

BAZE PODATAKA

4. SEMESTAR SIIT

USMENI KOD SLAVICE KORDIC

1) Osnovni pojmovi

- Odnos realnog sveta i IS
- Zasto gradimo IS
- Od cega se sastoji IS (racunar, BP, aplikacije, korisnici, dokumentacija, maintenance)
- Tipovi struktura podataka (TE TP TPE TPP Obelezje)
i o svakoj ponesto
- Tipovi obelezja (elementarno, slozeno, skupovno)
- Podatak i kontekst podatka (ime, obelezje, vreme, vrednost)
- Identifikatori (int, ekst) i kljucevi
- Strukture podataka (LSO, LSP, FSP)
Nacini predstave (graf, tabela)

2) Koncepcija baze podataka

- Klasicna (stara) organizacija podataka
Sta i kako, i zasto ne valja
- Ideja modernih baza podataka (sve na jednom mestu)
- SUBP, zasto se koristi
- DDL DML QL
- Sema i podsema, sta kako i zasto
- Sistem baze podataka (BP, SUBP, DDLDMLQL, Sema/podsema)

3) Modeli podataka

- Cemu služi model podataka (LSO, apstrakcija)
- Od cega se sastoji? (S I O)
- Intenzija i ekstenzija
- Strukturalna komponenta
Primitivni, pravila, slozeni
- Integritetna komponenta
Primeri, tipa ogranicenja kljuca, domena, kardinaliteta
Validacija podataka gde se radi i zasto
- Operacijska komponenta
 - Sta ima svaka operacija (osobine (formalna spec, izvršenje), pravila, semantika)
 - DDL DML QL (cemu služe)
 - Specifikacija operacije (aktivnost, selekcija)
 - Tipovi operacije (proceduralna, specifikaciona)
- Razliciti tipovi modela podataka
ER, mrežni, hijer., relacioni, OOP, XML, ...

4) ER model

- Sta je i cemu služi (staticko graficko modeliranje)
- Od cega se sastoji (entiteti poveznici)
- Strukturalna komponenta
 - Vrednost, domen, obelezje
 - Tipovi domena (predefinisani, korisnicki definisani)
 - Obelezje (sta je i sta ga cini)
 - Podatak (entitet, obelezje, vrednost, vreme)
 - TE TP TPE TPP
- Integritetna komponenta
 - Ogr. domena, pojave tipa, kardinaliteta i kljuca
O svakom ponesto
- Gerund
 - Sta znaci tj. sta predstavlja i kada se koristi
- Agregacija
 - Sta je i kada se koristi
- Tipovi entiteta (slabi, jaki)
- Tipovi zavisnosti (egzistencijalna, ID) i primeri
- IS-A hijerarhija
 - Cemu služi i kako funkcioniše
- Kategorizacija
 - Cemu služi, kada i kako se koristi
- Nivoi detaljnosti na ER dijagramu (globalni, detaljni)

5) Relacioni model - Koncepcija

- Sta je bio problem inicijalnih baza podataka
- Koji su motivi uvođenja relacionog modela, i kako je razvijen (matematičke apstrakcije, opšta

primena itd)

- Relacija (sta je i kako se prikazuje (tabela ugl))
- Selekcija podataka (kako pre, kako u relacionom (adresa nekad, sad ključ))
- Povezivanje podataka (kako pre, kako u relacionom (isto adresa - ključ))
- Deklarativni jezik

Relaciona algebra i račun (algebra unija/presek/razlika, račun nad n-torkama sa ==!/where

in i slično)

- SQL, deklarativni jezik, sta to znači, koje su neke ceste komande (select, from, where)
- 12 pravila RMP (možda nebitno)

7) Eksterna memorijska fizička organizacija

- Sta je datoteka (FSP, LSP)
- Zasto se koristi eksterna memorija (sta su gubici, sta dobici)
- Različiti tipovi čuvanja podataka (OM, diskovi)
- Struktura magnetnih diskova (kontroler, memorija) i njihovi poddelovi
- Osnovne komponente diska (cilindar, staza, sektor, ćelija)
- Uspostava adresnog prostora na disku (OS formatira, učitava memoriju, slobodno, pokvareno itd)
- Kapacitet diska (množimo sve delove diska)
- Kapacitet sektora (efektivni + header + prateći deo)
- Vreme pristupa sektoru (kako tačno ide)
- Sprezni podsistem (kako su povezani OM i disk), bandwidth, blokovi, bafer, kontroler i dr.
- Tipovi sistema disk jedinica (klasteri, RAID)
- Performanse diska, od čega zavise i kako ih unaprediti

8) Datotečki sistem

- Čemu služi? (FSP, upravlja razmenom podataka app<->datoteka)
- Nivoi usluge (niski visoki)
- Pripadnost nivoa (niski - OS, visoki - OS, lib, subp)
- Usluge nivoa
- Upravljanje eksternom memorijom
- Katalog
- Rutine za upravljanje fizičkom razmenom podataka
- Tabele operativnog sistema (*)
 - Tabela uređaja TU
 - Sistemska tabela datoteke (STD)
 - Alokaciona tabela datoteke (ATD)
 - Tabela logičkih imena datoteke (TLI)
 - Tabela otvorenih datoteka (TOD)
 - Tabela opisa datoteke (TOS)

Sistemske pozive

- Čemu služe (niski nivo komunikacije)
- Kakvi pozivi postoje i po čemu se razlikuju (sekvencijalni i direktni)
- O čemu pozivi vode računa (start, curr, end)
- Tipovi sistemskih poziva (create, read, seek...)

KONCEPCIJA BAZE PODATAKA

- Klasicna organizacija podataka je bila vezana za aplikacije
Svaka aplikacija je imala svoje skladište podataka.
Problem? Losa sinhronizovanost. Nepovezanost podataka. Cvrsta povezanost aplikacije i podataka.
REDUNDANTNOST podataka -> Potreba da se isti podatak čuva u više fajlova zbog više aplikacija.
- Svi gorenavedeni problemi su resivi, osim činjenice da su podaci bili striktno vezani za aplikacije, i da ih je bilo komplikovano upotrebiti van nje.
- Ideja baze podataka:
 - Organizovati sve podatke u jednu veliku datoteku (bazu podataka)
 - Na ovaj način bi onda svaka aplikacija pristupala bazi i koristili bi se isti podaci za sve.
- Bilo je neophodno uvesti zaseban softver koji bi kontrolisao bazu podataka (SUBP)
- SUBP (Sistem za upravljanje bazom podataka)
 - Ideja je da postoji program koji će se baviti upravljanjem nad bazom
 - Sta je morao da obezbedi:
 - Visekorisnicki pristup (sta ako više aplikacija traži podatke odjednom?)
 - Autorizacija korisnika (ne sme svako da vidi sve podatke)
 - Poenta je da svaka aplikacija koja koristi podatke, ne manipulise njima direktno, nego poziva SUBP metode koje su dozvoljene kako bi pristupila podacima. SUBP se ponasa kao omotac oko baze, te proverava ko, sta i kako.
- Sadrzi 3 jezika u sebi:
 - 1) DDL - Data definition language
 - Jezik pomocu kojeg definise kako ce da izgleda baza. Koristi se za konstruisanje.
 - 2) DML - Data manipulation language
 - Jezik koji se koristi za manipulaciju podataka (izmene, dodavanje, brisanje itd.)
 - 3) QL - Query language
 - Jezik koji se koristi za citanje, tj selekciju podataka iz baze
- Sema baze podataka
 - Programi koji koriste usluge SUBP, poznaju samo način na koji su podaci organizovani. Ne znaju nista o FSP
 - S obzirom na ceste promene seme, dobro je uvesti koncept PODSEME
- Podsema baze podataka
 - Predstavlja LSO dobijenu na osnovu dela seme BP
 - Jedna podsema je dovoljna(ako je uzeta kako treba) da se za jednu aplikaciju izvrsavaju svi neophodni zadaci.
 - Predstavlja model manjeg/nepotpunog dela realnog sistema
 - Pozeljno je da aplikacije koje koriste BP, to rade preko podsema
- Sta je ideja uvođenja seme i podseme?
 - Nezavisnost
 - Sema i podsema imaju uloge slične interfejsima u programiranju. Dakle stvaramo način da programi ne budu vezani za same podatke, već za neku apstrakciju, te SUBP može da se menja, ali nas program ostaje isti.
- Pogled
 - Pojava LSP nad semom ili podsemom
 - Predstavlja sliku baze podataka onako kako je programer vidi
 - Sema ili podsema predstavljaju "prozor" kroz koji programer/korisnik VIDI podatke u BP. Vidi, pa zato pogled.
- Sistem baze podataka
 - Sastoji se od 4 elementa:
 - 1) Baza podataka
 - Odnosno sami podaci
 - 2) SUBP (Sistem za upravljanje bazom podataka)
 - Racunari, serveri i softver koji hendluje podatke
 - 3) Sema baze podataka, koja je implementirana nad SUBP
 - 4) Jezici i operacije za kreiranje, azuriranje i selektovanje podataka u DB- DDL, DML, QL

MODELI PODATAKA

- Pojam modela podataka

- Model podatka je matematička apstrakcija pomoću koje gradimo semu baze podataka
- Služi nam da predstavimo LSO (logičku strukturu obeležja)
- Osim LSO, pomoću modela možemo da predstavimo i ograničenja i odnose među podacima
- Laikici rečeno, model nam služi da matematički skiciramo šta kako iz realnog sveta prenosimo u svet računara.

Konkretni primer bi bilo OOP, gde koristimo klase kako bismo mapirali realne objekte u podatke.

Npr. osobu pretvorimo u

```
Person {  
    name : ...,  
    surname : ...,  
    age : ...  
}
```

jer je to sve što nam je potrebno za funkcionisanje određenog sistema.

- Struktura modela podataka

- Sastoji se od tri dela (S, I, O)

1) Strukturalna komponenta

- Omogućava nam da modeliramo LSO kao statičku strukturu.

2) Integritetna komponenta

- Omogućava modeliranje ograničenja nad podacima
- "Koji podatak sme da uzme koju vrednost"

3) Operacijska komponenta

- Modeliranje dinamike izmene stanja

- Nivoi apstrakcije

- Postoje 2: INTENZIJA i EKSTENZIJA

1) Nivo intenzije (kontekst)

- Nivo tipa
- LSO je nivo intenzije
- Npr u Javi/C++, nivo intenzije je klasa, ona samo daje model kako nešto treba da izgleda

2) Nivo ekstenzije (konkretizacija)

- Nivo pojave tipa (akcenat na 'pojave')
- Predstavlja konkretizaciju nivoa intenzije, sa podacima
- Ako je intenzija klasa, ekstenzija je objekat/instanca te klase

- Svedeno na čistu Javu bilo bi

```
public class MyObject {  
    private int number;          <--- Intenzija  
}  
MyObject mObject = new MyObject();    <--- Ekstenzija (instanca)
```

- Dobar primer je tabela sa primerima kako se intenzije pretapaju u ekstenzije:

Domen	->	Vrednost
Obeležje	->	Podatak
Tip entiteta	->	Pojava tipa entiteta (klasa -> objekat)
Tip poveznika	->	Pojava tipa poveznika

- Razrada komponenti modela podataka

1) Strukturalna komponenta:

- Predstavlja koncept klase pojmova
- Pomoću tih pojmova se predstavljaju objekti iz realnog sveta
- Sastoji se od:
 - Primitivnih koncepata
 - Svaki sadrži skup svojih osobina, načine korišćenja i moguću semantiku
 - Ovo su primitivne klase u Javi/C++, dobijemo ih i ne možemo da ih razbijemo na nize klase
 - Primeri radi, int ne može da se rastavi na manje delove, niti možemo da mu menjamo osnovnu semantiku (+, -, ...)

- Skup formalnih pravila
 - Pravila na osnovu kojih od PRIMITIVNIH i SLOZENIH koncepata mozemo da prosirimo model podataka
- Slozenih koncepata
 - Koncepti kojima dodelimo osobine, semantiku i nacin koriscenja
 - Primer slozenog koncepta bi bila klasa u Java/C++.

Imamo slozen objekat, koji radi samo ono sto mu dozvolimo da radi pomocu metoda.

2) Integritetna komponenta

- Skup TIPOVA OGRANICENJA
 - Uz definiciju kako da se izvrsi validacija datih ogranicenja
 - Uz pravila kako se koriste ogranicenja
- Skup pravila za izvodjenje zakljucka o vazenju ogranicenja
- Skup pravila o kreiranju novih tipova ogranicenja
 - Podjemo od poznatih koncepata da bismo kreirali neki novi tip ogranicenja
- Za sta nam sluze?
 - Dozvoljene vrednosti obelezja (podatka)
 - Moguce vrednosti izmedju razlicitih pojava tipova.
- Primer:
 - OGRANICENJE KLJUCA
Student ({IME, PRZ, JMBG, GODINE}, {JMBG}) <--- Tip entiteta (LSO, odnosno sema entiteta)
 - OGRANICENJE DOMENA
Dom(GODINE) ::= {d < 26 & d > 15} <-- Ogranichenje domena za godine
(student mora imati izmedju 15 i 26 godina)
~ Semantika ovoga nije sasvim korektna
 - OGRANICENJE KARDINALITETA
 - Jedan nastavnik moze predavati najvise jedan predmet
 - Student iz jednog predmeta ima najvise jednu ocenu
- Gde je najbolje uraditi validaciju podataka?
 - Mozemo u transakcione programe (ili na normalnom jeziku aplikacije koje koriste bazu)
 - U SUBP (sistem za upravljanje bazom podataka)
 - Idealno je ugraditi u SUBP tako da nista ne moze da prodje bez verifikacije na "vratima" baze podataka
 - Nije lose ni neka ogranicenja ugraditi u aplikacije, kako bi korisnicima odmah izašla greska ako nesto lose uneli (primer web sajtovi kada nam odmah izbace gresku bez slanja podataka na server)

3) Operacijska komponenta

- Modelira dinamiku izmene stanja u BP
- Laicki receno, govori nam kako stvari smeju da se desavaju i sta tacno sme da se desava sa podacima
- Svaka operacija ima:
 - Skup svojih osobina
 - Formalna specifikacija (npr. public void method(arguments...))
 - Izvršenje nad podacima
 - Skup pravila za koriscenje
 - Opisana moguca semantika
- Koristimo je da definisemo DDL, DML, QL
 - DDL
 - Jezik za kreiranje i modifikaciju seme, fizicke strukture, prava pristupa u BP
 - U principu ovim pravimo bazu podataka, govorimo sta gde i kako
 - DML
 - Tipovi operacija za izmenu stanja BP

- QL
 - Tipovi operacija za selekciju podataka iz BP

- Specifikacija operacije sadrži sledeće komponente:
 - Aktivnost
 - STA zelimo da uradimo (koju akciju)
 - Selekcija
 - Koji deo BP ili deo seme BP zelimo da targetiramo akcijom
- Operacijska komponenta može biti
 - Proceduralna (low level)
 - Govorimo programu STA i KAKO
 - Primer su svi klasični programski jezici (C, Java, C++ i dr.)
 - Dakle kažem šta hoćemo, ali onda kažemo programu i kako to hoćemo tako što mu damo set instrukcija koje on izvršava kako bismo došli do cilja. Sami pišemo funkcije i sl.
 - Specifikaciona (high level)
 - Govorimo programu STA
 - Primera radi SQL, kažemo samo `SELECT * FROM RADNIK` i on zna šta radi, mi ne moramo ništa više da kućamo
 - Da je OOP u pitanju, morali bismo da iteriramo kroz liste, da formiramo odgovor pa da ga vratimo.

- Različiti tipovi modela podataka

- ER Model
 - Predstavljamo grafički odnos entiteta i poveznika. Na konkretnom BP1 kursu je radjeno tako da je entitet pravougaonik, poveznik linija, i postojao je gerund kao romb.
- Hijerarhijski model
 - Strukture stabla (slično kao što funkcionišu fascikle u ormaricima)
 - Proceduralna operacijska komponenta (iteracije i slično)
- Mrežni model
 - Nema ništa pametno o ovome u prezentaciji. Zamisliti mrežu entiteta koji su međusobno uvezani ko sa kim treba.
- Relacioni model
 - Stuktura tabela slogova (slog je grupa obeležja? Odnosno jedan slog je valjda jedan konkretan objekat/instanca?)
 - Operacijska komponenta je specifikaciona (neproceduralna)
- Logički i verovatnosni modeli
 - Uvodjenje dedukcije u bazu podataka? Ovo bi bilo dobro guglati jako je nejasno na prez.
- Objektno orijentisani model
 - Zasnovan na mrežnom i semantičkom modelu
 - Iza njega stoji OOP paradigma (koncepti klase, operacije, interfejsa, tipa podatka)
- Objektno relacioni model
 - Kombinuje osobine relacionog i OO modela
- XML model
 - Koristi XML jezik za definiciju
 - Ugnježdjena struktura, tj hijerarhijski model podataka
 - Ima specifičnu sintaksu sa `<tagovima>` koji se slazu jedan u drugi


```

          <tag1>
            <tag2>
              // content
            </tag2>
          </tag1>
          
```

ER (Entity relationship) diagram

- OSNOVNI POJMOVI

- Služi za grafičku, statičku predstavu odnosa entiteta i poveznika.
- Koristi prethodno navedene pojmove:
 - Obeležje i domen
 - Tip entiteta i tip poveznika (TE, TP)
 - Pojavu tipa entiteta i pojavu tipa poveznika (PTE, PTP)
- Klasa entiteta
 - Osnovna jedinica poslovanja/posmatranja
 - Predstavlja skup entiteta koji imaju zajednicke osobine
 - Klasičan primer entiteta bi bio STUDENT u bazi podataka fakulteta
- Klasa poveznika
 - Veza između 2 ili više entiteta ili prethodno napravljenih poveznika
 - Skup poveznika koji poseduju zajednicke osobine

Primer upotrebe entiteta i poveznika:

- Recimo da imamo studente na fakultetu.
- Uz studente imamo i predmete
- Relacija u stvarnom svetu je STUDENT ----POHADJA---> PREDMET
- Preneto na model, ovo bi značilo:
 - Entiteti: Student, Predmet
 - Poveznici: Pohadja
 - U poluformalnom zapisu: Pohadja(Student, Predmet)

- STRUKTURALNA KOMPONENTA

- Primitivni koncepti strukturalne komponente ER modela:
 - Vrednost (podatka)
 - Domen
 - Obeležje

Odnosno, kada spojimo u definiciju, svaki atribut ima vrednost koja mora pripadati određenom domenu vrednosti.

- Vrednost je neka vrednost iz bilo kog skupa vrednosti
- Domen je specifikacija mogućih vrednosti obeležja. Vezuje se za jedan tip vrednosti (npr realni brojevi)
- Obeležje je naziv obeležja za koje se vezuje vrednost

- Domen
 - Predefinisani
 - Ugrađen u definiciju modela podataka
 - Zavisi od okruženja koje koristimo (koji jezik uglavnom)
 - Teoretski imamo (N, Z, Q, R...)
 - Praktično imamo (int, float, double, string, boolean, ...)
 - Korisnički definisani
 - Koristimo već postojeće domene da ih definisemo
 - Npr. ako hocemo da definisemo skup vrednosti za ocenu studenta:
DOMEN_OCENE ::= {d -> N | d >= 5 && d <= 10}
 - DOMEN_IME ::= String(30) -> String max duzine 30

- Obeležje
 - Osobine klase realnih entiteta
 - Svako obeležje ima svoju oznaku
 - Obeležja se u OOP prenose u obična polja u klasi, dakle (objekat.obelezje)
 - Svako obeležje ima tačno 1 domen vezano za sebe

- Podatak
 - Uređena četvorka (ENTITET, OBELEZJE, VREDNOST, VREME)
 - Entitet

- Oznaka entiteta kojem pripada vrednost
- Obeležje
 - Oznaka obeležja kojem pripada vrednost
- Vrednost
 - Vrednost samog podatka
- Vreme
 - Vremenska odrednica
- Tip entiteta
 - Model klase realnih entiteta u IS
 - Nastaje kao posledica mapiranja realnih entiteta u informacioni svet, radi postizanja određenih ciljeva
 - Sastoji se od:
 - Naziva
 - Skupa obeležja
 - Skupa ograničenja
 - Skupa ključeva
- Pojava tipa entiteta
 - Jedna instanca tipa entiteta u IS
 - Konkretizovane vrednosti obeležja
 - Predstavlja skup podataka koji se ponasaju onako kako tip entiteta nalaze (definicije, domeni i dr.)
- Tip poveznika
 - Model veze između drugih struktura (TE ili TP)
 - Sastoji se od:
 - Naziva
 - Naziva povezanih TE ili TP
 - Skupa obeležja
 - Ograničenja TP
 - Skupa ključeva
 - Poveznici ne moraju da povezuju samo 2 TE/TP, mogu i više
Takvi TP se zovu N-arni.
Npr. poveznik može da vezuje Studenta, Predmet i Profesora. 3 komada.
- Pojava tipa poveznika
 - Reprezentuje jedan konkretan poveznik, tj instancu poveznika u IS
- INTEGRITETNA KOMPONENTA
 - Tipovi ograničenja u ER modelu:
 - Ograničenje domena
 - Ograničenje pojave tipa
 - Kardinalitet TP
 - Ograničenje ključa
 - Ograničenje domena
 - D(id(D), predef)
 - D -> Naziv domena
 - id(D) -> Ograničenje
 - predef -> Predefinisana vrednost domena
 - id(D) se sastoji od 3 komponente:
 - id(D) = (Tip, Duzina, Uslov)
 - Tip je tip podatka koji se traži. Jedini obavezan!
 - Duzina je dužina podatka koja je dozvoljena. Navodi se samo kod tipova podataka koji ga zahtevaju (string npr.)
 - Uslov je logički uslov koji svaki podatak mora da ispuni da bi bio validan (tipa ocena > 4 && ocena < 11)
 - Primeri ograničenja:
 - DOMEN_DATUMA((Date, -, d >= "1.1.1900."), -)
 - ~ Tip podatka je Date, nema ograničenje dužine, mora biti veći od 1.1.1900. i nema predef vrednost.

- Nula (nedostajuca vrednost)
 - Kada hocemo da naznacimo da nekom polju nedostaje vrednost
 - U programerskom kontekstu, ovo je klasican NULL
 - NULL moze da znaci: Nepoznato, nepostojece, neinformativno.
- Ogranichenje vrednosti obelezja
 - ((Domen, Null), Predef)
 - Domen je dozvoljena vrednost
 - Null je True/False vrednost koja govori DA LI SME atribut da bude nepostojeci. Tipa ako imamo username, to ne sme biti null. Sa druge strane ako imamo broj telefona, to mozda i moze da bude null.
 - Predef je predefinisana vrednost
 - Mozemo je ili mi definisati
 - Ili mozemo da pustimo da uzme default vrednost domena kojem pripada podatak
- Ogranichenje pojave tipa
 - $id(N) = (\{id(N,A)\}, Uslov)$
 - Ili normalnim jezikom receno, uslov koji svaka pojava tipa mora da zadovolji (entitet ili poveznik)
 - U cemu je razlika u odnosu na ogranichenje vrednosti obelezja?
 - ~ Ogranichenje vrednosti obelezja se bazira iskljucivo na tom obelezju i nema uvid u ostala obelezja
 - Odnosno, u ogr. obel. mozemo samo da kazemo npr. ovo obelezje mora biti vece od 5.
 - Sa druge strane, u ogranichenju pojave tipa, imamo pristup svim obelezjima date pojave tipa,
 - i mozemo da sprovodimo provere koje ukljucuju medjusobne odnose vise obelezja.
 - Primer radi, student ne sme da bude druga godina i da nema nijedan polozen ispit.
 - Student sme da ima obelezje "GODINA = 2" i obelezje "POL_ISPITI=0" kada se gledaju zasebno.
 - Ali ako se gledaju zajedno u okviru jedne pojave tipa, ovo nije dozvoljeno, jer bez polozenog ijednog ispita, nije mogao da upise drugu godinu.

- KARDINALITET

- Ogranacava u koliko pojava TP moze ucestvovati pojava povezanog tipa
- Ili seljackim jezikom, govori u koliko relacija moze da bude objekat. Tipa ako imamo radnika u fabrici, on sme da radi
- SAMO na jednom radnom mestu, ni manje ni vise. To je kardinalitet $\{1, 1\}$.
- Minimalni kardinalitet $\{0, 1\}$
- Maksimalni kardinalitet $\{1, N\}$, $N \geq 2$
- Sto se integriteta kardinaliteta tice, postoji par opcija:
 - Jedan na prema vise
 - Jedan radnik moze imati jednu ulogu, ulogu moze da radi vise radnika
 - Vise na prema vise
 - Jedan radnik moze imati vise uloga, i uloge moze da radi vise radnika
 - * Rekurzivni:
 - Jedan radnik moze imati vise sefova, a jedan radnik moze biti sef za vise drugih radnika
 - Entitet je u relaciji sa samim sobom
 - Jedan na prema jedan
 - Jedan radnik ima jednu ulogu, i uloga je samo vezana za jednog radnika

- GERUND

- U nemackom znaci glagolska imenica
- U ER modelu predstavlja entitet koji se dobio transformacijom poveznika
- Gerund je istovremeno i poveznik i entitet
- Oznacava se na dijagramu bas tako, pravougaonik sa rombom oko sebe/u sebi.
- Seljackim jezikom receno, gerund bi bio recimo:
 - Imamo studente. Imamo ekskurziju. Studenti ---(idu)---> na ekskurziju.
 - Recimo da imamo jos jedan entitet, recimo dodela nagrada za studente sa ekskurzije.

Dakle student --(dobija)---> nagradu. Ali, SAMO studenti koji su BILI na ekskurziji smeju dobiti nagradu.
Znaci onaj poveznik (ide) iz prve recenice, ce nam postati GERUND, koji ce da se ponasa kao entitet, i znacice:
"Ovo je entitet studenata koji su isli na ekskurziju". I onda nagrade povezemo sa tim gerundom da izrazimo uslov.

- AGREGACIJA

- Objedinjavanje slozenih ER struktura
- Posmatramo celu ER strukturu kao jedan tip entiteta
- Gerund je tip agregacije
- Primer:
 - Imamo radnika u firmi. Firma ima masine na kojima mogu da rade radnici. Ali ne mogu svi radnici da rade na toj masini,
 - nego samo oni radnici koji rade na projektima smeju da je koriste.

- TIPOVI ENTITETA

- Slabi
 - Egzistencijalna zavisnost
 - Njihovo postojanje je uvezano za postojanje drugog entiteta
 - Primer:
 - Radnik i radno mesto.
 - Radno mesto postoji uvek. Radnik radi na njemu.
 - Ako se ukine radno mesto, radnik gubi posao i vise ne postoji.
 - Identifikaciona zavisnost (podskup egzistencijalne zavisnosti)
 - Moraju se identifikovati preko ID-ja super-entiteta
 - Primer:
 - Radnik ima dete koje se belezi u neki spisak.
 - Dete ima svoje ime. Ipak, da bi se dete naslo u bazi, neophodno je uneti ko mu je roditelj.
 - Odnosno identifikacija deteta direktno zavisi od toga ko mu je roditelj, i ne postoji van konteksta roditelja.
 - Kao posledica identifikacije preko super-entiteta, kardinalitet ka super-entitetu mora biti {1,1}
 - Jer logicko, ako bi pripadao uz vise super-entiteta, kako bismo ga pronasli, ako s e vezuje uz roditeljski ID.
- Jaki
 - Postoje nezavisno od drugih

- IS-A HIJERARHIJA

- Uvodi koncept superklase i potklase
- Koriste se koncepti generalizacije i specijalizacije
- Specijalizacija se primenjuje kada superklasa poseduje potklase koje od nje nasledjuju osobine
- U superklasi ostaju primarni kljuc, i sve zajednicke osobine potklasa
- U potklasu se prenose samo promenljive vrednosti obelezja koje se menjaju od potklase do potklase
- Kardinalitet potklase:
 - Minimalni:
 - 1 -> Totalna IS-A hijerarhija
 - 0 -> Parcijalna IS-A hijerarhija
 - ~ Ako je 1, znaci da superklasa mora biti proizvedena bar jednom potklasom.
 - Ako je 0, znaci da je opcionalno
 - Maksimalni:
 - 1 -> Nepresecna IS-A
 - N -> Presecna IS-A
 - ~ Ako je 1, znaci da superklasa moze da se nastavi u samo 1 potklasu
 - Ako je N, moze u vise potklasa
- Primeri:
 - {1, 1}
Radnik moze da bude Programer, Dizajner, ili Sef. Ne moze 2 odjednom, vec samo jedno.
 - {1, N}
Radnik moze da bude Operativac na traci, sef magacina, ili kurir. A moze i sve odjednom, ili 2 odjednom.
 - {0, 1}

Radnik može da bude šef ali ne mora da bude.

- Bitne osobine:
 - Potklasa koristi PK (primarni ključ) superklase
 - Potklasa može imati svoj ključ
 - Potklasa je identifikaciono zavisna od superklase (logično donekle)
 - Potklasa može dalje da se produži svojim potklasama

- KATEGORIZACIJA

- Koristi se za klasifikovanje TE
- Svaki TE može da se uveže sa više kategorija (klasa TE)
- POJAVA TE može da bude u najviše jednoj kategoriji
- Ne postoji ID-zavisnost između kategorije i TE
- Primer:
 - Klub može da bude Fizičko ili Pravno lice
- Ako sam ja dobro uhvatio razliku između ovoga i IS-A, kategorije nemaju koncept superklase/potklase i nasleđivanja.
Vec služe samo kako bi se neki entitet kategorisao.

- ER dijagram

- Koristi određene standarde za grafički prikaz elemenata BP
- Kako se prikazuju elementi:
 - TE -> Pravougaonik
 - TP -> Paralelogram
 - Domen -> Elipsa
 - Obeležje -> Oblik pilule povezan sa TE/TP kojem pripada
- Ako imamo PRIMARNI ključ, podvučemo ga da istaknemo da je primarni
- Nivoi detaljnosti:
 - Globalni nivo
 - Prikazuje imena TE i TP
 - Detaljni nivo (nivo obeležja i domena)
 - Za svaki entitet prikazuje njegova polja/obeležja, kao i njihove domene
- Kod projektovanja, proces je uglavnom da
 - Imenica znači entitet
 - Glagol znači poveznik
 - "<imenica> koja <glagol>" uglavnom znači gerund
'studenti koji su položili ispit mogu da _____'

RELACIONI MODEL - KONCEPCIJA

- Inicijalni model BP je bio mrežni i hijerarhijski
- Konkretno 70te godine prošlog veka pre uvođenja relacionog modela
- Sta je bio problem?
 - Čvrsta uvezanost programa i baze podataka
 - Neretko je manipulacija podacima bila direktno ugrađena u aplikacije
 - Proceduralni jezici za upravljanje podacima (nema SQL nema ništa)
 - Razvijanje modela niz put, bez upotrebe matematičkih formalizama
- Dalje na scenu nastupa razvoj relacionog modela podataka
- Imao je za ulogu da ukloni nedostatke koje sam gore naveo vezane za mrežnu i hij. arhitekturu
- Motiv je bio da se napravi nešto za lakšu i opšteprimenjiviju upotrebu
- Insistirano je na matematičkim osnovama i formalizmima prilikom razvoja
- Glavni zahtev je bio
Naciniti programe nezavisno od podataka, tj da BP postoji van konteksta aplikacije

- Strukturalna jednostavnost
 - Upotreba koncepta relacije
 - Relacija predstavlja osnovnu logicku strukturu u RMP
 - Ne sadrzi nikakve informacije o fizickom cuvanju podataka
 - Sluzi da bude razumljiva korisnicima
 - Cesto se koristi tabela za prikaz podataka
 - Selekcija podataka
 - U starijim sistemima, koristilo se adresno pristupanje (apsolutne ili relativne adrese)
 - Kod relacionog modela, upotreba kljuc za pristup
 - Bilo koji podatak se selektuje na uniforman nacin, zadavanjem uslova, koji je najcesce kljuc
 - Kada se zada kljuc, sam SUBP vodi racuna o nacinu pretrage i konvertovanju simbolicke adrese u realnu/fizicku
 - Povezivanje podataka
 - U starijim sistemima upotreba FIZICKIH ADRESA u funkciji pokazivaca.
 - Kod relacionog modela simbolicke adrese, odnosno najcesce kljucevi
 - Uvodjenje pojma Stranog Kljuc (Foreign Key)
 - Aplikacija koja koristi BP takodje ne vodi racuna o smestanju ili nacinu dobavljanja podataka, sve radi SUBP
- Deklarativni jezik
 - Dva alata za query language
 - Relaciona algebra
 - Definisana pomocu teorije skupova i skupovnih operacija
 - Operacije poput Unije, Preseka, Razlike
 - Specijalizovani operatori poput (join, select, i dr.)
 - Relacioni racun
 - Relacioni racun nad n-torkama i domenima
- SQL - Structured Query Language
 - Zasnovan na relacionom racunu nad n-torkama
 - Deklarativni jezik (govorimo sta, ali ne i kako, odnosno samo ZAHTEVAMO)
 - Osnovne komande
 - SELECT (lista obelezja)
 - FROM (lista relacija)
 - WHERE (logicki izraz)
 - SELECT Ime, Prezime FROM Radnici WHERE (Godiste > 1975)
 - > Dobavlja ime i prezime svih radnika koji su mlađji od 1975-tog godista

- 12 PRAVILA RMP

0. Sistem mora da bude relacioni, baza podataka, i sistem za upravljanje
1. Svaka informacija mora da bude predstavljena na samo jedan nacin, pomocu vrednosti u redu tabele, gde su kolone atributi
2. Svaki podatak mora biti dostupan preko tabele, i primarnog kljuc reda u kom se podatak nalazi
3. Sistem mora da dozvoli upotrebu NULL vrednosti kao nacin da se specificira odsustvo vrednosti u tom obelezju
4. Nesto vezano za online katalog, ne kapiram sta hoce da kazu

"The system must support an online, inline, relational catalog that is accessible to authorized users by means of their regular query language. That is, users must be able to access the database's structure (catalog) using the same query language that they use to access the database's data."

5. Sistem mora da podrzi bar jedan relacioni jezik
6. Svi 'pogledi' (?) koji su otvoreni za apdejt, moraju da budu dostupni za izmenu vrednosti od strane sistema
7. Sistem mora da podrzava SET, INSERT, DELETE metode
8. Fizicka nezavisnost, tj. izmene na fizickom nivou ne smeju da se odraze na nacin na koji se radi sa podacima
9. Logicka nezavisnost, tj. izmene na logickom nivou (tabele, kolone, redovi) ne smeju da uticu na nacin na koji aplikacije rade sa BP
10. Integritetna ogranicenja moraju biti zasebno definisana. Promena ogranicenja ne sme bezrazložno da remeti podatke.
11. Ako BP ima razlicite distribucije na razlicitim mestima, ta distribucija mora ostati sakrivena od korisnika
12. Ako sistem koristi nizi jezik u pozadini, nizi jezik ne sme da se koristi da bi se zaobisla ogranicenja na visem nivou

RELACIONI MODEL PODATAKA

- Od cega se se sastoji?
 - Strukturalna komponenta
 - Primitivni i slozeni koncepti modela podataka
 - Pravila za kreiranje slozenih koncepata
 - ~ Sluzi da se modelira LSO
 - Operacijska komponenta
 - QL, DDL, DML
 - Definise dinamiku izmene stanja
 - Integritetna komponenta
 - Skup tipova ogranicenja
 - Sluzi da definisemo ogranicenja nad podacima (sta sme da uzme koju vrednost)
- Nivoi apstrakcije:
 - Intenzija
 - Nivo konteksta, ili nivo tipa
 - Sluzi da se modelira LSO
 - Ekstenzija
 - Nivo konkretizacije, ili nivo pojave tipa
 - Sluzi da se modelira LSP
 - Ekstenzija predstavlja konkretne podatke stavljene u kontekst intenzije
- Strukturalna komponenta
 - Primitivni koncepti
 - Nivoa intenzije:
 - Obelezje
 - Predstavlja osobinu entiteta ili poveznika u sistemu
 - Domen
 - Predstavlja dozvoljeni opseg vrednosti za obelezje (jedno obelezje = jedan domen, ni manje ni vise)
 - Nivoa ekstenzije
 - Vrednost
 - Slozeni koncepti
 - Kombinuju primitivne i postojece koncepte, pomocu dozvoljenih pravila
- Svaki entitet ili poveznik ima svoj skup obelezja ($T = \{A, B, C\}$, gde je T-tip, a ABC obelezja)
- Torka (N-torka)
 - Predstavlja jednu pojavu entiteta ili poveznika
 - Pomocu nje, se svakom obelezju iz skupa obelezja TE/TP dodeljuje vrednost

- Npr. jedna torka za studenta bi mogla biti Student = {"Pera", "Peric", "RA-1/2000"}
 - > Konkretno vrednosti koje popunjavaju polja koja diktira LSO, tj intenzija
- Skracenja (restriktovana) torka
 - Torka koja sadrzi PODSKUP obelezja neke druge torke
 - (Ja mislim da je ovo objasnjenje) Ako imamo tabelu Radnik u sql, ali nam odatle trebaju samo imena i prezimena
 - svih radnika, koristimo komandu 'SELECT ime,prz from Radnik'
 - Ta komanda nam vraca niz {ime, prezime} podataka, tj (skracenih)torki od 2 elementa, koje su podskup
 - torke Radnik koja ima vise polja (tipa Radnik ima JMBG, dan rođenja i svasta nesto, ali mi fetchujemo samo ova 2)
- Relacija
 - Konacan skup torki
 - Predstavlja skup realnih entiteta ILI skup poveznika
 - Relacija u kontekstu SQL-a znaci TABELA. Tj. svaka tabela u sql je jedna relacija
 - U relaciji se ne mogu pojaviti 2 identicne torke (sa svim istim obelezzima), jer je to onda i sta torka prikazana dva puta
 - Tabela se logicko predstavlja kao redovi + kolone, redovi su torke, kolone su obelezja
 - Redosled torki u tabeli, i redosled obelezja ne utice na sam sadrzaj tabele
- Sema relacije
 - N(R,O)
 - N ~ Naziv seme relacije
 - R ~ Skup obelezja seme relacije (skup obelezja LSO, tj skup kolona tabele)
 - O ~ Skup ogranicenja seme relacije (dovoljene vrednosti domena)
 - Ili ukratko, kako se zove tabela, koje kolone ima, i kakve vrednosti smeju da idu u te kolone. Logicko.
- Pojava nad semom relacije
 - (R,O)
 - Bilo koja relacija R, takva da zadovoljava sve O (oznake iz gornjeg zapisa)
- RELACIONA sema baze podataka (nije isto sto i sema relacije)
 - (S, I)
 - S ~ Skup sema relacije (skup sema tabela odnosno)
 - I ~ Skup medjurelacionih ogranicenja
 - Primera radi, ako imamo seme/tabele Radnik, i Projekat kao entitete, i Angazovanje (radnika na projektu) kao poveznik.
 - Relaciona sema bi bila, "Ne moze se isti radnik angazovati na istom projektu vise od jedanput."
 - Dakle modelira medjutabelarne odnose.
- Relaciona baza podataka
 - Jedna pojava nad zadatom RELACIONOM semom baze podataka (S, I)
 - Svakoj semi relacije odgovara samo jedna pojava
- Baza podataka:
 - Predstavlja JEDNO stanje realnog sistema (BP se stalno menja, te stalno prikazuje razlicita stanja)
 - Odnos seme BP i BP, je isti kao i odnos LSO i LSP, kao i nivoa intenzije i ekstenzije.
 - Sema predstavlja staticku strukturu BP, dok je sama BP instanca sa realnim v rednostima stavljenim u tu semu.
 - Pritom se napominje, da je sema BP sporo promenljiva (retko menjamo strukturu baze), dok se sama BP konstantno menja

Sto se svega ovoga iznad tice (vezano za seme), moze se svesti na sledece objasnjenje:

Baza podataka se bazira na semi baze podataka. Sema joj govori kako izgleda, koja je njena struktura, koje vrednosti smeju polja da imaju.

Sema baze podataka se sastoji od vise sema relacija, i ogranicenja izmedju tih sema relacija.

Sema relacije (sema tabele) se sastoji od osnovnih (donekle i logicnih) komponenti: Naziv, Obelezja, Ogranicenja (iliti, ime tabele, kolone tabele, i ogranicenja za podatke)

- Konzistentnost baze podataka
 - 1) Formalno konzistentno stanje
 - Ako sve vrednosti relacija zadovoljavaju medjurelaciona ogranicenja
 - 2) Sustinski konzistentno stanje
 - Ako vazi formalno konz. stanje (sve relacije su korektne)
 - Sve relacije predstavljaju sliku stvarnog stanja sistema (tj. moglo bi se reci, ako je BP up-to-date)
- * SUBP kontrolise samo formalno konzistentno stanje

- Operacijska komponenta

- Ima 3 potkomponente, tj 3 tipa jezika za razlicite svrhe:
 - 1) DDL ~ Data definition language
 - Koristi se za upravljanje SEMOM baze podataka
 - Koristimo ga recimo da ubacimo novu tabelu, da izbrisemo staru, da definisemo ogranicenja i slicno
 - 2) DML ~ Data manipulation language
 - Operacije za upravljanje samim podacima
 - Kada hocemo da dodamo novi podatak, apdejtujemo postojeci, obrisemo postojeci i slicno, koristimo ovaj jezik
 - U sql komande INSERT, DELETE, UPDATE (cini mi se, mozda gresim)
 - 3) QL ~ Query language
 - Koristi se za pravljenje upita da bismo dobili podatke od baze podataka
 - Primer u sql je ono sto se odmah prvo uci: 'SELECT * FROM Radnik'
 - Sastoji se od:
 - Operatora za sacinjavanje upita (kao keywords)
 - Pravila za formiranje upita/izraza (sintaksa i slicno)
 - Pravila za primenu operatora
 - Vrste upitnih jezika u RMP
 - Relaciona algebra
 - Zasnovana na teoriji skupova i skupovnih operacija
 - Unija, presek, razlika
 - Relacioni racun
 - Logicki racun
 - Moze biti nad torkama ili na domenima

- Selekcija

- Komanda pomocu koje vrsimo selekciju podataka iz relacije
- Omogucava izbor torki po nekom kriterijumu F
- F je logicka formula (mora da se evaluira na TRUE/FALSE, inace ne valja)

npr. SELECT * FROM Radnik WHERE 'GodRodjenja > 1980' => Ovo na kraju je boolean logicki izraz

- Projekcija (restrikcija) relacije

- Izdvajanje restriktovanih torki iz relacije na osnovu nekog kriterijuma
- Formalnije, projektovanje relacije na podskup skupa njenih obelezja
- Seljackim jezikom, isto sto sam napisao za restriktovanu torku, samo sto ovo vazi ne samo za jednu torku, nego za sve torke iz relacije.

- Prirodni spoj relacija

- Spajanje torki iz razlicitih relacija na osnovu istih ZAJEDNICKIH obelezja

Tipa ako imamo u 2 tabele/relacije nesto poput

a1 b1 c1	e1 g1 b1
----------	----------

To mozemo da iskombinujemo u

a1 b1 c1 g1 e1

- Dekartov proizvod relacija

- Spajanje kada formiramo sve moguće kombinacije torki iz 2 relacije

- Theta spajanje

- Spajanje torki po nekom kriterijumu

- Integritetna komponenta (ogranicenja)

- Definisana putem tipova ogranicenja
- Sadrzi:

- Definiciju (formalnu)
- Nacin za validaciju
- Karakteristike:
 - Skup operacija kojima se moze dovesti do narusenja ogranicenja (opasnost)
 - Skup akcija kojima se obezbedjuje ocuvanje validnosti baze podataka (odbrana)
- Tipovi ogranicenja u RMP:
 - Domena
 - Vrednosti obelezja
 - Torke (medju obelezjima jedne torke)
 - Kljuca
 - Jedinstvenosti
- Oblast definisanosti:
 - Vanrelaciono
 - Definise se izvan seme
 - Jednorelaciono
 - Definise se u okviru jedne seme/relacije
 - Viserelaciono
 - Definise se za vise sema/relacija

- Ogranicenje domena
 - $D(id(D), \text{predef})$
 - D ~ naziv domena
 - $id(D)$ ~ Ogranicenje domena (T, D, U) \Rightarrow Tip, duzina, uslov (tip jedini obavezan)
 - Predef ~ Predefinisana vrednost domena
- Ogranicenja obelezja
 - $id(N, A) = (\text{Domen}, \text{Null}, \text{Uslov})$
 - Domen ~ naziv domena za to obelezje (domen je ovo od gore, TDU, tako da je ogr. obelezja ustv ((TDU) Null Uslov)
 - Null ~ da li polje sme biti nepostojece
 - Uslov ~ uslov koji svako obelezje tog imena mora da ispuni
 - * Napomena: uslov domena nije isto sto i uslov obelezja.
Intedzer kao domen sme da bude -1. Godine u polju korisnika ne smeju biti -1.
 - Domen i Null su obavezni kod navodjenja! Uslov nije. Ako uslov nije definisan, nasledjuje se domenski uslov.
- Ogranicenje torke
 - Izrazava potencijalna ogranicenja izmedju vrednosti obelezja u okviru jedne torke
 - Sta ovo znaci? Pa recimo, glup primer, ako korisnik odvojeno unosi godiste i broj godina, moze da unese godiste 1970
a da stavi da ima 15 godina. Ove 2 vrednosti su u kontekstu ogranicenja obelezja u redu, ispunjavaju uslov domena.
Sa aspekta cele torke, ovo nema smisla. Dakle u ovim ogranicenjima se bavimo medjusobnim odnosom vrednosti obelezja, tj. gledamo da li su medjusobno korektne.
- Ogranicenje kljuca
 - * Za sva obelezja kljuca, vrednost NULL je zabranjena!
 - Svaka sema/relacija/tabela (ovo je sve jedno ime za istu stvar) mora da ima J jedan primarni kljuc (kljuc moze biti vise obelezja)
 - * Ogranicenje jedinstvenosti
 - Zahteva da svaki kljuc u okviru relacije bude jedinstven
Tj. da za svaku torku, kombinacija obelezja koja sluze kao identifikator, budu unikatna u toj relaciji.
Npr za studente, imamo jedinstven broj indeksa (SMER-XXX-YYYY)
Za ulogu radnika u fabrici bismo mogli imati 2 obelezja kao kljuc, {SIFRA_RADNIKA + SIFRA_ULOGA}, ako bi jednom

radniku bilo dozvoljeno da radi vise poslova/uloga odjednom.

- Vrste kljuceva:
 - Primarno (glavno) obelezje
 - Neprimarno (sporedno) obelezje
- Skup svih ogranicenja seme relacije
 - Kombinacija:
 - Ogranicenja kljuceva + Ogranicenja jedinstvenosti + Ogranicenja torke (torka preuzima domen i obelezja na sebe)
 - Primera radi za tabelu Radnik = (MBR, IME, PRZ, JMBG, GOD), imamo sledece:
 - $K = \{MBR\} \Rightarrow$ Primarni kljuc
 - $UNIQUE(JMBG) \Rightarrow$ Svaki JMBG mora biti jedinstven
 - $id(Radnik) \Rightarrow$ Svaki Radnik mora da ispuni uslove koje mi definisemo u SUBP

// Nedostaju zavisnost sadrzavanja, funkcionalna zavisnost, armstrongova pravila, ogranicenje referencijalnog integriteta

// Nedostaje Univerzalna relacija