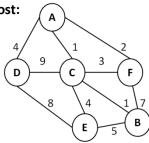
1.1. El minimum spanning tree del següent graf té cost:

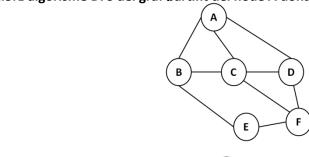
- a. 8
- b. 10
- c. 13
- d. 15
- e. Cap de les anteriors

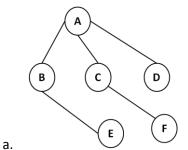


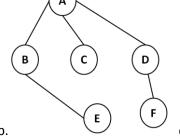
1.2. A un graf dirigit, si fem servir DFS, detectem un cicle quan trobem una aresta de tipus:

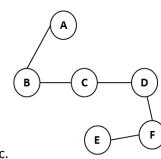
- a. Forward
- b. Back
- c. Tree
- d. Cross
- e. Cap de les anteriors

1.3. L'algorisme DFS del graf partint del node A donarà com a arbre de sortida:









d.a i b son vàlids

e. Cap de les anteriors

1.4. L'algorisme de Dijkstra:

- a. Requereix un valor positiu a les arestes
- b. Només s'aplica a grafs no dirigits
- c. Retorna la distància mínima entre totes les parelles possibles de nodes del graf
- d. Totes les anteriors són certes
- e. Cap de les anteriors

## 1.5.La complexitat de l'algorisme de Dijkstra implementat utilitzant una cua de prioritats és:

- a.  $O(|V|^2)$
- b. O((|V|+|E|)log |V|)
- c. O(log |V|)
- d. O(|V| log |E|)
- e. Cap de les anteriors

## 1.6. Quina de les següents sentències és CORRECTA:

- a. A cada iteració de l'algorisme de Prim el graf resultant és connex
- b. A cada iteració de l'algorisme de Kruskal el graf resultant és connex
- c. A cada iteració de l'algorisme de Kruskal el graf resultant és connex i la suma de les arestes és de cost mínim
- d. *b* i *c* són correctes
- e. Cap de les anteriors

## 1.7. Quina de les següents sentències sobre la notació asimptòtica és INCORRECTA:

- a. si  $f \in \Theta(g)$ , llavors  $f \in O(g)$
- b. si  $f \in \Theta(g)$ , llavors  $f \in \Omega(g)$
- c. si  $f \in O(g)$ , llavors  $f \in \Omega(g)$
- d. si  $f \in O(g)$ , llavors  $\lim_{n \to \infty} f/g < \infty$
- e. si  $f \in \Omega(g)$ , llavors  $\lim_{n \to \infty} f/g > 0$

	Α	В	С	D	E
2.1					Х
2.2		Х			
2.3			Х		
2.4	Х				
2.5		Х			
2.6	Х				
2.7			Х		