



AGH

Historia

- » Język IBM Sequel (*Structured English Query Language*)
 - część projektu Systemu R w IBM San Jose Research Laboratory (1973)
- » Zmiana nazwy na *Structured Query Language* (SQL)
 - nazwa *Sequel* zastrzeżona wcześniej przez brytyjską firmę lotniczą Hawker Siddeley
- » Standardy SQL: ANSI i ISO:
 - SQL-86
 - SQL-89
 - SQL-92 (zwany SQL2 – rozszerzenia)
 - SQL:1999 (zwany SQL3 – core i extensions)
 - SQL:2003, SQL:2006 – dodaje XML
 - SQL:2008 – obiektowość dodana
 - SQL:2011, SQL:2016
- » Systemy komercyjne oferują większość, jeśli nie wszystkie funkcje SQL-92, a także różne zestawy funkcji z późniejszych standardów i specjalne funkcje zastrzeżone.
 - T-SQL, PL/SQL. SQL/PM, PL/pgSQL

SQL - części

- » *DDL* – definiowanie/usuwanie/modyfikowanie schematów relacji,
- » *DML* - wyszukiwania informacji w BD i wstawiania/usuwanie/modyfikowania krotek w BD.
- » *Integralność* – polecenia DDL do specyfikacji warunków integralności.
- » *Definiowanie widoków* – polecenia DDL do definiowania widoków.
- » *Kontrola transakcji* – polecenia do specyfikowania początku i końca transakcji.
- » *Wbudowany i dynamiczny SQL* – definiuje jak wyrażenia SQL mogą być wbudowane w języki programowania ogólnego przeznaczenia (C/C++, Java).
- » *Autoryzacja* – polecenia określające prawa dostępu do relacji i widoków.

Data Definition Language

SQL DDL pozwala na specyfikację informacji o relacjach, w tym :

- » Schemat dla każdej relacji.
- » Typy wartości powiązane z każdym atrybutem.
- » Warunki integralnościowe
- » Zbiór indeksów dla każdej relacji.
- » Informacje na temat bezpieczeństwa i autoryzacji dla każdej relacji.
- » Fizyczna struktura przechowywania każdej relacji na dysku.

Definiowanie tabel

Relacja definiowana przy pomocy polecenia:

```
create table r
  (A1 D1,
   A2 D2,
   ...,
   An Dn,
   (integrity-constraint1),
   ...,
   (integrity-constraintk))
```

- *r* - nazwa relacji
- każde *A_i* jest nazwą atrybutu w schemacie relacji *r*
- *D_i* jest typem danych wartości atrybutu *A_i*

» Przykład:

```
create table instructor (
  ID           char(5),
  name         varchar(20),
  dept_name    varchar(20),
  salary       numeric(8,2))
```

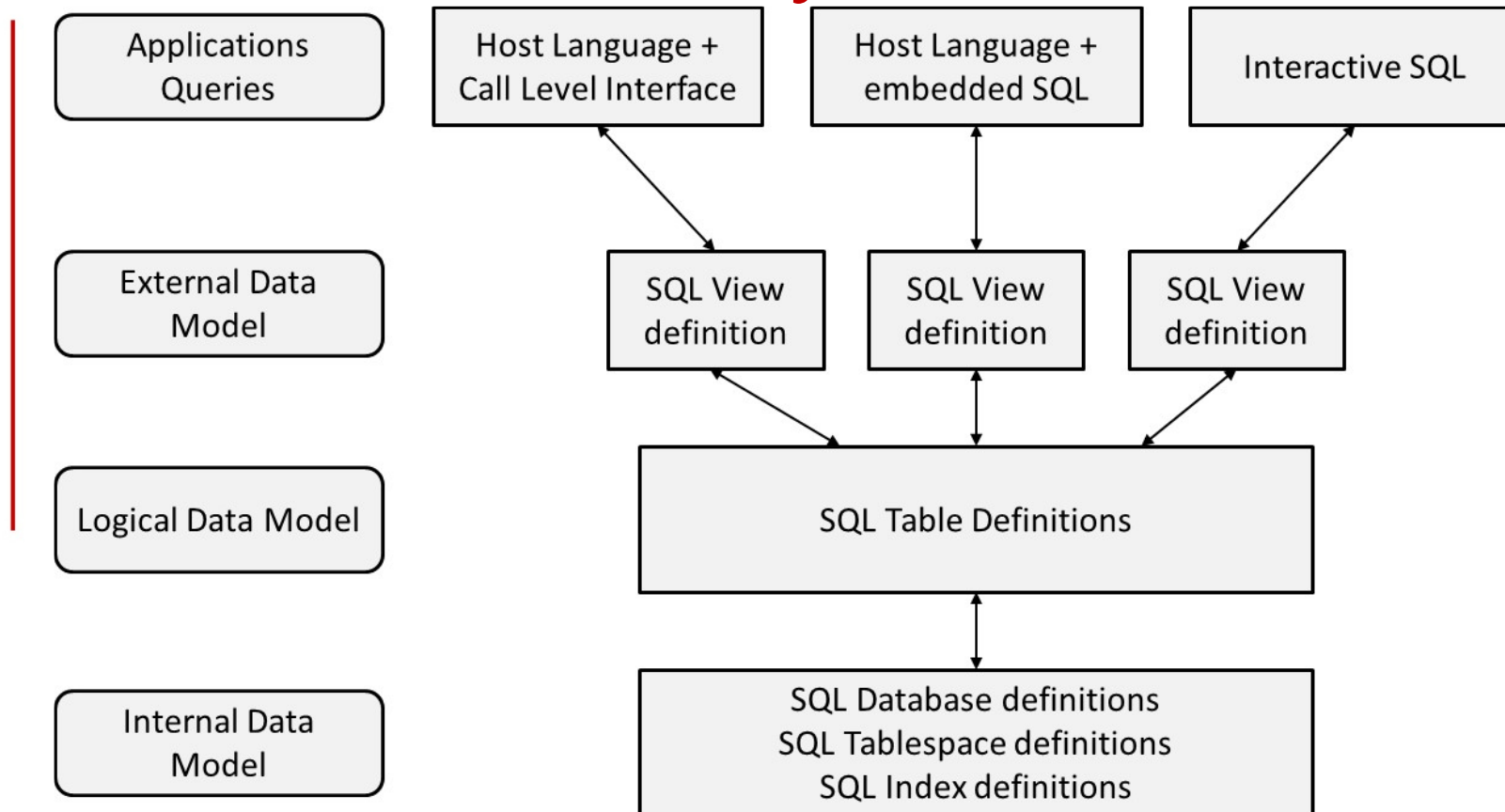
- » **insert into** *instructor* **values** ('10211', 'Smith', 'Biology', 66000);
- » **insert into** *instructor* **values** ('10211', null, 'Biology', 66000);

Warunki integralności w *Create Table*

- » Rodzaje warunków integralności:
 - **primary key** (A_1, \dots, A_n)
 - **foreign key** (A_m, \dots, A_n) **references** s
 - **not null**
- » SQL zapobiega wszelkim aktualizacjom bazy danych, które naruszają ograniczenia integralności.
- » Np:

```
create table instructor (  
    ID          char(5),  
    name       varchar(20) not null,  
    dept_name varchar(20),  
    salary    numeric(8,2),  
    primary key (ID),  
    foreign key (dept_name) references  
        department);
```

Trójwarstwowa architektura baz danych



Kluczowe pojęcia DDL

- » Schemat SQL: grupowanie tabel i innych obiektów bazy danych, takich jak widoki, ograniczenia i indeksy, które są logicznie powiązane

CREATE SCHEMA PURCHASE AUTHORIZATION BBAESENS

- » Tabela SQL implementuje relację z modelu relacyjnego

CREATE TABLE PRODUCT ...

CREATE TABLE PURCHASE.PRODUCT ...

Kluczowe pojęcia DDL

```
CREATE DOMAIN PRODTYPE_DOMAIN AS VARCHAR(10)  
CHECK (VALUE IN ('white', 'red', 'rose',  
'sparkling'))
```


Kluczowe pojęcia DDL

» Ograniczenia kolumn

- **PRIMARY KEY** ograniczenie definiuje klucz główny tabeli
- **FOREIGN KEY** ograniczenie definiuje klucz obcy tabeli
- **UNIQUE** ograniczenie definiuje klucz alternatywny tabeli
- **NOT NULL** ograniczenie zabrania wartości NULL dla kolumny
- **DEFAULT** ograniczenie ustawia domyślną wartość dla kolumny
- **CHECK** ograniczenie definiuje ograniczenie na wartościach kolumn

Polecenie DROP i ALTER

- » **DROP** do usuwania obiektów bazy danych
 - może być łączona z CASCADE i RESTRICT

» Np.:

DROP SCHEMA PURCHASE CASCADE

DROP SCHEMA PURCHASE RESTRICT

DROP TABLE PRODUCT CASCADE

DROP TABLE PRODUCT RESTRICT

Polecenie DROP i ALTER

» **ALTER** instrukcja może być użyta do modyfikacji definicji kolumn tabeli

» Np.:

```
ALTER TABLE PRODUCT ADD PRODIMAGE BLOB
```

```
ALTER TABLE SUPPLIER ALTER SUPSTATUS SET  
DEFAULT ,10'
```

```
ALTER TABLE r drop A
```

- gdzie *A* jest nazwą atrybutu relacji *r*
- przez wiele baz danych usuwanie atrybutów nie jest wspierane.

Polecenie DROP i ALTER

SUPPLIER

<u>SUPNR</u>	SUPNAME	SUPADDRESS	SUPCITY	SUPSTATUS
21	Deliwines	240, Avenue of the Americas	New York	20
32	Best Wines	660, Market Street	San Francisco	90
...				

PRODUCT

<u>PRODNR</u>	PRODNAME	PRODTYPE	AVAILABLE_QUANTITY
0119	Chateau Miraval, Cotes de Provence Rose, 2015	rose	126
0154	Chateau Haut Brion, 2008	red	111
...		red	5

SUPPLIES

<u>SUPNR</u>	<u>PRODNR</u>	PURCHASE_PRICE	DELIV_PERIOD
21	0289	17.99	1
21	0327	56.00	6
...			

PURCHASE_ORDER

<u>PONR</u>	PODATE	<u>SUPNR</u>
1511	2015-03-24	37
1512	2015-04-10	94
...		

PO_LINE

<u>PONR</u>	<u>PRODNR</u>	QUANTITY
1511	0212	2
1511	0345	4
...		

Modyfikacje bazy danych

- » Usuwanie krotek z danej relacji
- » Wstawianie nowych krotek do danej relacji
- » Aktualizacja wartości w niektórych krotkach w danej relacji



AGH

Usuwanie

» Usuń wszystkich instruktorów

```
delete from instructor
```

» Usuń wszystkich instruktorów z wydziału Finansów

```
delete from instructor
```

```
where dept_name= 'Finance';
```

» Usuń wszystkie krotki z relacji *instructor* dla tych instruktorów, którzy powiązani są z wydziałem znajdującym się w budynku Watson.

```
delete from instructor
```

```
where dept name in (select dept name  
                     from department  
                     where building = 'Watson');
```

Usuwanie c.d.

» Usuń wszystkich instruktorów, których wynagrodzenie jest niższe niż średnie wynagrodzenie instruktorów

```
delete from instructor  
where salary < (select avg (salary)  
                  from instructor);
```

- Problem: usuwanie krotek spowodowałoby zmianę średniej pensji
- Rozwiązanie w SQL:
 1. Najpierw wylicz **avg** (*salary*) i znajdź wszystkie krotki do usunięcia
 2. Następnie usuń wszystkie znalezione (bez ponownego liczenia **avg** lub ponownego sprawdzenia krotek)



AGH

» Dodaj nową krotkę do *course*

```
insert into course
```

```
values ('CS-437', 'Database Systems', 'Comp. Sci.', 4);
```

» lub równoważnie

```
insert into course (course_id, title, dept_name, credits)
```

```
values ('CS-437', 'Database Systems', 'Comp. Sci.', 4);
```

» Dodaj nową krotkę do *student* z *tot_creds* set ustawioną na null

```
insert into student
```

```
values ('3003', 'Green', 'Finance', null);
```

Wstawianie



AGH

Wstawianie c.d.

- » Niech każdy student z wydziału Muzycznego, który zrobił więcej niż 144 godziny zostanie instruktorem na tym wydziale z pensją \$18,000.

```
insert into instructor
  select ID, name, dept_name, 18000
  from student
  where dept_name = 'Music' and total_cred > 144;
```

- » Wyrażenie **select from where** jest w pełni oceniane, zanim którykolwiek z jego wyników zostanie wstawiony do relacji
- » W przeciwnym razie zapytania, takie jak
insert into table1 select * from table1
spowodowałyby problem
- » „bulk loader” – w większości BD

Modyfikacje

- » Daj podwyżkę wynagrodzenia o 5% wszystkim instruktorom

```
update instructor  
set salary = salary * 1.05
```

- » Daj 5% podwyżkę wynagrodzenia instruktorom, którzy zarabiają mniej niż 70000

```
update instructor  
set salary = salary * 1.05  
where salary < 70000;
```

- » Daj podwyżkę wynagrodzenia o 5% instruktorom, których wynagrodzenie jest niższe niż średnia

```
update instructor  
set salary = salary * 1.05  
where salary < (select avg (salary)  
                        from instructor);
```

Modyfikacje c.d.

- » Zwiększ pensje instruktorów, których pensja przekracza 100 000 \$ o 3%, a wszystkich innych o 5%
- » Dwa zapytania **update**:

update *instructor*

set *salary* = *salary* * 1.03

where *salary* > 100000;

update *instructor*

set *salary* = *salary* * 1.05

where *salary* <= 100000;

- Porządek istotny
- Lepiej za pomocą wyrażenia **case**

Wyrażenie Case dla warunkowych modyfikacji

» To samo z wyrażeniem *case*

```
update instructor  
  set salary = case  
    when salary <= 100000  
  then salary * 1.05  
    else salary * 1.03  
  end
```

```
case  
  when  $pred_1$  then  $result_1$   
  when  $pred_2$  then  $result_2$   
  ...  
  when  $pred_n$  then  $result_n$   
  else  $result_0$   
end
```

Modyfikacje ze skalarnymi podzapytaniem

- » Przelicz i zmodyfikuje wartość *tot_creds* dla wszystkich studentów

```
update student S  
set tot_cred = (select sum(credits)  
                  from takes, course  
                  where takes.course_id = course.course_id and  
                      S.ID = takes.ID and  
                      takes.grade <> 'F' and  
                      takes.grade is not null);
```

- » Ustawia *tot_creds* na *null* dla studentów, którzy nie ukończyli żadnego kursu

- » Zamiast **select sum(credits)**:

```
case  
  when sum(credits) is not null then sum(credits)  
  else 0  
end
```

Klauzula With (SQL:1999)

- » Klauzula **with** pozwala definiować tymczasowe relacje, których definicja jest dostępna tylko dla zapytania, w którym klauzula **with** pojawia się.
- » Znajdź wszystkie wydziały z maksymalnym budżetem

```
with max_budget (value) as  
    (select max(budget)  
     from department)
```

```
select budget  
from department, max_budget  
where department.budget = max_budget.value;
```



AGH

Złożone zapytania w klauzuli With

- » Klauzula *with* przydatna do pisania złożonych zapytań
- » Wspierana przez większość systemów bazodanowych, z drobnymi różnicami syntaktycznymi
- » Znajdź wszystkie wydziały, w których suma pensji jest większa niż średnia suma pensji we wszystkich wydziałach

```
with dept_total (dept_name, value) as
    (select dept_name, sum(salary)
     from instructor
     group by dept_name),
dept_total_avg(value) as
    (select avg(value)
     from dept_total)
select dept_name
from dept_total, dept_total_avg
where dept_total.value >= dept_total_avg.value;
```

Warunki integralnościowe

- Chronią przed przypadkowym uszkodzeniem BD, zapewniając, że autoryzowane zmiany w bazie danych nie spowodują utraty spójności danych.
 - Rachunek bieżący musi mieć saldo większe niż \$10,000.00
 - Wynagrodzenie pracownika banku musi wynosić co najmniej \$4.00 na godzinę
 - Klient musi mieć (inny niż not-null) numer telefonu

Warunki integralnościowe na pojedynczej relacji

- **not null**
- **primary key**
- **unique**
- **default**
- **check** (P), gdzie P jest predykatem

- część definicji tabeli **create table** albo
- dodawane później: **alter table** *table-name* **add constraint**
 - gdzie *constraint* – dowolny warunek integralnościowy na relacji

- inna forma warunków integralnościowych - zależności funkcyjne

Warunek NOT NULL i UNIQUE

□ not null

- Deklaracja, że *name* i *budget* muszą być **not null**

name **varchar(20) not null**

budget **numeric(12,2) not null**

□ unique (A_1, A_2, \dots, A_m)

- Specyfikacja **unique** stwierdza, że atrybuty A_1, A_2, \dots, A_m tworzą klucz kandydujący
- Klucze kandydujące mogą być null (w przeciwieństwie do kluczy głównych).

Warunek UNIQUE

- Dopuszcza jedną wartość *null*
- Można tworzyć wiele warunków UNIQUE na tabelę
- Definiowane na jednej lub więcej kolumn

```
USE Northwind
ALTER TABLE dbo.Suppliers
ADD
CONSTRAINT U_CompanyName
    UNIQUE NONCLUSTERED (CompanyName)
```

Warunek UNIQUE

EMPLOYEES

EMPLOYEE_ID	LAST_NAME	EMAIL
100	King	SKING
101	Kochhar	NKOCHHAR
102	De Haan	LDEHAAN
103	Hunold	AHUNOLD
104	Ernst	BERNST

...



INSERT INTO

208	Smith	JSMITH
209	Smith	JSMITH

UNIQUE constraint



← dozwolone

← niedozwolone:
już istnieje

Warunek DEFAULT

- ❑ **create table** *student*
 (*ID* **varchar** (5),
 name **varchar** (20) **not null**,
 dept_name **varchar** (20)
 tot_cred **numeric** (3,0) **default** 0,
 primary key (*ID*))
- ❑ **insert into** *student*(*ID,name,dept_name*)
 values (12789, 'Newman','Comp Sci.')

Warunek CHECK

- Klauzula **check** (P) określa predykat P, który musi być spełniony przez każdą krotkę relacji

Przykład: sprawdzenie, że semestr może być jesienny, zimowy, wiosenny, letni:

```
create table section (  
    course_id varchar (8),  
    sec_id varchar (8),  
    semester varchar (6),  
    year numeric (4,0),  
    building varchar (15),  
    room_number varchar (7),  
    time slot id varchar (4),  
    primary key (course_id, sec_id, semester, year),  
    check (semester in ('Fall', 'Winter', 'Spring', 'Summer'))  
);
```

Warunek CHECK

- ❑ Używany z INSERT i UPDATE
- ❑ Tabela/kolumna może zawierać wiele *check*
- ❑ Aby zmodyfikować istniejący *check*, trzeba go usunąć i utworzyć od nowa
- ❑ Może odnosić się do innych kolumn w tej samej tabeli
 - ❑ Np. sprawdzanie czy jeżeli klient jest z USA, to ma 2-literowy kod w state
- ❑ Nie może:
 - ❑ Zawierać podzapytań

```
USE Northwind
ALTER TABLE dbo.Employees
ADD
CONSTRAINT CK_birthdate
CHECK (BirthDate > '01-01-1900' AND BirthDate <
getdate())
```

Zależność referencyjna

- Zapewnia, że wartość pojawiająca się w jednej relacji dla danego zestawu atrybutów pojawia się również dla pewnego zestawu atrybutów w innej relacji.
 - Np. Jeżeli “Biology” jest nazwą wydziału pojawiającą się w jednej z krotek relacji *instructor*, to istnieje krotka w relacji *department* dla “Biology”.
- Niech A będzie zbiorem atrybutów. Niech R i S będą dwiema relacjami zawierającymi atrybuty A i A jest kluczem głównym S. A jest **kluczem obcym w R** jeśli dla dowolnej wartości A występującej w R wartości te pojawiają się również w S.

Zależność referencyjna c.d.

- ❑ Klucze obce mogą być specyfikowane jako część wyrażenia SQL **create table**

foreign key (*dept_name*) **references** *department*

- ❑ Domyślnie, klucz obcy odwołuje się do atrybutów klucza głównego tabeli, do której istnieje odwołanie.
- ❑ SQL pozwala na jawne określenie listy atrybutów relacji, do której istnieje odwołanie.

foreign key (*dept_name*) **references** *department*
(*dept_name*)

Zależność referencyjna

- ❑ Klucz obcy ma tę samą dziedzinę, co klucz główny, do którego się odnosi i albo występuje jako jego wartość, albo NULL
- ❑ Co dzieje się z kluczami obcymi po zaktualizowaniu lub usunięciu klucza głównego?
- ❑ Możliwości:
 - ❑ **ON UPDATE/DELETE CASCADE:** aktualizacja/usunięcie powinno być kaskadowane do wszystkich odnoszących się krotek
 - ❑ **ON UPDATE/DELETE RESTRICT:** aktualizacja/usuwanie jest zatrzymywane, jeśli istnieją krotki odnoszące się
 - ❑ **ON UPDATE/DELETE SET NULL:** klucze obce w odsyłających krotkach są ustawiane na NULL
 - ❑ **ON UPDATE/DELETE SET DEFAULT:** klucze obce w odsyłających krotkach są ustawione na ich domyślną wartość