

# Napredni algoritmi i strukture podataka

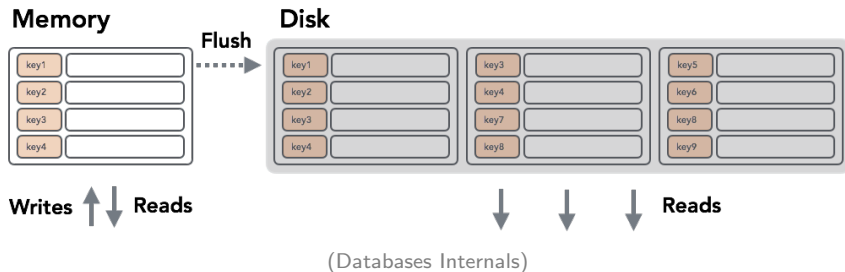
Put čiranja podataka (Read path)



**Univerzitet u Novom Sadu**  
**Fakultet Tehničkih Nauka**

## Put čitanja podataka — Read Path

Write path smo videli na nekom od prethodnih predavanja, Read path ukratko prošlo predavanje, ali jako prosto

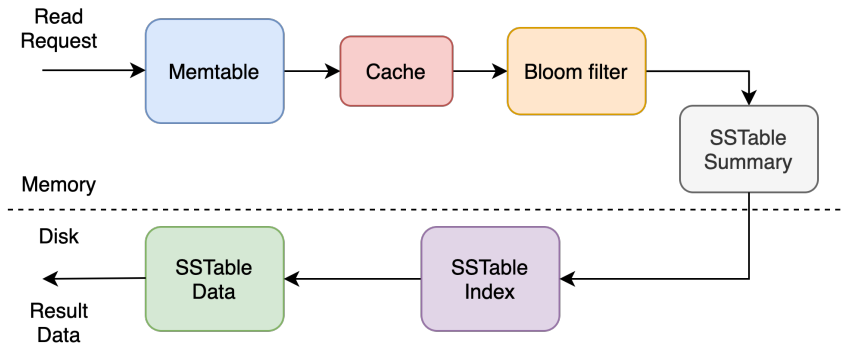


- ▶ Moramo učitati **Bloom filter** sa diska i videti da li je ključ **možda** tu
- ▶ Ako nije, odmah javimo korisniku, da ključ nije prisutan — podatak nije sačuvan
- ▶ Ako je **možda** tu, učitati **summry** i videti da li je ključ u tom opsegu
- ▶ Ako nije, odmah javimo korisniku, da ključ nije prisutan — podatak nije sačuvan
- ▶ Ako **jeste**, pronaći ga u **index** strukturi, i uzeto **offset**
- ▶ Kada imamo **offset**, možemo da se pozicioniramo na **Data** deo i da pročitamo podatak i vratimo korisniku

- ▶ Svi prethodno formirani elementi su nam potrebni, da bi što pre stigli do podatka koji tražimo, **AKO** je on tu
- ▶ Toliki broj fajlova nam treba zbog ovog **AKO**
- ▶ Pravimo kompenzaciju za nesigurnost Bloom Filter-a
- ▶ Što je pre moguće da dobijemo informaciju nazada
- ▶ Ili bar da nam mašinerija kaže: **ključ koji tražis nije sigurno tu**
- ▶ Svi formirani elemnti čine put čitanja podataka – **Read Path**

- ▶ I svi oni moraju da se povežu u sinhronu celinu, **AKO** želimo da dobijemo informaciju u razumenom vremenu
- ▶ Podatke u cache-u moramo da ažuriramo svaki put kada se korisnički podatak locira!
- ▶ Kada dobijemo podataka, pre nego što ga vratimo korisniku prvo ga zapišemo u cache
- ▶ Ova prosta strategija nam omogućava da kod sledeće pretrage **MOŽDA** ne moramo da idemo po disku
- ▶ Kada se uputi zahtev za brisanje nekog podatka, **AKO** je on u cache-u, možemo ga obrisati

## Read path



## Zadaci

- ▶ Povezati sve prethodno kreirane elemente u jednu sinhronu celinu
- ▶ Implementirati **Read Path** strategiju
- ▶ Dodati GET operaciju koja će inicirati **Read Path** strategiju