



# Grundzüge der Informatik 1

Vorlesung 13 - flipped classroom

# Dynamische Programmierung

## Dynamische Programmierung für Optimierungsprobleme

1. Bestimme rekursive Struktur einer optimalen Lösung durch Zurückführen auf optimale Teillösungen
2. Entwerfe rekursive Methode zur Bestimmung des *Wertes* einer optimalen Lösung.
3. Transformiere rekursive Methode in eine iterative (bottom-up) Methode zur Bestimmung des Wertes einer optimalen Lösung.
4. Bestimmen aus dem Wert einer optimalen Lösung und in 3. ebenfalls berechneten Zusatzinformationen eine optimale Lösung.

# Dynamische Programmierung

## Aufgabe 1

- Eine Firma kann unterschiedliche Produkte aus zwei Ressourcen herstellen. Produkt  $i$  benötigt eine Menge  $r[i]$  von Ressource 1 und  $t[i]$  von Ressource 2 und hat einen Wert von  $w[i]$ . Die Einträge in  $r$  und  $t$  sind natürliche Zahlen.
- Angenommen, die Firma kann  $n$  unterschiedliche Produkttypen herstellen, deren Werte und Ressourcenbedarf in den Feldern  $r[1..n]$ ,  $t[1..n]$  und  $w[1..n]$  gegeben sind und sie verfügt über  $T$  Einheiten von Ressource 1 und  $S$  Einheiten von Ressource 2. Welche Produkte sollte die Firma herstellen, um ihren Gewinn zu maximieren?
- Finden Sie eine Rekursionsgleichung für den Erlös  $\text{Opt}(k,i,j)$ , den die Firma mit der Produkttypen 1 bis  $k$  mit vorhandenen Ressourcen  $i$  und  $j$  erzielen kann.
- Entwickeln Sie einen Algorithmus für die Berechnung des optimalen Erlöses.

# Gierige Algorithmen

## Entwurfsprinzip „Gierige Algorithmen“

- Ziel: Lösung eines Optimierungsproblems
- Herangehensweise: Konstruiere Lösung Schritt für Schritt, indem immer ein einfaches „lokales“ Kriterium optimiert wird
- Vorteil: Typischerweise einfache, schnelle und leicht zu implementierende Algorithmen

## Beobachtungen

- Gierige Algorithmen optimieren einfaches lokales Kriterium
- Dadurch werden nicht alle möglichen Lösungen betrachtet
- Dies macht die Algorithmen oft schnell
- Je nach Problem und Algorithmus kann die optimale Lösung übersehen werden

# Gierige Algorithmen

## Aufgabe 2

- Gegeben: Menge von reellwertigen Punkten  $\{x_1, \dots, x_n\}$  im 1D (abgespeichert in einem Feld A)
- Gesucht: Die minimale Anzahl Intervalle der Länge 1, die ausreicht, um die Punkte zu überdecken
- Was ist die Laufzeit Ihres Algorithmus?

# Gierige Algorithmen

## Aufgabe 3

- Beim SetCover Problem besteht die Eingabe aus  $n$  Teilmengen  $S_1, \dots, S_n$  der Menge  $\{1, \dots, m\}$ . Dabei soll jedes Element aus  $\{1, \dots, m\}$  in mindestens einer Teilmenge vorkommen.
- Eine gültige Lösung für das SetCover Problem ist eine Menge  $I$  von Indizes, so dass  $\bigcup_{i \in I} S_i = \{1, \dots, m\}$  ist
- Gesucht ist eine kleinstmögliche gültige Lösung, d.h. eine gültige Lösung, die  $|I|$  minimiert
- Was ist eine optimale Lösung für die folgenden Teilmengen?
- $\{1, 2, 4, 7\}, \{2, 3, 5\}, \{6\}, \{3, 5, 6, 8\}, \{1, 2, 3\}$
- Entwickeln Sie einen gierigen Algorithmus für das SetCover Problem.
- Zeigen Sie entweder, dass Ihr Algorithmus das Problem immer exakt löst oder geben Sie ein Gegenbeispiel an.

# Dynamische Programmierung

## Aufgabe 4

- Die Editierdistanz zwischen zwei Zeichenketten S und T ist die minimale Anzahl an Operationen Insert, Delete und Replace, um die Zeichenkette S in die Zeichenkette T umzuwandeln
- Entwickeln Sie mit Hilfe dynamischer Programmierung einen Algorithmus zur Berechnung der Editierdistanz zwischen zwei Zeichenketten S und T der Längen n und m
- Erstellen Sie dazu zunächst eine Rekursion