

Wprowadzenie do Systemów Baz Danych

Introduction to Database Systems

Agenda

- 1. AD 2019
- 2. Relacyjny model danych
- 3. Wprowadzenie do SQL (DQL)
- 4. SQL (DDL / DML)
- 5. Administracja Bazami Danych

Jaki problem rozwiązujemy

Istotną funkcjonalnością dla programisty aplikacji (webowych, mobilnych, desktopowych) jest efektywna* realizacja operacji:

- Zapisu danych
- Odczytu danych

I tak naprawdę nic więcej nie potrzebujemy Więc.. w czym problem

^{*} Zazwyczaj chodzi o szybkość działania

Problem pierwszy - dane

Nie do końca wiadomo czym dane są...

Oficjalna definicja: dane to nazwana wartość

Przykład dwóch danych:

Imię: Maciej

Wiek: 20 lat

Ale być może nasz dane nie mieszczą się w takiej definicji.

Problem drugi - ograniczenia

Drugi problem: nie do końcowa wiadomo czym jest sama **operacja**. Może istnieją jakieś ograniczenia które chcemy jako programiści żeby spełniała

Przykład: przy równoczesnym zapisie danych **osób** i ich **adresów** zamieszkania – w razie niepowodzenia **nie** doszło do zapisu **ani osób, ani adresów**

Problem trzeci – jesteśmy za głupi

Możemy po prostu nie wiedzieć jak napisać program który zapisuje i odczytuje dane



Pisanie swojej bazy danych to **bardzo, bardzo**, **bardzo** zła praktyka

Na scenę wkraczają Bazy Danych

Baza Danych (ang. DB) służy do efektywnego przechowywania danych, związków pomiędzy danymi oraz do pilnowania by dostęp do danych mieli tylko uprawnieni użytkownicy.

Przykładem może być Krajowy Rejestr Karny

- Nie wiadomo gdzie składuje dane, ale składuje
- "Panienka z okienka" pilnuje dostępu do danych

Przykładem może być też... książka telefoniczna Albo... sieć społeczna

Na scenę wkraczają Bazy Danych

System Zarządzania Baz Danych (ang. DBMS) to software zarządzający Bazą Danych

System Baz Danych (ang. DBS) – to połączenie Bazy Danych z Systemem Zarządzania Baz Danych

Na scenę wkraczają Bazy Danych: nowy problem

Możemy po prostu nie wiedzieć jak korzystać z programu z którego pomocą zapisujemy i odczytujemy dane...

Co rodzi szereg problemów: rosnący koszt w chmurach, przepisywanie DB w kodzie, komplikacje architektury (dodawanie cache'a), korzystanie z bibliotek ogólnego przeznaczenia, złe decyzje administracyjne

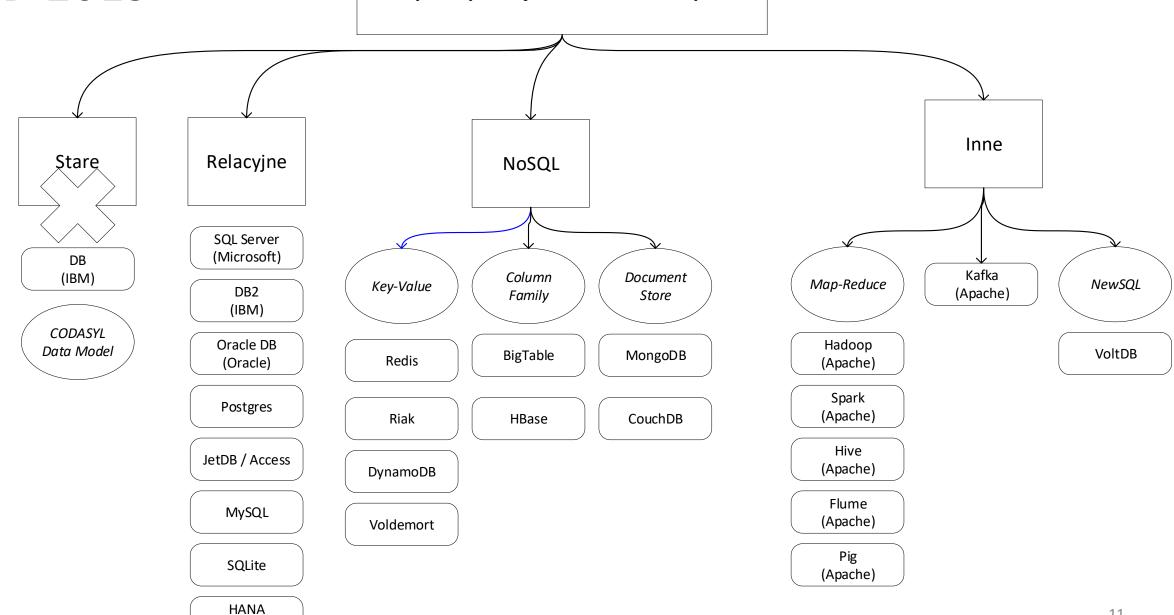
Na scenę wkraczają Bazy Danych: jeszcze jeden problem

Jeszcze jeden problem

Jest dużo dostawców oprogramowania Systemów Zarządzania Bazami Danych

(SAP)

Systemy Zarządzania Bazami Danych



Każdy **rodzaj** bazy danych ma swoje konkretne zastosowanie.

Każda **baza danych** została zaprojektowana pod pewien konkretny cel.

Znowu pojawia się problem braku wiedzy co-do-czego-służy

Relacyjne bazy danych stanowią bazy ogólnego przeznaczenia

Nazwa pochodzi od **Relacji** z matematyki, a nie od synonimu "związku".

Relacja to (bez)sensowny koncept którym nie będziemy się tu zajmować.

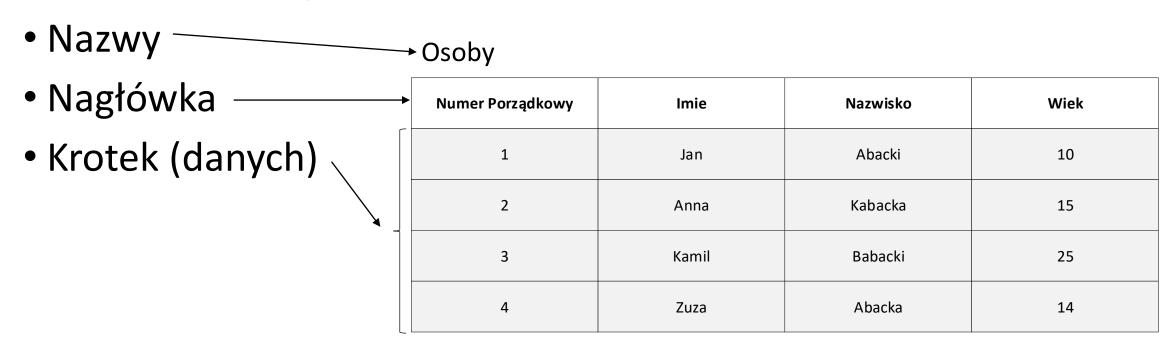
Relacyjna baza danych (ang. RDBMS) przechowuje dane w relacjach... które będziemy od teraz nazywać **TABELAMI**

Tabela składa się z:

- Nazwy
- Nagłówka
- Krotek (danych)

Parę Nazwa(Nagłówek) nazywamy schematem Nagłówek to "uporządkowana" lista kolumn

Tabela składa się z:



Schemat tej tabeli to: Osoby(Numer P., Imie, Nazwisko, Wiek)

Z punktu widzenia Systemu Informatycznego – schemat to za mało. Chcielibyśmy wiedzieć np. ile pamięci trzeba przeznaczyć na wiersz. Z tego względu częstokroć schemat zapisuje się pionowo, oznaczając typ danych:

```
Osoby (
Numer P. INT,
Imie VARCHAR(20),
Nazwisko VARCHAR(20),
Wiek INT
```

Przypominajka typów danych

SQL Typ	Rozmiar w SQL [bajty]	Odpowiednik w Java/C#	Do czego
INT, TINYINT, BIGINT	4, 2, 8	Int, short, long	Liczby całkowite
FLOAT	4	Float	Liczby zmiennoprzecinkowe
DECIMAL(P,S) P – liczba wszystkich cyfr S – liczba cyfr po przecinku	Od 5 do 17	Double	Liczby zmiennoprzecinkowe (precyzja)
VARCHAR(X)	X + 1	String	Ciągi znaków
CHAR(X)	X	char[x]	Ciągi znaków o stałej długości
BIT	1 bit	boolean/bool	Prawda/fałsz
Obiekty (szukać pod UDT)	?	class/struct	Dowolna struktura

Załóżmy że składować dane dotyczące adresu zamieszkania danej osoby. Moglibyśmy to zrobić tak:

Osoby

Numer Porządkowy	Imie	Nazwisko	Wiek	Adres
1	Jan	Abacki	10	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12
2	Anna	Kabacka	15	Stalowa Wola, 35-000, ul. Jakaś 1
3	Kamil	Babacki	25	Stalowa Wola, 35-000, pod Gruszą 111
4	Zuza	Abacka	14	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12

(W OLTP) To nie jest dobre z kilku powodów:

- Dane w kolumnie Adres się powtarzają dla 1 i 4 rekordu
- Być może nie zawsze chcemy pokazywać adres
- Być może adres jest błędny i będziemy musieli poprawiać go w kilku miejscach

Z pomocą przychodzi normalizacja: czyli podzielenie tabeli na kilka mniejszych

Tabelę:

Osoby(Numer P., Imie, Nazwisko, Wiek, Adres)

Podzielimy na:

Osoby(Numer P., Imie, Nazwisko, Wiek, IdAdres) Adres(Id, Adres)

Pomysł jest taki żeby rekordy z tabeli Osoby połączyć z rekordami z tabeli Adres w każdą możliwą parę i zostawić tylko te pary dla których spełniony jest warunek:

Adres.Id = Osoba.AdresId

Numer Por	ządkowy	lmie	Nazwisko	Wiek	ld Adres	ID	Adres
1		Jan	Abacki	10	1	1	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12
2		Anna	Kabacka	15	2	2	Stalowa Wola, 35-000, ul. Jakaś 1
3		Kamil	Babacki	25	3	3	Stalowa Wola, 35-000, pod Gruszą 111
4		Zuza	Abacka	14	1	1	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12



Poprawa adresów wymaga poprawy w pojedynczym miejscu



Polepsza wydajność zapisu/aktualizacji danych



Normalizacja **pogarsza** wydajność odczytów

Normalizacja osoby

Numer Porządkowy	Imie	Nazwisko	Wiek	IdAdres
1	Jan	Abacki	10	1
2	Anna	Kabacka	15	2
3	Kamil	Babacki	25	3
4	Zuza	Abacka	14	1

Adres

ID	Adres
1	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12
2	Stalowa Wola, 35-000, ul. Jakaś 1
3	Stalowa Wola, 35-000, pod Gruszą 111

Normalizacja - dygresja

Adres

ID	Adres
1	Rzeszów, 35-000, ul. Złota 12
2	Stalowa Wola, 35-000, ul. Jakaś 1
3	Stalowa Wola, 35-000, pod Gruszą 111

Dygresja:

Tu ktoś może słusznie zauważyć że w wartości kolumny Adres mają skłonność do powtarzania się np. "Stalowa Wola". Z tego względu **można** traktować tę tabele jako zdenormalizowaną. Na ogół schemat Adresu to: **Adres(Id, Miasto, Kod-Pocztowy, Województwo, Gmina, Ulica, ...)**

Na takim schemacie łatwiej można zauważyć powtarzalność danych np. w kolumnie Miasto dla różnych kodów pocztowych.

25

Warto wprowadzić jeszcze dwa pojęcia które pomagają w skróceniu notacji:

- Klucz główny czyli kolumna która posiada obligatoryjnie uzupełnione, unikalne wartości, które służą do identyfikacji wierszy (bytu). Na schemacie oznaczany jako <u>podkreślenie</u>.
- Klucz obcy czyli kolumna której wartości stanowią klucz główny w innej tabeli. Na schemacie oznaczany jako #.

Czasem jest tak że jedna kolumna nie identyfikuje wiersza, wtedy wybierana jest lista kolumn – tzw. klucz złożony

W tej notacji nasz schemat oznaczylibyśmy jako: Osoby(<u>Numer P.</u>, Imie, Nazwisko, Wiek, #IdAdres) Adres(<u>Id</u>, Adres)

Spostrzeżenie:

Osoba ma co najwyżej jeden adres Adres może być przypisany do wielu Osób

Jest to przykład realizacji związku jeden-do-wielu

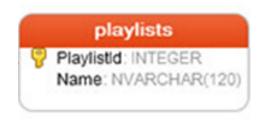
Relacyjny model danych Rodzaje związków

Związek jeden-do-jednego
 Np. posiadanie paszportu przez osobę

Związek jeden-do-wielu
 Np. pokoje w budynku

Związek wiele-do-wielu
 Np. Filmy i reżyserzy

W praktyce dostaje się diagramy obrazujące schemat bazy danych, czyli wszystkie schematy tabel. Na przykład taki diagram:



Odpowiada schematowi: playlists(PlaylistId, Name)

Taki diagram odpowiada schematom:

- playlists(<u>PlaylistId</u>, Name)
- playlist_track(<u>PlaylistId</u>, <u>TrackId</u>)



Linia łącząca oznajmia z iloma wierszami baza danych pozwala się połączyć tabelom.







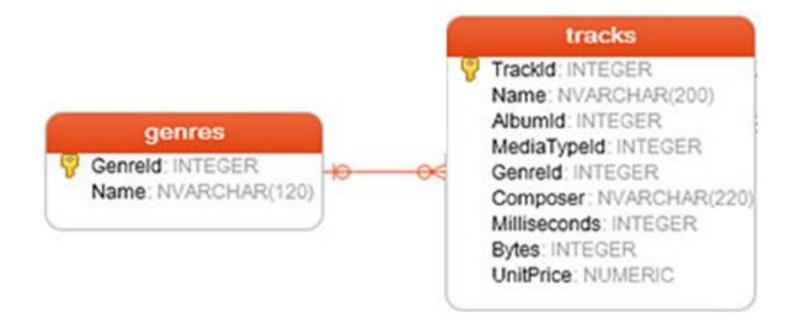


Czytamy zawsze od strony tabeli, pomijając sąsiadującą liczność. Diagram obok możemy przeczytać na dwa sposoby:

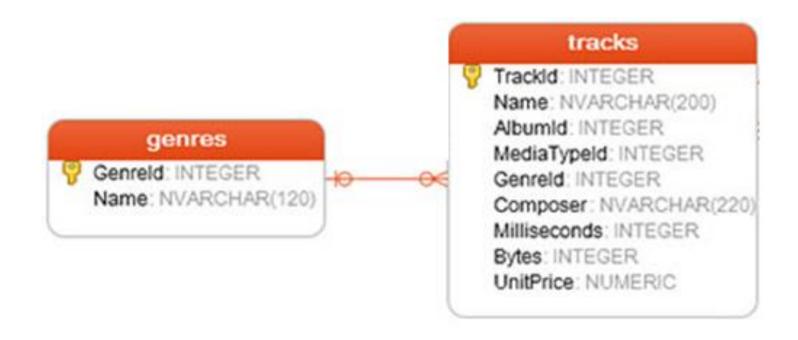
- Każdy wiersz w playlists łączy się z co najwyżej jednym wierszem playlist_track
- Każdy wiersz w playlist_track łączy się z dokładnie jednym wierszem playlist_track



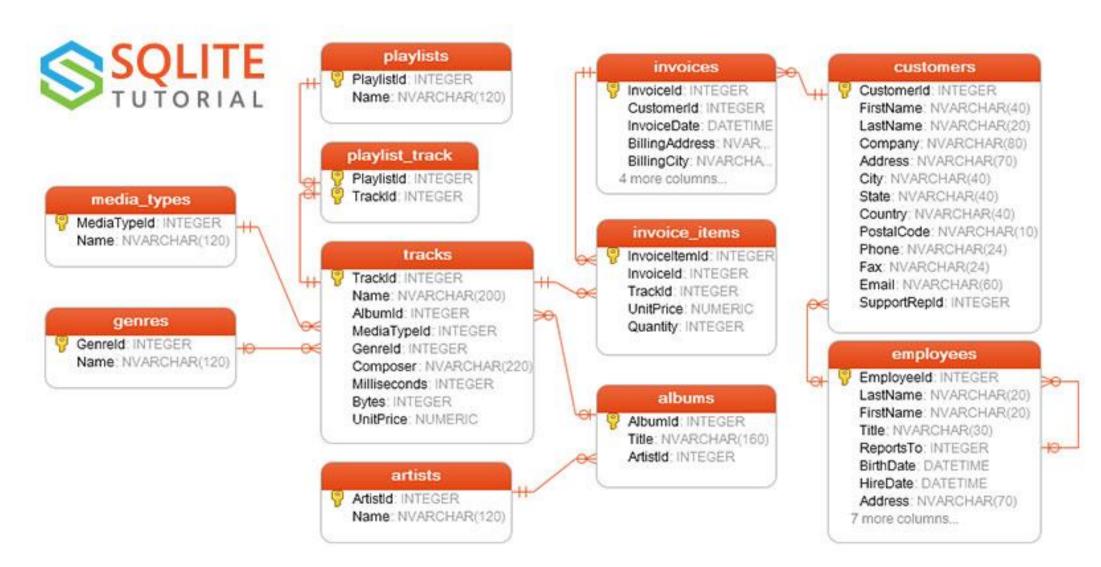
- 1. Każdy wiersz w genres łączy się dowolną liczbą wierszy z tracks
- 2. Każdy wiersz w tracks łączy się **z co najwyżej jednym** wierszem genres



Z diagramu nie wynika jak łączyć tabele, ale ratuje nas konwencja: "[nazwa pola]Id" oznacza klucze



Relacyjny model danych ChinookDB



Wprowadzenie do SQL (DQL)

Mamy "z grubsza" koncepcję jak wyglądają tabele – ale nie potrafimy wyciągać z nich danych

W RDBMS służy za to Strukturalizowany Język Zapytań (SQL).

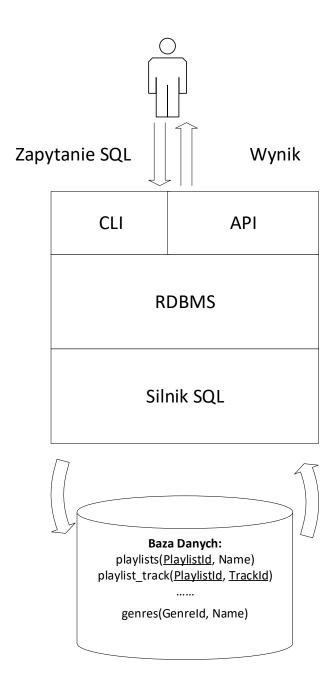
Wprowadzenie do SQL (DQL)

SQL:

- Jest deklaratywnym językiem nie piszemy algorytmu, tylko definiujemy logiczny wynik który potrzebujemy
- Zapytanie SQL można traktować jako przekształcenie tabel

Ogólnie rzecz biorąc SQL:

- Na wejściu dostaje wybrane schematy z Bazy danych
- Na wyjściu zwraca tabele o pewnym schemacie (tzw. schemat wynikowy)



Kilka not:

- Projektanci SQL chcieli żeby język był zbliżony do języka naturalnego
- Najlepiej słowa kluczowe pisać KAPITALIKAMI

Wprowadzenie do SQL (DQL) SELECT

Podstawowym słowem kluczowym jest **SELECT** (wybierz) które służy do definiowania schematu wynikowego zapytania.

Przykłady bardzo krótkich zapytań SQL to:

- **1. SELECT** 1
- 2. SELECT ,aaa'

Oba zapytania zwracają jeden wiersz zawierający odpowiednio 1 oraz ,aaa'. Schemat wynikowy to: Wynik([bez nazwy])

Wprowadzenie do SQL (DQL) ALIASOWANIE

Żeby uzyskać w schemacie wynikowym nazwy kolumny czytelne dla użytkownika końcowego wykorzystywane jest słowo kluczowe **AS**

- 1. SELECT 1 AS ToBezsensownaLiczba;
- 2. SELECT ,aaa' AS ToBezsensownyCiagZnakow;

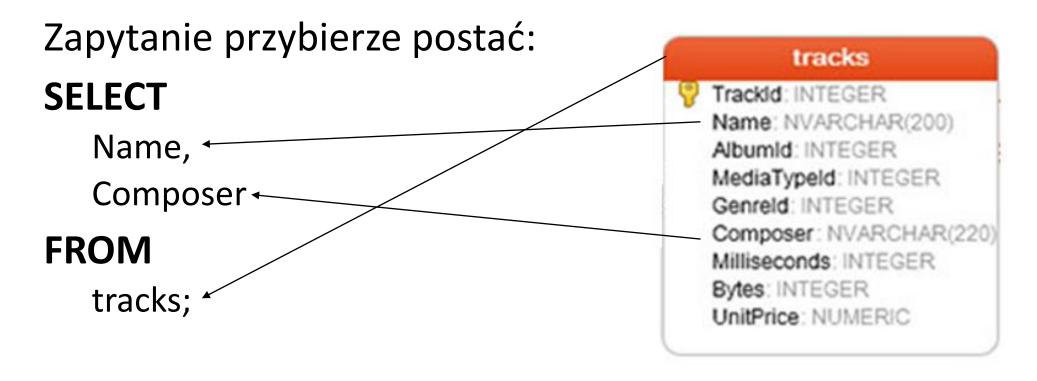
Schematy wynikowe to:

- 1. Wynik(ToBezsensownaLiczba)
- 2. Wynik(ToBezsensownyCiagZnakow)

Bardzo istotnym słowem kluczowym jest **FROM** (z) które służy do definiowania źródła danych / schematów wejściowych.

Załóżmy że z tabeli utwory (**tracks)** chcemy wybrać: Nazwę (Name) oraz Kompozytora (Composer).





Co w wolnym tłumaczeniu oznacza:

WYBIERZ nazwisko i kompozytora **Z** tracks

Jak ktoś chce to może aliasować

SELECT

Name AS NazwaUtworu, Composer

FROM

tracks;

Co zmienia schemat wynikowy z: Wynik(Name, Composer)

Na: Wynik(NazwaUtworu, Composer)

Wprowadzenie do SQL (DQL) SELECT – kalkulacje

Klauzuli **SELECT** użyliśmy na dwa sposoby:

- 1. Wsadziliśmy stałą: SELECT [stała]
- 2. Wybraliśmy kolumnę: SELECT [nazwa kolumny z FROM]

SELECT przyjmuje też obliczenia wykonywane na poziomie wiersza z wykorzystaniem dowolnych stałych i operatorów arytmetycznych np. SELECT 60 * [nazwa kolumny z FROM]

SELECT – kalkulacje

Załóżmy że z tabeli utwory (**tracks**) chcemy wybrać: Nazwę (Name) oraz długość utworu podaną w minutach – kolumna Milliseconds ma długość podaną w milisekundach.

SELECT

Name, Milliseconds/(1000*60) AS Duration

FROM

tracks;



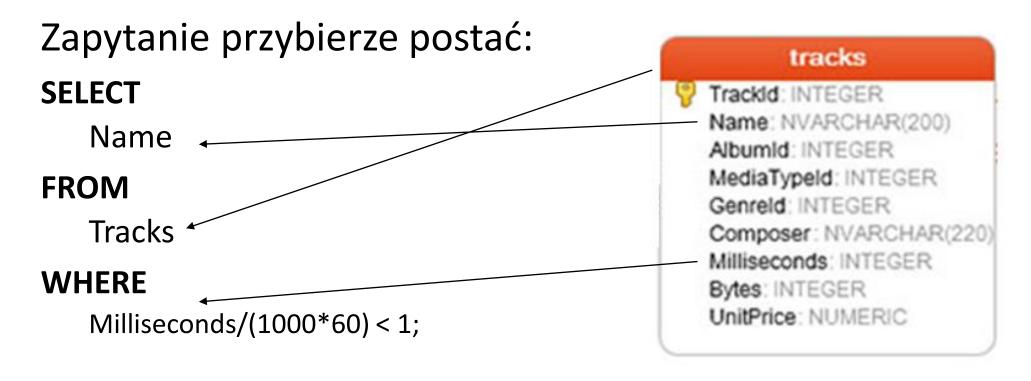
Wprowadzenie do SQL (DQL) WHERE

Kolejnym istotnym słowem kluczowym jest **WHERE** (gdzie) które służy do filtrowania wierszy.

Załóżmy że z tabeli utwory (tracks) chcemy wybrać: Nazwę (Name) tych utworów które są krótsze niż 1 minuta.



Wprowadzenie do SQL (DQL) WHERE



Co w wolnym tłumaczeniu oznacza:

WYBIERZ nazwisko Z tracks GDZIE WIERSZE mają mniej niż 1 w Minutach

WHERE – inne warunki

Operatory porównania dostępne w klauzuli WHERE to:

- =
- <
- >
- <=
- >=

- (różny)
- LIKE (wzorce)
- IN (wartość ze zbioru)
- BETWEEN x AND y
- IS NULL

Warunki można łączyć AND i OR oraz przeczyć NOT

Wprowadzenie do SQL (DQL) SELECT – brzydkie *

Klauzuli **SELECT** użyliśmy na trzy sposoby:

- 1. Wsadziliśmy stałą: SELECT [stała]
- 2. Wybraliśmy kolumnę: SELECT [nazwa kolumny z FROM]
- 3. Wykonaliśmy kalkulacje

SELECT przyjmuje też specjalną wartość * oznaczającą – wszystkie kolumny wynikające z klauzuli FROM

SELECT – brzydkie *

SELECT

*

FROM

tracks;



Schemat Wynikowy: Wynik(TrackId, Name, AlbumId, MediaTypeId, GenreId, Composer, Milliseconds, Bytes, UnitPrice)

Wprowadzenie do SQL (DQL) SELECT – brzydkie *

SELECT * prosi tabelę o wykonanie specjalnej operacji tzw. skanowania

W aplikacjach w 99,9% przypadkach nie wolno zostawiać kodu z SELECT *

FROM – zapytanie jako źródło danych

Jeśli wynik zapytania jest tabelą, to czy można użyć go w klauzuli FROM? Tak, ale na ogół nie ma to sensu. Warunkiem jest to że trzeba nadać wynikowi alias:

SELECT

*

FROM

(SELECT Name FROM Tracks) AS Temp;

Schemat Wynikowy: Wynik(Name)

Ponieważ Schemat Wynikowy Temp to: Temp(Name)

WITH – źródło danych

Jeśli zachodzi potrzeba wykorzystywania wyników zapytań jako źródeł, to lepiej skorzystać ze składni tabel pomocniczych (ang. CTE):

WITH Tymczasowa AS(

SELECT

Name,

Milliseconds/(1000*60) AS DurationMin

FROM

Tracks)

SELECT Name **FROM** Tymczasowa **WHERE** DurationMin < 1;

Wprowadzenie do SQL (DQL) WITH – źródło danych

Dobre użycie CTE....:

```
WITH Tymczasowa AS(

SELECT
Name,
Milliseconds/(1000*60) AS DurationMin

FROM
Tracks)

SELECT Name

FROM Tymczasowa

WHERE

DurationMin < 1
OR DurationMin > 10;
```

Wybiera nazwy utworów które trwają mniej niż 1 minuta lub dłużej niż 10 minut.

WITH – źródło danych

...bo tu kalkulacje musiałby być wykonywane dwukrotnie:

SELECT Name

FROM tracks

WHERE

Milliseconds/(1000*60) < 1
OR Milliseconds/(1000*60) > 10;

Wprowadzenie do SQL (DQL) WITH – źródło danych

```
Przeciętne użycie CTE....:
WITH Tymczasowa AS(
SELECT
   Name,
   Milliseconds/(1000*60) AS DurationMin
FROM
   Tracks)
SELECT Name
FROM Tymczasowa
WHERE DurationMin BETWEEN 1 AND 2;
```

Wybiera nazwy utworów które trwają od 1 do 2 minut.

WITH – źródło danych

...bo można pominąć CTE:

SELECT Name

FROM tracks

WHERE Milliseconds/(1000*60) BETWEEN 1 AND 2;

LIMIT/TOP – ograniczanie zbioru

Czasem zachodzi potrzeba zwrócenia pewnej znanej uprzednio liczby rekordów z Bazy Danych.

Standard SQL nie przewiduje takiej możliwości, ale dostawcy DBMS'ów zazwyczaj tak. Załóżmy że chcemy pobrać tylko 5 pierwszych rekordów. W różnych DBMS'ach wygląda to tak:

SQLite:

SELECT *

FROM tracks

LIMIT 5;

SQL Server:

SELECT TOP 5 *

FROM tracks;

DB2:

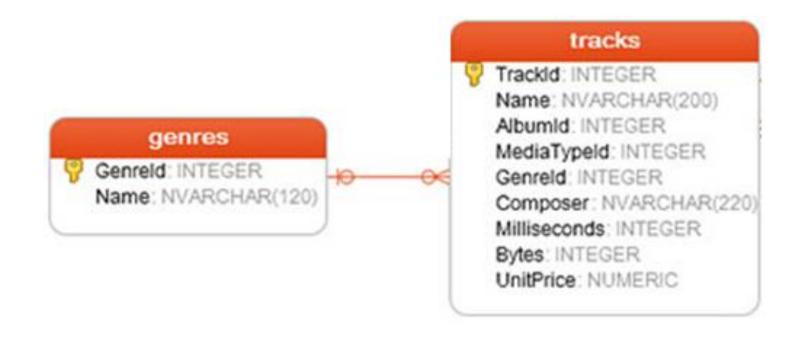
SELECT *

FROM tracks

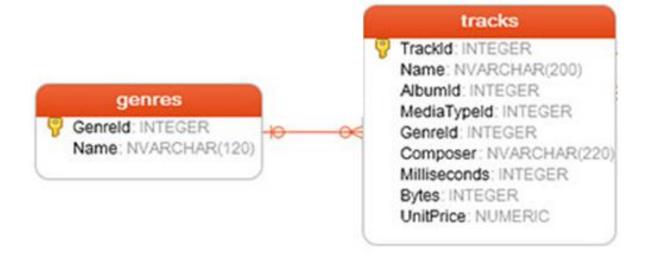
FETCH FIRST 5 ROWS ONLY;

FROM – kilka źródeł danych

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: wybierz wszystkie kolumny wyniku złączenia utworów (tracks) i gatunków (genres) – zwrócić tylko 10 pierwszych rekordów.



FROM – kilka źródeł danych



Pamiętamy że duża liczba tabel jest spowodowana normalizacją bazy danych

Wprowadzenie do SQL (DQL) FROM – kilka źródeł danych

Metoda 1 Stara składnia złączeń

FROM – kilka źródeł danych, metoda 1, krok 1

Pierwszy krok polega na wypisaniu w klauzuli FROM wszystkich tabel po przecinku:

```
*
FROM
tracks,
genres;
```

Wynik takiego zapytania to wszystkie kombinacje wierszy z tracks i genres – także te bez sensu - nie tego szukamy

FROM – kilka źródeł danych, metoda 1, krok 2

Drugi krok polega na dodaniu odpowiedniego warunku w klauzuli WHERE

```
FROM

tracks,
genres

WHERE

tracks.GenreId = genres.GenreId;
```

Wynik takiego zapytania to wszystkie kombinacje wierszy z tracks i genres – zgodne co do kolumn Genreld z tracks i genres

FROM – kilka źródeł danych, metoda 1

Ostateczna forma zapytania (z klauzulą LIMIT):

```
FROM

tracks,
genres

WHERE

tracks.GenreId = genres.GenreId

LIMIT 10;
```

Wprowadzenie do SQL (DQL) FROM – kilka źródeł danych

Metoda 2 Nowa składnia złączeń

FROM – kilka źródeł danych, metoda 2

Spostrzeżenie – zauważmy że wszystkie klucze obce nie mają większego znaczenia dla samych aplikacji – stanowią tzw. metadane (dane opisujące dane).

Staramy się być uporządkowani – nie chcemy mieszać warunków złączeń z warunkami filtrowania:

- W klauzuli FROM chcielibyśmy napisać jak rekonstruować wiersze (warunki złączeń)
- W klauzuli WHERE chcielibyśmy napisać filtry odpowiednie dla aplikacji

FROM – kilka źródeł danych, metoda 2

Z pomocą przychodzi wyrażenie INNER JOIN dla klauzuli FROM.

Składnia to:

FROM

[tabela] [alias]

INNER JOIN [tabela] [alias] ON [warunek]

```
Można dodać dowolną liczbę złączeń:
```

[tabela] [alias]

INNER JOIN [tabela] [alias] **ON** [warunek]

• • •

INNER JOIN [tabela] [alias] **ON** [warunek]

FROM – kilka źródeł danych, metoda 2

Ostateczna forma zapytania (z klauzulą LIMIT):

```
SELECT
```

*

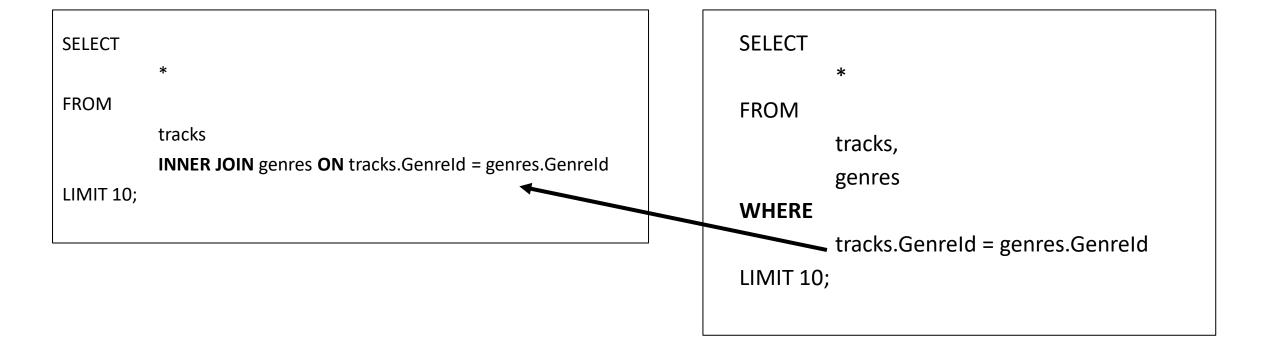
FROM

tracks

INNER JOIN genres **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

LIMIT 10;

FROM – porównanie metod złączeń

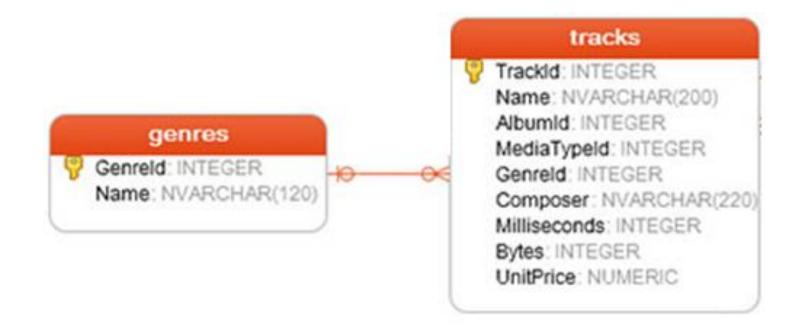


Wprowadzenie do SQL (DQL) Wykonywanie złączeń

- Złączenia są bardzo kosztowne dla DBMS
- Istnieje kilka rodzajów złączeń (zajmiemy się nimi później):
 - INNER JOIN
 - LEFT JOIN
 - RIGHT JOIN
 - FULL OUTER JOIN
- Czasem złączeń można uniknąć

Wprowadzenie do SQL (DQL) Unikanie złączeń

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: wybierz nazwy (Name) utworów (tracks) z gatunku (genres) ,Pop'.



Unikanie złączeń

Intuicja podpowiada (bardzo źle podpowiada):

SELECT

Name



Nie zadziała bo nie wiadomo z której tabeli pochodzi Name

FROM

tracks

INNER JOIN genres ON tracks. Genreld = genres. Genreld

WHERE

Name = ,Pop';



Nie zadziała bo nie wiadomo z której tabeli pochodzi Name

Unikanie złączeń

Intuicja podpowiada (lepiej niż poprzednio) – dodajemy nazwy tabel:

SELECT

tracks.Name

FROM

tracks

INNER JOIN genres **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

WHERE

genres.Name = ,Pop';

Unikanie złączeń

Intuicja podpowiada (jeszcze lepiej niż poprzednio) – dodajemy aliasy:

SELECT

t.Name

FROM

tracks AS t

INNER JOIN genres **AS** g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

WHERE

```
g.Name = ,Pop';
```

Unikanie złączeń

Ale można lepiej – zamienić złączenie na podzapytanie:

SELECT

Name

FROM

tracks

WHERE

Genreld IN (SELECT Genreld FROM genres WHERE g.Name = ,Pop');

Podzapytanie (wykonane raz)

Unikanie złączeń – analiza 1

Mamy dwa zapytania:

- 1. Nadzapytanie pobierz wszystkie nazwy utworów których identyfikatory gatunków to ?
- Podzapytanie pobierz identyfikatory gatunków które nazywają się Pop

```
SELECT

Name

FROM

tracks

WHERE

Genreld IN (SELECT Genreld FROM genres WHERE g.Name = ,Pop');
```

Unikanie złączeń – analiza 2

Jeśli wiemy że podzapytanie zwróci co najwyżej 1 rekord to możemy zamiast IN użyć =

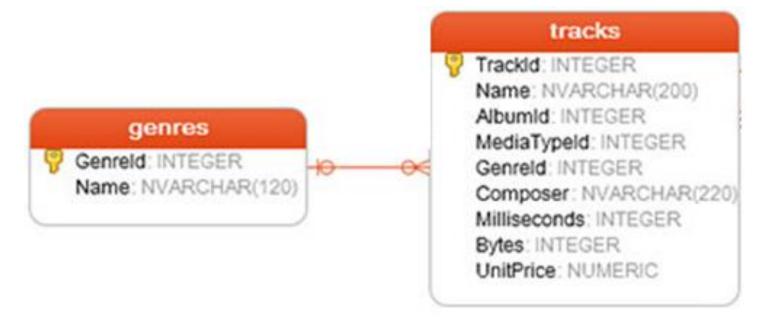
Jeśli z danych wynika że podzapytanie zwróci więcej niż 1 rekord to Baza Danych zgłosi wyjątek

Genreld = (SELECT Genreld FROM genres WHERE g.Name = ,Pop');

```
SELECT
Name
FROM
tracks
WHERE
```

GROUP BY – grupowanie danych

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: ile jest utworów w ramach gatunków



Służy do tego specjalne słowo kluczowe GROUP BY.

Wprowadzenie do SQL (DQL) GROUP BY – grupowanie danych

Na przykład zapytanie:

```
SELECT
```

g.Name

FROM

tracks t

INNER JOIN genres g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

GROUP BY

g.Name;

Zwróci tyle wierszy ile jest gatunków. Ale zaistnieje niuans...

Wprowadzenie do SQL (DQL) GROUP BY – grupowanie danych

... każdy wiersz z wyniku klauzuli **GROUP BY** jest powiązany z pewną kolekcją wierszy – zgodnych co do wartości zgrupowania.

Nie możemy dobrać się bezpośrednio do wartości tych wierszy, ale z użyciem **funkcji agregujących** możemy wyliczyć wartość opisującą zgrupowanie.

GROUP BY – grupowanie danych

Przykłady dostępnych funkcji to:

- COUNT(*) wyliczająca liczbę wszystkich wartości
- COUNT(DISTINCT [kolumna]) wyliczająca liczbę unikatowych wartości w kolumnie
- **SUM([kolumna])** wyliczająca sumę
- AVG([kolumna] wyliczająca średnią wartość
- MIN([kolumna]) wyliczająca minimalną wartość
- MAX([kolumna]) wyliczająca maksymalną wartość

Wprowadzenie do SQL (DQL) GROUP BY – grupowanie danych

Wracając do przykładu:

```
SELECT
```

g.Name,

COUNT(*) AS NumberOfTracksPerGeneres

FROM

tracks t

INNER JOIN genres g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

GROUP BY

g.Name;

Zwróci pary: nazwa gatunku i liczba utworów per gatunek.

Wprowadzenie do SQL (DQL) GROUP BY – grupowanie danych

Bardziej szczegółowo:

FROM

tracks t

INNER JOIN genres g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

To złączenie powoduje zwrócenie wyniku:

genres.Genreld	genres.Name	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	Metal	1		1
1	Metal	2		1
1	Metal	3		1
2	Rock	4		2

GROUP BY – grupowanie danych

Dodanie **GROUP BY genres.Name** powoduje utworzenie w pamięci:

genres.Name

Metal

Rock

genres.Genreld	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	1		1
1	2		1
1	3		1

genres.GenreId	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
2	4		2
••••	••••	••••	

GROUP BY – grupowanie danych

Dodanie **SELECT COUNT(*)** powoduje wyliczenie ile rekordów jest w zgrupowaniach – dla Metal byłoby to 3 rekordy.

tracks.TrackId

	1	2	
genres.Name	1	3	

genres.Genreld

Metal

Rock

genres.Genreld	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
2	4		2
••••	••••	••••	••••

pozostałe kolumny

Tracks.Genreld

GROUP BY – grupowanie danych

Funkcje agregujące takie jak SUM([kolumna]) aplikujemy do zgrupowań np. SUM(tracks.TrackId)

CONKOC	.Name

Metal

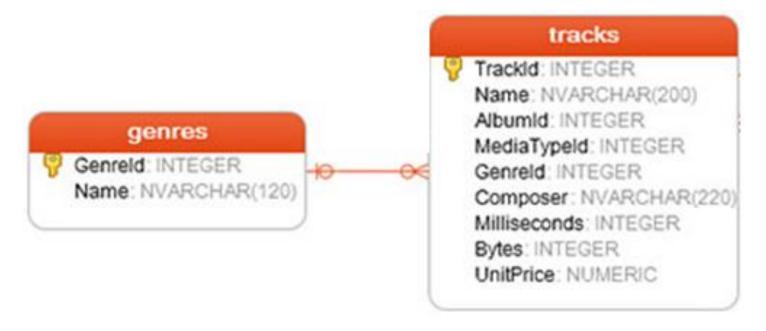
Rock

genres.GenreId	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	1		1
1	2		1
1	3		1

_	genres.GenreId	tracks.TrackId	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
	2	4		2
	••••	••••	••••	••••

Kolejność wykonywania sekcji

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: ile jest utworów które mają kompozytora w ramach gatunków



Kolejność wykonywania sekcji

```
SELECT
      g.Name,
      COUNT(*) AS NumberOfTracksPerGeneres
FROM
      tracks t
      INNER JOIN genres g ON tracks.GenreId = genres.GenreId
WHERE
      t. Composer IS NOT NULL
GROUP BY
      g.Name;
```

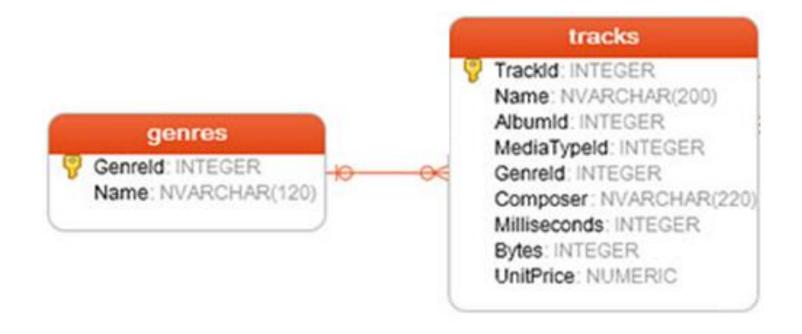
Kolejność wykonywania sekcji

To zapytanie zadziała ponieważ klauzula WHERE jest wykonywana **przed** GROUP BY. Ogólna kolejność to:

- 1. FROM
- 2. WHERE dostępne są wszystkie kolumny z FROM
- 3. GROUP BY dostępne są wszystkie kolumny z FROM
- 4. HAVING dostępne są wszystkie kolumny z FROM
- 5. SELECT dostępne są kolumny z GROUP BY (jeśli użyte) lub FROM (jeśli nie ma GROUP BY)
- 6. ORDER BY tak jak SELECT

HAVING – filtr na grupy

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: ile jest utworów w ramach gatunków, wyświetlić tylko te grupy w których jest mniej niż 10 utworów



Wprowadzenie do SQL (DQL) HAVING – filtr na grupy

Na pewno potrzebujemy **GROUP BY** bo potrzebujemy zgrupowania rekordów. Niestety nie zadziała **WHERE** ponieważ warunki w tej klauzuli są aplikowane przed grupowaniem.

Potrzebna nowego słowa kluczowego **HAVING** – filtrowanie po grupowaniu

HAVING wymaga żeby zapytanie SQL zawierało GROUP BY

HAVING – filtr na grupy

```
SELECT
```

g.Name,

COUNT(*) AS NumberOfTracksPerGeneres

FROM

tracks t

INNER JOIN genres g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

GROUP BY

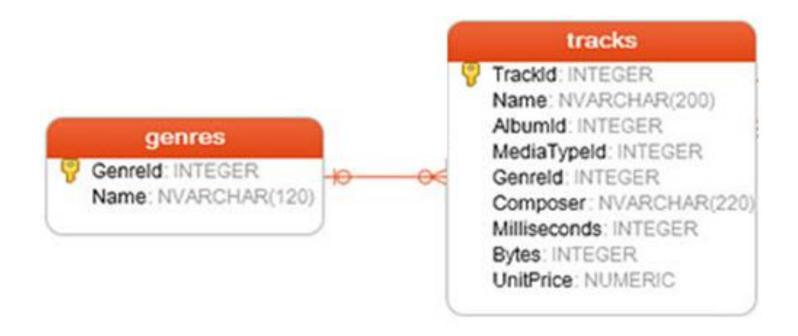
g.Name

HAVING

COUNT(*) > 10;

HAVING – kolejność jeszcze raz

Załóżmy że chcemy wykonać zapytanie: ile jest utworów z niepustymi kompozytorami jest w ramach gatunków, wyświetlić tylko te grupy w których jest mniej niż 10 utworów



HAVING – kolejność jeszcze raz

```
SELECT
      g.Name,
      COUNT(*) AS NumberOfTracksPerGeneres
FROM
      tracks t
      INNER JOIN genres g ON tracks.GenreId = genres.GenreId
WHERE
      t.Composer IS NOT NULL
GROUP BY
      g.Name
HAVING
      COUNT(*) > 10;
```

HAVING – kolejność jeszcze raz

FROM

tracks t

INNER JOIN genres g **ON** tracks.GenreId = genres.GenreId

To złączenie powoduje zwrócenie wyniku:

genres.Genreld	genres.Name	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	Metal	NULL		1
1	Metal	Osoba A		1
1	Metal	Osoba B		1
2	Rock	Osoba C		2

HAVING – kolejność jeszcze raz

WHERE

t.Composer IS NOT NULL

To warunek usuwa wiersz:

genres.Genreld	genres.Name	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	Metal	NULL		1
1	Metal	Osoba A		1
1	Metal	Osoba B		1
2	Rock	Osoba C		2

HAVING – kolejność jeszcze raz

Dodanie **GROUP BY genres.Name** powoduje utworzenie w pamięci:

genres.GenreId	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
1	Osoba A		1
1	Osoba B		1

genres.Name

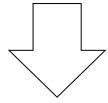
Metal

Rock

*	genres.Genreld	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
	2	Osoba C		2

HAVING – kolejność jeszcze raz

HAVING jest aplikowane tu



1	genres.Genreld	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
	1	Osoba A		1
	1	Osoba B		1

genres.Name

Metal

Rock

*	genres.Genreld	tracks.Composer	pozostałe kolumny	Tracks.GenreId
	2	Osoba C		2
	••••	••••	••••	••••

Wprowadzenie do SQL

Algebra relacji

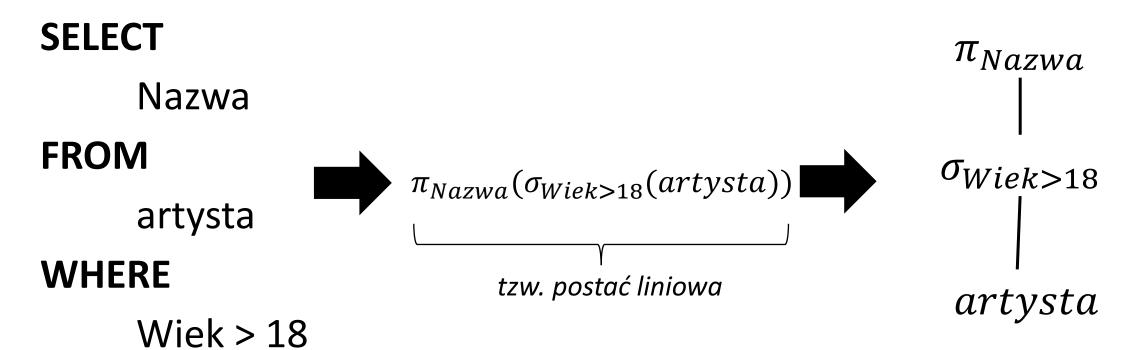
Działanie SQL'a jest podparte modelem matematycznym tzw. algebrą relacji. Algebra relacji definiuje jakie operacje można wykonać na zbiorze krotek (wierszy). Do dyspozycji są:

Operator algebry	Słowo kluczowe SQL	Notka
Projekcja: π	SELECT	Słowo kluczowe SELECT myli się z operatorem Selekcji
Selekcja: σ	WHERE	Nazwa selekcja myli się ze słowem kluczowym SQL: SELECT
Złączenie: ⋈	(INNER) JOIN	

Wprowadzenie do SQL

Algebra relacji – dla ciekawskich

Zapytania SQL w matematyce przedstawia się w formie drzewa z użyciem operatorów algebry relacji.



Wprowadzenie do SQL

To wszystko jest trudne

Zgadza się.

Na domiar złego SQL'a nie przerabia **dokładnie** się w szkołach/ na uczelniach. Umiejętność pisania SQL'a jest zazwyczaj "nabyta sama w sobie".

Dlatego programiści często **ignorują** zapytania SQL'owe i korzystają z bibliotek które automatyzują pisanie zapytań.

Te biblioteki to tzw. **ORM'y**(ang. Object-Relational Mapping)
(pl. Odwzorowanie obiektowo relacyjne)

DDL/DML

SQL służy nie tylko odpytywaniu, ale też umożliwia:

- 1. Tworzenie obiektów bazodanowych
- 2. Zmianę obiektów bazodanowych
- 3. Wstawianie danych
- 4. Aktualizację danych
- 5. Usuwanie danych

Punkty 1 i 2 wchodzą w skład Języka Definicji Danych (DDL) Punkty 3,4,5 wchodzą w skład Języka Manipulacji Danymi (DML)

Operacje w DML/DDL nazywamy Komendami (ang. Command)

Tworzenie obiektów

Ogólna zasada języka SQL-DDL brzmi:

Otwórz dokumentację bazy danych i stosuj się do zaleceń

Do wyboru mamy wiele obiektów, ale składnia tworzenia/modyfikowania jest ustandaryzowana **tylko dla tabel**

Tworzenie obiektów

Na ogół za tworzenie obiektów w SQL służy wyrażenie: **CREATE** [obiekt]

Obiekty które na ogół mamy do dyspozycji to:

- Tabele (słowo TABLE)
- Widoki (słowo VIEW)
- Indeksy (słowo INDEX)
- Bazy danych (słowo DATABASE)
- Schemat (słowo SCHEMA)

Tworzenie tabel

Abstrakcyjna składnia komendy tworzącej tabelę danych:

```
CREATE TABLE [nazwa tabeli]!(
     [nazwa kolumny]! [typ]! [ograniczenia],
     [nazwa kolumny]! [typ]! [ograniczenia],
     [nazwa kolumny]! [typ]! [ograniczenia],
     [oganiczenia w innej składni]
```

! – oznacza treść którą trzeba podać

Tworzenie tabel – przykład 1 – bez ograniczeń

CREATE TABLE playlists(PlaylistId INTEGER, Name NVARCHAR(120)



Tworzenie tabel – przykład 2 – bez ograniczeń

CREATE TABLE *tracks*(

TrackId INTEGER,
Name NVARCHAR(200),

AlbumId INTEGER,

MediaTypeId INTEGER,

Genreld INTEGER,

Composer NVARCHAR(220),

Milliseconds INTEGER,

Bytes INTEGER,

UnitPrice NUMERIC



Tworzenie tabel - ograniczenia

Najciekawsza z perspektywy projektanta bazy danych jest możliwość definiowania ograniczeń na danych. Służą do tego następujące słowa kluczowe:

- PRIMARY KEY oznacza kolumnę jako klucz główny
- UNIQUE oznacza kolumnę jako unikatową
- NOT NULL oznacza kolumnę jako nieprzyjmująca wartości puste
- NULL oznacza kolumnę jako przyjmującą wartości puste
- FOREIGN KEY lub REFERENCES oznacza kolumnę jako przyjmującą wartości z innej tabeli z kolumny oznaczonej jako PRIMARY KEY lub UNIQUE
- **DEFAULT** oznacza domyślną wartość

Tworzenie tabel - ograniczenia

Niektóre z ograniczeń można nazwać. To przydaje się potem do manipulowania nimi np. usuwania:

- PRIMARY KEY
- FOREIGN KEY lub REFERENCES
- Więzy CHECK nie myśleć o nich

Tworzenie tabel – pełny przykład 1 – wersja 1

CREATE TABLE *playlists*(

PlaylistId INTEGER **PRIMARY KEY**, Name NVARCHAR(120) **NOT NULL**



);

Tworzenie tabel – pełny przykład 1 – wersja 2

CREATE TABLE *playlists*(

PlaylistId INTEGER,

Name NVARCHAR(120) NOT NULL,

PRIMARY KEY (PlaylistId)

);



);

Tworzenie tabel – pełny przykład 2 – wersja 1

```
CREATE TABLE tracks(
       TrackId INTEGER PRIMARY KEY,
       Name NVARCHAR(200) NOT NULL,
       Albumid INTEGER NOT NULL REFERENCES albums (Albumid),
       MediaTypeId INTEGER NOT NULL REFERENCES media_types(MediaTypeId),
       Genreld INTEGER NOT NULL REFERENCES genres (Genreld),
       Composer NVARCHAR(220) NULL,
       Milliseconds INTEGER NOT NULL,
       Bytes INTEGER NOT NULL,
       UnitPrice NUMFRIC NOT NULL
```

Tworzenie tabel – pełny przykład 2 – wersja 2

```
CREATE TABLE tracks(
           TrackId INTEGER,
           Name NVARCHAR(200) NOT NULL,
           Albumid INTEGER NOT NULL,
           MediaTypeId INTEGER NOT NULL,
           Genreld INTEGER NOT NULL,
           Composer NVARCHAR(220) NULL,
           Milliseconds INTEGER NOT NULL,
           Bytes INTEGER NOT NULL,
           UnitPrice NUMERIC NOT NULL,
           PRIMARY KEY (TrackId),
           FOREIGN KEY (Albumid) REFERENCES albums(Albumid),
           FOREIGN KEY (MediaTypeId) REFERENCES media_types(MediaTypeId),
           FOREIGN KEY (Genreld) REFERENCES genres(Genreld)
```

Zmiana obiektów

Czasem zachodzi potrzeba zmiany istniejącej tabeli (lub obiektu).

Na ogół w bazach danych służy do tego komenda:

ALTER [obiekt]

Niestety ta komenda nie wchodzi w skład standardu SQL (chyba)

Zmiana obiektów

W przypadku zmian tabel trzeba zachować ciąg przyczynowoskutkowy. Wyobrażamy sobie polecenie zmiany tabeli jako dwa powiązane wyrażenia:

ALTER TABLE (zmień tabelę

- 1. ALTER COLUMN (zmień kolumnę)
- 2. DROP COLUMN (usuń kolumnę)

Zmiana tabel

Przykład 1: zmienia rozmiar/typ kolumny Title

ALTER TABLE albums

ALTER COLUMN Title **NVARCHAR(500)**;

Przykład 2: wprowadza ograniczenia NULL do kolumny Title

ALTER TABLE albums

ALTER COLUMN Title **NVARCHAR(500) NULL**;

Zmiana tabel

Przykład 3: usuwa kolumnę Title ALTER TABLE albums DROP COLUMN Title;

Przykład 4: dodaje nazwane ograniczenie **ALTER TABLE** albums **ADD CONSTRAINT** [nazwa] [ograniczenie];

Przykład 5: usuwa dowolne ograniczenie **ALTER TABLE** albums **DROP CONSTRAINT** [nazwa];

Usunięcie obiektu/tabeli

Szczególnym rodzajem modyfikacji jest usunięcie (porzucenie ang. DROP) obiektu. Składania komendy to:

DROP [obiekt] [nazwa obiektu];

Przykład: Usuwa tabelę `albums`

DROP TABLE albums;

Wstawienie danych

Do wstawienia danych służy komenda: INSERT INTO

Do dyspozycji jest kilka wariantów. Najpopularniejszym jest wariant gdy programista podaje wszystkie kolumny jawnie.

Przykład wstawiania nowego gatunku:

INSERT INTO genres(Genreld, Name)

VALUES(-1, 'Vaporwave');

Wstawienie danych – więcej wyrafinowania

W komendzie INSERT INTO można wykorzystać SQL przy wyliczaniu wartości.

Przykład wstawiania nowego gatunku z kolejną liczbą porządkową:

INSERT INTO genres(Genreld, Name)

VALUES((**SELECT** MAX(Genreld) + 1 **FROM** genres), 'Rapcore');

Wstawienie danych – czynności administracyjne

W komendzie INSERT INTO można wykorzystać SQL przy definiowaniu zbioru wejściowego (zamiast VALUES). Często wykorzystywane przy przerzucaniu tymczasowo danych.

Przykład wstawiania nowego gatunku z kolejną liczbą porządkową:

INSERT INTO genres(Genreld, Name)

SELECT TrackId * -1, Name **FROM** tracks

WHERE TrackId BETWEEN 50 AND 55;

Ta komenda na górze nie ma sensu



Wstawienie danych – wyjątek 1

Kolumny oznaczone jako:

- NULL
- Z więzami DEFAULT

Można pominąć przy wypisywaniu ich w klauzuli INSERT INTO.

Musimy się wtedy liczyć że zostaną uzupełnionymi wartościami pustymi/domyślnymi. Załóżmy że nazwa gatunku byłaby oznaczona jako NULL. Komendę INSERT INTO moglibyśmy zapisać:

INSERT INTO genres(GenreId) **VALUES**(-2);

Co spowodowałoby dodanie wiersza: (-2, NULL)

Wstawienie danych – wyjątek 2

Jeśli nie chcemy pominąć żadnej kolumny to możemy nie wypisywać listu kolumn. Czyli zamiast pisania:

INSERT INTO genres(Genreld, Name)

VALUES(-1, 'Vaporwave');

Możemy napisać:

INSERT INTO genres

VALUES(-1, 'Vaporwave');

Aktualizacja danych

Do aktualizowania danych służy komenda: UPDATE

Do dyspozycji są tylko dwie opcje:

- Z WHERE modyfikacja rekordów spełniających kryteria
- Bez WHERE modyfikacja wszystkich rekordów

Składnia:

UPDATE [tabela]

SET [kolumna] = [wartość], ..., [kolumna] = [wartość]

WHERE [warunek]

Aktualizacja danych – opcja 1

Przykład: aktualizacja gatunku o identyfikatorze -2

Składnia:

UPDATE genres

SET Name = ,Industrial'

WHERE Genreld = -2;

Aktualizacja danych – opcja 2

Przykład: aktualizacja wszystkich gatunków – wszystkie nazwy zmienia na duże litery

Składnia:

UPDATE genres

SET Name = UPPER(Name);

Usunięcie danych

Do usuwania danych służy komenda: **DELETE**

Do dyspozycji są tylko dwie opcje:

- Z WHERE usunięcie rekordów spełniających kryteria
- Bez WHERE usunięcie wszystkich rekordów

Składnia:

DELETE FROM [tabela]

WHERE [warunek]

Usunięcie danych – przykłady

Przykład 1: usunięcie gatunku o identyfikatorze -2

DELETE FROM genres **WHERE** Genreld = -2;

Przykład 2: usunięcie danych z tabeli genres

DELETE FROM genres;



Nie wygłupiać się z tym

Transakcje

Każde pojedyncze zapytanie / komenda są **transakcją**, czyli operacją która jest:

- A Atomowa, czyli niepodzielna
- C Spójna, czyli gwarantuje spełnienie ograniczeń
- I Izolowana, czyli inne transakcje wykonywane w tym samym czasie nie wpływają na wynik rozważanej transakcji
- D Trwała, czyli efekt transakcji jest zachowany nawet po awarii

Transakcje

Wszystkie 4 cechy transakcji tworzą skrót:

- A Atomicity (pl. Atomowa)
- C Consistency (pl. Spójna)
- I Isolation (pl. Izolowana)
 - D Durability (pl. Trwała)

Transakcje

Transakcję można utworzyć w SQL'u jawnie za pomocą wyrażenia **BEGIN TRANSACTION** które rozpoczyna transakcję oraz wyrażeń **COMMIT** do zatwierdzenia efektów lub **ROLLBACK** do odrzucenia efektów transakcji

BEGIN TRANSACTION INSERT INTO genres **VALUES**(-1, ,Happy Hardcore'); **INSERT INTO** genres **VALUES**(-2, ,House'); **COMMIT**

Access

- System zarządzania bazą danych
- Silnik Access'a to 'Jet DB'
 - Duża część funkcjonalności nie jest dostępna z poziomu Access'a
- Jednoplikowa baza danych
- Jednoużytkownikowa baza danych
- Cztery główne obiekty z którymi pracujemy:
 - Tabele
 - Kwerendy
 - Formularze
 - Raporty

Access - funkcjonalność



Plik:

- Zapis/wczytanie bazy
- Kompaktowanie bazy
- Szyfrowanie bazy

Narzędzia główne:

Widok danych

Tworzenie:

- Kreator tabel
- Kreator kwerend
- Kreator formularzy
- Kreator raportów

Dane zewnętrzne:

- Import z plików
- Łączenie z innymi bazami
- Łączenie z Sharepointem

Narzędzia:

- Kompaktowanie
- Niestandardowy kod (makra)
- Widok związków (Relacji)
- Analiza wydajności

Access – tworzenie tabel



Access – tworzenie tabel

Po wybranie kolumny pokazują się własności pola w której możemy wprowadzić ograniczenia (w zależności od typu danych)



Ogólne	Odnośnik	
Rozmiar pola		100
Format		
Maska wprowadzania		
Tytuł		Tytuł
Wartość d	omyślna	
Reguła poprawności		
Tekst regu	ıły spr. poprawno	25
Wymagane		Tak
Zerowa dł. dozwolona		Tak
Indeksowane		Tak (Bez duplikatów)
Kompresja Unicode		Tak
Tryb IME		Bez kontrolki
Tryb zdania edytora IME		Brak
Wyrównanie tekstu		Ogólne

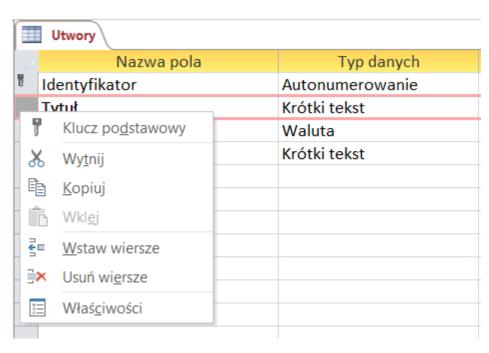
Access – tworzenie tabel

Kilka istotnych ograniczeń:

- Wymagane
- Wartość domyślna
- Reguła poprawności
- Format
- Maska wprowadzania
- Indeksowane umożliwia wymuszenie unikatowych wartości

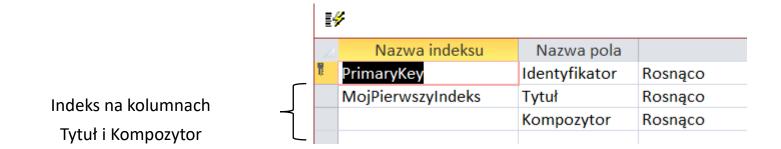
Access – tworzenie tabel

Wybór klucza podstawowego odbywa się przez wybranie kolumn i kliknięcie **PPM->Klucz Podstawowy**



Access – indeksowanie

Umożliwia wybranie kolumn przeznaczonych do szybkiego dostępu oraz do narzucenia unikatowości w ramach kilku kolumn.



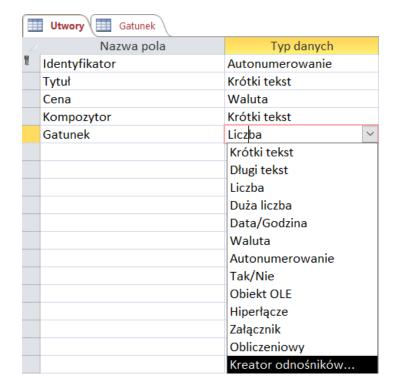
Zakładka: Tworzenie -> Tabela -> Indeksy

Access – klucze obce

Załóżmy że mamy tabelę Gatunek(Id, Nazwa).

Zmodyfikujemy tabelę Utwory żeby posiadała wskazanie na gatunek:

- Nazywamy kolumnę Gatunek
- Jak typ wybieramy Kreator Odnośników



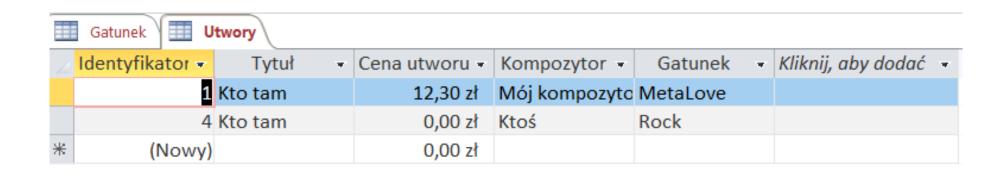
Access – klucze obce

Podczas 5 etapowego kreatora zostaniemy poproszeni o:

- 1. Wybranie czy pole ma być pobrane z tabeli oraz z jakiej tabeli
- 2. Wybrać odpowiedni pole
- 3. Ustalić sortowanie
- 4. Wybrać czy chcemy pokazywać kolumnę klucza głównego (zalecane)
- 5. Ustalić czy chcemy włączyć by baza danych pilnowała integralności danych (więcej zaraz)

Access – klucze obce

Uzyskujemy czytelne dla użytkownika powiązanie pomiędzy dwoma tabelami:



Zakładka: Narzędzia główne -> widok arkusza danych

Integralność danych

Taki przypadek:

Utwory wskazują na gatunki

Usuwam gatunek Pop

Co się dzieje z wskazaniami na gatunek w tabeli utworów?

Integralność danych

W SQL'u przy tworzeniu ograniczenia FOREIGN KEY / REFERENCES możemy doprecyzować co ma się dziać gdy wiersze na które wskazuje tabela są usuwane. Znamy trzy techniki:

Zabronić usunięcia rekordów (ang. RESTRICT)

FOREIGN KEY x REFERENCES gatunek(Id) ON DELETE RESTRICT

Ustawić wartości kolumny na NULL (ang. SET NULL)

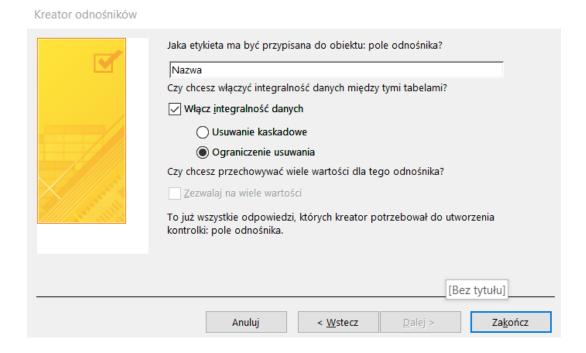
FOREIGN KEY x REFERENCES gatunek(Id) ON DELETE SET NULL

Usunąć rekordy powiązane... kaskadowo (ang. CASCADE)

FOREIGN KEY x REFERENCES gatunek(Id) ON DELETE CASCADE

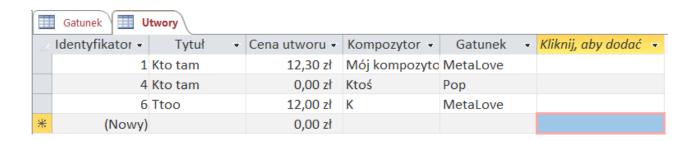
Access – klucze obce

Zaznaczenie opcji włącz integralność danych umożliwia doprecyzowanie które zachowanie chcemy osiągnąć. Sprawdźmy jak działa kaskadowe usuwanie.



Access – klucze obce

Przed:





Po:





Access - Kompaktowanie

Na poprzednim slajdzie widać że baza danych nie odzyskuje pamięci



Rekord o id = 4 stworzył sztuczny pusty wiersz. Jeśli nas to bodzi, to możemy wykonać proces kompaktowania bazy danych, czyli defragmentacji + sprawdzenia czy ograniczenia nałożone na dane są spełnione

Żeby to zrobić: Narzędzia -> Kompaktuj i napraw bazę danych



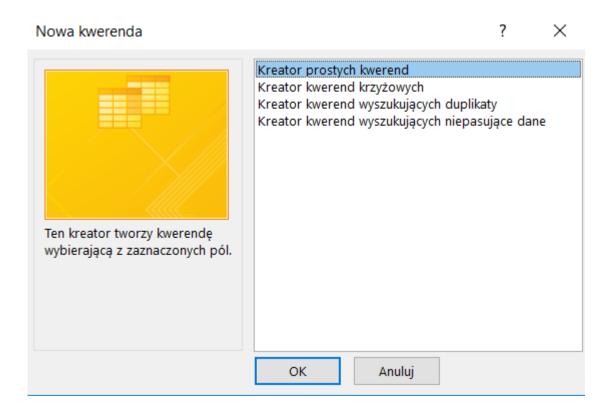
Kompaktowanie

Kompatkowanie jest podobne do **naprawiania** tabel w innej bazie danych: **MySQL**

W MySQL/MariaDB naprawianie tabel odbywa się z użyciem polecenia: REPAIR TABLE [nazwa tabeli]

Access - Zapytania

Access umożliwia tworzenie zapytań za pomocą kreatora:



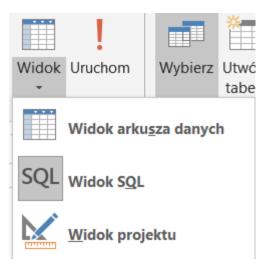
Access - Zapytania

Mamy cztery szablony do dyspozycji:

- 1. Kwerendy proste
- 2. Kwerendy krzyżowe (PIVOT)
- Kwerendy wyszukujące duplikaty (HAVING)
- 4. Kwerendy wyszukujące niepasujące dane (SEMI/LEFT JOIN)

Access - Zapytania

Po przejściu przez kreator możemy przejść do widoku SQL wybierając na wstążce opcje Widok.



Access - Zapytania

Po przejściu przez kreator możemy przejść do widoku SQL wybierając na wstążce opcje Widok i obejrzeć co zaproponował Kreator. Przykład kwerendy szukającej duplikaty:

SELECT

```
First(Utwory.[Tytuł]) AS [Tytuł Pole], Count(Utwory.[Tytuł]) AS LiczbaPowtórzeń
```

FROM Utwory

GROUP BY Utwory.[Tytuł]

HAVING (((Count(Utwory.[Tytuł]))>1));

Access - Zapytania

Po przejściu przez kreator możemy przejść do widoku SQL wybierając na wstążce opcje Widok i obejrzeć co zaproponował Kreator. Przykład kwerendy szukającej duplikaty:

SELECT

```
First(Utwory.[Tytuł]) AS [Tytuł Pole], Count(Utwory.[Tytuł]) AS LiczbaPowtórzeń
```

FROM Utwory

GROUP BY Utwory.[Tytuł]

HAVING (((Count(Utwory.[Tytuł]))>1));

Access - Formularze i Raporty

Wykorzystywane do prezentacji danych i jako forma dialogu pomiędzy bazą danych, a użytkownikiem:

- Formularze na ogół służą do wprowadzania danych
- Raporty na ogół prezentują podsumowanie danych

Nadawanie uprawnień

Standard SQL'a opisuje w jaki sposób nadawać uprawnienia użytkownikom Bazy Danych. Ogólna składnia wygląda następująco:

GRANT [uprawnienia]

ON [obiekt bazy danych]

TO [użytkownik]

Co ciekawe w standard SQL'a nie precyzuje jak tworzyć użytkowników

Nadawanie uprawnień - przykłady

GRANT SELECT, UPDATE

ON mojaBaza.wspanialaTabela

TO test@localhost

WITH GRANT OPTION;

Nadaje uprawniania **SELECT** i **UPDATE** użytkownikowi test. Dodatkowo użytkownik może nadawać te uprawnienia innym osobom

GRANT ALL PRIVILEGES

ON mojaBaza.wspanialaTabela **TO** test@localhost;

Nadaje wszystkie uprawniania użytkownikowi test

Odbieranie uprawnień

Standard SQL'a opisuje w jaki sposób odbierać uprawnienia użytkownikom Bazy Danych. Ogólna składnia wygląda następująco:

REVOKE [uprawnienia]

ON [obiekt bazy danych]

FROM [użytkownik]

Administracja XAMPP

Kombajn kilku aplikacji/komponentów które połączone umożliwiają tworzenie oraz zarządzanie aplikacjami internetowymi. Do komponentów które należą do tego mixu należą:

- Apache HTTP Server (server HTTP + silnik PHP)
- MySQL / MariaDB (serwer BD)
- Apache Tomcat (serwer Java)
- Filezilla (serwer FTP)

PHPMyAdmin + Tipy na egzamin

PHPMyAdmin to potwór działający na lokalnie na porcie 80 (zazwyczaj):

http://localhost/phpmyadmin/index.php

Jeśli port jest inny to wpisujemy go za nazwą hosta (localhost) np. phpMyAdmin działający na porcie 8111:

http://localhost:8111/phpmyadmin/index.php

Potwór umożliwia zarządzanie Bazą Danych MySQL / MariaDB

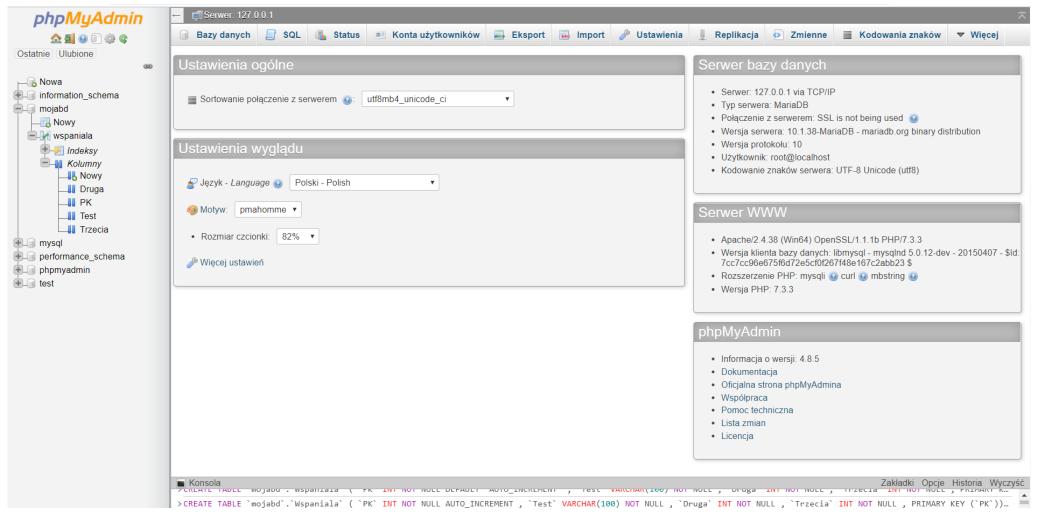
MySQL: Pro-tip

W rzeczywistym życiu:

Istnieje lepsze środowisko dla MySQL

MySQL Workbench

https://www.mysql.com/products/workbench/



Z poziomu phpMyAdmin możemy:

- 1. Nadać uprawnienia użytkowników
- 2. Utworzyć bazę danych
- 3. Utworzyć tabele
- 4. Wykonywać zapytania

Na egzaminie E14 zazwyczaj użytkownik łączy się z bazą z poziomu języka PHP. Będzie to wymagało nazwy użytkownika oraz podania hasła.

Domyślnie skonfigurowana instancja Apache XAMPP + MySQL ma użytkownika **root bez ustawionego hasła**

Ogólny schemat tworzenia aplikacji na egzamin E14:

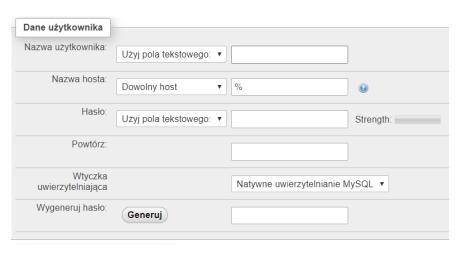
- 1. Upewniamy się jaki użytkownik jest wymagany w bazie danych
 - Być może root wystarczy
- 2. Piszemy kod php który otwiera połączenie z Bazą Danych
- 3. Piszemy kod php który wykonuje zapytanie z użyciem połączenia z pkt 2)
- 4. Piszemy kod php który zamyka połączenie z Bazą Danych

PHPMyAdmin – użytkownicy – etap 1

W PHPMyAdmin użytkownika możemy utworzyć na jeden z dwóch sposobów:

- 1. Wybrać Serwer -> Konta użytkowników
- 2. Wybrać Bazę Danych -> Uprawnienia

Po czym wybieramy opcję "Dodaj konto użytkownika"



PHPMyAdmin – użytkownicy – etap 1

Na potrzeby testów warto ustawić:

- Hosta jako localhost
- Wybrać opcję: Globalne uprawnienia zaznacz wszystko



W poważnych zastosowaniach to na ogół bardzo zła praktyka



PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 2

Na początku naszego skryptu PHP warto utworzyć 4 zmienne w które wpisujemy: host, nazwę użytkownika, hasło oraz nazwę bazy danych

```
<?php
$server = "localhost";
$uzytkownik = "root";
$haslo = "";
$bazadanych = "mojabd";</pre>
```

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 2

W drugiej kolejności otwieramy połączenie, podając cztery parametry z naszych zmiennych. Odbywa się to poprzez użycie słowa kluczowego **new**.

Powołujemy obiekt klasy mysqli:

```
$polaczenie = new mysqli($server, $uzytkownik, $haslo, $bazadanych);
```

W pierwszym parametrze podajemy host, w drugim użytkownika, w trzecim hasło, a w czwartym nazwę bazy danych

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 2

Warto dodać fragment kodu który poinformuje o ewentualnym problemie z połączeniem. Służy do tego właściwość: **connect_error**

```
if ($polaczenie->connect_error) {
    die("Błąd połączenia: " . $polaczenie->connect_error);
}
```

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 3

Pobranie danych odbywa się przez metodę połączenia query(SQL).

Funkcja ta zwraca obiekt wyniku który jest kolekcją wierszy. Na samym początku wynik wskazuje na pusty wiersz...

```
$sql = "SELECT PierwszaKolumna, DrugaKolumna AS Alias2 FROM mojaTabela";
$wynik = $polaczenie->query($sql);

if ($wynik->num_rows > 0) {
    printf("");
    printf(">th>PK>th>Druga");
    while($row = $wynik->fetch_assoc()) {
        printf("*s*s", $row["PierwszaKolumna"], $row["Alias2"]);
    }
    printf("");
} else {
    echo "Brak wyników :(";
}
```

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 3

... ale wywołania metody **fetch_assoc**() powodują przesunięcie się na kolejny wiersz wynikowy oraz zwrócenie pojedynczego wiersza (tutaj \$row). \$row jest tablicą asocjacyjną gdzie kluczami są aliasy z **SELECT**.

```
$sql = "SELECT PierwszaKolumna, DrugaKolumna AS Alias2 FROM mojaTabela";
$wynik = $polaczenie->query($sql);

if ($wynik->num_rows > 0) {
    printf("");
    printf(">th>PK>th>Druga");
    while($row = $wynik->fetch_assoc()) {
        printf("*s*s", $row["PierwszaKolumna"], $row["Alias2"]);
    }
    printf("");
} else {
    echo "Brak wyników :(";
}
```

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 3

\$row jest tablicą asocjacyjną gdzie kluczami są aliasy z **SELECT**.

```
$sql = "SELECT PierwszaKolumna, DrugaKolumna AS Alias2 FROM mojaTabela";
```

A dostęp przez:

\$row["PierwszaKolumna"]

Oraz gdy korzystamy z aliasów:

\$row["Alias2"]

PHPMyAdmin – kod aplikacji – etap 4

Na koniec zamykamy połączenie:

To jest bardzo ważne!

Baza danych ma skończoną liczbę połączeń. Przy 150 minutowym teście można je wyczerpać i Baz Danych będzie odmawiać połączeń.

Pozostałe informacje

Preprocessor jako ograniczenie

PHP z nazwy jest pre-procesorem czyli przedprzetwarzającym hipertekst.

Wszystko co robi PHP jest wykonywane po stronie serwera... i tylko tam. To co widzimy na przeglądarce jest wynikiem działania kodu PHP.

Pozostałe informacje

Preprocessor jako ograniczenie

Wynika z tego takie "śmieszne" ograniczenie, że nie można napisać kodu w PHP który wykonuje jakąś formę dialogu z użytkownikiem.

Przynajmniej nie łatwo.

Ogólnie rzecz biorąc PHP stosowany jest do tzw. statycznych stron internetowych.

Pozostałe informacje Wstrzykiwanie SQL'a

Bardzo złym pomysłem jest pozwalanie użytkownikowi na manipulowanie zapytaniami.

Na pierwszy rzut oka takie rozwiązanie jest ok:

```
$sql = "SELECT PierwszaKolumna FROM mojaTabela WHERE Imie = '" . $imie ."'";
```

Ale jeśli użytkownik wpisze w \$imie ciąg:

cokolwiek' OR 1=1; --

To wyciekną wszystkie dane z tabeli mojaTabela

Pozostałe informacje Wstrzykiwanie SQL'a

Ten atak nazywa się:

```
wstrzykiwaniem SQL'a (ang. SQL Injection)
```

Przeciwdziała się mu za pomocą przygotowanych zapytań (ang. Prepared Statement) – wszędzie tam gdzie użytkownik podaje wartość korzystamy z **przygotowanych zapytań**.

```
$stmt = $conn->prepare("SELECT PierwszaKolumna FROM mojaTabela WHERE Imie = ?");
$stmt->bind_param("s", $imie);
```

That's all for now