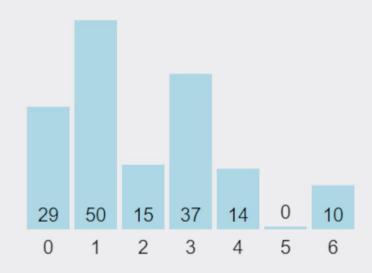




podle pořadí) prvku v nezpracované části seznamu a jeho umíst**ě**ní na správné místo.

PRINCIP



Princip tohoto algoritmu spočívá v postupném nalezení nejmenšího nebonejvětšího prvku z nesetříděné části pole a jehonásledném přesunu na začátek nebo konecsetříděné části pole.



Časová složitost:

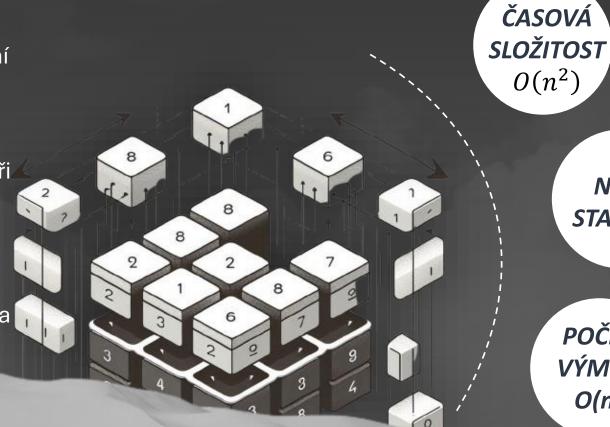
Algoritmus musí vždy projít celý seznam, bez ohledu na jeho počáteční uspořádání.

Stabilita:

Selection Sort není stabilní, protože při výměně prvků může změnit relativní pořadí prvků se stejnou hodnotou.

Výměny:

 V každé iteraci se provede pouze jedna výměna, i když je seznam již částečně setříděný.



NENÍ

STABILNÍ

POČET

VÝMĚN

O(n)





Kdy je Selection Sort vhodný?

- •Pro malé datové sady (např. seznamy do desítek prvků), kde není kvadratická časová složitost výraznou překážkou.
- •V prostředí s **omezenou pamětí**, kde je nutné minimalizovat dodatečné nároky na paměť.
- •V případech, kdy je důležité mít jednoduchý a rychle implementovatelný algoritmus (např. pro vzdělávací účely nebo jako základní řešení).

Kdy není Selection Sort vhodný?

- •Pro **velké datové sady**, kde jsou moderní algoritmy mnohem rychlejší.
- •Pokud je potřeba **stabilní třídění**, což Selection Sort nativně neposkytuje.

DÍKY ZA POZORNOST

