

Bazy Danych

Projektowanie. Normalizacja.

Piotr Macioł
WIMIP, KISIM,
pmaciol@agh.edu.pl



Etapy projektowania baz danych:

- Specyfikacja wymagań użytkownika określenie zjawisk, dostępności i użyteczności danych, ich formatu i sposobów obliczeń, cele, zakres i kontekst systemu
- Projektowanie konceptualne projektowanie schematu E–R bazy. Użycie modelu E–R wpływa również na realizację pozostałych faz.
- Specyfikacja wymagań funkcjonalnych dokładny opis wymagań klienta i wszystkich przyszłych użytkowników systemu
- 4. Projektowanie logiczne i fizyczne
- 5. Implementacja

ISIM, WIMIP, AGH



Projektowanie bazy danych:

- Projektowanie logicznej struktury bazy:
 - » Etap I: określenie encji i zdefiniowanie atrybutów opisujących encje
 - przyporządkowanie encji do zjawisk
 - standaryzacja nazw i formatów
 - identyfikacja źródeł danych
 - » Etap II: określenie związków między encjami
 - identyfikacja typu związków (relacji) (1-1, 1-M, N-M)
 - » Etap III: normalizacja relacji
 - obniżenie redundancji i wyeliminowanie anomalii (usuwania, wstawiania i aktualizacji)
- Projektowanie fizycznej struktury bazy:
 - » nałożenie struktury logicznej na fizyczne urządzenia

KISIM, WIMIP, AC



Wybór schematu relacji:

- Projekt bazy danych polega na znalezieniu właściwych schematów relacji tworzących bazę danych
- Niewłaściwy projekt (niewłaściwe schematy) mogą prowadzić do
 - » Redundancji (powtarzania informacji).
 - » Niemożliwości reprezentowania pewnych informacji.
 - » Anomalii związanych z operowaniem danymi (głównie modyfikacją danych)
- Cele:
 - » Unikanie redundancji danych
 - » Zapewnienie reprezentowania związków między danymi
 - » Zachowanie warunków integralności (umożliwienie kontroli warunków integralności podczas modyfikacji danych).

KISIM, WIMIP,



Modelowanie konceptualne:

Model pojęciowy (konceptualny, podstawowy):

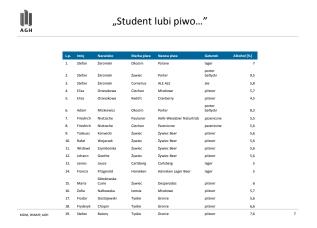
- Zapis wymagań w postaci sformalizowanej, abstrahujący od problemów implementacyjnych ("co" a nie "jak")
- Zawiera
 - » modele graficzne
 - » tekstowe (ale też sformalizowane) uzupełnienia modeli graficznych
- Jest ważny, ponieważ:
 - » reprezentuje istotę wymagań
 - » nie zależy od zmiennych możliwości implementacji
 - » jest dobrą podstawą do projektowania systemów mających funkcjonować przez wiele lat

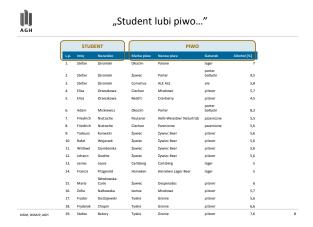


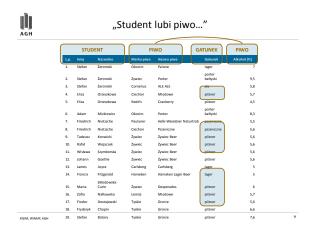
Wymagania:

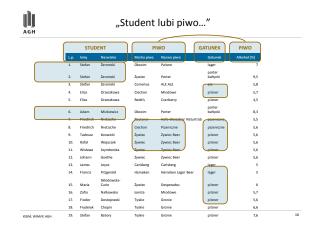
- Spełnienie wymagań użytkownika jest naszym celem działania
- Wymagania muszą więc być dokładnie znane
- Poprawne i kompletne sformułowanie wymagań na ogół nie jest proste
- Należy odróżniać funkcje systemu od mechanizmów, czyli sposobów implementacji funkcji
- Modelować dane niezależnie od przyszłej implementacji modelowanie E/R
- Tworząc model pojęciowy nie można formułować zastrzeżeń co do realizowalności wymagań
- Zaprojektować dobry schemat normalizacja

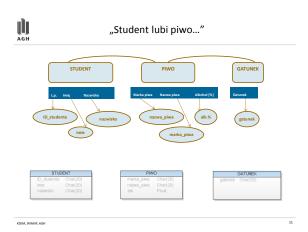
KISIM, WIMIP, AG

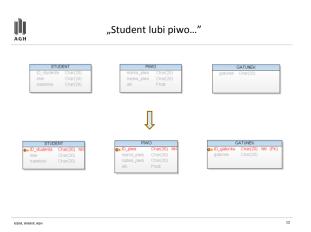


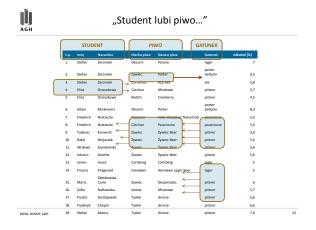


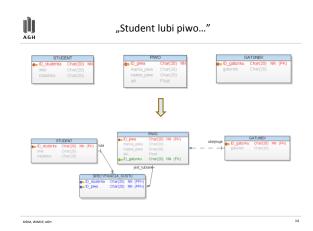






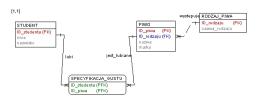






AGH

starsza wersja...



AGH

Normalizacja.

Com, William, AG



Przykład wad bazy danych:

- Rozważmy schemat relacji:
 - » pracownik_oddzialu = <nazwa_oddzialu, numer_oddzialu, adres_oddzialu, pesel, imie, nazwisko, stanowisko, wynagrodzenie>
- Redundancja:
 - » Dane nazwa_oddzialu, numer_oddzialu, adres_oddzialu są pamiętane dla każdego pracownika
 - » Marnowanie miejsca (przestrzeni potrzebnej dla przechowywania danych)
 - » Komplikacje (aktualizacja, błąd, usuwanie...)
- Brak możliwości reprezentowania pewnych informacji
 - » Nie można reprezentować informacji o oddziałach, których powołanie dopiero jest planowane i nie zatrudniły jeszcze pracowników
 - » Rozwiązaniem mogło by być zastosowanie wartości NULL, ale takie rozwiązanie także stwarza pewne problemy
 - » Nie możemy zaprezentować w prosty sposób wszystkich pracowników z danego miasta, ponieważ miejscowość nie jest wyodrębnionym atrybutem

SIM, WIMIIP, AGH 17



Rodzaje anomalii:

- Anomalia dołączania wadą jest to, że musimy wpisywać wszystko albo nic,
 - » np. planuje się powołanie nowego oddziału, nie możemy jednak zapisać w bazie miejscowości, adresu i nazwy zakupionego budynku, dopóki nowy oddział nie zatrudni pracowników
- Anomalia aktualizacji np. oddział firmy został przeniesiony, przez co musimy aktualizować jego adres dla każdego pracownika, a przez przypadek omijamy Jana Kowalskiego
- Anomalia usuwania zamknięto oddział firmy, w związku z czym usunięto z bazy wszystkie rekordy zawierające jego nazwę, tym samym usunięto wszystkie dane dotyczące pracowników

ISSIM, WIMIP, AGH 18



Dekompozycja:

- Można zdekomponować schemat relacji pracownik_oddzialu:
 - » oddzial = <nazwa_oddzialu, numer_oddzialu, miejscowosc_oddzialu, adres_oddzialu>
 - » pracownik = <numer_oddzialu, pesel, imie, nazwisko, stanowisko, wynagrodzenie>
- Wszystkie atrybuty oryginalnego schematu (R) muszą się pojawić w dekompozycji (R₁, R₂):

$$R = R_1 \cup R_2$$

- W przypadku gdy relacja nie posiada właściwej postaci należy dokonać dekompozycji relacji R na <R₁, R₂, ..., R_n>
- Proces "dochodzenia" do "właściwej" postaci określa się mianem normalizacji

OSIM, WIMIP, AG



Postacie normalne:

- Pierwsza (1PN)
- Druga (2PN)
- Trzecia (3PN)
- Boyce'a-Codd'a (PNBC)
- Czwarta (4PN)
- Piąta (5PN)

KISIM, WIMIP, AGE



Pierwsza postać normalna

- Relacja jest w pierwszej postaci normalnej, jeśli każda wartość atrybutu w każdej krotce tej relacji jest wartością elementarną, czyli nierozkładalną.
- Relacja jest w pierwszej postaci normalnej, jeśli nie ma powtarzających się grup.

ISIM, WIMIP, AGH



Przykład:

	nazwa_ ddzialu		scowosc Izialu	adres_oddzia	ılu	pesel	imie		nazwie	ko	stanow		wyn: nie	agro	dze
A1	Alfaton	Kral	ców	Słoneczna 2	/5	21108108	713 Jan		Głuchi	molski	Sprzed	awca	27	0,00	JO z
A1	Alfaton	Kral	ców	Słoneczna 2	/5	15057698	3456 Wik	ctor	Sakow	ski	Kierow	ca	18	0,00	JO z
A2	Alfabra	s Kral	ców	Fabryczna 1	3/7	13015778	3123 Mag	qdalena	Waligo	irska	Sprzed	awca	27	0,00	JD z
B1	Betatry	x Hel		Lešna 10		30127623	3435 Igna	эсү	Kucht:	i	Kierow	nik sekcji	3.5	0,00	Юz
B1	Betatry	x Hel		Leśna 10		29035934	1567 Mar	zena	Sepiel		Kierow	ca	18	0,00	JD 2
B1	Betatry	x Hel		Leśna 10		31169676	846 Jach	wiga	Makus	z	Sprzed	awca	27	00,00	Юz
B2	Betano	or Gdy	nia	Widokowa 1:	2/26	21016922	2987 Star	nisław	Marelli	owska	Kierow	ca	18	00,00	Юz
B3	Betare	x Gdy	nin	Portowa 23		17037482			W/at		Sprzed			00.00	
oddz:				Politima 23		pracowni		anna	war	_	Sprzed	awca			
numer_	ial nazwa_ oddzialu	miejsco	wosc_	es oddzialu	1	oracowni esel	k imie	nazwi		stanowis		wynagrodzi		nume	er_
numer_ oddzialu	nazwa_	miejsco oddziału	wosc_ adr		1	pracowni	k imie	nazwi		stanowis Sprzeda	iko		enie	nume	er_
numer_ oddzialu A1	nazwa_ oddzialu Alfaton	miejsco oddziału Kraków	wosc_ adr Sko	es_oddziału neczna 2/5	1	oracowni esel	k imie Jan	nazwi	sko nomolski		iko wca	wynagrodzi	enie DO zł	nume oddzi A1	er_
numer_ oddzialu A1 A2	nazwa_ oddzialu Alfaton Alfabras	miejsco oddzialu Kraków Kraków	wosc_ adr Sio	es_oddzialu neczna 2/5 pryczna 13/7	1	esel 21108106713	k imie Jan Wiktor	nazwi Głuch Sako	sko nomolski	Sprzeda	iko wca	wynagrodzi 2 700,0	enie 00 zł	nume oddzi A1	er_
numer_ oddzialu A1 A2 B1	nazwa_ oddzialu Alfaton Alfabras Betatryx	miejscor oddziału Kraków Kraków Hel	wosc_ adr Sio Fab Les	es_oddzialu neczna 2/5 pryczna 13/7 ina 10	1	pracowni esel 21108106713 15057698456	imie Jan Wiktor Magdalen	nazwi Głuch Sako	sko nomolski wski jórska	Sprzeda Kierowc	iko wca a wca	wynagrodzi 2 700,0 1 800,0	enie 00 zł 00 zł	nume oddzi A1 A1 A2	er_
numer_ oddzialu A1 A2 B1 B2	nazwa_ oddziału Alfaton Alfabras Betatryx Betanor	miejscor oddziału Kraków Kraków Hel Gdynia	wose_ adm Sko Fab Les	es_oddziału neczna 2/5 pryczna 13/7 ina 10 dokowa 12/26	1	esel 21108106713 15057698456 13015778123	imie Jan Wiktor Magdalen: Ignacy	nazwi Głuch Sako	sko nomolski wski jórska	Sprzeda Kierowc Sprzeda	iko wca a wca k sekcji	wynagrodz 2 700,0 1 800,0 2 700,0	enie 00 zł 00 zł 00 zł	nume oddzi A1 A1 A2 B1	er_
numer_ oddzialu A1 A2 B1 B2	nazwa_ oddzialu Alfaton Alfabras Betatryx	miejscor oddziału Kraków Kraków Hel Gdynia	wose_ adm Sko Fab Les	es_oddzialu neczna 2/5 pryczna 13/7 ina 10	1	esel 21108106713 15057698456 13015778123 30127623435	imie Jan Wiktor Magdalen Ignacy Marzena	nazwi Głuch Sako sa Walig Kuch	sko nomolski wski norska ta	Sprzeda Kierowc Sprzeda Kierown	iko wca a wca k sekcji	wynagrodz 2 700,0 1 800,0 2 700,0 3 500,0	enie 00 zł 00 zł 00 zł 00 zł	nume oddzi A1 A1 A2 B1 B1	er_
numer_ oddzialu A1 A2 B1 B2	nazwa_ oddziału Alfaton Alfabras Betatryx Betanor	miejscor oddziału Kraków Kraków Hel Gdynia	wose_ adm Sko Fab Les	es_oddziału neczna 2/5 pryczna 13/7 ina 10 dokowa 12/26	1	esel 21108106713 15057698456 13015778123 30127623435 29035934567	k Jan Wiktor Magdalen Ignacy Marzena Jadwiga	nazwi Głuch Sako sa Walig Kuch Sępie Maku	sko nomolski wski norska ta	Sprzeda Kierowc Sprzeda Kierown Kierowc	uko wca a wca k sekcji a	wynagrodz 2 700,0 1 800,0 2 700,0 3 500,0 1 800,0	enie 00 zł 00 zł 00 zł 00 zł 00 zł	nume oddzi A1 A1 A2 B1 B1 B1	er_

KISIM, WIMIP, A



Zależności funkcyjne i wielowartościowe:

 Zależność funkcyjna oznacza, że znając wartość jednego atrybutu, zawsze możemy określić wartość innego. Symbolem stosowanym w teorii relacji jest strzałka umieszczona pomiędzy dwoma atrybutami, na przykład:

$$X \rightarrow Y$$
 (X określa Y)

przykład: gdy znamy numer PESEL naszego pracownika, możemy określić jego nazwisko

 Zależność wielowartościowa oznacza, że znając wartość jednego atrybutu, możemy zawsze określić wartości zbioru innego atrybutu. W teorii relacji używa się symbolu zależności wielowartościowej w postaci podwójnej strzalki, na przykład:

 $X \rightarrow Y$ (X określa wiele Y)

przykład: znając numer oddziału możemy określić nazwiska wszystkich zatrudnionych pracowników

KISIM, WIMIP, AGH



Teoria postaci normalnych relacji:

Formalnie zależność danych można zdefiniować następująco. Schemat relacji oznaczamy przez R<A1...AN>, gdzie A1...AN są atrybutami relacji. Niech X i Y będą podzbiorami zbioru atrybutów.

 $X \subset \{A_1...A_N\}, Y \subset \{A_1...A_N\}.$

Zależność danych zapisujemy w postaci:

 $X \rightarrow Y$

i mówimy, że podzbiór atrybutów Y zależy funkcyjnie od podzbioru atrybutów X, jeżeli nie jest możliwe, by relacja R zawierała dwie krotki mające składowe zgodne (tzn. identyczne dla wszystkich atrybutów ze zbioru X) i jednocześnie co najmniej jedną niezgodną składową dla atrybutów ze zbioru Y.

KISIM, WIMIP, AGH

4

AGH

Klucz:

- Kluczem relacji nazywamy taki zbiór atrybutów tej relacji, których kombinacje wartości jednoznacznie identyfikują każdą krotkę tej relacji a żaden podzbiór tego zbioru nie posiada tej własności. W kluczu nie może zawierać się wartość NULL.
- Klucz jest kluczem prostym, jeżeli powyżej opisany zbiór jest jednoelementowy - w przeciwnym razie mówimy o kluczu złożonym.
- W ogólności, w relacji można wyróżnić wiele kluczy, które nazywamy kluczami potencjalnymi. Wybrany klucz spośród kluczy potencjalnych nazywamy kluczem głównym.

KISIM, WIMIP, AG

Druga i trzecia postać normalna:

- Relacja jest w drugiej postaci normalnej, jeśli jest w 1PN oraz każdy atrybut tej relacji nie wchodzący w skład żadnego klucza potencjalnego jest w pełni funkcyjnie zależny od wszystkich kluczy potencjalnych tej relacji.
- Relacja jest w 2PN jeżeli każdy atrybut nie wchodzący w skład klucza zależy od klucza a nie od jego części.
- Relacja będąca w pierwszej postaci normalnej, jest równocześnie w drugiej postaci normalnej, jeśli wszystkie jej klucze potencjalne są kluczami prostymi.
- Dana relacja jest w trzeciej postaci normalnej, jeśli jest ona w drugiej postaci normalnej i każdy jej atrybut nie wchodzący w skład żadnego klucza potencjalnego nie jest przechodnio funkcyjnie zależny od żadnego klucza potencjalnego tej relacji.

KISIM, WIMIP,

Druga i trzecia postać normalna:

Inaczej mówiąc, wszystkie niekluczowe kolumny są określane

kluczem, całym kluczem i tylko kluczem, "...tak nam dopomóż Codd"

The key, the whole key, and nothing but the key, so help me Codd

AGH

Przykład:

Rodzaj	Rok	Rok	Przedmiot	Prowadząc	Forma	Termin	Stu	dent	Ocena	Data
studiów	studiów	akademioki		Imię i nazwisko			nr albumu	Nazawisko i imie		
stacjoname	1	2005/2006	matematyka	prof. Jan Kot	egzamin	-	12345	Pies Jan	2,0	20.01.2006
stacjoname	1	2005/2006	matematyka	prof. Jan Kot	egzamin	-	12346	Lis Ewa	3,0	20.01.2006
zaoczne	1	2005/2006	matematyka	prof. Jan Kot	egzamin	П	12347	Słoń Adam	3,0	20.01.2006
stacjoname	- 1	2005/2006	wychowanie fizyczne	mgr Janina Mysz	zaliczenie	- 1	12345	Pies Jan	6,0	26.01.2006
stacjoname	1	2005/2006	wychowanie fizyczne	mgr Janina Mysz	zaliczenie	- 1	12346	Lis Ewa	3,0	26.01.2006
zaoczne	1	2005/2006	wychowanie fizyczne	mgr Janina Mysz	zaliczenie	- 11	12347	Słoń Adam	3,0	26.01.2006

Wartości atrybutów nie są elementarne

KISIM, WIMIP, AG

AGH

Przykład (c.d.):

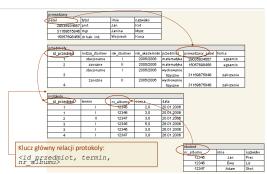
Klucz potencjalny: <rodzaj_studiow, rok_studiow, rok_akademicki, przedmiot, forma, termin, student_nr_albumu>

Zależności funkcyjne

Protokoty za	liczeń i e	ozaminów								1	\		
oodzaj_stud iow		rok_aka de midki	przedmioł	prowadzacy _tytut	prowadzacy _imie	prowadzacy nazwisko	forma		tudent_r	tobest imis	cazon Cazon	ocena	data
stacjoname	-	2005/2006	matematyka	prof.	Jan	Kot	egzamin	1	12345	Jan	Pies	2,0	20.01.2006
stacjoname	- 1	2005/2006	matematyka	prof.	Jan	Kot	egzamin	T	12346	Evsa	Lis	3,0	20.01.2006
zaoczne	1	2005/2006	matematyka	prof.	Jan	Ket	egzamin	- 11	12347	Adam	Słoń	3,0	20.01.2006
stacjoname	-		wychowanie fizyczne	mgr	Janina	Mysz	zaliczenie	1	12345	Jan	Pies	5,0	26.01.2006
stacjoname	-		wychowanie fizygzne		Janina	Mysz	zaliczenie	1	12348	Evva	Lis	3,0	26.01.2006
zaoczne	1		wychowanie fizwazne	mgr	Janina	Mysz	zaliczenie	Ш	12347	Adam	Słoń	3,0	26.01.2006

Powtarzające się grupy

KISIM, WIMIP, AGH 29



ISSIM, WIMIP, AGH 30



Ta relacja nie jest w trzeciej postaci normalnej

Jan Kowalski 12345678911 32-082 Bolechowice małopolskie Adam Kot 98977796666 30-150 Kraków małopolskie Ewa Lis 76281976372 32-082 Bolechowice małopolskie	Pracownik	PESEL	KodPocztowy	Miejscowość	Województwo
	Jan Kowalski	12345678911	32-082	Bolechowice	małopolskie
Ewa Lis 76281976372 32-082 Bolechowice małopolskie	Adam Kot	98977796666	30-150	Kraków	małopolskie
	Ewa Lis	76281976372	32-082	Bolechowice	małopolskie



Zależność funkcjonalna przechodnia

- Niech X, Y i Z będą trzema rozłącznymi podzbiorami atrybutów danej relacji
- Z jest przechodnio funkcjonalnie zależny od X, jeśli Z jest funkcjonalnie zależny od Y i Y jest funkcjonalnie zależny od X natomiast X nie jest zależny od Y i Y nie jest zależny od Z



Forma normalna Boyce-Codd'a

- Jest uzupełnieniem trzeciej postaci normalnej i jest niezbędna w przypadku gdy atrybuty będące kandydatami na klucze sa:
 - » wielokrotne,
 - » złożone,
 - » nakładające się na siebie



Forma normalna Boyce'a-Codd'a

- Relacja jest w postaci Boyce-Codd'a (BCPN) jeżeli dla każdej nietrywialnej zależności między podzbiorami relacji zbiór będący wyznacznikiem jest zbiorem identyfikującym tej relacji
- Zależność X → Y jest trywialna jeżeli Y jest podzbiorem
- Definicja BCPN zastępuje definicje, pierwszej, drugiej i trzeciej formy normalnej dodatkowo je poszerzając





Forma normalna Boyce-Codd'a

IdStudenta	Seminarium	Opiekun
1	metalurgia	Kowalski
1	inżynieria wiedzy	Kozłowski
2	inżynieria wiedzy	Janowski
3	metalurgia	Kowalski
4	informatyka	Zając

- opiekun może mieć tylko jedno seminarium, więc kluczem w relacji może być: podzbiór IdStudenta + Seminarium lub IdStudenta + Opiekun
- Przy tej drugiej opcji nie spełniona jest III postać normalna, ponieważ klucz IdStudenta + Opiekun nie determinują seminarium, która zależy tylko i wyłącznie od opiekuna. Z tego powodu jako kandydata na klucz główny powinno się wziąć pod
- zależność *Opiekun → Seminarium* jest funkcjonalna i nietrywialna a *Opiekun* nie jest zbiorem identyfikującym

Forma normalna Boyce-Codd'a

- Załóżmy, że chcemy przydzielić nazwiska prowadzących do odpowiednich seminariów przed rozpoczęciem zapisów studentów na konkretny przedmiot.
- Nie możemy tego zrobić, ponieważ nazwisko studenta jest częścią klucza głównego i z tego powodu, przy wstawianiu nowego wiersza tabeli trzeba wstawić nazwisko studenta (anomalia dołączania).
- Również może zaistnieć anomalia w przypadku, gdy wystąpi potrzeba zmiany nazwiska prowadzącego przedmiot. Wtedy będzie trzeba wstawić nowe nazwisko do wielu wierszy iednocześnie.
- Aby zaradzić tym problemom należy sprowadzić tabelę do postaci Boyce-Codda. W tym celu zostaną utworzone 3 tabele:



Forma normalna Boyce-Codd'a

IdStudenta	Opiekun
1	Kowalski
1	Kozłowski
2	Janowski
3	Kowalski
4	7ajac

Seminarium	Opiekun
metalurgia	Kowalski
inżynieria wiedzy	Kozłowski
inżynieria wiedzy	Janowski
informatyka	Zając

IdStudenta	Seminarium
1	metalurgia
1	inżynieria wiedzy
2	inżynieria wiedzy
3	metalurgia
4	informatyka

KISIM, WIMIP, AG



Forma normalna Boyce-Codd'a

IdPracownika	Zawód	Wykształcenie	Stawka
1	ślusarz	podstawowe	5,20
1	tokarz	zawodowe	5,30
2	ślusarz	zawodowe	5,50
3	tokarz	zawodowe	5,30
4	ślusarz	podstawowe	5,20

kluczem w relacji jest podzbiór *IdPracownika, Zawód* lub *IdPracownika, Wykształcenie* zależność *Zawód, Wykształcenie → Stawka* jest funkcjonalna i nietrywialna

a Zawód, Wykształcenie nie jest zbiorem identyfikującym

Podsumowanie:

- Normalizacja ma na celu takie przekształcenie relacji, by uniknąć redundancji i anomalii.
- Przekształcenie relacji do kolejnych postaci normalnych wiąże się najczęściej ze zmniejszeniem ilości pamięci potrzebnej do przechowania informacji.
- Unikanie powtórzeń pozwala na łatwiejszą i szybszą aktualizację danych.
- Doprowadzenie bazy do wysokiej postaci normalizacji może spowolnić odczyt w dużych bazach ze względu na skomplikowany schemat danych.
- W większości przypadków po znormalizowaniu bazy danych przychodzi kolej na rozważenie możliwości wykonania odwrotnej operacji (denormalizacji), polegającej na połączeniu niektórych znormalizowanych tabel, a to z myślą o przyspieszeniu dostępu do pewnych danych.

Czwarta forma normalna

 Relacja jest w czwartej formie normalnej (IV PN) wtedy i tylko wtedy, gdy jest w trzeciej postaci normalnej i nie zawiera nietrywialnej wielowartościowej zależności atrybutów

KISIM, WIMIP, A

KISIM, WIMIP, A



Zależność wielowartościowa

 Podzbiór atrybutów Y jest wielowartościowo funkcjonalnie zależny od podzbioru X w schemacie R, jeżeli dla dowolnej relacji r w schemacie R i dla dowolnej pary krotek t₁ i t₂ z relacji r istnieje taka para krotek że:

 $s_1[X] = s_2[X] = t_1[X] = t_2[X] i$

 $s_1[Y] = t_1[Y] \ i \ s_1[R-X-Y] = t_2[R-X-Y] \ i$

 $s_2[Y] = t_2[Y] i s_2[R-X-Y] = t_1[R-X-Y]$

AGH

Zależność wielowartościowa

X

R-X-Y

krotka	Nazwisko	Imię dziecka	Znajomość języków
t ₁	Kot	Ania	niemiecki
t ₂	Kot	Jaś	angielski
s ₁	Kot	Ania	angielski
s ₂	Kot	Jaś	niemiecki
	Słoń	Ola	niemiecki
	Słoń	Ola	angielski

Y

KISIM, WIMIP, AG

KISIM, WIMIP, AG

7



Zależność wielowartościowa

- $t_1[X]\!=\!t_2[X]\!=\!s_1[X]\!=\!s_2[X]\!=\!(\text{Kot})$
- $s_1[Y]=t_1[Y]=(Ania)$ i
- $s_1[R-X-Y]=t_2[R-X-Y]=(angielski)$ i
- s_2 [Y]= t_2 [Y]=(Jaś) i
- $s_2[R-X-Y]=t_1[R-X-Y]=(niemiecki)$



Piąta postać normalna

 Relacja jest w piątej formie normalnej (V PN) wtedy i tylko wtedy, gdy jest w czwartej postaci normalnej i nie istnieje jej rozkład odwracalny na zbiór mniejszych tabel.

KISIM, WIMIP,

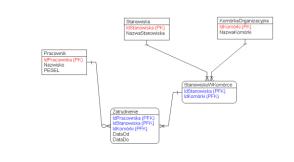


Klucz sztuczny

 Klucz stworzony wyłącznie dla potrzeb więzi w celu zastąpienia złożonego klucza głównego



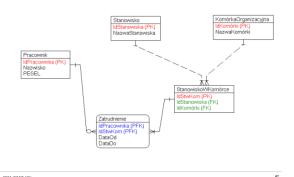
Klucz złożony...



ALGERIA, WILLIAM , AN

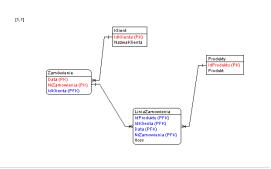


...zastąpiony kluczem sztucznym



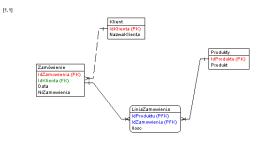
AGH

Klucz złożony...



KISIM, WIMIP, AGH

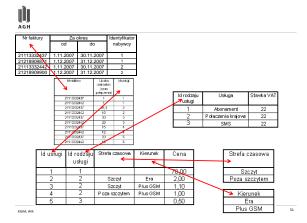


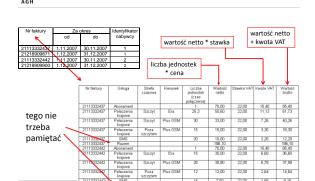


Klucz sztuczny

- Klucz sztuczny może być wykorzystany do kodowania atrybutów tekstowych (w niektórych przypadkach także liczbowych) o powtarzających się wartościach, dla których można utworzyć listę
- Użycie klucza sztucznego wymaga stworzenia dodatkowej tabeli (słownika) pozwalającego na "rozkodowanie" klucza

KISIM, WIMIIP, AGH





	Nr fektury	Uskiga	Streta czasowa	Kierunek	Liczba jednostek	Cena	Stawka VAT
	21113332437	Abonament			1	70,00	22
AGH	21113332437	Połaczenia krajowe	Szczyt	Era	25,3	2,00	22
	21113332437	Połaczenia krajowe	Szczyt	Plus GSM	30	1,10	22
	21113332437	Połaczenia krajowe	P oza szczytem	Plus GSM	15	1,00	22
	21113332437	SMS			20	0,50	22
	21113332442	Abonament			_ 1	70,00	22
	21113332442	Połaczenia krajowe	Szczyt	Era	15	2,00	22
	21113332442	Połaczenia krajowe	Szczyt	Plus GSM	28	1,10	22
	21113332442	Połaczenia krajowe	Poza szczytem	Plus GSM	12	1,00	22
	21113332442	SMS			15	0,50	22

to też jest powtarzająca się grupa danych, bo tabela może wyglądać tak:

Nr faktury	Usługa	Strefa czasowa	Kierunek	Liczba jednostek (czas połączenia)	Cena	Stawka VAT
21113332437	Abonament			- 1	70,00	22
21113332442	Applianterit			1		
21113332437	Połaczenia	Szczyt	Era	25,3	2,00	22
21113332442	krajove			15		
21113332437	Połaczenia	Szczyt	Plus GSM	30	1,10	22
21113332442	krajove			28		
21113332437	Połaczenia	Poza		15	4.00	22
21113332442	krajowe	szczytem	Plus GSM	12	1,00	
21113332437	SMS			20	0.50	22
21113332442	SMS			15	0,50	1 22

	Nr faktury	Liczba jednostek (czas połączenia)	ld usi	ugi	Usługa	Strefa czasowa	Kierunek	Cena	Stawka VAT
г	21113332437	1		1	Abonament			70,00	22
г	21113332442	1	1 '		Abonament				
г	21113332437	25,3	-		Połaczenia krajowe	Szczyt	Era	2,00	22
Г	21113332442	15	1 -	- 2					
П	21113332437	30	3		Połaczenia krajowe	Szczyt	Plus GSM	1,10	22
	21113332442	28	1 "	1					
Г	21113332437	15	-		Połaczenia	Poza	Plus GSM		22
г	21113332442	12	1 *	1	krajove	szczytem	PlusGSM	1,00	2
г	21113332437	20	-	5	SMS			0.50	22
Г	21113332442	15	1 5		_ sws			0,50	2

brak dobrego kandydata na klucz grupy i dlatego wprowadzamy klucz sztuczny i wykonujemy dekompozycję

Nr faktury	Liczba jednostek (czas połączenia)	ld ustugi		ld uslugi	Usługa	Strefa czasowa	Kierunek	Cena	Stavet a VAT
21113332437	1	1		1	Abonament			70,00	22
21113332442	1	1	- 1		Approprient				
21113332437	25,3	2		-	Połaczenia krajowe	Szczyt	Era	2,00	22
21113332442	15	2							
21113332437	30	3		3	Połaczenia krajowe	Szczyt	Plus GSM	1,10	22
21113332442	28	3	- 1	,					22
21113332437	15	4			Połaczenia	Poza szczytem	Plus GSM	1,00	22
21113332442	12	4		'	krajowe				
21113332437	20	5		5	SMS			0,50	22
21113332442	15	5	I .	5	3813				



to też jest powtarzająca się grupa danych, w której kluczem jest rodzaj usługi i dlatego trzeba tablicę zdekomponować:

ld usługi	ld rodzaju	Strefa czasova	Kierunek	Cena		ld rodzaju	Usługa	Stawka VAT
	usługi <					usługi		
1	1			70,00		1	Abonament	22
2	2	Szczyt	Era	2,00		2	Połaczenia krajowe	22
3	2	Szczyt	Plus GSM	1,10		ß	SMS	22
4	2	Poza szczytem	Plus GSM	1,00	1			
5	3			0,50				
					•			

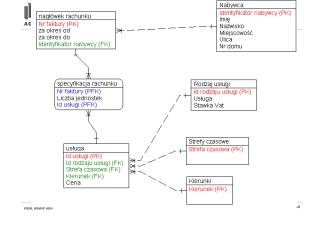
to nie są powtarzające się grupy danych, ale powtarzające się dane, które warto przechowywać w słownikach:

ld usługi		Id Strefy	ld Kierunkı	Cena		Id Strefy	Strefa czasowa
	usługi	ļ	7				
1	1			70,00		1	Szczyt
2	2	1	1	2,00		2	Poza szczytem
3	2	1	2	1,10			
4	2	2	2	1,00	7	Id Kierunku	Kierunek
5	3			0,50		1	Era
						2	Plus GSM
							1 20 00111

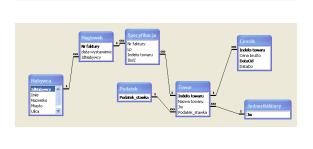
AGH

ld usługi	ld rodzaju	Strefa czasowa	Kierunek	Cena		Strefa czasowa
	usługi	-	N			
1	1			70 po	l	Szczyt
2	2	Szczyt	Era	2,80	1	Poza szczytem
3	2	Szczyt	Plus GSM	1,10	<u> </u>	
4	2	P oza szczytem	Plus GSM	1,00		Kierunek
5	3			0,50	1	Era
					_	Plus GSM

można nie używać sztucznych kluczy ale należy wówczas zadbać o integralność poprzez zapewnienie kaskadowej aktualizacji: **on update cascade on delete cascade**



AGH



| Najbowek | Najbowek

10

