

# Dynamic Programming

## am Beispiel des Rucksackproblems

**Problemstellung:** Ein Rucksack habe ein Fassungsvermögen von  $K$ . Welche Items (Wert  $v_i$ , Gewicht  $w_i$ ) sollte man einpacken, damit der Gesamtwert aller Gegenstände im Rucksack **maximal** wird?

Beispiel:



### Mathematische Formulierung:

Maximiere  $V = 1x_1 + 1x_2 + 1x_3 + 7x_4 + 10x_5 + 13x_6 + 10x_7$  ( $V = \text{Gesamtwert}$ )  
 unter der Bedingung  $G = 2x_1 + 2x_2 + 2x_3 + 3x_4 + 5x_5 + 8x_6 + 5x_7 \leq 10$  ( $W = \text{Gesamtgewicht}$ )  
 mit  $x_i \in \{0, 1\}$   $i \in \{1, 2, \dots, 7\}$

Die Lösung ist hier:  $\vec{x} = (0, 0, 0, 0, 1, 0, 1)$  mit  $V = 20$  und  $W = 10$

Ein **Brute Force** Algorithmus müsste sämtliche Teilmengen überprüfen, d.h.  $2^7$  Lösungen.

Allgemein:  $n$  Items, mögliche Teilmengen:  $2^n$

### Dynamic Programming:

Löse das Optimierungsproblem durch **Aufteilung in Teilprobleme** und systematische **Speicherung von Zwischenresultaten**.

**Hier:**

- Löse das Problem für **null** Items und Kapazität **0**
- Löse das Problem für **null** Items und Kapazität **1**
- Löse das Problem für **null** Items und Kapazität **2**
- ...
- Löse das Problem für **null** Items und Kapazität **10**
  
- Löse das Problem für **ein** Item und Kapazität **0**
- Löse das Problem für **ein** Item und Kapazität **1**
- ...
- Löse das Problem für **ein** Item und Kapazität **10**
- ...

- Löse das Problem für **zwei** Items und Kapazität **0**
- Löse das Problem für **zwei** Items und Kapazität **1**
- ...
- Löse das Problem für **zwei** Items und Kapazität **10**
- ...
- Löse das Problem für **sieben** Items und Kapazität **9**
- Löse das Problem für **sieben** Items und Kapazität **10**

# Übungen

a)

	5 €	6 €	3 €	
	4 kg	5 kg	2 kg	
<i>Item 1</i>		<i>Item 2</i>	<i>Item 3</i>	

Rucksack fasst **9 kg**

mathematisch:

Maximiere  $5x_1 + 6x_2 + 3x_3$

Bedingung  $4x_1 + 5x_2 + 2x_3 \leq 9$  mit  $x_i \in \{0, 1\}$   $i \in \{1, 2, 3\}$

Capacity \ Item	0	1 <small>v<sub>1</sub> =      w<sub>1</sub> =</small>	2 <small>v<sub>2</sub> =      w<sub>2</sub> =</small>	3 <small>v<sub>3</sub> =      w<sub>3</sub> =</small>
0				
1				
2				
3				
4				
5				
6				
7				
8				
9				

Auszuwählen sind die Items \_\_\_\_\_ ,  
 der Gesamtwert der Items im Rucksack beträgt dann: \_\_\_\_\_

- b) Maximiere  $16x_1 + 19x_2 + 23x_3 + 28x_4$   
 Bedingung  $2x_1 + 3x_2 + 4x_3 + 5x_4 \leq 7$  mit  $x_i \in \{0, 1\}$   $i \in \{1 \dots 4\}$

Capacity \ Item	0	1	2	3	4			
	$v_1 =$	$w_1 =$	$v_2 =$	$w_2 =$	$v_3 =$	$w_3 =$	$v_4 =$	$w_4 =$
0								
1								
2								
3								
4								
5								
6								
7								

Auszuwählen sind die Items \_\_\_\_\_ ,  
 der Gesamtwert der Items im Rucksack beträgt dann: \_\_\_\_\_

- c) Schreibe zwei Computerprogramme, die die im Kursweb hinterlegten Rucksack-Probleme lösen.  
 Programm 1: Greedy-Ansatz "Items mit höchster Wertdichte zuerst"  
 Programm 2: Dynamic Programming

Aufbau der Dateien (z.B. "ks\_4\_0"):

```
4 11      # Anzahl der Items in der Datei, Kapazität des Rucksacks
8 4       # Item 1: Wert, Gewicht
10 5      # Item 2...
15 8
4 3
```

Ausgabe deines Programms:

```
19        # Gesamtwert der augew. Items
0 0 1 1   # Lösungsvektor (hier: Item 3 und 4 werden ausgewählt)
```