

Name: _____

Programación Avanzada y Estructuras de Datos Student Number: _____

Exam, Form: **A**

TA: _____

Date: _____

1. El operador **new** en C++:
 - (a) Reserva memoria que se libera automáticamente al salir de la función en la que se invocó a **new**
 - (b) Reserva memoria que debe liberarse con el operador **delete**.
 - (c) Sólo puede emplearse para reservar memoria para tipos de datos simples (no clases).
2. El modificador **const** a la derecha de la declaración de un método en el fichero **.h**, como en **int categoriaMasFrecuente() const;**, quiere decir:
 - (a) Que el método sólo puede ser invocado por objetos constantes.
 - (b) Que el método sólo puede ser invocado por objetos no constantes.
 - (c) Que el método no modifica al objeto que lo invoca.
3. En los tipos abstractos de datos, la relación entre especificación e implementación es la siguiente:
 - (a) Una especificación puede tener múltiples implementaciones distintas.
 - (b) Una implementación puede corresponder a múltiples especificaciones distintas.
 - (c) Ninguna de las anteriores es correcta.
4. Un paso de programa es:
 - (a) Un conjunto de operaciones cuyo coste temporal NO es dependiente de la talla del problema.
 - (b) Un conjunto de operaciones cuyo coste temporal SÍ es dependiente de la talla del problema.
 - (c) Una sola línea de código cuyo coste temporal NO es dependiente de la talla del problema.
5. Cuando un algoritmo presenta caso mejor y caso peor:
 - (a) No es posible definir una función que nos indique, para cada talla, cuántos pasos de programa necesitará
 - (b) El caso mejor suele corresponder a tallas de problema pequeñas
 - (c) Normalmente empleamos notación Θ para especificar su complejidad temporal asintótica

6. En el TAD pila:
 - (a) Sólo podemos conocer el valor del primer elemento que se insertó.
 - (b) Sólo podemos conocer el valor del último elemento que se insertó.
 - (c) Podemos conocer ambos.
7. La complejidad en el mejor caso del algoritmo de búsqueda binaria en un TAD vector implementado mediante un array de C++ es:
 - (a) $\Omega(1)$
 - (b) $\Omega(\log n)$
 - (c) $\Omega(n)$
8. Imagina que empleamos una lista enlazada para implementar el TAD vector. ¿Cuál sería la complejidad en el mejor caso del algoritmo de búsqueda binaria?
 - (a) $\Omega(1)$
 - (b) $\Omega(\log n)$
 - (c) $\Omega(n)$
9. El coste temporal de insertar un elemento en un árbol binario de búsqueda en el peor caso es:
 - (a) $O(1)$
 - (b) $O(\log(n))$
 - (c) $O(n)$
10. Es posible reconstruir un único árbol binario si conocemos esta pareja de recorridos:
 - (a) preorden y postorden
 - (b) preorden y niveles
 - (c) inorden y niveles
11. Es posible reconstruir un único árbol binario de búsqueda si conocemos este recorrido:
 - (a) preorden
 - (b) inorden
 - (c) Es imposible reconstruir un árbol binario de búsqueda a partir de un único recorrido
12. El grado de un árbol es:
 - (a) El número máximo de elementos que puede contener
 - (b) El número máximo de niveles que puede tener
 - (c) El número máximo de hijos que tiene un nodo de ese árbol

13. En la operación de borrado en un árbol AVL:
- (a) Siempre se realiza al menos una rotación
 - (b) Se realiza como máximo una rotación
 - (c) Ninguna de las respuestas anteriores es correcta
14. Imagina que insertamos los mismos elementos, en el mismo orden, en una tabla hash con estrategia de redispersión “hash abierto” y en otra con estrategia de redispersión “hash cerrado con segunda función de hash”. Ambas tablas tienen el mismo tamaño y están configuradas para realizar un *rehashing* (duplicar el tamaño) cuando el factor de carga supera el umbral que hace el coste promedio de búsquedas e inserciones deje de ser constante. ¿Cuál de las dos tablas realizará antes el *rehashing*?
- (a) La tabla con estrategia de redispersión “hash abierto”
 - (b) La tabla con estrategia de redispersión “hash cerrado con segunda función de hash”
 - (c) Ambas realizarán el *rehashing* a la vez
15. El TAD `unordered_map` en C++ está implementado como:
- (a) Un árbol AVL
 - (b) Un árbol rojo-negro
 - (c) Una tabla hash
16. La complejidad temporal de buscar un elemento (operación `find`) en un conjunto implementado como un vector de bits es:
- (a) $O(n)$
 - (b) $O(\log(n))$
 - (c) $O(1)$
17. La complejidad temporal asintótica de insertar un elemento en un heap (montículo):
- (a) Es mayor (tarda más) si se representa mediante un vector que si se implementa mediante punteros
 - (b) Es menor (tarda menos) si se representa mediante un vector que si se implementa mediante punteros
 - (c) Ninguna de las dos opciones anteriores es correcta
18. Al aplicar heapsort empleando un heap máximo:
- (a) El vector se ordena de menor a mayor
 - (b) El vector se ordena de mayor a menor
 - (c) Ninguna de las dos opciones anteriores es correcta

19. Para implementar un grafo, es preferible emplear la representación mediante lista de adyacencia frente a la representación mediante matriz cuando:
 - (a) El grafo es muy disperso (tiene pocos arcos), porque se ahorra mucha memoria
 - (b) El grafo es muy denso (tiene muchos arcos), porque el coste temporal de calcular la adyacencia de entrada de un vértice es menor en la lista de adyacencia
 - (c) Ambas representaciones son equivalentes en cuanto a tiempos de ejecución y requisitos de memoria y se pueden usar indistintamente
20. Encontrar un arco de cruce en el árbol extendido en profundidad de un grafo dirigido nos garantiza que:
 - (a) El grafo contiene un ciclo
 - (b) El grafo es conexo
 - (c) Ninguna de las anteriores