para una lista?
- Explique la propiedad de **transitividad** de la notación asintótica $O(\cdot)$. De un ejemplo. Ídem para la regla de la suma.