## Si para resolver un mismo problema usamos un algoritmo de vuelta atrás y lo modificamos Pregunta 1 mínimamente para convertirlo en un algoritmo de ramificación y poda, ¿qué cambiamos Incorrecta realmente? Puntúa como 1.00 Marcar Marcar Seleccione una: pregunta a. La comprobación de las soluciones factibles: en ramificación y poda no es necesario puesto que sólo genera nodos factibles. X b. Cambiamos la función que damos a la cota pesimista. C. Aprovechamos mejor las cotas optimistas. Pregunta 2 La estrategia de ramificación y poda genera las soluciones posibles al problema mediante ... Correcta Seleccione una: Puntúa como 1,00 a. ... un recorrido en profundidad del árbol que representa el espacio de soluciones. Marcar Marcar pregunta b. ... un recorrido guiado por estimaciones de las mejores ramas del árbol que representa el espacio de soluciones. 🔨 C. ... un recorrido en anchura del árbol que representa el espacio de soluciones. Cuando se resuelve usando un algoritmo de ramificación y poda un problema de n decisiones, Pregunta 3 en el que siempre hay como mínimo dos opciones para cada decisión, ¿cuál de las siguientes Correcta complejidades en el caso peor es la mejor que nos podemos encontrar? Puntúa como 1,00 Marcar Marcar pregunta $\bullet$ a. $O(2^n)$ Ob. $O(n^2)$ $\bigcirc$ c. O(n!)Al resolver el problema del viajante de comercio mediante vuelta atrás, ¿cuál de estas cotas Pregunta 4 optimistas se espera que pode mejor el árbol de búsqueda? Correcta Puntúa como 1.00 Seleccione una: Marcar Marcar a. Se resuelve el resto del problema usando un algoritmo voraz que añade cada vez al pregunta camino el vértice más cercano al último añadido. • b. Se ordenan las aristas restantes de menor a mayor distancia y se calcula la suma de las k aristas más cortas, donde k es el número de saltos que nos quedan por dar. √ $\bigcirc$ c. Se multiplica k por la distancia de la arista más corta que nos queda por considerar, donde k es el número de saltos que nos quedan por dar. Pregunta 5 La estrategia de vuelta atrás es aplicable a problemas de selección y optimización en los que: Correcta Seleccione una: Puntúa como 1,00 a. El espacio de soluciones es un conjunto infinito. Marcar Marcar pregunta b. El espacio de soluciones es un conjunto finito. C. El espacio de soluciones puede ser tanto finito como infinito pero en este último caso debe ser al menos numerable. Pregunta 6 En la estrategia de ramificación y poda ... Correcta Seleccione una: Puntúa como 1,00 🖲 a. ... cada nodo tiene su propia cota pesimista y también su propia cota optimista. 🔻 Marcar Marcar pregunta b. ... cada nodo tiene su propia cota pesimista, la cota optimista sin embargo, es común para C. ... cada nodo tiene su propia cota optimista, la cota pesimista sin embargo, es común para todos los nodos. Pregunta 7 Decid cuál de estas tres es la cota pesimista más ajustada al valor óptimo de la mochila

discreta:

Sin contestar
Puntúa como 1.00

| ▼ Marcar                                     | Seleccione una:  |
|--|--|
| pregunta                                     | <ul> <li>a. El valor de la mochila discreta que se obtiene usando un algoritmo voraz basado en el<br/>valor específico de los objetos.</li> </ul>  |
|  | b. El valor de la mochila continua correspondiente.  |
|  | c. El valor de una mochila que contiene todos los objetos aunque se pase del peso máximo permitido.  |
|  |  |
| Pregunta 8 Correcta                          | En los algoritmos de <i>ramificación y poda</i> , ¿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                             | Seleccione una:  |
| Marcar pregunta                              | <ul> <li>a. En general sí, si se trata de un problema de maximización, aunque en ocasiones ambos<br/>valores pueden coincidir.</li> </ul>  |
|  | b. Sí, siempre es así.   |
|  | c. En general sí, si se trata de un problema de minimización, aunque en ocasiones ambos valores pueden coincidir.  |
| Pregunta 9                                   | La complejidad en el peor de los casos de un algoritmo de ramificación y poda  |
| Sin contestar  Puntúa como 1,00              | Seleccione una:  |
| Marcar                                       | a es exponencial con el número de decisiones a tomar.  |
| pregunta                                     | b puede ser exponencial con el número de alternativas por cada decisión.   |
|  | C puede ser polinómica con el número de decisiones a tomar.  |
| Pregunta 10                                  | En los algoritmos de <i>ramificación y poda</i>  |
| Sin contestar                                | Seleccione una:  |
| Puntúa como 1,00                             | a. Una cota pesimista es el beneficio esperado de cualquier nodo factible.   |
| Marcar<br>pregunta                           | b. Una cota pesimista es necesariamente un valor inalcanzable, de no ser así no está garantizado que no se eliminen nodos factibles.   |
|  | C. Una cota optimista es necesariamente un valor insuperable, de no ser así se podría podar el nodo que conduce a la solución óptima.  |
| Pregunta 11                                  | El problema de cortar un tubo de longitud $\eta_i$ en segmentos de longitud entera, de manera que  |
| Correcta Puntúa como 1,00                    | el precio total de sus partes sea máximo de acuerdo con una lista de precios por longitudes  |
| ₩ Marcar                                     | Seleccione una:  |
| pregunta                                     | a no se puede resolver usando un algoritmo de vuelta atrás.  |
|  | b se debe resolver mediante un algoritmo de <i>vuelta atrás</i> , dado que otros algoritmos no consideran todas las posibles maneras de cortar el tubo.  |
|  | • c se puede resolver mediante un algoritmo de vuelta atrás pero existe una solución<br>asintóticamente mucho más eficiente.   |
| Pregunta 12                                  | Se desea encontrar el camino mas corto entre dos ciudades.   |
| Incorrecta Puntúa como 1,00  Marcar pregunta | 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. También se conocen las coordenadas geográficas de cada ciudad y por tanto la distancia geográfica (en línea recta) entre cada par de ciudades. Para limitar la búsqueda en un algoritmo de vuelta atrás, se utiliza la solución de un algoritmo voraz basado en moverse en cada paso a la ciudad, de entre las posibles según el mapa de carreteras, que esté más cercana al destino según su distancia geográfica.  Este algoritmo voraz, ¿serviría como cota pesimista? |
|  | 2010 algoriano votaz, convinta como cota posimista:  |
|  | Seleccione una:  |
|  | a. No, ya que en algunos casos puede dar distancias menores que la óptima.   |

b. No, ya que no asegura que se encuentre una solución factible.

C. Sí, puesto que la distancia geográfica asegura que otra solución mejor no es posible.