Többértékű függőségek

Negyedik normálforma Funkcionális és többértékű függőségek következtetése

A TÉF definíciója

- ◆A többértékű függőség (TÉF): az R reláció fölött X->-> Y teljesül: ha bármely két sorra, amelyek megegyeznek az X minden attribútumán, az Y attribútumaihoz tartozó értékek felcserélhetőek, azaz a keletkező két új sor R-beli lesz.
- Más szavakkal: X minden értéke esetén az Y -hoz tartozó értékek függetlenek az R-X-Y értékeitől.

Példa: TÉF

Alkesz(név, cím, tel, kedveltSörök)

- Az alkeszek telefonszámai függetlenek az általuk kedvelt söröktől.
 - név->->tel és név ->->kedveltSörök.
- Így egy-egy alkesz minden telefonszáma minden általa kedvelt sörrel kombinációban áll.
- Ez a jelenség független a funkcionális függőségektől.
 - itt a név->cím az egyetlen FF.

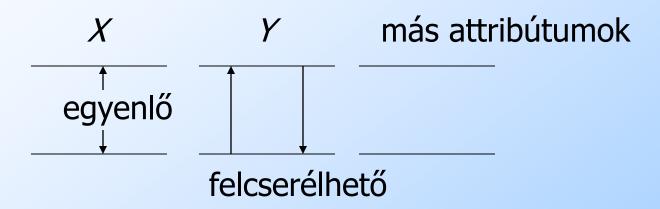
A név->->tel által implikált sorok

Ha ezek a soraink vannak:

cím	tel	kedveltSörök
a	p1	b1
a	p2	b2
a	p2	b1
a	p1	b2
	a a a	a p1 a p2 a p2

Akkor ezeknek a soroknak is szerepelnie kell.

Az X->-> YTÉF képe



TÉF szabályok

- Minden FF TÉF.
 - + Ha X-> Yés két sor megegyezik X-en, Y-on is megegyezik, emiatt ha ezeket felcseréljük, az eredeti sorokat kapjuk vissza, azaz: X->-> Y.
- ♦ Komplementálás: Ha X->-> Y és Z jelöli az összes többi attribútum halmazát, akkor

Nem tudunk darabolni

- Ugyanúgy, mint az FF-ek esetében, a baloldalakat nem "bánthatjuk" általában.
- Az FF-ek esetében a jobboldalakat felbonthattuk, míg ebben az esetben ez sem tehető meg.

Példa: többattribútumos jobboldal

Alkesz(név, tTársaság, tel, kedveltSörök, gyártó)

- Egy alkesznek több telefonja lehet, minden számot két részre osztunk: tTársaság (pl. Vodafone) és a maradék hét számjegy.
- Egy alkesz több sört is kedvelhet, mindegyikhez egy-egy gyártó tartozik.

Példa folytatás

Mivel a tTársaság-tel kombinációk függetlenek a kedveltSörök-gyártó kombinációtól, azt várjuk, hogy a következő TÉF-ek teljesülnek:

```
név ->-> tTársaság tel
név ->-> kedveltSörök gyártó
```

Példa adat

Egy lehetséges előfordulás, ami teljesíti az iménti TÉF-et:

név	tTársaság	tel	kedveltS	gyártó
Sue	20	555-1111	Bud	A.B.
Sue	20	555-1111	WickedAle	Pete's
Sue	70	555-9999	Bud	A.B.
Sue	70	555-9999	WickedAle	Pete's

Ugyanakkor sem a név->->tTársaság sem a név->->tel függőségek nem teljesülnek.

Negyedik normálforma

- A TÉF-ek okozta redundanciát a BCNF nem szünteti meg.
- A megoldás: a negyedik normálforma!
- A negyedik normálformában (4NF), amikor dekomponálunk, a TÉF-eket úgy kezeljük, mint az FF-eket, a kulcsok megtalálásánál azonban nem számítanak.

4NF definíció

- Egy R reláció 4NF-ben van ha: minden X->-> Y nemtriviális TÉF (MVD) esetén X szuperkulcs.
 - Nemtriviális TÉF :
 - 1. Y nem részhalmaza X-nek,
 - 2. X és Y együtt nem adják ki az összes attribútumot.
 - A szuperkulcs definíciója ugyanaz marad, azaz csak az FF-ektől függ.

BCNF kontra 4NF

- ◆Kiderült, hogy minden X->Y FF X->->Y TÉF is.
- ◆Így, ha *R* 4NF-ben van, akkor BCNF-ben is.
 - Mert minden olyan FF, ami megsérti a BCNF-t, a 4NF-t is megsérti.
- ◆De R lehet úgy BCNF-ben, hogy közben nincs 4NF-ben.

Dekompozíció és 4NF

- H X->-> Y megsérti a 4NF-t, akkor Rt majdnem ugyanúgy dekomponáljuk, mint a BCNF esetén.
 - 1. XY az egyik dekomponált reláció.
 - Az Y X-be nem tartozó attribútumok a másik.

Példa: 4NF dekompozíció

Alkesz(név, cím, tel, kedveltSörök)

FF: név -> cím

TÉF-ek: név ->-> tel

név ->-> kedveltSörök

- ◆Kulcs {név, tel, kedveltSörök}.
 - Ezért
- Az összes függőség megsérti 4NF-et.

Példa folytatás

- Dekompozíció név -> cím szerint:
- 1. Alkesz1(<u>név</u>, cím)
 - Ez 4NF-beli; az egyetlen függőség név-> cím.
- 2. Alkesz2(<u>név</u>, <u>tel</u>, <u>kedveltSörök</u>)
 - Nincs 4NF-ben. A név ->-> tel és név ->-> kedveltSörök függőségek teljesülnek. A három attribútum együtt kulcs (mivel nincs nemtriviális FF).

Példa: Alkesz2 dekompozíciója

- Bármelyik, név ->-> tel, vagy a név ->-> kedveltSörök TÉF szerinti dekompozíció ugyanazt eredményezi:
 - Alkesz3(<u>név</u>, <u>tel</u>)
 - Alkesz4(<u>név</u>, <u>kedveltSörök</u>)

TÉF és FF-ek együttes következtetése

- ◆Probléma: R relációsémához adott a TÉF-ek és FF-ek egy halmaza, kérdés: egy adott FF vagy TÉF következik-e ezekből R fölött?
- Megoldás: használjunk egy táblázatot (tablót), hogy a függőségek hatásait feltárjuk. (A chase mögötti ötletet terjesztjük ki.)

Miért foglalkozunk ilyesmivel egyáltalán?

- 4NF azon múlik, hogy van-e olyan TÉF, ami sérti a feltételt.
 - Előfordulhat, hogy a megadott FF-ek és TÉF-ek nem sértik a feltételt, de egy belőlük következő függőség igen.
- 2. Amikor dekomponálunk az FF-eket és TÉF-eket is vetítenünk kell.

Példa: CHASE TÉF-ek és FF-ek esetére

- Az FF-ek esetén ugyanúgy tegyük egyenlővé a szimbólumokat, mint korábban.
- Egy TÉF esetén írjuk be azokat a sorokat, melyek szükségesek ahhoz, hogy az előfordulás ne sértse meg a TÉF-et.
- ♦ X->->Y: ha van két sor a tablóban, amelyek megegyeznek X-en → készíthetünk 2 újabb sort, megcserélve Y-on elhelyezkedő komponenseiket

 20

Példa: CHASE TÉF-ek és FF-ek esetére

- ◆A 2 új sornak a relációban szerepelnie kell → a tablóban is
- ◆Ha FF-ekből és TÉF-ekből szeretnénk levezetni egy X->->Y, akkor 2 soros tablóval kezdünk, amelyek X-en megegyeznek a többinél különböznek
- ◆A fentieket alkalmazzuk; ha észrevesszük, hogy az eredeti sorok egyikében az Y attr.-okat kicseréljük egy másik eredeti sorból ugyanazokkal → beláttuk a függőséget

Példa: CHASE TÉF-ek és FF-ek esetére

- ◆Kiindulásként: legyen az első sor olyan, hogy nem indexelt betűket tartalmaz Xen és Y-on, a második pedig ugyanilyeneket X-en, és azonkívül a nem Y-belieken.
- A két sorban fennmaradó helyeken új, egyszer szereplő szimbólumok legyenek
- Kérdés: előfordul-e az a sor a tablóban, amelynek minden eleme indexeletlen?

A tabló A->C bizonyítása

◆Példa: ha A->->BC és D->C, akkor A->C is teljesül minden esetben.

Cél: bizonyítani, hogy $c_1 = c_2$.

A	В	С	D
a	b1	c1	d1
a	b2	c1	d2
а	b2	c1	d1
a	b1	c1 \	d2

A->->BC használata.

D->C -t használjuk.

Példa: tranzitivitás TÉF-ek esetén

- ◆Ha A->->B és B->->C, akkor A->->C?
 - Ha a séma ABC, akkor a komplementálási szabályból ez valóban következik.
 - A példában feltesszük hogy a séma: ABCD, és be fogjuk látni, hogy ott is igaz.
 - (Általában ebben a formában nem igaz, hanem az igaz: ha A->->B és B->->C, akkor A->->C-B)

A tabló A->->C esetén

Cél: megjelenjen az (a,b,c,d) sor.

	A	В	C	D
	а	b1	С	d1
	a	b	c1	d
	a	b	С	d1
Ħ	a	b1	c1	d
	a	b	c1	d1
	a	b	С	d
	a	b1	c1	d1
	a	b1	С	d

A->->B használata.

> B->->C használata.

Következtetés: FF használata

- ◆FF X->Yalkalmazásánál keressük meg azon sorpárokat, amelyek megegyeznek X attribútumain. Az Yattribútumain is tegyük őket egyenlővé.
 - Egy változót egy másikra cseréljünk.
 - Ha a lecserélt változó a célsorban is megjelenik, ott is cseréljünk.

Következtés: TÉF használata

- ◆Egy X->->YTÉF használatánál keressünk két sort, amelyek megegyeznek X attribútumain.
 - Adjuk hozzá a tablóhoz azokat a sorokat, amelyeket az Yattribútumaihoz tartozó értékek felcserélésével kapunk.

Következtetés: célok

- Az U-> V ellenőrzésekor akkor nyertünk, ha a megfelelő változók V-hez tartozó minden oszlopban egyenlőek.
- \(\bullet U->-> \lambda \) akkor győztünk, ha sikerül egy olyan sort kigenerálni, ami az eredeti két sorból keletkezik \(\begin{align*} \text{ \text{ertékeinek} } \) felcserélésével.

Következtetés: Végjáték

- Használjuk az összes FF-et és TÉF-et, amíg bármiféle változtatás történhet.
- + Ha nyertünk, nyertünk.
- + Ha nem, egy ellenpéldát kaptunk.
 - A kapott előfordulás az összes előre megadott függőséget teljesíti.
 - Az eredeti két sor megsérti a kikövetkeztetendő függőséget.

TÉF-ek vetítése

- Le kell tudnunk vetíteni megadott függőségeket 2 reláció sémára
- Legrosszabb eset: ki kell próbálnunk minden lehetséges FF-et és TÉF-et a felbontott relációkra
- Chase teszt alkalmazása; Cél egy TÉF ellenőrzésénél: olyan sor előállítása a tablóban, amely indexeletlen betűket tartalmaz a felbontott reláció oszlopaira³⁰

Példa: vetítés

- \bullet Példa: adott R(A,B,C,D,E) \rightarrow felbontunk
- Egyik létrejövő reláció: S(A,B,C)
- ◆Tfh. A->->CD R-ben fennáll
- ◆Cél: bizonyítani, hogy A->->C fennáll S-ben

A	В	C	D	Е
а	b1	С	d1	e1
а	b	c2	d	е
а	b1	c2	d	e1
a	b	С	d1	е

