



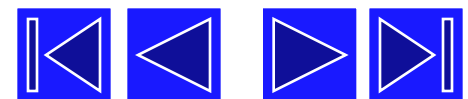
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



- **BAZA PODATAKA** (*Database*) je skup međusobno povezanih podataka koji se čuvaju zajedno, tokom dužeg vremenskog perioda, i među kojima ima samo onoliko ponavljanja koliko je neophodno za njihovo optimalno korišćenje pri višekorisničkom radu.
- **SISTEM BAZE PODATAKA** je jedinstvo baze podataka i neophodnih hardverskih, softverskih i ljudskih resursa.
- **SISTEM ZA UPRAVLJANJE BAZOM PODATAKA - SUBP** (*DataBase Management System - DBMS*) je softverski sistem koji obezbeđuje osnovne funkcije obrade velike količine podataka: jednostavno pretraživanje, pamćenje i ažuriranje podataka, višestruko paralelno (konkurentno) korišćenje istog skupa podataka, pouzdanost i sigurnost.



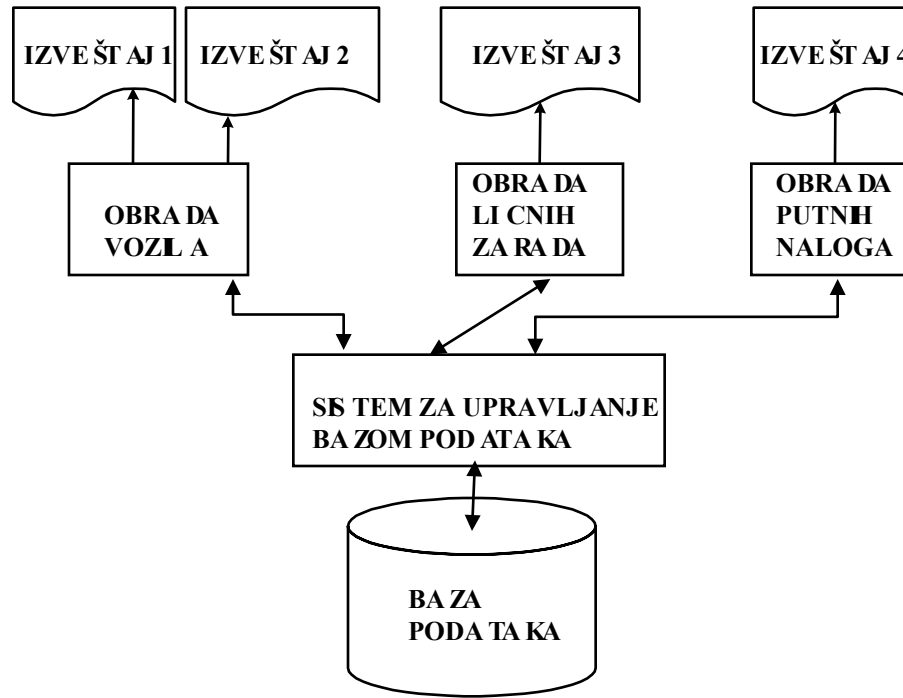


DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



- **Primer:** Hipotetička baza podataka preduzeća u oblasti prevoza





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

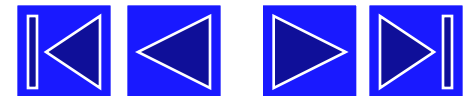


SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



FUNKCIJE SUBP-a:

- Skladištenje podataka sa minimumom redundanse.
- Pouzdanost podataka i pri mogućim hardverskim i softverskim otkazima.
- Pouzdano paralelno korišćenje zajedničkih podataka od strane više ovlašćenih korisnika - KONKURENTNOST.
- Logička i fizička nezavisnost programa od podataka.
- Jednostavno komuniciranje sa bazom podataka preko jezika bliskih korisniku.





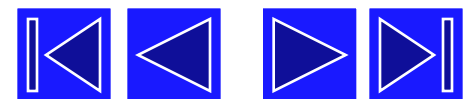
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



OMOGUĆUJE

- **INTEGRITET BAZE PODATAKA** se odnosi na **tačnost** (dozvoljene vrednosti) i **konzistentnost** (dozvoljene odnose) podataka. Inegritet podataka može da naruši greška u programu ili sistemski otkaz. Pravila integriteta definišu i akciju koju treba preduzeti kada se naruši tačnost ili konzistentnost nekih podataka u bazi.
- **SIGURNOST BAZE PODATAKA** se odnosi na zaštitu baze podataka od novlašćenog korišćenja, modifikovanja, namernog oštećenja ili uništenja podataka.
- **ŠEMA BAZE PODATAKA** (*Database scheme*) opisuje strukturu baze podataka, pravila integriteta i prava korišćenja. Administrator baze podataka je osoba zadužena za formiranje i modifikovanje šeme baze podataka.
- **INDEKS** (*Index*) je struktura podataka koja omogućava brži pristup "indeksiranim " podacima baze.
- **REČNIK PODATAKA** (*Data Dictionary, Catalog*) je "baza podataka o bazi podataka", pa se taj deo baze podataka naziva i **metabaza** podataka. On sadrži šemu baze podataka i opis indeksa za posmatranu bazu.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



SUBP FUNKCIJE SUBP-a **JEZICI BAZA PODATAKA** ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



JEZICI BAZA PODATAKA

- **JEZIK ZA OPIS PODATAKA** (*Data Definition Language – DDL*) je specijalni jezik koji koristi administrator za održavanje šeme baze podataka.
- **JEZIK ZA MANIPULISANJE PODACIMA** (*Data Manipulation Language – DML*) se koristi za pronalaženje podatka sačuvanog u bazi, za smeštaj novog podatka u bazu i za brisanje podatka iz baze. Razlikujemo dva tipa DML jezika:
 - ➔ **Proceduralni**, gde se zahteva da korisnik specificira koji podatak mu je potreban i proceduru kako mu se pristupa,
 - ➔ **Neproceduralni**, gde korisnik samo specificira koji podatak mu je potreban, ali ne specificira proceduru kako se do njega dolazi. Ovi jezici se često nazivaju **upitnim jezicima** (*query languages*) jer im je osnovna namena specifikacija upita. Upit (*query*) je naredba kojim se zahteva pronalaženje podataka u bazi.





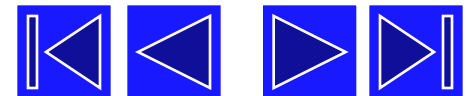
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



SUBP | FUNKCIJE SUBP-a | JEZICI BAZA PODATAKA | ARHITEKTURA SUBP-a | OPORAVAK | TRANSAKCIJA

JEZICI BAZA PODATAKA ✓

- Jezik za definisanje načina memorisanja podataka (**Storage Definition Language -SDL**) Ako su razdvojeni konceptualni i interni nivo, tada se SDL koristi za specificiranje interne šeme. Preslikavanje iz konceptualne u internu šemu može biti definisano u jednom od ova dva jezika.
- Jezik za definisanje pogleda (**View Definition Language -VDL**) Ako DBMS ima striktno razdvojena sva tri nivoa, tada se VDL koristi za specificiranje eksternih šema i njihovo preslikavanje u konceptualnu šemu.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



ARHITEKTURA SUBP-a

Arhitektura najvećeg broja raspoloživih SUBP-ova odgovara predlogu ANSI/SPARC studijske grupe Američkog nacionalnog instituta za standarde i poznata je kao ANSI arhitektura (1975). U ovoj arhitekturi se jasno izdvajaju tri sloja:

- **Interni (fizički) nivo** – definiše način na koji su podaci organizovani na spoljnim memorijama.
- **Konceptualni nivo** (šema baze podataka) definiše opštu logičku strukturu baze podataka, sve podatke u sistemu, njihove odnose (veze) i treba da omogući upravljanje podacima kao zajedničkim resursom u celom sistemu.
- **Eksterni (korisnički) nivo** definiše logičku strukturu podatka pogodnu za specifične zahteve, odnosno programe.



korisnici

korisnici aplikacija

aplikativni programeri

interaktivni korisnici

administrator baze podataka

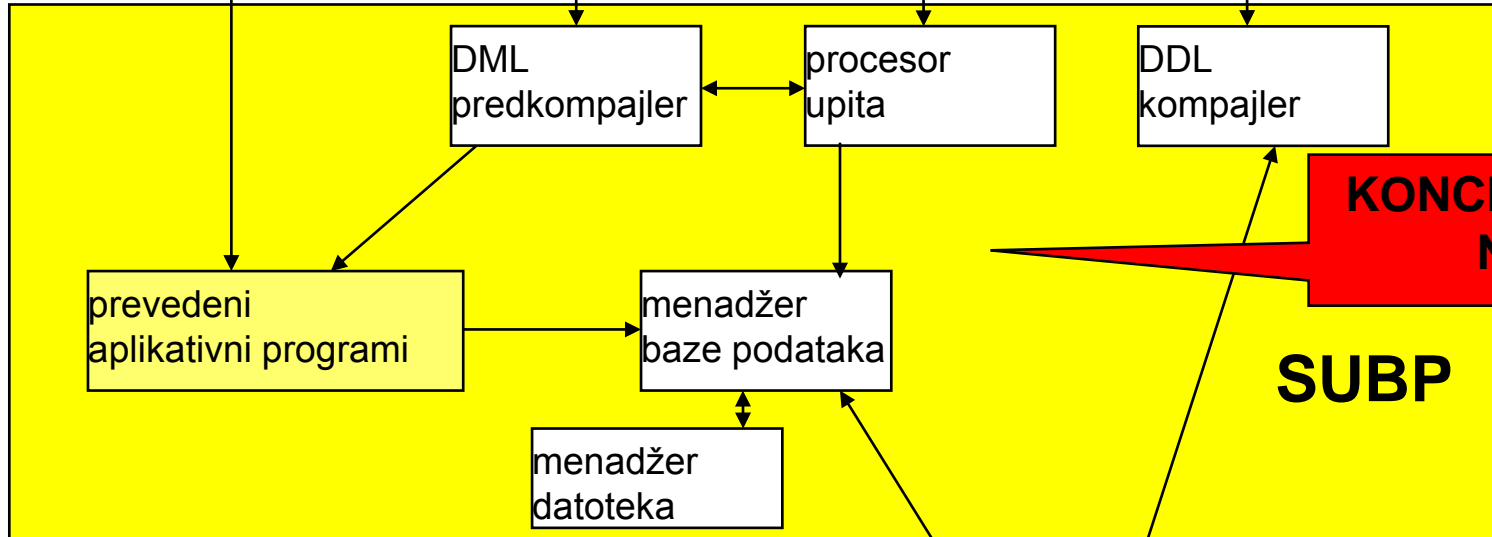
EKSTERNI NIVO

aplikativni programi

sistemski pozivi

upiti

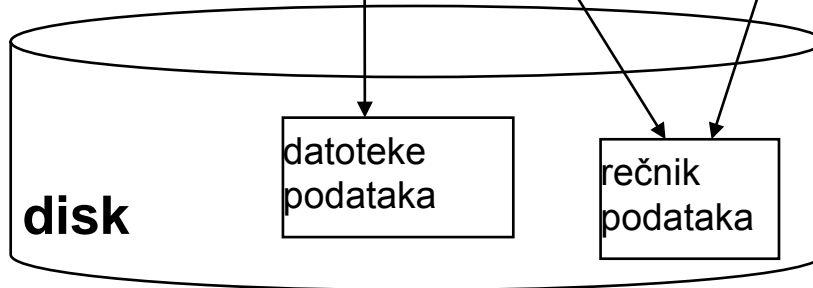
šema baze podataka



KONCEPTUALNI NIVO

SUBP

INTERNI NIVO



ARHITEKTURA SUBP-a

BAZE PODATAKA





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



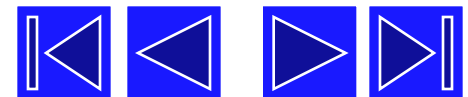
SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



FUNKCIONALNE KOMPONENTE SUBP-a

SUBP se sastoji od sledećih programskih celina (modula):

- **Menadžer datoteka** (*File Manager*) – vodi računa o smeštanju datoteka na diskovima preko kojih se realizuje baza podataka.
- **Menadžer baze podataka** (*Database Manager*) – obezbeđuje interfejs između podataka na niskom nivou memorisanih u bazi i aplikativnih programa i upita.
- **Procesor upita** (*Query Processor*) – prevodi iskaze upitnog jezika u instrukcije nižeg nivoa koje razume menadžer baze podataka. Najznačajniji i najsloženiji deo ove transformacije je **optimizacija upita**, tj. nalaženje najpogodnije procedure za realizaciju neproceduralnog upita.
- **DML predkompajler** (*DML precompiler*) – konvertuje DML iskaze ugrađene u aplikativni program u uobičajene pozive procedura jezika domaćina. U cilju generisanja odgovarajućeg koda, on mora da saraduje sa procesorom upita.
- **DDL kompajler** (*DDL compiler*) – prevodi DDL iskaze u skup tabela koje sadrže metapodatke. Nakon toga, ove tabele se memorišu u rečniku podataka.





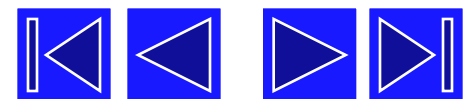
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



KORISNICI SUBP-a

- **Korisnici gotovih aplikacija** – ljudi koji nisu informatički stručnjaci i pozivaju gotove programe, pri čemu ti programi ulaze u interakciju sa SUBP-om.
- **Aplikativni programeri** su informatički profesionalci koji komuniciraju sa SUBP-om preko DML poziva, koji su ugrađeni (*embedded*) u jezik domaćin (*host language*) npr. u UML, C++, Visual Basic. DML prekompajler konvertuje DML iskaze u pozive procedura jezika domaćina. Nakon ovakvog preprocesiranja, prevodilac host jezika može da generiše prevedeni (*object*) kod.
- **Interaktivni korisnici** formulišu svoje zahteve u upitnom jeziku, npr. SQL-u. Procesor upita prevodi iskaze upitnog jezika u instrukcije nižeg nivoa koje su razumljive za menadžera baze podataka (*Database Manager*).
- **Administrator baze podataka** je osoba koja i upravlja podacima koji čine bazu, ali i programima koji pristupaju tim podacima.



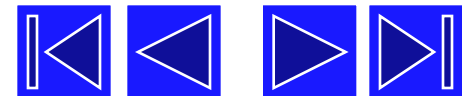


DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

Intrfejsi DBMS-a

- DBMS obezbeđuje **poseban interfejs za svaku kategoriju korisnika baze podataka**. Na raspolaganju su sledeći interfejsi:
 - **Interfejs baziran na meniju**
DBMS za spregu sa korisnikom nudi **meni**. Pri formulaciji zahteva sistem vodi korisnika pomoću serije menija, tako da korisnik ne mora pamtit komande i sintaksu upitnog jezika.
 - **Interfejs baziran na formama**
Za spregu sa korisnikom DBMS nudi forme. Pri formulaciji zahteva korisnik treba samo da ispuni određena polja u formi. Neki DBMS-i imaju jezik za specifikaciju forme, koji pomaže programeru pri definisanju novih formi.
 - **Grafički interfejs**
DBMS za spregu sa korisnikom nudi grafički prikaz. Šema baze podataka se prikazuje u obliku dijagrama i korisnik formira upit manipulišući elementima ovog dijagrama. Za izbor objekata sa prikazane šeme može se koristiti miš ili svetlosno pero. Grafički interfejs se često koristi u kombinaciji sa menijem.
 - **Interfejs na prirodnom jeziku**
Ovaj interfejs prihvata zahtev formulisan na nekom prirodnom jeziku (na primer, engleskom) i pokušava da ga razume i obradi.
 - **Interfejs za parametarske korisnike**
Za parametarske korisnike, koji imaju mali broj zahteva koji se ponavljaju, projektuje se poseban komandni jezik. Poželjno je da svaka komanda bude pridružena nekom funkcionalnom tasteru.
 - **Interfejs za administratora baze podataka**
Administrator baze podataka ima privilegovan pristup bazi podataka, on kreira račune, postavlja parametre sistema, dodeljuje i oduzima pristupne privilegije, ažurira šeme. Za administratora baze podataka se projektuje poseban komandni jezik koji mu omogućava obavljanje ovih aktivnosti.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

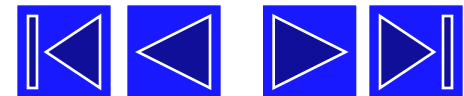


SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



ZADACI ADMINISTRATORA BAZE PODATAKA

- Kreiranje i održavanje šeme baze podataka.
- Izbor fizičke organizacije podataka i metoda pristupa.
- Regulisanje prava pristupa različitim korisnika različitim delovima baze podataka.
- Obezbeđivanje sigurnosti i integriteta baze podataka.
- Definisanje strategije oporavka baze podataka posle mogućih otkaza.
- Praćenje performansi sistema.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

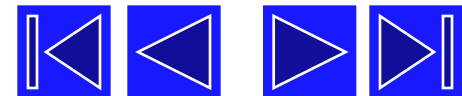


SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



ZADACI MENADŽERA BAZE PODATAKA

- **Interakcija sa menadžerom datoteka** oko čuvanja, pronalaženja i ažuriranja podataka u bazi podataka.
- **Primena pravila integriteta.** *Database Manager* kontroliše da li su narušena pravila integriteta koja je formulisao administrator baze podataka i ako jesu preduzima odgovarajuće akcije.
- **Primena pravila sigurnosti.** *Database Manager* realizuje sigurnosne zahteve koje je formulisao administrator baze podataka oko prava pristupa pojedinih korisnika.
- **Upravljanje konkurentnim pristupom.** Konzistentnost podataka može biti ozbiljno narušena ako više korisnika istovremeno pristupa bazi podataka.
- **Upravljanje transakcijama i oporavkom.**





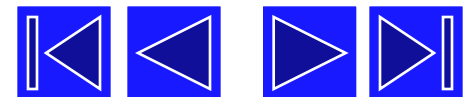
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka



SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

OPORAVAK BAZE PODATAKA (*Database Recovery*) ✓

- **Oporavak baze podataka** je vraćanje baze podataka u korektno stanje posle nekog otkaza. Mogući otkazi su npr. prestanak napajanja, oštećenja diskova na kojima se čuva baza, softverske greške.
- Da bi se oporavak baze podataka mogao da izvrši **neophodno je da SUBP obezbedi neke redundantne podatke**.
 - ➔ Jedan skup redundantnih podataka se čuva u **logu ili žurnalu**. Log datoteka se koristi za otkaze koji fizički ne oštećuju memorijske jedinice (diskove) na kojima se čuva baza, npr. kod pada sistema ili pada transakcije.
 - ➔ Drugi skup redundantnih podataka se čuva u tzv. **arhivskoj memoriji**, u koju se povremeno prenosi sadržaj čitave baze podataka (*Database Backup*). Arhivska memorija služi za oporavak posle otkaza memorijske jedinice.



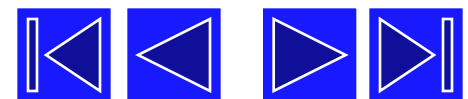


DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

- **Moćne baze podataka** podržavaju **grupisanje operacija u transakcije**. **TRANSAKCIJA** se može posmatrati kao **najmanja jedinica promene u bazi podataka**. Transakcija se mora ili potpuno dovršiti ili potpuno odbaciti - transakcije ne mogu ostati nedovršene.
- Na primer, pogledajmo bazu u kojoj se vodi evidencija o računima i iznosima na njima. Pretpostavimo da želite da prebacite novac sa tekućeg na štedni račun. To podrazumeva dve operacije:
 - smanjivanje stanja na tekućem računu
 - povećavanje iznosa na štednom računu.
- Ako se neka od ovih operacija završi neuspehom, druga treba da se poništi. U suprotnom će neko (banka ili vlasnik računa) biti oštećen. Ove dve operacije sačinjavaju jednu transakciju koja se mora u celini završiti uspešno ili neuspešno.
- **Transakcije podržavaju mehanizmi** koji se nazivaju **potvrđivanje** (engl. *commitment*) i **ponišćavanje** (engl. *rollback*). Prvo obaveštavamo server da započinje transakcija. Zatim obavljamo pojedine operacije koje sačinjavaju transakciju. Ako se u toku bilo koje operacije desi greška, obaveštavamo server da **poništi** celu transakciju. To znači da će server odbaciti sve što je urađeno i vratiti bazu u stanje u kome je bila pre početka transakcije. Ako se sve operacije obave uspešno, obaveštavamo server da *potvrđi* transakciju.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE



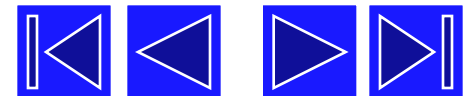
SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA



TRANSAKCIJA (*Transaction*) baze podataka niz operacija nad bazom koji odgovara jednoj logičkoj jedinici posla u realnom sistemu.

■ Primer:

- ☑ Učitaj **iznosp** za prenos;
- ☑ Nađi račun R1 sa koga se **iznosp** skida;
- ☑ Upiši iznos **R1 - iznosp** na račun R1;
- ☑ Nađi račun R2 na koga se **iznosp** stavlja;
- ☑ Upiši iznos **R2 + iznosp** na račun R2





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

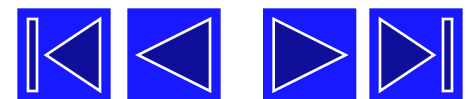
OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

OSOBINE TRANSAKCIJE



- Transakcija u izvršenju mora da ima tzv. **ACID** osobine:
 - ➔ **Atomičnost** (*Atomicity*). Zahtev da se ili sve operacije nad bazom podataka uspešno obave ili nijedna.
 - ➔ **Konzistentnost** (*Consistency*). Pre početka i posle okončanja transakcije stanje baze podataka mora da zadovolji uslove konzistentnosti. Za vreme obavljanja transakcije konzistentnost baze podataka može da bude narušena.
 - ➔ **Izolacija** (*Isolation*). Kada se dve ili više transakcija izvršavaju istovremeno, njihovi efekti moraju biti međusobno izolovani. Drugim rečima efekti koje izazovu transakcije koje se obavljaju istovremeno moraju biti jednaki efektima nekog njihovog serijskog (jedna posle druge) izvršenja.
 - ➔ **Trajnost** (*Durability*). Kada se transakcija završi njeni efekti ne mogu biti izgubljeni, čak i ako se neposredno po njenom okončanju desi neki ozbiljan otkaz sistema.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

POGLEDI

- Svi podaci u bazi razvrstani su po tabelama, ali te tabele često ne prikazuju te podatke onako kako biste vi želeli da ih vidite. Pogledajmo bazu koja sadrži tabele **Customer, Employees, Order i OrderDetail**. Pregledanjem ovih tabela možete dobiti sve podatke o svakom kupcu i o svakoj porudžbini. Međutim, razmotrimo šta još možemo raditi sa tim podacima:

Formiranje fakture sa ukupnom vrednošću određene narudžbine

Prikazivanje kupaca po zemljama

Prikazivanje zaposlenih i njihovih datuma rođenja ali ne i ostalih podataka

- Za ovakve poslove baza nudi alatku koja se naziva **pogled**. Pogled se umnogome ponaša kao tabela - sadrži zapise i polja koji se mogu prikazati u redovima i kolonama. Međutim, za razliku od tabela, **pogledi ne čuvaju nikakve podatke**. Pogledi sadrže instrukcije koje DBMS_u omogućavaju da pronađe potrebne podatke. Kada otvorite pogled, DBMS izvršava te instrukcije i na osnovu pogleda formira **virtuelnu tabelu**. Ova tabela postoji samo dok radite s njom - nikad se ne snima na čvrsti disk.
- Instrukcije za formiranje pogleda pišu se u jeziku koji se naziva *Structured Query Language*, ili skraćeno SQL. Pogledi se formiraju od *upita za izdvajanje podataka* (engl. *select query*) - SQL iskaza koji počinju rezervisanom rečju SELECT.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

INDEKSI

- Indeks tabele je po osnovnoj zamisli veoma sličan indeksu knjige. Indeks knjige omogućava da brzo pronađete pojedine strane. Kada biste u ovoj knjizi želeli da pronađete odeljak u kome se govori o *okidačima*, šta biste uradili? Najpre biste u indeksu na kraju knjige potražili odrednicu *okidači*, koja se nalazi pod slovom *o*. Kada pronađete tu odrednicu, pročitali biste broj strane pored reči *okidači*, a zatim biste vrlo brzo pronašli definiciju koja vas zanima. Međutim, pretpostavimo da ovoj knjizi nije pridružen nikakav oblik organizacije - nema indeksa, nema tabele sadržaja, ne postoje čak ni poglavlja, ni brojevi strana. Kako biste u tom slučaju pronašli reč *okidač*? nepodnošljivo sporo.
- Indeksi mogu biti *identifikujuć* i *neidentifikujuć*. Identifikujući indeks služi za ograničavanje podataka koje možete smestiti u tabelu. Na primer, ako od polja nazvanog VendorNumber (šifra proizvođača) napravite identifikujući indeks, *onda svi zapisi u tabeli moraju imati različite vrednosti u polju* VendorNumber; baza vam neće dozvoliti da snimate zapis u kome se vrednost polja VendorNumber poklapa sa vrednošću tog istog polja u nekom već snimljenom zapisu u bazi.
- Indeksi mogu biti *grupišući* i *negrupišući*. Ovi izrazi se odnose na fizički redosled u kome se čuvaju podaci tabele. Ako od polja CustomerID iz tabele Customers formirate grupišući indeks, zapisi se snimaju na disk redom koji zavisi od vrednosti polja CustomerID. Formiranje liste kupaca sortirane po vrednosti polja CustomerID u tom slučaju je znatno brže, ali je dodavanje zapisa u tabelu Customers sporije jer se postojeći zapisi moraju premeštati da bi se napravilo mesto za novi zapis tamo gde taj zapis po svom polju CustomerID pripada.



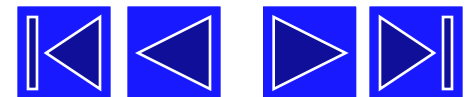


DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

- Kada za pronalaženje zapisa koristimo običan indeks, moramo da navedemo tačnu vrednost koja je zabeležena u indeksu. Korišćenje **tekstualnog indeksa** omogućava pretraživanje na prirodni način. Na primer, tekstualni indeks može da se koristi za traženje zapisa koji ispunjavaju bar jedan od uslova:
- Zapis sadrži reč *povezati*.
- Zapis sadrži reč *povezati* ili bilo koji oblik te reči: *povezivanje* ili *povezuje*.
- Zapis sadrži reči *povezati* i *mreža* u proizvoljnom redosledu.
- Zapis sadrži reč *povezati* ali ne sadrži reči *raskinuti* vezu.
- Zapis sadrži reči *povezati* i *mreža* a između ovih reči nema više od tri druge reči.





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

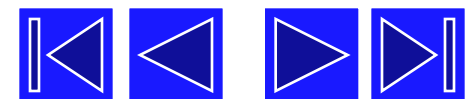
- Kreiranje indeksa nad jednim atributom koji nije primarni. Zadana je tabela **GRAĐANIN**
(matbr#, prezime, ime, datrođ, adresa)
- Neka je **INDGRAD** formirana indeksna datoteka

GRAĐANIN

Redbr	matbr#	prez	ime	datrodj	adresa
1	13248	Antić	Zoran		
2	43286	Jović	Milan		
3	56732	Marić	Goran		
4	56879	Babić	Dragan		
5	42116	Rodić	Petar		
6	89764	Lazić	Ana		
7	13589	Perić	Vera		

INDGRAD

ind	prez
1	Antić
4	Babić
2	Jović
6	Lazić
3	Marić
7	Perić
5	Rodić





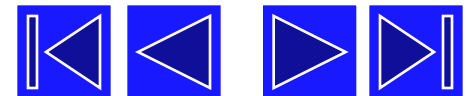
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

Uskladištene procedure

- **Uskladištena procedura** (engl. *stored procedure*) je upit *koji se čuva u serverovoj bazi podataka* i nije ugrađena u kod čeone komponente aplikacije (obično je napisana u Visual Basic_u ili nekom drugom sličnom jeziku) koja se instalira na klijentskim mašinama. Zašto upite čuvamo u bazi podataka na serveru? Za to postoje dva veoma dobra razloga, a prvi od njih jeste **poboljšavanje performansi**.
- Na koji način uskladištene procedure poboljšavaju performanse? Na primer, upit koji prikazuje sve autore iz baze podataka Pubs koji žive u gradu Ouklend (Oakland) izgledao bi otprilike ovako:
 - **USE Pubs**
 - **SELECT au_fname, au_lname, address, city, state, zip**
 - **FROM authors**
 - **WHERE city = 'Oakland'**
 - **ORDER BY au_lname DESC**
- Iako ovaj upit na prvi pogled ne izgleda mnogo obiman (samo pet redova teksta), zamislite da 5000 korisnika u mreži izvršava isti upit po ceo dan tako što ovaj upit šalju serveru kroz mrežu. To znači već poprilično povećanje saobraćaja u mreži, što može da prouzrokuje zagušenje.



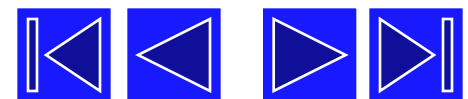


DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

- Da bi uklonili uska grla i obezbedili da mreža radi punom brzinom, treba da smanjimo količinu koda koji se mrežom šalje od klijentskih mašina ka serveru, čime se smanjuje i obim saobraćaja u mreži. Da bi to postigli, dovoljno je da **kod upita smestimo na server, a ne na klijentske računare**, a to ćemo uraditi ako upit pretvorimo u uskladištenu proceduru. Kada napravimo uskladištenu proceduru, jedini kod koji korisnici treba da pošalju kroz mrežu, da bi dobili podatke koji im trebaju, izgledao bi otprilike ovako:
- `EXEC ime_uskladištene_procedure`
- **Druga prednost** uskladištenih procedura u poredenju sa ad hoc upitima **jeste prevođenje**. Kada server prevodi upit, on ispituje da li u upitu ima spajanja tabela i uslova zadatih odredbom WHERE, a zatim poredi upit sa svim raspoloživim indeksima kako bi utvrdio onaj (ako ga pronade), koji bi korisniku najbrže obezbedio rezultate. Pošto server utvrdi najpogodnije indekse, on pravi plan izvršavanja (što je skup uputstava SQL Serveru o tome kako treba da izvrši upit) i smešta ga u memoriju. Ad hoc upite treba prevoditi pri gotovo svakom izvršavanju, dok su uskladištene procedure već prevedene.





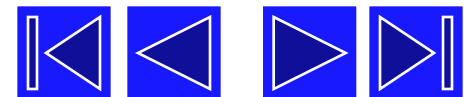
DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP | FUNKCIJE SUBP-a | JEZICI BAZA PODATAKA | ARHITEKTURA SUBP-a | OPORAVAK | TRANSAKCIJA

Uskladištena procedura se pravi pomoću iskaza **CREATE PROCEDURE**. Na primer, jednostavnu uskladištenu proceduru za izdvajanje podataka o određenom kupcu mogli bi da napravimo pomoću sledećeg iskaza:

- **CREATE PROCEDURE GetCustomer**
 - **@custid char(5)**
 - **AS**
 - **SELECT * FROM Customers**
 - **WHERE CustomerID = @custid**
- Ovde je **@custid** ulazni parametar uskladištene procedure. Uskladištena procedura prosleduje aplikaciji iz koje je pozvana rezultate iskaza SELECT. Uskladištena procedura se poziva pomoću iskaza EXECUTE:
 - **EXECUTE GetCustomer 'ALFKI'**





DBMS- Sistem upravljanja bazom podataka

OSNOVNE FUNKCIJE

SUBP FUNKCIJE SUBP-a JEZICI BAZA PODATAKA ARHITEKTURA SUBP-a OPORAVAK TRANSAKCIJA

OKIDAČI

- **Okidači** su posebna vrsta uskladištenih procedura. Okidači se mogu zamisliti kao „psi čuvari“ baze podataka. **Izvršavanja okidača ne pokreće korisnik, već server baze podataka** prilikom određenih operacija nad tabelom:
- Okidač tipa **INSERT** aktivira se kad god se nov zapis umetne u tabelu.
- Okidač tipa **DELETE** aktivira se kad god se zapis izbriše iz tabele.
- Okidač tipa **UPDATE** aktivira se kad god se postojeći zapis u tabeli promeni.
- Okidači su korisni ako želite da **baza automatski reaguje na akcije korisnika**. Na primer, kada se zapis izbriše iz radne tabele, korisno je da se njegova kopija ipak sačuva u arhivskoj tabeli kako bi ostao trag koji omogućava praćenje aktivnosti. To možete postići tako što ćete formirati okidač tipa DELETE za prvu tabelu.
- Okidači mogu da se koriste kao sofisticiraniji i fleksibilniji oblik ograničenja. Ograničenja se mogu primenjivati na podatke iz jedne tabele dok okidači mogu da pristupaju celoj bazi.
 - Pretpostavimo da želite da dozvolite generisanje novih narudžbina samo onim kupcima koji nemaju zaostale neizmirene račune. To ćete postići tako što ćete napisati okidač tipa Insert koji koristi pogled na tabelu Invoices (računi) da bi ustanovio da li narudžbina treba da bude prihvaćena.



