

Normalizacija - vežbanje

Projektovanje baza podataka

U narednim zadacima su data relacije koje su u 1NF i funkcionalne zavisnosti (FZ) koje u njima važe. Potrebno je odrediti ključeve datih relacija, a zatim i transformisati postupno date relacije tako da budu u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

Primer 1. Data je relacija
AUTOR(SIFA, SIFN, IME, KOJI)

i skup funkcionalnih zavisnosti
 $F = \{$
(FZ1) SIFA, SIFN → IME, KOJI
(FZ2) SIFA → IME
 $\}$

Dovesti relaciju do 2NF.

Rešenje:

Kako se atributi SIFA i SIFN nalaze samo sa leve strane funkcionalnih zavisnosti, zaključujemo da oni moraju biti deo ključa. Kako se atributi IME i KOJI nalaze samo sa desne strane zavisnosti, zaključujemo da oni sigurno nisu deo ključa. Dakle, jedini kandidat za ključ relacije AUTOR je {SIFA, SIFN}.

AUTOR(SIFA, SIFN, IME, KOJI)

Relacija nije u 2NF zbog FZ1. Radimo dekompoziciju po FZ1 i tako nastaju relacije A1 i A2:

A1(SIFA, IME)
A2(SIFA, SIFN, KOJI)
AUTOR = A1 × A2

Sada je relacija AUTOR u 2NF.

Primer 2. Data je relacija

NASLOV(SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN, IME, SIFO, NAZIVO)

i skup funkcionalnih zavisnosti

$F = \{$

(FZ1) SIFN, SIFA → KOJI, NAZIVN, IME, SIFO, NAZIVO

(FZ2) SIFN → NAZIVN, SIFO

(FZ3) SIFA → IME

(FZ4) SIFO → NAZIVO

$\}$

Dovesti relaciju do 3NF.

Rešenje:

Atributi SIFN i SIFA se nalaze samo sa leve strane funkcionalnih zavisnosti, tako da moraju biti deo ključa. Atributi KOJI, NAZIVN, IME i NAZIVO se nalaze samo sa desnih strana, tako da nisu deo ključa. Za atribut SIFO ne možemo ništa da zaključimo odmah. Kako važi:

$\{SIFN, SIFA\}^+ = \{SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN, IME, SIFO, NAZIVO\}$,
zaključujemo da je jedini kandidat za ključ $\{SIFN, SIFA\}$.

NASLOV(SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN, IME, SIFO, NAZIVO)

Relacija nije u 2NF zbog FZ2 i FZ3. Ako bismo uradili dekompoziciju po FZ2, izgubili bismo informaciju o FZ4. Iz tog razloga, prvo radimo dekompoziciju po FZ4 i tako nastaju relacije N1 i N2:

N1(SIFO, NAZIVO)

N2(SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN, IME, SIFO)

$N = N1 \times N2$

Sada možemo da uradimo dekompoziciju relacije N2 po FZ2 na relacije N21 i N22:

N21(SIFN, NAZIVN, SIFO)

N22(SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN, IME)

$N2 = N21 \times N22$

Radimo još dekompoziciju relacije N22 po FZ3 na N221 i N222:

N221(SIFA, IME)

N222(SIFN, SIFA, KOJI, NAZIVN)

$N22 = N221 \times N222$

Sada je relacija NASLOV = $N1 \times N21 \times N221 \times N222$ u 2NF. Relacija je takođe u 3NF.

Primer 3. Data je relacija

$P(SIFN, SIFC, DATUM, DANA, SIFK, NAZIVN, SIFO, NAZIVO)$

i skup funkcionalnih zavisnosti

$F = \{$

- (FZ1) $SIFN, SIFC, DATUM \rightarrow DANA$
- (FZ2) $SIFN, SIFC, DATUM \rightarrow SIFK$
- (FZ3) $SIFN, SIFC, DATUM \rightarrow NAZIVN$
- (FZ4) $SIFN, SIFC, DATUM \rightarrow SIFO$
- (FZ5) $SIFN, SIFC, DATUM \rightarrow NAZIVO$
- (FZ6) $SIFK \rightarrow SIFN$
- (FZ7) $SIFN \rightarrow SIFO$
- (FZ8) $SIFN, SIFC \rightarrow SIFN$
- (FZ9) $SIFO \rightarrow NAZIVO$

$\}$

Dovesti relaciju do BCNF.

Rešenje:

FZ8 je trivijalna (desna strana zavisnosti je podskup leve strane), tako da nju možemo ukloniti iz daljeg razmatranja.

Za početak određujemo kandidate za ključ relacije P. Atributi SIFC i DATUM moraju biti deo ključa. Atributi DANA, NAZIVN i NAZIVO sigurno nisu deo ključa. Za attribute SIFN, SIFK i SIFO još uvek ne možemo da zaključimo ništa. Važi:

$$\{SIFC, DATUM\}^+ = \{SIFC, DATUM\},$$

tako da $\{SIFC, DATUM\}$ nije ključ. Iz sledećeg:

$$\{SIFC, DATUM, SIFN\}^+ = \{SIFC, DATUM, SIFN, DANA, SIFK, NAZIVN,$$

SIFO, NAZIVO}

$$\{SIFC, DATUM, SIFK\}^+ = \{SIFC, DATUM, SIFK, SIFN, DANA, NAZIVN,$$

SIFO, NAZIVO}

$$\{SIFC, DATUM, SIFO\}^+ = \{SIFC, DATUM, SIFO, NAZIVO\}$$

zaključujemo da su kandidati za ključ $\{SIFC, DATUM, SIFN\}$ i $\{SIFC, DATUM, SIFK\}$.

Relacija P nije u 2NF zbog FZ7. Kako bismo mogli da uradimo dekompoziciju po FZ7, moramo prvo dekomponovati po FZ9 (kako se ona ne bi izgubila). Tako nastaju relacije P1 i P2:

P1($SIFO, NAZIVO$)

P2($SIFN, SIFC, DATUM, DANA, SIFK, NAZIVN, SIFO$)

$P = P1 \times P2$

Sada možemo da dekomponujemo relaciju P2 po FZ7 na P21 i P22:

P21(SIFN, SIFO)

P22(SIFN, SIFC, DATUM, DANA, SIFK, NAZIVN)

P2 = P21 × P22

Sada je relacija $P = P1 \times P21 \times P22$ u 2NF. Relacija je takođe i u 3NF.

Relacija P nije u BCNF zbog FZ6. Kako bismo mogli da uradimo dekompoziciju po FZ6, možemo da transformišemo FZ1-FZ5 koristeći FZ6 na sledeći način:

(FZ1) SIFK, SIFC, DATUM → DANA

(FZ2) SIFK, SIFC, DATUM → SIFK

(FZ3) SIFK, SIFC, DATUM → NAZIVN

(FZ4) SIFK, SIFC, DATUM → SIFO

(FZ5) SIFK, SIFC, DATUM → NAZIVO

Kada smo se postarali da će funkcionalne zavisnosti biti očuvane, možemo da dekomponujemo relaciju P22 po FZ6 na P221 i P222:

P221(SIFK, SIFN)

P222(SIFC, DATUM, SIFK, DANA, NAZIVN)

P22 = P221 × P222

Sada je relacija $P = P1 \times P21 \times P221 \times P222$ u BCNF i očuvane su sve funkcionalne zavisnosti.

Zadatak 1. Odrediti ključeve relacije R, a zatim i transformisati postupno relaciju R tako da bude u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

R(id_pacijenta, ime, prezime, ptt, naziv_mesta, adresa, datum, sifra_zahvata, naziv_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna)

i skup funkcionalnih zavisnosti

F = {

(FZ1) id_pacijenta → ime, prezime, ptt, naziv_mesta, adresa

(FZ2) ptt → naziv_mesta

(FZ3) id_pacijenta, datum → sifra_zahvata, naziv_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna

(FZ4) sifra_zahvata → naziv_zahvata

}

Rešenje:

Atributi id_pacijenta i datum se nalaze samo sa levih strana FZ, tako da moraju biti deo ključa. Odredimo zatvoreno:

$\{id_pacijenta, datum\}+ = \{id_pacijenta, datum, ime, prezime, ptt, naziv_mesta, adresa, sifra_zahvata, naziv_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna\}$

Zaključujemo da je $\{id_pacijenta, datum\}$ jedini kandidat za ključ relacije R.

R(id_pacijenta, datum, ime, prezime, ptt, naziv_mesta, adresa, sifra_zahvata, naziv_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna)

Relacija nije u 2NF zbog FZ1, tako da radimo dekompoziciju na relacije R1 i R2:

R1(id_pacijenta, ime, prezime, ptt, naziv_mesta, adresa)

R2(id_pacijenta, datum, sifra_zahvata, naziv_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna)

$R = R1 \times R2$

Relacija R je sada u 2NF. Relacija R nije u 3NF zbog FZ2 i FZ4.

Radimo dekompoziciju relacije R1 po FZ2 na relacije R11 i R12:

R11(ptt, naziv_mesta)

R12(id_pacijenta, ime, prezime, ptt, adresa)

$R1 = R11 \times R12$

Sada radimo dekompoziciju relacije R2 po FZ4 na R21 i R22:

R21(sifra_zahvata, naziv_zahvata)

R22(id_pacijenta, datum, sifra_zahvata, sifra_zuba, iznos_racuna)

$R2 = R21 \times R22$

Relacija $R = R11 \times R12 \times R21 \times R22$ je sada u 3NF, a takođe je i u BCNF i očuvane su sve funkcionalne zavisnosti.

Zadatak 2. Odrediti ključeve relacije R, a zatim i transformisati postupno relaciju R tako da bude u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

R(sifra_zivotinje, ime, vrsta, datum_rodjenja, mesto, datum_dolaska, datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar, proizvod, alternativni_proizvod)

$F = \{$

(FZ1) sifra_zivotinje \rightarrow ime, vrsta, datum_rodjenja

(FZ2) sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska \rightarrow datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar

(FZ3) proizvod \rightarrow alternativni_proizvod

$\}$

Rešenje:

Atributi koji se nalaze sa leve strane funkcionalnih zavisnosti u skupu F se nikada ne pojavljaju sa desne strane. Zato moraju biti deo ključa. Ujedno, taj

skup atributa predstavlja zatvoreno, jer su njime pokriveni i svi atributi koji se nalaze sa desne strane:

$\{sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, proizvod\}^+ = \{sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, proizvod, ime, vrsta, datum_rodjenja, datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar, alternativni_proizvod\}$

Zaključujemo da je $\{sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, proizvod\}$ jedini kandidat za ključ relacije R.

R(sifra_zivotinje, ime, vrsta, datum_rodjenja, mesto, datum_dolaska, datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar, proizvod, alternativni_proizvod)

Svaka FZ iz F narušava 2NF, pa je potrebno uraditi dekompozicije po svakoj od njih. Dekompozicijom po FZ1, od R se dobijaju relacije R1 i R2:

R1(sifra_zivotinje, ime, vrsta, datum_rodjenja)

R2(sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar, proizvod, alternativni_proizvod)

$$R = R1 \times R2$$

Dekompozicijom po FZ2, od R2 se dobijaju relacije R21 i R22:

R21(sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, datum_odlaska, zaduzena_osoba, komentar)

R22(sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, proizvod, alternativni_proizvod)

$$R2 = R21 \times R22$$

Dekompozicijom po FZ3, od R22 se dobijaju relacije R221 i R222:

R221(proizvod, alternativni_proizvod)

R222(sifra_zivotinje, mesto, datum_dolaska, proizvod)

$$R22 = R221 \times R222$$

Relacija $R = R1 \times R21 \times R221 \times R222$ je sada u 2NF, a sve FZ su očuvane. Kako svaka FZ sa leve strane ima natključ relacije na koju se odnosi, R je i u 3NF i u BCNF.

Zadatak 3. Odrediti ključeve relacije R, a zatim i transformisati postupno relaciju R tako da bude u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

R(BrojRacuna, RBTrans, Stanje, Status, SifraKlijenta, ImeKlijenta, Datum, Iznos, VrstaTrans, NazivVrsteTrans)

$$F = \{$$

(FZ1) BrojRacuna, RBTrans \rightarrow Stanje, Status, SifraKlijenta, ImeKlijenta, Datum, Iznos, VrstaTrans, NazivVrsteTrans

(FZ2) BrojRacuna \rightarrow Stanje, Status, SifraKlijenta, ImeKlijenta

$(FZ3) \text{ SifraKlijenta} \rightarrow \text{ImeKlijenta}$
 $(FZ4) \text{ VrstaTrans} \rightarrow \text{NazivVrsteTrans}$
 }

Rešenje:

Atributi koji se nalaze sa leve strane funkcionalnih zavisnosti u skupu F su BrojRacuna i RBTrans. Zato moraju biti deo ključa:

$\{\text{BrojRacuna}, \text{RBTrans}\}+ = \{\text{BrojRacuna}, \text{RBTrans}, \text{Stanje}, \text{Status}, \text{SifraKlijenta}, \text{ImeKlijenta}, \text{Datum}, \text{Iznos}, \text{VrstaTrans}, \text{NazivVrsteTrans}\}$

Zaključujemo da je $\{\text{BrojRacuna}, \text{RBTrans}\}$ jedini kandidat za ključ relacije R.

$R(\underline{\text{BrojRacuna}}, \underline{\text{RBTrans}}, \text{Stanje}, \text{Status}, \text{SifraKlijenta}, \text{ImeKlijenta}, \text{Datum}, \text{Iznos}, \text{VrstaTrans}, \text{NazivVrsteTrans})$

Relacija nije u 2NF pošto u FZ2 deo ključa funkcionalno određuje neključne atribute. Dekompozicijom po FZ2, od R se dobijaju relacije R1 i R2:

$R1(\underline{\text{BrojRacuna}}, \text{Stanje}, \text{Status}, \text{SifraKlijenta}, \text{ImeKlijenta})$
U R1 važe FZ2 i FZ3.

$R2(\underline{\text{BrojRacuna}}, \underline{\text{RBTrans}}, \text{Datum}, \text{Iznos}, \text{VrstaTrans}, \text{NazivVrsteTrans})$
U R2 važi FZ4 i ažurirana FZ1:

$(FZ4) \text{ VrstaTrans} \rightarrow \text{NazivVrsteTrans}$
 $(FZ1) \text{ BrojRacuna}, \text{RBTrans} \rightarrow \text{Datum}, \text{Iznos}, \text{VrstaTrans}, \text{NazivVrsteTrans}$

Relacija $R = R1 \times R2$ je sada u 2NF.

Relacija R nije u 3NF pošto u FZ3 i FZ4 postoje funkcionalne zavisnosti neključnih atributa od neključnih atributa, i to u relacijama R1 i R2, tim redom. Dekompozicijom po FZ3, od R1 se dobijaju relacije R11 i R12:

$R11(\underline{\text{SifraKlijenta}}, \text{ImeKlijenta})$
 $R12(\underline{\text{BrojRacuna}}, \text{Stanje}, \text{Status}, \text{SifraKlijenta})$
 $R1 = R11 \times R12$

Dekompozicijom po FZ4, od R2 se dobijaju relacije R21 i R22:

$R21(\underline{\text{VrstaTrans}}, \text{NazivVrsteTrans})$
 $R22(\underline{\text{BrojRacuna}}, \underline{\text{RBTrans}}, \text{Datum}, \text{Iznos}, \text{VrstaTrans})$
 $R2 = R21 \times R22$

Relacija $R = R11 \times R12 \times R21 \times R22$ je sada u 3NF i u BCNF.

Zadatak 4. Odrediti ključeve relacije R, a zatim i transformisati postupno relaciju R tako da bude u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

$R(id_pozorista, naziv, adresa, broj_telefona, ime_predstave, sifra_predstave, reditelj, zanr)$

$F = \{$
(FZ1) $id_pozorista \rightarrow naziv, adresa, broj_telefona$
(FZ2) $broj_telefona \rightarrow adresa$
(FZ3) $id_pozorista, sifra_predstave \rightarrow reditelj, zanr, ime_predstave$
(FZ4) $ime_predstave \rightarrow sifra_predstave$
 $\}$

Atribut $id_pozorista$ se nalazi jedino sa leve strane funkcionalnih zavisnosti u skupu F. Zato mora biti deo ključa:

$\{id_pozorista\}+ = \{id_pozorista, naziv, adresa, broj_telefona\}$

Kako zatvorene skupove $\{id_pozorista\}$ ne ispunjava uslov jedinstvenosti, proširujemo ga (pojedinačno) sa onim atributima koji se pojavljuju sa obe strane FZ iz F i tražimo zatvorene za te skupove atributa:

$\{id_pozorista, broj_telefona\}+ = \{id_pozorista, broj_telefona, naziv, adresa\}$
 $\{id_pozorista, sifra_predstave\}+ = \{id_pozorista, sifra_predstave, naziv, adresa, broj_telefona, reditelj, zanr, ime_predstave\}$
 $\{id_pozorista, ime_predstave\}+ = \{id_pozorista, ime_predstave, naziv, adresa, broj_telefona, sifra_predstave, reditelj, zanr\}$

U poslednja dva zatvorenja se nalaze svi atributi početne relacije, pa su $\{id_pozorista, sifra_predstave\}$ i $\{id_pozorista, ime_predstave\}$ kandidati za ključ. Za primarni odaberimo, na primer, prvi:

$R(id_pozorista, naziv, adresa, broj_telefona, ime_predstave, sifra_predstave, reditelj, zanr)$

Relacija nije u 2NF zato što u FZ1 postoji zavisnost neključnih atributa od dela ključa. Dekompozicijom po FZ1, od R se dobijaju relacije R1 i R2:

$R1(id_pozorista, naziv, adresa, broj_telefona)$
U R1 važe FZ1 i FZ2.

$R2(id_pozorista, ime_predstave, sifra_predstave, reditelj, zanr)$
U R2 važe FZ3 i FZ4.

Relacija $R = R1 \times R2$ je sada u 2NF, ali nije u 3NF zato što u FZ2 postoji zavisnost neključnog atributa adresa od neključnog atributa broj_telefona.

Dekompozicijom po FZ2, od R1 se dobijaju relacije R11 i R12:

$R11(\text{adresa}, \underline{\text{broj_telefona}})$
 $R12(\underline{\text{id_pozorista}}, \text{naziv}, \underline{\text{broj_telefona}})$
 $R1 = R11 \times R12$

Relacija $R = R11 \times R12 \times R2$ je sada u 3NF, ali kako FZ4 nije niti trivijalna niti superključna zavisnost, relacija R nije u BCNF.

Dekompozicijom po FZ4, od R2 se dobijaju relacije R21 i R22:

$R21(\underline{\text{ime_predstave}}, \text{sifra_predstave})$
 $R22(\underline{\text{id_pozorista}}, \underline{\text{ime_predstave}}, \text{reditelj}, \text{zamr})$
 $R2 = R21 \times R22$

Relacija $R = R11 \times R12 \times R21 \times R22$ je sada u BCNF, a sve funkcionalne zavisnosti iz F su očuvane (isto kao i u primeru 3).

Zadatak 5. Odrediti ključeve relacije R, a zatim i transformisati postupno relaciju R tako da bude u 2NF, pa u 3NF i na kraju u BCNF.

$R(\text{id_sektora}, \text{sredstva_sektor}, \text{id_rukovodioca}, \text{id_radnika}, \text{d_projekta}, \text{id_kancelarije},$
 $\text{broj_telefona}, \text{naziv_posla}, \text{sifra_posla}, \text{datum_primanja}, \text{iznos_primanja}, \text{sredstva_projekat}, \text{povrsina_kancelarije})$

$F = \{$
(FZ1) $\text{id_sektora} \rightarrow \text{sredstva_sektor}, \text{id_rukovodioca}$
(FZ2) $\text{id_radnika} \rightarrow \text{id_projekta}, \text{id_kancelarije}, \text{broj_telefona}$
(FZ3) $\text{id_radnika}, \text{naziv_posla}, \text{datum_primanja} \rightarrow \text{iznos_primanja}, \text{sifra_posla}$
(FZ4) $\text{id_projekta} \rightarrow \text{sredstva_projekat}$
(FZ5) $\text{id_kancelarije} \rightarrow \text{povrsina_kancelarije}$
(FZ6) $\text{sifra_posla} \rightarrow \text{naziv_posla}$
}