

## 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) [nilpot (25 puntos)] Dadas dos correspondencias  $M_1$  y  $M_2$  la “composición” de ambas es la correspondencia  $M = M_2 \circ M_1$  tal que si  $M_1[a] = b$  y  $M_2[b] = c$ , entonces  $M[a] = c$ . Por ejemplo, si  $M_1 = \{(0,1), (1,2), (2,0), (3,4), (4,3)\}$ , y  $M_2 = \{(0,1), (1,0), (2,3), (3,4), (4,2)\}$ , entonces  $M = M_1 \circ M_2 = \{(0,0), (1,3), (2,1), (3,2), (4,4)\}$ . Notemos que para que sea posible componer las dos correspondencias es necesario que los valores del contradominio de  $M_1$  estén incluidos en las claves de  $M_2$ . Si el conjunto de valores del contradominio de una correspondencia  $M$  está incluido en el conjunto de sus claves, entonces podemos componer a  $M$  consigo misma, es decir  $M^2 = M \circ M$ . Por ejemplo,  $M_1^2 = M_1 \circ M_1 = \{(0,2), (1,0), (2,1), (3,3), (4,4)\}$ . De la misma manera puede definirse,  $M^3, \dots, M^n$ , componiendo sucesivamente. Puede demostrarse que, para algún  $n$  debe ser  $M^n = I$ , donde  $I$  es la “correspondencia identidad”, es decir aquella tal que  $I[x] = x$ . Por ejemplo, si  $M = \{(0,1), (1,2), (2,0)\}$ , entonces para  $n = 3$ ,  $M^n = M^3 = I$ .

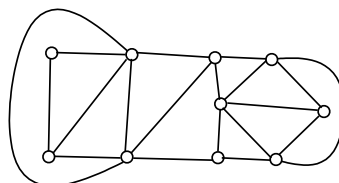
Consigna: Escribir una función `int nilpot(map<int,int> &M)`; que dada una correspondencia  $M$  retorna el mínimo entero  $n$  tal que  $M^n = I$ .

Sugerencia: Escribir dos funciones auxiliares:

- `void compose(map<int,int> &M1, map<int,int> &M2, map<int,int> &M)`; que dadas dos correspondencias  $M_1$ ,  $M_2$ , calcula la composición  $M = M_2 \circ M_1$ , devolviéndola en el argumento  $M$ .
- `bool is_identity(map<int,int> &M)`; que dada una correspondencia  $M$ , retorna `true` si  $M$  es la identidad, y `false` en caso contrario.

- b) [chunk-revert (25 puntos)] Escribir una función `void chunk_revert(list<int> &L, int n)`; que dada una lista  $L$  y un entero  $n$ , invierte los elementos de la lista tomados de a  $n$ . Si la longitud de la lista no es múltiplo de  $n$  entonces se invierte el resto también. Por ejemplo, si  $L = \{1, 3, 2, 5, 4, 6, 2, 7\}$  entonces después de hacer `chunk_revert(L, 3)` debe quedar  $L = \{2, 3, 1, 6, 4, 5, 7, 2\}$ . Restricciones: Usar a lo sumo una estructura auxiliar. (En tal caso debe ser lista, pila o cola).

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

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

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.

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