Question 1: Korteste vei, én til alle 1		
×		
Hva går korteste vei-problemet ut på?		
Finne sykler som minimerer summen av kantvektene		
Finne stier fra noder til andre noder som minimerer summen av kantvektene		
Finne stier fra noder til andre noder med færrest mulig kanter		
○ Finne sykler med færrest mulig kanter		
Question 2: Korteste vei, én til alle 2		
×		
Hvilke(n) påstand(er) er korrekt(e)?		
<ul> <li>Hvilke(n) påstand(er) er korrekt(e)?</li> <li>✓ Ved å snu alle kantene i en graf kan man finne korteste alle-til-én veier, gitt at man vet hvordan man finner korteste en-til-alle veier.</li> </ul>		
Ved å snu alle kantene i en graf kan man finne korteste alle-til-én veier, gitt at man vet hvordan man finner korteste en-til-alle veier.		
<ul> <li>✓ Ved å snu alle kantene i en graf kan man finne korteste alle-til-én veier, gitt at man vet hvordan man finner korteste en-til-alle veier.</li> <li>□ DFS vil finne korteste vei til alle noder i en graf</li> <li>✓ Selv om man har korteste vei fra node A til B og korteste vei fra node B til C vil man ikke kunne garantere at A -&gt; B -&gt; C er korteste vei mellom</li> </ul>		

Question 3: Korteste vei, én til alle 3			
x			
Anta at du har korteste vei mellom nodene A og C, som går gjennom node B. Hvilken påstand er korrekt?			
O Ingen av de andre påstandene er korrekt			
○ Vi har også korteste veg mellom A og B, men ikke B og C			
<ul> <li>Vi har også korteste veg mellom A og B, og B og C</li> </ul>			
○ Vi har også korteste veg mellom B og C, men ikke A og B			
Question 4: Korteste vei, én til alle 4			
x			
Hvilken påstand er korrekt?			
Bellman-Ford algortimen finner korteste vei med både negative kanter og negative sykler			
Dijkstra's algoritme finner korteste veg med negative kanter, men ikke sykler			
Det er umulig å detektere om en graf har negative sykler.			
Dijkstra's algoritme finner korteste veg med både negative kanter og negative sykler			
<ul> <li>Bellman-Ford algortimen finner korteste vei med negative kanter, men ikke negative sykler</li> </ul>			
○ Vi kan ikke fjerne 0-vektede sykler fra en sti for å lage en en ny sti med samme vekt.			

Question 5: Korteste vei, én til alle 5

Vi har 
$$u. d = 5, v. d = 10, w(u, v) = 2$$
. Hva blir  $u. d$  og  $v. d$  etter  $RELAX(u, v, w)$ ?

 $u. d = 3, v. d = 10$ 
 $u. d = 3, v. d = 8$ 
 $u. d = 10, v. d = 5$ 
 $u. d = 5, v. d = 8$ 
 $u. d = 5, v. d = 8$ 
 $u. d = 5, v. d = 7$ 

Question 6: Korteste vei, én til alle 6

Vi har  $u. d = 6, v. d = 9, w(u, v) = 4$ . Hva blir  $u. d$  og  $v. d$  etter  $RELAX(u, v, w)$ ?

 $u. d = 6, v. d = 9$ 
 $u. d = 6, v. d = 9$ 
 $u. d = 4, v. d = 3$ 

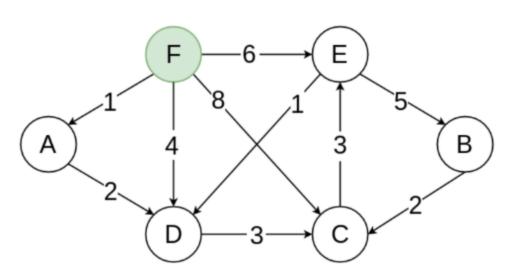
 $\bigcirc$  *u. d* = 3, *v. d* = 9  $\bigcirc$  *u. d* = 6, *v. d* = 5

Question 7: Korteste vei, én til alle 7

×

Anta at du har kjørt en av pensumalgoritmene som løser korteste-vei problemet, én til alle, for grafen G=(V,E), med startnode s. Dersom en node  $v \in V-s$  har v.  $\pi=NIL$ , hva er v. d?

- 0 ∞
- $\bigcirc$  NIL
- $\bigcirc \ \sum_{u \in P} u. \ d$ , hvor P er den korteste stien mellom s og v
- $\bigcirc$  0



I denne oppgaven skal du bruke Bellman-Ford (se side 651) for å finne korteste vei fra node F.

**Merk:** Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node B før node C, osv.

Etter kallet til INITIALIZE-SINGLE-SOURCE i algoritmen - hva er A.d?

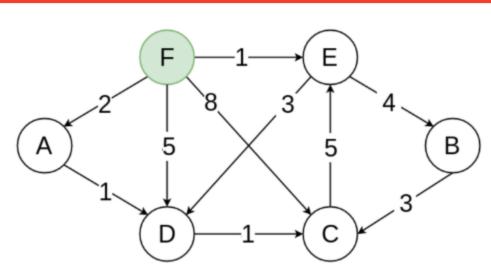
- 0 ∞
- 0
- 0 :
- Ο л

Question 9: Bellman-Ford 2
×
(Bruk grafen fra Bellman-Ford 1)
Merk: Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node B før node C, osv.
Etter kallet til INITIALIZE-SINGLE-SOURCE i algoritmen - hva er F.d?
○ ∞
$\bigcirc$ $\pi$
O 1
<b>○</b> 0
Question 10: Bellman-Ford 3
×
(Bruk grafen fra oppgave Bellman-Ford 1)
(Bruk grafen fra oppgave Bellman-Ford 1)  Merk: Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node C, osv.
Merk: Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node
<b>Merk:</b> Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node B før node C, osv.
<b>Merk:</b> Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node C, osv.  Etter én iterasjon av for-løkken på linje 2-4 - hva er <i>D.d</i> ?
<b>Merk:</b> Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node C, osv.  Etter én iterasjon av for-løkken på linje 2-4 - hva er <i>D.d</i> ?

Question 11: Bellman-Ford 4			
X I			
(Bruk grafen fra oppgave Bellman-Ford 1)			
<b>Merk:</b> Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node B før node C, osv.			
Etter én iterasjon av for-løkken på linje 2-4 - hva er <i>B.d</i> ?			
◎ ∞			
○ o			
O 11			
○ 5			
Question 12: Bellman-Ford 5			
x			
(Bruk grafen fra oppgave Bellman-Ford 1)			
<b>Merk:</b> Anta at algoritmen slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node A før node b, utgående kanter fra node B før node C, osv.			
Etter 2 iterasjon av for-løkken på linje 2-4 - hva er <i>E.d</i> ?			
O 4			
○ ∞			
○ 5			

Question 13: Bellm	an-Ford 6
	x
(Bruk grafen fra opp	gave Bellman-Ford 1)
	men slakker utgående kanter fra noder i leksikalsk rekkefølge. Altså, utgående kanter fra node de kanter fra node B før node C, osv.
Etter 2 iterasjon av fo	or-løkken på linje 2-4 - hva er <i>C.d</i> ?
○ 7	
○ 6	
<b>O</b> 8	
O 9	
Question 14: Bellm	an-Ford 7
	×
Hva er kjøretiden til l	3ellman-Ford?
$\bigcirc O(E \log V)$	
$\bigcirc O(V \log E)$	
$\bigcirc \Omega(E^2)$	
$\bigcirc O(V^2)$	
O(VE)	

Question 15: DAG shortest path 1	
	×
Hvilke(n) påstand(er) er korrekt(e)?	
☑ Vi kan bruke DAG shortest path på grafen i Bellman-Ford-oppgaven over	
☐ Vi kan ikke bruke DAG shortest path med negative kanter	
☐ Ingen av de andre påstandene er korrekte	
$\square$ Kjøretiden til DAG shortest path er lik $\Theta(VE)$	



I denne oppgaven skal du bruke grafen over. Vi skal finne korteste vei fra node F. For dette skal vi bruke Dijkstra (se side 658).

Hvis du kan velge mellom to noder velger du i alfabetisk rekkefølge

I hvilken rekkefølge legges nodene til i S?

- FEDCAB
- FEADBC
- FEDCBA
- FABCDE
- FEADCB

Question 17: Dijkstras algoritme 2			
×			
(Bruk grafen fra oppgave Dijkstras Algoritme 1)			
Hva er C.d etter én interasjon av while løkken i linje 4-8?			
O 4			
○ 5			
O ∞			
<b>○</b> 8			
Question 18: Dijkstras algoritme 3			
×			
(Bruk grafen fra oppgave Dijkstras Algoritme 1)			
Hva er D.d etter to iterasjon av while-løkken på linje 4-8?			
○ 5			
<b>Q</b> 4			
○ 3			
○ ∞			

Question 19: Dijkstras algoritme 4			
(Bruk grafen fra oppgave Dijkstras Algoritme 1)			
Hva er C.d etter 3 iterasjoner av while-løkken i linje 4-8?			
O 4			
○ 5			
O 7			
○ 6			
Question 20: Dijkstras algoritme 5			
$oldsymbol{x}$			
Hva er C.d etter 4 iterasjoner av while-løkken i linje 4-8?			
Hva er C.d etter 4 iterasjoner av while-løkken i linje 4-8?			
○ 5			
○ 5 ○ 7			
<ul><li>○ 5</li><li>○ 7</li><li>○ 4</li></ul>			

Question 21: Dijkstras algoritme 6			
Hva er B.d etter 6 iterasjoner av while-løkken i linje 4-8?			
○ 6			
O 7			
<b>○</b> 5			
○ 8			
Question 22: Dijkstras algoritme 7			
imes			
Hvilke(n) påstand(er) er korrekt(e)?			
☑ Dijkstra er en grådig algoritme.			
☐ Ingen av de andre påstandene er korrekte			
Å øke alle kantvekter med en konstant k slik at alle kantvekter blir positive vil gjøre at Dijkstra fungerer med negative kanter.			

Question	23:	Dijkstras	algoritme	8

Hvordan beviser Teorem 24.6 (	(side 659) Dijkstra sin korrekthet?

- Viser at neste node som velges til enhver tid har riktig avstandsestimat.
- Viser at vi kjører RELAX V-1 ganger på hver kant
- Viser at avstandsestimatet til nodene alltid går nedover
- Viser at vi kjører RELAX i rekkefølge over korteste sti