

Algoritmos y Estructuras de Datos. 1er Parcial. [2009-09-17]

ATENCIÓN: Para aprobar deben obtener un **puntaje mínimo** del 50 % en clases (Ej 1), 40 % en programación (Ej 2), 25 % en operativos (Ej 3) y un 60 % sobre las preguntas de teoría (Ej 4).

[Ej. 1] [clases (30pt)]

- a) [lista (20pt)] Escribir la implementación en C++ del TAD lista (clase `list`) implementado por punteros ó cursores. Los métodos a implementar son `insert(p,x)`, `erase(p)`, `next()/iterator::operator++(int)`, `list()`, `begin()`, `end()`.
- b) [pila-cola (10pt)] Escribir la implementación en C++ de los métodos `push`, `pop`, `front` y `top` de los TAD pila y cola (clases `stack` y `queue`), según corresponda.

[Ej. 2] [Programación (total = 50pt)]

- a) [intersect-map (30pt)] Implemente una función `void intersect_map(const map< string, list<int> > &A, const map< string, list<int> > &B, map< string, list<int> > &C)` que a partir de los diccionarios A y B construya un diccionario C de acuerdo a las siguientes reglas:
- Si una clave **key** esta contenida en A o B pero **no en ambos**, entonces C **no debe contener** dicha clave.
 - Si una clave **key** esta contenida en A y B a la vez, entonces C debe contener dicha clave y su valor asociado debe ser una lista que contenga todos los **elementos comunes y sin repetición** de las listas asociadas a **key** en A y B (es decir, la intersección como conjunto, $C[key] \leftarrow A[key] \cap B[key]$).

Por ejemplo, dados:

A = { 'XX' : [3,3,1,2,2,7], 'YY' : [7,1,5,5,4,1] } B = { 'YY' : [3,3,4,5,8,1], 'ZZ' : [1,1,9] }

se debe obtener:

C = { 'YY' : [1,5,4] }

Sugerencia: implementar una función auxiliar `bool contains(list<int>&L, int x)` que devuelve `true` si la lista L contiene el valor x; y `false` en caso contrario. Utilize esta función como ayuda para contruir la lista de elementos comunes y sin repetición $C[key] \leftarrow A[key] \cap B[key]$

- b) [are-inverses (10pt)] Dos correspondencias M1 y M2 son **inversas** una de la otra si tienen el mismo número de asignaciones y para cada par de asignación $x \rightarrow y$ en M1 existe el par $y \rightarrow x$ en M2.

Consigna: Escribir una función **predicado**

`bool areinverse(map<int,int> &M1, map<int,int> &M2);` que determina si las correspondencias M1, M2 son una la inversa de la otra o no.

- c) [map2list (10pt)] Escribir las funciones `map2list()` y `list2map()` de acuerdo a las siguientes especificaciones.

- `void map2list(map<int,int> &M, list<int> &keys, list<int> &vals);` dado un map M retorna las listas de claves y valores. Es decir, si $M = \{(1 \rightarrow 2, 3 \rightarrow 5, 8 \rightarrow 20)\}$, entonces debe retornar `keys=(1,3,8)`, `vals=(2,5,20)`.
Nota: **keys** debe quedar ordenada de menor a mayor. Asumir que la implementación de `map<>` es STL, es decir, tal que al recorrer las asignaciones las claves resultan ordenadas.
- `void list2map(list<int> &keys, list<int> &vals, map<int,int> &M);` dadas las listas de claves (k_1, k_2, k_3, \dots) y valores (v_1, v_2, v_3, \dots) retorna el map M con las asignaciones correspondientes $\{(k_1, v_1), (k_2, v_2), (k_3, v_3), \dots\}$. (*Nota:* Si hay **claves repetidas**, sólo debe quedar la asignación correspondiente a la **última** clave en la lista. Si hay menos valores que claves, utilizar cero como valor. Si hay más valores que claves, ignorarlos).

- **Pregunta 1:** Si ejecutamos el siguiente código

```
list2map(keys,vals,M);
map2list(M,keys2,vals2);
```

¿Cuáles son las condiciones sobre **keys** y **vals** para que resulte ser **keys2==keys**, **vals2==vals**? Justifique.

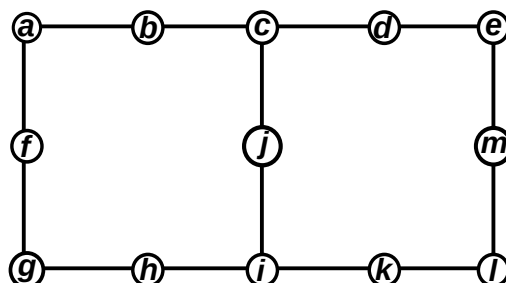
Ayuda: Tener en cuenta qué ocurre cuando 1) hay claves repetidas, 2) si **keys** y **vals** están ordenadas o no, y 3) las longitudes de ambas son iguales o no.

- **Pregunta 1:** Si ejecutamos el siguiente código

```
map2list(M,keys,vals);
list2map(keys,vals,M2);
```

¿Resulta ser **M2==M**? ¿Depende la respuesta de la implementación de **map<>**? Justifique.

- [Ej. 3] [color-grafo (5 ptos)] Colorear el grafo de la figura usando el mínimo número de colores posible. Usar el algoritmo heurístico ávido. (Nota: debe recorrer los vértices **en el orden que se indica**, *a, b, c, ...*) ¿Puede indicar si la coloración obtenida es óptima? Justifique.



- [Ej. 4] [Preguntas (total = 15pt, 3pt por pregunta)]

- a) Ordenar las siguientes funciones por tiempo de ejecución:

$$\begin{aligned} T_1 &= \sqrt{n} + 2 \log_4 n + 2n^3 + 2n^5 \\ T_2 &= n^3 + 3 \cdot 4^n + 2^{20} \\ T_3 &= 4^3 + 10 + 2 \log_{10} n + 4 \log_2 n \\ T_4 &= 2 \cdot 4^n + 5n! + 3n^2 \\ T_5 &= \log_{16} n + \sqrt{5} \cdot n + 5 \cdot 100^n \end{aligned} \quad (1)$$

- b) ¿Porqué se dice que la pila es una estructura *FIFO* ("First in, First Out")? ¿Porqué se dice que la cola es una estructura *LIFO* ("Last In, First Out")?
- c) Si tenemos la correspondencia $M=\{(5 \rightarrow 6), (9 \rightarrow 12)\}$ y ejecutamos el código `int x= M[9]`. ¿Que ocurre? ¿Que valores toman **x** y **M**? ¿Y si hacemos `x = M[7]`?
- d) Cual es la complejidad algorítmica (mejor/promedio/peor) de las función `lower_bound()` para correspondencias implementadas por
- 1) listas ordenadas,
 - 2) vectores ordenados.
- e) Considerando la implementación de pilas con **listas simplemente enlazadas**. ¿Cuál es la diferencia entre elegir como tope de la pila el comienzo o fin de la lista?