

Algoritmos y Estructuras de Datos.

1er Parcial. Tema: 1A. [21 de abril de 2005]

[Ej. 1] [Clases (30 puntos)] Escribir la implementación en C++ del TAD LISTA (clase `list`) implementado por punteros ó cursores ó arreglos. Las funciones a implementar son `insert(p,x)`, `erase(p)`, `next()/iterator::operator++(int)`, `list()`, `clear()`. Observaciones:

- En caso de optar por escribir la interfase “básica”, debe escribir todas las declaraciones necesarias de la clase, tanto en la parte privada como pública.
- En caso de optar por la interfase “avanzada”, debe declarar e implementar completamente las partes privadas de la clase `list` e `iterator`.

[Ej. 2] [Programación (total = 50 puntos)]

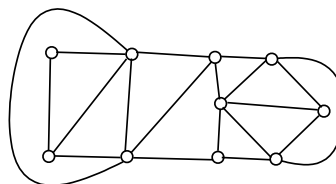
a) **[es-permutacion (25 puntos)]**

Una correspondencia es una “*permutacion*” si el conjunto de los elementos del dominio (las claves) es igual al del contradominio (los valores). De esta manera se puede interpretar a la correspondencia como una operación de permutación de las claves (de ahí su nombre). Por ejemplo $M = \{1 \rightarrow 5, 3 \rightarrow 7, 9 \rightarrow 9, 7 \rightarrow 1, 5 \rightarrow 3\}$ es una permutación ya que tanto las claves como los valores son el conjunto $\{1, 3, 5, 7, 9\}$. Para determinar si una correspondencia es una permutación (y sin usar contenedores de tipo “*conjunto*”, que serán vistos más adelante), se puede utilizar el siguiente procedimiento. Construir una correspondencia $M2$ que mapea los valores del contradominio a las claves, es decir, para cada par de asignación $(k \rightarrow v)$ tal que $M[k] = v$, entonces se debe asignar el par $(v \rightarrow k)$ en $M2$. Notar que si la correspondencia no es biunívoca, es decir si varias claves son asignadas a un mismo valor, entonces a v se le asignará alguna de esas claves. Cual de ellas es asignada dependerá del orden en que se recorren las asignaciones de M . Notar que si M es biunívoca, entonces $M2$ es la inversa de M . Entonces, si la composición de M con $M2$ es la identidad es decir para cada k en las claves de M , si $M2[M[k]] = k$, entonces M es una permutación. Consigna: escribir una función predicado `bool es_permutacion(map<int,int> &M)` que retorna `true` si M es una permutación y `false` si no lo es.

b) **[list-sort (25 puntos)]**

Escribir una función `void sort(list<int> &L);`, que ordena los elementos de L de menor a mayor. Para ello utilizar el siguiente algoritmo simple, utilizando una lista auxiliar $L2$: ir tomando el menor elemento de L , eliminarlo de L e insertarlo al final de $L2$ hasta que L este vacía. Cual es el tiempo de ejecución en función de la cantidad de elementos n de L ?

[Ej. 3] [color-grafo (5 pts)] Colorear el grafo de la figura usando el mínimo número de colores posible. Usar el algoritmo heurístico ávido. ¿La coloración obtenida es óptima? Justifique.



[Ej. 4] [Preguntas (total = 15 puntos, 5 puntos por pregunta)] Responder según el sistema “multiple choice”, es decir marcar con una cruz el casillero apropiado. **Atención:** Algunas respuestas son intencionalmente “descabelladas” y tienen puntajes **negativos!!**

Apellido y Nombre: _____

Carrera: _____ DNI: _____

[Llenar con letra mayúscula de imprenta GRANDE]

a) Considere la función:

```
bool is_mapped(map<int,int> &M,int key,int val) {  
    return /* Esta key -> val en M? ... */; }
```

que debe retornar **true** si el par de asignación (**key**,**val**) está en la correspondencia **M**. ¿Cuál es la expresión correcta que refina el pseudocódigo?

- ☐ ... **M[key]==val**
☐ ... **(M.find(key)!=M.end()) && M[key]==val**
☐ ... **M[key]==val && (M.find(key)!=M.end())**
☐ ... **M.find(key)->second==val**

b) El tiempo de ejecución de la función **find(key)** para correspondencias implementadas por vectores ordenados es ... (*n* es el número de asignaciones en la correspondencia)

- ☐ ... $O(1)$
☐ ... $O(\log n)$
☐ ... $O(n^2)$
☐ ... $O(n)$

c) Dadas las funciones

- $T_1(n) = 3n^3 + 2n! + \log n$,
- $T_2(n) = 3 \cdot 2^3 + n^2 + n^{1.5}$,
- $T_3(n) = 5! + 6 \cdot 2^n + 20 \cdot n^2$ y
- $T_4(n) = 2^{10} + 20n + \log_2 40$

ordenarlas de menor a mayor.

$$T_{\square} < T_{\square} < T_{\square} < T_{\square}$$