

- 1. Pretraga elemenata**
 - svodi se na poredjenje elemenata, to moze biti poredjenje dva cela broja, dve niske, dve strukture
 - ako struktura opisuje studenta, ime prezime i datum rodjenja onda se moraju porebiti sva tri polja
 - ako struktura opisuje razlomak onda postoji formula koja nam vraca informaciju da li su dva razlomka jednaka
- 2. Razlikujemo situaciju kada fja vraca 0 ili 1, jesu isti/nisu isti... ili kada vraca -1, 0, 1. Ako vraca ove tri vrednosti onda dobijamo i relaciju poredjenja koja se posle moze iskoristiti za uredjenje nekog niza elemenata**
 - na primer poredjenje datuma moze vracati tri vrednosti
 - PRIMERI SVIH OVIH FUNKCIJA
- 3. Kada imamo relaciju poretka onda nju mozemo iskoristiti za proveru da li je niz sortiran prema toj relaciji**
- 4. Linearna pretraga niza**
 - Problem pronalazenja indeksa elementa niza koji je jednak datoj vrednosti
 - Kada nemamo nikakvih prepostavki o elementima niza
 - Moze se primeniti i kada trazimo indeks elementa niza koji zadovoljava neko trazeno svojstvo P:
 - na primer paran broj, broj koji se zavrsava nulom,
 - ili cak i maksimalni ili minimalni element niza
 - Vremenska slozenost je $O(n)$ – direktno zavisi od duzine niza koji se pretrazuje
 - FJA KOJA RADI LINEARNU PRETRAGU
 - povratna vrednost je definisana tekstrom zadatka, moze biti -1 moze biti "nema" ili ...
 - pokazati mogucu gresku
 - rekurzivne implementacije linearne pretrage
 - trazenje prvog
 - trazenje poslednjeg rekurzivno
 - oslobođjanje repne rekurzije
 - Vracanje max elementa niza
 - Linearna pretraga do sada je trazila jedan element → moguce je da nadje vise elemenata, npr da prebroji sve elemente jednake x ili da prebroji sve elemente koji zadovoljavaju svojstvo P
 - Ili da nadjemo indekse dva najmanja elementa niza – FJA
 - ...
- 5. Binarna pretraga**
 - pp da je niz sortiran
 - slozenost $O(\log n)$
 - FJA REKURZIVNA IMPLEMENTACIJA BINARNOG PRETRAZIVANJA
 - iterativna verzija dobijena eliminacijom repne rekurzije
 - TEHNIKA DVA POKAZIVACA
 - odrediti broj parova rastuceg niza ciji je zbir jednak z
 - neefikasno, dve petlje
 - efikasno, dva pokazivaca
 - ...
- 6. Sortiranje**
 - uredjivanje prema nekoj fji poredjenja: celih brojeva po vrednosti, niski leksikografski, niza struktura po nekoj fji poredjenja
 - nekoliko algoritama za sortiranje, razlikuju se prema vremenskoj slozenosti i prema prostornoj slozenosti, tj. Da li rade u mestu ili koriste dodatni memorijski prostor
 - Selection sort – necemo raditi
 - MERGE SORT -

- Pocetni problem: Napisati fju koja objedinjava dva sortirana niza u novi sortirani niz
 - implementacija
 - Merge sort algoritam
 - deli niz na dve polovine iste duzine (ili max 1 razlike)
 - rekurzivno sortira svaku polovinu
 - spaja dva sortirana niza
 - $O(n \log n)$ – vremenska slozenost, $O(n)$ – prostorna slozenost
 - ...
7. **Quicksort**
- izabere se pivot P
 - manji od njega se postave levo od njega, veci od njega desno od njega a on se umetne na svoje mesto
 - rekurzivni poziv za levu polovinu i za desnu polovinu
 - slozenost $O(n \log n)$
 - ako je korak particionisanja izvrsen u linearnom vremenu onda dobijamo formula $T(n)=2T(n/2)+O(n)$
 - primer particionisanja knjiga p2 strana 113