## TERCER PARCIAL

| Pregunta 1 Correcta Puntúa como 1,00  Marcar pregunta | La estrategia de <i>vuelta atrás</i> es aplicable a problemas de selección y optimización en los que:  Seleccione una:  a. El espacio de soluciones puede ser tanto finito como infinito pero en este último caso debe ser al menos numerable.  b. El espacio de soluciones es un conjunto infinito.  © c. El espacio de soluciones es un conjunto finito.   ✓  |
|---|---|
| Pregunta 2 Correcta Puntús como 1,00  Marcar pregunta | La estrategia de ramificación y poda genera las soluciones posibles al problema mediante  Seleccione una:  a un recorrido en profundidad del árbol que representa el espacio de soluciones.  b un recorrido en anchura del árbol que representa el espacio de soluciones.  ⊚c un recorrido guiado por estimaciones de las mejores ramas del árbol que representa el espacio de soluciones.  ✓                     |
| Pregunta 3 Correcta Puntús como 1,00  Marcar pregunta | Decid cuál de estas tres no sirve como cota optimista para obtener el valor óptimo de la mochila discreta:  Seleccione una:  a. El valor de una mochila que contiene todos los objetos aunque se pase del peso máximo permitido.  b. El valor de la mochila discreta que se obtiene usando un algoritmo voraz basado en el valor específico de los objetos.   c. El valor de la mochila continua correspondiente. |

| Pregunta 4 Corrects                  | La ventaja de la estrategia ramificación y poda frente a vuelta atrás es que la primera genera las soluciones posibles al problema mediante  Seleccione una:  |
|--------------------------------------|---|
| Puntúa como 1,00                     | ©a. Las otras dos opciones son verdaderas. ✓  |
| Marcar pregunta                      | b un recorrido guiado por una cola de prioridad de donde se extraen primero los nodos que representan los subárboles más prometedores del espacio de soluciones.  |
|                                      | C un recorrido guiado por estimaciones de las mejores ramas del árbol que representa el espacio de soluciones.  |
| Pregunta <b>5</b>                    | La complejidad en el peor de los casos de un algoritmo de <i>vuelta atrás</i>   |
| Correcta                             | Seleccione una:   |
| Puntúa como 1,00                     | ®a es exponencial con el número de decisiones a tomar. ✓  |
| pregunta                             | © b puede ser exponencial con el número de alternativas por cada decisión.  |
|                                      | Cc puede ser polinómica con el número de decisiones a tomar.  |
|                                      |   |
| Pregunta 6                           | Al resolver el problema del viajante de comercio mediante vuelta atrás y asumiendo un grafo de n vértices totalmente conexo, ¿cuál de estas es una buena cota pesimista   |
| Correcta                             | al iniciar la búsqueda?   |
| Puntúa como 1,00  W Marcar           | Seleccione una:   |
| V Marcar<br>pregunta                 | ்a. Se multiplica ஒ por la distancia de la arista más corta que nos queda por considerar.   |
|                                      | Cb. Se ordenan las aristas restantes de menor a mayor distancia y se calcula la suma de las 1% aristas más cortas.  |
|                                      | ©c. Se resuelve el problema usando un algoritmo voraz que añade cada vez al camino el vértice más cercano al último añadido. ✓  |
| _                                    |   |
| Pregunta 7 Correcta Puntúa como 1,00 | Se desea encontrar el camino mas corto entre dos ciudades.<br>Para ello se dispone de una tabla con la distancia entre los pares de ciudades en los que hay carreteras o un valor centinela (por ejemplo, -1) si no hay, por lo que para ir de la ciudad inicial a la final es posible que haya que pasar por varias ciudades. Como también se conocen las coordenadas geográficas de cada ciudad se quiere usar la distancia geográfica (en línea recta) entre cada par de ciudades para como cota para limitar la búsqueda en un algoritmo de vuelta atrás. |
| pregunta                             | ¿Qué tipo de cota sería?  |
|                                      | Seleccione una:   |
|                                      | a. No se trataría de ninguna poda puesto que es posible que esa heurística no encuentre una solución factible.      b. Una cota pesimista.  |
|                                      | ©c. Una cota optimista. ✓   |
|                                      | Sec. Ona cota opininota. Y  |
| Pregunta 8                           | En los algoritmos de ramificación y poda  |
| Corrects                             | Lines arguminos de raminosación y poda  |
| Puntúa como 1,00                     | Seleccione una:   |
| Marcar pregunta                      | Oa. El uso de cotas pesimistas sólo resulta eficaz cuando se dispone de una posible solución de partida.  |
| F0                                   | ©b. Una cota optimista es necesariamente un valor insuperable, de no ser así se podría podar el nodo que conduce a la solución óptima. ▼  |
|                                      | C. Una cota optimista es necesariamente un valor alcanzable, de no ser así no está garantizado que se encuentre la solución óptima.   |
| Pregunta 9                           | En los algoritmos de ramificación y poda, ¿el valor de una cota pesimista es menor que el valor de una cota optimista? (entendiendo que ambas cotas se aplican sobre el mismo nodo)   |
| Puntúa como 1,00  Marcar             | Seleccione una:   |
| pregunta                             | a. En general sí, si se trata de un problema de maximización, aunque en ocasiones ambos valores pueden coincidir.   |
|                                      | Ob. Sí, siempre es así.   |
|                                      | ©c. En general sí, si se trata de un problema de minimización, aunque en ocasiones ambos valores pueden coincidir. 🗶  |
| Pregunta 10                          | Di cuál de estas tres soluciones a problemas de optimización no comporta, en el peor caso, tener que considerar $O(n!)$ posibilidades.  |
| Puntúa como 1,00                     | Seleccione una:   |
| Marcar<br>pregunta                   | a. La solución de ramificación y poda al problema de la asignación de na tarea a na trabajadores de forma que cada trabajador hace exactamente una tarea y cada tarea es asignada a un trabajador exactamente, de forma que la suma de los costes de las tareas es mínimo.  |
|                                      | Cb. La solución al problema de buscar un árbol que cubre todos los vértices de un grafo de n vértices de forma que el coste es mínimo (minimum spanning tree).  |
|                                      | ©c. La solución de vuelta atrás al problema del viajante de comercio (travelling salesman problem), o sea, el de encontrar un ciclo hamiltoniano de coste mínimo en un grafo conexo de n vértices donde cada arista tiene un coste asignado.  |
|                                      |   |
| Pregunta 11                          | En la estrategia de ramificación y poda   |
| Incorrecta                           | Seleccione una:   |
| Puntúa como 1,00                     | ⊚a cada nodo tiene su propia cota pesimista, la cota optimista sin embargo, es común para todos los nodos. X  |
| Marcar pregunta                      | b cada nodo tiene su propia cota pesimista y también su propia cota optimista.  |
|                                      | C cada nodo tiene su propia cota optimista, la cota pesimista sin embargo, es común para todos los nodos.   |
|                                      |   |
| Pregunta 12<br>Correcta              | Cuando se resuelve usando un algoritmo de ramificación y poda un problema de $\eta$ decisiones, en el que siempre hay como mínimo dos opciones para cada decisión, ¿cuál de las siguientes complejidades en el caso peor es la mejor que nos podemos encontrar?   |
| Puntúa como 1,00  W Marcar           | Seleccione una:   |
| pregunta                             | a. $O(n^2)$   |
|                                      | $^{\odot}$ b. $O(2^n)$ $\checkmark$   |
|                                      | ©c. $O(n!)$   |
|                                      |   |
|                                      |   |