

KOMPROMISNO RESTRUKTURIRANJE RELACIONE BAZE PODATAKA

Restrukturiranje predstavlja korak logičkog projektovanja podataka koji se sprovodi odmah nakon koraka normalizacije. Pri tome mora biti zadovoljan princip očuvanja informacionog sadržaja

Razloga za to ima dva:

- ✓ Primarno: poboljšanje vremenskih performansi (smanjenje vremena obrade). Ovo se prvenstveno odnosi na korišćenje podataka (upiti) ali je primenjivo i na održavanje podataka (ažuriranje).
- ✓ Sekundarno: pojednostavljenje implementacije operacija. Ovo se odnosi kako na složenost korišćenja podataka tako i na složenost održavanja podataka.

Kao i kod svakog kompromisa, Kada se nešto dobija na nečemu se i gubi. U konkretnom slučaju, gubitak je sledeći:

- ✓ Opterećenje postupaka održavanja podataka: postupke održavanja podataka treba dopuniti dodatnim postupcima.
- ✓ Povećanje memorijskog prostora: uz polazni informacioni sadržaj javlja se i dodatni.

Drugi od navedenih gubitaka je u skladu sa okolnošću da su u programiranju i informatici uopšte vreme obrade i memorijski prostor dva kontradiktorna zahteva.

Postoje dva vida kompromisnog restrukturiranja i oni se sprovode navedenim redosledom:

- ✓ Redukcija šeme relacione baze podataka.
- ✓ Redudansa šeme relacione baze podataka.