

Examen 02- Requires Respondus LockDown Browser

- Fecha de entrega 8 de nov en 13:30
- Puntos 100
- Preguntas 20
- Disponible después de 8 de nov en 11:00
- Límite de tiempo 90 minutos
- Es obligatorio utilizar el navegador Respondus LockDown Browser

Historial de intentos

	Intento	Hora	Puntaje
MÁS RECIENTE	Intento 1	69 minutos	75.5 de 100

Puntaje para este examen: 75.5 de 100

Entregado el 8 de nov en 12:25

Este intento tuvo una duración de 69 minutos.



Pregunta 1

0 / 5 pts

¿Que hace el siguiente algoritmo?

mystery(grafo G , nodo origen, nodo destino)

stack.push(origen)

Marcar *origen* como visitado

predecesores = -1 para cada nodo

Mientras *stack* no este vacía:

u = *stack.pop()*

Por cada nodo *v* vecino de *u* en *G*

Si *v* no ha sido visitado

stack.push(v)

Marcar *v* como visitado

predecesores[v] = *u*

Si *v* == destino:

return *predecesores*

return *predecesores*

- ☐ encontrar el camino mas corto de origen a destino usando el algoritmo de Dijkstra

Respuesta correcta

- ☐ encontrar un camino de origen a destino usando DFS
- ☐ recorrer todo el grafo en BFS

Respondido

- ☒ encontrar un camino de origen a destino usando BFS



Pregunta 2

0 / 5 pts

Supongamos que debes resolver una instancia de coloreado de grafos de $n = 5000$ objetos. ¿Cuál algoritmo de entre los siguientes seria mas rápido y viable usar?

Respondido

- ☒ programación dinámica
- ☐ branch and bound
- ☐ backtraking

Respuesta correcta

- ☐ algoritmo greedy



Pregunta 3

5 / 5 pts

Ayuda a Jhon Snow a pintar el siguiente diagrama de Voronoi de distintos colores. Jhon quiere que cada region tenga un color distinto a sus regiones vecinas.

Pero además, Jhon quiere gastar lo menos posible en pinturas.

Estos son los precios de las pinturas:

morado: \$15

azul: \$10

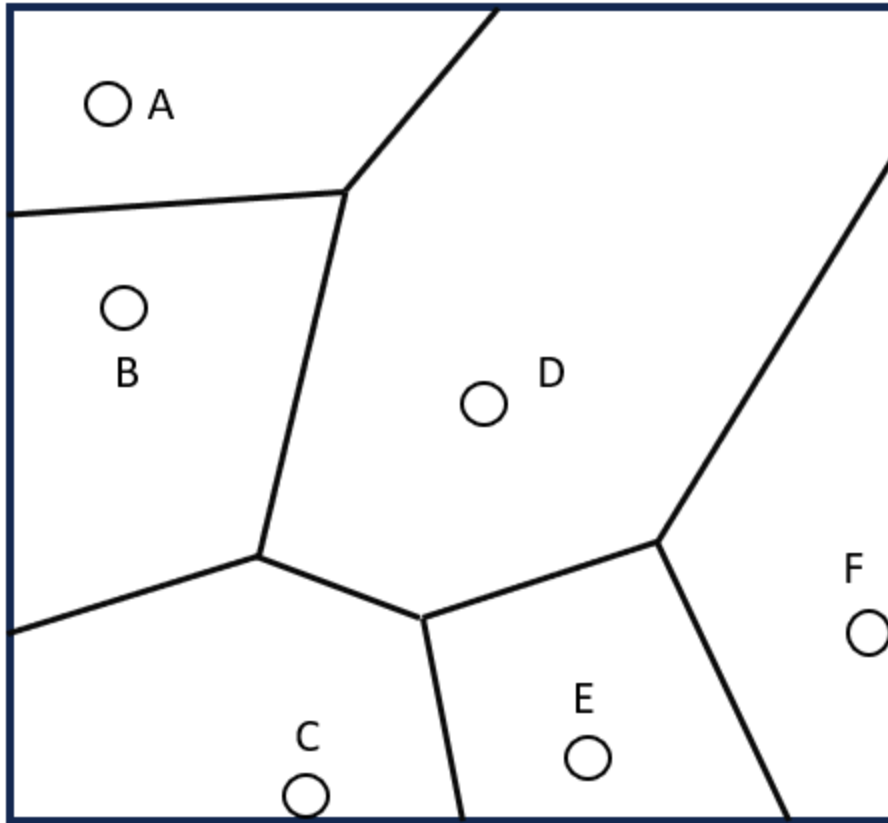
verde: \$5

rosa: \$12

amarillo: \$11

rojo: \$7

Describe en pseudocodigo como resolver el problema paso a paso, y la solución obtenida. Especifica el color de cada area y el dinero gastado en total.



Su respuesta:

// ponemos los colores y guardaremos su repeticiones

Colores = [[color 1, rep = 0], [color2, rep = 0]...]

// reordenamos los nodos de nuestro grafo en base a su grado y su color actual y los vecinos

Nodes = [[D, grado 5, color -1, vecinos [a,b,c,e,f]], [B, grado 3, color -1, vecinos[a,d,c]] ...]

Mientras no hayamos recorrido todos los nodos i del grafo

//Marcamos el nodo como procesado

Procesed [i] = true

//Para el nodo actual buscamos el primer color disponible (que no repita con sus vecinos) comparando con los de sus vecinos guardandolos en una cola de prioridad

stack<nodos> vecinos = nodo->vecinos

nodo -> color = buscarcolor(vecinos)

// sumamos una repeticion a este color

colores[nodo-> color] ++

```
// con este color se lo asignamos a todos los nodos que no sean vecinos directos de nuestro nodo
// tambien comparamos con el maximo de colores y si es mayor lo guardamos

nodo -> color > max ? max = nodo -> color

//Regresamos los nodes
```

```
// reordenamos los colores en base a sus repeticiones
```

```
sort(colores , lambda key colores[1])
```

```
// asignamos estos colores con el nombre de las pinturas ordenadas en base a su costo
```

```
colores_nombres = [[verde,5],[rojo,7],[azul:10],[amarillo:11]..]
```

```
colores=[[color3, reps : 5] , [color 2, reps:3]...]
```

```
// mostramos los colores de cada region
```

```
para cada nodo i del grafo
```

```
mostramos nodo -> color (como solo se guarda la posicion entonces ahora se mostrara el color
nuevo que se aigno)
```

```
// deberia quedar
```

```
D -> azul
```

```
B -> rojo
```

```
E -> rojo
```

```
A -> verde
```

```
c -> verde
```

```
E -> verde
```

```
//pasamos por los colores hasta max color y sumamos lo que costaria comprarlo una vez
```

```
para cada color i en colores hasta max
```

```
suma += color_nombre[2]
```

```
// deberia quedar asi
```

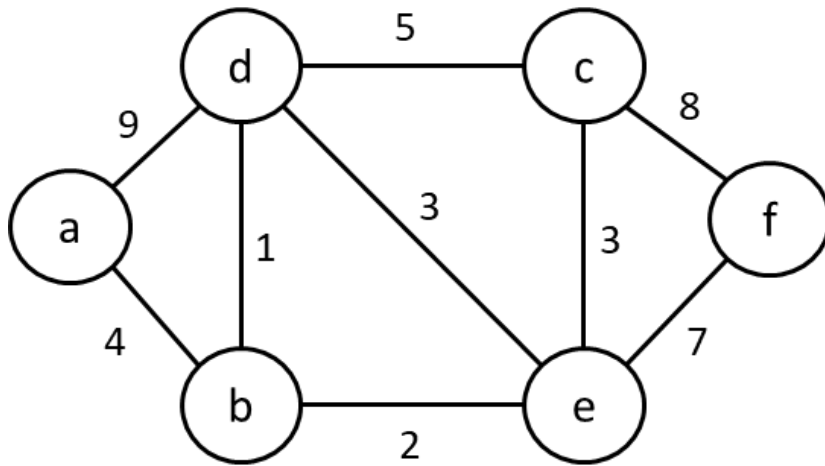
```
suma = 22 (5+7+10)
```



Pregunta 4

5 / 5 pts

¿Cual es el spanning tree mínimo para el siguiente grafo?



- ☐ (a,b), (d,e), (b,e), (e, c), (e, f)

¡Correcto!

- ☒ (a,b), (d,b), (b,e), (e, c), (e, f)

- ☐ (a,b), (d,b), (d,c), (c, e), (e,f)

- ☐ (a,b), (b,d), (d,e), (e,c), (c, f)



Pregunta 5

5 / 5 pts

Si dos puntos A y B están conectados por un segmento en la triangulación de Delaunay ¿cual de las siguientes afirmaciones es correcta sobre A y B ?

¡Correcto!

- ☒ A y B comparten frontera en el diagrama de Voronoi

- ☐ A y B no comparten frontera en el diagrama de Voronoi

- ☐ El segmento que une a A y B en la triangulación es la frontera que separa sus zonas en el diagrama de Voronoi

- ☐ A y B no son parte del mismo triangulo en la triangulación de Delaunay



Pregunta 6

5 / 5 pts

¿Qué significa que el determinante de dos rectas resulte igual a 0?

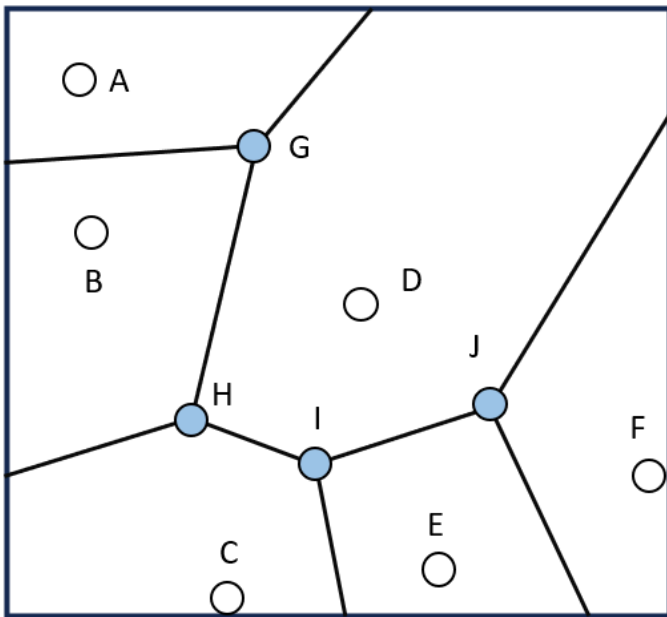
- ☐ que las rectas son perpendiculares
- ☒ ¡Correcto!
- ☒ las rectas son paralelas
- ☐ que las rectas se cruzan
- ☐ que las rectas se cruzan en dos puntos



Pregunta 7

5 / 5 pts

En el siguiente diagrama de Voronoi, los puntos G, H, I y J son...



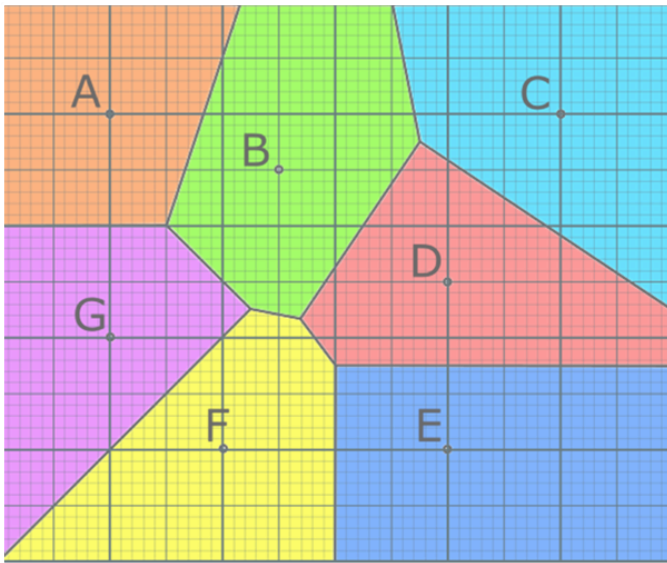
- ☐ los vertices de los triángulos en la triangulación de Delaunay
- ☐ los puntos centrales de cada region
- ☒ ¡Correcto!
- ☒ los puntos de Voronoi, y circuncentros de los triángulos
- ☐ los puntos medios de los segmentos bisectores



Pregunta 8

5 / 5 pts

Considera el siguiente diagrama de Voronoi. ¿Cuáles puntos forman un triángulo en la triangulación de Delaunay? Marcalos como verdadero o falso.



¡Correcto!

B, C y D

verdadero

▼

¡Correcto!

E, F, y D

verdadero

▼

¡Correcto!

B, A y D

falso

▼

¡Correcto!

G, F y D

falso

▼



Pregunta 9

4 / 5 pts

El siguiente pseudocódigo corresponde al algoritmo para calcular el closest-pair de manera eficiente.
Rescribe en pseudocódigo su version iterativa equivalente.

OX = puntos ordenados según la x , OY = puntos ordenados según la y

findClosest(OX , OY)

n = número de puntos

If $n = 2$

return $d(OX[0], OX[1])$, OX

If $n = 3$

return *closest3*(OX)

$medio = \lfloor n/2 \rfloor$

$minL, closestL = findClosest(X[0 \dots medio], OY)$

$minR, closestR = findClosest(X[medio + 1 \dots n], OY)$

if $minL < minR$: $closestA = closestL$, $minA = minL$

else: $closestA = closestR$, $minA = minR$

S = elementos de OY cuya x este a distancia menor de $minA$ de $OX[medio]$

For cada i hasta $|S|$

For j de $i + 1$ a $\min(7, |S|)$

Si la distancia entre $S[i]$ y $S[j]$ es menor que $minA$, actualizar
 $minA$ y $closestA$

return $minA, closestA$

Su respuesta:

// Los puntos se ordenan igual

OX = puntos irdenaods , OY = puntos ordenados

findClosest(OX, OY)

// mismos casos base

n = numero de puntos

if n = retur distancia de los puntos

if $n = 3$ comparamos la tertia de puntos

// recorremos los puntos de mitada mitad (podemos usar 2 pointers)

for $i = 1, j = medio + 1$ hasta $i = medio$

// iteramos sobre los otros puntos

For a desde $i + 1, j + 1$ hasta medio

if $minL > d(Ox[i], O[a])$ actualizamos


```

    if minR > d(Ox[j],Ox[a]) actualizamos

// comparamos ambas mitades

if minL < minR : closestA = closesL, minA=minL

else : closestA = closestR, minA = minR


S = elementos de OY cuya x este a distancia menor de minA en OX[medio]

for i hasta sizeof(S)

    for jen i+1 hasta min(medio,sizeof(S))

        si las distancias entre S[i] y S[j] < minA cambiamos minA y closestA

regresamos MinA y closestA

```

falto especificar el uso de pila



Pregunta 10

5 / 5 pts

El siguiente es el algoritmo de Floyd. ¿Que problema resuelve?

D = Matriz de adyacencia M , con 0's en la diagonal principal, e infinitos para nodos no-adyacentes

Para $k = 0$ hasta n

Para $i = 0$ hasta n

Para $j = 0$ hasta n

$$D[i, j] = \min(D[i, j], D[i, k] + D[k, j])$$

return la matriz de costos de los caminos D

- ☐ encontrar el camino mas corto hacia un destino especifico, desde todos los demas nodos
- ☐ encontrar si existe algun camino entre cada par de nodos, sin importar su longitud
- ☐ encontrar el camino mas corto desde un unico nodo de origen hacia todos los demas

¡Correcto!

- ☒ encontrar el camino mas corto entre cada posible par de nodos



Pregunta 11

5 / 5 pts

¿Cuál de los siguientes puntos es correcto sobre la triangulación de Delaunay?

- ☐ Algunos puntos pueden quedar fuera de la triangulación
- ☐ La salida es equivalente a un diagrama de Voronoi
- ☒ Para cada triángulo, su circunferencia circunscrita no contiene puntos
- ☐ Para cada triángulo, su circunferencia circunscrita contiene un punto en el centro



Pregunta 12

2.5 / 5 pts

El siguiente pseudocódigo corresponde al algoritmo para calcular el closest-pair de manera eficiente.

¿A cual tipo de técnica pertenece y cual es su complejidad?

OX = puntos ordenados según la x , OY = puntos ordenados según la y

findClosest(OX, OY)

n = número de puntos

If $n = 2$

 return $d(OX[0], OX[1]), OX$

If $n = 3$

 return *closest3*(OX)

$medio = \lfloor n/2 \rfloor$

$minL, closestL = findClosest(X[0 \dots medio], OY)$

$minR, closestR = findClosest(X[medio + 1 \dots n], OY)$

if $minL < minR$: $closestA = closestL, minA = minL$

else: $closestA = closestR, minA = minR$

S = elementos de OY cuya x este a distancia menor de $minA$ de $OX[medio]$

For cada i hasta $|S|$

 For j de $i + 1$ a $\min(7, |S|)$

 Si la distancia entre $S[i]$ y $S[j]$ es menor que $minA$, actualizar
 $minA$ y $closestA$

return $minA, closestA$

Respondido

Este algoritmo pertenece a la técnica

programación dinámica



divide y vencerás

¡Correcto!

Su complejidad es

$O(n \log n)$



Otras opciones de coincidencia incorrecta:

- $O(n^2)$
- decrementa y vencerás
- programación dinámica
- $O(7n \log n)$



Pregunta 13

0 / 5 pts

¿A cual clase de dificultad pertenece un problema con las siguientes características?

- Es un problema de optimización, cuyo espacio de búsqueda crece exponencialmente
- Se cree que, en una maquina de Turing determinista (DTM), no hay un algoritmo polinómico que verifique la optimalidad de una solución
- Una maquina de Turing no-determinista (NDTM) podría resolverlo en tiempo polinómico.
- Se conoce un algoritmo polinómico (en DTM) que puede transformar este problema en cualquier otro problema NPO

Respondido

- ☒ NP-Complete
- ☐ $O(2^n)$
- ☐ $O(n!)$

Respuesta correcta

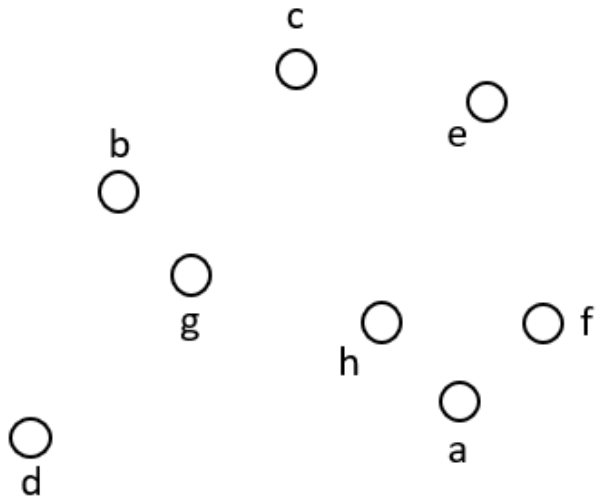
- ☐ NP-Hard



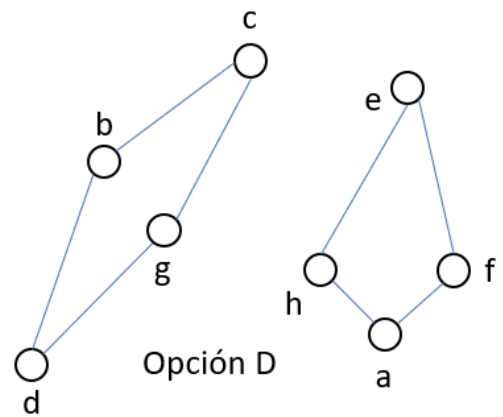
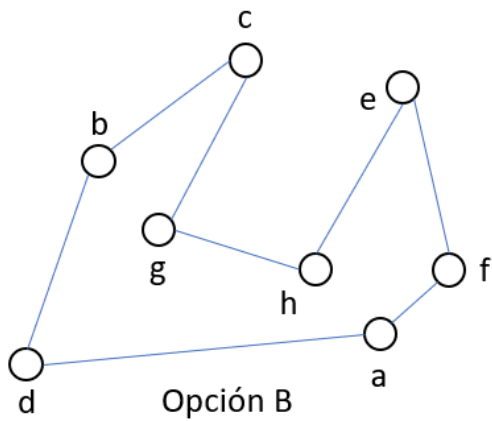
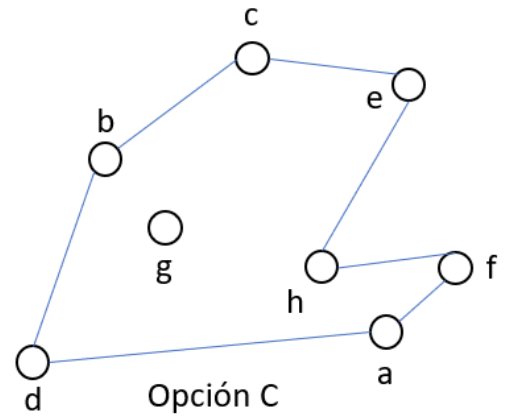
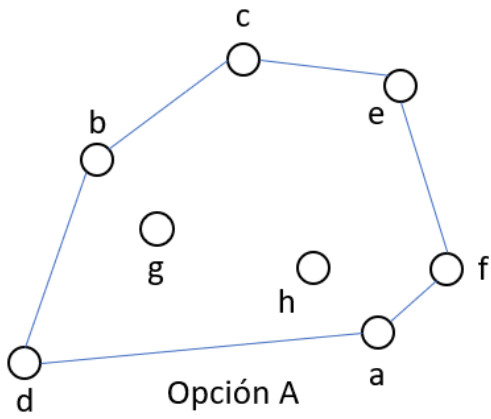
Pregunta 14

5 / 5 pts

Dado el siguiente conjuntos de puntos ¿cual es su convex-hull?



Opciones:



☐ C

☐ B

¡Correcto!

☒ A

☐ D



Pregunta 15

5 / 5 pts

Ayuda a cada persona con el algoritmo mas adecuado de entre las siguientes opciones.

- A) Ana quiere representar el area de cobertura dominada por distintos supermercados, de modo que se pueda visualizar la region mas cercana a cada uno.
- B) Karla debe conectar 5 sub-estaciones, de modo que formen una red conexa sin ciclos, y usando la menor cantidad de cable.
- C) Lola debe crear un plan de entregables de proyecto. Algunos entregables dependen de otros, que deben estar listos antes.
- D) Marcos tiene un mapa de Mexico, y quiere pintarlo usando pocos colores sin que ningún par de estados vecinos sea del mismo color

¡Correcto!

Ana

Diagrama de Voronoi

▼

¡Correcto!

Karla

Algoritmo de Prim

▼

¡Correcto!

Lola

Algoritmo de ordenamientc

▼

¡Correcto!

Marcos

Algoritmo Welsh-Powell

▼

Otras opciones de coincidencia incorrecta:

- Algoritmo de Floyd

- Algoritmo de Dijkstra



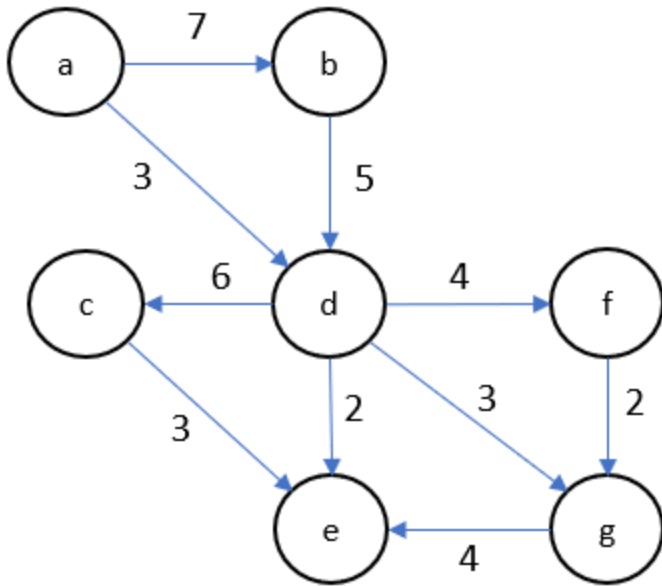
Pregunta 16

5 / 5 pts

Calcula el maxFlow para el siguiente grafo.

Source = nodo a

Sink = nodo e



☐ 9

☐ 10

¡Correcto!

☒ 8

☐ 4



Pregunta 17

5 / 5 pts

Considera el problema de convex-hull para el siguiente conjunto de puntos y responde:

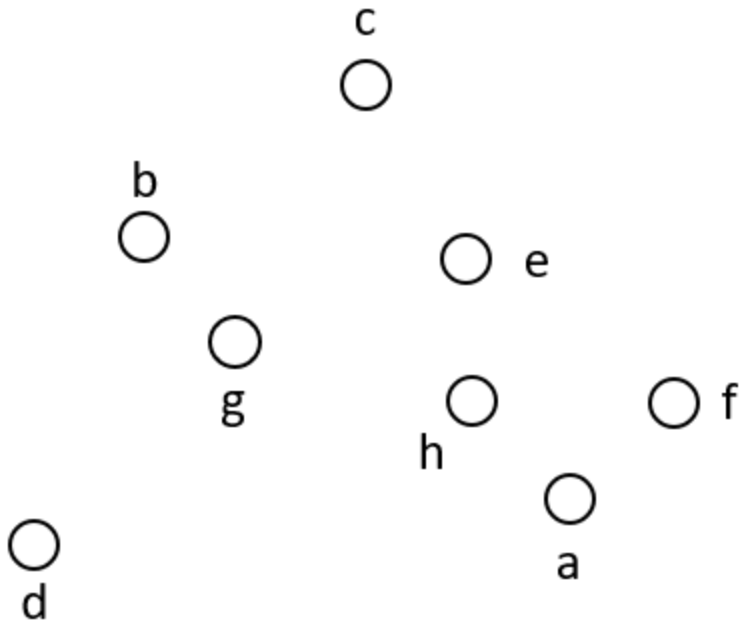
Si aplicamos el algoritmo Graham's scan, con d como punto de referencia, ¿en que orden se procesan los puntos? ¿que estructura se utiliza para procesarlos?

[Seleccionar]



[Seleccionar]





Respuesta 1:

g, b, h, e, a, f, c

b, g, c,e, h, a, f

a, f,c, b

¡Correcto!

a, f, h, e, g, c, b

Respuesta 2:

arbol

fila de prioridad

fila

¡Correcto!

stack/pila



Pregunta 18

4 / 5 pts

¿Cuales de los siguientes algoritmos/estructuras sirven para resolver el problema de string matching?

¡Correcto!

Z-array

verdadero



Respondido

arreglo LPS

falso



verdadero

¡Correcto!

arbol de Huffman

falso



¡Correcto!

suffix trie

verdadero



¡Correcto!

trie tipo diccionario

falso



Pregunta 19

0 / 5 pts

Asigna cada algoritmo con el tipo de técnica a la que pertenece.

Respondido

Algoritmo Welsh-Powell

programación dinamica



Greedy

Respondido

Algoritmos Warshall-Floyd

fuerza bruta



programación dinamica

Respondido

Graham's scan

Greedy



decrementa y vencerás, con decreemnto constante

Respondido

busqueda binaria

decrementa y vencerás, cc



decrementa y vencerás, con factor constante = 2

Otras opciones de coincidencia incorrecta:

- divide y vencerás
- fuerza bruta



Pregunta 20

5 / 5 pts

¿Cuáles de los siguientes tipos de algoritmos ofrecen soluciones optimas (en términos de calidad de solución) para problemas de optimización?

¡Correcto!

branch and bound

si



¡Correcto!

algoritmos greedy

no



¡Correcto!

backtracking

no



¡Correcto!

busqueda exhaustiva

si

✓

Puntaje del examen: 75.5 de 100