# Eksamens Disposition: Ugeopgave 2 Dynamisk programmering (Dynamic programmering)

### Sarah Kirstine Willumsen

## Overordnet formål

Dynanmisk programmering er en algorithme eller teknik, der er velegnet til at optimere køretiden, når man skal løse problemmer der kan deles op i mindre problemer. Dette gøres ved at gemme løsningen til et underproblem i en tabel, så man undgår at genberegne identiske underproblemer, da løsningen så bare kan hentes fra tabellen i konstant-tid.

## Metoden

Vi følger 4 step når vi udvikler en dynamisk programmerings algorithme.

 $1.{\rm Karakteriser}$ strukturen for en optimal løsning dvs. find den op<br/>mtimale understruktur.

Note: se s. 11 i tavle noter

2. Rekursivt definere værdien af en optimal løsning. Note: s. 12 + 13 i tavle noter.

3. Beregn værdien af en optimal løsning f.eks. ved at bruger rekursion. Note: s. 14-15 i tavle noter.

4. Konstrukturer den optimale løsning. Note: s. 23 og frem i tavle noter.

# Eksempel: rod cutting

Dynamisk programmering er velegnet at bruge til optimerings problemmer.

Et eksempel er det der kaldes rot cutting problemmet: finde den optimal opdelling.

Vi vil finde maks samlede fortjeneste  $r_n$  dvs. finde den optimale under opdelling.

afprøve alle måder længden n kan opdeles på.

Der er  $2^{n-1}$  måder at kombinere opdellingen på, fordi vi laver 2 deling (cut eller no-cut) n-1 gange. Så det vil give en algortime med en eksponential køretid  $T(n)=2^{n-1}$ 

Vis at få køretid  $\theta(n^2)$  ved Dynamisk programmering.

To metoder til implemtering: top-down med memoization (Gennemgå første algoritme på s. 366) og bottom-up metoden (Gennemgå anden algoritme s. 366).

### Fordele og ulemper s. 22 i tavle noter.

Bottom-up løser alle under problemmer Memoized løser kun de under problemmmer som er nødvendige.

LCS: The longest commen subsequence problem s. 25 - 30 i tayle noter

# Evt. perspektiver

Greedy algorithms s. 414