

$$S := \sum_{i=1}^n z_i$$

$$\sum_{i \in S} z_i = \sum_{i \in \{1, \dots, n\} \setminus S} z_i =: x$$

$$\Rightarrow x + x = z_1 + \dots + z_n = S$$

$$\Rightarrow 2x = S$$

$$\Rightarrow x = \frac{S}{2}$$

gesucht ist Reduktion:

AUFGABE 2: Das Problem Bin Packing ist wie folgt definiert:
Gegeben k Behälter der Größe k und n Objekte mit den Größen $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{N}$. Können diese Objekte so auf die k Behälter verteilt werden, dass keiner der Behälter überläuft?
Formal: Abbildung $f: \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$, so dass für alle $i \in \{1, 2, \dots, k\}$ gilt: $\sum_{j: f(j)=i} a_j \leq k$
Zeigen Sie, dass Bin Packing NP-vollständig ist. Verwenden Sie für die Reduktion das NP-vollständige Problem Partition.
Partition: Gegeben n Zahlen $z_1, \dots, z_n \in \mathbb{N}$. Existiert eine Indemenge $S \subseteq \{1, \dots, n\}$ sodass $\sum_{i \in S} z_i = \sum_{i \in \{1, \dots, n\} \setminus S} z_i$?



gegeben: $z_1, \dots, z_n \in \mathbb{N}$
gesucht: Teilmenge $S \subseteq \{1, \dots, n\}$
sodass $\sum_{i \in S} z_i = \sum_{i \in \{1, \dots, n\} \setminus S} z_i$

gegeben: $k=2, b = \frac{\sum z_i}{2}$
 $g \in O(n)$ ist klar!
 $\Rightarrow g \in P$

falls $\frac{S}{2} \notin \mathbb{N}$
falls $\frac{S}{2} \in \mathbb{N}$

$z_1=100, z_2=3, z_3=5$
gibt keine Lösung!
 $k=2, b = \frac{S}{2} = 54$
 $a_1=z_1=100, a_2=z_2=3, a_3=z_3=5$

$z_1=4, z_2=1, z_3=2, z_4=5$
 $S = \{1, 3\}, \{1, 2, 3, 4\} \setminus S = \{2, 4\}$
 $z_1+z_3=6, z_2+z_4=1+5=6$
 $k=2, b=6$
 $a_1=z_1=4, a_2=z_2=1, a_3=z_3=2, a_4=z_4=5$

$z_1=2, z_2=3, z_3=5$
 $S = \{1, 2\}, \{1, 2, 3\} \setminus S = \{3\}$
 $z_1+z_2=5, z_3=5$
 $k=2 \in 2$ Behälter
 $b=5, a_1=z_1=2, a_2=z_2=3, a_3=z_3=5$

Für die Reduktion muss gelten:
 $\forall \mathcal{J} \in \mathcal{J}_{\text{Partition}}: \mathcal{J}$ ist Ja-Instanz $\Leftrightarrow g(\mathcal{J})$ ist Ja-Instanz für Bin Packing

" \Rightarrow " Sei $z_1, \dots, z_n \in \mathbb{N}$ eine Ja-Instanz zu Partition, d.h. wir finden $S \subseteq \{1, \dots, n\}$ sodass $\sum_{i \in S} z_i = \sum_{i \in \{1, \dots, n\} \setminus S} z_i = \frac{S}{2} \in \mathbb{N}$

$f: \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2\}$
 $i \mapsto \begin{cases} 1 & \text{falls } i \in S \\ 2 & \text{falls } i \in \{1, \dots, n\} \setminus S \end{cases}$
 $g(\mathcal{J}) = \begin{cases} z_1, \dots, z_n \\ a_1, \dots, a_n \\ b = \frac{S}{2}, k=2 \end{cases}$
 $\sum_{i \in \{1, \dots, n\}: f(i)=1} a_i = \sum_{i \in S} z_i = \frac{S}{2} = b \leq b$
 $\sum_{i \in \{1, \dots, n\}: f(i)=2} a_i = \sum_{i \in \{1, \dots, n\} \setminus S} z_i = \frac{S}{2} = b \leq b$
 $\Rightarrow g(\mathcal{J})$ Ja-Instanz zu Bin-Packing

" \Leftarrow " Noch zu zeigen:

\forall Klein-Instanz $\mathcal{J} \in \mathcal{J}_{\text{Partition}}: g(\mathcal{J})$ Klein-Instanz zu Bin-Packing
Sei $z_1, \dots, z_n \in \mathbb{N} \in$ Klein-Instanz Partition.

1. Fall $\frac{S}{2} \notin \mathbb{N}$

a_3 passt nirgendwo rein!
 $\Rightarrow g(\mathcal{J})$ ist Klein-Instanz zu Bin-Packing

2. Fall $\frac{S}{2} \in \mathbb{N}$

angenehmer $f: \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2\}$ wäre Verteilung auf Behälter 1 u. 2.
wä $\sum_{i: f(i)=1} a_i < b = \frac{S}{2} \Rightarrow \sum_{i: f(i)=2} a_i > \frac{S}{2}$
 \Rightarrow Behälter 2 überfüllt

$z_1=100, z_2=3, z_3=5$
 $k=2, b=54, a_1=100, a_2=3, a_3=5$

$z_1=1, z_2=1, z_3=1$
 $k=2, b=1, a_1=1, a_2=1, a_3=1$

\Rightarrow Bin Packing ist NP-hart

Noch zu zeigen:

Bin Packing \in NP

\Rightarrow Bin Packing NP-vollständig

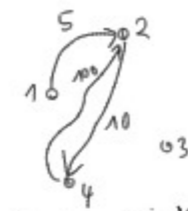
Gegeben sei ein gerichteter Graph $G = (V, E)$. Jede Kante $e_i \in E$ besitzt ein Gewicht $w_i \in \mathbb{Z}$. Zeigen Sie, dass es NP-vollständig ist zu entscheiden, ob in G ein Zyklus $C = (v_1, \dots, v_n, v_1)$ existiert, sodass dessen Kantengewichte sich zu 0 addieren, und sodass (v_1, \dots, v_n) keinen Zyklus enthält.

Verwenden Sie für die Reduktion eines der folgenden NP-vollständigen Probleme:

- Traveling Salesman Problem
- Vertex Cover
- Subset Sum

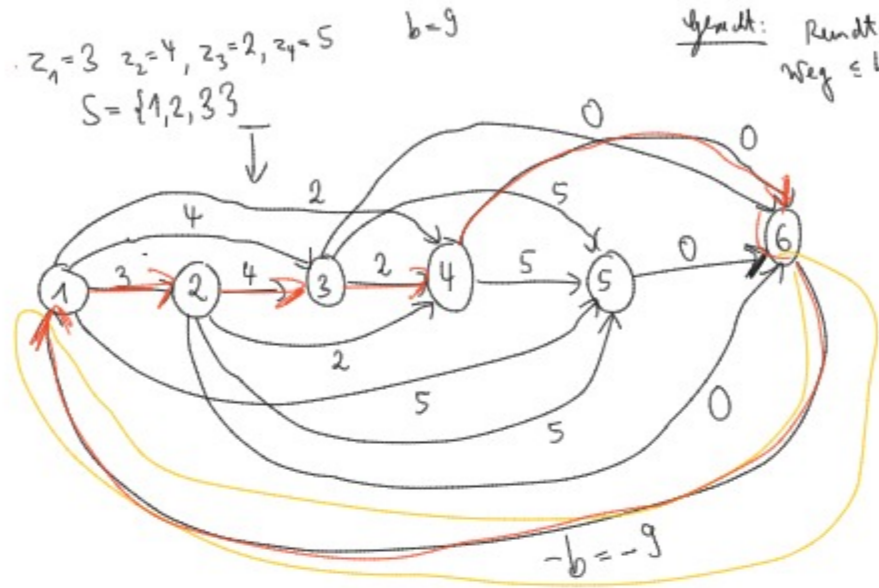
gegeben: $G=(V,E), k \in \mathbb{N}$
 gesucht: Teilmenge $S \subseteq V$
 mit $|S| \leq k$ sodass
 \forall Knoten $e \in E: e \cap S \neq \emptyset$

gegeben: $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{N}, b \in \mathbb{N}$
 gesucht: Teilmenge $S \subseteq \{1, \dots, n\}$
 mit $\sum_{i \in S} a_i = b$



gegeben: gerichteter Graph $G=(V,E)$ und
 Gewichtsfunktion $c: E \rightarrow \mathbb{R}$
 und maximale Weglänge $k \in \mathbb{R}$

gesucht: Rundtour mit
 Weg $\leq k$



$f: \mathcal{I}_{\text{Subsets}} \rightarrow \mathcal{I}_{\text{Zyklus}}$

gegeben: $z_1, \dots, z_n \in \mathbb{N}, b \in \mathbb{N}$ gegeben: $G=(V, E)$

gesucht: $S \subseteq \{1, \dots, n\}$
 mit $\sum_{i \in S} z_i = b$

wobei $V = \{1, \dots, n+1\}$

$E = \{(n+1, 1)\} \cup$
 $\cup \{(1, 2), (1, 3), \dots, (1, n)\}$
 $\cup \{(2, 3), (2, 4), \dots, (2, n), (2, n+1)\}$
 $\cup \{(3, 4), (3, 5), \dots, (3, n), (3, n+1)\}$
 \vdots
 $\cup \{(n, n+1)\}$

$c: E \rightarrow \mathbb{Z}$
 $e \mapsto \begin{cases} -b \\ z_1 \\ z_2 \\ z_3 \\ z_3 \\ z_4 \\ z_{j-1} \\ 0 \end{cases}$

falls $e = (n+1, 1)$
 falls $e = (1, 2)$
 falls $e = (1, 3)$
 $e = (1, 4)$
 falls $e = (2, 4)$
 $e = (3, 5)$

$e = (i, j)$ falls $j \leq n$ und $i \in \{1, \dots, j-1\}$
 $e = (i, j)$ falls $j = n+1$ und $i \in \{2, \dots, n\}$

gesucht: Zyklus

$\bullet g \in O(n^2) \checkmark$