

2.3 Sortieren

- 2.3.1 Einleitung
- 2.3.2 Einfache Sortierverfahren
- 2.3.3 Höhere Sortierverfahren
- 2.3.4 Komplexität von Sortierverfahren
- 2.3.5 Spezielle Sortierverfahren



Optimaler Sortieralgorithmus

- Was ist die theoretische Untergrenze für die Komplexität eines Sortieralgorithmus?
- Wann können wir mit einem Sortieralgorithmus zufrieden sein?



Optimaler Sortieralgorithmus

- Reprise: Sortierproblem
 - gegeben:
 - Objektmenge R
 - Ordnung \leq auf R^2
 - R_1, R_2, \dots, R_n
 - gesucht: Permutation π mit
 $R_{\pi(1)} \leq R_{\pi(2)} \leq \dots \leq R_{\pi(n)}$
- Sogenanntes “Sortieren durch Vergleichen”



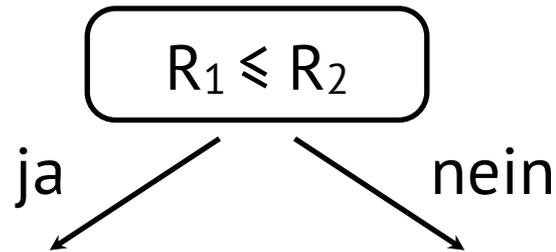
Optimaler Sortieralgorithmus

- Der Ablauf eines nur auf Vergleichen basierenden Sortieralgorithmus kann durch einen Entscheidungsbaum dargestellt werden.
 - innere Knoten = Vergleich
 - Blätter = sortierende Permutation

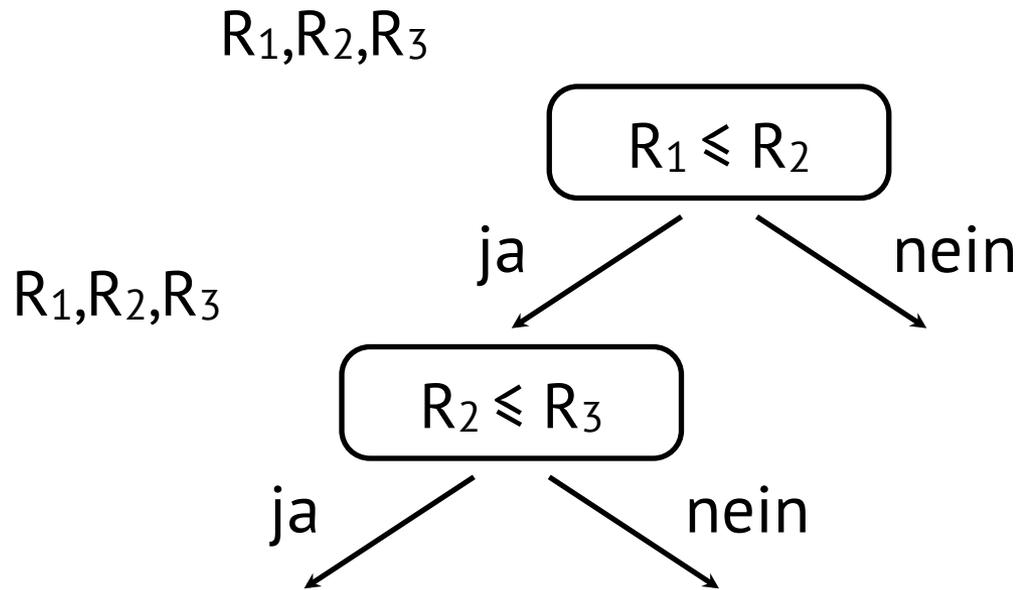


Optimaler Sortieralgorithmus

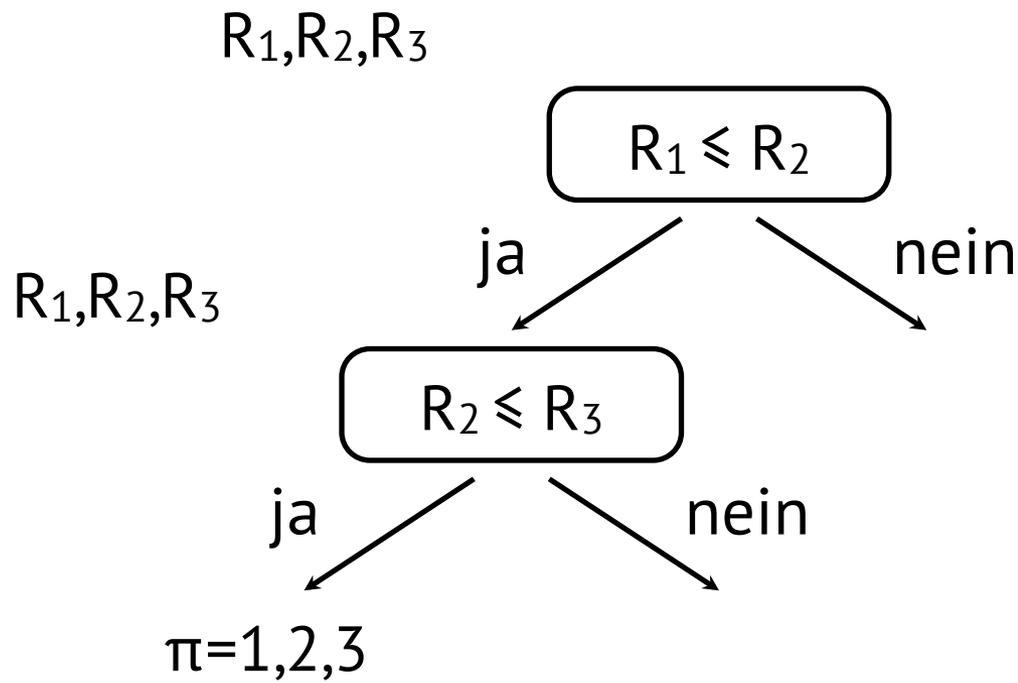
R_1, R_2, R_3



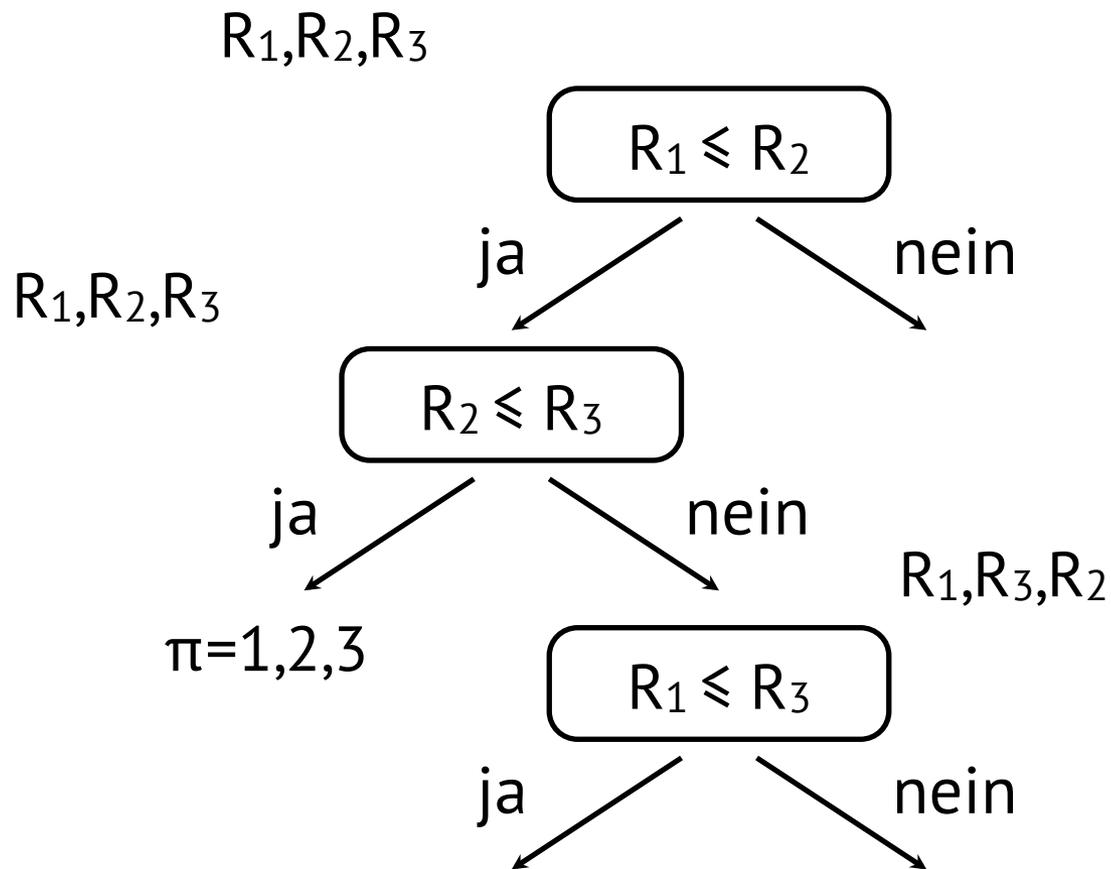
Optimaler Sortieralgorithmus



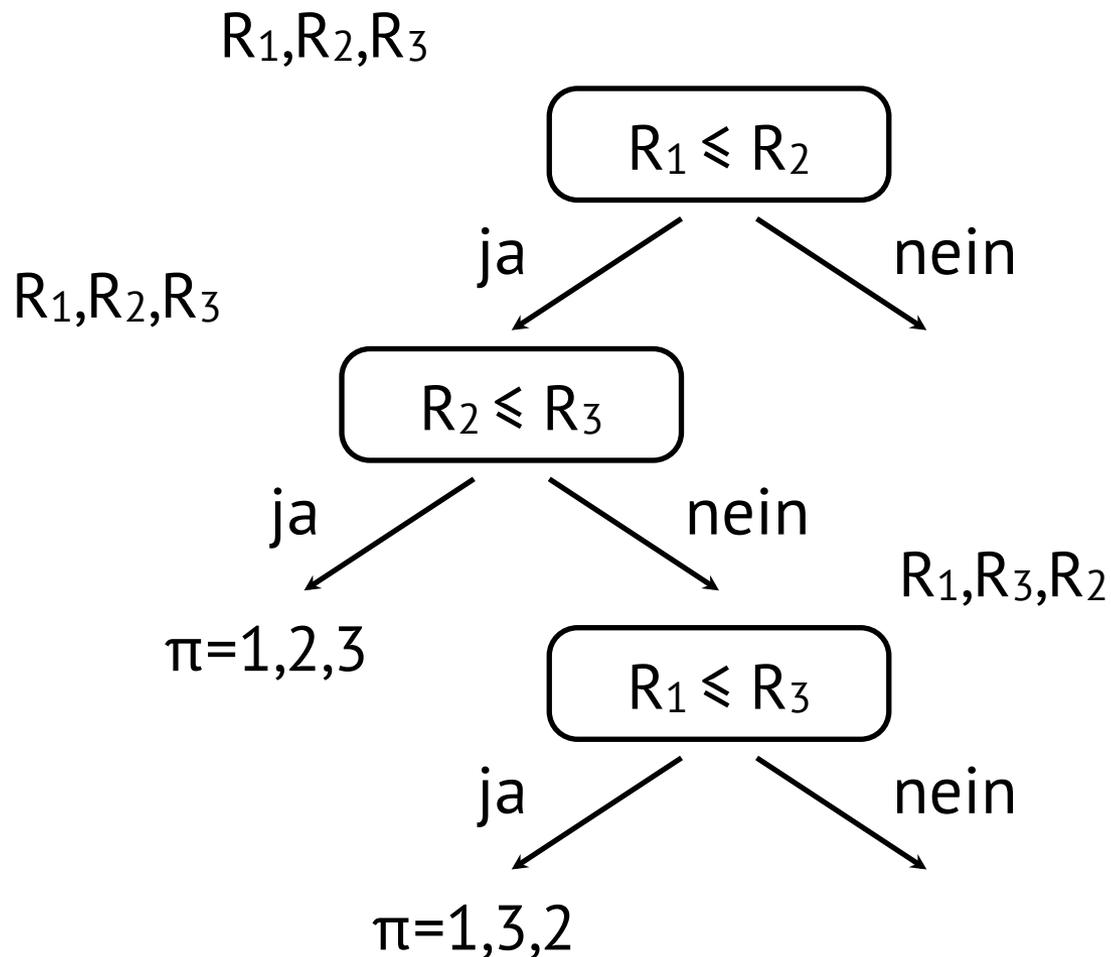
Optimaler Sortieralgorithmus



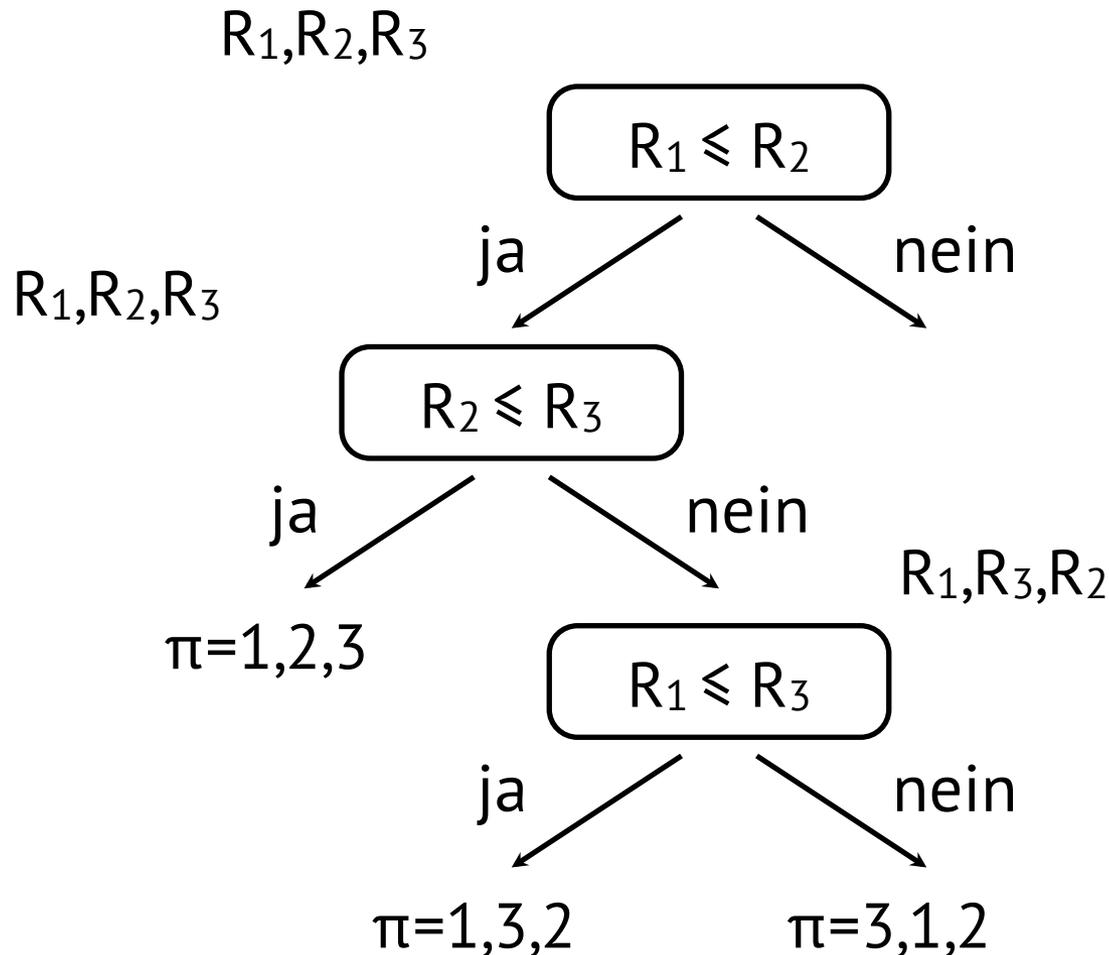
Optimaler Sortieralgorithmus



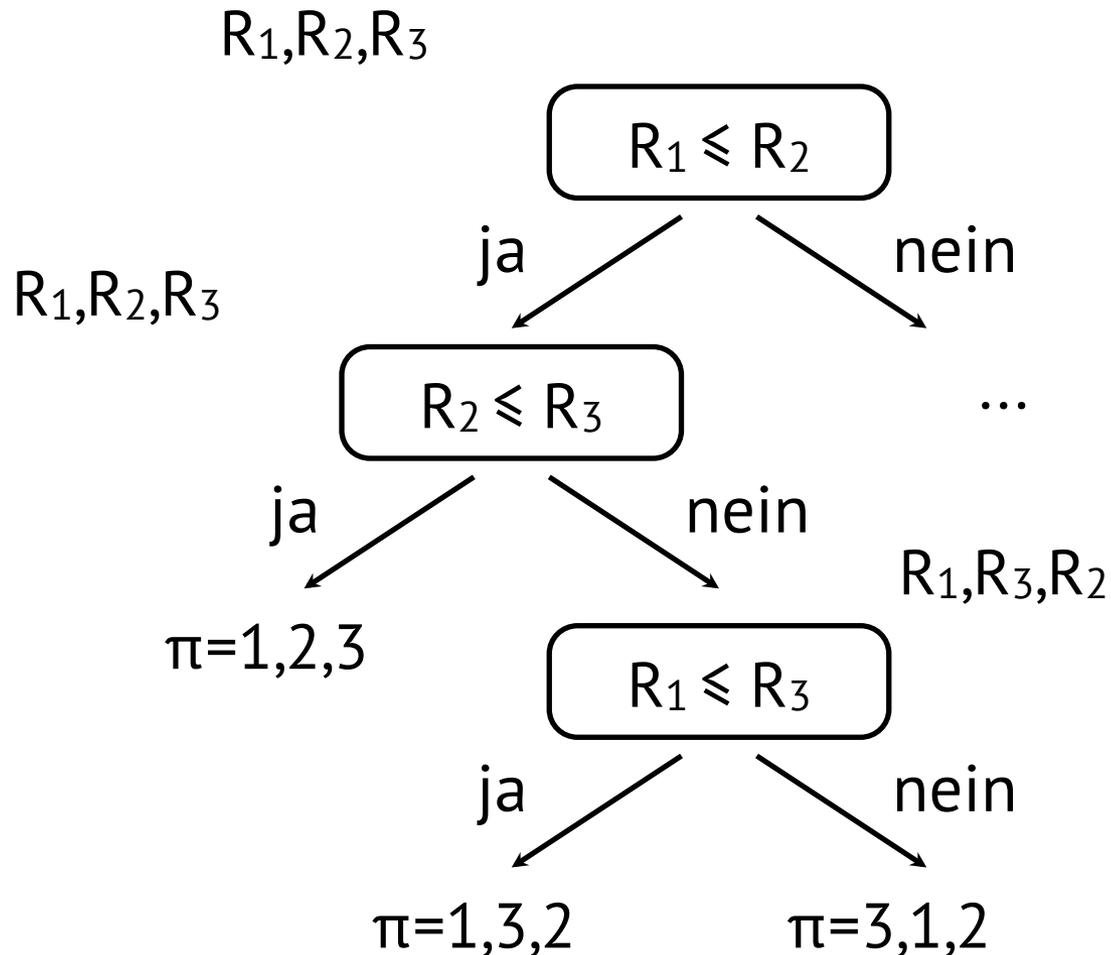
Optimaler Sortieralgorithmus



Optimaler Sortieralgorithmus



Optimaler Sortieralgorithmus



Optimaler Sortieralgorithmus

1. Es gibt $n!$ mögliche Permutationen. Jeder Entscheidungsbaum hat also mindestens $n!$ Blätter.
2. Die maximale Zahl von Blättern in einem Binärbaum der Höhe h ist 2^h . Jeder Entscheidungsbaum hat also höchstens 2^h Blätter.

$$\rightarrow 2^h \geq n!$$

$$\rightarrow h \geq \log_2(n!)$$

Optimaler Sortieralgorithmus

Möglichkeit 1

$$\begin{aligned}h &\geq \log_2(n!) \\ &= \log_2 \prod_{i=1}^n i \\ &= \sum_{i=1}^n \log_2 i \\ &\geq \sum_{i=1}^{\lceil n/2 \rceil - 1} \log_2 i + \sum_{i=\lceil n/2 \rceil}^n \log_2 i \\ &\geq 0 + \lceil n/2 \rceil \log_2 \lceil n/2 \rceil \\ &\geq \frac{n}{2} \log_2 \frac{n}{2} = \frac{n}{2} (\log_2 n - \log_2 2) = \Theta(n \log n)\end{aligned}$$

Optimaler Sortieralgorithmus

$$\begin{aligned}h &\geq \log_2(n!) \\ &= \sum_{i=1}^n \log_2(i) \\ &= c \sum_{i=1}^n \ln(i) \\ &\geq c \int_{1/2}^{n+1/2} \ln(x) dx \\ &= c \left(x \ln(x) - x \Big|_{1/2}^{n+1/2} \right) \\ &= \Omega(n \log(n))\end{aligned}$$

Möglichkeit 2:
Integralmethode