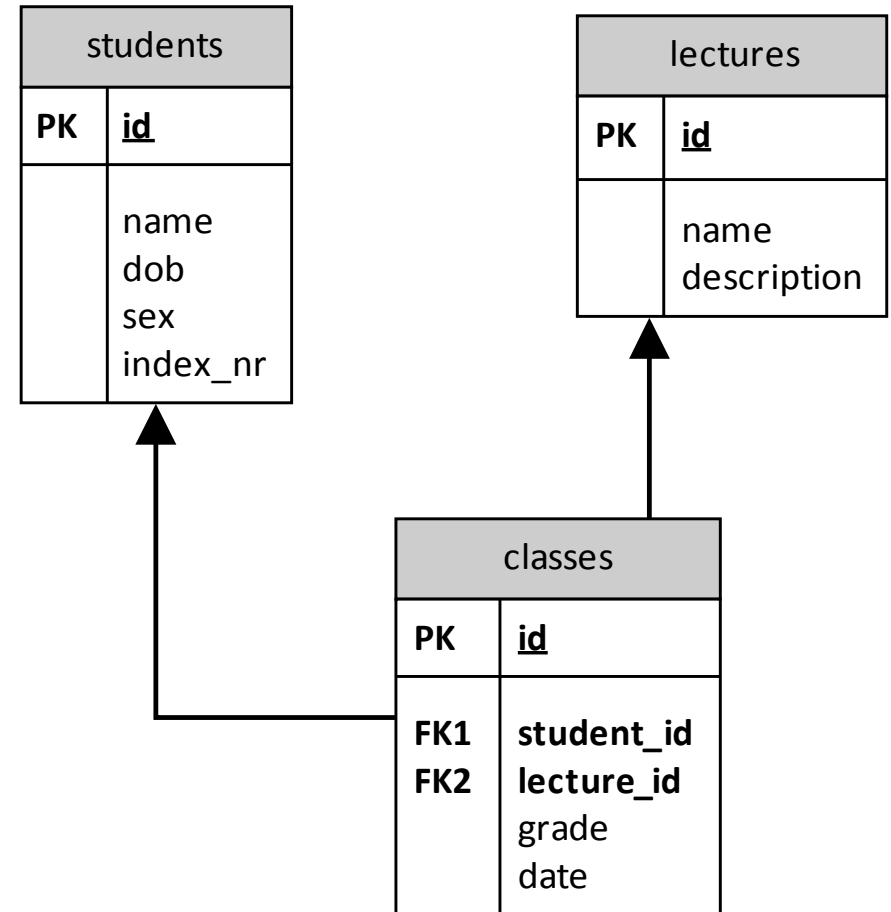


Oprogramowanie Systemów Medycznych

Wykład 5

Relacyjna baza danych (Relational Data Base Management System)

Podstawową strukturą bazy danych jest **tabela** zawierająca indeksowane **wiersze**. Wiersze tabeli mogą zawierać wartości lub indeksy do jednej lub wielu innych tabel umieszczonych w bazie danych. Dzięki temu możliwe jest tworzenie **relacji** pomiędzy danymi.

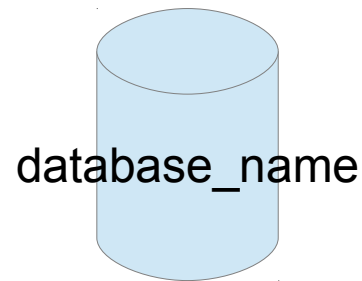


Język komunikacji z bazami danych

- SQL - Structured Query Language - standaryzowany (ANSI/ISO/IEC) język zapytań i operacji na danych w relacyjnych bazach danych
- Zadania:
 - dodawania danych
 - odpytywanie bazy danych
 - aktualizacja i usuwanie danych
 - tworzenie i aktualizacja schematów trzymywania danych
 - ograniczanie dostępu do danych

Tworzenie bazy danych

- **CREATE DATABASE database_name** -
zakłada nową bazę danych



Tworzenie tabel

- **CREATE TABLE table_name ...**

```
mysql> CREATE TABLE students (  
    id INTEGER PRIMARY KEY,  
    name VARCHAR(256) NOT NULL,  
    dob DATE NOT NULL,  
    sex VARCHAR(1) NOT NULL,  
    index_nr INTEGER(6) NOT NULL  
)
```

```
mysql> describe students;
```

Field	Type	Null	Key	Default	Extra
id	int(11)	NO	PRI	NULL	
name	varchar(256)	NO		NULL	
dob	date	NO		NULL	
sex	varchar(1)	NO		NULL	
index_nr	int(6)	NO		NULL	

```
5 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql> CREATE INDEX students_index_nr ON students(index_nr);
```

Klucze i indeksy

- Wbudowane w silnik baz danych mechanizmy:
 1. Indeksy - struktury wspomagające wyszukiwanie
 - zakładane na polach, lub grupach pól po których tablica będzie przeszukiwana najczęściej
 - typowa implementacja - drzewa zbalansowane (b-tree)
 2. Klucze - reguły ograniczające sposób wstawiania danych
 - PRIMARY - unikalny klucz główny
 - UNIQUE - unikalna wartość kolumny
 - FOREIGN KEY - klucz obcy

Wstawianie wierszy do tabeli

- `INSERT INTO table [(columns)] VALUES (values)`

```
mysql> INSERT INTO students  
VALUES (1, 'Jan Kowalski', '1981-05-20', 'M', 123456);
```

```
+-----+-----+-----+-----+  
| id | name           | dob           | sex | index_nr |  
+-----+-----+-----+-----+  
| 1 | Jan Kowalski | 1981-05-20 | M   | 123456 |  
| 2 | Roman Kluska | 1981-07-20 | M   | 123457 |  
+-----+-----+-----+-----+  
2 rows in set (0.00 sec)
```

Zapytania

- **SELECT** - przeszukiwanie i wybieranie wierszy z tabeli
 - może być ograniczone warunkami
 - może podlegać grupowaniu
 - może wykorzystywać funkcje agregacyjne i statystyczne
 - może wykorzystywać relacje pomiędzy tabelami
- Ogólna struktura zapytania:

SELECT *jakie dane?*

FROM *z których tabel?*

WHERE *pod jakim warunkiem?*

Proste zapytania

```
mysql> SELECT * FROM students;
```

id	name	dob	sex	index_nr
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456
2	Roman Kluska	1981-07-20	M	123457

2 rows in set (0.00 sec)

```
mysql> SELECT name, sex FROM students;
```

name	sex
Jan Kowalski	M
Roman Kluska	M

2 rows in set (0.00 sec)

```
mysql> SELECT * FROM students WHERE index_nr = 123456;
```

id	name	dob	sex	index_nr
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456

1 row in set (0.00 sec)

Eliminowanie wartości powtarzalnych

```
mysql> SELECT DISTINCT sex FROM students;
```

```
+-----+
```

```
| sex |
```

```
+-----+
```

```
| M   |
```

```
| F   |
```

```
+-----+
```

```
2 rows in set (0.00 sec)
```

Wykorzystanie funkcji

- silniki baz danych dostarczają funkcji, które można wykorzystać do manipulacji na danych w czasie wykonywania zapytań

```
mysql> SELECT name, (YEAR(CURDATE())-YEAR(dob)) AS age, dob FROM students;
```

name	age	dob
Jan Kowalski	31	1981-05-20
Roman Kluska	31	1981-07-20
Aleksandra Malinowska	31	1981-04-04

```
3 rows in set (0.00 sec)
```

Porównywanie wartości

- wyrażenia boolowskie (AND, OR, NOT)
- IN (wartość1, wartość2, ...)
- BETWEEN wartość1 AND wartość2
- LIKE %_

```
mysql> SELECT * FROM students WHERE MONTH(dob) IN (5, 4);
```

id	name	dob	sex	index_nr
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456
3	Aleksandra Malinowska	1981-04-04	F	123453

```
2 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql> SELECT * FROM students WHERE MONTH(dob) BETWEEN 6 AND 12;
```

id	name	dob	sex	index_nr
2	Roman Kluska	1981-07-20	M	123457

```
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> SELECT * FROM students WHERE name LIKE 'Aleks%';
```

id	name	dob	sex	index_nr
3	Aleksandra Malinowska	1981-04-04	F	123453

```
1 row in set (0.00 sec)
```

Sortowanie

- określenie kolejność sortowania
 - ORDER BY pole1, pole2, ... ASC - rosnąco
 - ORDER BY pole1, pole2, ... DESC - malejąco

```
mysql> SELECT * FROM students ORDER BY name, sex ASC;
```

id	name	dob	sex	index_nr
3	Aleksandra Malinowska	1981-04-04	F	123453
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456
4	Marta Kosińska	1981-07-12	F	123985
6	Małgorzata Lis	1981-01-11	F	123981
5	Michał Kubicki	1981-08-12	M	123982
2	Roman Kluska	1981-07-20	M	123457

```
mysql> SELECT * FROM students ORDER BY sex, name ASC;
```

id	name	dob	sex	index_nr
3	Aleksandra Malinowska	1981-04-04	F	123453
4	Marta Kosińska	1981-07-12	F	123985
6	Małgorzata Lis	1981-01-11	F	123981
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456
5	Michał Kubicki	1981-08-12	M	123982
2	Roman Kluska	1981-07-20	M	123457

Grupowanie

- GROUP BY - pozwala skleić wiersze które spełniają określony warunek
- grupowanie jest stosowane najczęściej z funkcjami agregującymi takimi jak np. COUNT()

```
mysql> SELECT sex, COUNT(*) AS total FROM students GROUP BY sex;
```

sex	total
F	3
M	3

```
2 rows in set (0.00 sec)
```

Korzystanie z relacji

```
mysql> SELECT * FROM students ORDER BY sex, name ASC;
```

id	name	dob	sex	index_nr
3	Aleksandra Malinowska	1981-04-04	F	123453
4	Marta Kosińska	1981-07-12	F	123985
6	Małgorzata Lis	1981-01-11	F	123981
1	Jan Kowalski	1981-05-20	M	123456
5	Michał Kubicki	1981-08-12	M	123982
2	Roman Kluska	1981-07-20	M	123457

6 rows in set (0.00 sec)

```
mysql> SELECT * FROM classes;
```

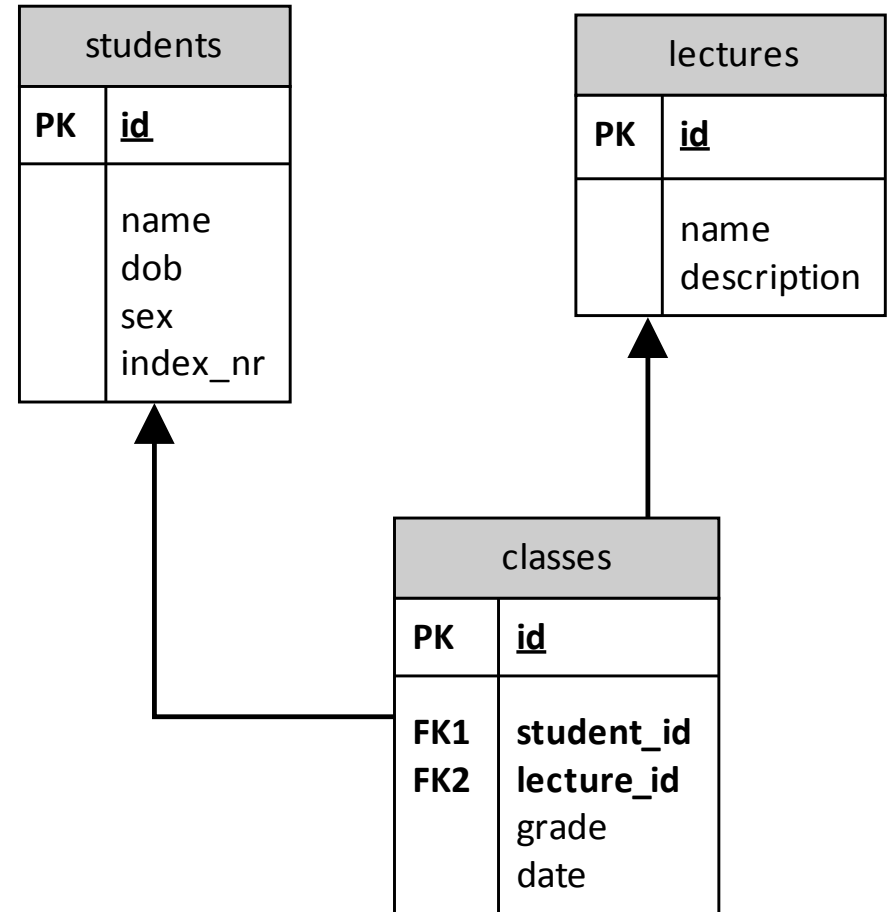
id	student_id	lecture_id	grade	date
1	1	1	4.5	2012-04-04
2	2	1	4	2012-04-04
3	3	1	3.5	2012-04-04
4	4	1	3.5	2012-04-04
5	5	1	5	2012-04-04
6	6	1	3	2012-04-04

6 rows in set (0.00 sec)

```
mysql> SELECT * FROM lectures;
```

id	name	description
1	OSM	Oprogramowanie systemów medycznych

1 row in set (0.00 sec)



Wybieranie danych z wielu tabel

```
mysql> SELECT
        a.grade AS ocena, a.date AS data,
        b.name AS przedmiot,
        c.name AS student
FROM classes a
LEFT JOIN lectures b ON a.lecture_id=b.id
LEFT JOIN students c ON a.student_id=c.id;
```

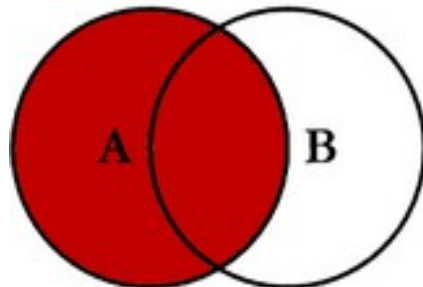
ocena	data	przedmiot	student
4.5	2012-04-04	OSM	Jan Kowalski
4	2012-04-04	OSM	Roman Kluska
3.5	2012-04-04	OSM	Aleksandra Malinowska
3.5	2012-04-04	OSM	Marta Kosińska
5	2012-04-04	OSM	Michał Kubicki
3	2012-04-04	OSM	Małgorzata Lis

Złączenia tabel

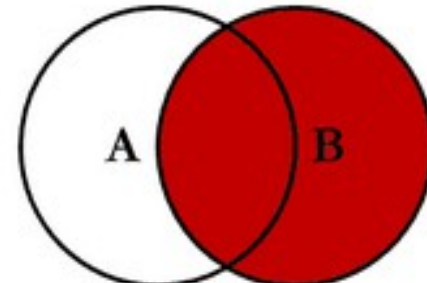
- **INNER JOIN** - zwraca tylko odpowiadające sobie wiersze występujące zarówno w tabeli A i B
- **LEFT JOIN** - zwraca **wszystkie** wiersze tabeli A, oraz odpowiadające wiersze z tabeli B, przy czym nie jest konieczne występowanie odpowiadających wierszy w tabeli B
- **RIGHT JOIN** - zwróci tylko wiersze z tabeli A, które mają wiersze odpowiadające w tabeli B oraz zwróci wszystkie wiersze z tabeli B
- **OUTER JOIN** - zwróci wszystkie wiersze z obydwu tabel

Złączenia tabel - interpretacja graficzna

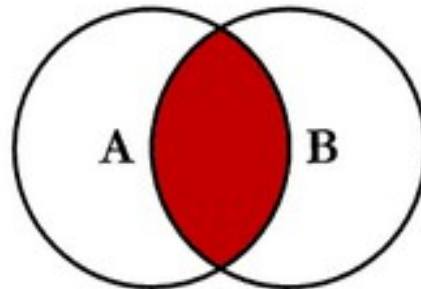
SQL JOINS



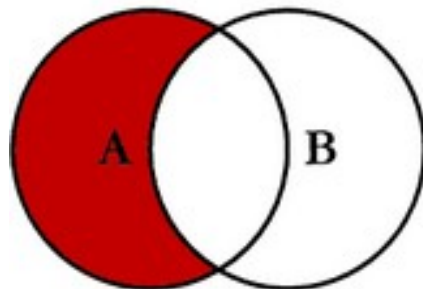
```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
LEFT JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key
```



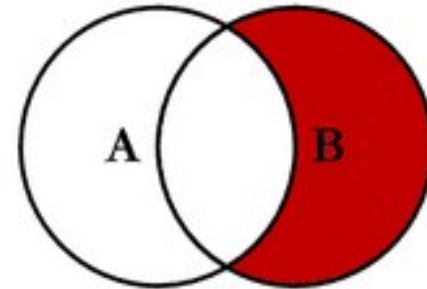
```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
RIGHT JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key
```



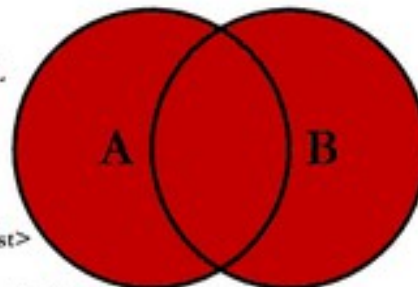
```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
INNER JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key
```



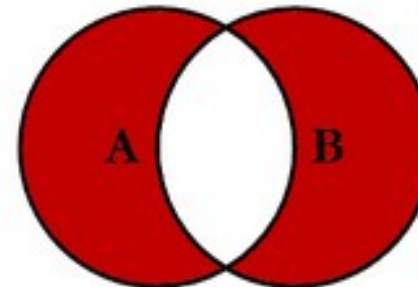
```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
LEFT JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE B.Key IS NULL
```



```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
RIGHT JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE A.Key IS NULL
```



```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
FULL OUTER JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key
```



```
SELECT <select_list>  
FROM TableA A  
FULL OUTER JOIN TableB B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE A.Key IS NULL  
OR B.Key IS NULL
```

```
mysql> SELECT c.sex AS sex, AVG(a.grade) AS mean
        FROM classes a
        LEFT JOIN lectures b ON a.lecture_id=b.id
        LEFT JOIN students c ON a.student_id=c.id
        WHERE b.name='OSM'
        GROUP BY c.sex
        ORDER BY mean DESC;
```

```
+-----+-----+
| sex   | mean                |
+-----+-----+
| M     | 4.5                  |
| F     | 3.3333333333333333  |
+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

Aktualizowanie i usuwanie wierszy

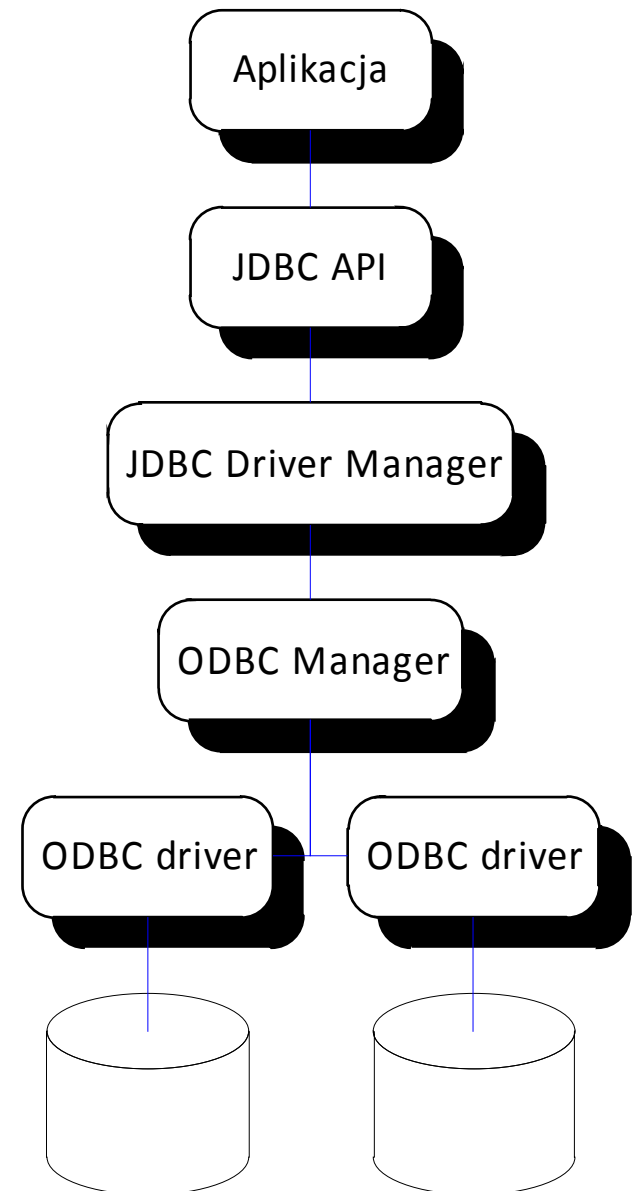
- UPDATE - aktualizuje wartości w wierszach
- DELETE - usuwa wiersze
- TRUNCATE - usuwa wszystkie wiersze z bazy danych, ale pozostawia schemat, indeksy itd.

```
mysql> SELECT * FROM students WHERE index_nr = 123456;
+----+-----+-----+-----+-----+
| id | name          | dob          | sex | index_nr |
+----+-----+-----+-----+-----+
| 1  | Jan Kowalski  | 1981-05-20  | M   | 123456   |
+----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> UPDATE students SET name='John Kowalski' WHERE id=1;
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
Rows matched: 1  Changed: 1  Warnings: 0
```

Bazy danych i Java

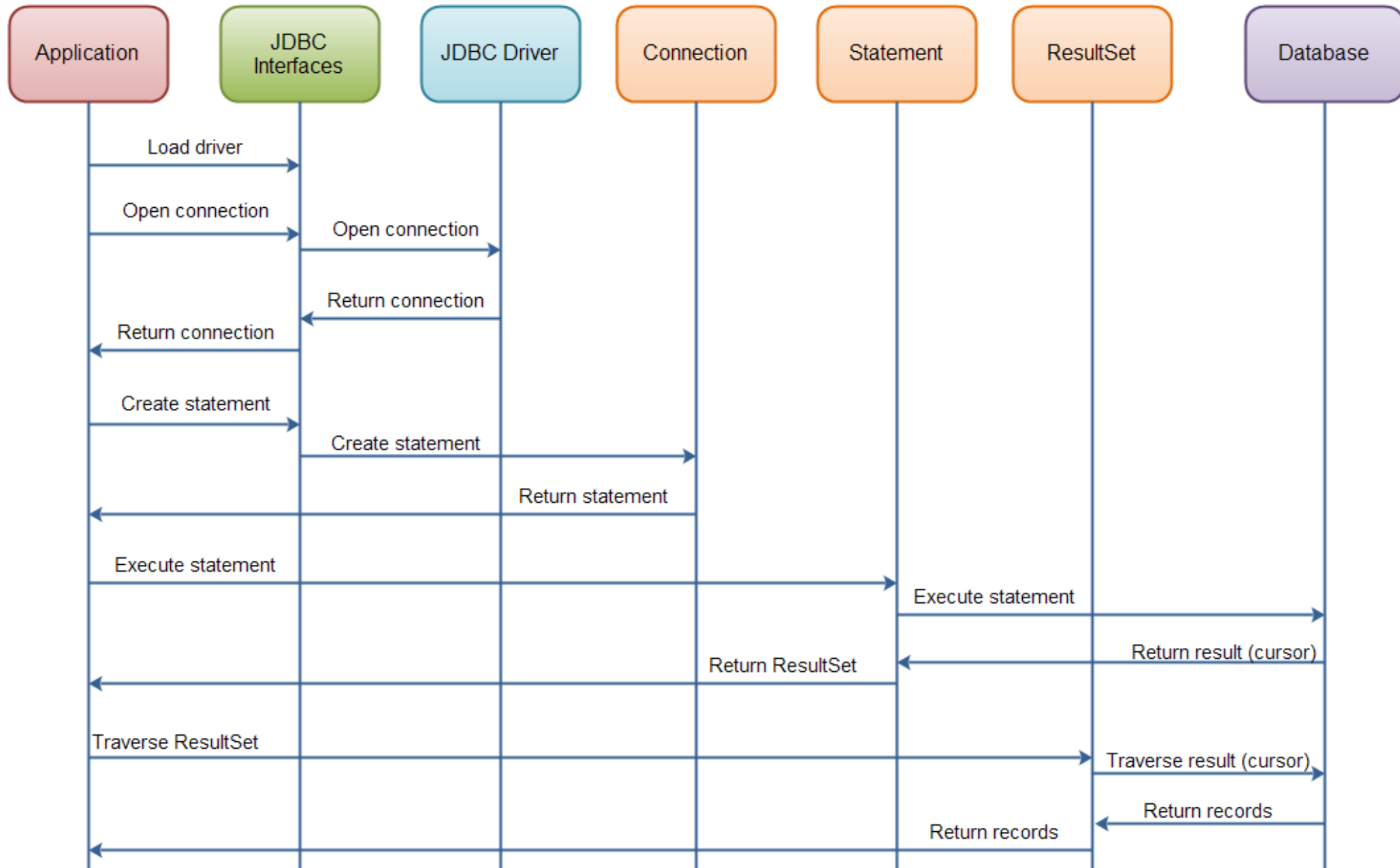
Platforma Java zapewnia standardowy mechanizm łączenia się z relacyjnymi bazami danych, wykonywania zapytań oraz odbierania rezultatów poprzez JDBC (Java Database Connectivity). Dzięki niemu aplikacja może prawie całkowicie uniezależnić się od rodzaju silnika bazy danych (np. MySQL, Java DB, etc.), pod warunkiem dostarczenia odpowiedniego sterownika.



Komponenty JDBC

- **JDBC Driver** - sterownik bazy danych, który jest pośrednikiem (proxy) pomiędzy aplikacją a obsługującym silnikiem bazy danych - standardowy interfejs tłumaczy na specyficzną implementację obsługiwanego silnika. Każdy silnik bazy danych udostępnia własne sterowniki JDBC
- **Connection** - ponieważ baza danych sama w sobie jest oprogramowaniem typu serwer, obiekt Connection reprezentuje ustanowione połączenie (wykorzystujące wybrany sterownik)
- **Statement** - obiekt, wykorzystywany do wykonywania zapytań do bazy danych. Każdy obiekt klasy Statement odpowiada jednemu zapytaniu
- **ResultSet** - obiekt zawierający rezultat wykonanego zapytania, typowo zapewnia możliwość przejścia przez wszystkie wiersze zwrócone przez bazę danych w wyniku wykonania zapytania

Schemat działania



RDBMS w Javie

- JavaDB - implementacja silnika bazy danych

<http://www.oracle.com/technetwork/java/javadb/overview/index.html>

- Tryby pracy:
 - **embedded** - prosty dostęp do bazy danych z poziomu aplikacji. Tylko jeden proces może korzystać z bazy danych w tym samym czasie
 - **standalone** - dostęp do bazy danych poprzez połączenie TCP/IP. Wymaga uruchomienia osobnego procesu dla bazy danych. Dostęp może być współdzielony pomiędzy wiele aplikacji

Przykład

```
// install JDBC driver
Class.forName("org.apache.derby.jdbc.EmbeddedDriver");

// open a connection to embedded data base
Connection connection
    = DriverManager.getConnection("jdbc:derby:DataBaseName;");

// SQL query string
String sql = "SELECT * FROM students WHERE dob > ?";

// create a Statement object for sending SQL
PreparedStatement statement = connection.prepareStatement( sql );

// prepare the statement
statement.setDate( 1, java.sql.Date.valueOf( "1981-05-19" ) );

// execute query and obtain a handle to a result
ResultSet result = statement.executeQuery();

// iterate result rows
while ( result.next() )
{
    int    id    = result.getInt( "id" );
    String name  = result.getString( "name" );
    String sex   = result.getString( "sex" );
    Date    bdate = result.getDate( "dob" );

    System.out.printf ( "%d | %11s | %-20s | %10s \n",
        id, name, sex, bdate.toString() );
}

// close the connection
connection.close();
```

Data Access Object

- wzorzec projektowy rozdzielający obiekty od sposobu w jaki zapewniona jest ich "trwałość" (persistence)

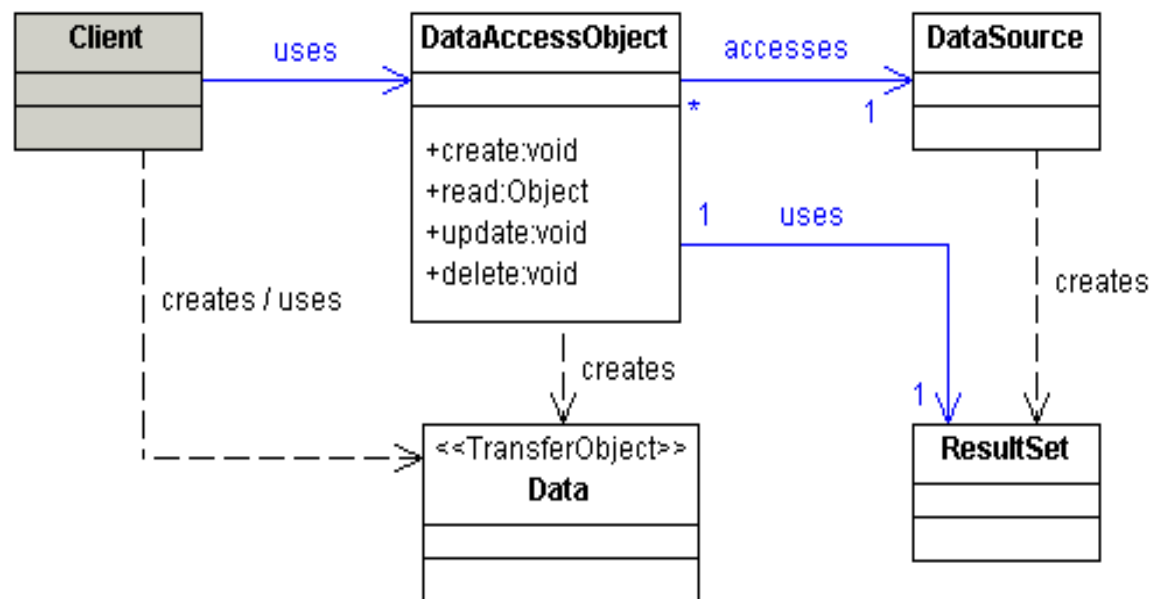


Diagram sekwencji DAO

