Ponovljeni završni ispit iz Baza podataka

4. srpnja 2008.

Zadaci 1. – 4. odnose se na bazu podataka **prodaja** koja sadrži podatke o prodaji računalne opreme u nekoj tvrtci. Bilježe se podaci o djelatnicima, kupcima, proizvodima te o prodajama. Relacija djelatnik sadrži podatke o djelatnicima tvrtke. Za svakog djelatnika evidentira se i djelatnik koji mu je nadređen. Relacije racun i stavkaRacun sadrže podatke o prodanim proizvodima. Jedan racun predstavlja jednu "prodaju" kojom je kupcu prodan jedan ili više proizvoda. Podaci o proizvodima kupljenim jednim računom nalaze se u relaciji stavkaRacun.

Napomena: Podvučeni atributi čine ključ relacije.

proizvod

sifProizv INTEGER naziv CHAR(255) DECIMAL(8,2) cijena

kupac

sifKupac INTEGER imeKupac CHAR(30) prezKupac CHAR(40)

stavkaRacun

<u>sifRac</u> INTEGER	šifra računa
sifProizv INTEGER	šifra proizvoda
kolicina SMALLINT	broj kupljenih proizvoda

racun

sifRac INTEGER šifra računa sifDjel INTEGER šifra djelatnika koji je račun izdao sifKupac INTEGER šifra kupca datRac DATE datum računa iznos DECIMAL(8,2) ukupni iznos računa

djelatnik

<u>sifDjel</u>	INTEGER	šifra djelatnika
sifNadDj	el INTEGER	šifra nadređenog djelatnika
imeDjel	CHAR(30)	ime djelatnika
prezDjel	CHAR(40)	prezime djelatnika
login	CHAR(8)	korisničko ime djelatnika

1. Za svaki izraz relacijske algebre napišite jednu odgovarajuću SQL naredbu:

```
a) (\pi_{\text{sifProizy}}(\sigma_{\text{kolicina>100}}(\text{stavkaRacun})) \setminus \pi_{\text{sifProizy}}(\sigma_{\text{iznos<100}}(\text{stavkaRacun}) \triangleright \triangleleft \text{racun})
                                                                                                                                                                                                                      (2 boda)
```

(2 boda)

```
SELECT DISTINCT sifProizv
 FROM stavkaRacun
WHERE kolicina > 100
  AND sifProizv NOT IN (SELECT DISTINCT sifProizv FROM stavkaRacun, racun
                          WHERE stavkaRacun.sifRacun = racun.sifRacun
                            AND iznos < 100);
```

```
b) sifKupac, imeKupac, prezKupac \( \mathcal{G}_{SUM(iznos)}(kupac * ▷ < racun)) \)
```

SELECT kupac.sifKupac, imeKupac, prezKupac, SUM(iznos) FROM kupac LEFT JOIN racun ON kupac.sifKupac = racun.sifKupac GROUP BY sifKupac, imeKupac, prezKupac;

- 2. Napisati SQL upite kojim će se obaviti sljedeće (gdje god je moguće, zadatak riješite jednim upitom):
 - a) Svim proizvodima koji su skuplji od prosjeka smanjiti cijenu za 20%.

(2 boda)

```
SELECT AVG(cijena) AS avgC FROM PROIZVOD INTO TEMP avgCijena;

UPDATE proizvod SET cijena = 0.8*cijena

WHERE cijena > (SELECT avgC FROM avgCijena);
```

b) Za svakog kupca ispisati njegovu šifru, ime i prezime, te koliko je različitih proizvoda kupio tijekom **prošle** godine. U listi se moraju nalaziti i kupci koji tijekom **prošle** godine nisu kupili niti jedan proizvod. **Zadatak riješiti bez upotrebe podupita**. (2 boda)

c) Ispisati šifru, ime i prezime onog djelatnika koji ima najviše **izravno** podređenih djelatnika (ako ima više takvih, ispisati sve takve). (2 boda)

3. Pretpostavite da su u bazi podataka **prodaja** kreirane sve relacije te da su definirani svi primarni i strani ključevi. Napisati naredbe kojima će se osigurati da za svaki račun može postojati najviše 100 stavki. Ako se pokuša unijeti 101. stavka, operaciju onemogućiti uz poruku 'Prekoračen dopušten broj stavki!'. (3 boda)

- **4.** Vlasnik baze podataka **prodaja** i svih relacija u bazi je korisnik *admin*. Korisnicima *horvat*, *novak* i *kolar* već je dodijeljena dozvola za uspostavljanje SQL sjednice. Korisnici nemaju drugih dozvola.
 - a) Napisati SQL naredbe kojima će korisnik admin korisniku horvat omogućiti pregled svih podataka u relaciji kupac, te za svakog kupca i ukupan iznos koji je taj kupac potrošio. Korisnik horvat smije vidjeti samo sumarne podatke, ali ne i podatke o pojedinim računima.
 (2 boda)

```
CREATE VIEW kupacPlus(sif, ime, prez, iznos) AS
SELECT kupac.sifKupac, imeKupa, prezKupac, SUM(iznos)
FROM kupac LEFT JOIN racun ON kupac.sifKupac = racun.sifKupac
GROUP BY kupac.sifKupac, imeKupa, prezKupac;
```

GRANT SELECT ON kupacPlus TO horvat;

b) Napisati niz SQL naredbi koje će dovesti do stanja u kojem korisnik *kolar* može uspješno obaviti naredbu:

```
REVOKE UPDATE ON stavkaRacuna FROM novak; ali ne može uspješno obaviti naredbu:
```

```
REVOKE UPDATE ON stavkaRacuna FROM novak RESTRICT;
```

Uz svaku naredbu navedite koji ju korisnik obavlja te pazite na redoslijed naredbi.

(2 boda)

```
admin: GRANT UPDATE ON stavkaRacun TO kolar WITH GRANT OPTION; kolar: GRANT UPDATE ON stavkaRacun TO novak WITH GRANT OPTION; novak: GRANT UPDATE ON stavkaRacun TO horvat WITH GRANT OPTION;
```

5. Uz pretpostavku da na relacijskoj shemi R = XYZUVWQ vrijede funkcijske zavisnosti iz skupa: $F = \{ YZW \rightarrow Q, XQ \rightarrow YQ, XY \rightarrow WY, ZU \rightarrow Q \}$ korištenjem isključivo pravila o akumulaciji (uz refleksivnost u prvom koraku i dekompoziciju u zadnjem) ispitajte **vrijedi li** ili **ne vrijedi** funkcijska zavisnost $XYZ \rightarrow QU$. **(2 boda)**

```
XYZ \rightarrow XYZ (refleksivnost)

XYZ \rightarrow XYZ + XY \rightarrow WY \Rightarrow XYZ \rightarrow XYZW (akumulacija)

XYZ \rightarrow XYZW + YZW \rightarrow Q \Rightarrow XYZ \rightarrow XYZWQ (akumulacija)
```

Desna strana funkcijske zavisnosti više se ne može proširiti dodatnim atributima, a dekompozicijom ne možemo dobiti traženu funkcijsku zavisnost. Stoga zaključujemo da funkcijska zavisnost XYZ → QU ne vrijedi.

6. Objasnite razliku između pojmova sigurnost i integritet baze podataka.

(2 boda)

- Integritet baze podataka (database integrity) operacije nad podacima koje korisnici obavljaju su ispravne (tj. uvijek rezultiraju konzistentnim stanjem baze podataka)
 - "podaci se štite od ovlaštenih korisnika"
- Sigurnost baze podataka (database security) korisnici koji obavljaju operacije nad podacima su ovlašteni za obavljanje tih operacija
 - "podaci se štite od neovlaštenih korisnika"

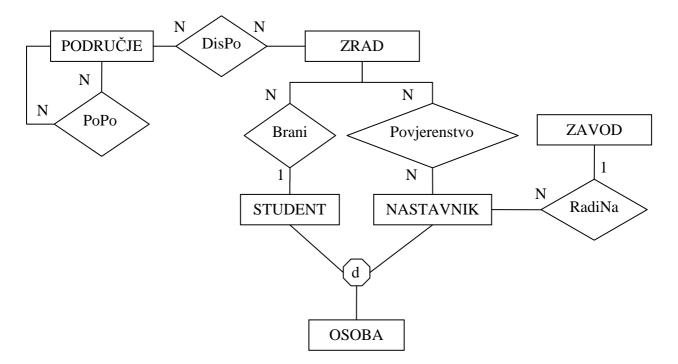
7. Oblikovati bazu podataka o završnim radovima studenata FER-a. Evidentirati podatke o studentima, završnim radovima, područjima i članovima povjerenstva za obranu.

Za svaki završni rad, evidentira se šifra, naslov i datum obrane rada. Svaki rad može pripadati u više različitih područja. Područja su opisana šifrom i nazivom te su međusobno povezana – jedno područje može imati više podređenih i više nadređenih područja.

Za svakog studenta koji brani završni rad, evidentira se JMBG, JMBAG, ime i prezime te godina koje je student upisao studij. Moguće je da je student branio više završnih radova. Završni rad brani se pred povjerenstvom od nekoliko članova. Za svakog nastavnika koji može biti član povjerenstva evidentira se JMBG, ime, prezime, nastavno zvanje te pripadnost jednom od zavoda. Za svaki zavod evidentira se šifra i naziv. Svaki član povjerenstva završni rad ocjenjuje ocjenom od 1 do 5. Jedan nastavnik može biti u povjerenstvu za obranu više završnih radova.

Uočite da student i nastavnik imaju zajedničke atribute.

Nacrtati ER model i opisati entitete i veze. Entitete, osim slabih entiteta, opisati isključivo vlastitim atributima. Sve sheme moraju zadovoljavati 3NF. (5 bodova)



PODRUČJE:	ZRAD:	ZAVOD:	OSOBA:	NASTAVNIK:	STUDENT:
<u>sifPo</u>	sifRad	<u>sifZ</u>	<u>JMBG</u>	JMBG	<u>JMBG</u>
naziv	naslov	naziv	ime	zvanje	JMBAG
	datObr		prezime		godUpis
DisPo:	PoPo:	Brani:	Povjerenstvo:	RadiNa:	
<u>sifPo</u>	sifPoNad	<u>sifRad</u>	sifRad	<u>JMBG</u>	
sifPo sifD	sifPoPod	JMBG	JMBG	sifU	
			ociena		

8.

	atributi	ključevi	A
entitet A	$a_1 d_1 a_2$	$K = \{ a_1, d_1 \}$	<u> </u>
entitet B	$b_1 b_2 b_3$	$K = \{ b_1, b_2 \}$	
entitet C	C_1 C_2 C_3	$K = \{ c_1 \}$	$B \longrightarrow R \longrightarrow D$
entitet D	$d_1 d_2 d_3$	$K = \{ d_1 \}$	N
		• • •	C

Za zadani E-R model napišite ekvivalentni relacijski model u obliku SQL naredbi za kreiranje relacija s ugrađenim opisima **primarnih**, **stranih i alternativnih ključeva**. Tipove podataka u naredbama ne treba navoditi. (4 boda)

```
CREATE TABLE A (
                                      CREATE TABLE B (
  a1, d1, a2
                                        b1, b2, b3
, PRIMARY KEY (a1, d1)
                                       , PRIMARY KEY (b1, b2)
, FOREIGN KEY (d1) REFERENCES D(d1)
                                       );
);
CREATE TABLE C (
                                      CREATE TABLE R (
  c1, c2, c3
                                        b1, b2, c1, d1
                                       , PRIMARY KEY (c1, d1)
, PRIMARY KEY (c1)
                                       , UNIQUE (c1, b1, b2)
CREATE TABLE D (
                                       , FOREIGN KEY (b1, b2)
  d1, d2, d3
                                           REFERENCES B(b1, b2)
, PRIMARY KEY (d1)
                                       , FOREIGN KEY (c1) REFERENCES C(c1)
);
                                       , FOREIGN KEY (d1) REFERENCES D(d1)
```