

Examen validación ADA 2019-2020

- 1) En el algoritmo de Dijkstra con cola se guarda en la cola...
 - a. Aristas.
 - b. Vértices.
 - c. Parejas de vértices y su distancia actual.
 - d. Distancias.
 - e. Ninguna de las anteriores.
- 2) ¿Qué algoritmos se han tenido que implementar en la práctica?
-2 Dijkstra, 1 Greedy, 2 Backtracking y 3 Branch and Bound.
- 3) La clase CGraph guarda...
 - a. list <CVertex> m_Vertices y list<CEdge> m_Edges.
- 4) La clase CVertex guarda...
 - a. El punto del plano donde está el vértice.
 - b. La lista de los vértices vecinos.(año pasado tenía vértices ahora tiene los edges vecinos así que damos por buena la d)
 - c. La distancia calculada por el algoritmo de Dijkstra.
 - d. a,b y c.
 - e. Ninguna de las anteriores.
- 5) Errata, en el examen la pregunta 4 y 5 eran la misma.
- 6) En la práctica 3 (Backtracking)...
 - b. El camino resultante de un vértice a utilizar a otro vértice a visitar, pasa como mucho una vez por cada vértice del grafo.
- 7) Una cola con prioridad se declara en C++ como:
 - a. Priority_queue<tipo de los elementos de la cola, tipo de contenedor, función de comparación> queue;
- 8) ¿Cuáles son las extensiones de los ficheros con que trabaja el programa salesman?
-.GR para grafos, .DIS para las distancias, .VIS para visitas.
- 9) Si tenemos una lista de visitas con más de 2 vértices que empiezan y acaban en el mismo vértice... (NO sabemos si esta bien, pero la c y d de base son descartables, porque dijkstra no utiliza visitas, y el backtracking si está bien implementado debería de poder lidiar con esta problemática. La a es como muy redundante y la b también porque no hay forma de asegurar que dicho grafo tenga solución.)
 - a. Solo existe un camino óptimo.
 - b. Existen dos o más caminos óptimos.
 - c. El algoritmo de Dijkstra se queda en bucle infinito.
 - d. El algoritmo de backtracking se queda en bucle infinito.
 - e. Ninguna de las anteriores.
- 10) ¿Cuál es el algoritmo más lento de los implementados?
-Backtracking puro.

Examen recuperación validación ADA 2019-2020

1) Un CGraph com representa un graf?

- a) Llista de vertex i cada vertex guarda la llista de veïns.
- b) Una matriu adjacència on cada element és la dist de vèrtex.
- c) Una llista d'arestes.
- d) Una llista de vertex i una llista d'arestes. Para este año.

2) Una llista amb prioritat es declara a c++ com?

- a) `priority_queue<tipus dels elements, vector<tipus element>, comparador>.queue;`

3) Quins algoritmes hem programat?

-Dijkstra, Djisktra queue, greedy, backtracking pur, backtracking-greedy, Branch&bound 1, Branch&bound 2, Branch&bound 3.

4) A la practica un objecte CVertex..

- a) Nomes pot existir dintre de la classe CGraph. En altres casos será un apuntador o referencia a CVertex.
- b) Nomes pot existir dintre de la classe CVisits i CTrack. En altres casos será una apuntador o referencia a un CVertex.
- c) És convenient copiar els objectes CVertex per poder treballar amb ells.
- d) És convenient crear nous objectes CVertex en lloc d'utilitzar apuntadors a CVertex.
- e) Cap de las anteriors.

5) Els objectes CTrack..

- a) Conté una llista de punts en el pla que representen els vertex.
- b) No se li pot associar un graf i ja conté els seus propis vertex .
- c) Es poden concatenar.
- d) Totes les anteriors.
- e) Cap de les anteriors.

6) Els elements de la cua amb prioritat utilitzada per implementar l'algoritme de Dijkstra amb cua són...

- a) CVertex.
- b) *CVertex.
- c) Parelles de CVertex i distancia actual.
- d) CEdge*.
- e) Cap de les anteriors.

7) Quin és el número mínim de nodes de l'algoritme de Dijkstra que la de fer algoritme greedy per solucionar el problema del viatjant de comerç.

- a) $n \cdot n$ vertex com és el número de vertes a visitar.

- b) $n*(n-1)$ vertex, on n es el número de vertex a visitar.
- c) n nodes on n és el número de vertex a visitar.
- d) $n-1$ nodes on n és el número de vertex a visitar.
- e) Cap de les anteriors.

8) Com poden accedir a tots el veïns d'un vertex?

- a) `for (CVertex *pVei: v.m_neighbours;) processar pVei;` Este año seria con `CEdge` en vez de `CVertex`: `for (CEdge* e : actual->m_Edges)`
- b) `for (CVertex vei: v.m_neighbours;) processar pVei;`
- c) `for (CVertex &vei: v.m_neighbours) processar vei;`
- d) `for (CVertex &vei: v.getNeighbours()) processar vei;`
- e) Cap de les anteriors.

9) Quin és el mínim numero d'operacions necessaries per calcular la nova cota inferior d'una solució fila a partir de una cota inferior de la solució amb l'heurística 2 de branch & bound.

NOTA: dudamos entre 2.

- a) Restar la long del camí més llarg per arribar al vèrtex que afegim.
- b) Tantes operacions com vertex tingui la solució mare.
- c) Sumar la longitud del camí que porta des del final del camí de la solució mare al vèrtex que afegirem.
- d) Tantes sumes com vèrtex a visitar tingui la solució mare menys 1.
- e) Cap de les anteriors.

10) Els algoritmes de backtracking implementats en la practica...

NOTA: No sabemos si esta bien.

- a) El backtracking pur i el backtracking greedy seleccionen els vertex del graf per on passa el camí.
- b) El backtracking greedy és més lent que el pur.
- c) El backtracking pur selecciona les visites del graf que formen el camí i el greedy selecciona l'arbre de visita de C?
- d) El backtracking pur utilitzar com a base els camins de l'algoritme de Dijkstra.