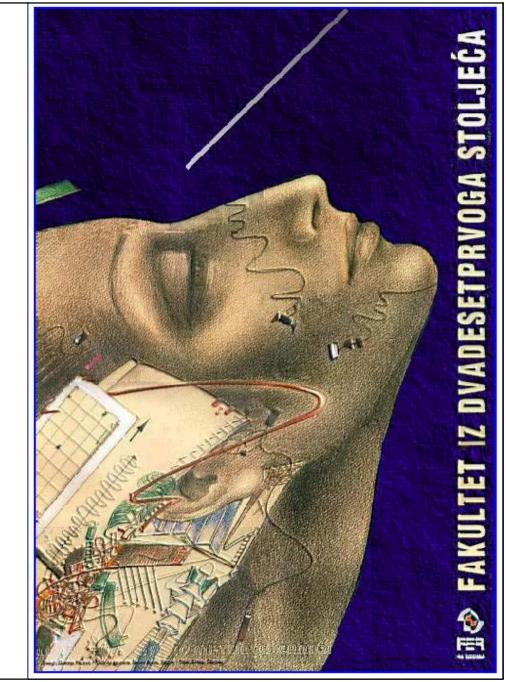
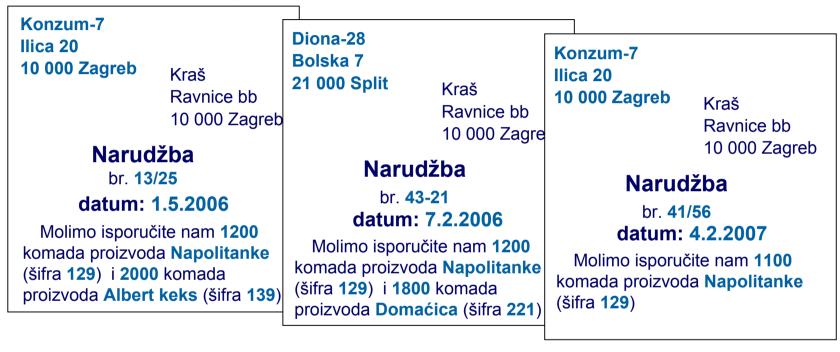
# Baze podataka

Predavanja travanj 2008.

8. Oblikovanje sheme relacijske baze podataka (3. dio - primjeri)



Prodavaonice šalju svoje narudžbe proizvođaču:



proizvođač želi pohraniti podatke o narudžbama u svoju bazu podataka.
 Svi podaci se pohranjuju u relaciju narudzbaArtikla

|--|

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina
man roa	P 2.	Hazmjooto	aarooa	011101	dati tai	On a circi	rioi ii dira	1 to 11 on 10

Sadržaj relacije nakon unosa podataka iz prispjelih narudžbi:

narudzbaArtikla

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	139	Albert keks	2000
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	129	Napolitanke	1200
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007	129	Napolitanke	1100

 Normalizirajte relaciju narudzbaArtikla na 1NF, 2NF, 3NF ako vrijedi da je svaki broj narudžbe jedinstven (ne može se desiti da brojevi narudžbi prispjelih iz različitih prodavaonica budu jednaki)

 $brNar \rightarrow nazProd$ 

# NARUDZBAARTIKLA = { nazProd, pbr, nazMjesto, adresa, brNar, datNar, sifArtikl,nazArtikl, kolicina}

trenutna vrijednost relacije narudzbaArtikla (NARUDZBAARTIKLA) :

narudzbaArtikla

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	139	Albert keks	2000
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	129	Napolitanke	1200
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007	129	Napolitanke	1100

- odrediti funkcijske zavisnosti na temelju značenja podataka
- odrediti primarni ključ relacije (tako da bude zadovoljen uvjet 1NF prema kojem neključni atributi funkcijski ovise o ključu)
- postupno normalizirati relacijsku shemu NARUDZBAARTIKLA na 2NF i 3NF

#### narudzbaArtikla

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	139	Albert keks	2000
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	129	Napolitanke	1200
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007	129	Napolitanke	1100

- Određivanje ključa: bi li brNar bio dobar odabir za ključ?
- Postoje li neključni atributi koji ne ovise o broju narudžbe (brNar)?
- brNar → nazProd pbr nazMjesto adresa datNar međutim:
- brNar → sifArtikl
   brNar → nazArtikl
   brNar → kolicina
- O kojim atributima funkcijski ovisi atribut nazArtikl? sifArtikl → nazArtikl
- O kojim atributima funkcijski ovisi atribut kolicina?
   brNar sifArtikl → kolicina
   sifArtikl → kolicina

narudzbaArtikla
-----------------

Haraazbar	tititia							_
nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar	<u>sifArtikl</u>	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	139	Albert keks	2000
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	129	Napolitanke	1200
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007	129	Napolitanke	1100

- Pretpostavimo K = { brNar, sifArtikl }
   Provjerite postoje li neključni atributi koje ključ funkcijski ne određuje.
- brNar sifArtikl → nazProd pbr nazMjesto adresa datNar nazArtikl kolicina
   postoji li skup X ⊂ { brNar, sifArtikl } za kojeg vrijedi X → R ?
   ⇒ NE ⇒ { brNar, sifArtikl } je mogući ključ

zadovoljen je uvjet 1NF prema kojem neključni atributi funkcijski ovise o ključu

narudzbaArtikla

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar	<u>sifArtikl</u>	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006	139	Albert keks	2000
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	129	Napolitanke	1200
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007	129	Napolitanke	1100

- Postoje li neključni atributi koji ovise o dijelu ključa?
  - vrijedi: brNar → nazProd pbr nazMjesto adresa datNar
  - ⇒ Na koje relacije treba razložiti relaciju narudzbaArtikla?

Koji su ključevi novonastalih relacija?

$$narudzba = \pi_{nazProd, pbr, nazMjesto, adresa, brNar, datNar} (narudzbaArtikla) \\ K_{NARUDZBA} = \{ brNar \}$$

stavkaNarudzbe =  $\pi_{brNar, sifArtikl, nazArtikl, kolicina}$  (narudzbaArtikla)

brNar → nazProd pbr nazMjesto adresa datNar

#### narudzba

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007

narudzba ima jednostavan ključ

⇒ 2NF OK

#### stavkaNarudzbe

<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	nazArtikl	kolicina
13/25	129	Napolitanke	1200
13/25	139	Albert keks	2000
43-21	129	Napolitanke	1200
43-21	221	Domaćica	1800
41/56	129	Napolitanke	1100

Jesu li relacije narudzba i stavkaNarudzbe u 2NF?

Je li stavkaNarudzbe u 2NF?
 (postoje li neključni atributi koji ovise o dijelu ključa?)

Vrijedi: sifArtikl → nazArtikl

⇒ Na koje relacije treba razložiti relaciju stavkaNarudzbe?

Koji su ključevi novonastalih relacija?

stavkaNarudzbe

			_
<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	nazArtikl	kolicina
13/25	129	Napolitanke	1200
13/25	139	Albert keks	2000
43-21	129	Napolitanke	1200
43-21	221	Domaćica	1800
41/56	129	Napolitanke	1100

$$artikI = \pi_{sifArtikI, nazArtikI}(stavkaNarudzbe)$$

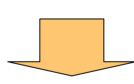
$$stavkaNarudzbe_1 = \pi_{brNar, sifArtikl, kolicina} (stavkaNarudzbe)$$

#### stavkaNarudzbe

<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	nazArtikl	kolicina
13/25	129	Napolitanke	1200
13/25	139	Albert keks	2000
43-21	129	Napolitanke	1200
43-21	221	Domaćica	1800
41/56	129	Napolitanke	1100

sifArtikl → nazArtikl

Jesu li relacije artikl i stavkaNarudzbe<sub>1</sub> u 2NF?



#### stavkaNarudzbe<sub>1</sub>

artiki	
<u>sifArtikl</u>	nazArtikl
129	Napolitanke
139	Albert keks
221	Domaćica

2NF O.K.

<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	kolicina
13/25	129	1200
13/25	139	2000
43-21	129	1200
43-21	221	1800
41/56	129	1100

**2NF O.K.** 

artikl

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

#### narudzba

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007

Je li relacija narudzba u 3NF?

#### stavkaNarudzbe<sub>1</sub>

<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	kolicina
13/25	129	1200
13/25	139	2000
43-21	129	1200
43-21	221	1800
41/56	129	1100

artikl

<u>sifArtikl</u>	nazArtikl
129	Napolitanke
139	Albert keks
221	Domaćica

**3NF O.K.** 

3NF O.K.

narudzba

	Postoje li u relaciji
_	
	narudzba neključn
	atributi koji
	tranzitivno ovise o
	ključu?

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007

■ Vrijedi: brNar → nazProd nazProd → pbr nazMjesto adresa nazProd → brNar

⇒ Na koje relacije treba razložiti relaciju narudzba?

Koji su ključevi novonastalih relacija?

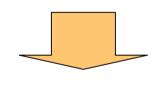
prodavaonica =  $\pi_{\text{nazProd, pbr, nazMjesto, adresa}}$  (narudzba)

 $narudzba_1 = \pi_{brNar, nazProd, datNar} (narudzba)$ 

#### narudzba

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2006
Diona-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2006
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2007

brNar → nazProd nazProd → brNar  $nazProd \rightarrow pbr \ nazMjesto \ adresa$ 



Jesu li relacije prodavaonica i narudzba<sub>1</sub> u 3NF?

#### prodavaonica

<u>nazProd</u>	pbr	nazMjesto	adresa
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20
Diona-28	21000	Split	Bolska 7

#### narudzba<sub>1</sub>

<u>brNar</u>	nazProd	datNar
13/25	Konzum-7	1.5.2006
43-21	Diona-28	7.2.2006
41/56	Konzum-7	4.2.2007

**3NF?** 

3NF: O.K.

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu u relaciji prodavaonica?

|--|

<u>nazProd</u>	pbr	nazMjesto	adresa
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20
Diona-28	21000	Split	Bolska 7

- nazProd → pbr → pbr → nazMjesto
   pbr → nazProd
- → Na koje relacije treba razložiti relaciju prodavaonica?
  Koji su ključevi novonastalih relacija?

mjesto = 
$$\pi_{pbr, nazMjesto}$$
(prodavaonica)

prodavaonica<sub>1</sub> =  $\pi_{\text{nazProd, pbr, adresa}}$  (prodavaonica)

#### prodavaonica

<u>nazProd</u> pb		nazMjesto	adresa
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20
Diona-28	21000	Split	Bolska 7

nazProd → pbr pbr → nazMjestopbr → nazProd



Jesu li relacije mjesto i prodavaonica<sub>1</sub> u 3NF?

#### mjesto

<u>pbr</u>	nazMjesto
10000	Zagreb
21000	Split

3NF: O.K.

#### prodavaonica<sub>1</sub>

<u>nazProd</u>	pbr	adresa
Konzum-7	10000	Ilica 20
Diona-28	21000	Bolska 7

3NF: O.K.

mjesto

pbr	nazMjesto
10000	Zagreb
21000	Split

prodavaonica<sub>1</sub>

nazProd	pbr	adresa
Konzum-7	10000	Ilica 20
Diona-28	21000	Bolska 7

artikl

	_
<u>sifArtikl</u>	nazArtikl
129	Napolitanke
139	Albert keks
221	Domaćica

narudzba<sub>1</sub>

<u>brNar</u>	nazProd	datNar
13/25	Konzum-7	1.5.2006
43-21	Diona-28	7.2.2006
41/56	Konzum-7	4.2.2007

stavkaNarudzbe<sub>1</sub>

<u>brNar</u>	<u>sifArtikl</u>	kolicina
13/25	129	1200
13/25	139	2000
43-21	129	1200
43-21	221	1800
41/56	129	1100

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema:
 mjesto, prodavaonica<sub>1</sub>, artikl, narudzba<sub>1</sub>, stavkaNarudzbe<sub>1</sub>

Zadana je relacijska shema R = ABCDEF i na njoj skup funkcijskih zavisnosti:

$$F = \{ AB \rightarrow CD, AB \rightarrow EF, A \rightarrow F, D \rightarrow E \}.$$

Domene atributa sadrže samo jednostavne vrijednosti, vrijednost svakog atributa je samo jedna vrijednost iz domene tog atributa.

Odrediti primarni ključ relacijske sheme (tako da bude zadovoljen uvjet 1NF prema kojem neključni atributi funkcijski ovise o ključu), te shemu postupno normalizirati na 2NF i 3NF.

## Zadatak 2 – 1NF

R = ABCDEF  $F = \{ AB \rightarrow CD, AB \rightarrow EF, A \rightarrow F, D \rightarrow E \}$ 

Odrediti primarni ključ relacije.

 $AB \rightarrow CD$   $AB \rightarrow EF$   $\Rightarrow AB \rightarrow CDEF (P-1: unija)$ postoji li skup X  $\subset$  AB za kojeg vrijedi X  $\rightarrow$  R ?

NE

 $\Rightarrow$  R = ABCDEF  $K_R$  = AB R je u 1NF

R = ABCDEF 
$$K_R = AB$$
  
F = { AB  $\rightarrow$  CD, AB  $\rightarrow$  EF, A  $\rightarrow$  F, D  $\rightarrow$  E }

Postoje li atributi iz zavisnog dijela koji nisu potpuno funkcijski ovisni o ključu?

R



AB → F je nepotpuna FZ, jer vrijedi A → F

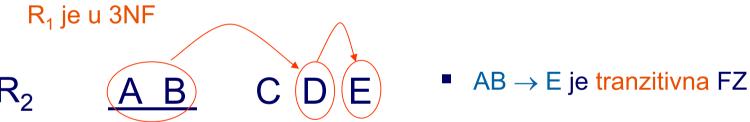
R nije u 2NF

Odredite relacijske sheme kojima treba zamijeniti relacijsku shemu R. Odredite ključeve.

$$R_1$$
=AF  $K_{R1}$ = A  $R_1$  je u 2NF  $R_2$ = ABCDE  $K_{R2}$ = AB  $R_2$  je u 2NF

$$R_1$$
=AF  $K_{R1}$ = A  $K_{R2}$ = ABCDE  $K_{R2}$ = AB  $K_{R2$ 

- Jesu li R<sub>1</sub> i R<sub>2</sub> u 3NF?
- Postoje li u R₁ i R₂ neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?



Odredite relacijske sheme kojima treba zamijeniti relacijsku shemu  $R_2$ . Odredite ključeve.

$$R_{21}$$
=DE  $K_{R21}$ = D  $K_{R22}$ =ABCD  $K_{R22}$ = AB

Jesu li R<sub>21</sub> i R<sub>22 µ</sub> 3NF?

$$F = \{ AB \rightarrow CD, AB \rightarrow EF, A \rightarrow F, D \rightarrow E \}$$

 $R_1 = AF$   $K_{R_1} = A$   $R_1$  je u 3NF

 $R_{21} = DE$   $K_{R_{21}} = D$   $R_{21}$  je u 3NF

 $R_{22}$ =ABCD  $K_{R_{22}}$ = AB  $R_{22}$  je u 3NF

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema:  $R_1$ ,  $R_{21}$ ,  $R_{22}$ 

U biblioteci se evidentiraju **posudbe (primjeraka) knjiga**.

Relacijska shema POSUDBAPRIMJ sastoji se od sljedećih atributa:

sifCln - šifra člana

prezCln - prezime člana

imeCln - ime člana

pbr - poštanski broj mjesta stanovanja člana

nazMj - naziv mjesta stanovanja člana

adrCln - adresa člana

invBrPrim – inventarski broj primjerka

datPos - datum posudbe

datVr – datum vraćanja (datum kad je primjerak vraćen)

sifKnj - šifra knjige

nazKnj - naziv knjige

siflzd - šifra izdavača

nazlzd - naziv izdavača

Vrijede sljedeća pravila:

- •jedan član istoga dana može posuditi više primjeraka
- •jedan član isti primjerak može posuditi više puta, ali ne istog dana
- •jedna knjiga ima jednog izdavača

posudbaPrimi

prezCln

Novak

Horvat

imeCln

Jasna

Krešo

pbr

10000

10020

atributa u novu relaciju), 2NF i 3NF

nazMi

Zagreb

Zagreb

invBrPrim, datPos, datVr, sifKnj, nazKnj, sifIzd, nazIzd

sifCIn

123

124

						~23414, 2.1.2007,,390,3VIIa, 13, VDZ>
234	Grgić	Ana	10000	Zagreb	Krčka 1	<21345,3.2.2007,,351,Geto,12,AGM>
<ul> <li>K<sub>PosudbaPrimj</sub> = {sifCln} sifCln → prezCln imeCln pbr nazMj adrCln posud</li> </ul>						Cln posud

Vrijednosti atributa *posud* su n-torke koje sadrže vrijednosti atributa:

Normalizirajte relacijsku shemu POSUDBAPRIMJ na 1NF (izdvajanjem

adrCln

Unska 6

Siget 8

posud

invBrPrim, datPos, datVr, sifKnj, nazKnj, sifIzd, nazIzd

<11234,3.1.2007,,567,Kiklop,12,AGM> <21345,3.1.2007,2.2.2007,351,Geto,12,AGM>

<19435,29.1.2007,, 459,Bajke,15,VBZ>

<19435,2.1.2007,9.1.2007,459,Bajke,15,VBZ>

## Zadatak 3 – 1NF

sifCln	prezCln	imeCln	pbr	nazMj	adrCln
123	Novak	Jasna	10000	Zagreb	Unska 6
124	Horvat	Krešo	10020	Zagreb	Siget 8
234	Grgić	Ana	10000	Zagreb	Krčka 1

CLAN = { sifCln, prezCln, imeCln, pbr, nazMj, adrCln } K<sub>CLAN</sub> = { sifCln}

POSUDBA={ sifCln, invBrPrim, datPos, datVr, sifKnj, nazKnj, siflzd, nazIzd } Odredite ključ za relacijsku shemu POSUDBA tako da ona zadovoljava 1NF.

posudba

clan

sifCln	<u>invBrPrim</u>	<u>datPos</u>	datVr	sifKnj	nazKnj	siflzd	nazlzd
123	11234	3.1.2007	NULL	567	Kiklop	12	AGM
123	21345	3.1.2007	2.2.2007	351	Geto	12	AGM
123	19435	29.1.2007	NULL	459	Bajke	15	VBZ
124	19435	2.1.2007	9.1.2007	459	Bajke	15	VBZ
124	23414	2.1.2007	NULL	398	Svila	15	VBZ
234	21345	3.2.2007	NULL	351	Geto	12	AGM

# Zadatak 3 – 2NF

<u>sifCln</u>	prezCln	imeCln	pbr	nazMj	adrCln
123	Novak	Jasna	10000	Zagreb	Unska 6
124	Horvat	Krešo	10020	Zagreb	Siget 8
234	Grgić	Ana	10000	Zagreb	Krčka 1

CLAN zadovoljava 2NF - ZAŠTO?

#### Zadovoljava li POSUDBA 2NF?

Postoje li neključni atributi koji ovise o dijelu ključa?

Normalizirajte relacijsku shemu POSUDBA na 2NF.

posudb	a			$\rightarrow$	$\rightarrow$	<b>→</b>	<b>\</b>
<u>sifCIn</u>	invBrPrim	<u>datPos</u>	datVr	sifKnj	nazKnj	siflzd	nazlzd
123	11234	3.1.2007	NULL	567	Kiklop	12	AGM
123	21345	3.1.2007	2.2.2007	351	Geto	12	AGM
123	19435	29.1.2007	NULL	459	Bajke	15	VBZ
124	19435	2.1.2007	9.1.2007	459	Bajke	15	VBZ
124	23414	2.1.2007	NULL	398	Svila	15	VBZ
234	21345	3.2.2007	NULL	351	Geto	12	AGM

# Zadatak 3 – 2NF

## posudba<sub>1</sub>

sifCln	<u>invBrPrim</u>	<u>datPos</u>	datVr
123	11234	3.1.2007	NULL
123	21345	3.1.2007	2.2.2007
123	19435	29.1.2007	NULL
124	19435	2.1.2007	9.1.2007
124	23414	2.1.2007	NULL
234	21345	3.2.2007	NULL

2NF? OK

#### primjerak

invBrPrim	sifKnj	nazKnj	siflzd	nazlzd
11234	567	Kiklop	12	AGM
21345	351	Geto	12	AGM
19435	459	Bajke	15	VBZ
23414	398	Svila	15	VBZ

2NF? OK

# Zadatak 3 – 3NF

clan						
<u>sifCIn</u>	prezCln	imeCln	pbr	nazMj	adrCln	
123	Novak	Jasna	10000	Zagreb	Unska 6	
124	Horvat	Krešo	10020	Zagreb	Siget 8	
234	Grgić	Ana	10000	Zagreb	Krčka 1	

#### Zadovoljava li CLAN 3NF?

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu CLAN na 3NF.

Clair1				
<u>sifCln</u>	prezCln	imeCln	pbr	adrCln
123	Novak	Jasna	10000	Unska 6
124	Horvat	Krešo	10020	Siget 8
234	Grgić	Ana	10000	Krčka 1

mjesto	
pbr	nazMj
10000	Zagreb
10020	Zagreb

3NF? OK

3NF?

clan

## Zadatak 3 – 3NF

#### posudba<sub>1</sub>

	•		
<u>sifCIn</u>	<u>invBrPrim</u>	<u>datPos</u>	datVr
123	11234	3.1.2007	NULL
123	21345	3.1.2007	2.2.2007
123	19435	29.1.2007	NULL
124	19435	2.1.2007	9.1.2007
124	23414	2.1.2007	NULL
234	21345	3.2.2007	NULL

POSUDBA<sub>1</sub> zadovoljava 3NF - ZAŠTO?

#### primjerak

printigorium				
invBrPrim	sifKnj	nazKnj	siflzd	nazlzd
11234	567	Kiklop	12	AGM
21345	351	Geto	12	AGM
19435	459	Bajke	15	VBZ
23414	398	Svila	15	VBZ

Zadovoljava li PRIMJERAK 3NF?

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu PRIMJERAK na 3NF.

# Zadatak 3 – 3NF

		primjerak <sub>1</sub>
	sifKnj	<u>invBrPrim</u>
	567	11234
	351	21345
3NF?	459	19435
OK	398	23414

knjiga			
<u>sifKnj</u>	nazKnj	siflzd	nazlzd
567	Kiklop	12	AGM
351	Geto	12	AGM
459	Bajke	15	VBZ
398	Svila	15	VBZ

#### Zadovoljava li KNJIGA 3NF?

Postoje li u relacijskoj shemi KNJIGA atributi u zavisnom dijelu koji su tranzitivno ovisni o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu KNJIGA na 3NF.

#### knjiga<sub>1</sub>

<u>sifKnj</u>	nazKnj	siflzd
567	Kiklop	12
351	Geto	12
459	Bajke	15
398	Svila	15

3NF? OK



3NF? OK

# Zadatak 3 – Shema baze podataka u 3NF

$$\begin{split} \text{CLAN}_1 &= \{\, \text{sifCln, prezCln, imeCln, pbr, adrCln} \, \} \\ \text{MJESTO} &= \{\, \text{pbr, nazMj} \, \} \\ \text{PRIMJERAK}_1 &= \{\, \text{invBrPrim, sifKnj} \, \} \\ \text{KNJIGA}_1 &= \{\, \text{sifKnj, nazKnj, sifIzd} \} \\ \text{IZDAVAC} &= \{\, \text{sifIzd, nazIzd} \, \} \\ \text{POSUDBA}_1 &= \{\, \text{sifCln, invBrPrim, datPos, datVr} \} \end{split}$$

K<sub>POSUDBA</sub> = { sifCln, invBrPrim, datPos }

Zadana je relacijska shema R = ABCDEF i na njoj skup funkcijskih zavisnosti:

$$F = \{AB \rightarrow CDE, B \rightarrow EF, F \rightarrow B\}$$
.

Domene atributa sadrže samo jednostavne vrijednosti, vrijednost svakog atributa je samo jedna vrijednost iz domene tog atributa.

Odrediti primarni ključ relacijske sheme (tako da bude zadovoljen uvjet 1NF prema kojem neključni atributi funkcijski ovise o ključu), te shemu postupno normalizirati na 2NF i 3NF.

## Zadatak 4 – 1NF

R = ABCDEF  
F = { AB 
$$\rightarrow$$
 CDE, B  $\rightarrow$  EF, F  $\rightarrow$  B }

Odrediti primarni ključ relacije.

```
AB \rightarrow CDE
B \rightarrow EF \Rightarrow AB \rightarrow EF \text{ (A-2: uvećanje)}
\Rightarrow AB \rightarrow CDEF \text{ (P-1: unija)}

postoji li skup X \subset AB za kojeg vrijedi X \rightarrow R ?

NE
```

$$\Rightarrow$$
 R = ABCDEF  $K_R$  = AB R je u 1NF

R = ABCDEF 
$$K_R = AB$$
  
F = { AB  $\rightarrow$  CD, B  $\rightarrow$  EF, F  $\rightarrow$  B }

Postoje li atributi iz zavisnog dijela koji nisu potpuno funkcijski ovisni o ključu?

R



AB → EF je nepotpuna FZ, jer vrijedi B → EF

R nije u 2NF

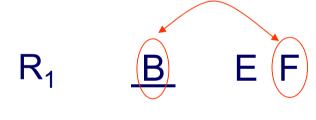
Odredite relacijske sheme kojima treba zamijeniti relacijsku shemu R. Odredite ključeve.

$$R_1$$
=BEF  
 $R_2$ = ABCD

$$K_{R1} = B$$

R<sub>1</sub>=BEF 
$$K_{R1}$$
= B  
R<sub>2</sub>= ABCD  $K_{R2}$ = AB  
F = { AB  $\rightarrow$  CD, B  $\rightarrow$  EF, F  $\rightarrow$  B }

- Jesu li R<sub>1</sub> i R<sub>2</sub> u 3NF?
- Postoje li u R₁ i R₂ neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?



- Nema tranzitivnih funkcijskih ovisnosti.
- $\blacksquare B \to F i F \to B$

$$K1_{R1} = B$$
  $K2_{R1} = F$ 

### $R_1$ i $R_2$ su u 3NF

#### Zadane su relacijske sheme UREDJAJ i KVAR:

```
\begin{split} \text{UREDJAJ} = \{ \text{ mbrUr, oznVrUr, nazVrUr, oznPr, nazPr} \} \\ K_{\text{UREDJAJ}} = \{ \text{ mbrUr} \} \\ \text{KVAR} = \{ \text{ mbrUr, datKv, oznVrKv, opVrKv, napKv} \} \\ K_{\text{KVAR}} = \{ \text{ mbrUr, datKv, oznVrKv} \} \end{split}
```

i vrijedi da se za jedan uređaj istog dana može evidentirati više različitih kvarova.

- mbrUr matični broj uređaja
- oznVrUr oznaka vrste uređaja
- nazVrUr naziv vrste uređaja
- oznPr oznaka proizvođača
- nazPr naziv proizvođača
- datKv datum kvara
- oznVrKv oznaka vrste kvara
- opisVrKv opis vrste kvara
- napKv napomena uz kvar (napomena uz konkretan kvar na određenom uređaju određenog datuma)

Relacijske sheme UREDJAJ i KVAR su u 1NF (provjerite!) . Normalizirati te relacijske sheme na 2NF i 3NF.

## Zadatak 5 – 2NF

```
KVAR = { mbrUr, datKv, oznVrKv, opVrKv, napKv }
K<sub>KVAR</sub> = { mbrUr, datKv, oznVrKv }
```

Postoje li neključni atributi koji ne ovise o čitavom ključu nego samo o dijelu ključa? Normalizirajte relacijsku shemu KVAR na 2NF.

```
VRSTAKVARA = { oznVrKv, opVrKv }

K<sub>VRSTAKVARA</sub> = { oznVrKv }
```

# Zadatak 5 – 3NF

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu UREDJAJ na 3NF.

```
 \begin{tabular}{ll} VRSTAUREDJ = { oznVrUr, nazVrUr } & K_{VRSTAUREDJ} = { oznVrUr } \\ PROIZVODJAC = { oznPr, nazPr } & K_{PROIZVODJAC} = { oznPr } \\ UREDJAJ_1 = { mbrUr, oznVrUr, oznPr } & K_{UREDJAJ_1} = { mbrUr } \\ 3NF? \end{tabular}
```

OK

## Zadatak 5 – 3NF

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema: VRSTAUREDJ, PROIZVODJAC, UREDJAJ<sub>1</sub>, VRSTAKVARA, KVAR<sub>1</sub>

Zadane su relacijske sheme LINIJA i PROMET:

```
\begin{split} \text{LINIJA} = \{ \text{ lin, sifOdr, nazOdr, vrijPol, trVoz} \} & \quad \text{K}_{\text{LINIJA}} = \{ \text{ lin} \} \\ \text{PROMET} = \{ \text{ lin, sifPrij, nazPrij, sifAut, tipAut, datPol, brSjed, brKart} \} \\ & \quad \text{K}_{\text{PROMET}} = \{ \text{ lin, sifPrij, sifAut, datPol} \} \end{split}
```

- lin broj linije na kojoj se odvija promet
- sifPrij šifra prijevoznika (poduzeća)
- nazPrij naziv prijevoznika
- sifAut šifra autobusa određuje je prijevoznik
- tipAut tip autobusa
- brSjed broj sjedala
- sifOdr šifra mjesta odredišta
- nazOdr naziv mjesta odredišta
- datPol datum polaska
- vrijPol vrijeme polaska
- trVoz trajanje vožnje
- brKart broj prodanih karata

Relacijske sheme PROMET i LINIJA su u 1NF (provjeriti!)

```
LINIJA = { lin, sifOdr, nazOdr, vrijPol, trVoz }

K<sub>LINIJA</sub> = { lin }

PROMET = { lin, sifPrij, nazPrij, sifAut, tipAut, datPol, brSjed, brKart }

K<sub>PROMET</sub> = { lin, sifPrij, sifAut, datPol }
```

#### Normalizirati navedene relacijske sheme na 2NF i 3NF ako vrijedi:

- linija određuje odredište, vrijeme polaska i trajanje vožnje
- istog dana na istoj liniji može prometovati više autobusa (istog ili različitih prijevoznika)
- šifru autobusa određuje prijevoznik mogu postojati različiti autobusi različitih prijevoznika koji imaju istu šifru
- autobusi istog tipa imaju jednak broj sjedala

# Zadatak 6 – 2NF

2NF? LINIJA = { <u>lin</u>, sifOdr, nazOdr, vrijPol, trVoz } 2NF OK

PROMET = { <u>lin</u>, <u>sifPrij</u>, nazPrij, <u>sifAut</u>, tipAut, <u>datPol</u>, brSjed, brKart }

 šifru autobusa određuje prijevoznik – mogu postojati različiti autobusi različitih prijevoznika koji imaju istu šifru

sifPrij sifAut → tipAut brSjed

Normalizirajte relacijsku shemu PROMET na 2NF.

PRIJEVOZNIK =  $\{ sifPrij, nazPrij \}$   $K_{PRIJEVOZNIK} = \{ sifPrij \}$ 

AUTOBUS = { sifPrij, sifAut, tipAut, brSjed } K<sub>AUTOBUS</sub> = { sifPrij, sifAut }

PROMET<sub>1</sub> = { lin, sifPrij, sifAut, datPol, brKart }

K<sub>PROMET1</sub> = { lin, sifPrij, sifAut, datPol }

# Zadatak 6 – 3NF

```
LINIJA = { lin, sifOdr, nazOdr, vrijPol, trVoz }
                                                            K_{I,INI,IA} = \{ lin \} 3NF?
Normalizirajte relacijsku shemu LINIJA na 3NF.
                                                         K<sub>ODREDISTE</sub> = { sifOdr }
      ODREDISTE = { sifOdr, nazOdr }
     LINIJA<sub>1</sub> = { lin, sifOdr, vrijPol, trVoz }
                                                        K_{LINIJA1} = \{ lin \}
                                              K<sub>PRIJEVOZNIK</sub> = { sifPrij } 3NF OK
PRIJEVOZNIK = { sifPrij, nazPrij }
PROMET<sub>1</sub> = { lin, sifPrij, sifAut, datPol, brKart }
    K<sub>PROMET1</sub> = { lin, sifPrij, sifAut, datPol }
```

3NF?

## Zadatak 6 – 3NF

3NF?

K<sub>AUTOBUS</sub> = { sifPrij, sifAut }

autobusi istog tipa imaju jednak broj sjedala

Normalizirajte relacijsku shemu AUTOBUS na 3NF.

TIPAUTOB = { tipAut, brSjed } 
$$K_{TIPAUTOB} = \{ tipAut \}$$

$$AUTOBUS_1 = \{ sifPrij, sifAut, tipAut \}$$
  $K_{AUTOBUS_1} = \{ sifPrij, sifAut \}$ 

3NF OK

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema:

ODREDISTE, LINIJA<sub>1</sub>, PRIJEVOZNIK, PROMET<sub>1</sub>, TIPAUTOB, AUTOBUS<sub>1</sub>