Baze podataka

Predavanja

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



Travanj, 2021.

Prodavaonice šalju svoje narudžbe proizvođaču:

Konzum-7 Spar-28 Ilica 20 Konzum-7 Bolska 7 10 000 Zagreb Kraš Ilica 20 21 000 Split Kraš Ravnice bb **10 000 Zagreb** Kraš Ravnice bb 10 000 Zagreb Ravnice bb 10 000 Zagre 10 000 Zagreb Narudžba Narudžba br. 13/25 Narudžba br. 43-21 datum: 1.5.2018 br. 41/56 datum: 7.2.2018 Molimo isporučite nam 1200 datum: 4.2.2019 Molimo isporučite nam 1200 komada proizvoda Napolitanke Molimo isporučite nam 1100 komada proizvoda Napolitanke (šifra 129) i 2000 komada komada proizvoda Napolitanke (šifra 129) i 1800 komada proizvoda Petit beurre (šifra 139) (šifra 129) proizvoda **Domaćica** (šifra **221**)

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

narudzbaA	rtikla							
nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina

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	1.5.2018	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	139	Petit beurre	2000
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	129	Napolitanke	1200
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019	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 → 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	1.5.2018	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	139	Petit beurre	2000
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	129	Napolitanke	1200
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019	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	1.5.2018	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	139	Petit beurre	2000
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	129	Napolitanke	1200
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019	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
 - KLJUČ?
 sifArtikl → kolicina

narudzbaArtikla

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	brNar	datNar	sifArtikl	nazArtikl	kolicina
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	139	Petit beurre	2000
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	129	Napolitanke	1200
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019	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

K_{NARUDZBAARTIKLA} = { brNar, sifArtikl }

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	1.5.2018	129	Napolitanke	1200
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018	139	Petit beurre	2000
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	129	Napolitanke	1200
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018	221	Domaćica	1800
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019	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?

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

narudzba

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019

 narudzba ima jednostavan ključ

 \Rightarrow 2NF OK

stavkaNarudzbe

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

$$artikl = \pi_{sifArtikl, nazArtikl}(stavkaNarudzbe) \qquad K_{ARTIKL} = \{ sifArtikl \}$$

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

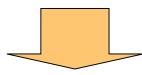
$$K_{STAVKANARUDZBE1} = \{ brNar, sifArtikl \}$$

stavkaNarudzbe

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

sifArtikl → nazArtikl

Jesu li relacije artikl i stavkaNarudzbe₁ u 2NF?



stavkaNarudzbe₁

<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

<u>sifArtikl</u>	nazArtikl
129	Napolitanke
139	Petit beurre
221	Domaćica

2NF O.K.

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	1.5.2018
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019

Je li relacija narudzba u 3NF?

stavkaNarudzbe₁

<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	Petit beurre
221	Domaćica

3NF O.K.

3NF O.K.

narudzba

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

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019

- Vrijedi: brNar → nazProd nazProd → pbr nazMjesto adresa nazProd → brNar
- → Na koje relacije treba razložiti relaciju narudzba? Koji su ključevi novonastalih relacija?

```
\begin{aligned} & \text{prodavaonica} = \pi_{\text{nazProd, pbr, nazMjesto, adresa}} \text{ (narudzba)} \\ & \quad \text{K}_{\text{PRODAVAONICA}} = \{ \text{ nazProd} \} \\ & \quad \text{narudzba}_1 = \pi_{\text{brNar, nazProd, datNar}} \text{ (narudzba)} \\ & \quad \text{K}_{\text{NARUDZBA}_1} = \{ \text{ brNar} \} \end{aligned}
```

narudzba

nazProd	pbr	nazMjesto	adresa	<u>brNar</u>	datNar
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	13/25	1.5.2018
Spar-28	21000	Split	Bolska 7	43-21	7.2.2018
Konzum-7	10000	Zagreb	Ilica 20	41/56	4.2.2019

brNar → nazProd nazProd → brNar nazProd → pbr nazMjesto adresa



Jesu li relacije prodavaonica i narudzba₁ u 3NF?

prodavaonica

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

narudzba₁

<u>brNar</u>	nazProd	datNar
13/25	Konzum-7	1.5.2018
43-21	Spar-28	7.2.2018
41/56	Konzum-7	4.2.2019

3NF?

3NF: O.K.

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

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

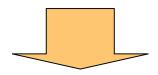
- nazProd → pbr pbr → nazMjestopbr → nazProd
- ⇒ Na koje relacije treba razložiti relaciju prodavaonica? Koji su ključevi novonastalih relacija?

```
\begin{aligned} &\text{mjesto} = \pi_{\text{pbr, nazMjesto}}(\text{prodavaonica}) \\ &\quad &\text{K}_{\text{MJESTO}} = \{ \text{ pbr } \} \\ &\text{prodavaonica}_1 = \pi_{\text{nazProd, pbr, adresa}} \text{ (prodavaonica)} \\ &\text{K}_{\text{PRODAVAONICA1}} = \{ \text{ nazProd } \} \end{aligned}
```

prodavaonica

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

nazProd → pbr pbr → nazMjestopbr → nazProd



Jesu li relacije mjesto i prodavaonica₁ u 3NF?

mjesto

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

3NF: O.K.

prodavaonica₁

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

3NF: O.K.

mjesto

pbr	nazMjesto
10000	Zagreb
21000	Split

prodavaonica₁

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

artikl

<u>sifArtikl</u>	nazArtikl
129	Napolitanke
139	Petit beurre
221	Domaćica

narudzba₁

<u>brNar</u>	nazProd	datNar
13/25	Konzum-7	1.5.2018
43-21	Spar-28	7.2.2018
41/56	Konzum-7	4.2.2019

stavkaNarudzbe₁

<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, prodavaonica₁, artikl, narudzba₁, stavkaNarudzbe₁

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?

■ AB \rightarrow F je nepotpuna FZ, jer vrijedi A \rightarrow F

R nije u 2NF

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

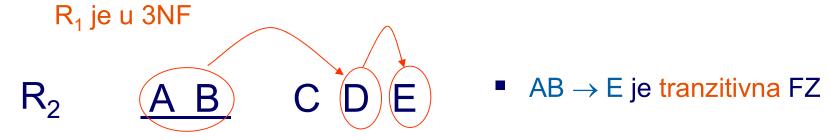
$$R_1 = AF$$

$$K_{R1} = A$$

$$K_{R2} = AB$$

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

- Jesu li R_1 i R_2 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 R₂₁ i R_{22 u} 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:

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: •jedna knjiga može imati više primjeraka •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

post	posudbaPrimj					posud
sifCln	prezCln	imeCln	pbr	nazMj	adrCln	invBrPrim, datPos, datVr, sifKnj, nazKnj, sifIzd, nazIzd
123	Novak	Jasna	10000	Zagreb	Unska 6	<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>
124	Horvat	Krešo	10020	Zagreb	Siget 8	<19435,2.1.2007,9.1.2007,459,Bajke,15,VBZ> <23414, 2.1.2007,,398,Svila, 15, VBZ>
234	Grgić	Ana	10000	Zagreb	Krčka 1	<21345,3.2.2007,,351,Geto,12,AGM>

- K_{PosudbaPrimj} = {sifCln}
 sifCln → prezCln imeCln pbr nazMj adrCln posud
- Vrijednosti atributa posud su n-torke koje sadrže vrijednosti atributa:
 invBrPrim, datPos, datVr, sifKnj, nazKnj, siflzd, nazIzd
- Normalizirajte relacijsku shemu POSUDBAPRIMJ na 1NF (izdvajanjem atributa u novu relaciju), 2NF i 3NF

Zadatak 3 – 1NF

C	a	n
	u	• •

<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 = { sifCln, prezCln, imeCln, pbr, nazMj, adrCln } K_{CLAN} = { sifCln}

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

posudba

K_{POSUDBA} = { sifCln, invBrPrim, datPos }

<u>sifCIn</u>	<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

clan

<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		<u></u>
<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

posudba₁

<u>sifCln</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

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>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

Zadovoljava li CLAN 3NF?

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu CLAN na 3NF.

clan ₁				
<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

pbr	nazMj
10000	Zagreb
10020	Zagreb

3NF? OK

mjesto

3NF?

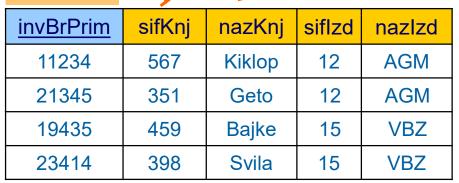
Zadatak 3 – 3NF

posudba₁

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

POSUDBA₁ zadovoljava 3NF - ZAŠTO?

primjerak



Zadovoljava li PRIMJERAK 3NF?

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

Normalizirajte relacijsku shemu PRIMJERAK na 3NF.

Zadatak 3 – 3NF

	1		1		
nrı	m	\square	\sim	/ .	
UH		CI	а	1	
pri				٠.١	

<u>invBrPrim</u>	sifKnj
11234	567
21345	351
19435	459
23414	398

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?

3NF?

OK

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

Normalizirajte relacijsku shemu KNJIGA na 3NF.

knjiga₁

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

3NF? OK izdavac

siflzd	nazlzd
12	AGM
15	VBZ

3NF? OK

Zadatak 3 – Shema baze podataka u 3NF

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 \quad (A-2: uvećanje)
\Rightarrow AB \rightarrow CDEF \quad (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?

■ AB \rightarrow EF je nepotpuna FZ, jer vrijedi B \rightarrow EF

R nije u 2NF

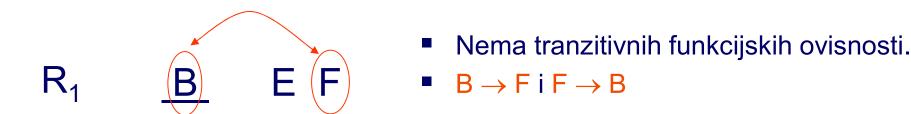
Odredite relacijske sheme kojima treba zamijeniti relacijsku shemu R. Odredite ključeve.

$$K_{R1} = B$$

$$K_{R2} = AB$$

$$R_1$$
=BEF K_{R1} = B K_{R2} = ABCD K_{R2} = AB K_{R2} = AB

- Jesu li R_1 i R_2 u **3NF**?
- Postoje li u R₁ i R₂ neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?



⇒ F je također mogući ključ u R₁

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

 R_1 i R_2 su u 3NF

Zadane su relacijske sheme UREDJAJ i KVAR:

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

```
2NF? UREDJAJ = { mbrUr, oznVrUr, nazVrUr, oznPr, nazPr }

KUREDJAJ = { mbrUr }

UREDJAJ zadovoljava 2NF (zašto?).
```

```
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 }

KVRSTAKVARA = { oznVrKv }

KVAR<sub>1</sub> = { mbrUr, datKv, oznVrKv, napKv }

K<sub>KVAR1</sub> = { mbrUr, datKv, oznVrKv }
```

Zadatak 5 – 3NF

Postoje li neključni atributi koji tranzitivno ovise o ključu?

```
UREDJAJ = { mbrUr, oznVrUr, nazVrUr, oznPr, nazPr }
KUREDJAJ = { mbrUr }
```

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 \} \\ \begin{tabular}{ll} 3NF? \\ OK \end{tabular}
```

Zadatak 5 – 3NF

```
VRSTAKVARA = { oznVrKv, opVrKv }

K_VRSTAKVARA = { oznVrKv }
```

```
KVAR1 = { mbrUr, datKv, oznVrKv, napKv }
K<sub>KVAR1</sub> = { mbrUr, datKv, oznVrKv }
```

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema: VRSTAUREDJ, PROIZVODJAC, UREDJAJ₁, VRSTAKVARA, KVAR₁

Zadatak 6

Zadane su relacijske sheme LINIJA i PROMET:

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

Zadatak 6

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

KunijA = { lin }

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

KunijA = { lin, sifPrij, sifAut, tipAut, 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_{AUTOBUS} = { sifPrij, sifAut }

PROMET₁ = { lin, sifPrij, sifAut, datPol, brKart }

K_{PROMET1} = { lin, sifPrij, sifAut, datPol }

Zadatak 6 – 3NF

```
K_{LINIJA} = \{ lin \} 3NF?
LINIJA = { lin, sifOdr, nazOdr, vrijPol, trVoz }
Normalizirajte relacijsku shemu LINIJA na 3NF.
      ODREDISTE = { sifOdr, nazOdr }
                                                       K<sub>ODREDISTE</sub> = { sifOdr }
     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?
      OK
```

Zadatak 6 – 3NF

autobusi istog tipa imaju jednak broj sjedala

Normalizirajte relacijsku shemu AUTOBUS na 3NF.

```
TIPAUTOB = { tipAut, brSjed } K_{TIPAUTOB} = \{ tipAut \} AUTOBUS<sub>1</sub> = { sifPrij, sifAut, tipAut } K_{AUTOBUS1} = \{ sifPrij, sifAut \} 3NF OK
```

Shema baze podataka u 3NF sastoji se od relacijskih shema: ODREDISTE, LINIJA₁, PRIJEVOZNIK, PROMET₁, TIPAUTOB, AUTOBUS₁

Zadatak 7

- Zadana je relacijska shema FILMOVI sa sljedećim atributima:
 - sifFilm šifra filma
 - nazFilm naziv filma
 - sifDistrib šifra distributera
 - nazDistrib naziv distributera
 - sifFun šifra funkcije
 - nazFun naziv funkcije u filmu (glumac, režiser, scenarist, ...)
 - sifOsoba šifra osobe
 - prezOsoba prezime osobe
 - imeOsoba ime osobe
- Normalizirati relacijsku shemu FILMOVI na 1NF, 2NF i 3NF ako vrijede pravila:
 - jedan film ima jednog distributera,
 - jedna osoba može u jednom filmu imati različite uloge (npr. glumac i režiser),
 - u jednom filmu više osoba može imati istu ulogu (npr. glumac)

Zadatak 7 – rješenje - 1/4

FILMOVI = sifFilm, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib, sifFun, nazFun, sifOsoba, prezOsoba, imeOsoba

1NF – odrediti ključ

FILMOVI = <u>sifFilm</u>, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib, <u>sifFun</u>, nazFun, <u>sifOsoba</u>, prezOsoba, imeOsoba

Napomena: atributi koji čine ključ su potcrtani, odnosno, vrijedi da je:

K_{FILMOVI} = { sifFilm, sifFun, sifOsoba }

1NF - OK

To znači da u relacijskoj shemi FILMOVI vrijedi funkcijska zavisnost (FZ):

sifFilm, sifFun, sifOsoba → nazFilm, sifDistrib, nazDistrib, nazFun, prezOsoba, imeOsoba

Zadatak 7 – rješenje - 2/4

FILMOVI = <u>sifFilm</u>, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib, <u>sifFun</u>, nazFun, <u>sifOsoba</u>, prezOsoba, imeOsoba **2NF – odrediti nepotpune FZ i u skladu s tim obaviti dekompozicije**

FZ: sifFilm, sifFun, sifOsoba → nazFilm, sifDistrib, nazDistrib

JE NEPOTPUNA, jer vrijedi i sifFilm → nazFilm, sifDistrib, nazDistrib (1) Dekompozicija zbog(1):

FILMOVI1 = sifFilm, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib 2NF - OK

FILMOVI2 = sifFilm, sifFun, nazFun, sifOsoba, prezOsoba, imeOsoba 2NF?

FZ: sifFilm, sifFun, sifOsoba → nazFun

JE NEPOTPUNA, jer vrijedi i sifFun → nazFun (2)

Dekompozicija zbog (2):

FUNKCIJA = sifFun, nazFun 2NF - OK

FILMOVI2 = sifFilm, sifFun, sifOsoba, prezOsoba, imeOsoba 2NF?

FZ: sifFilm, sifFun, sifOsoba → prezOsoba, imeOsoba

JE NEPOTPUNA, jer vrijedi i sifOsoba → prezOsoba, imeOsoba (3) Dekompozicija zbog (3):

OSOBA = <u>sifOsoba</u>, prezOsoba, imeOsoba **2NF - OK**

FUN OSOBA FILM = sifFilm, sifFun, sifOsoba 2NF- OK

Zadatak 7 – rješenje - 3/4

DISKUSIJA - 2NF

FILMOVI2 = sifFilm, sifFun, sifOsoba, prezOsoba, imeOsoba

Normalizacijom relacijske sheme FILMOVI2 zbog toga što je

FZ: sifFilm, sifFun, sifOsoba → prezOsoba, imeOsoba JE NEPOTPUNA, jer vrijedi i sifOsoba → prezOsoba, imeOsoba

Nastaju sheme:

OSOBA = sifOsoba, prezOsoba, imeOsoba - nastala na temelju FZ (3)

FUN OSOBA FILM = sifFilm, sifFun, sifOsoba

- u ovoj shemi ostaje ključ originalne relacije (FILMOVI2) i neključni atributi koji su preostali
- u ovom slučaju <u>nema atributa koji su preostali</u>
- ako bismo izbacili/zaboravili ovu relacijsku shemu dekompozicija ne bi bila obavljena bez gubitaka informacija!

Neka su filmovi, filmovi1, funkcija i osoba, relacije definirane na pripadnim relacijskim shemama: filmovi (FILMOVI); filmovi1 (FILMOVI1); funkcija(FUNKCIJA); osoba (OSOBA)

Tada:

filmovi1 (FILMOVI1) ⊳⊲ funkcija(FUNKCIJA) ⊳⊲ osoba (OSOBA) ≠ filmovi (FILMOVI)

Rezultat operacije : filmovi1 (FILMOVI1) ⊳⊲ funkcija(FUNKCIJA) ⊳⊲ osoba (OSOBA)

je jednak njihovom Kartezijevom produktu! (ZAŠTO?)

Zadatak 7 – rješenje - 4/4

Normalizacijom relacijske sheme FILMOVI na 2NF nastale su relacijske sheme:

```
FILMOVI1 = <u>sifFilm</u>, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib

2NF – OK

FUNKCIJA = sifFun, nazFun

2NF – OK
```

OSOBA = <u>sifOsoba</u>, prezOsoba, imeOsoba **2NF - OK 3NF - OK**

FUN_OSOBA_FILM = <u>sifFilm</u>, <u>sifFun</u>, <u>sifOsoba</u> **2NF - OK 3NF - OK**

Relacijske sheme: FUNKCIJA, OSOBA i FUN_OSOBA_FILM zadovoljavaju i 3NF. (ZAŠTO?) Relacijska shema:

FILMOVI1 = <u>sifFilm</u>, nazFilm, sifDistrib, nazDistrib ne zadovoljava 3NF zbog toga što postoji FZ: sifDistrib → nazDistrib

Atribut nazDistrib je tranzitivno ovisan o ključu (sifFilm):

sifFilm \rightarrow sifDistrib NE POSTOJI: sifDistrib \rightarrow sifFilm

sifDistrib → nazDistrib

Normalizacijom na 3NF nastaju relacijske sheme:

DISTRIB = <u>sifDistrib</u>, nazDistrib

FILM = <u>sifFilm</u>, nazFilm, sifDistrib

Shema baze podataka sastoji se od shema: FILM, DISTRIB, FUNKCIJA, OSOBA, FUN_OSOBA_FILM

3NF - OK