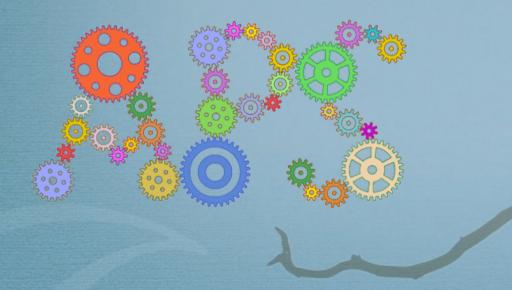
Algoritmi in podatkovne strukture 1

Visokošolski strokovni študij Računalništvo in informatika

Urejanje brez primerjav



Jurij Mihelič, UniLj, FRI

Urejanje s štetjem

- Predpostavka
 - vsi elementi so v razponu od 0 do m
- Ideja algoritma
 - za vsak element x ugotovimo število elementov c(x), ki so manjši ali enaki x (vključno s samim elementom)
 - v urejenem zaporedju je element x na mestu c(x) - 1



Urejanje s štetjem

- Sled
- Stabilnost
 - zakaj gre zadnja zanka nazaj?
- Zahtevnost
 - $-\Theta(n+m)$
 - če m = O(n), potem $\Theta(n)$

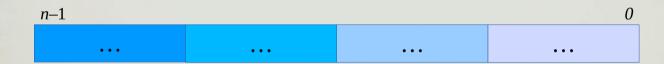
Kolíkšen je m, če urejamo javine inte?

Urejanje s štetjem

- Različice
 - urejanje zapisov s celoštevilčnim ključem
 - urejanje celih števil
 - ugotavljanje / odstranjevanje duplikatov

Korensko urejanje

- Predpostavka
 - poznavanje kodiranja elementov
- Ideja algoritma
 - stabilno urejamo po števkah elementa
 - od najmanj pomembne števke do najbolj pomembne



Korensko urejanje

- Sled
- Zahtevnost
 - d krat kličemo stabilno urejanje
 - stabilno urejanje s primerjavami
 - $O(d n^2)$ ali $O(d n \lg n)$
 - stabilno urejanje brez primerjav (štetje)
 - O(d(n+m))
 - če d = O(1) (konstanta) in m = O(n)
 - potem $\Theta(n)$

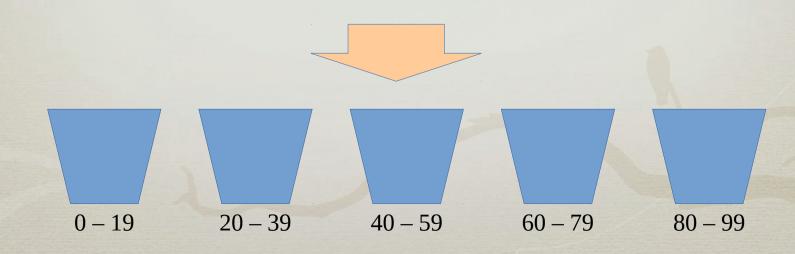
Korensko urejanje

- Različice
 - od najbolj pomembne števke do najmanj pomembne

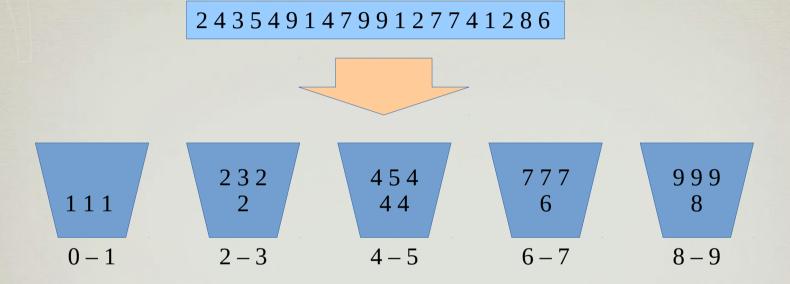
- ...

- Ideja algoritma
 - celoten interval elementov razdelimo na m košev
 - elemente porazdelimo v koše
 - vsak koš uredimo z enim od preostalih urejanj
 - združimo koše

2 44 32 58 43 94 12 34 73 39 9 21 24 76 74 41 10 21 98 64 55 33 21 78 34 24 78 88



Sled



- Lastnosti
 - preslikava v koš
 - razpršilna funkcija
 - ohranja urejenost
 - npr., $x \rightarrow x / max * št. košev$
 - zahtevnost: $\Theta(n)$
 - enakomerna porazdeljenost elementov
 - enakomerna napolnjenost košev

- Različice
 - urejanje z vstavljanjem na koncu
 - razdelimo v koše
 - prepišemo nazaj v originalno polje
 - poženemo navadno vstavljanje
 - v koše vstavljamo urejeno

Povzetek

Vrsta urejanja	Zahtevnost	Razno
Navadno vstavljanje	$O(n^2)$, best: $O(n)$	stabilno
Navadno izbiranje	$\Theta(n^2)$	
Navadne zamenjave	$\Theta(n^2)$	stabilno
Urejanje s kopico	$\Theta(n \log n)$	
Urejanje z zlivanjem	$\Theta(n \log n)$	stabilno, ni <i>in-place</i> , dodatni prostor
Hitro urejanje	$O(n^2)$, avg: $\Theta(n \log n)$	randomizacija, dodatni prostor
Urejanje s štetjem	O(n + m)	stabilno, končna množica
Korensko urejanje	O(d(n+m))	stabilno, končna množica
Urejanje s koši	$O(n^2)$, avg: $\Theta(n)$	stabilno?, enakomerno