

# Dynamisches Programmieren

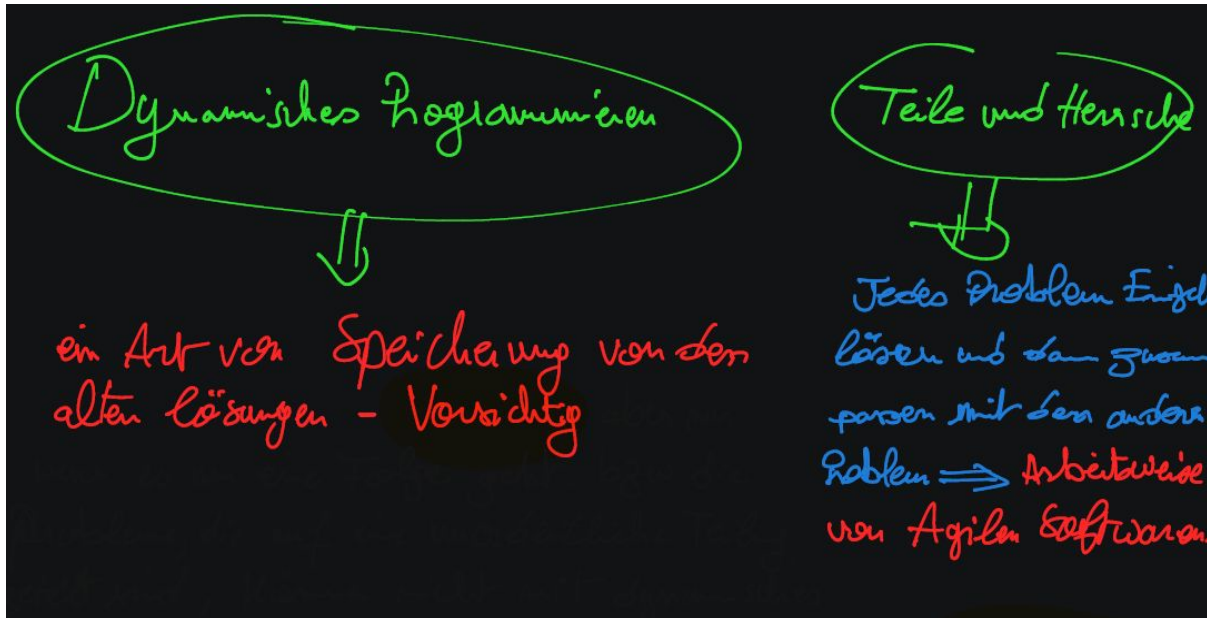
Anass Halime,  
George Antoun,  
Kawa Ramadan

# Gliederung:

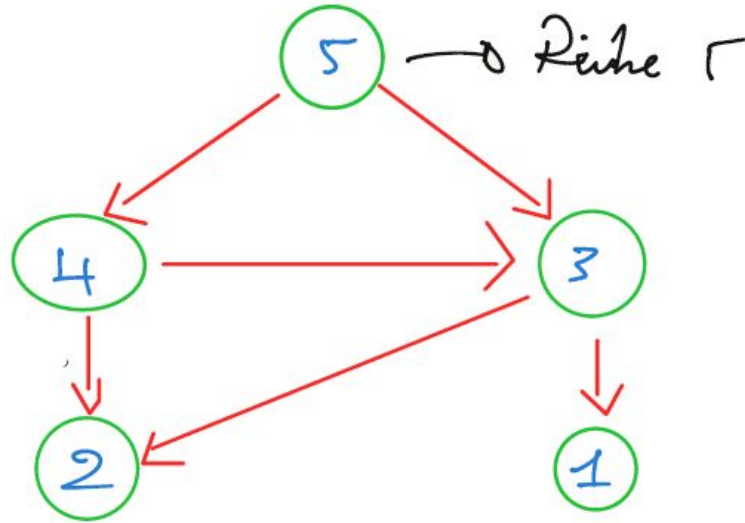
1. Definitionen - "Hallo Welt"
2. Fibonacci\_Zahlen
3. Checkpoint\_Zusammenfassung
4. Das 0/1 Rucksackproblem
5. Wegfliegen von Theorie → Praxisteil (Java Code)
6. Rundreiseproblem
7. Bellman-Ford-Algorithmus
8. Geldwechselproblem.
9. Conclusion

# Checkpoint

- Unterschied zwischen “teile und herrsche” und “dynamisches Programmieren”.



Beispiel:

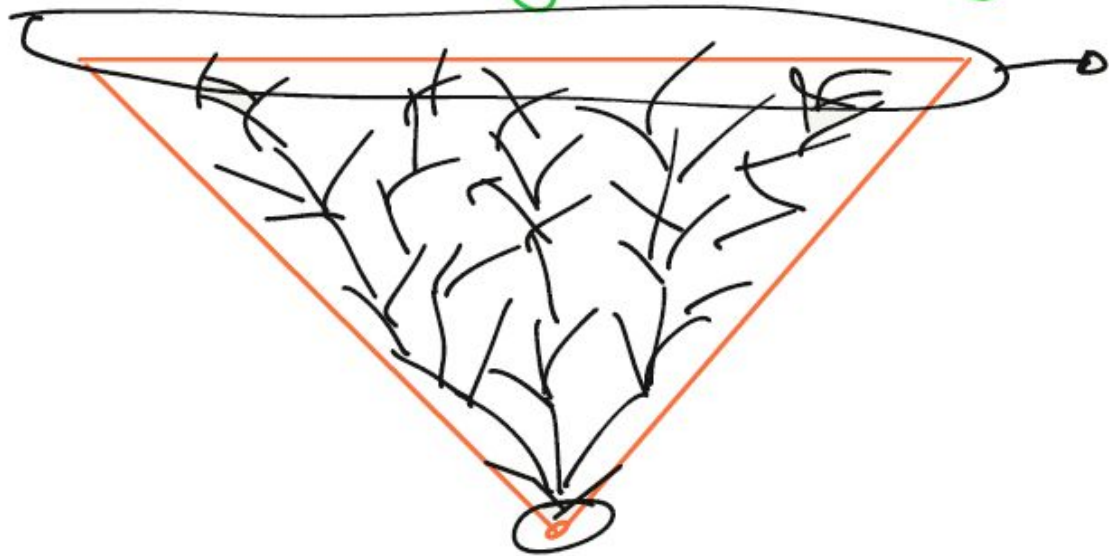


Fib(7)=

- CPU-überlastung kürzen.

Fib(13) = 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13

das kann ich wie ein umgedrehte Pyramide.



# das 0/1 Rucksack-Problem



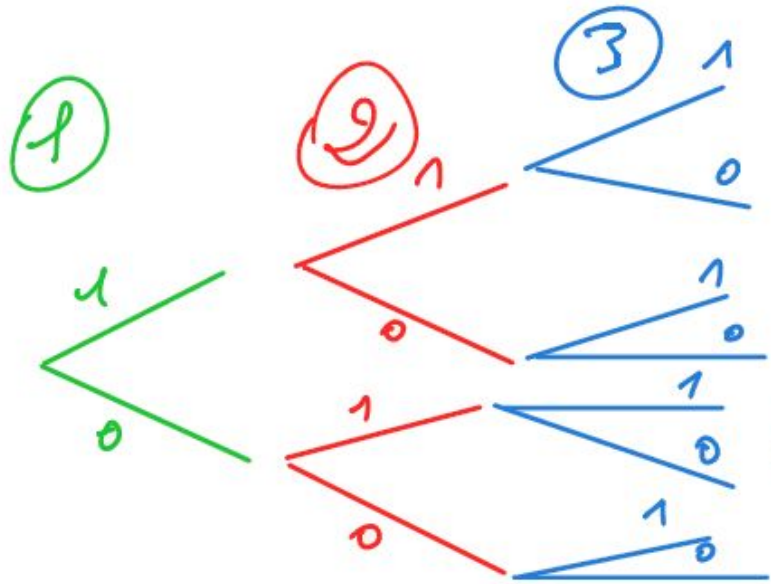
Geschenk(i)	1	2	3	4
Wert	15€	9€	6€	2€
Gewicht	8kg	3kg	4kg	3kg

Ziel:

das Ziel ist, den Gesamtwert von den Geschenken zu maximieren ohne die maximale Kapazität (Gewicht) zu überschreiten.



# Beispiel : Lösung



in diesem Fall werde ich  
am Ende insgesamt  $2^3$  Fälle.

Skizze 2

noch ein problem !



Problem:

bei  $n$  Gegenständen wird CPU  $2^n$  Fall bearbeiten müssen

→ Überlastung & Zeitaufwand.

# Mathematische Formel:

$$x_i = \begin{cases} 1 \Rightarrow & \rightarrow \text{mitnehmen.} \\ & \text{Entscheidung.} \\ 0 \Rightarrow & \rightarrow \text{nicht mitnehmen.} \end{cases}$$

$$W = \sum_{i=1}^n w_i x_i$$

$W$  → Gesamtwert (als Ziel zu maximieren)

$w_i$  → Wert des einzelnen Geschenke

Entscheidung: 1 oder 0

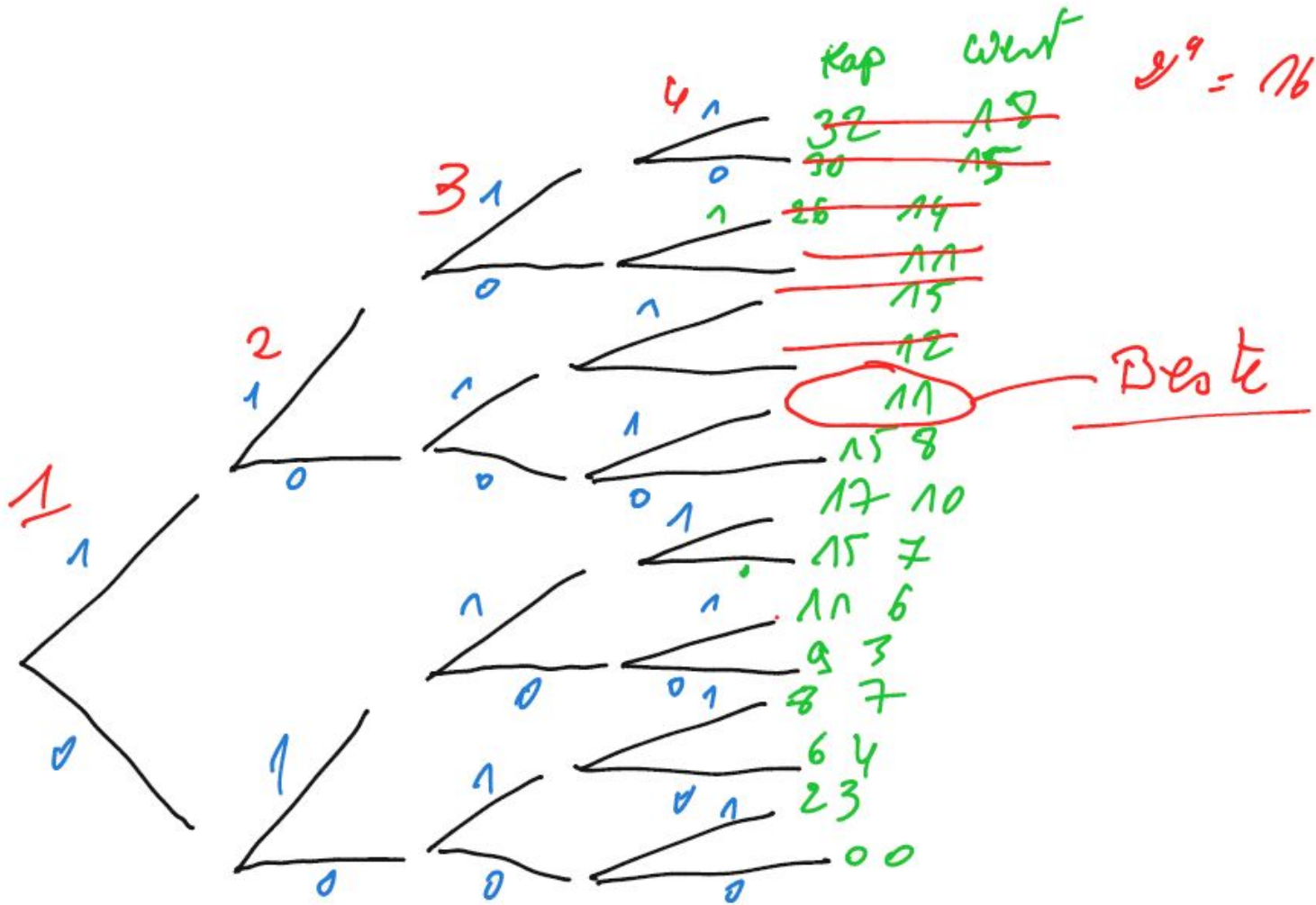
Gültig nur wenn:

$$G = \sum_{i=1}^n g_i x_i \leq G_{\max}$$

$G$  → Gesamtgewicht der Geschenke

$g_i$  → Gewicht jedes Geschenke

$G_{\max}$  → maximales Gesamtgewicht (20 kg) was



Lösung:

1. Rekursive Solution
2. Memorize intermediate Results
3. Bottom - up

# Rundreise-Problem

- Geschichte dieses Problem.
- *Traveling salesman problem* → NP. (Non- deterministic Polynomial)
- 8683317618811886495518194401280000000 Fälle für 33 Städte.
- $33! = 8683317618811886495518194401280000000$  ca. →  $10^{37}$

