Проектиране на релационни схеми

К.Калоянова

Троектиране на релационни схеми - BCNF

Аномалии

- Излишество на данни
- Аномалии при изменение на данни
- Аномалии при изтриване на данни

К.Калоянова

Проектиране на релационни схеми - BCNF

Movies - аномалии



Movies	<u>title</u>	<u>year</u>	length	filmType	studioName	starName
	Star Wars	1977	124	color	Fox	Carry Fisher
	Mighty Ducks	1991	104	color	Disney	Emilio Estevez
	Wayne's World	1992	95	color	Paramount	Dana Carvey
	Star Wars	1977	124	color	Fox Mark	
	Star Wars	1977	124	color	Fox	Harrison Ford
	Wayne's World	1992	95	color	Paramount	Mike Meyers

К.Калоянова

Проектиране на релационни схеми - ВСПР

Декомпозиция на релации

Декомпозиция на релацията R(A1,...,An) представлява заместването \hat{u} с множеството релации $R_1...$ R_n , получени чрез проекции така, че

- Rи
- R₁ U R₂ U ... U R_n

имат една и съща схема.

К.Калоянова

Проектиране на релационни схеми - BCNF

Декомпозиция на релации

Например, релация R със схема $\{A1, A2...An\}$ декомпозираме в две релации S и T със схеми съответно $\{B1, B2...Bm\}$ и $\{C1, C2...Ck\}$, така, че:

 $\{A1, A2...An\} = \{B1, B2...Bm\} \cup \{C1, C2...Ck\}$

- Кортежите в релацията S са проекции на всички кортежи в R върху атрибутите $\{\,B1,\,B2...Bm\,\}$
 - За всеки кортеж t от текущия екземпляр на R се избират компонентите, които съответстват на атрибутите B1, B2...Вт. Тези компоненти образуват нов кортеж, който принадлежи на текущия екземпляр на S.
 - Само едно копие на кортеж.
- Кортежите на релацията ... R върху атрибутите: {C1, C2...Ck}.

К.Калоянова

Проектиране на релационни схеми - BCNF

Декомпозиция на Movie

 Замяна на една релация с няколко по-малки, които не съдържат аномалии

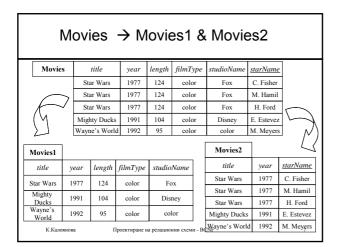
Movie ($\underline{\text{title}}$, $\underline{\text{year}}$, length, filmType, studioName, $\underline{\text{starName}}$) F: title year \rightarrow length filmType studioName

Decomposition:

Movie1 (title, year, length, filmType, studioName) Movie2 (title, year, starName)

К.Калоянова

Проектиране на релационни схеми - BCNF



lovies1(title,year,length,filmType,studioName									
title year → lenght_filmType studioName									
Movies1 title year length filmType studioName									
Movies1	i nne i			і піті упе	stuatowame				
Movies1	Star Wars	<i>year</i> 1977	124	color	Fox				
Movies1			-						

С.Калоянова Проектиране на релационни схеми - BCNF 8

Movies2 (title, year, starName)

title	<u>y</u> ear	starName	
Star Wars	1977	Carry Fisher	
Mighty Ducks	1991	Emilio Estevez	
Wayne's World	1992	Dana Carvey	
Star Wars	1977	Mark Hamill	
Star Wars	1977	Harrison Ford	
Wayne's World	1992	Mike Meyers	
	Star Wars Mighty Ducks Wayne's World Star Wars Star Wars Wayne's	Star Wars 1977	

К.Калоянова Проектиране на релационни схеми - BCNF

Boyce-Codd Normal Form (BCNF)

Дефиниция:

• Релацията R е в BCNF тогава и само тогава, когато за всяка нетривиална зависимост $A_1A_2...A_n \to B_1B_2...B_m$ от R, съответното м-во от атрибути $\{A_1, A_2, ..., A_n\}$ е суперключ за R.

алоянова Проектиране на релационни схеми - BCNF

Movies

Movies(title,year,length,filmType,studioName,starName) FD: {title year → length filmType studioName}

- Movies неев BCNF
- Ключове:
 - {title,year,starname}
 - Няма други ключове
- Лявата част на FD не е супер ключ BCNF е нарушена в случаите:

title year \rightarrow studioName title year \rightarrow length title year \rightarrow filmType

title year \rightarrow filmType К.Каложнова Проектиране на режимония схеми-BCNF 11

Излишество и BCNF

 title
 year
 length
 filmType
 studioName

 Star Wars
 1977
 124
 color
 Fox

 Star Wars
 1979
 116
 color
 Fox

Единствена FD: title year \rightarrow length filmType studioName

- Movies1 удовлетворява BCNF
- Има ли излишество?

Movies1

С.Калоянова Проектиране на релационни схеми - BCNF 12

Релация с два атрибута

Всяка релация с два атрибута е в BCNF.

- Ще разгледаме дали това е изпълнено за случай, който представлява нетривиална функционална зависимост с един атрибут в дясната страна.
- Разглеждаме два атрибутата А и В и четири случая:
 - Ключ {А, В}, няма нетривиални зависимости.
 - $A \to B$ (не важи за $B \to A$). В този случай само A е ключ. Всички нетривиални функционални зависимости съдържат A в лявата си част.

 - В →A (не важи и за A → B) Случаят е симетричен на предходния
 - $A \rightarrow B$ и $B \rightarrow A$. В този случай и A и B са ключове. Всички нетривиални функционални зависимости съдържат А или В в лявата си част.

Декомпозиция в BCNF

- Избирайки последователно подходящи варианти на декомпозиция, ние разбиваме произволна релационна схема в съвкупност от подмножества на нейните атрибути, всяко от които притежава следните свойства:
 - 1. Тези подмножества са релации в BCNF.
 - 2. Данните от оригиналната релация са изобразени точно в данните на релациите, които са резултат на декомпозиция.
 - реконструкция на оригиналната релация.

Възможно решение

- Ако декомпозираме дадена релационна схема в релации с 2 атрибута, то ще сме сигурни, че получения резултат е в BCNF.
- Но дали такъв подход ще удовлетвори условие (2)?

Проектиране на релационни схеми - ВСПР

Стратегията на декомпозиция

Стратегията на декомпозицията, която трябва да следваме, се състои в търсене на нетривиални функционални зависимости:

 $A_1 A_2 ... A_n \rightarrow B_1 B_2 ... B_m$

които нарушават условието на BCNF, т.е. {A1, A2...An} не е супер ключ.

Може към дясната страна да се добавят атрибути, които са функционално детерминирани от $\{A_1, A_2...A_n\}.$

Проектиране на релационни схеми - BCNF

Декомпозиция Others A's B's Проектиране на релационни схеми - ВСПР

Movies → Movies1 & Movies2 filmTypeMovies length studioName starName Star Wars 124 C. Fisher 1977 color Fox 1977 124 M. Hamil Star Wars color Fox Star Wars 1977 124 color Fox H. Ford Mighty Ducks 1991 104 color Disney E. Estevez Wayne's World 1992 95 M. Meyers color Movies2 Movies1 title year starName filmType studioName year lengthStar Wars 1977 C. Fisher 1977 124 Star Wars 1977 M. Hamil 1977 H. Ford Ducks Star Wars color 1991 Mighty Ducks E. Estevez World 1992 M. Meyers К.Кало Проектиране на релационни схеми