



# Übung 1 – Asymptotik

Datenstrukturen und Algorithmen, D-MATH, ETH Zurich

# Programm von heute

Ablauf der Übungen

Wiederholung Theorie

Beispiele (Theorie)

Asymptotische Laufzeit von Programmteilen

Programmieraufgabe



## 2. Wiederholung Theorie

---

# Warm-up

- Was ist ein Problem?

# Warm-up

- Was ist ein Problem?
- Was ist ein Algorithmus?

# Warm-up

- Was ist ein Problem?
- Was ist ein Algorithmus?
  - wohldefinierte Berechnungsvorschrift, welche aus Eingabedaten (input) Ausgabedaten (output) berechnet.

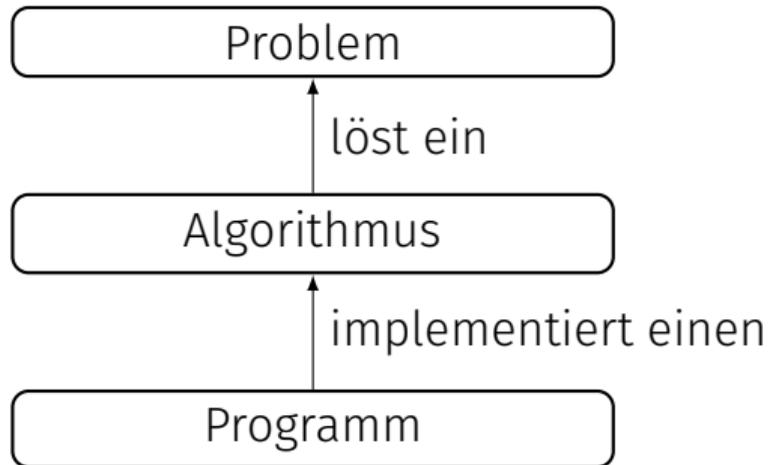
# Warm-up

- Was ist ein Problem?
- Was ist ein Algorithmus?
  - wohldefinierte Berechnungsvorschrift, welche aus Eingabedaten (input) Ausgabedaten (output) berechnet.
- Was ist ein Programm?

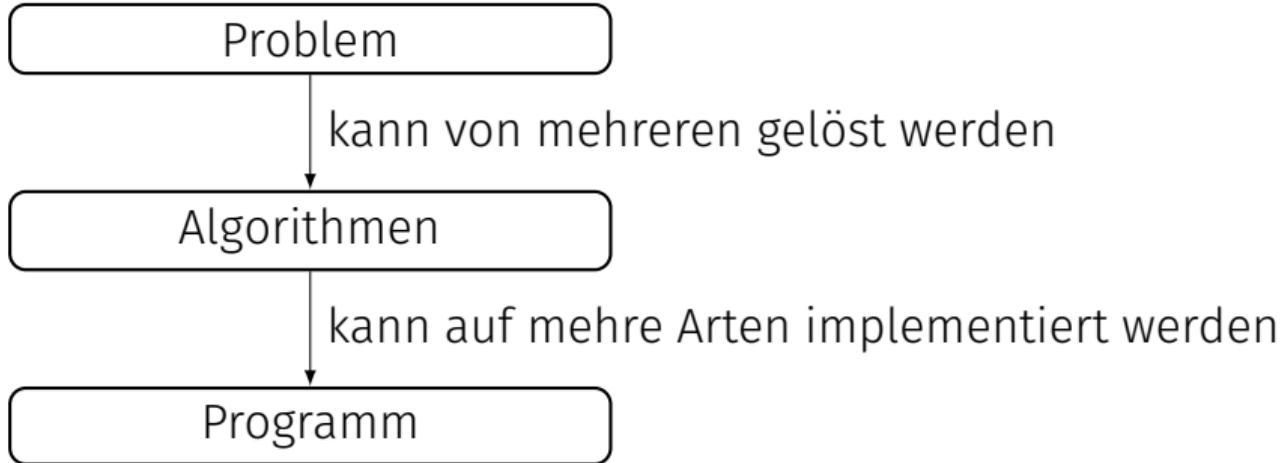
# Warm-up

- Was ist ein Problem?
- Was ist ein Algorithmus?
  - wohldefinierte Berechnungsvorschrift, welche aus Eingabedaten (input) Ausgabedaten (output) berechnet.
- Was ist ein Programm?
  - Konkrete Implementation eines Algorithmus.

# Probleme, Algorithmen und Programme



# Warm-up



# Effizienz

Programm	Laufzeit	Messbarer Wert auf einer konkreten Maschine.
Algorithmus	Kosten	Anzahl Elementaroperationen
Problem	Komplexität	Minimale (asymptotische) Kosten über alle Algorithmen, die das Problem lösen.

# Effizienz

Programm	Laufzeit	Messbarer Wert auf einer konkreten Maschine.
Algorithmus	Kosten	Anzahl Elementaroperationen
Problem	Komplexität	Minimale (asymptotische) Kosten über alle Algorithmen, die das Problem lösen.

→ Abschätzen von *Kosten* oder *Laufzeit* abhängig von der Eingabegrösse  $n$ .

# Asymptotisches Verhalten

- Was sind  $\Omega(g(n))$ ,  $\Theta(g(n))$ ,  $\mathcal{O}(g(n))$ ?

# Asymptotisches Verhalten

- Was sind  $\Omega(g(n))$ ,  $\Theta(g(n))$ ,  $\mathcal{O}(g(n))$ ?
- Mengen von Funktionen!

# Asymptotisches Verhalten

■ Was sind  $\Omega(g(n))$ ,  $\Theta(g(n))$ ,  $\mathcal{O}(g(n))$ ?

→ Mengen von Funktionen!

Teilmenge	$A \subseteq B$
echte Teilmenge	$A \subsetneq B$
Schnittmenge	$A \cap B$

# Asymptotisches Verhalten

Gegeben Funktion  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ .

Definition:

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$$\Omega(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)\}$$

$$\Theta(g) = \mathcal{O}(g) \cap \Omega(g)$$

## Intuition:

$f \in \mathcal{O}(g)$ : (Laufzeit)  $f$  wächst asymptotisch **nicht mehr** als  $g$ . Algorithmus mit Laufzeit  $f$  ist **nicht schlechter** als einer mit  $g$ .

$f \in \Omega(g)$ : (Laufzeit)  $f$  wächst asymptotisch **nicht weniger** als  $g$ .

Algorithmus mit Laufzeit  $f$  ist **nicht besser** als einer mit  $g$ .

$f \in \Theta(g)$ :  $f$  wächst asymptotisch **gleich schnell** wie  $g$ . Algorithmus mit Laufzeit  $f$  ist **gleich gut** wie einer mit  $g$ .

# Etwas seltener verwendet

Gegeben Funktion  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ .

Definition:

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$$o(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$$\Omega(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)\}$$

$$\omega(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq n_0 : 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)\}$$

$f \in o(g)$ :  $f$  wächst echt langsamer als  $g$

$f \in \omega(g)$ :  $f$  wächst echt schneller als  $g$

# Nützliches fürs Aufgabenblatt

## Theorem 1

1.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \Rightarrow f \in \mathcal{O}(g), \mathcal{O}(f) \subsetneq \mathcal{O}(g).$
2.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = C > 0$  ( $C$  konstant)  $\Rightarrow f \in \Theta(g).$
3.  $\frac{f(n)}{g(n)} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty \Rightarrow g \in \mathcal{O}(f), \mathcal{O}(g) \subsetneq \mathcal{O}(f).$

# Nützliches fürs Aufgabenblatt

## Theorem 1

1.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \Rightarrow f \in \mathcal{O}(g), \mathcal{O}(f) \subsetneq \mathcal{O}(g).$
2.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = C > 0$  ( $C$  konstant)  $\Rightarrow f \in \Theta(g).$
3.  $\frac{f(n)}{g(n)} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \infty \Rightarrow g \in \mathcal{O}(f), \mathcal{O}(g) \subsetneq \mathcal{O}(f).$

## Example 2

1.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n}{n^2} = 0 \Rightarrow n \in \mathcal{O}(n^2), \mathcal{O}(n) \subsetneq \mathcal{O}(n^2).$
2.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2n}{n} = 2 > 0 \Rightarrow 2n \in \Theta(n).$
3.  $\frac{n^2}{n} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \infty \Rightarrow n \in \mathcal{O}(n^2), \mathcal{O}(n) \subsetneq \mathcal{O}(n^2).$

$$f_1 \in \mathcal{O}(g), f_2 \in \mathcal{O}(g) \Rightarrow f_1 + f_2 \in \mathcal{O}(g)$$

# Beispiele

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$f(n)$	$f \in \mathcal{O}(?)$	Beispiel
$3n + 4$		
$2n$		
$n^2 + 100n$		
$n + \sqrt{n}$		

# Beispiele

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$f(n)$	$f \in \mathcal{O}(?)$	Beispiel
$3n + 4$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 4, n_0 = 4$
$2n$		
$n^2 + 100n$		
$n + \sqrt{n}$		

# Beispiele

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$f(n)$	$f \in \mathcal{O}(?)$	Beispiel
$3n + 4$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 4, n_0 = 4$
$2n$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 2, n_0 = 0$
$n^2 + 100n$		
$n + \sqrt{n}$		

# Beispiele

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$f(n)$	$f \in \mathcal{O}(?)$	Beispiel
$3n + 4$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 4, n_0 = 4$
$2n$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 2, n_0 = 0$
$n^2 + 100n$	$\mathcal{O}(n^2)$	$c = 2, n_0 = 100$
$n + \sqrt{n}$		

# Beispiele

$$\mathcal{O}(g) = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\}$$

$f(n)$	$f \in \mathcal{O}(?)$	Beispiel
$3n + 4$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 4, n_0 = 4$
$2n$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 2, n_0 = 0$
$n^2 + 100n$	$\mathcal{O}(n^2)$	$c = 2, n_0 = 100$
$n + \sqrt{n}$	$\mathcal{O}(n)$	$c = 2, n_0 = 1$

# Beispiele

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$  ist korrekt

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$  ist korrekt

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$  ist korrekt
- $\Theta(n) \subseteq \Theta(n^2)$

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$  ist korrekt
- $\Theta(n) \subseteq \Theta(n^2)$  ist falsch:

# Beispiele

- $n \in \mathcal{O}(n^2)$  korrekt, aber ungenau:  
 $n \in \mathcal{O}(n)$  und sogar  $n \in \Theta(n)$ .
- $3n^2 \in \mathcal{O}(2n^2)$  korrekt, aber unüblich:  
Konstanten weglassen:  $3n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$ .
- $2n^2 \in \mathcal{O}(n)$  ist falsch:  $\frac{2n^2}{n} = 2n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty !$
- $\mathcal{O}(n) \subseteq \mathcal{O}(n^2)$  ist korrekt
- $\Theta(n) \subseteq \Theta(n^2)$  ist falsch:  $n \notin \Omega(n^2) \supset \Theta(n^2)$

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?

✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

$\mathcal{O}(\sqrt{n}) \subset \mathcal{O}(n)$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

$\mathcal{O}(\sqrt{n}) \subset \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

$\mathcal{O}(\sqrt{n}) \subset \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$2^n \notin \mathcal{O}(\exp(n))$  ?

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

$\mathcal{O}(\sqrt{n}) \subset \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$2^n \notin \mathcal{O}(\exp(n))$  ?      ✗

# Quiz

$1 \in \mathcal{O}(15)$  ?      ✓ besser  $1 \in \mathcal{O}(1)$

$2n + 1 \in \Theta(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$\sqrt{n} \in \Omega(n)$  ?      ✗

$n \in \Omega(\sqrt{n})$  ?      ✓

$\sqrt{n} \notin \Theta(n)$  ?      ✓

$\mathcal{O}(\sqrt{n}) \subset \mathcal{O}(n)$  ?      ✓

$2^n \notin \mathcal{O}(\exp(n))$  ?      ✗

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine!

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine! Wenn ich heute ein Problem der Grösse  $n$  lösen kann, dann kann ich mit einer 10 oder 100 mal so schnellen Maschine...

Komplexität	(speed $\times 10$ )	(speed $\times 100$ )
$\log_2 n$		
$n$		
$n^2$		
$2^n$		

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine! Wenn ich heute ein Problem der Grösse  $n$  lösen kann, dann kann ich mit einer 10 oder 100 mal so schnellen Maschine...

Komplexität	(speed $\times 10$ )	(speed $\times 100$ )
$\log_2 n$	$n \rightarrow n^{10}$	$n \rightarrow n^{100}$
$n$		
$n^2$		
$2^n$		

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine! Wenn ich heute ein Problem der Grösse  $n$  lösen kann, dann kann ich mit einer 10 oder 100 mal so schnellen Maschine...

Komplexität	(speed $\times 10$ )	(speed $\times 100$ )
$\log_2 n$	$n \rightarrow n^{10}$	$n \rightarrow n^{100}$
$n$	$n \rightarrow 10 \cdot n$	$n \rightarrow 100 \cdot n$
$n^2$		
$2^n$		

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine! Wenn ich heute ein Problem der Grösse  $n$  lösen kann, dann kann ich mit einer 10 oder 100 mal so schnellen Maschine...

Komplexität	(speed $\times 10$ )	(speed $\times 100$ )
$\log_2 n$	$n \rightarrow n^{10}$	$n \rightarrow n^{100}$
$n$	$n \rightarrow 10 \cdot n$	$n \rightarrow 100 \cdot n$
$n^2$	$n \rightarrow 3.16 \cdot n$	$n \rightarrow 10 \cdot n$
$2^n$		

# Eine gute Strategie?

... dann kaufe ich mir eben eine neue Maschine! Wenn ich heute ein Problem der Grösse  $n$  lösen kann, dann kann ich mit einer 10 oder 100 mal so schnellen Maschine... <sup>1</sup>

Komplexität	(speed $\times 10$ )	(speed $\times 100$ )
$\log_2 n$	$n \rightarrow n^{10}$	$n \rightarrow n^{100}$
$n$	$n \rightarrow 10 \cdot n$	$n \rightarrow 100 \cdot n$
$n^2$	$n \rightarrow 3.16 \cdot n$	$n \rightarrow 10 \cdot n$
$2^n$	$n \rightarrow n + 3.32$	$n \rightarrow n + 6.64$

---

<sup>1</sup>Um das zu sehen, setzt man jeweils  $f(n') = c \cdot f(n)$  ( $c = 10$  oder  $c = 100$ ) und löst nach  $n'$  auf.

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for (int i = 1; i<n; ++i)  
        op();  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for (int i = 1; i<n; ++i)  
        for (int j = 1; j<n; ++j)  
            op();  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for (int i = 1; i<n; ++i)  
        for (int j = i; j<n; ++j)  
            op();  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for (int i = 1; i<n; ++i){  
        op();  
        for (int j = i; j<n; ++j)  
            op();  
    }  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for (int i = 1; i<n; ++i){  
        op();  
        for (int j = 1; j<i*i; ++j)  
            op();  
    }  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
void run(int n){  
    for(int i = 1; i <= n; ++i)  
        for(int j = 1; j*j <= n; ++j)  
            for(int k = n; k >= 2; --k)  
                op();  
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# Asymptotische Laufzeiten mit $\Theta$

```
int f(int n){
    i=1;
    while (i <= n*n*n){
        i = i*2;
    }
    return i;
}
```

Wie oft wird `op()` in Abhängigkeit von  $n$  aufgerufen?

# 3. Programmieraufgabe

---

Vorbereitende Bemerkungen für die Programmieraufgaben (Prefix Sum in 2D)

# Summe in Subarray (naiver Algorithmus)

**Input:** Eine Folge von  $n$  Zahlen  $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$  und Subintervall  $I = [x_0, x_1]$

**Output:**  $\sum_{i=x_0}^{x_1} a_i$ .

$\mathcal{S} \leftarrow 0$

**for**  $i \in \{x_0, \dots, x_1\}$  **do**

$\mathcal{S} \leftarrow \mathcal{S} + a_i$

**return**  $\mathcal{S}$

# Summe in Subarray (naiver Algorithmus)

**Input:** Eine Folge von  $n$  Zahlen  $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$  und Subintervall  $I = [x_0, x_1]$

**Output:**  $\sum_{i=x_0}^{x_1} a_i$ .

$\mathcal{S} \leftarrow 0$

**for**  $i \in \{x_0, \dots, x_1\}$  **do**

$\mathcal{S} \leftarrow \mathcal{S} + a_i$

**return**  $\mathcal{S}$

## Idee der Hausaufgabe

- Benutze die Präfixsumme um für beliebige Subintervalle die Summe mit konstant beschränkter Laufzeit zu berechnen.
- **Verallgemeinere** für zwei Dimensionen.

## 4. Anhang

---

Einige Formeln mit Herleitung

# Summen

$$\sum_{i=0}^n i = ?$$

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$$

# Summen

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$$

Warum?

# Summen

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$$

Warum?

Intuition

$$1 + \dots + 100 = (1 + 100) + (2 + 99) + (3 + 98) + \dots + (50 + 51)$$

# Summen

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$$

Warum?

Intuition

$$1 + \dots + 100 = (1 + 100) + (2 + 99) + (3 + 98) + \dots + (50 + 51)$$

Formaler?

$$\sum_{i=0}^n (n - i) = ?$$

$$\sum_{i=0}^n (n - i) = \sum_{i=0}^n i$$

# Summen

$$\sum_{i=0}^n (n - i) = \sum_{i=0}^n i$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow 2 \cdot \sum_{i=0}^n i &= \sum_{i=0}^n i + \sum_{i=0}^n (n - i) \\ &= \sum_{i=0}^n (i + (n - i)) = \sum_{i=0}^n n = (n + 1) \cdot n \end{aligned}$$

$$\sum_{i=0}^n (n - i) = \sum_{i=0}^n i$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow 2 \cdot \sum_{i=0}^n i &= \sum_{i=0}^n i + \sum_{i=0}^n (n - i) \\ &= \sum_{i=0}^n (i + (n - i)) = \sum_{i=0}^n n = (n + 1) \cdot n \end{aligned}$$

$$\sum_{i=0}^n i^2 = ?$$

$$\sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

Das muss man nicht auswendig wissen. Aber man sollte wissen, dass es ein Polynom dritten Grades in  $n$  ist

# [Summen]

Wie kommt man darauf?

# [Summen]

Wie kommt man darauf? Interessanter Trick: Einerseits

$$\sum_{i=0}^n i^3 - \sum_{i=1}^n (i-1)^3 = \sum_{i=0}^n i^3 - \sum_{i=0}^{n-1} i^3 = n^3,$$

# [Summen]

Wie kommt man darauf? Interessanter Trick: Einerseits

$$\sum_{i=0}^n i^3 - \sum_{i=1}^n (i-1)^3 = \sum_{i=0}^n i^3 - \sum_{i=0}^{n-1} i^3 = n^3,$$

andererseits

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^n i^3 - \sum_{i=1}^n (i-1)^3 &= \sum_{i=1}^n i^3 - \sum_{i=1}^n (i-1)^3 \\ &= \sum_{i=1}^n i^3 - (i-1)^3 = \sum_{i=1}^n 3 \cdot i^2 - 3 \cdot i + 1 \end{aligned}$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = ?$$

$$\frac{a^x}{a^y} = ?$$

$$a^{x \cdot y} = ?$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a (x \cdot y) = ?$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = ?$$

$$a^{x \cdot y} = ?$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a(x \cdot y) = ?$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = ?$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a(x \cdot y) = ?$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a(x \cdot y) = ?$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a(x \cdot y) = ?$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = ?$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = ?$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = ?$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = y \log_a x$$

$$\log_a n! = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_a(x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = y \log_a x$$

$$\log_a n! = \sum_{i=1}^n \log i$$

$$\log_b x = ?$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = \log_b a \cdot \log_a x$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = y \log_a x$$

$$\log_a n! = \sum_{i=1}^n \log i$$

$$a^{\log_b x} = ?$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = \log_b a \cdot \log_a x$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = y \log_a x$$

$$\log_a n! = \sum_{i=1}^n \log i$$

$$a^{\log_b x} = x^{\log_b a}$$

# Exponenten und Logarithmen

$$\log_a y = x \Leftrightarrow a^x = y \quad (a > 0, y > 0)$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$$

$$a^{x \cdot y} = (a^x)^y$$

$$\log_b x = \log_b a \cdot \log_a x$$

$$\log_a (x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$$

$$\log_a \frac{x}{y} = \log_a x - \log_a y$$

$$\log_a x^y = y \log_a x$$

$$\log_a n! = \sum_{i=1}^n \log i$$

$$a^{\log_b x} = x^{\log_b a}$$

Letzteres sieht man durch Einsetzen von  $x \rightarrow a^{\log_a x}$

# Vergleiche

$$\frac{n^2}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} ?$$

$$\frac{n^2}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

# Vergleiche

$$\frac{n^{10000}}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} ?$$

# Vergleiche

$$\frac{n^{10000}}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

# Vergleiche

$$d > 1, c > 0$$

$$\frac{n^c}{d^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} ?$$

# Vergleiche

$$d > 1, c > 0$$

$$\frac{n^c}{d^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

# Vergleiche

$$d > 1, c > 0$$

$$\frac{n^c}{d^n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

denn

$$\frac{n^c}{d^n} = \frac{2^{\log_2 n^c}}{2^{\log_2 d^n}} = 2^{c \cdot \log_2 n - n \log_2 d}$$

# Vergleiche

$$\frac{n}{\log n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} ?$$

# Vergleiche

$$\frac{n}{\log n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty$$

# Vergleiche

$$\frac{n \log n}{\sqrt{n}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} ?$$

# Vergleiche

$$\frac{n \log n}{\sqrt{n}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty$$

# Vergleiche

$$\frac{\log_2 n^2}{\sqrt{n}} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} ?$$

# Vergleiche

$$\frac{\log_2 n^2}{\sqrt{n}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

# Vergleiche

$$\frac{\log_2 n^2}{\sqrt{n}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

$$\log_2 n^2 = 2 \log_2 n$$

$$\sqrt{n} = n^{1/2} = 2^{\log_2 n^{1/2}} = (\sqrt{2})^{\log_2 n}$$

$$\frac{\log n^2}{\sqrt{n}} = 2 \frac{\log_2 n}{(\sqrt{2})^{\log_2 n}}$$

verhält sich wegen  $\log_2 n \rightarrow \infty$  für  $n \rightarrow \infty$  wie  $2 \frac{n}{(\sqrt{2})^n}$