CCOM 30	34 Estructuras de Da	atos Rafael Arce Nazario
Nombre:	N Duración: 120 r	lúm. Estudiante: minutos

Instrucciones.

- 1. Muestra claramente los pasos para resolver los ejercicios.
- 2. Escribe tu nombre en cualquier hoja adicional que utilices para completar las respuestas.

Question:	1	2	3	4	5	6	7	8	Total
Points:	5	10	5	15	10	20	15	20	100
Score:									

1. (5 puntos) Hemos implementado el siguiente *member function* como parte de la clase List, i.e. el ADT de lista implementado usando **arreglo estático**.

```
void LList::insertNFront(List& L, int n) {
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    // insert a random number into position 0
    L.insert(rand(),0);
  }
}</pre>
```

¿Cuál es la complejidad de la función insertNFront, expresada en notación Big-Oh? Explica.

2. (10 puntos) Determina la complejidad en el peor de los casos para la función foo.

```
int foo(int N) {
  int x = 0;
  for (int i = 0; i < N; i++)
     x++;
  return x;
}</pre>
```

3. (5 puntos) Un algoritmo $O(n^3)$ toma 1 ms para un input de tamaño 50. ¿Cuan grande es el input que se puede procesar en 1 segundo? **Muestra tus cómputos**.

4. (15 puntos) Para la clase Stack que usa arreglo estático implementa void Stack::explosivePush(int e), un member function que se comporte de la siguiente forma: se removeran todos los elementos necesarios del tope del stack para que el elemento empujado (e) quede encima de un elemento mayor o igual a él (o encima del fondo de la pila en el caso que no queden otros elementos).

Ejemplos: (presumiendo que elementos son listados en orden de tope a fondo). Dado S un stack de enteros:

- Si S contiene (1, 4, 6, 2), Luego de hacer S.explosivePush(5) el contenido de S será (5, 6, 2).
- Si S contiene (10, 4, 2), luego de hacer S.explosivePush(5) el contenido de S será (5, 10, 4, 2).
- Si S (4, 6, 2). Al hacer S.explosivePush(15) el contenido de S será (15).

Implementa void Stack::explosivePush(int e) sin utilizar otras member functions del stack. La declaración del stack luce así:

```
const int CAPACITY = 100;

class Stack {
  private:
    int myContents[CAPACITY];
    int myTop;
  public:
    Stack();
    void explosivePush(int e);
};
```

(a) Describe tu solución al problema usando los primeros dos pasos de la metodología de Duke, i.e. paso 1: resolver para un ejemplo pequeño, paso 2: describir los pasos que hiciste.

(b) Muestra la implementación en C++ de void explosivePush(int e)

5. (10 puntos)

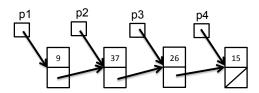


Figura 1: Estado inicial de los punteros y los nodos

Para el siguiente pedazo de código asume que comenzamos con una lista como la de la Figura 1, donde p1, p2, p3 y p4 son punteros a nodos y cada nodo contiene un entero y un puntero llamado next. Dibuja un diagrama similar mostrando el estado de la lista y los punteros al finalizar el bloque de instrucciones.

```
p4->next = p1;
p1->next = p3->next;
p1 = p3;
p4 = p1->next;
p2->data = p4->next->data;
```

6. (20 puntos) Considera la siguiente declaración de la clase LList que implementa un lista utilizando lista enlazada. Añade la implementación de un member function void concatACopy() que concatena al final de la lista una copia de si misma. Por ejemplo, si la lista L contiene (3,1,5), luego de invocar L. concatACopy() L contendrá (3,1,5,3,1,5)

```
class Node {
  public:
    int data;
    Node *next;
  };

class LList {
  private:
    Node *first;
  public:
    // Constructor.
    LList(): first(NULL) {}
  };
```

(a) Describe tu solución al problema usando los primeros dos pasos de la metodología de Duke, i.e. paso 1: resolver para un ejemplo pequeño, paso 2: describir los pasos que hiciste.

La parte (b) de este ejercicio está en la próxima página

(b) Muestra la implementación en C++ de void concatACopy()

7. (15 puntos) Para la clase LList (ADT de una lista de enteros implementada usando lista enlazada) sobrecarga el operator> para que una comparación como L1 > L2 devuelva true si la sumatoria de elementos de L1 es mayor que la sumatoria de elementos en L2.

Por ejemplo,

- Si L1 contiene (1, 2, 3) y L2 contiene (5, 1) entonces L1 > L2 devuelve false.
- Si L1 contiene (1, 2, 3) y L2 contiene (1, 1, 1, 2) entonces L1 > L2 devuelve true.

La sumatoria de los elementos de una lista vacia es 0.

```
const int CAPACITY = 100;

class LList {
  private:
    Node *first;
    int mySize;
  public:
    LList();
  };
```

(a) Describe tu solución al problema usando los primeros dos pasos de la metodología de Duke, i.e. paso 1: resolver para un ejemplo pequeño, paso 2: describir los pasos que hiciste.

La parte (b) de este ejercicio está en la próxima página

(b) Muestra la implementación en C++ de cómo sobrecargarías el operator>.

8. (20 puntos) La Figura 2 muestra un ejemplo de un grafo dirigido con 4 nodos y 5 aristas.

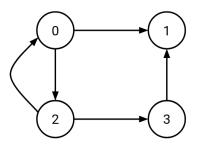


Figura 2: Un grafo dirigido

Una de las formas de describir un grafo dirigido es mediante una lista de sus aristas. Por ejemplo, el grafo de la figura 2 se puede representar con ((0,2), (0,1), (2,0), (2,3), (3,1)) donde cada par ordenado representa una arista.

El **in-degree** de un nodo es la cantidad de aristas que **llegan** a ese nodo. Por ejemplo, en el grafo de la figura, el *in-degree* del nodo 3 es 1. El *in-degree* del nodo 1 es 2.

El programa que mostramos a continuación pide al usuario lo siguiente:

- la cantidad de nodos de un grafo (un entero positivo)
- la cantidad de aristas del grafo (otro entero positivo)
- lacktriangledown cada una de las aristas, en formato u v donde u es el nodo de donde sale la arista y v el nodo adonde llega la arista.

Por ejemplo, para el grafo de la Figura 2 el usario entraría:

4 5

0 2

0 1

2 0

2 3

3 1

Añade lo necesario al programa para que imprima el número del nodo (o todos los nodos) que tiene(n) el *indegree* máximo. Por ejemplo, para el grafo de la Figura 2 el resultado sería 1.

```
int main () {
  int cantidadNodos, cantidadAristas, u, v;

  cin >> cantidadNodos >> cantidadAristas;

  // leer los pares ordenados de las aristas
  for (int i = 0; i < cantidadAristas; i++) {
    cin >> u >> v;
  }

  return 0;
}
```