Međuispit iz Baza podataka

24. travnja 2015.

Zadaci **1 - 8** odnose se na bazu podataka **Telekom** prikazanu na **slici 1**. Na slici **nisu** prikazane sve n-torke sadržane u relacijama.

sifKom	sifPozivatelj	sifP	ozvani	datK	om	sifTip	trajanjel	Min	brZna	kova	tipKor	nunikacije
21	100		102	01.04	.2015	1		5		NULL	sifTip	nazivTip
22	100		104	01.04	.2015	1		23		NULL	1	Govorni poz
23	102		104	02.04	.2015	2	٨	IULL		73	2	SMS
24	102		100	02.04	.2015	1		11		NULL		•
25	100		104	03.04	2015	2	٨	IULL		2		
					7.2010			OLL				
korisnik	k prez	ime	datPod			_ [1	tarifa	OLL				
sifKorisni	-	ime Ivan	datRod		sifTarifa				Tarifa	cijenaS	MS cij	ienaMinPoziv
sifKorisni 100	Horvat	Ivan	25.11.1	957	sifTarifa		tarifa			cijenaS	i MS ci	ienaMinPoziv 1.00
sifKorisni	-			957 967			tarifa	naz i		cijenaS (

Slika 1.

Baza podataka **Telekom** opisuje komunikaciju između korisnika operatora telekomunikacijskih usluga. Relacija *tarifa* za pojedinu tarifu bilježi cijene minute razgovora kod govornih poziva odnosno cijenu slanja SMS poruke. Za korisnike se u relaciji **korisnik** bilježe osobni podaci i odabrana tarifa. Relacija *komunikacija* bilježi podatke o oba vida komunikacije, bilježeći tip komunikacije (referenca na relaciju *tipKomunikacije*) te pozivatelja i pozvanu osobu (u slučaju da je riječ o slanju SMS poruka, ti se atributi odnose na pošiljatelja odnosno primatelja). U slučaju govornog poziva bit će zabilježeno trajanje u minutama (zaokruženo na veći cijeli broj), dok će broj znakova biti NULL. U slučaju SMS-a, bit će zabilježen broj znakova poslane poruke, a trajanje će biti NULL. Atributi *trajanjeMin* i *brZnakova* su jedini atributi koji mogu poprimiti NULL vrijednost.

U zadacima 1 i 2 napisati **po jednu SQL naredbu** kojom će se obaviti sljedeće:

- 1. Za korisnike koji su u tarifi s cijenom SMS poruke (strogo) manjom od 50 lipa tijekom tekućeg mjeseca poslali bar 20 SMS poruka ispisati šifru, ime, prezime i navedeni broj poslanih poruka. Korisnike poredati uzlazno po prezimenu, imenu te šifri. Riješiti bez korištenja podupita. (3 boda)
- 2. Tarifama za koje je zabilježeno da u zadnjih 30 dana ne postoji niti jedna pozivajuća komunikacija SMS-om smanjiti cijenu SMS-a za 20%, a cijenu minute poziva povećati za 20%. (3 boda)

U zadacima 3 i 4 upotpuniti navedene SQL naredbe kako bi odgovarale danim zahtjevima (riješiti na zasebnom papiru!).

3. Ispisati šifre i prezimena korisnika koji su do sada potrošili više od 1000 HRK na SMS-ove. (2 boda)

SELECT sifKorisnik, prez	
FROM korisnik JOIN tarifa ON korisnik.sifTarifa = tarifa.sifTarifa	
WHERE	;

4. Za sve korisnike čije prezime počinje slovom 'P' ispisati šifru, prezime te u koliko je govornih poziva (tip komunikacije 1) taj korisnik sudjelovao (bilo kao pozivatelj ili kao pozvani). Ispis mora uključivati i korisnike koji nikada nisu sudjelovali u govornim pozivima (u tom slučaju za broj poziva ispisati nulu). Zadatak riješiti bez podupita. (2 boda)

SELECT sifKori	snik, prez, COU	JNT(sifKom)	
FROM komunikac	ija	korisnik	
ON			
WHERE			
GROUP BY			

Napisati <u>izraz relacijske algebre</u> (ne SQL upit) koji odgovara sljedećem: za <u>sve</u> korisnike ispiši šifru, prezime i ukupni broj minuta razgovora (nula ili više!) koje su 01.04.2015. ostvarili kao primatelji poziva.
 (3 boda)

U zadacima 6 i 7 nacrtati tablice koje reprezentiraju rezultate navedenih izraza. Pretpostaviti da su na **Slici 1.** prikazane sve n-torke u relacijama.

6.
$$\pi_{\text{prez}} \left[(\sigma_{\text{nazTarifa} = 'NajCool'} (\text{tarifa} \bowtie \triangleleft \text{korisnik})) \right] \left(\sigma_{\text{nazTarifa} = 'BlaBlaBla'} (\text{tarifa} \bowtie \triangleleft \text{korisnik})) \right]$$
 (1 bod)

- **8.** Napisati SQL naredbe koje će kreirati najmanji mogući broj indeksa za učinkovito obavljanje (pomoću B+ stabla) svih dolje navedenih upita.
 - 1) SELECT * FROM komunikacija WHERE sifPozivatelj=101 AND sifTip=2;
 - 2) SELECT * FROM komunikacija WHERE sifTip=1 AND datKom='02.04.2015' AND sifPozivatelj=101;
 - 3) SELECT * FROM komunikacija WHERE datKom='04.04.2015';
 - 4) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY sifTip, sifPozivatelj, datKom;
 - 5) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY sifPozvani, datKom DESC;
 - 6) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY datKom DESC, sifPozvani;

(2 boda)

- 9. Koji uvjeti moraju biti zadovoljeni ako želimo relaciju razložiti bez gubitaka na njene dvije projekcije? (2 boda)
- **10.** Putnička agencija organizira turistička putovanja autobusima. Shema PLANPUT sadrži sljedeće elemente:
 - **sifPutovanje** –šifra putovanja
 - **nazPutovanje** naziv putovanja
 - datPolazak datum polaska na putovanje
 - **trajanje** trajanje putovanja u danima
 - **regAutobus** registracija autobusa kojim se ide na putovanje
- **sifTipAutobus** šifra tipa autobusa
- nazTipAutobus naziv tipa autobusa
- datReg datum do kojeg je registriran autobus
- **brSjedala** broj sjedala u autobusu
- **brKarata** broj karata prodanih za konkretno putovanje

Vrijede sljedeća pravila:

- putovanje s istom šifrom uvijek jednako traje i jednako se zove
- isto putovanje agencija može organizirati više puta s različitim datumom polaska (npr. za putovanje šifre 1001 i naziva *Ljepote Venecije* agencija organizira polaske 18.4.2015. i 25.4.2015.)
- na putovanje s polaskom određenog datuma agencija može poslati više autobusa
- svi su autobusi registrirani u Hrvatskoj
- jednak tip autobusa ima jednak broj sjedala

Odrediti ključ relacijske sheme PLANPUT tako da ona bude u 1NF, a zatim postupno normalizirati relacijsku shemu na 2NF i 3NF. (5 bodova)

- **11.** Relacija OSOBA (*sifOsoba*, *prez*, *ime*) sadrži sljedećih 6 n-torki (32, 'Anić', 'Ivana') (16, 'Ban', 'Josip'), (101, 'Cesar', 'Ante'), (43, 'Drandić', 'Petra'), (4, 'Ergović', 'Josip'), (87, 'Fekete', 'Šandor'). Nacrtati B⁺-stablo reda 5 za atribut *sifOsoba* tako da popunjenost stabla bude **minimalna**. (3 boda)
- **12.** Zadana je relacijska shema R = { A, B, C, D, E, F, G} i skup funkcijskih zavisnosti { B → EF, C → B, CD → A, D → G, F → AG }. Dokazati: da je CD **mogući ključ** relacijske sheme R. Za svaki korak dokaza napisati pravilo koje se koristi. **(3 boda)**

Rješenja:

1. Za korisnike koji su u tarifi s cijenom SMS poruke (strogo) manjom od 50 lipa tijekom tekućeg mjeseca poslali bar 20 SMS poruka ispisati šifru, ime, prezime i navedeni broj poslanih poruka. Korisnike poredati uzlazno po prezimenu, imenu te šifri. Riješiti bez korištenja podupita. (3 boda)

Priznaje se i BEZ SPAJANJA s relacijom TIPKOMUNIKACIJE, uz selekciju po atributu sifTip

Tarifama za koje je zabilježeno da u zadnjih 30 dana ne postoji niti jedna pozivajuća komunikacija SMS-om smanjiti cijenu SMS-a za 20%, a cijenu minute poziva povećati za 20%.
 (3 boda)

```
UPDATE tarifa
SET (cijenaSMS, cijenaMinPoziv) =
     (cijenaSMS * 0.8, cijenaMinPoziv * 1.2)
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM komunikacija, korisnik WHERE
   komunikacija.sifPozivatelj = korisnik.sifKorisnik
                     AND korisnik.sifTarifa = tarifa.sifTarifa
                     AND sifTip=2
                     AND datkom > TODAY - 30)
UPDATE tarifa
SET cijenaSMS = cijenaSMS * 0.8,
    cijenaMinPoziv = cijenaMinPoziv * 1.2
WHERE sifTarifa NOT IN
   (SELECT sifTarifa FROM komunikacija, korisnik
    WHERE komunikacija.sifPozivatelj = korisnik.sifKorisnik
          AND sifTip=2
           AND datkom > TODAY - 30)
```

umjesto sifTip=2 u WHERE mogu i uvjeti: brZnakova IS NOT NULL odnosno trajanjeMin IS NULL

3. Ispisati šifre i prezimena korisnika koji su do sada potrošili više od 1000 HRK na SMS-ove. (2 boda)

```
SELECT sifKorisnik, prez FROM korisnik JOIN tarifa ON korisnik.sifTarifa = tarifa.sifTarifa ;;

SELECT sifKorisnik, prez FROM korisnik JOIN tarifa ON korisnik.sifTarifa = tarifa.sifTarifa  
WHERE cijenasms * (SELECT COUNT(brznakova) FROM komunikacija WHERE sifPozivatelj = sifKorisnik) > 1000;
```

U gornjem podupitu prebrojava se po atributu *brojZnakova* koji je NULL za sve govorne pozive. Stoga ne treba posebno vršiti selekciju prema tipu komunikacije. Uz selekciju, moguće je prebrojavati po drugim atributima relacije *komunikacija*:

```
SELECT sifKorisnik, prez FROM korisnik JOIN tarifa ON korisnik.sifTarifa = tarifa.sifTarifa  
WHERE cijenasms * (SELECT COUNT(*) FROM komunikacija WHERE sifPozivatelj = sifKorisnik AND sifTip=2) > 1000;
```

- naravno, ili obrnuti redoslijed
- ako je radio COUNT * dodavao sifTip=1 tj. 2 ili trajanjeMin is NULL i sl. to je ok
- 4. Za sve korisnike čije prezime počinje slovom 'P' ispisati šifru, prezime te u koliko je govornih poziva (tip komunikacije 1) taj korisnik sudjelovao (bilo kao pozivatelj ili kao pozvani). Ispis mora uključivati i korisnike koji nikada nisu sudjelovali u govornim pozivima (u tom slučaju za broj poziva ispisati nulu). Zadatak riješiti bez podupita. (2 boda)

```
SELECT sifKorisnik, prez, COUNT(sifKom)
     FROM komunikacija RIGHT JOIN korisnik
      ON (siftip = 1 AND (sifPozivatelj = sifKorisnik OR sifPozvani = sifKorisnik))
      WHERE korisnik.prez LIKE 'P%'
     GROUP BY sifKorisnik, prez;
 SELECT sifKorisnik, prez, COUNT(sifKom)
      FROM komunikacija RIGHT JOIN korisnik
      ON (trajanjeMin IS NOT NULL AND (sifPozivatelj = sifKorisnik OR sifPozvani =
sifKorisnik))
     WHERE korisnik.prez LIKE 'P%'
     GROUP BY sifKorisnik, prez;
 SELECT sifkorisnik, prez, COUNT(sifkom)
      FROM komunikacija RIGHT JOIN korisnik
     ON (brZnakova IS NULL AND (sifPozivatelj = sifKorisnik OR sifPozvani =
sifKorisnik))
     WHERE korisnik.prez LIKE 'P%'
     GROUP BY sifKorisnik, prez;
```

NAPOMENA: U zadatku je greškom originalno zadano COUNT(*) umjesto COUNT(sifkom). Uočite da takvom inačicom dobivamo i korisnike koji nikada nisu sudjelovali u govornim pozivima, ali se za njihov broj poziva ispisuje 1, a ne 0.

5. Napisati <u>izraz relacijske algebre</u> (ne SQL upit) koji odgovara sljedećem: za <u>sve</u> korisnike ispiši šifru, prezime i ukupni broj minuta razgovora (nula ili više!) koje su 01.04.2015. ostvarili kao primatelji poziva (3 boda)

PREZULTAT(sifKorisnik, prez, minutaRazg) [sifKorisnik, prezG sum(trajanjeMin) (korisnik * ▷⊲ komunikacija)]
sifKorisnik = sifPozvani
△ datKom='01.04.2015'

6. $\pi_{\text{prez}} \left[\left(\sigma_{\text{nazTarifa} = '\text{NajCool'}} \left(\text{tarifa} > \triangleleft \text{korisnik} \right) \right) \right] \left(\sigma_{\text{nazTarifa} = '\text{BlaBlaBla'}} \left(\text{tarifa} > \triangleleft \text{korisnik} \right) \right]$

prez
Horvat
Kolar

7. $\pi_{\text{ime, datKom}}$ ($\sigma_{\text{datRod} < '01.01.1970'}$ (komunikacija $\triangleright \triangleleft$ *korisnik)) sifPozivatelj = sifKorisnik

prez	datKom
Ivan	01.04.2015
Ivan	03.04.2015
Ana	NULL

- **8.** Napisati SQL naredbe koje će kreirati najmanji mogući broj indeksa za učinkovito obavljanje (pomoću B+ stabla) svih dolje navedenih upita.
 - 1) SELECT * FROM komunikacija WHERE sifPozivatelj=101 AND sifTip=2;
 - 2) SELECT * FROM komunikacija WHERE sifTip=1 AND datKom='02.04.2015' AND sifPozivatelj=101;
 - 3) SELECT * FROM komunikacija WHERE datKom='04.04.2015';
 - 4) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY sifTip, sifPozivatelj, datKom;
 - 5) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY sifPozvani, datKom DESC;
 - 6) SELECT * FROM komunikacija ORDER BY datKom DESC, sifPozvani; (2 boda)

CREATE INDEX i1 ON komunikacija (sifTip, sifPozivatelj, datKom) za upite 1, 2, 4

CREATE INDEX i2 ON komunikacija (datKom DESC, sifPozvani) za upite 3, 6

CREATE INDEX i3 ON komunikacija (sifPozvani, datKom DESC) za upit 5

Napomena: jednako valjana sintaksa je

CREATE INDEX i1 ON komunikacija (sifTip DESC, sifPozivatelj DESC, datKom DESC)

CREATE INDEX i2 ON komunikacija (datKom, sifPozvani DESC)

CREATE INDEX i3 ON komunikacija (sifPozvani DESC, datKom)

9. Koji uvjeti moraju biti zadovoljeni ako želimo relaciju razložiti bez gubitaka na njene dvije projekcije?

(2 boda)

- projekcije imaju zajedničke atribute
- zajednički atributi su ključ u barem jednoj od projekcija
- **10.** Putnička agencija organizira turistička putovanja autobusima. Shema PLANPUT sadrži sljedeće elemente:
 - **sifPutovanje** –šifra putovanja
 - nazPutovanje naziv putovanja
 - datPolazak datum polaska na putovanje
 - trajanje trajanje putovanja u danima
 - **regAutobus** registracija autobusa kojim se ide na putovanje
- sifTipAutobus šifra tipa autobusa
- nazTipAutobus naziv tipa autobusa
- datReg datum do kojeg je registriran autobus
- brSjedala broj sjedala u autobusu
- brKarata broj karata prodanih za konkretno putovanje

Vrijede sljedeća pravila:

- putovanje s istom šifrom uvijek jednako traje i jednako se zove
- isto putovanje agencija može organizirati više puta s različitim datumom polaska (npr. za putovanje šifre 1001 i naziva *Ljepote Venecije* agencija organizira polaske 18.4.2015. i 25.4.2015.)
- na putovanje s polaskom određenog datuma agencija može poslati više autobusa
- svi su autobusi registrirani u Hrvatskoj
- jednak tip autobusa ima jednak broj sjedala

Odrediti ključ relacijske sheme PLANPUT tako da ona bude u 1NF, a zatim postupno normalizirati relacijsku shemu na 2NF i 3NF. (5 bodova)

PRVO RJEŠENJE predviđa da **brKarata** predstavlja broj prodanih karata za pojedini autobus na pojedinom konkretnom putovanju (putovanju toga dana), dakle: **sifPutovanje, datPolazak, regAutobus** →**brKarata**

1NF

K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus }

2NF

PUTOVANJE (sifPutovanje, nazPutovanje, trajanje) K={sifPutovanje} AUTOBUS (regAutobus, sifTipAutobus, nazTipAutobus, datReg, brSjedala) K={regAutobus} PLANPUT (sifPutovanje, datPolazak, regAutobus, brKarata) K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus}

3NF

PUTOVANJE (sifPutovanje, nazPutovanje, trajanje) K={sifPutovanje}
TIPAUTOBUS (sifTipAutobus, nazTipAutobus, brSjedala) K={sifTipAutobus}
AUTOBUS2 (regAutobus, sifTipAutobus, datReg) K={regAutobus}
PLANPUT (sifPutovanje, datPolazak, regAutobus, brKarata) K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus}

DRUGO RJEŠENJE predviđa da **brKarata** predstavlja broj prodanih karata za cijelo putovanje toga dana, dakle za sve autobuse skupa ako ih ima više; dakle: **sifPutovanje, datPolazak** →**brKarata**

K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus }

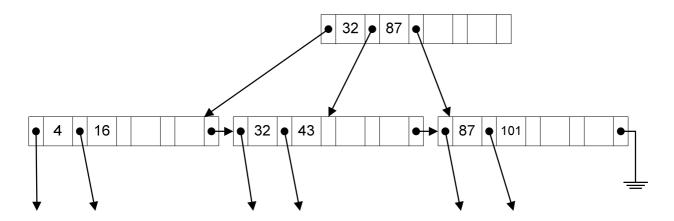
2NF

PUTOVANJE (sifPutovanje, nazPutovanje, trajanje) K={sifPutovanje} POLAZAK (sifPutovanje, datPolazak, brKarata) K={ sifPutovanje, datPolazak} AUTOBUS (regAutobus, sifTipAutobus, nazTipAutobus, datReg, brSjedala) K={regAutobus} PLANPUT (sifPutovanje, datPolazak, regAutobus) K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus}

3NF

PUTOVANJE (sifPutovanje, nazPutovanje, trajanje) K={sifPutovanje}
POLAZAK (sifPutovanje, datPolazak, brKarata) K={ sifPutovanje, datPolazak}
TIPAUTOBUS (sifTipAutobus, nazTipAutobus, brSjedala) K={sifTipAutobus}
AUTOBUS2 (regAutobus, sifTipAutobus, datReg) K={regAutobus}
PLANPUT (sifPutovanje, datPolazak, regAutobus) K={sifPutovanje, datPolazak, regAutobus}

8. Relacija OSOBA (sifOsoba, prez, ime) sadrži sljedećih 6 n-torki (32, 'Anić', 'Ivana') (16, 'Ban', 'Josip'), (101, 'Cesar', 'Ante'), (43, 'Drandić', 'Petra'), (4, 'Ergović', 'Josip'), (87, 'Fekete', 'Šandor'). Nacrtati B⁺-stablo reda 5 za atribut sifOsoba tako da popunjenost stabla bude minimalna. (3 boda)



- 9. Zadana je relacijska shema R = { A, B, C, D, E, F, G} i skup funkcijskih zavisnosti { B → EF, C → B, CD → A, D → G, F → AG }. Dokazati: da je CD mogući ključ relacijske sheme R. Za svaki korak dokaza napisati pravilo koje se koristi.
 (3 boda)
- a) mora se pokazati CD→ABEFG (ili CD→ABCDEFG)
- CD → CD (refleksivnost):
- 2. $CD \rightarrow CD \land C \rightarrow B \Rightarrow CD \rightarrow BCD$ (akumulacija)
 - $CD \rightarrow BCD \land B \rightarrow EF \Rightarrow CD \rightarrow BCDEF$ (akumulacija)
 - $CD \rightarrow BCDEF \land CD \rightarrow A \Rightarrow CD \rightarrow ABCDEF (akumulacija)$
 - $CD \rightarrow BCDEF \land F \rightarrow AG \Rightarrow CD \rightarrow ABCDEFG$ (akumulacija)
- 3. CD → ABCDEFG => CD → ABEFG (dekompozicija; iako može i bez nje)
- b) mora se pokazati da ne vrijede: C→ABDEFG odnosno D→ABCEFG

pokušavamo dokazati C→ABDEFG

- 1. $C \rightarrow C$ (refleksivnost):
- 2. $C \rightarrow C \land C \rightarrow B \Rightarrow C \rightarrow BC$ (akumulacija)
 - $C \rightarrow BC \land B \rightarrow EF \Rightarrow C \rightarrow BCEF$ (akumulacija)
 - $C \rightarrow BCEF \land F \rightarrow AG \Rightarrow C \rightarrow ABCEFG (akumulacija)$

Dani skup funkcijskih zavisnosti ne omogućuje da se D pojavi na desnoj strani, dakle, ne vrijedi C→ABDEFG

pokušavamo dokazati D→ABCEFG

1. $D \rightarrow D$ (refleksivnost):

Nema nijedne funkcijske zavisnosti gdje bi D bio na lijevoj strani; dakle ne vrijedi D→ABCEFG.

Budući da CD funkcijski određuje preostale atribute ABEFG i budući da niti jedan od njegova dva podskupa, C ili D, ne određuje funkcijski sve preostala atribute, onda je CD **mogući ključ** relacijske sheme R.