



$$P(x, i) = \begin{cases} P(x, i-1), \\ \max\{P(x, i-1), \dots\} \end{cases}$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5
0	1	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0
2	1	0	0	0	0	+13
3						

2 Dynamic Programming

*Algorithmen und Datenstrukturen 2
Sommer 2024*

Prof. Dr. Sándor Fekete

Beispiel

Beispiel 1.10.

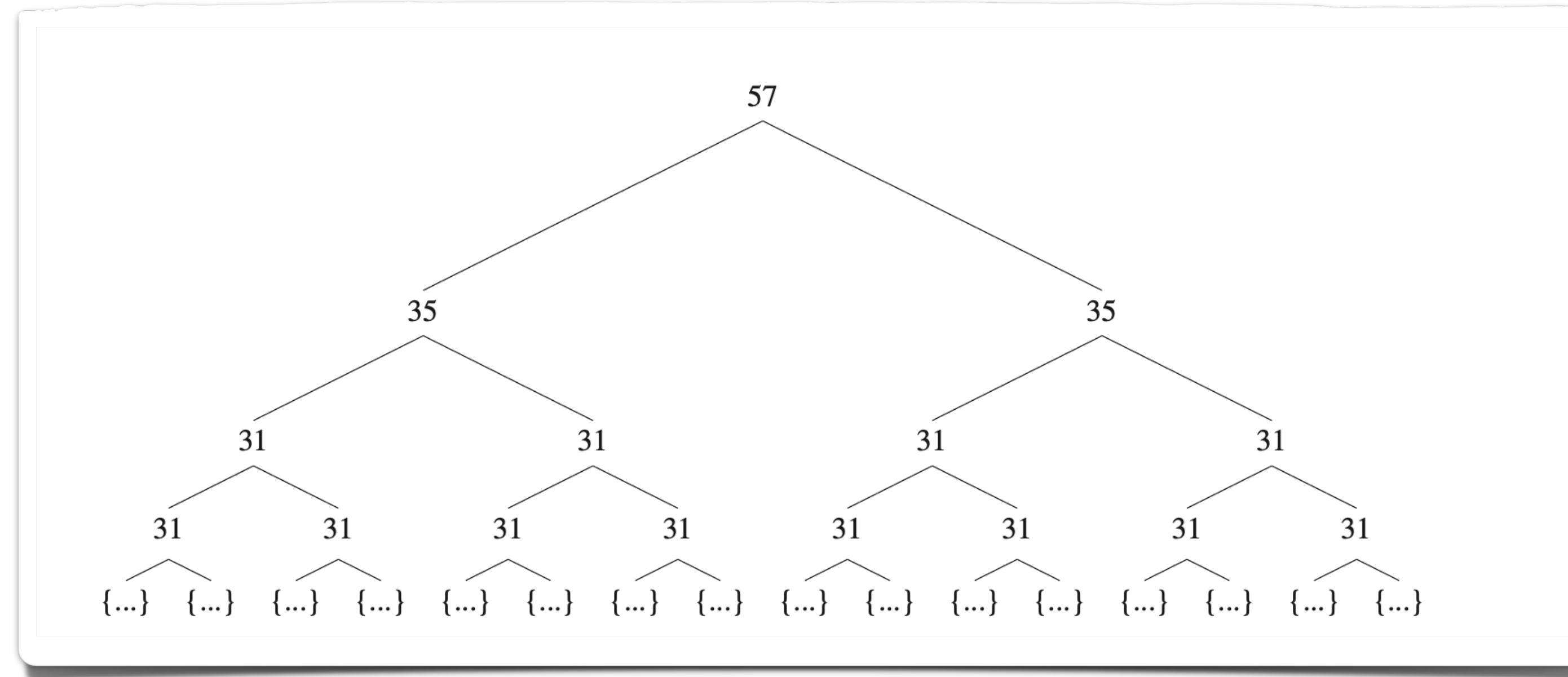
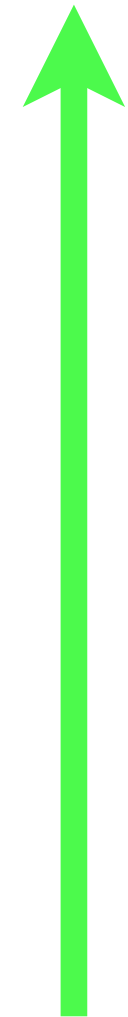
Partition für $\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$

Gesamtsumme: 240

Finde Aufteilung in zwei gleiche Teilmengen!

Enumerationsprinzip

Dynamic
Programming

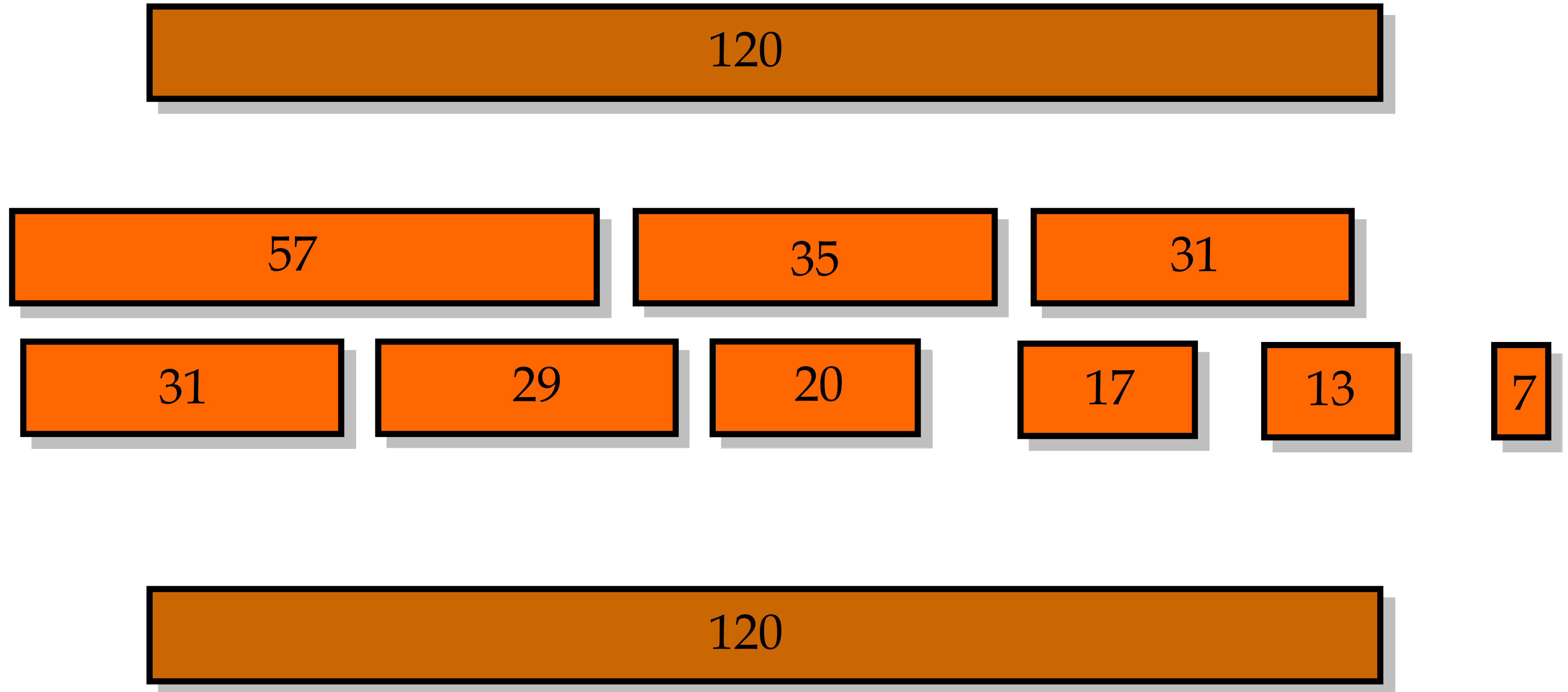


Branch and
Bound

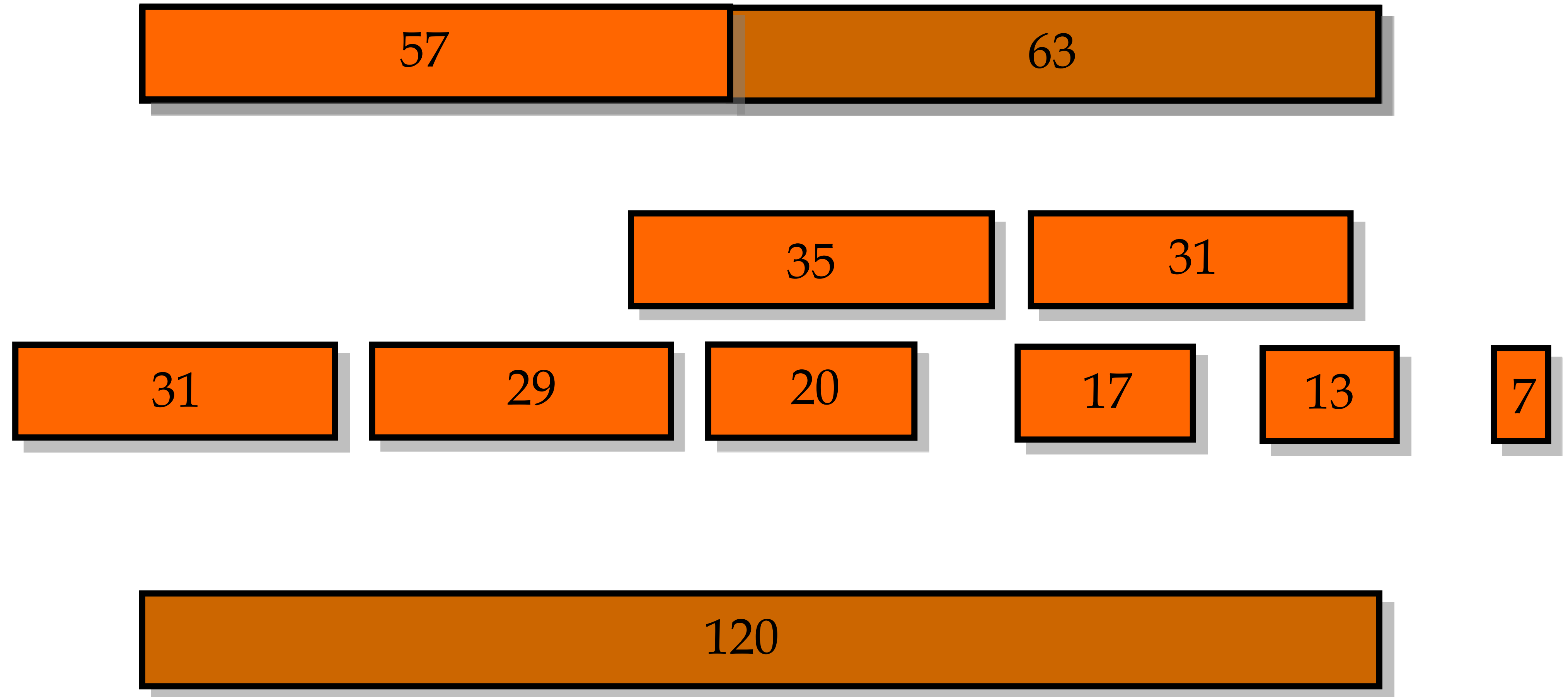


- Exponentiell viele Fälle!
- Wie geht das systematisch?
- Wo kann man Arbeit sparen?

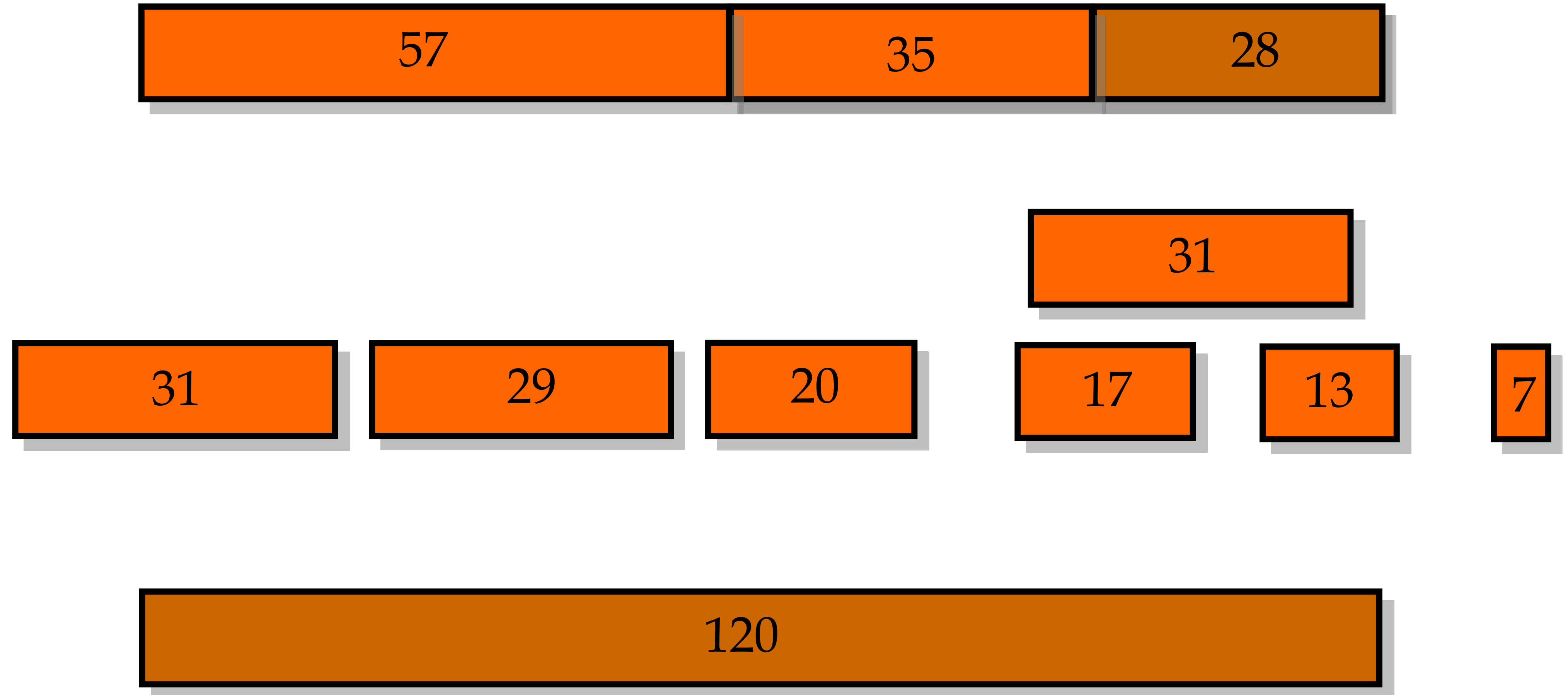
Keine Lösung?!



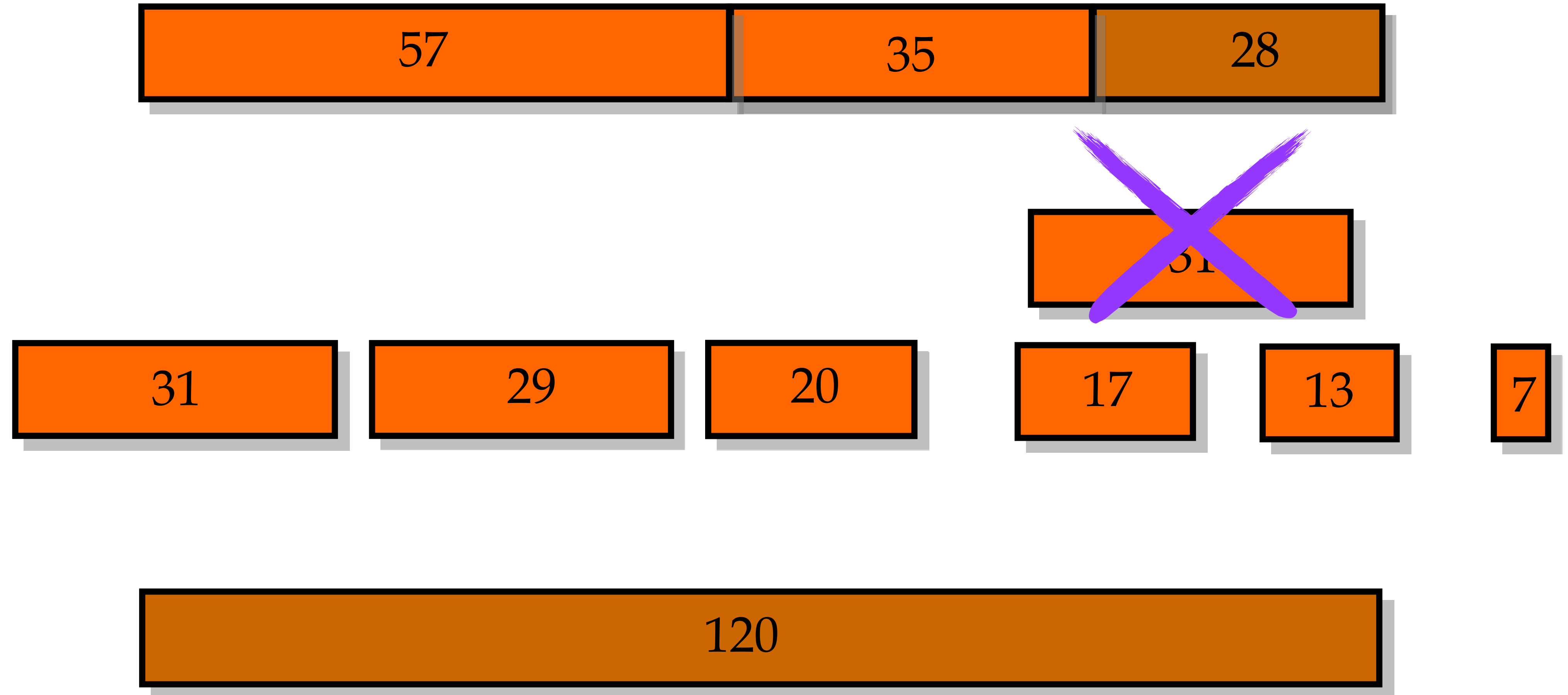
Keine Lösung?!



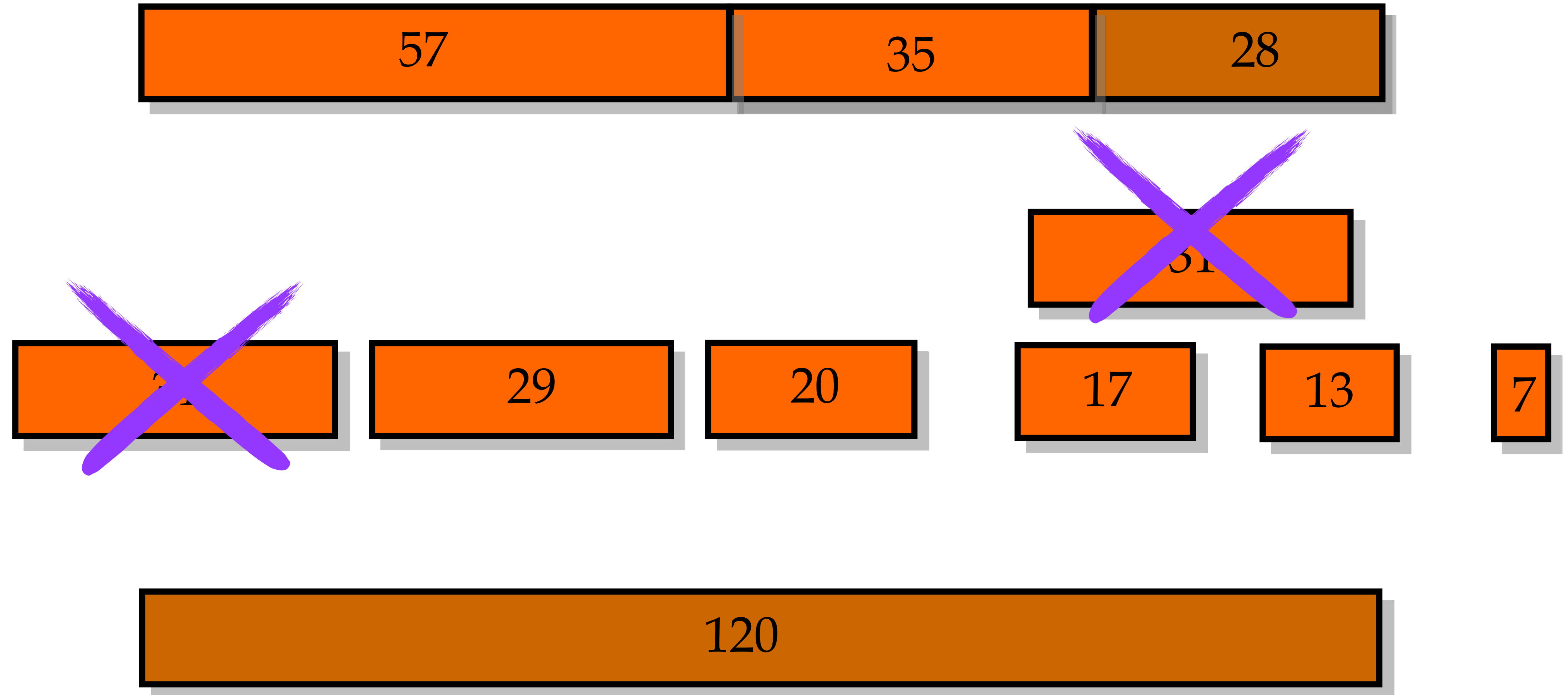
Keine Lösung?!



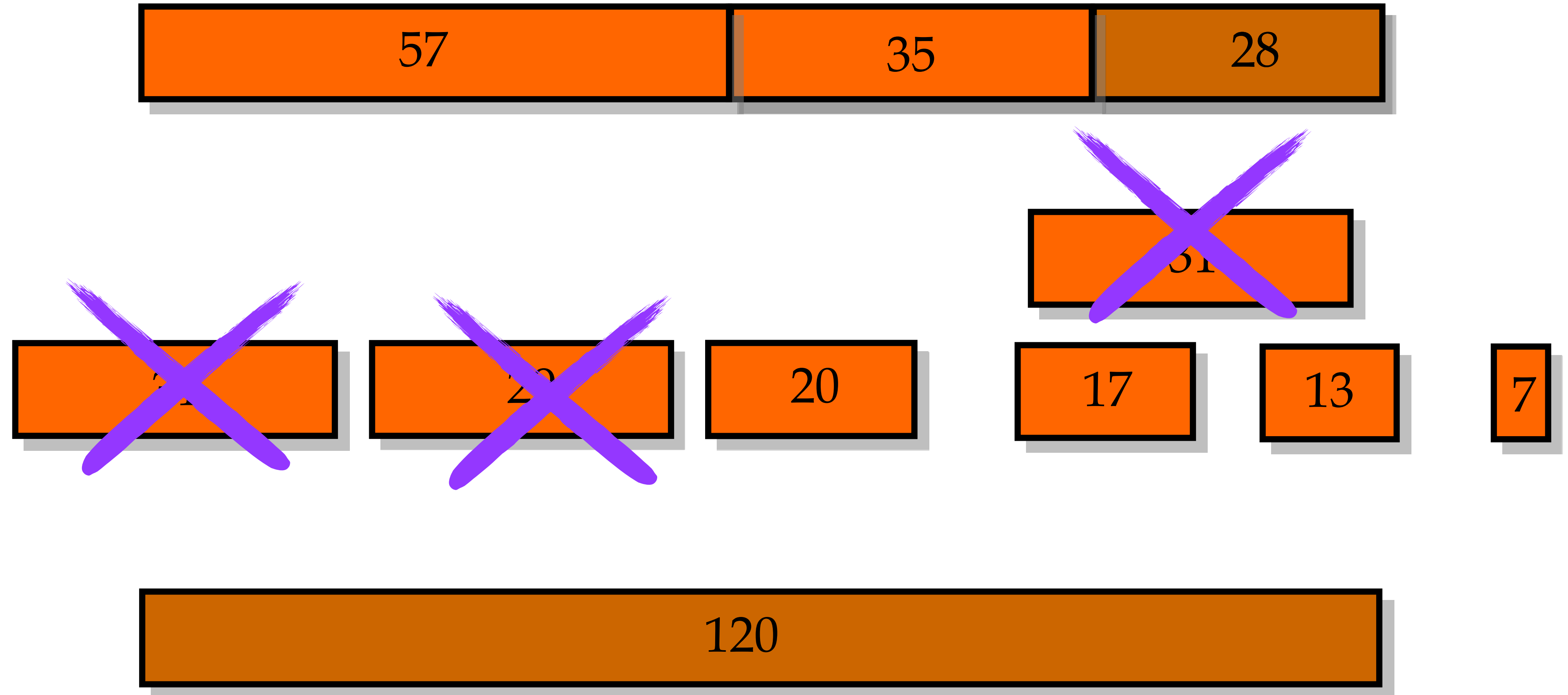
Keine Lösung?!



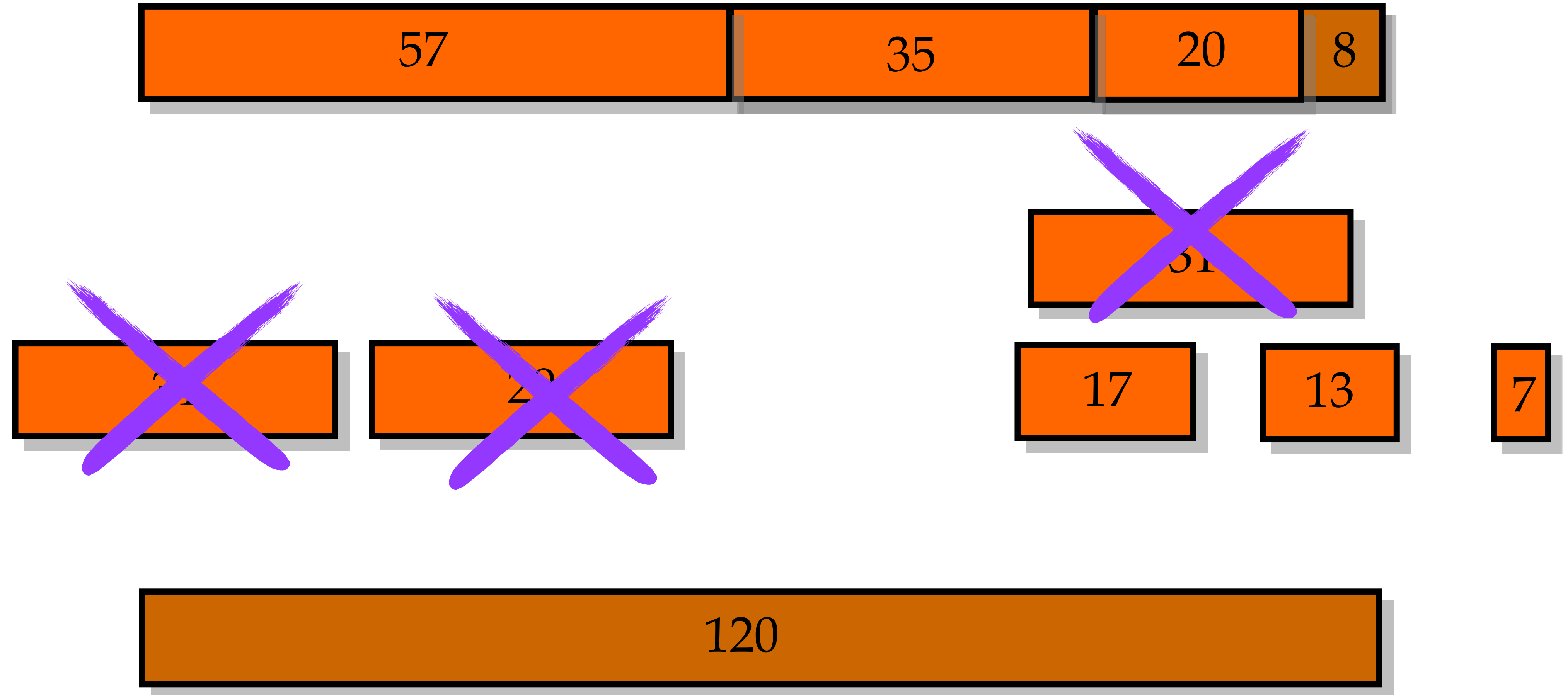
Keine Lösung?!



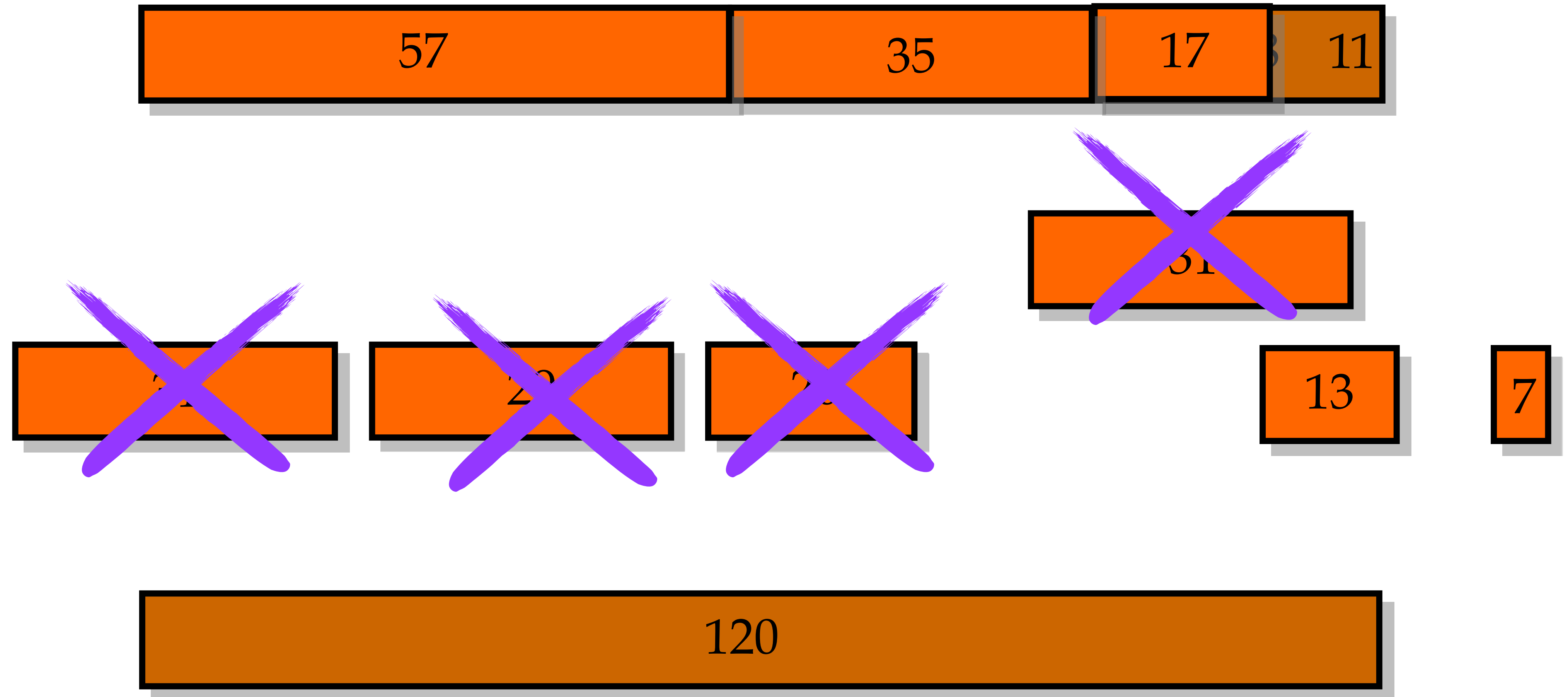
Keine Lösung?!



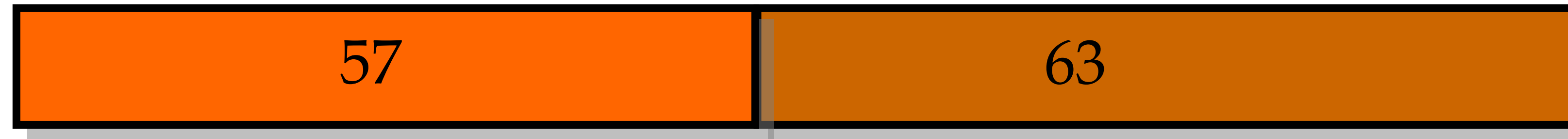
Keine Lösung?!



Keine Lösung?!



Keine Lösung?!



!



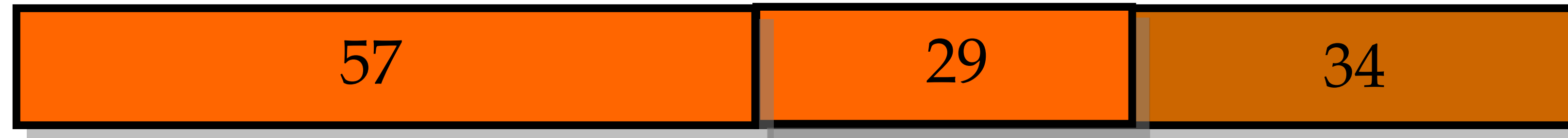
!

!

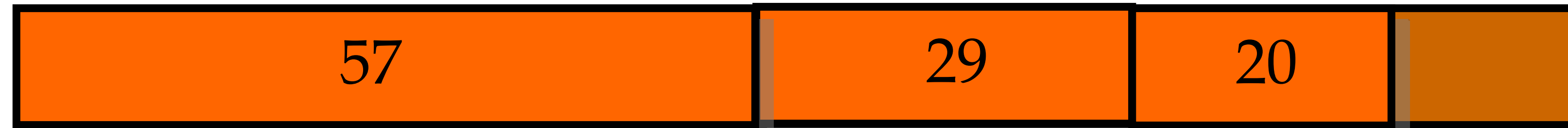
!



Keine Lösung?!



Keine Lösung?!



!

!

!



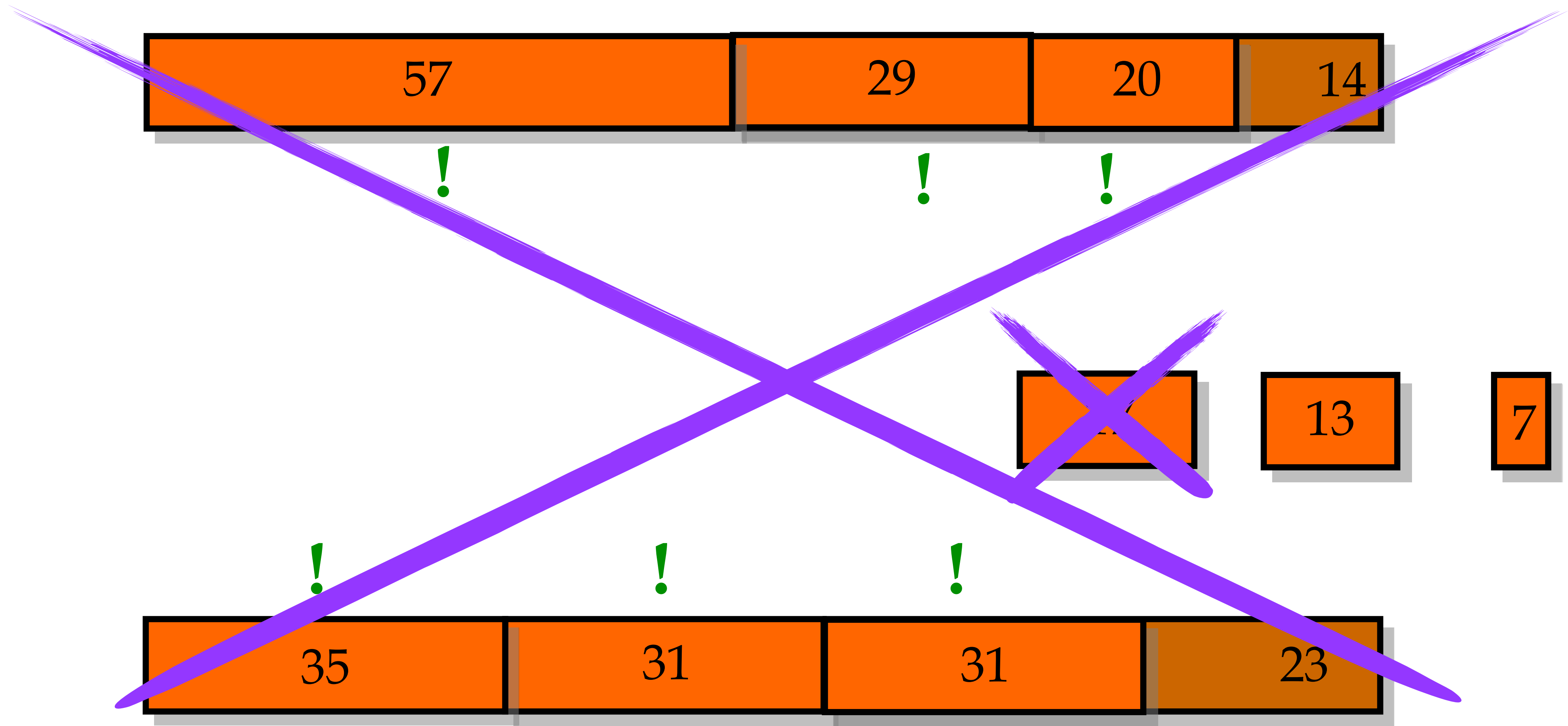
!

!

!

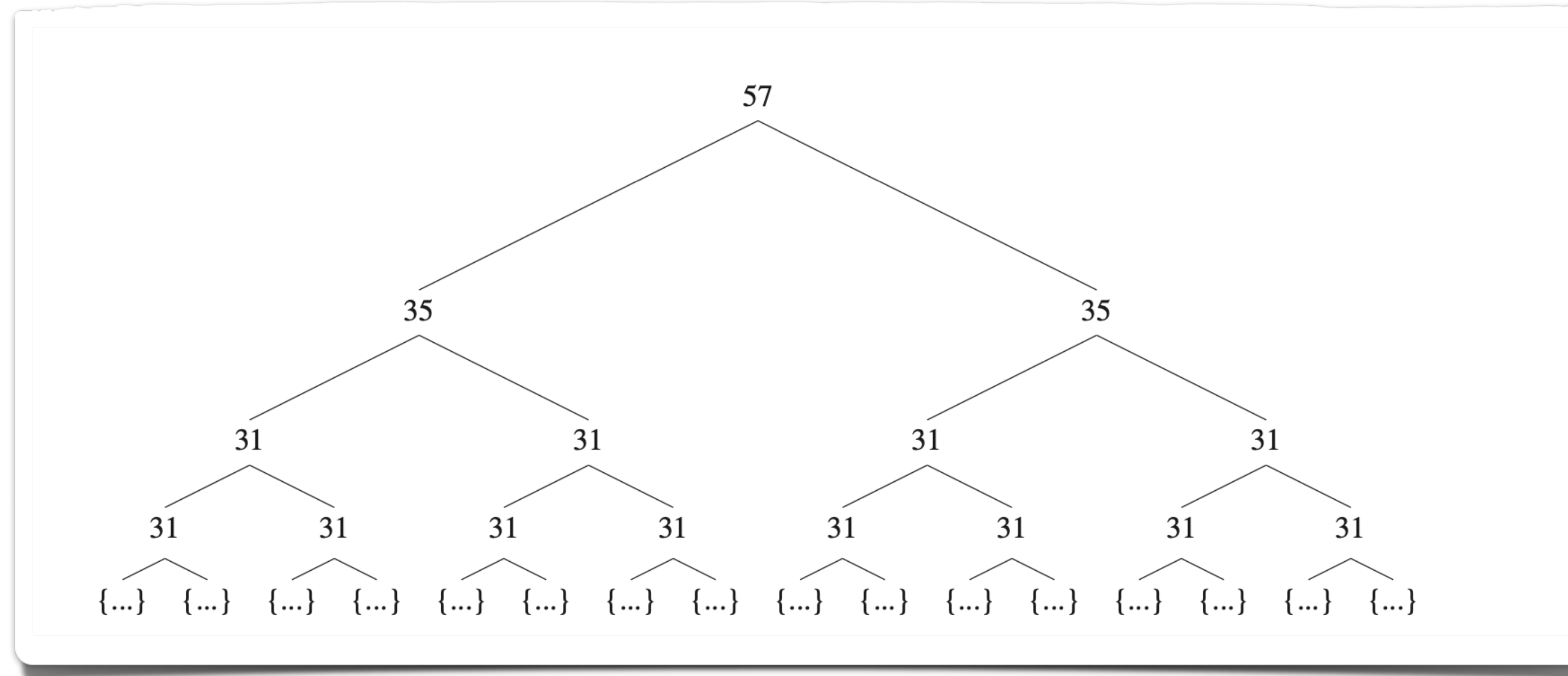
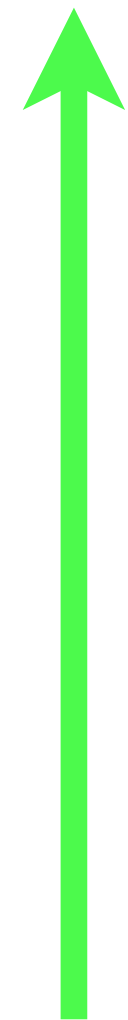


Keine Lösung?!



Ideen

Dynamic
Programming



- Bestimme erreichbare Zahlen
- Vorwärts: Nimm Zahlen hinzu

- Zeige Unerreichbarkeit von Zahlen
- Rückwärts: Schließe Zahlen aus

Beispiel

Beispiel 2.1

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

Bestimme alle Zahlen, die als Teilsummen erreichbar sind!

- Bestimme erreichbare Zahlen
- Vorwärts: Nimm Zahlen hinzu

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0																			
1																			
2																			
3																			

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240	
0																				
1																				
2																				
3																				

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240	
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0	
1																				
2																				
3																				

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2																			
3																			

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	+13	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	+13	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3																			

Beispiel

$$\{z_1, \dots, z_9\} = \{7, 13, 17, 20, 29, 31, 31, 35, 57\}$$

$$\mathcal{P}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	1	0	0	1	...	0

Allgemeiner

$$\mathcal{S}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$$\mathcal{S}(x, 0) = 0, \text{ für alle } x \in \{1, \dots, Z\}; \mathcal{S}(0, 0) = 1$$

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	+13	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	+13	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3																			

$$\mathcal{S}(x, i-1) = 1 \Rightarrow \mathcal{S}(x, i) = 1$$

$$\mathcal{S}(x - z_i, i-1) = 1 \Rightarrow \mathcal{S}(x, i) = 1$$

Algorithmus

Algorithmus 2.2 . (Dynamic Programming für SUBSET SUM).

Eingabe: Zahlen z_1, \dots, z_n mit $\sum_{i=1}^n z_i = Z$

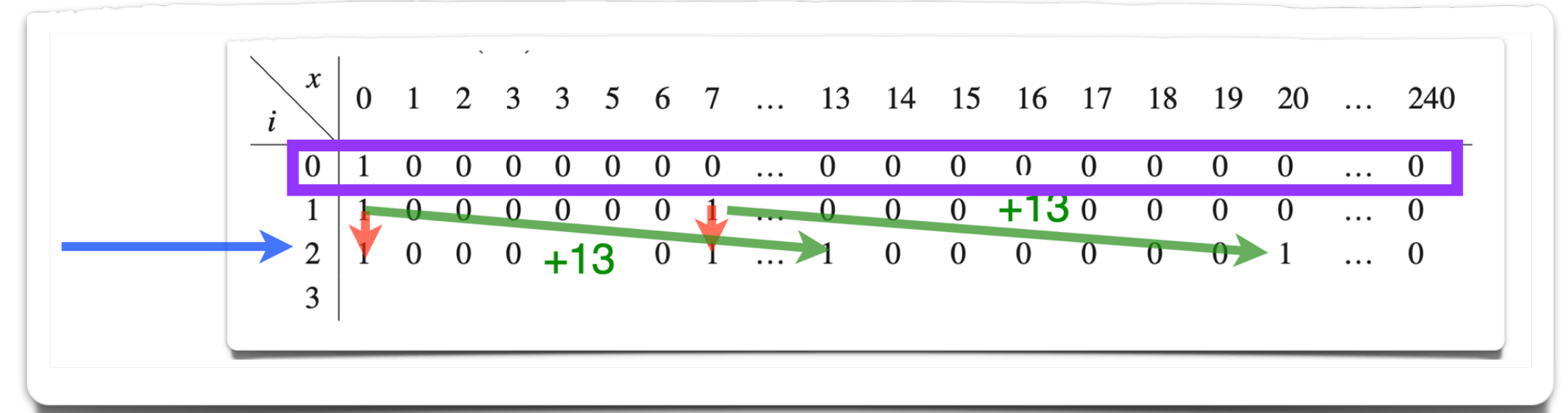
Ausgabe: Boolesche Funktion $\mathcal{S} : \{0, \dots, Z\} \times \{0, \dots, n\} \rightarrow \{0, 1\}$

mit $\mathcal{S}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$

1: $\mathcal{S}(0, 0) := 1$
 2: **for** ($x=1$) **to** Z **do**
 3: $\mathcal{S}(x, 0) := 0;$

4: **for** ($i = 1$) **to** n **do**
 5: **for** ($x = 0$) **to** $z_i - 1$ **do**
 6: $\mathcal{S}(x, i) := \mathcal{S}(x, i - 1);$
 7: **for** ($x = z_i$) **to** Z **do**
 8: **if** ($\mathcal{S}(x, i - 1) = 1$ OR ($\mathcal{S}((x - z_i), i - 1) = 1$)) **then**
 9: $\mathcal{S}(x, i) := 1;$
 10: **else**
 11: $\mathcal{S}(x, i) := 0;$

12: **return**



Korrektheit

Satz 2.3 Algorithmus 2.2 löst das Problem SUBSET SUM. Die Laufzeit ist $O(Z \cdot n)$.

Beweis. Induktion über die Anzahl der Elemente n .

Induktionsanfang: Initialisierung korrekt für $n=0$.

Induktionssannahme: $\mathcal{S}(x, i-1)$ korrekt für alle i .

Induktionsschritt: Erzeugung von x mit z_1, \dots, z_i .

(I) z_i wird nicht verwendet $\Rightarrow x$ kann mit z_1, \dots, z_{i-1} erzeugt werden.

(II) z_i wird verwendet $\Rightarrow x - z_i$ kann mit z_1, \dots, z_{i-1} erzeugt werden.

$x \backslash i$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	+13	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	+13	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	0	0	...	1
3																			

Laufzeit

Algorithmus 2.2 . (Dynamic Programming für SUBSET SUM).

Eingabe: Zahlen z_1, \dots, z_n mit $\sum_{i=1}^n z_i = Z$

Ausgabe: Boolesche Funktion $\mathcal{S} : \{0, \dots, Z\} \times \{0, \dots, n\} \rightarrow \{0, 1\}$

mit $\mathcal{S}(x, i) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ mit } z_1, \dots, z_i \text{ erzeugt werden kann} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$

1: $\mathcal{S}(0, 0) := 1$

2: **for** ($x=1$) **to** Z **do**

3: $\mathcal{S}(x, 0) := 0;$

4: **for** ($i = 1$) **to** n **do**

5: **for** ($x = 0$) **to** $z_i - 1$ **do**

6: $\mathcal{S}(x, i) := \mathcal{S}(x, i - 1);$

7: **for** ($x = z_i$) **to** Z **do**

8: **if** ($(\mathcal{S}(x, i - 1) = 1)$ **OR** $(\mathcal{S}((x - z_i), i - 1) = 1)$) **then**

9: $\mathcal{S}(x, i) := 1;$

10: **else**

11: $\mathcal{S}(x, i) := 0;$

12: **return**

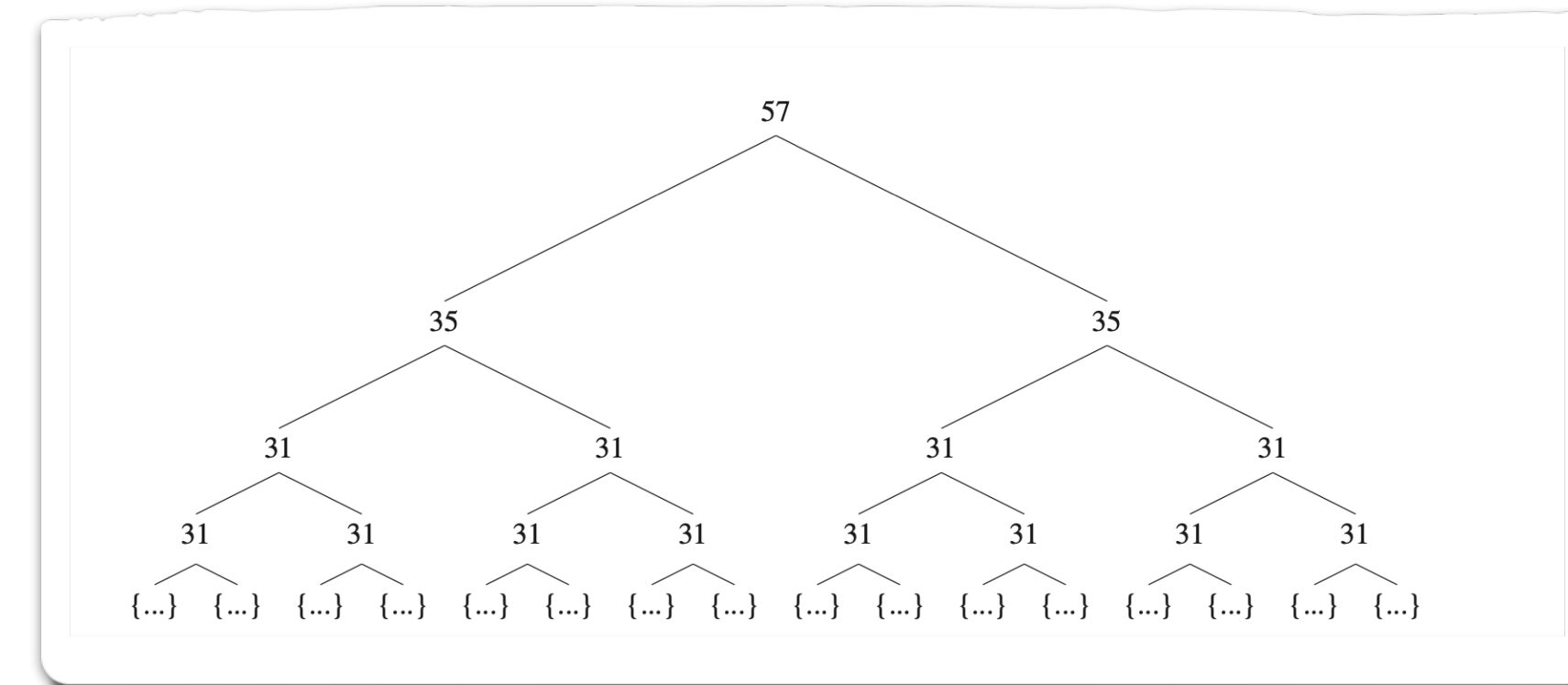
$O(nZ)$

Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240	
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0	
1																				
2																				
3																				

$$2^n$$



1

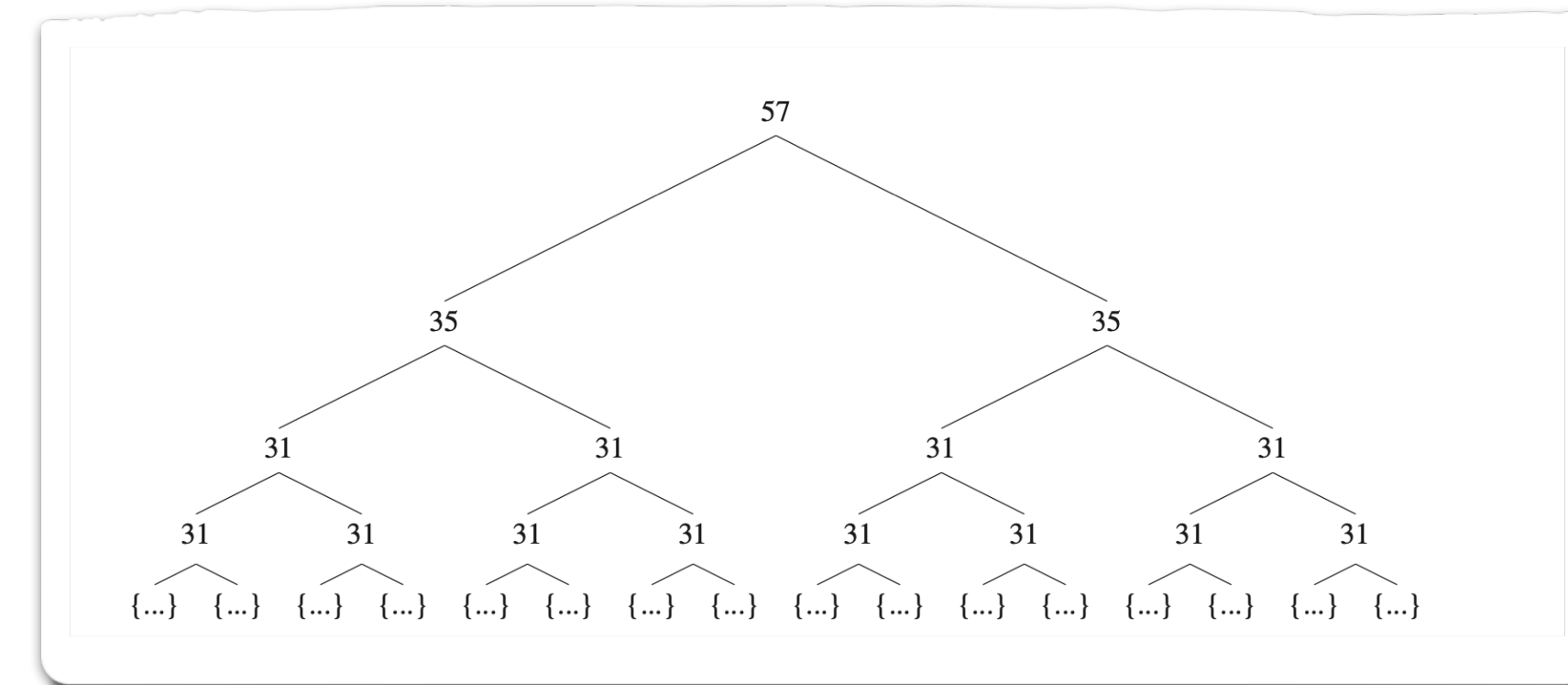
- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	+7	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	0	1										
2																			
3																			

$$2^n$$



2

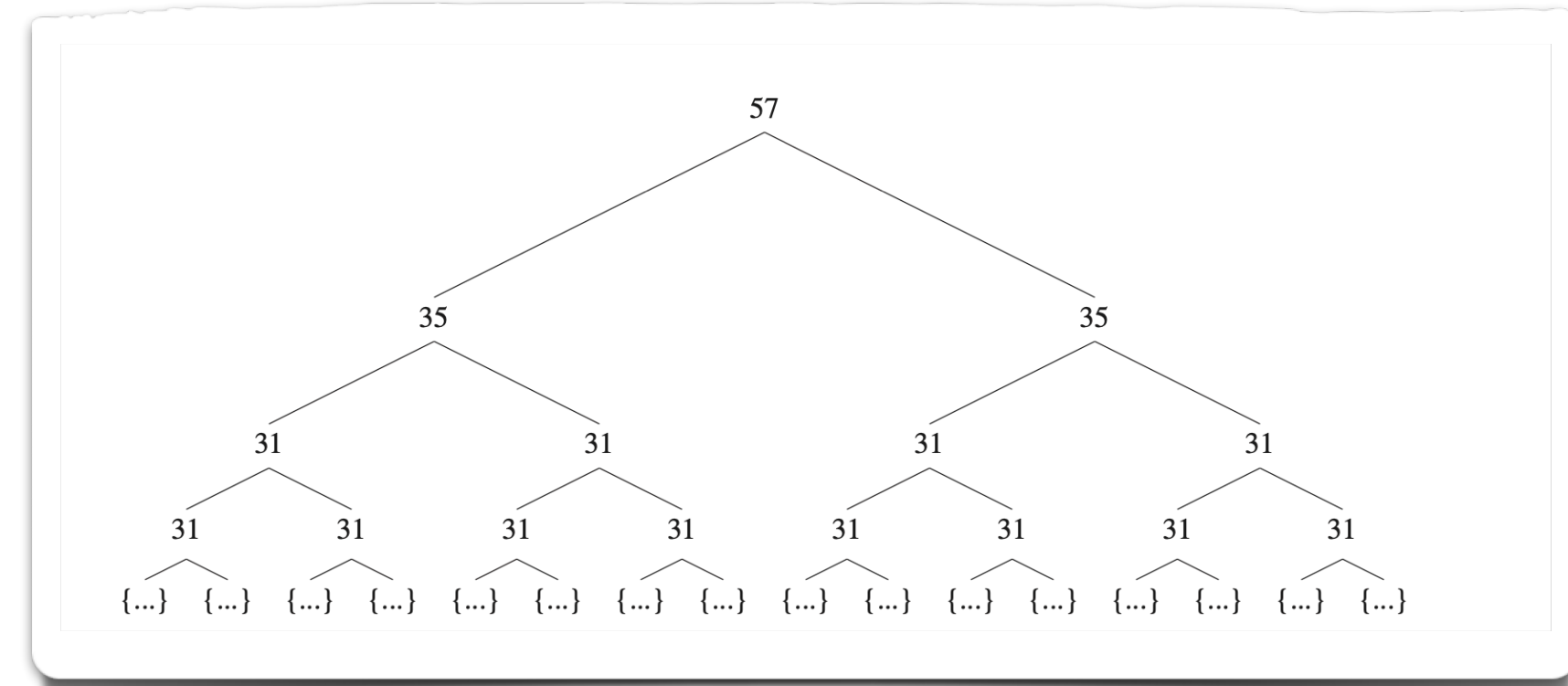
- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	+13	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	+13	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3																			

$$2^n$$



4

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

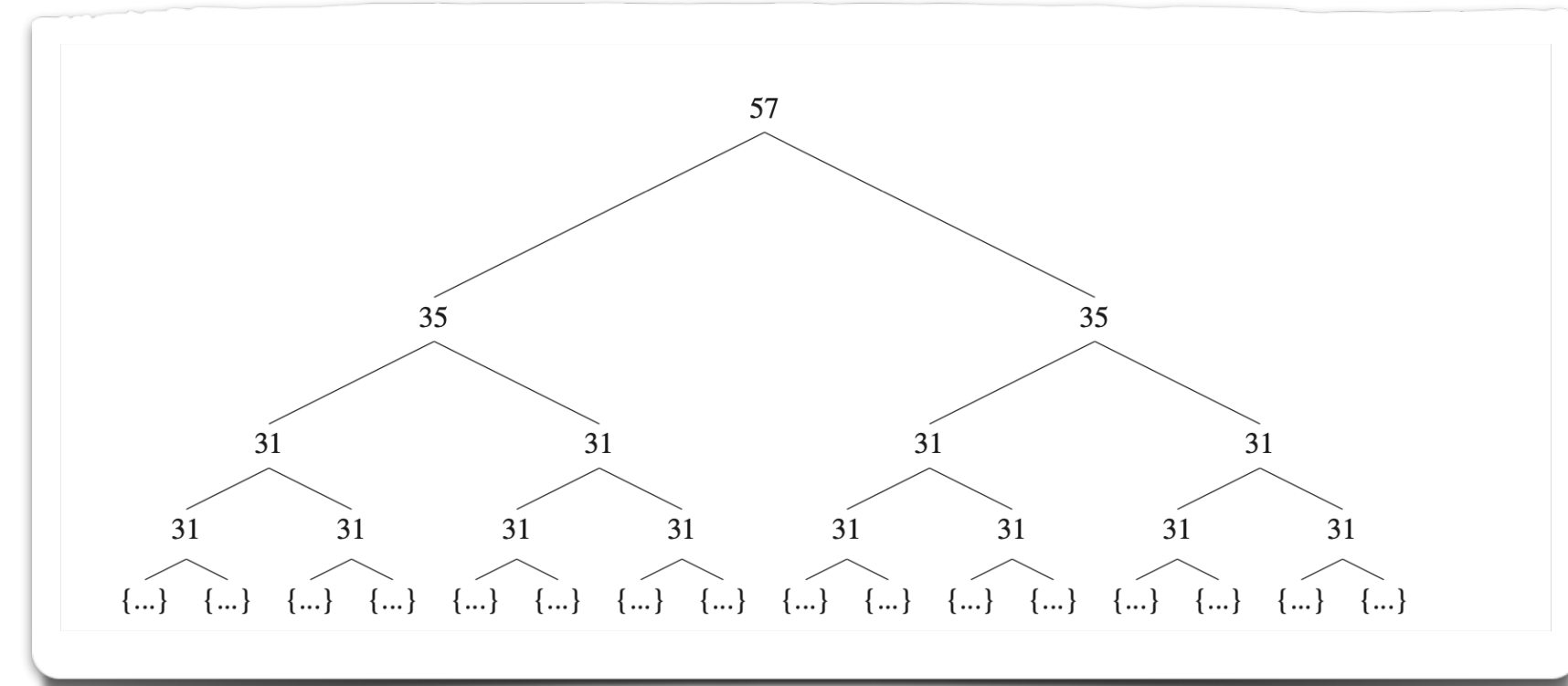
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0

Annotations: A blue arrow points to row 3. Red arrows point to the '1' in column 7 of rows 2 and 3, and to the '1' in column 20 of row 3. A green arrow points from the '1' in column 7 of row 2 to the '1' in column 20 of row 3. A green '+17' is written below the '1' in column 13 of row 3.

$$2^n$$



8

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

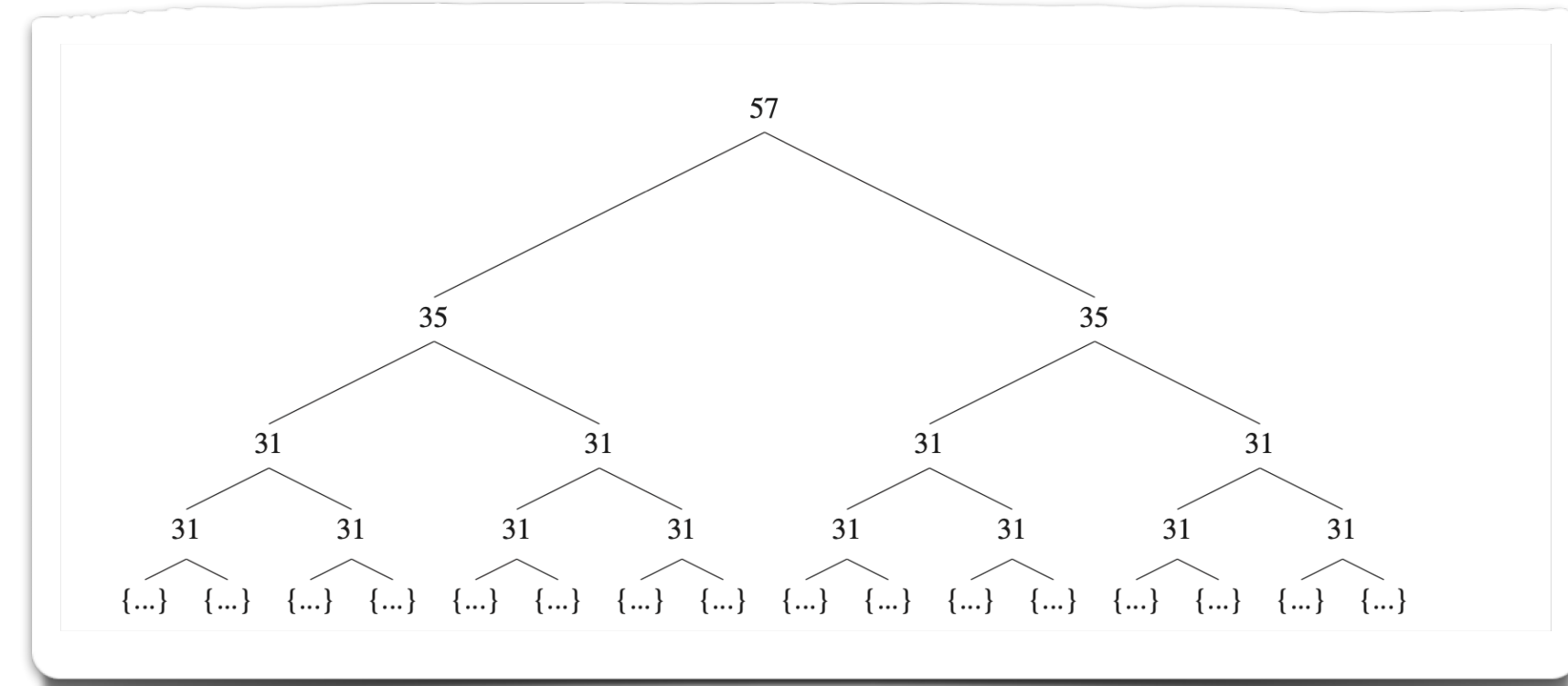
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0

→ (at $i=3, x=0$)
↓ (at $i=2, x=0$)
↓ (at $i=2, x=7$)
↓ (at $i=2, x=13$)
↓ (at $i=2, x=20$)
→ (from $i=2, x=0$ to $i=3, x=17$)
→ (from $i=2, x=7$ to $i=3, x=17$)
→ (from $i=2, x=13$ to $i=3, x=17$)
→ (from $i=2, x=20$ to $i=3, x=17$)

$$2^n$$



16

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

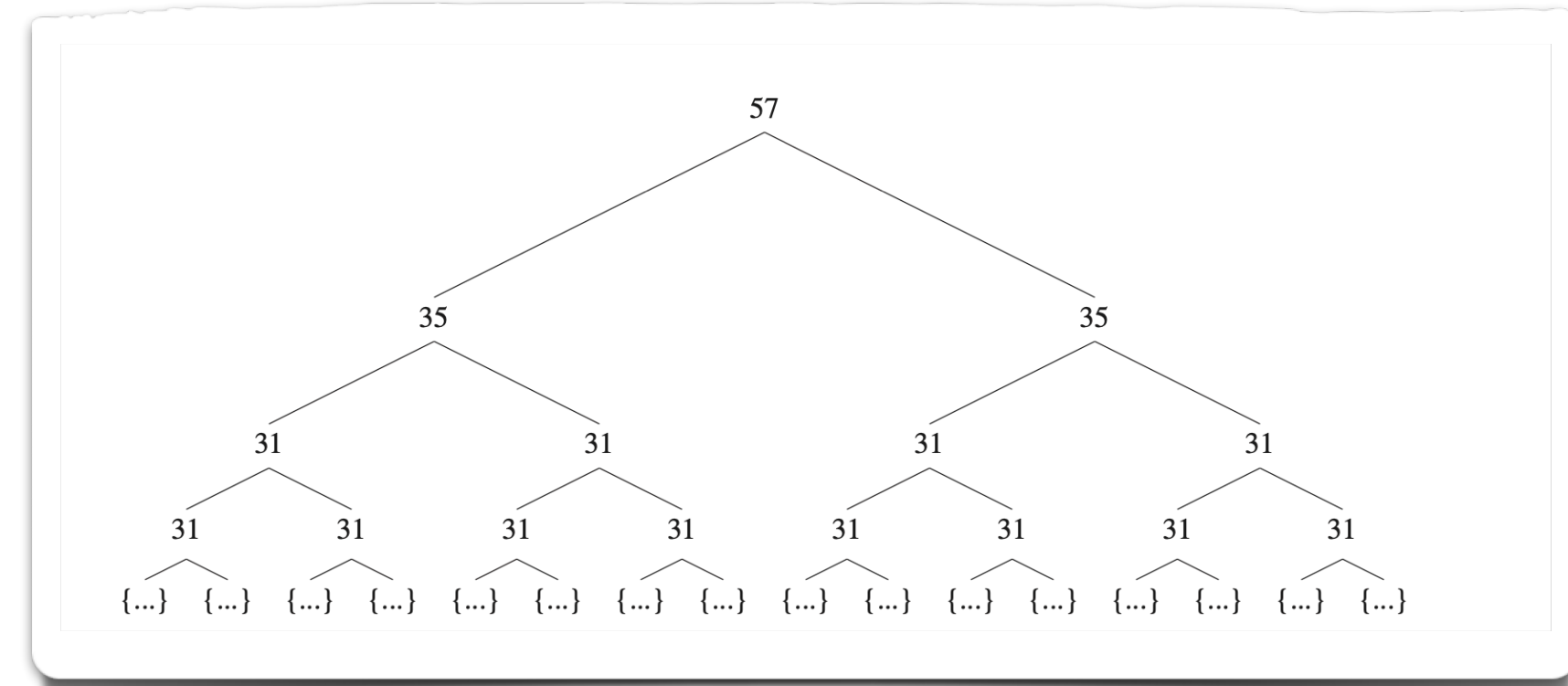
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0

→ (at i=3, x=0)
 ↓ (at i=2, x=0)
 ↓ (at i=2, x=7)
 ↓ (at i=2, x=13)
 ↓ (at i=2, x=20)
 → (at i=2, x=17)
 → (at i=2, x=24)
 → (at i=2, x=27)
 → (at i=2, x=30)
 → (at i=2, x=37)
 → (at i=2, x=40)

$$2^n$$



32

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

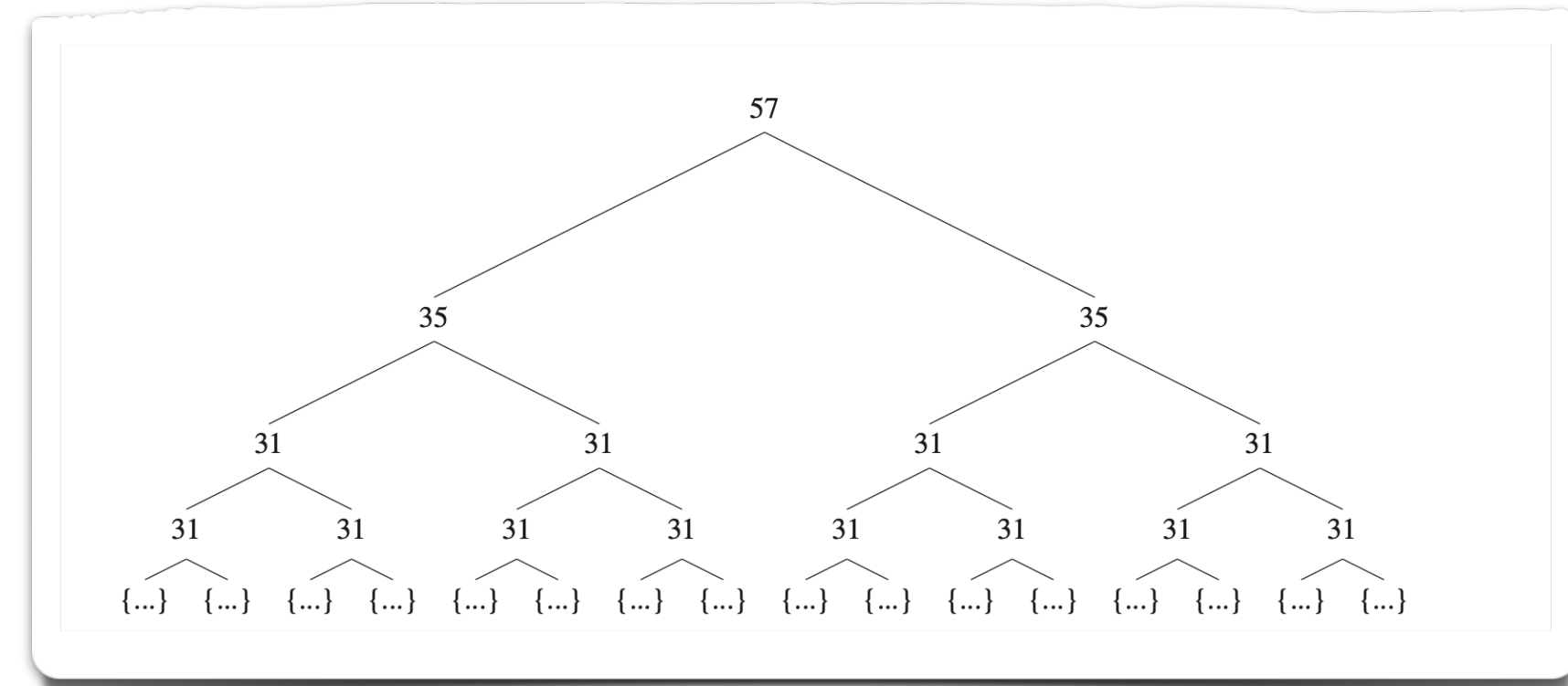
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0

→ (at row 3, column 0)
 ↓ (at row 2, column 0)
 ↓ (at row 2, column 7)
 ↓ (at row 2, column 10)
 ↓ (at row 2, column 17)
 → (at row 2, column 10)
 → (at row 2, column 17)
 → (at row 2, column 20)
 → (at row 2, column 240)
 +17 (at row 3, column 12)

$$2^n$$



64

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

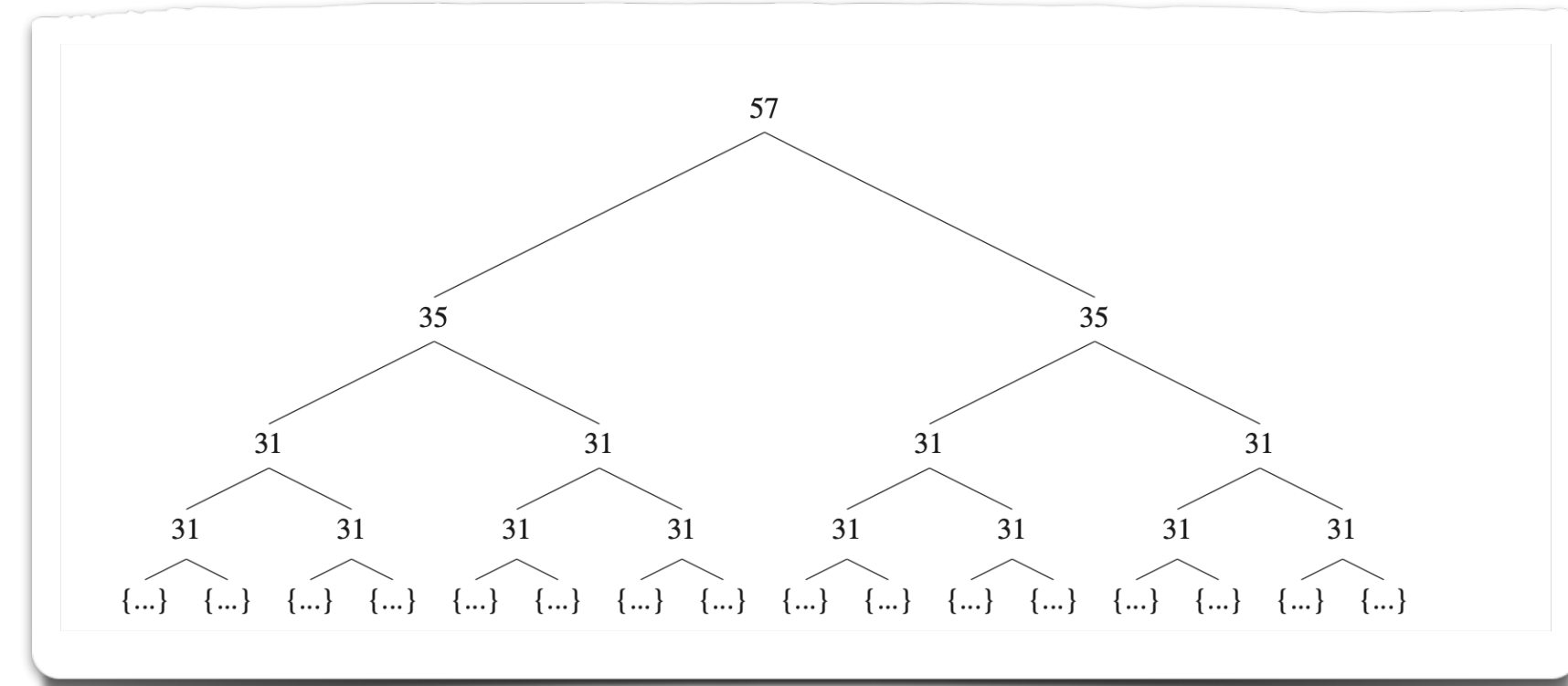
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0

→ (at i=3, x=0)
 ↓ (at i=2, x=0)
 ↓ (at i=2, x=7)
 ↓ (at i=2, x=13)
 ↓ (at i=2, x=20)
 → (at i=2, x=17)
 → (at i=2, x=240)

$$2^n$$



128

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

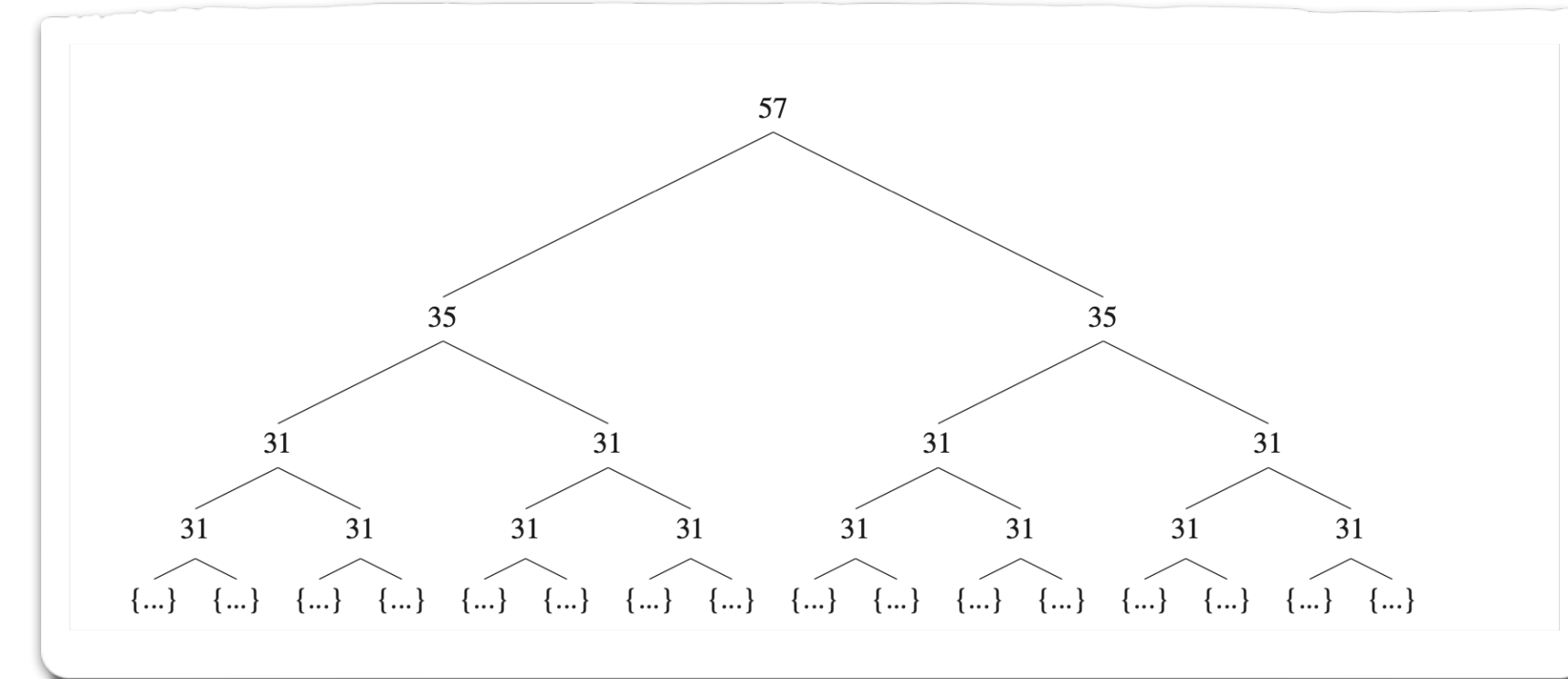
Effizienz?!

$$O(nZ)$$

$i \backslash x$	0	1	2	3	3	5	6	7	...	13	14	15	16	17	18	19	20	...	24	30	37	240
0	1	0	0	0	0	0	0	0	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0			
1	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0	0	0	0	0	0	0	0	...	0			
2	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	0	0	0	0	1	...	0			
3	1	0	0	0	0	0	0	1	...	1	0	0	1	0	0	0	1	...	0			

Note: A blue arrow points to row 3. Red arrows point to the '1' in column 7 of rows 2 and 3, and to the '1' in column 20 of row 3. A green arrow points from the '1' in column 7 of row 2 to the '1' in column 20 of row 3. A green '+17' is written below the '1' in column 13 of row 3.

$$2^n$$



256?!

- Exponentiell viele Fälle!
- Wo sparen wir Arbeit?

Z klein im Vergleich zu 2^n : viele Duplikate gespart
 Z groß im Vergleich zu 2^n : viel unnötige Arbeit

Fragen

- Wie lässt sich das Prinzip verallgemeinern?
- Wie geht das für Knapsack?
- Wie geht das für andere Probleme?

Vielen Dank!

s.fekete@tu-bs.de