

## Question 1: Grunnleggende

Hva vil det si at et problem har optimal substruktur?

- ☐ At problemet kan løses i polynomisk tid
- ☐ At delinstansene overlapper
- ☒ At dersom vi løser delinstansene optimalt kan vi også løse problemet optimalt
- ☐ At optimalisering av strukturen kan gjøres i konstant tid

## Question 2: Grunnleggende

Hva innebærer overlappende delinstanser?

- ☐ At delinstansene er praktisk talt like, og derfor trygt kan ignoreres
- ☒ At samme delinstansen må løses flere ganger av en rekursiv algoritme
- ☐ At delinstansene blir løst i konstant tid
- ☐ Ingen av delene

### Question 3: Grunnleggende

Hvilket av disse problemene er hensiktsmessig å løse med dynamisk programmering?

- ☐ Sortere en liste bestående av  $n$  heltall mellom 1 og  $n$ .
- ☒ Finne det  $n$ 'te Fibonacci tallet
- ☐ Finne det elementet i et binært søketre som har verdi nærmest en oppgitt verdi.
- ☐ Finne et element som forekommer mer enn én gang i en liste bestående av  $n$  heltall mellom 1 og  $n-1$ .

### Question 4: Rekursive problemer

Merge-sort er et eksempel på en algoritme som rekursivt løser et problem. Hvorfor kan vi ikke bruke dynamisk programmering til å forbedre den?

- ☐ Fordi problemet ikke har optimal substruktur
- ☐ Fordi sortering ikke tar eksponensiell tid
- ☐ Fordi merge-sort ikke er in-place.
- ☒ Fordi delproblemene ikke overlapper

## Question 5: Rekursive problemer

Alle riktige svar funnet.

Ett rett svar.

Ett rett svar.



Hvilke(n) av disse rekursive dekomponeringene beskriver et problem som trolig kan løses ved hjelp av dynamisk programmering?

Hint: Prøv å tegne delinstans-grafen og se etter overlapp, start med f.eks.  $P(5,5)$  og se om noen av delinstansene blir like.

Hva basis-tilfellene for rekkurensene er ikke viktig i denne oppgaven, bare anta at de finnes.

☒  $P(i,j) = \max\{P(i-1,j), P(i,j-1), P(i-1,j-1)\}$

☒  $P(i,j) = \min\{P(i,j-2), P(i-1,j)\}$

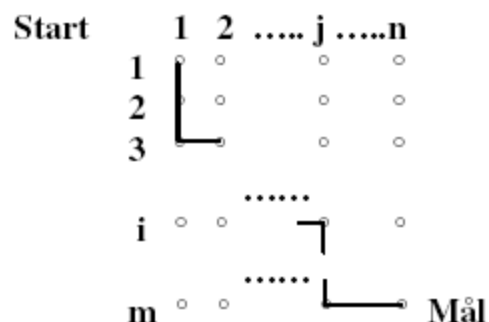
☐  $P(i,j) = P(i-1,j-1) + 2$

☐  $P(i,j) = 4$

## Question 6: Matrisetraversering



I denne oppgaven skal vi ta for oss et rektangulært rutenett gitt som følger:



Vi skal nå prøve å finne ut av hvor mange veier det finnes fra punkt start (punkt  $[1, 1]$ ) til punkt Mål (punkt  $[m, n]$ ) under visse restriksjoner. En lovlig vei fra Start til Mål defineres ved at et skritt fra punkt  $[i, j]$  på veien skal gå enten til punktet  $[i+1, j]$  eller til punktet  $[i, j+1]$ . To veier er forskjellige dersom de ikke er identisk like, skritt for skritt. Funksjonen  $T(i, j)$  skal gi antall veier fra punkt  $[1, 1]$  til punkt  $[i, j]$ . Dette fører til at  $T(1, 2) = 1$  og  $T(3, 2) = 3$ .

Hva blir  $T(1,4)$ ?

- ☐ 5
- ☐ 2
- ☒ 1
- ☐ 4
- ☐ 3

### Question 7: Matrisetruersering

Hva blir  $T(6,3)$ ? (Det kan være lurt å finne et system)

- ☐ 8
- ☐ 14
- ☐ 10
- ☒ 21
- ☐ 18

### Question 8: Matrisetruersering

I dynamisk programmering handler det ofte om å finne et uttrykk som gir deg svaret på et problem dersom du allerede har svaret på en delinstans av problemet, en rekursiv dekomponering.

Hvilket av uttrykkene under beskriver  $T(m,n)$ ?

$T(m,n) =$

- ☐  $m * 42$
- ☐  $T(m-1, n-1) + 2$
- ☐  $m^2 + n^2 - m * n$
- ☒  $T(m-1, n) + T(m, n-1)$
- ☐  $\text{MAX}\{T(m-1, n), T(m, n-1)\} + 1$

### Question 9: Stavkutting

Gitt en stav med lengde  $N$ . En stav med lengde  $i$  kan selges for  $p_i$ , for  $i=1,2,\dots,N$ .

Finn hvordan staven skal kuttes opp slik at du maksimerer inntekten  $R$  ved å selge staven.

Hva blir inntekten  $R$  når

$$N = 4$$

$$p_1 = 3, p_2 = 7, p_3 = 12, p_4 = 13$$

☒ 15

☐ 17

☐ 13

☐ 14

☐ 16

### Question 10: Stavkutting

Hva blir R når

$N = 8$

$p_1 = 3, p_2 = 4, p_3 = 7, p_4 = 10, p_5 = 12, p_6 = 14, p_7 = 15, p_8 = 18$

- ☐ 23
- ☐ 26
- ☒ 24
- ☐ 18

### Question 11: Stavkutting

Hvor mange delinstanser må man løse for å finne optimal løsning for stavkutte-problemet hvis staven har en lengde  $n$ ?

Merk: Her er det ikke viktig hvor lang tid en algoritme ville brukt på å løse problemet.

- ☒  $\Theta(n)$
- ☐  $\Theta(n^2)$
- ☐  $\Theta(2n)$
- ☐  $\Theta(\lg n)$