

Sortering:

Insertionsort	$O(n^2)$
Mergesort	$O(n \log n)$
Quicksort	$O(n^2)$ ($O(n \log n)$)
Heapsort	$O(n \log n)$

Nøgler $\in \{0, 1, \dots, k\}$

Countingsort $O(n+k) = O(n)$, hvis $k \in O(n)$

Radixsort $O(d(n+r)) = O(n)$, hvis $d \in O(1)$ og $r \in O(n)$

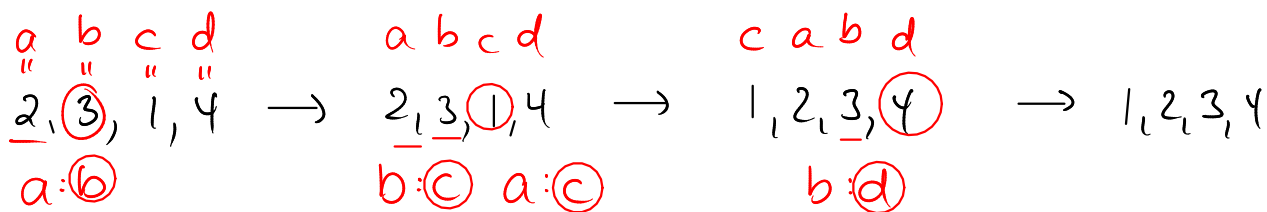
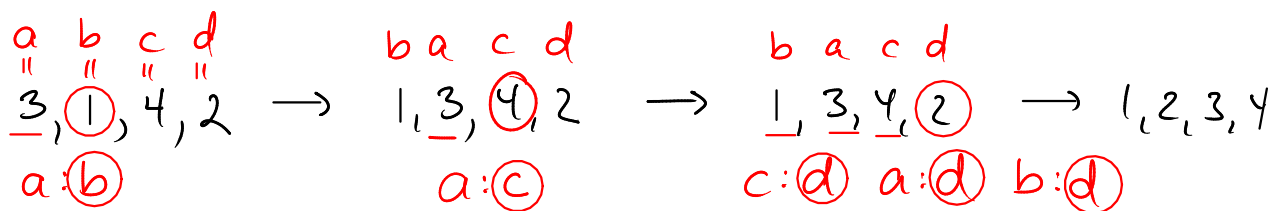
$$k = rd = 2^{cd}$$

$$r = 2^c$$

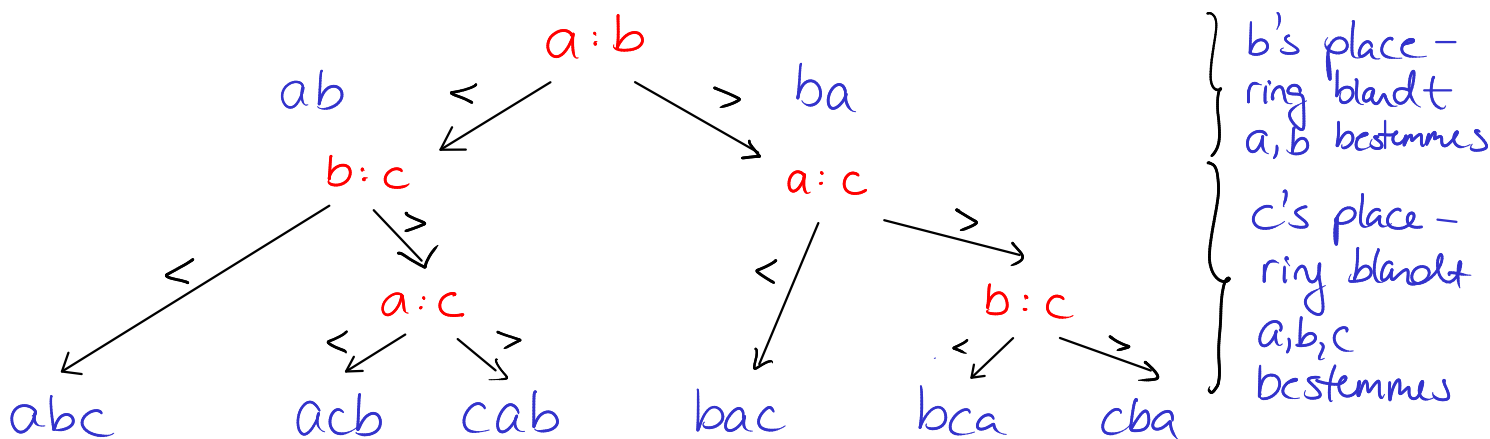
\Rightarrow r forskellige cifre
 d cifre i hvert tal

Sammenligningsbaseret sortering : $\Omega(n \log n)$

Eks : Insertionsort (a, b, c, d)



Insertionsort (a, b, c):



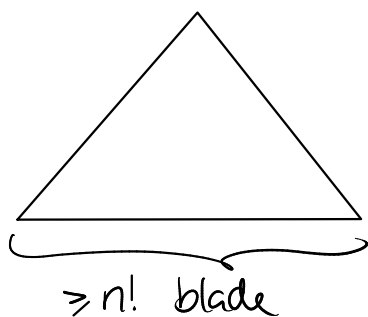
Beslutningstræet skal kunne resultere i alle seks mulige permutationer.

Hvis permutationen a, c, b f.eks. ikke kunne forekomme, ville resultatet være forkert, når $a=1, b=3, c=2$. D.v.s. Insertionsort(1, 3, 2) ville ikke give korrekt sortering.

Generelt skal beslutningstræet have mindst $n!$ blade, i'te lag indeholder 2^i knuder.

D.v.s. mindst er sti fra rod til blad indeholder h sammenligninger, hvor

$$\begin{aligned} 2^h &\geq n! \\ \Downarrow \\ h &\geq \log(n!) \\ &= \log(n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1) \\ &= \underbrace{\log(n) + \dots + \log\left(\frac{n}{2}\right) + \dots + \log(2)}_{\geq \frac{n}{2} \text{ led, som er } \geq \log\left(\frac{n}{2}\right)} \\ &\geq \frac{n}{2} \log\left(\frac{n}{2}\right) \in \Theta(n \log n) \end{aligned}$$



$$\left. \vphantom{\begin{array}{c} \triangle \\ \underbrace{\hspace{10em}} \\ \geq n! \text{ blade} \end{array}} \right\} \text{højde} \geq \frac{n}{2} \log \frac{n}{2}$$

D.v.s. enhver sammenligningsbaseret foretager $\Omega(n \log n)$ sammenligninger (hvis den altid sorterer korrekt).

sorteringsalgoritme i værste tilfælde