

Lekcja 11

Temat: Zaawansowane zapytania JOIN

```
DROP TABLE IF EXISTS zamowienia;  
DROP TABLE IF EXISTS klienci;
```

```
CREATE TABLE klienci (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  imie VARCHAR(50)  
);
```

```
CREATE TABLE zamowienia (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  id_klienta INT ,  
  produkt VARCHAR(50),  
  FOREIGN KEY (id_klienta) REFERENCES klienci(id)  
);
```

```
INSERT INTO klienci (id, imie) VALUES  
(1, 'Anna'),  
(2, 'Jan'),  
(3, 'Ola'),  
(4, 'Piotr');
```

```
INSERT INTO zamowienia (id, id_klienta, produkt) VALUES  
(1, 1, 'Laptop'),  
(2, 1, 'Myszka'),  
(3, 2, 'Telefon'),  
(4, null, 'Monitor'); -- ten klient (id=5) nie istnieje w tabeli klienci
```

● INNER JOIN

```
SELECT k.imie, z.produkt  
FROM klienci k  
INNER JOIN zamowienia z ON k.id = z.id_klienta;
```

| imie | produkt |
|------|---------|
| Anna | Laptop |
| Anna | Myszka |
| Jan | Telefon |

● LEFT JOIN

```
SELECT k.imie, z.produkt
FROM klienci k
LEFT JOIN zamowienia z ON k.id = z.id_klienta;
```

| imie | produkt |
|-------|---------|
| Anna | Laptop |
| Anna | Myszka |
| Jan | Telefon |
| Ola | NULL |
| Piotr | NULL |

● RIGHT JOIN

```
SELECT k.imie, z.produkt
FROM klienci k
RIGHT JOIN zamowienia z ON k.id = z.id_klienta;
```

| imie | produkt |
|------|---------|
| Anna | Laptop |
| Anna | Myszka |
| Jan | Telefon |
| NULL | Monitor |

● FULL JOIN (symulowany)

```
SELECT k.imie, z.produkt
FROM klienci k
LEFT JOIN zamowienia z ON k.id = z.id_klienta
```

UNION

```
SELECT k.imie, z.produkt
FROM klienci k
RIGHT JOIN zamowienia z ON k.id = z.id_klienta;
```

| imie | produkt |
|------|---------|
| Anna | Laptop |

| | |
|-------|---------|
| Anna | Myszka |
| Jan | Telefon |
| Ola | NULL |
| Piotr | NULL |
| NULL | Monitor |

```
DROP TABLE IF EXISTS zamowienia;  
DROP TABLE IF EXISTS produkty;  
DROP TABLE IF EXISTS sklepy;
```

```
CREATE TABLE sklepy (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  nazwa VARCHAR(50)  
);
```

```
CREATE TABLE produkty (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  nazwa VARCHAR(50),  
  id_sklepu INT,  
  FOREIGN KEY (id_sklepu) REFERENCES sklepy(id)  
);
```

```
CREATE TABLE zamowienia (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  id_produktu INT ,  
  ilosc INT,  
  FOREIGN KEY (id_produktu) REFERENCES produkty(id)  
);
```

```
INSERT INTO sklepy (id, nazwa) VALUES  
(1, 'Sklep A'),  
(2, 'Sklep B'),  
(3, 'Sklep C');
```

```
INSERT INTO produkty (id, nazwa, id_sklepu) VALUES  
(1, 'Laptop', 1),  
(2, 'Myszka', 1),  
(3, 'Monitor', 2),  
(4, 'Klawiatura', 3);
```

```
INSERT INTO zamowienia (id, id_produktu, ilosc) VALUES  
(1, 1, 5),  
(2, 1, 3),  
(3, 2, 10),  
(4, 3, 2);
```

Zestawienie sklepów i produktów, łącznie z tymi, dla których nie odnotowano zamówień:

```

SELECT s.nazwa AS sklep,
       p.nazwa AS produkt,
       COALESCE(SUM(z.ilosc), 0) AS sprzedane_sztuki
FROM sklepy s
LEFT JOIN produkty p ON p.id_sklepu = s.id
LEFT JOIN zamowienia z ON z.id_produktu = p.id
GROUP BY s.id, p.id
ORDER BY s.id, sprzedane_sztuki DESC;

```

| sklep | produkt | sprzedane_sztuki |
|---------|------------|------------------|
| Sklep A | Myszka | 10 |
| Sklep A | Laptop | 8 |
| Sklep B | Monitor | 2 |
| Sklep C | Klawiatura | 0 |

Wyjaśnienie:

- ☐ LEFT JOIN produkty → bierzemy wszystkie sklepy, nawet jeśli nie mają produktów.
- ☐ LEFT JOIN zamowienia → bierzemy wszystkie produkty, nawet jeśli nie mają zamówień.
- ☐ SUM(z.ilosc) → sumujemy liczbę sprzedanych sztuk dla każdego produktu.
- ☐ COALESCE(..., 0) → jeśli produkt nie ma zamówień, pokazujemy 0 zamiast NULL.
- ☐ GROUP BY s.id, p.id → agregujemy dane po sklepie i produkcie.
- ☐ ORDER BY s.id, sprzedane_sztuki DESC → sortujemy dane po sklepie i liczbie sprzedanych sztuk.

Pokazuje wszystkie zamówienia, nawet jeśli nie ma dopasowanego produktu lub sklepu:

```

SELECT s.nazwa AS sklep,
       p.nazwa AS produkt,
       z.ilosc AS sprzedane_sztuki
FROM sklepy s
RIGHT JOIN produkty p ON p.id_sklepu = s.id
RIGHT JOIN zamowienia z ON z.id_produktu = p.id
GROUP BY s.id, p.id;

```

| sklep | produkt | sprzedane_sztuki |
|---------|---------|------------------|
| Sklep A | Laptop | 3 |
| Sklep A | Laptop | 5 |
| Sklep A | Myszka | 10 |
| Sklep B | Monitor | 2 |

Wyjaśnienie:

- ☐ RIGHT JOIN produkty p ON p.id_sklepu = s.id → bierzemy wszystkie produkty, nawet jeśli nie

mają sklepu.

- ☐ **RIGHT JOIN** zamówienia z **ON z.id_produktu = p.id** → bierzemy wszystkie zamówienia, nawet jeśli nie mają przypisanego produktu.
- ☐ Jeśli w tabeli **produkty** lub **sklepy** brakuje dopasowania → kolumny będą **NULL**.

Lekcja

Temat: Group by

GROUP BY w **MySQL** służy do **grupowania rekordów**, które mają te same wartości w określonych kolumnach. Zazwyczaj używa się go **razem z funkcjami agregującymi**, takimi jak:

- **COUNT()** – zlicza ilość rekordów,
- **SUM()** – sumuje wartości,
- **AVG()** – liczy średnią,
- **MAX()** – zwraca wartość maksymalną,
- **MIN()** – zwraca wartość minimalną.

♦ Przykład praktyczny

```
CREATE TABLE orders (  
  id INT AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,  
  customer_name VARCHAR(50),  
  product_name VARCHAR(50),  
  quantity INT,  
  price DECIMAL(10, 2)  
);
```

```
INSERT INTO orders (customer_name, product_name, quantity, price)  
VALUES  
( 'Jan Kowalski', 'Laptop', 1, 3500.00),  
( 'Anna Nowak', 'Mysz', 2, 50.00),  
( 'Jan Kowalski', 'Mysz', 1, 50.00),  
( 'Piotr Wiśniewski', 'Klawiatura', 1, 120.00),  
( 'Anna Nowak', 'Laptop', 1, 3400.00),  
( 'Jan Kowalski', 'Laptop', 1, 3500.00);
```

♦ Przykład 1 – Suma wartości zamówień dla każdego klienta

```
SELECT customer_name, SUM(price * quantity) AS total_spent
FROM orders
GROUP BY customer_name;
```

♦ **Przykład 2 – Ile produktów kupił każdy klient**

```
SELECT customer_name, COUNT(*) AS total_orders
FROM orders
GROUP BY customer_name;
```

♦ **Przykład 3 – Średnia cena produktów kupionych przez każdego klienta**

```
SELECT customer_name, AVG(price) AS avg_price
FROM orders
GROUP BY customer_name;
```

♦ **Przykład 4 – Grupowanie po dwóch kolumnach (klient + produkt)**

```
SELECT customer_name, product_name, SUM(quantity) AS total_quantity
FROM orders
GROUP BY customer_name, product_name;
```

♦ **Przykład 5** GROUP BY z HAVING

Założmy, że chcemy zobaczyć **tylko tych klientów**, którzy **wydali łącznie więcej niż 1000 zł**.

```
SELECT customer_name, SUM(price * quantity) AS total_spent
FROM orders
GROUP BY customer_name
HAVING SUM(price * quantity) > 1000;
```

♦ **Przykład 6** filtracja po liczbie zamówień

Chcemy zobaczyć klientów, którzy złożyli więcej niż jedno zamówienie:

```
SELECT customer_name, COUNT(*) AS total_orders
FROM orders
GROUP BY customer_name
HAVING COUNT(*) > 1;
```

♦ Różnica między **WHERE** a **HAVING**

- **WHERE** filtruje **pojedyncze rekordy przed grupowaniem**,
- **HAVING** filtruje **całe grupy po agregacji**.

✚ Przykład błędu:

-- ✖ Nie zadziała:

```
SELECT customer_name, SUM(price)
FROM orders
WHERE SUM(price) > 1000
GROUP BY customer_name;
```

📌 Poprawnie:

```
SELECT customer_name, SUM(price)
FROM orders
GROUP BY customer_name
HAVING SUM(price) > 1000;
```

♦ Podsumowanie

- **GROUP BY** **grupuje** dane na podstawie wartości w kolumnach.
- Zazwyczaj używa się go z **funkcjami agregującymi** (SUM, COUNT, AVG, itp.).
- Może grupować po **jednej lub wielu kolumnach**.
- Często łączy się z **HAVING**, aby filtrować wyniki po agregacji (np. „pokaż tylko klientów, którzy wydali więcej niż 1000 zł”).

Lekcja

Temat: Having, funkcje agregujące. Przykłady zapytań z datami, kwartałami i czasem

```
CREATE TABLE zamowienia (
  id INT AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,
  id_produktu INT NOT NULL,
  id_klienta INT NOT NULL,
  ilosc INT NOT NULL,
  kwota DECIMAL(10,2) NOT NULL,
  data_zamowienia DATE NOT NULL,
  status ENUM('oczekujące', 'zrealizowane', 'anulowane')
);
```

INSERT INTO zamówienia (id_produktu, id_klienta, ilosc, kwota, data_zamowienia, status)
VALUES

(1, 1, 2, 200.00, '2025-04-01', 'zrealizowane'),
(1, 1, 1, 200.00, '2025-05-01', 'zrealizowane'),
(2, 1, 5, 300.00, '2025-10-05', 'oczekujące'),
(3, 2, 3, 400.00, '2025-10-06', 'zrealizowane'),
(3, 2, 1, 400.00, '2025-09-15', 'oczekujące'),
(3, 2, 2, 400.50, '2025-11-05', 'anulowane'),
(4, 3, 3, 600.00, '2025-10-07', 'zrealizowane'),
(4, 3, 1, 250.00, '2025-11-02', 'anulowane');

HAVING to słowo kluczowe w MySQL, które często bywa mylone z **WHERE**.

W skrócie:

- **WHERE** filtruje pojedyncze wiersze przed grupowaniem,
- **HAVING** filtruje całe grupy po wykonaniu **GROUP BY**.

♦ Składnia

SELECT kolumna, funkcja_agregująca(...)
FROM tabela
[WHERE warunek]
GROUP BY kolumna
HAVING warunek_na_grupie;

Różnica między WHERE a HAVING

| Etap | Kiedy działa | Co filtruje |
|---------------|---------------------------------------|---------------------|
| WHERE | Przed grupowaniem (GROUP BY) | Pojedyncze wiersze |
| HAVING | Po grupowaniu | Całe grupy wynikowe |

Krok po kroku

1. Na początku chcesz zobaczyć sumę zamówień każdego klienta

SELECT id_klienta, **SUM**(kwota) **AS** suma_zamowien
FROM zamówienia
GROUP BY id_klienta;

| id_klienta | suma_zamowien |
|------------|---------------|
| 1 | 700.00 |
| 2 | 1200.50 |
| 3 | 850.00 |

2. Teraz chcesz tylko klientów, którzy wydali więcej niż 300 zł


```
SELECT id_klienta, SUM(kwota) AS suma_zamowien
FROM zamowienia
GROUP BY id_klienta
HAVING SUM(kwota) > 300;
```

| id_klienta | suma_zamowien |
|------------|---------------|
| 1 | 700.00 |
| 2 | 1200.50 |
| 3 | 850.00 |

Można używać HAVING bez GROUP BY

Jeśli nie masz GROUP BY, HAVING może nadal działać, ale wtedy traktuje cały zestaw wyników jako jedną grupę.

```
SELECT SUM(kwota) AS suma
FROM zamowienia
HAVING SUM(kwota) > 1000;
```

| suma |
|---------|
| 2750.50 |

Funkcje agregujące

1. SUM() z warunkiem i GROUP BY

Suma wartości zamówień (ilość * kwota) dla każdego klienta, tylko dla zamówień „zrealizowanych”.

```
SELECT id_klienta,
       SUM(ilość * kwota) AS łączna_kwota
FROM zamowienia
WHERE status = 'zrealizowane'
GROUP BY id_klienta;
```

| id_klienta | łączna_kwota |
|------------|--------------|
| 1 | 600.00 |
| 2 | 1200.00 |

3

1800.00

2. AVG() + ROUND()

Średnia wartość pojedynczego zamówienia w zaokrągleniu do 2 miejsc po przecinku.

```
SELECT id_klienta,  
       ROUND(AVG(ilosc * kwota),2) AS srednia_wartosc_zamowienia  
FROM zamowienia  
GROUP BY id_klienta;
```

| id_klienta | srednia_wartosc_zamowienia |
|------------|----------------------------|
| 1 | 700.00 |
| 2 | 800.33 |
| 3 | 1025.00 |

3. COUNT(DISTINCT ...)

Ile różnych produktów zamówił każdy klient.

```
SELECT id_klienta,  
       COUNT(DISTINCT id_produktu) AS unikalne_produkty  
FROM zamowienia  
GROUP BY id_klienta;
```

| id_klienta | unikalne_produkty |
|------------|-------------------|
| 1 | 2 |
| 2 | 1 |
| 3 | 1 |

4. MIN() i MAX() z datami

Najstarsze i najnowsze zamówienie dla każdego klienta.

```
SELECT id_klienta,  
       MIN(data_zamowienia) AS pierwsze_zamowienie,  
       MAX(data_zamowienia) AS ostatnie_zamowienie  
FROM zamowienia  
GROUP BY id_klienta;
```

| id_klienta | pierwsze_zamowienie | ostatnie_zamowienie |
|------------|---------------------|---------------------|
| 1 | 2025-04-01 | 2025-10-05 |
| 2 | 2025-09-15 | 2025-11-05 |
| 3 | 2025-10-07 | 2025-11-02 |

5. **GROUP_CONCAT()** 🌸 (często pojawia się na egzaminie!)

Wypisanie wszystkich statusów zamówień dla każdego klienta w jednej kolumnie.

```
SELECT id_klienta,
       GROUP_CONCAT(DISTINCT status ORDER BY status SEPARATOR ', ') AS statusy
FROM zamowienia
GROUP BY id_klienta;
```

| id_klienta | unikalne_produkty |
|------------|-------------------------------------|
| 1 | oczekujące, zrealizowane |
| 2 | oczekujące, zrealizowane, anulowane |
| 3 | zrealizowane, anulowane |

Podzapytanie z agregacją

Klient, który wydał najwięcej pieniędzy łącznie.

```
SELECT id_klienta, SUM(ilosc * kwota) AS suma
FROM zamowienia
GROUP BY id_klienta
HAVING suma = (
    SELECT MAX(suma_kwot)
    FROM (
        SELECT SUM(ilosc * kwota) AS suma_kwot
        FROM zamowienia
        GROUP BY id_klienta
    ) AS t
);
```

| id_klienta | suma |
|------------|---------|
| 2 | 2401.00 |

rozkładamy na czynniki

```
SELECT SUM(ilosc * kwota) AS suma_kwot
FROM zamowienia
GROUP BY id_klienta
```

Klient 1:

$$(2 * 200.00) + (1 * 200.00) + (5 * 300.00)$$

$$= 400 + 200 + 1500$$

$$= 2100.00$$

Klient 2:

$$(3 * 400.00) + (1 * 400.00) + (2 * 400.50)$$

$$= 1200 + 400 + 801$$

$$= 2401.00$$

Klient 3:

$$(3 * 600.00) + (1 * 250.00)$$

$$= 1800 + 250$$

$$= 2050.00$$

| id_klienta | suma_kwot |
|------------|-----------|
| 1 | 2100 |
| 2 | 2401 |
| 3 | 2050 |

Teraz wybieramy największą wartość:

```
SELECT MAX(suma_kwot)
FROM (
  SELECT SUM(ilosc * kwota) AS suma_kwot
  FROM zamowienia
  GROUP BY id_klienta
) AS t
```

Następnie pokaż tylko tych klientów, których łączna suma = największej sumie z całej tabeli.

 Przykłady zapytań z datami, kwartałami i czasem

1. Zamówienia z ostatniego miesiąca

Pokazuje wszystkie zamówienia z ostatnich 30 dni względem bieżącej daty (**CURDATE()**):

```
SELECT *
FROM zamowienia
WHERE data_zamowienia >= DATE_SUB(CURDATE(), INTERVAL 1 MONTH);
```

2. Suma wartości zamówień w każdym kwartale

To klasyczne zapytanie egzaminacyjne.

```
SELECT
    YEAR(data_zamowienia) AS rok,
    QUARTER(data_zamowienia) AS kwartal,
    SUM(ilosc * kwota) AS suma_kwartalu
FROM zamowienia
GROUP BY rok, kwartal
ORDER BY rok, kwartal;
```

3. Liczba zamówień według miesiąca

Często spotykane na INF.03: raport miesięczny.

```
SELECT
    YEAR(data_zamowienia) AS rok,
    MONTH(data_zamowienia) AS miesiac,
    COUNT(*) AS liczba_zamowien
FROM zamowienia
GROUP BY rok, miesiac
ORDER BY rok, miesiac;
```

4. Zamówienia, które miały miejsce więcej niż 2 miesiące temu

Dobre na testy z **DATE_SUB()**:

```
SELECT *
FROM zamowienia
WHERE data_zamowienia < DATE_SUB(CURDATE(), INTERVAL 2 MONTH);
```

5. Zamówienia z bieżącego kwartału

Egzaminowe pytanie: „Wyświetl wszystkie zamówienia z bieżącego kwartału”

```
SELECT *
FROM zamowienia
WHERE QUARTER(data_zamowienia) = QUARTER(CURDATE())
AND YEAR(data_zamowienia) = YEAR(CURDATE());
```

6. Łączna wartość zamówień w każdym kwartale

„Podaj sumę wartości wszystkich zamówień w poszczególnych kwartałach 2025 roku.”

```
SELECT
    QUARTER(data_zamowienia) AS kwartal,
    ROUND(SUM(ilosc * kwota), 2) AS wartosc_zamowien
FROM zamowienia
WHERE YEAR(data_zamowienia) = 2025
GROUP BY kwartal
ORDER BY kwartal;
```

7. Średnia wartość zamówienia w każdym miesiącu

„Wyznacz średnią wartość zamówienia dla każdego miesiąca 2025 roku.”

```
SELECT
    DATE_FORMAT(data_zamowienia, '%Y-%m') AS miesiac,

    ROUND(AVG(ilosc * kwota), 2) AS srednia_kwota
FROM zamowienia
GROUP BY miesiac
ORDER BY miesiac;
```

✖ Funkcja DATE_FORMAT() formatuje datę — tutaj do postaci 2025-10 itd.

8. W którym kwartale było najwięcej zamówień?

„Znajdź kwartał, w którym złożono najwięcej zamówień.”

```
SELECT
    QUARTER(data_zamowienia) AS kwartal,
    COUNT(*) AS liczba_zamowien
FROM zamowienia
GROUP BY kwartal
ORDER BY liczba_zamowien DESC
LIMIT 1;
```

9. Zamówienia złożone w weekendy

„Wyświetl zamówienia, które złożono w sobotę lub niedzielę.”

```
SELECT *
FROM zamowienia
WHERE DAYOFWEEK(data_zamowienia) IN (1, 7);
```

✖ **DAYOFWEEK()** zwraca numer dnia tygodnia (1 = niedziela, 7 = sobota).

Różnice między CURDATE() a innymi podobnymi funkcjami

| Funkcja | Zwraca | Przykład wyniku |
|-----------------------|--|----------------------------|
| CURDATE() | Tylko datę (rok-miesiąc-dzień) | 2025-11-05 |
| CURRENT_DATE() | To samo co CURDATE() | 2025-11-05 |
| NOW() | Datę i czas | 2025-11-05 14:32:11 |
| SYSDATE() | Datę i czas w momencie <i>realnego</i> wykonania | 2025-11-05 14:32:11 |
| CURTIME() | Tylko czas | 14:32:11 |

Lekcja

Temat: Funkcje związane z czasem, datą, operatorami łańcuchowymi

Funkcje daty i czasu

Link do dokumentacji MySQL:

<https://dev.mysql.com/doc/refman/8.4/en/date-and-time-functions.html>

| Metoda | Wyjaśnienie | Przykład SQL | Wynik |
|----------------------|---------------------------|--|------------------|
| ADDDATE() | Dodaje interwał do daty | SELECT ADDDATE('2024-01-01', INTERVAL 5 DAY); | 2024-01-06 |
| ADDTIME() | Dodaje czas | SELECT ADDTIME('10:00:00','02:30:00'); | 12:30:00 |
| CONVERT_TZ() | Konwersja strefy czasowej | SELECT CONVERT_TZ('2024-01-01 12:00','UTC','Europe/Warsaw'); | 2024-01-01 13:00 |
| CURDATE() | Bieżąca data | SELECT CURDATE(); | 2025-11-10 |
| CURTIME() | Bieżący czas | SELECT CURTIME(); | np. 14:22:01 |
| DATE() | Zwraca część datową | SELECT DATE('2024-01-01 10:00:00'); | 2024-01-01 |
| DATE_ADD() | Dodaje interwał do daty | SELECT DATE_ADD('2024-01-01', INTERVAL 1 MONTH); | 2024-02-01 |
| DATE_FORMAT() | Formatuje datę | SELECT DATE_FORMAT('2024-01-15','%d-%m-%Y'); | 15-01-2024 |
| DATE_SUB() | Odejmuje interwał | SELECT DATE_SUB('2024-01-10', INTERVAL 3 DAY); | 2024-01-07 |
| DATEDIFF() | Różnica między datami | SELECT DATEDIFF('2024-02-01','2024-01-01'); | 31 |

| | | | |
|------------------------|----------------------------|---|---------------------|
| DAY() | Dzień miesiąca | SELECT DAY('2024-01-15'); | 15 |
| DAYNAME() | Nazwa dnia | SELECT DAYNAME('2024-01-15'); | Tuesday |
| DAYOFMONTH() | Dzień miesiąca | SELECT DAYOFMONTH('2024-01-15'); | 15 |
| DAYOFWEEK() | Numer dnia tyg. (1=nd) | SELECT DAYOFWEEK('2024-01-15'); | 3 |
| DAYOFYEAR() | Dzień roku | SELECT DAYOFYEAR('2024-01-15'); | 15 |
| EXTRACT() | Wyodrębnia część daty | SELECT EXTRACT(YEAR FROM '2024-01-15'); | 2024 |
| FROM_DAYS() | Dni → data | SELECT FROM_DAYS(750000); | 2044-01-22 |
| FROM_UNIXTIME() | UNIX → data | SELECT FROM_UNIXTIME(1700000000); | 2023-11-14 22:13:20 |
| HOUR() | Pobiera godzinę | SELECT HOUR('12:45:00'); | 12 |
| LAST_DAY() | Ostatni dzień miesiąca | SELECT LAST_DAY('2024-02-10'); | 2024-02-29 |
| MAKEDATE() | Tworzy datę z dnia roku | SELECT MAKEDATE(2024,32); | 2024-02-01 |
| MAKETIME() | Tworzy czas | SELECT MAKETIME(10,20,30); | 10:20:30 |
| MICROSECOND() | Mikrosekundy | SELECT MICROSECOND('10:00:00.123456'); | 123456 |

| | | | |
|----------------------|-----------------------------------|--|---------------------|
| MINUTE() | Minuta | SELECT MINUTE('12:45:30'); | 45 |
| MONTH() | Numer miesiąca | SELECT MONTH('2024-05-10'); | 5 |
| MONTHNAME() | Nazwa miesiąca | SELECT MONTHNAME('2024-05-10'); | May |
| NOW() | Aktualny datetime | SELECT NOW(); | 2025-11-10 14:20:xx |
| PERIOD_ADD() | Dodaje miesiące do YYYYMM | SELECT PERIOD_ADD(202401,2); | 202403 |
| PERIOD_DIFF() | Ilość miesięcy między okresami | SELECT PERIOD_DIFF(202402,202401); | 1 |
| QUARTER() | Kwartał | SELECT QUARTER('2024-05-10'); | 2 |
| SEC_TO_TIME() | Sekundy → czas | SELECT SEC_TO_TIME(3661); | 01:01:01 |
| SECOND() | Sekundy | SELECT SECOND('12:45:59'); | 59 |
| STR_TO_DATE() | Tekst → data | SELECT STR_TO_DATE('31-01-2024','%d-%m-%Y'); | 2024-01-31 |
| SUBTIME() | Odejmuje czas | SELECT SUBTIME('10:00:00','01:30:00'); | 08:30:00 |
| SYSDATE() | Czas wykonania | SELECT SYSDATE(); | 2025-11-10... |

| | | | |
|-------------------------|--------------------------|--|---------------------|
| TIME() | Czas z datetime | SELECT TIME('2024-01-01 12:30:45'); | 12:30:45 |
| TIME_FORMAT() | Formatuje czas | SELECT TIME_FORMAT('12:30:45','%H:%i'); | 12:30 |
| TIME_TO_SEC() | Czas → sekundy | SELECT TIME_TO_SEC('01:00:00'); | 3600 |
| TIMEDIFF() | Różnica czasu | SELECT TIMEDIFF('12:00:00','10:00:00'); | 02:00:00 |
| TIMESTAMP() | Tworzy datetime | SELECT TIMESTAMP('2024-01-01'); | 2024-01-01 00:00:00 |
| TIMESTAMPADD() | Dodaje interwał | SELECT TIMESTAMPADD(HOUR,2,'2024-01-01 10:00'); | 2024-01-01 12:00 |
| TIMESTAMPDIFF() | Różnica datetime | SELECT TIMESTAMPDIFF(DAY,'2024-01-01','2024-01-10'); | 9 |
| TO_DAYS() | Data → dni od roku 0 | SELECT TO_DAYS('2024-01-01'); | 739252 |
| TO_SECONDS() | Data → sekundy od roku 0 | SELECT TO_SECONDS('2024-01-01'); | 64092288000 |
| UNIX_TIMESTAMP() | Aktualny UNIX time | SELECT UNIX_TIMESTAMP(); | np. 1768060000 |
| UTC_DATE() | Data UTC | SELECT UTC_DATE(); | 2025-11-10 |

| | | | |
|------------------------|-----------------------|----------------------------------|---------------------|
| UTC_TIME() | Czas UTC | SELECT UTC_TIME(); | 13:14:xx |
| UTC_TIMESTAMP() | Datetime UTC | SELECT UTC_TIMESTAMP(); | 2025-11-10 13:14:xx |
| WEEK() | Numer tygodnia | SELECT WEEK('2024-01-10'); | 1 |
| WEEKDAY() | Dzień tyg. (0=pon) | SELECT WEEKDAY('2024-01-10'); | 3 |
| WEEKOFYEAR() | Tydzień ISO | SELECT WEEKOFYEAR('2024-01-10'); | 2 |
| YEAR() | Rok | SELECT YEAR('2024-01-10'); | 2024 |
| YEARWEEK() | Rok + tydzień | SELECT YEARWEEK('2024-01-10'); | 202402 |

UTC (Uniwersalny Czas Koordynowany) to światowy standard czasu atomowego, który służy jako podstawa do ustalania lokalnego czasu w różnych strefach czasowych. Polska znajduje się w strefie czasowej UTC+1 (czas środkowoeuropejski, CET) zimą i UTC+2 (czas środkowoeuropejski letni, CEST) latem, a lokalny czas w Polsce jest o 1 lub 2 godziny późniejszy od czasu UTC.

- Co to jest UTC:
 - UTC to międzynarodowy standard czasu, który jest niezależny od ruchu obrotowego Ziemi i oparty na bardzo precyzyjnym czasie atomowym.

- Jest to punkt odniesienia, taki sam na całym świecie, do którego dodaje się lub od którego odejmuje się czas, aby uzyskać lokalny czas dla danej strefy czasowej.

- **UTC w Polsce:**

- Polska leży w strefie czasowej UTC+1 (czas zimowy) lub UTC+2 (czas letni).
- Czas zimowy (CET): Obowiązuje od ostatniej niedzieli października do ostatniej niedzieli marca. Czas lokalny w Polsce jest o 1 godzinę późniejszy niż UTC. (np. jeśli UTC to 12:00, w Polsce jest 13:00).
- Czas letni (CEST): Obowiązuje od ostatniej niedzieli marca do ostatniej niedzieli października. Czas lokalny w Polsce jest o 2 godziny późniejszy niż UTC. (np. jeśli UTC to 12:00, w Polsce jest 14:00).

Zastosowania:

- Programowanie - przechowywanie dat i czasu w bazach danych
- Lotnictwo - koordynacja lotów międzynarodowych
- Internet - synchronizacja serwerów
- Telekomunikacja - koordynacja transmisji
- Nauka - precyzyjne pomiary czasu

W praktyce: Gdy widzisz znacznik czasu typu `2025-11-11T14:30:00Z`, litera "Z" na końcu oznacza właśnie UTC (od "Zulu time" - wojskowego określenia UTC).

Przykłady:

- Polska: UTC+1 (zimą) lub UTC+2 (latem)
- Nowy Jork: UTC-5 (zimą) lub UTC-4 (latem)
- Tokio: UTC+9
- Londyn: UTC+0 (zimą) lub UTC+1 (latem)

Funkcje i operatory łańcuchowe

Link do dokumentacji MySQL:

<https://dev.mysql.com/doc/refman/8.4/en/string-functions.html>

| Metoda | Wyjaśnienie | Przykład | Wynik |
|---------------------------|---|-------------------------------------|---------|
| ASCII() | Zwraca kod ASCII pierwszego znaku | SELECT ASCII('A'); | 65 |
| BIN() | Zwraca liczbę w postaci binarnej | SELECT BIN(10); | 1010 |
| BIT_LENGTH() | Zwraca długość napisu w bitach | SELECT BIT_LENGTH('ABC'); | 24 |
| CHAR() | Zwraca znak odpowiadający podanemu kodowi ASCII | SELECT CHAR(65); | 'A' |
| CHAR_LENGTH() | Liczba znaków (nie bajtów) | SELECT CHAR_LENGTH('Łódź'); | 4 |
| CHARACTER_LENGTH() | To samo co CHAR_LENGTH() | SELECT CHARACTER_LENGTH('Test'); | 4 |
| CONCAT() | Łączy napisy | SELECT CONCAT('A', 'B', 'C'); | 'ABC' |
| CONCAT_WS() | Łączy napisy z separatorem | SELECT CONCAT_WS('-', 'A','B','C'); | 'A-B-C' |

| | | | |
|----------------------|--|--|---------------|
| ELT() | Zwraca element listy na indeksie (1-based) | SELECT ELT(2,'jeden','dwa','trzy'); | 'dwa' |
| EXPORT_SET() | Zamienia liczby bitowe na tekst ON/OFF | SELECT EXPORT_SET(5, 'ON', 'OFF', ',', 4); | ON,OFF,ON,OFF |
| FIELD() | Zwraca pozycję pierwszego argumentu w liście | SELECT FIELD('kot','pies','kot','mysz'); | 2 |
| FIND_IN_SET() | Pozycja elementu w liście CSV | SELECT FIND_IN_SET('B', 'A,B,C'); | 2 |
| FORMAT() | Formatuje liczbę z przecinkami | SELECT FORMAT(12345.678, 2); | '12,345.68' |
| FROM_BASE64() | Dekoduje Base64 | SELECT FROM_BASE64('SGVsbG8='); | 'Hello' |
| HEX() | Zamienia liczbę lub tekst na hex | SELECT HEX('ABC'); | 414243 |
| INSERT() | Wstawia podciąg w podaną pozycję, zastępując określoną liczbę znaków | SELECT INSERT('abcdef', 3, 2, 'XYZ'); | 'abXYZef' |
| INSTR() | Pozycja pierwszego wystąpienia podciągu | SELECT INSTR('abcabc','ca'); | 3 |

| | | | |
|--------------------|---|-------------------------------------|--------------------|
| LCASE() | To samo co LOWER() – zamienia na małe litery | SELECT LCASE('Test'); | 'test' |
| LEFT() | Zwraca określoną liczbę znaków od lewej | SELECT LEFT('abcdef', 3); | 'abc' |
| LENGTH() | Długość napisu w bajtach | SELECT LENGTH('ABC'); | 3 |
| LIKE | Sprawdza dopasowanie wzorca | SELECT 'Ala' LIKE 'A%'; | 1 |
| LOAD_FILE() | Wczytuje zawartość pliku (jeśli SQL ma dostęp) | SELECT LOAD_FILE('/path/file.txt'); | <i>treść pliku</i> |
| LOCATE() | Pozycja podciągu (jak INSTR, ale kolejność argumentów odwrotna) | SELECT LOCATE('b','abc'); | 2 |
| LOWER() | Zamienia na małe litery | SELECT LOWER('TEST'); | 'test' |
| LPAD() | Uzupełnia z lewej do zadanej długości | SELECT LPAD('7', 3, '0'); | '007' |
| LTRIM() | Usuwa spacje z lewej | SELECT LTRIM(' test'); | 'test' |

| | | | |
|--------------------------|---|--------------------------------------|--------------------------|
| MAKE_SET() | Zwraca listę elementów pasujących do bitów liczby | SELECT MAKE_SET(5,'A','B','C'); | 'A,C' |
| MATCH() AGAINST() | Pełnotekstowe wyszukiwanie | SELECT MATCH(text) AGAINST('kot'); | <i>ocena dopasowania</i> |
| MID() | Alias SUBSTRING() | SELECT MID('abcdef', 2, 3); | 'bcd' |
| NOT LIKE | Odwrotność LIKE | SELECT 'Ala' NOT LIKE 'K%'; | 1 |
| NOT REGEXP | Odwrotność REGEXP | SELECT 'abc' NOT REGEXP '^[0-9]+\$'; | 1 |
| OCT() | Zamienia liczbę na system ósemkowy | SELECT OCT(15); | '17' |
| OCTET_LENGTH() | Alias LENGTH() | SELECT OCTET_LENGTH('ABC'); | 3 |
| ORD() | Kod ASCII pierwszego znaku | SELECT ORD('A'); | 65 |
| POSITION() | Alias LOCATE() | SELECT POSITION('a' IN 'banan'); | 2 |
| QUOTE() | Zwraca tekst w bezpiecznej formie (escape) | SELECT QUOTE("Ala's cat"); | 'Ala\'s cat' |

| | | | |
|-------------------------|------------------------------------|--|---------------|
| REGEXP | Dopasowanie wyrażenia regularnego | SELECT 'abc123' REGEXP '[0-9]+'; | 1 |
| REGEXP_INSTR() | Pozycja dopasowania regexu | SELECT REGEXP_INSTR('abc123','[0-9]+'); | 4 |
| REGEXP_LIKE() | Czy pasuje regex | SELECT REGEXP_LIKE('test123','[a-z]+'); | 1 |
| REGEXP_REPLACE() | Zamienia dopasowane fragmenty | SELECT REGEXP_REPLACE('a1b2c3','[0-9]','X'); | 'aXbXcX' |
| REGEXP_SUBSTR() | Zwraca fragment pasujący do regexu | SELECT REGEXP_SUBSTR('abc123','[0-9]+'); | '123' |
| REPEAT() | Powtarza tekst | SELECT REPEAT('A',3); | 'AAA' |
| REPLACE() | Podmienia tekst | SELECT REPLACE('ala ma kota','a','X'); | 'XIX mX kotX' |
| REVERSE() | Odwraca napis | SELECT REVERSE('kota'); | 'atok' |
| RIGHT() | Znaki od prawej | SELECT RIGHT('abcdef', 2); | 'ef' |
| RLIKE | Alias REGEXP | SELECT 'abc' RLIKE '[a-z]+'; | 1 |
| RPAD() | Uzupełnia napis z prawej | SELECT RPAD('A', 4, '.'); | 'A...' |

| | | | |
|--------------------------|------------------------------|--|------------|
| RTRIM() | Usuwa spacje z prawej | SELECT RTRIM('test '); | 'test' |
| SOUNDEX() | Kod fonetyczny słów | SELECT SOUNDEX('Robert'); | 'R163' |
| SOUNDS LIKE | Porównanie brzmienia | SELECT 'Robert' SOUNDS LIKE 'Rupert'; | 1 |
| SPACE() | Generuje spacje | SELECT SPACE(5); | ' ' |
| STRCMP() | Porównuje napisy | SELECT STRCMP('abc','abd'); | -1 |
| SUBSTR() | Podciąg (alias SUBSTRING) | SELECT SUBSTR('abcdef',2,3); | 'bcd' |
| SUBSTRING() | Podciąg | SELECT SUBSTRING('abcdef',3); | 'cdef' |
| SUBSTRING_INDEX() | Podciąg do N-tego separatora | SELECT SUBSTRING_INDEX('a,b,c',' ',2); | 'a,b' |
| TO_BASE64() | Kodowanie Base64 | SELECT TO_BASE64('Hello'); | 'SGVsbG8=' |
| TRIM() | Usuwa spacje z obu stron | SELECT TRIM(' test '); | 'test' |
| UCASE() | Alias UPPER() | SELECT UCASE('abc'); | 'ABC' |
| UNHEX() | Hex → tekst | SELECT UNHEX('414243'); | 'ABC' |

UPPER()

Zamienia na wielkie litery

```
SELECT UPPER('kot');
```

'KOT'

WEIGHT_STRING()

Zwraca wewnętrzną wagę znaków
(techniczne)

```
SELECT WEIGHT_STRING('A');
```

(hex bajty)

Lekcja

Temat: Właściwości kolumn (pól) w MySQL: NOT NULL, UNIQUE, PRIMARY KEY, FOREIGN KEY, DEFAULT, CHECK, AUTO_INCREMENT, ENUM, COMMENT

W MySQL możesz nałożyć **wiele rodzajów właściwości (constraints)** na pojedynczą kolumnę albo na kilka kolumn naraz, żeby wymusić reguły zachowania danych.

✓ 1. NOT NULL

Kolumna **nie może przyjmować wartości NULL**.
Wymusza, że musisz zawsze podać wartość.

Przykład:

```
CREATE TABLE osoby (  
  id INT NOT NULL,  
  imie VARCHAR(100) NOT NULL  
);
```

Wyjaśnienie:

- imie i id **musi** być podane.

✓ 2. UNIQUE

Wymusza **unikalne wartości** w kolumnie — nie mogą się powtarzać.

Przykład:

```
CREATE TABLE klienci (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  email VARCHAR(255) UNIQUE  
);
```

Wyjaśnienie:

Dwa takie same maile → **✗** błąd.

Można też ustawić UNIQUE na **kilka kolumn naraz**:

```
UNIQUE (uczen_id, kurs_id)
```

Dodanie UNIQUE do istniejącej tabeli

```
ALTER TABLE klienci  
ADD UNIQUE (email);
```

Różnica: PRIMARY KEY vs UNIQUE

| Cecha | PRIMARY KEY | UNIQUE |
|------------------------------|----------------------------------|----------------------|
| Musi być unikalne | ✓ Tak | ✓ Tak |
| Może być NULL | ✗ Nie | ✓ Tak |
| Można mieć więcej niż jeden? | ✗ Nie (tylko jeden PK na tabelę) | ✓ Tak (wiele UNIQUE) |
| Tworzy indeks | ✓ Tak | ✓ Tak |

✓ 3. PRIMARY KEY

- jednoznacznie identyfikuje każdy wiersz (unikalny),
- automatycznie ma **UNIQUE + NOT NULL**.

Przykład:

```
CREATE TABLE produkty (  
  produkt_id INT PRIMARY KEY,  
  nazwa VARCHAR(100)  
);
```

Możesz też zrobić klucz **złożony z kilku kolumn**:
PRIMARY KEY (zamowienie_id, produkt_id)

✓ 4. FOREIGN KEY

Łączy tabele — kolumna musi wskazywać na wartość z innej tabeli.

Przykład:

```
CREATE TABLE zamowienia (  
  id INT PRIMARY KEY  
);
```

```
CREATE TABLE produkty_w_zamowieniu (  
  zamowienie_id INT,  
  produkt_id INT,  
  FOREIGN KEY (zamowienie_id) REFERENCES zamowienia(id)  
);
```

Nie można dodać produktu do zamówienia, które nie istnieje.

✓ 5. DEFAULT

Ustawia **wartość domyślną**, jeśli użytkownik nie poda swojej.

Przykład:

```
CREATE TABLE artykuły (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  status VARCHAR(20) DEFAULT 'aktywny'  
);
```

Jeśli nie podasz statusu → automatycznie będzie „aktywny”.

✓ 6. CHECK

Wymusza spełnienie **logicznego warunku**.

Przykład:

```
CREATE TABLE pracownicy (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  wiek INT CHECK (wiek >= 18 AND wiek <= 65)
```

);

Próba dodania `wiek = 10` → ❌ błąd.

✅ 7. AUTO_INCREMENT

Automatycznie zwiększa wartość w kolumnie liczbowej przy każdym INSERT.

Przykład:

```
CREATE TABLE logi (  
  id INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,  
  opis VARCHAR(255)  
);
```

Dodajesz 5 logów → id będą: 1, 2, 3, 4, 5.

✅ 8. ENUM

Ogranicza wartości w kolumnie do **zamkniętej listy dopuszczalnych opcji**.

Przykład:

```
CREATE TABLE uzytkownicy (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  plec ENUM('M', 'K', 'INNE') DEFAULT 'INNE'  
);
```

Próba zapisania `plec = 'ABC'` → ❌ błąd.

✅ 9. COMMENT

Pozwala dopisać **komentarz** do kolumny — bardzo przydatne przy dokumentowaniu schematu.

Przykład:

```
CREATE TABLE produkty (  
  id INT PRIMARY KEY,  
  cena DECIMAL(10,2) COMMENT 'Cena brutto w zł'  
);
```

W narzędziach typu phpMyAdmin, DBeaver zobaczysz komentarz przy kolumnie.

Lekcja

Temat: ERD (Diagram związków encji ang. Entity Relationship Diagram). Polecenie DELETE i DROP

ERD — diagram związków encji

To graficzny sposób przedstawienia struktury bazy danych:

- jakie **tabele (encje)** istnieją,
- jakie mają **atrybuty (kolumny)**,
- jakie występują **relacje** między tabelami:

- **1:1**
- **1:N**
- **N:M**

ERD jest tworzony zanim powstanie baza danych, aby zaplanować jej strukturę.

Encja (Entity) = obiekt, który ma znaczenie w systemie i który chcesz zapisać w bazie.

Inaczej mówiąc:

👉 **Encja** = tabela w bazie danych

👉 **Atrybut** = kolumna w tabeli

Przykłady encji:

- **User** (użytkownik)
- **Product** (produkt)
- **Order** (zamówienie)
- **Invoice** (faktura)
- **Department** (dział firmy)

Każda encja ma klucz główny (Primary Key, PK) – unikalny identyfikator, np. id.

Tworzenie krok po kroku diagramu związków encji

Krok 1: Zidentyfikuj encje (tabele)

Krok 2: Określ atrybuty

Dla każdej encji określasz pola.

Przykład:

Customer

- id
- first_name
- last_name
- email

Krok 3: Ustal klucze główne

Każda encja ma PK:

Krok 4: Określ relacje między encjami

1) Relacja 1:1 (One to One)

Jeden rekord odpowiada dokładnie jednemu rekordowi w drugiej tabeli.

2) Relacja 1:N (One to Many)

Jeden klient może mieć wiele zamówień.

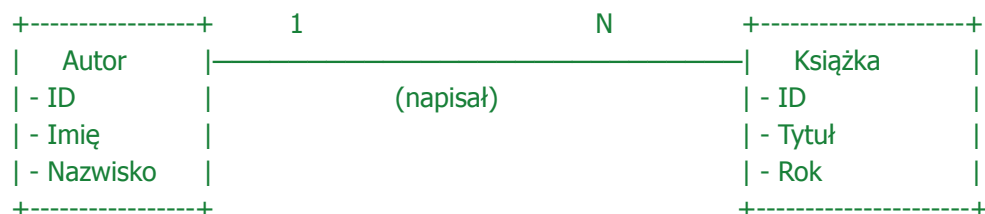
3) Relacja N:M (Many to Many)

Tworzy się tabelę pośredniczącą.

✓ 1. Relacja 1 : 1 (Osoba — Adres)

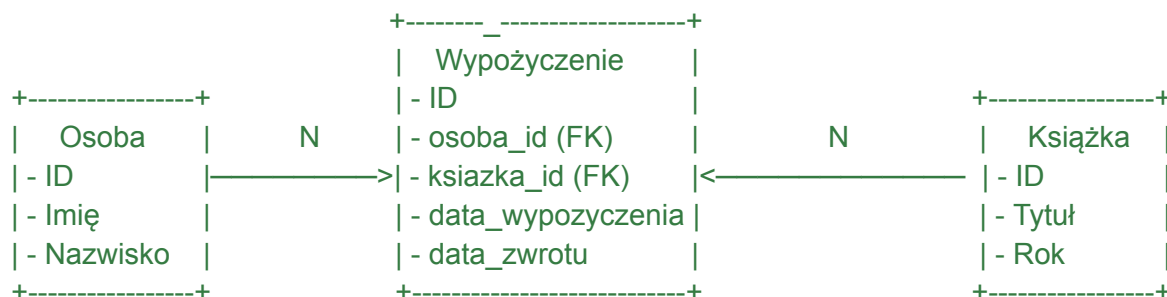


✓ 2. Relacja 1 : N (Autor — Książka)



✓ 3. Relacja N : N (Osoba — Książka) przez tabelę Wypożyczenie

W MySQL/SQL relacja N:N **zawsze wymaga tabeli pośredniej**.



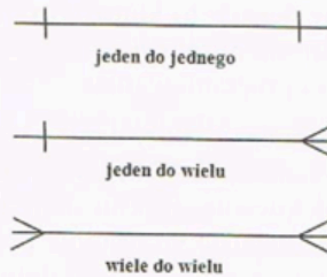
N : N

(wiele osób wypożycza wiele książek)

Opis reprezentacji graficznej stopnia związku został pokazany na rysunku

Rysunek

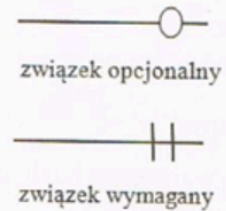
Graficzna reprezentacja związków zachodzących między encjami



Opis reprezentacji graficznej opcjonalności związku został pokazany na rysunku

Rysunek

Graficzna reprezentacja opcjonalności związku



Diagramy ERD możemy tworzyć za pomocą różnych notacji. Najpopularniejsze są diagramy w zapisie według Martina i Chena.

Polecenie **DELETE** i **DROP**

♦ **DELETE FROM**

Polecenie:

DELETE FROM nazwa_tabeli;

Usuwa rekordy (wiersze) z tabeli, ale:

- **nie usuwa struktury tabeli**, kolumn ani jej definicji,
- **nie resetuje auto_increment** (chyba że użyjesz TRUNCATE),
- może usuwać pojedyncze wiersze lub wszystkie — zależnie od warunku WHERE.

Przykłady:

Usuń wszystkie rekordy:

DELETE FROM users;

Usuń tylko wybrane:

DELETE FROM users WHERE id = 5;

♦ **DROP**

Polecenie:

DROP TABLE nazwa_tabeli;

Usuwa całą tabelę z bazy danych, czyli:

- usuwa wszystkie dane,
- usuwa strukturę tabeli (kolumny, indeksy, klucze),
- usuwa definicję tabeli z katalogu bazy.

Po wykonaniu DROP tabela **przestaje istnieć**.

Przykłady:

Usuń tabelę:

```
DROP TABLE users;
```

Usuń całą bazę danych:

```
DROP DATABASE sklep;
```

Lekcja

Temat: Powtórzenie wiedzy na temat JOIN

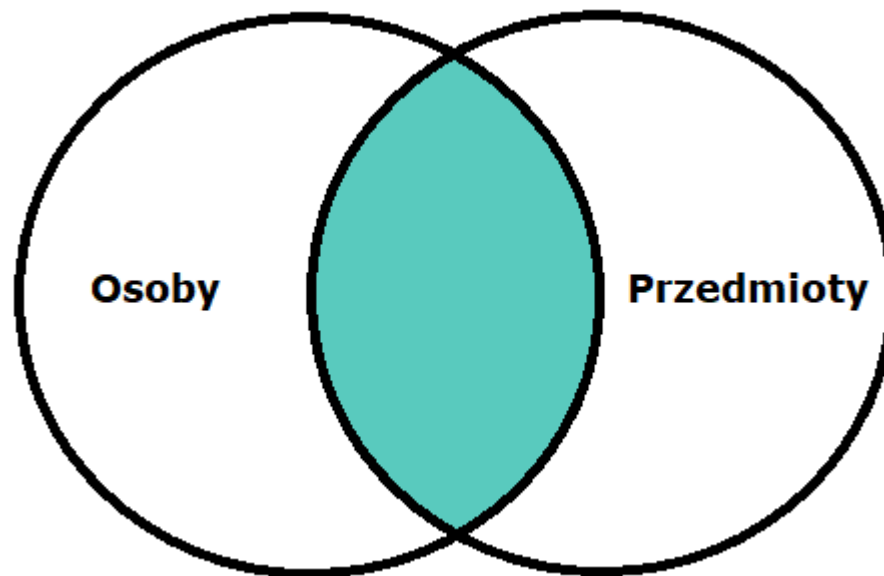
```
DROP TABLE IF EXISTS Przedmioty;  
DROP TABLE IF EXISTS Osoby;
```

```
CREATE TABLE Osoby (  
    osoba_id INT AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,  
    imie VARCHAR(50) NOT NULL,  
    nazwisko VARCHAR(50) NOT NULL  
);  
CREATE TABLE Przedmioty (  
    przedmiot_id INT AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,  
    nazwa VARCHAR(100) NOT NULL,  
    osoba_id INT,  
    CONSTRAINT fk_przedmiot_osoba FOREIGN KEY (osoba_id) REFERENCES Osoby(osoba_id)  
);  
INSERT INTO Osoby (imie, nazwisko) VALUES  
( 'Jan', 'Kowalski'),  
( 'Anna', 'Nowak'),  
( 'Piotr', 'Zieliński'),  
( 'Kasia', 'Wiśniewska'),
```

```
('Patryk', 'Nowakowski');
```

```
INSERT INTO Przedmioty (nazwa, osoba_id) VALUES  
( 'Laptop', 1),  
( 'Telefon', 1),  
( 'Rower', 2),  
( 'Książka', 3),  
( 'Plecak', 4),  
( 'Kubek', null);
```

- ♦ **INNER JOIN** - czyli wszystkie wspólne rekordy, bez NULL

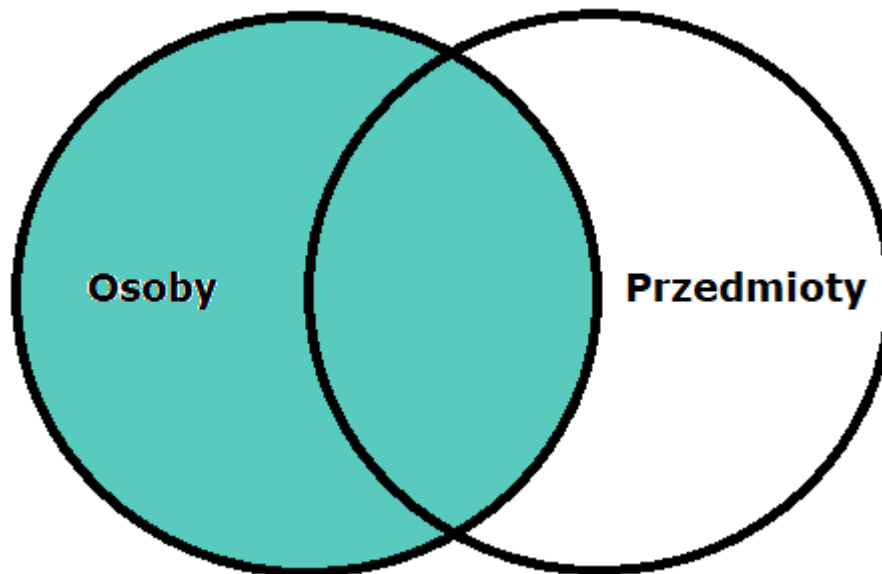


```
SELECT Osoby.imie, Osoby.nazwisko, Przedmioty.nazwa  
FROM Osoby  
INNER JOIN Przedmioty ON Osoby.osoba_id = Przedmioty.osoba_id;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|-------|------------|---------|
| Jan | Kowalski | Laptop |
| Jan | Kowalski | Telefon |
| Anna | Nowak | Rower |
| Piotr | Zieliński | Książka |
| Kasia | Wiśniewska | Plecak |

♦ **LEFT JOIN** - czyli wszystkie rekordy z lewej tabeli. W naszym przypadku lewa tabela to Osoby. Jeśli Osoba jest a nie ma dopasowania w tabeli Przedmioty również się wyświetli.

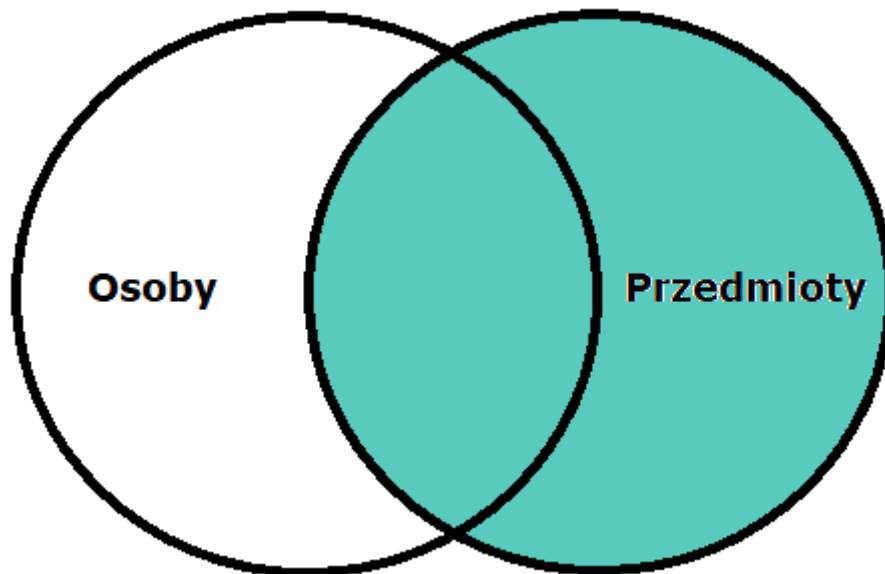


```
SELECT Osoby.imie, Osoby.nazwisko, Przedmioty.nazwa  
FROM Osoby  
LEFT JOIN Przedmioty ON Osoby.osoba_id = Przedmioty.osoba_id;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|--------|------------|---------|
| Jan | Kowalski | Laptop |
| Jan | Kowalski | Telefon |
| Anna | Nowak | Rower |
| Piotr | Zieliński | Książka |
| Kasia | Wiśniewska | Plecak |
| Patryk | Nowakowski | NULL |

♦ **RIGHT JOIN** - czyli wszystkie rekordy z prawej tabeli. W naszym przypadku prawa tabela to Przedmioty. Jeśli Przedmiot nie ma dopasowania w tabeli Osoby również się wyświetli.



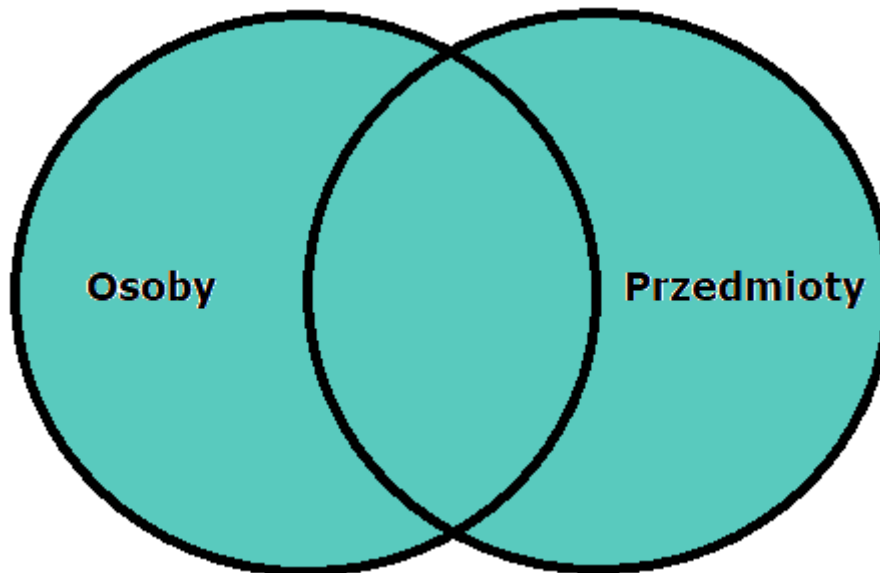
```
SELECT Osoby.imie, Osoby.nazwisko, Przedmioty.nazwa  
FROM Osoby  
RIGHT JOIN Przedmioty ON Osoby.osoba_id = Przedmioty.osoba_id;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|-------|------------|---------|
| Jan | Kowalski | Laptop |
| Jan | Kowalski | Telefon |
| Anna | Nowak | Rower |
| Piotr | Zieliński | Książka |
| Kasia | Wiśniewska | Plecak |
| NULL | NULL | Kubek |

♦ **FULL OUTER JOIN (LEFT JOIN, UNION, RIGHT JOIN)** - czyli wszystkie rekordy z prawej i lewej tabeli połączone.

W MySQL nie ma instrukcji FULL OUTER JOIN. Jednak można wykonać ten mechanizm za pomocą połączenia poleceń right join, left join i UNION.



```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa
FROM Osoby o
LEFT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id
```

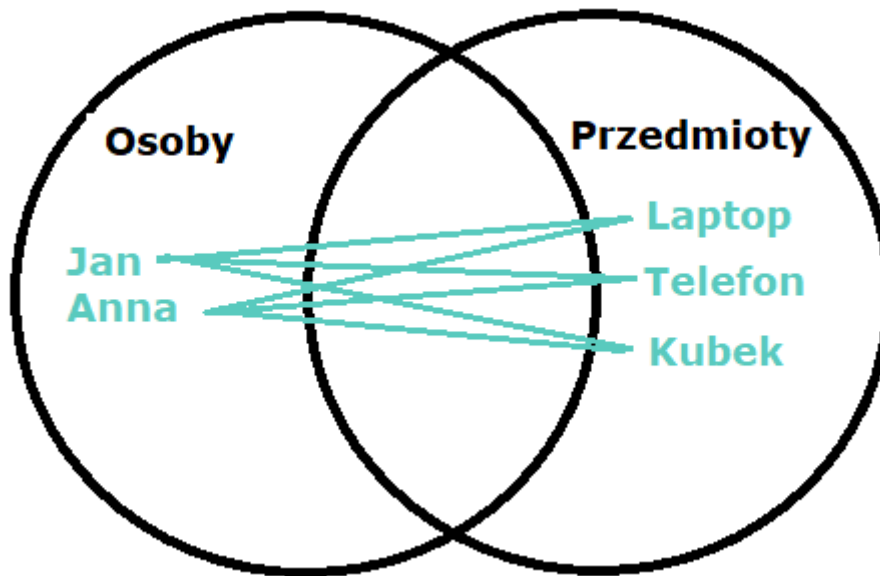
UNION

```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa
FROM Osoby o
RIGHT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|--------|------------|---------|
| Jan | Kowalski | Laptop |
| Jan | Kowalski | Telefon |
| Anna | Nowak | Rower |
| Piotr | Zieliński | Książka |
| Kasia | Wiśniewska | Plecak |
| Patryk | Nowakowski | NULL |
| NULL | NULL | Kubek |

- ♦ **CROSS JOIN** - łączy **każdy wiersz z pierwszej tabeli** z **każdym wierszem z drugiej tabeli**.



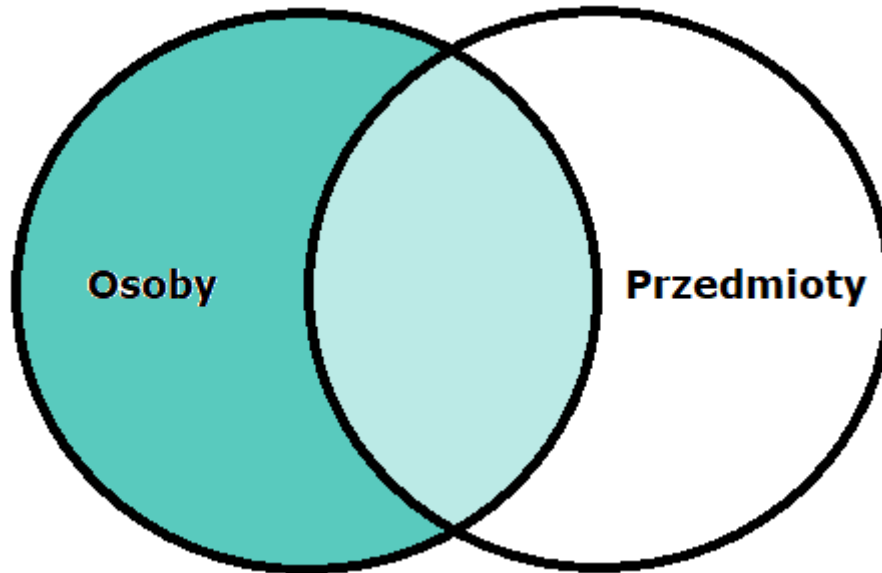
```
SELECT o.imie, p.nazwa  
FROM Osoby o  
CROSS JOIN Przedmioty p;
```

Wynik:

| imie | nazwa |
|-------------|--------------|
| Jan | Laptop |
| Anna | Laptop |
| Piotr | Laptop |
| Kasia | Laptop |
| Patryk | Laptop |
| Jan | Telefon |
| Anna | Telefon |
| Piotr | Telefon |
| Kasia | Telefon |
| Patryk | Telefon |
| Jan | Rower |
| Anna | Rower |
| Piotr | Rower |
| Kasia | Rower |

| | |
|--------|---------|
| Patryk | Rower |
| Jan | Książka |
| Anna | Książka |
| Piotr | Książka |
| Kasia | Książka |
| Patryk | Książka |
| Jan | Plecak |
| Anna | Plecak |
| Piotr | Plecak |
| Kasia | Plecak |
| Patryk | Plecak |
| Jan | Kubek |
| Anna | Kubek |
| Piotr | Kubek |
| Kasia | Kubek |
| Patryk | Kubek |

♦ **LEFT JOIN excluding INNER JOIN (LEFT JOIN wykluczający wiersze dopasowane)** - na początku wykonuje zapytanie **LEFT JOIN**. Następnie filtruje wynik wyświetlając z lewej tabeli wartości nie mających dopasowania w tabeli prawej. Czyli w naszym przypadku z tabeli Osoby wyświetli wartości, które nie mają dopasowania

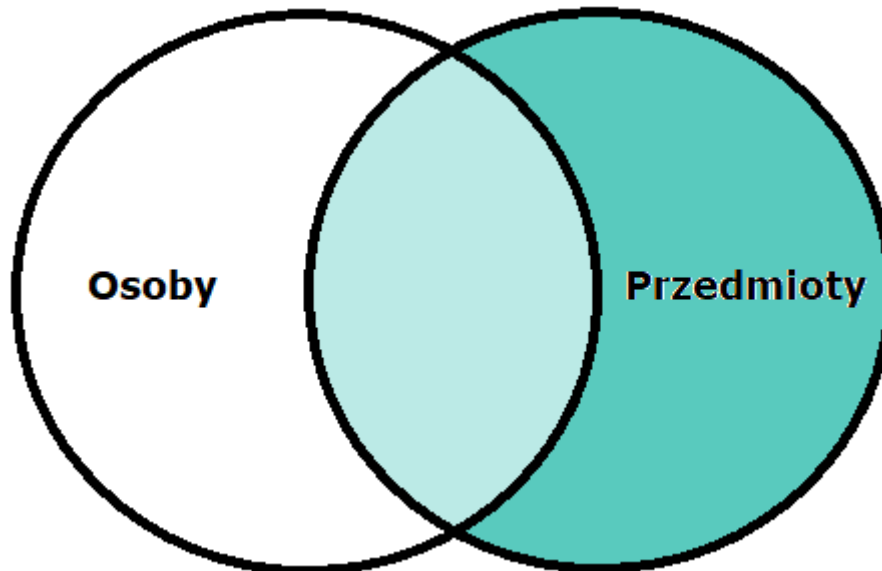


```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa  
FROM Osoby o  
LEFT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id  
WHERE p.osoba_id IS NULL;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|--------|------------|-------|
| Patryk | Nowakowski | NULL |

- ♦ **RIGHT JOIN excluding INNER JOIN (RIGHT JOIN wykluczający wiersze dopasowane)**
- na początku wykonuje zapytanie **RIGHT JOIN**. Następnie filtruje wynik wyświetlając z prawej tabeli wartości nie mających dopasowania w tabeli lewej. Czyli w naszym przypadku z tabeli Przedmioty wyświetli wartości, które nie mają dopasowania



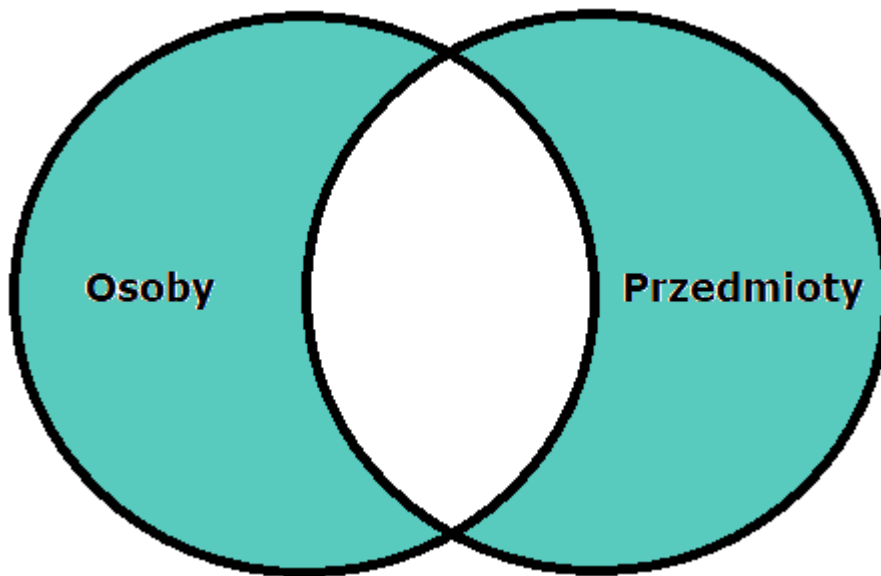
```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa  
FROM Osoby o  
RIGHT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id  
WHERE o.osoba_id IS NULL;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|------|----------|-------|
| NULL | NULL | Kubek |

♦ **FULL OUTER JOIN** excluding **INNER JOIN** (**LEFT JOIN** wykluczający wiersze dopasowane, **UNION**, **RIGHT JOIN** wykluczający wiersze dopasowane) - czyli wszystkie rekordy z prawej i lewej tabeli połączone. Następnie odrzucamy te wiersze, które mają dopasowanie w obu tabelach.

W MySQL nie ma instrukcji FULL OUTER JOIN. Dla MySQL należy zastosować **UNION**. Czyli left join z wartościami nie mających dopasowania oraz right join z wartościami nie mających dopasowania łączymy z **UNION**.



```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa
FROM Osoby o
LEFT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id
WHERE p.osoba_id IS NULL
```

UNION

```
SELECT o.imie, o.nazwisko, p.nazwa
FROM Osoby o
RIGHT JOIN Przedmioty p ON o.osoba_id = p.osoba_id
WHERE o.osoba_id IS NULL;
```

Wynik:

| imie | nazwisko | nazwa |
|--------|------------|-------|
| Patryk | Nowakowski | NULL |
| NULL | NULL | Kubek |

Lekcja

Temat: Normalizacja danych (1NF, 2NF, 3NF)

Normalizacja danych to **proces porządkowania struktury tabel w bazie danych**, tak aby:

- **nie było nadmiarowych danych**,
- **uniknąć anomalii** podczas wstawiania, usuwania i aktualizacji,
zwiększyć spójność i logiczność danych.

Najczęściej stosuje się trzy podstawowe formy normalizacji: **1NF, 2NF i 3NF**.

1NF — Pierwsza postać normalna

Tabela jest w **1NF**, jeśli:

- ✓ Każda kolumna ma **wartości atomowe** (niepodzielne).
- ✓ Nie ma list, wielu wartości w jednej komórce ani powtarzających się grup kolumn.
- ✓ Każdy wiersz jest unikalny (najczęściej dzięki kluczowi głównemu).

✗ Przykład złamania 1NF:

| id | imię | hobby |
|----|------|--------------------|
| 1 | Ola | pływanie, bieganie |

(— w jednej komórce są **dwie wartości**)

✓ Wersja poprawna (1NF):

| id | imię | hobby |
|----|------|----------|
| 1 | Ola | pływanie |
| 1 | Ola | bieganie |

lub tabela osobna **Hobby**.

2NF — Druga postać normalna

Tabela jest w **2NF**, jeśli:

- ✓ Jest w **1NF**
- ✓ Każda kolumna niekluczowa zależy w pełni od całego klucza głównego

Dotyczy to głównie tabel z **kluczem złożonym** (wiele kolumn jako PK).

✗ Przykład złamania 2NF:

Tabela **Zamówienia_Produkty**

| zamówienie_id (PK) | produkt_id (PK) | produkt_nazwa |
|--------------------|-----------------|---------------|
| 10 | 5 | Młotek |

produkt_nazwa zależy **tylko od produkt_id**, a nie od całego klucza złożonego.

✓ Wersja poprawna:

Rozdzielamy dane:

Tabela: Zamówienia_Produkty

| zamówienie_id | produkt_id |

Tabela: Produkty

| produkt_id | produkt_nazwa |

3NF — Trzecia postać normalna

Tabela jest w **3NF**, jeśli:

- ✓ Jest w **2NF**
- ✓ Kolumny niekluczowe **nie zależą od innych kolumn niekluczowych** (czyli **brak zależności przechodnich**).

✗ Przykład złamania 3NF:

pracownik_id dział_id dział_nazwa

dział_nazwa zależy od **dział_id**, a nie od **pracownik_id**.

To zależność przechodnia → złamanie 3NF.

✓ Wersja poprawna:

Tabela Pracownicy

| pracownik_id | dział_id |

Tabela Działy

| dział_id | dział_nazwa |

Lekcja

Temat: Kopie zapasowe i przywracanie w MySQL. Rodzaje indeksów w MySQL / MariaDB

Kopia zapasowa to zapis danych z bazy MySQL do pliku, aby można je było **odzyskać w razie:**

- awarii serwera,
- usunięcia danych,
- ataku (np. ransomware),
- błędu użytkownika.

Backupy w MySQL – metody i strategie

Wykonanie kopii zapasowej wykonuje się poleceniem mysqldump

1 mysqldump – backup logiczny

- odczytuje **strukturę bazy** (bazy, tabele, indeksy),
- odczytuje **dane z tabel**,
- zapisuje wszystko do **pliku tekstowego .sql**,
- w pliku są polecenia SQL (CREATE, INSERT).

♦ Kopia jednej bazy danych

mysqldump -u root -p nazwa_bazy > backup.sql

Co to znaczy:

- **-u root** → użytkownik MySQL
- **-p** → zapyta o hasło
- **nazwa_bazy** → baza do skopiowania
- **backup.sql** → plik kopii zapasowej

 Po wykonaniu masz plik, który zawiera **całą bazę**.

♦ Kopia wszystkich baz

mysqldump -u root -p --all-databases > all_backup.sql

Przywracanie bazy

- ♦ Przywracanie do istniejącej bazy

`mysql -u root -p nazwa_bazy < backup.sql`

- ♦ Przywracanie nowej bazy

`mysql -u root -p < backup.sql`

(MySQL sam utworzy bazę, jeśli polecenia CREATE DATABASE są w pliku)

Backup a cyberbezpieczeństwo

Kopie zapasowe:

- chronią przed **utratą danych**,
- pozwalają odzyskać dane po **ataku ransomware**,
- są elementem **polityki bezpieczeństwa**.

📌 Bez backupu = utrata danych na stałe.

♦ `mysqldump` - Zalety

- ✓ prosty
- ✓ przenośny
- ✓ idealny do nauki i małych baz

♦ `mysqldump` - Wady

- ✗ wolny przy dużych bazach
- ✗ brak prawdziwych backupów inkrementalnych

2 Percona XtraBackup – backup fizyczny

Percona XtraBackup to zaawansowane narzędzie do fizycznych kopii zapasowych MySQL/MariaDB.

- kopiuje pliki danych (InnoDB)
- działa bez zatrzymywania serwera
- używane w firmach i produkcji

Percona XtraBackup:

- kopiuje pliki `.ibd`, `.frm`, logi transakcji
- zapisuje je do katalogu backupu

- backup jest spójny (consistent)

Percona XtraBackup wymaga pełnej instalacji MySQL (nie XAMPP)

Rodzaje indeksów w MySQL / MariaDB

1. PRIMARY KEY (klucz główny)

- Główny, **unikalny identyfikator wiersza**
- **Nie może być NULL**
- W InnoDB to **klastrowany indeks**

Przykład

```
CREATE TABLE klienci (  
  id_klienta INT PRIMARY KEY,  
  nazwisko VARCHAR(100)  
);
```

Kiedy używać?

zawsze
do WHERE id = ?
do JOIN

2. UNIQUE INDEX

- Gwarantuje **unikalność wartości**
- Może zawierać NULL

Przykład

```
CREATE UNIQUE INDEX idx_email  
ON klienci(email);
```

Kiedy używać?

e-mail, login
dane biznesowo unikalne
poprawia wydajność = i JOIN

3. INDEX (zwykły / NON-UNIQUE)

- Najczęściej używany indeks
- Może zawierać duplikaty

Przykład

```
CREATE INDEX idx_id_klienta  
ON zamowienia(id_klienta);
```

Kiedy używać?

WHERE, JOIN, ORDER BY, GROUP BY

4. INDEX ZŁOŻONY (composite index)

- Indeks na **kilku kolumnach**

- Kolejność kolumn ma znaczenie

Przykład

```
CREATE INDEX idx_klient_kwota  
ON zamowienia(id_klienta, kwota);
```

Kiedy używać?

kilka warunków w WHERE

= + > / <

dokładnie Twój przypadek

5. FULLTEXT INDEX

- Do **wyszukiwania tekstowego**
- MATCH ... AGAINST

Przykład

```
CREATE FULLTEXT INDEX idx_opis  
ON produkty(opis);
```

Kiedy używać?

wyszukiwarki

duże teksty

NIE do LIKE '%tekst%'

6. SPATIAL INDEX

- Indeks dla danych przestrzennych (GEOMETRY)
- GIS, mapy

Przykład

```
CREATE SPATIAL INDEX idx_lokalizacja  
ON miejsca(lokalizacja);
```

7. INDEX PREFIX (częściowy)

- Indeks na **początku kolumny**
- Zmniejsza rozmiar indeksu

Przykład

```
CREATE INDEX idx_nazwisko_prefix  
ON klienci(nazwisko(10));
```

Kiedy używać?

długie VARCHAR

LIKE 'ABC%'

8. COVERING INDEX (indeks pokrywający)

- Indeks zawiera **wszystkie kolumny z SELECT**
- MySQL **nie czyta tabeli**

Przykład

```
CREATE INDEX idx_cover  
ON zamowienia(id_klienta, kwota, id_zamowienia);
```

Lekcja

Temat: Widoki (VIEW), tabele tymczasowe (temporary tables) w MySQL.

```
-- Tabela klientów
CREATE TABLE klienci (
  id_klienta INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
  imie VARCHAR(50) NOT NULL,
  nazwisko VARCHAR(50) NOT NULL,
  email VARCHAR(100) UNIQUE NOT NULL
);

-- Tabela zamówień
CREATE TABLE zamowienia (
  id_zamowienia INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
  id_klienta INT NOT NULL,
  data DATE NOT NULL,
  kwota DECIMAL(10, 2) NOT NULL,
  FOREIGN KEY (id_klienta) REFERENCES klienci(id_klienta)
);

-- Wstawianie klientów
INSERT INTO klienci (imie, nazwisko, email) VALUES
('Jan', 'Kowalski', 'jan.kowalski@example.com'),
('Anna', 'Nowak', 'anna.nowak@example.com'),
('Piotr', 'Wiśniewski', 'piotr.wisniewski@example.com');

-- Wstawianie zamówień (mieszanka dat: nowe i stare)
INSERT INTO zamowienia (id_klienta, data, kwota) VALUES
(1, '2024-12-01', 150.00),
(1, '2025-06-15', 200.00),
(2, '2025-11-20', 300.00),
(2, '2024-05-10', 100.00),
(3, '2026-01-05', 250.00);
```

Widoki (**VIEW**) w MySQL to **wirtualne tabele**, które **nie przechowują danych**, tylko **zapamiętują zapytanie SQL**.

Za każdym razem, gdy odwołujesz się do widoku, MySQL wykonuje to zapytanie i zwraca wynik.

Zastosowanie

Widoki są używane w różnych scenariuszach:

- **Uproszczenie zapytań:** Zamiast pisać skomplikowane JOIN-y za każdym razem, użytkownik może odwołać się do widoku.
- **Bezpieczeństwo:** Ograniczają dostęp do wrażliwych danych – np. widok pokazuje tylko wybrane kolumny, ukrywając resztę tabeli.

- **Abstrakcja danych:** Ukrywają strukturę bazy danych przed użytkownikami końcowymi, np. w aplikacjach webowych lub raportach.
- **Integracja systemów:** Ułatwiają migrację lub integrację z innymi narzędziami, prezentując dane w spójny sposób.
- **Optymalizacja:** W niektórych przypadkach (z materializowanymi widokami w nowszych wersjach MySQL lub InnoDB) mogą cache'ować wyniki dla szybszego dostępu.

Znaczenie

Widoki mają kluczowe znaczenie w zarządzaniu bazami danych, **ponieważ promują zasadę DRY (Don't Repeat Yourself) – unikają duplikowania kodu SQL**. Poprawiają czytelność i utrzymywalność kodu, ułatwiają kontrolę dostępu (np. via GRANT na widokach) i wspierają modularność w dużych systemach. W kontekście MySQL, widoki są standardową funkcją od wersji 5.0, co czyni je istotnym narzędziem w projektowaniu skalowalnych aplikacji bazodanowych. Pomagają też w compliance z regulacjami jak GDPR, ograniczając ekspozycję danych osobowych.

Zalety

- **Bezpieczeństwo i kontrola dostępu:** Można nadawać uprawnienia tylko do widoku, bez dostępu do tabel bazowych.
- **Uproszczenie:** Redukują złożoność zapytań dla użytkowników i deweloperów.
- **Aktualność danych:** Widoki zawsze pokazują bieżące dane, bez potrzeby ręcznego odświeżania.
- **Efektywność:** W dużych bazach ułatwiają optymalizację, np. poprzez indeksy na widokach (w MySQL 8.0+).
- **Łatwość utrzymania:** Zmiana w widoku wpływa na wszystkie zapytania go używające, bez modyfikacji kodu aplikacji.

Wady

- **Wydajność:** Ponieważ dane są obliczane dynamicznie, skomplikowane widoki mogą spowalniać zapytania, zwłaszcza przy dużych zbiorach danych (brak materializacji w standardowych widokach MySQL).
- **Brak modyfikacji:** Widoki są tylko do odczytu (nie można INSERT/UPDATE/DELETE bezpośrednio, chyba że przez wyzwalacze lub updatable views w prostych przypadkach).
- **Zależności:** Zmiana struktury tabel bazowych może złamać widok, wymagając jego odtworzenia.
- **Ograniczona funkcjonalność:** Nie obsługują wszystkich operacji (np. ORDER BY w definicji widoku bez TOP/LIMIT), a w MySQL nie ma natywnej materializacji (trzeba używać tabel tymczasowych lub zewnętrznych narzędzi).
- **Złożoność debugowania:** Błędy w widokach mogą być trudne do namierzenia, bo są "czarną skrzynką" dla użytkownika.

Tworzenie widoku

```
CREATE VIEW aktywni_klienci AS
SELECT k.imie, k.nazwisko, k.email, z.data, z.kwota
FROM klienci k
JOIN zamowienia z ON k.id_klienta = z.id_klienta
WHERE z.data > DATE_SUB(NOW(), INTERVAL 1 YEAR);
```

Użycie widoku

```
SELECT * FROM aktywni_klienci;
```

Tabele tymczasowe (ang. *temporary tables*) w MySQL to specjalne tabele, które **istnieją tylko w ramach bieżącej sesji połączenia z bazą danych**. Jest ona automatycznie usuwana po zakończeniu sesji (np. po rozłączeniu się z serwerem MySQL). Tabele tymczasowe są **przydatne do przechowywania pośrednich wyników zapytań**,

przetwarzania danych tymczasowo lub unikania konfliktów z trwałymi tabelami. Są widoczne tylko dla użytkownika, który je utworzył, i nie wpływają na inne sesje.

```
-- Tworzenie tabeli tymczasowej
CREATE TEMPORARY TABLE temp_suma_zamowien AS
SELECT id_klienta, SUM(kwota) AS calkowita_kwota
FROM zamowienia
GROUP BY id_klienta;

-- Użycie tabeli tymczasowej
SELECT * FROM temp_suma_zamowien WHERE calkowita_kwota > 200;

-- Usunięcie (opcjonalne, bo zniknie po sesji)
DROP TEMPORARY TABLE IF EXISTS temp_suma_zamowien;
```

Zastosowanie

Tabele tymczasowe są używane w scenariuszach, gdzie potrzebne jest tymczasowe przechowywanie pośrednich wyników:

- **Przetwarzanie złożonych zapytań:** Podzielenie skomplikowanego query na etapy, np. agregacja danych przed JOIN-em.
- **Optymalizacja wydajności:** Przechowywanie wyników podzapytań, aby uniknąć wielokrotnego obliczania (np. w raportach).
- **Testowanie i debugowanie:** Tworzenie mock danych bez modyfikacji stałych tabel.
- **Procedury przechowywane i wyzwalacze:** Przechowywanie tymczasowych danych w skryptach SQL.
- **Integracja z aplikacjami:** W sesjach użytkownika, np. w web app, do personalizowanych obliczeń bez obciążania głównej bazy.

Znaczenie

Tabele tymczasowe mają istotne znaczenie w optymalizacji i zarządzaniu zasobami w MySQL, szczególnie w środowiskach o wysokim obciążeniu. Pozwalają na efektywne zarządzanie pamięcią (mogą być w pamięci lub na dysku, w zależności od silnika jak InnoDB lub MEMORY), co poprawia wydajność zapytań. W kontekście MySQL (od wersji 3.23, ale ulepszone w nowszych), wspierają skalowalność aplikacji, zapobiegając blokadom i konfliktom w wielosesyjnych środowiskach. Są kluczowe w compliance, bo nie pozostawiają śladów po sesji, co pomaga w ochronie danych tymczasowych.

Zalety

- **Izolacja sesji:** Widoczne tylko dla bieżącego połączenia, co zapobiega konfliktom w aplikacjach wieloużytkownikowych.
- **Automatyczne czyszczenie:** Usuwane po zakończeniu sesji, co oszczędza miejsce i upraszcza zarządzanie.
- **Wydajność:** Mogą być szybsze niż podzapytania, zwłaszcza przy dużych zbiorach danych (np. używając ENGINE=MEMORY dla tabel w RAM).
- **Elastyczność:** Wspierają indeksy, klucze obce i większość operacji jak zwykłe tabele.
- **Bezpieczeństwo:** Nie wpływają na trwałe dane, idealne do testów lub tymczasowych obliczeń.

Wady

- **Ograniczony zakres:** Niewidoczne poza sesją, co uniemożliwia udostępnianie danych między połączeniami.
- **Zużycie zasobów:** Przy dużych tabelach mogą zużywać dużo pamięci/dysku, prowadząc do błędów (np. "Out of memory").
- **Brak trwałości:** Dane giną po awarii sesji lub serwera, co wymaga ponownego tworzenia.
- **Złożoność w transakcjach:** W InnoDB, mogą być rollback'owane, ale nie zawsze zachowują się jak trwałe tabele.

- **Ograniczona funkcjonalność:** Nie można ich replikować w klastrach MySQL, a w starszych wersjach miały problemy z LOCK-ami.

Uwaga: jeśli utworzysz tymczasową tabelę o takiej samej nazwie jak istniejąca stała tabela, MySQL będzie używać wersji tymczasowej w danej sesji. Po jej usunięciu znów zobaczysz oryginalną tabelę.

Indeksy i klucze

Możesz w tabelach tymczasowych: definiować **PRIMARY KEY, UNIQUE, INDEX** itp.

```
CREATE TEMPORARY TABLE produkty_tmp (  
    id INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,  
    nazwa VARCHAR(100),  
    cena DECIMAL(10,2),  
    INDEX (cena)  
);
```

- Jednak nie możesz tworzyć indeksów **FULLTEXT** ani **SPATIAL** w tabelach tymczasowych.

Lekcja

Temat: INDEKS

Indeksy w MySQL to struktury danych, które przyspieszają wyszukiwanie i sortowanie danych w tabelach bazy danych. Bez indeksu, MySQL musiałby skanować całą tabelę (tzw. full table scan), co jest nieefektywne dla dużych zbiorów danych. Indeks działa jak spis treści w książce – pozwala szybko znaleźć konkretne wiersze bez sprawdzania wszystkich.

Podstawowe zasady działania:

- **Przyspieszanie zapytań:** Indeksy są używane w klauzulach
 - WHERE, JOIN, ORDER BY i GROUP BY

Na przykład, jeśli masz indeks na kolumnie **email**, następnie wykonasz zapytanie **SELECT * FROM users WHERE email = 'example@domain.com'** uzyskanie wyniku będzie szybkie, bo MySQL użyje indeksu do bezpośredniego dostępu do wierszy.

- **Koszt:** Indeksy zużywają miejsce na dysku i spowalniają operacje
 - INSERT, UPDATE i DELETE,

bo po każdej zmianie indeks musi być aktualizowany.

Typy indeksów w MySQL

MySQL obsługuje kilka typów indeksów, w zależności od silnika bazy danych (np. InnoDB, MyISAM). Poniżej wymieniam główne typy wraz z krótkim opisem. Typy te definiuje się podczas tworzenia indeksu za pomocą słów kluczowych w SQL.

1. **PRIMARY KEY:**

- Unikalny indeks, który służy jako główny klucz identyfikujący wiersze w tabeli.
- **Nie pozwala na wartości NULL i musi być unikalny.**
- W InnoDB jest to clustered index – dane tabeli są fizycznie posortowane według tego klucza.
- Przykład: `PRIMARY KEY (id)`.

2. **UNIQUE:**

- **Zapewnia unikalność wartości w kolumnie lub grupie kolumn.**
- **Mogą być wartości NULL (w zależności od definicji), ale wartości nie mogą się powtarzać.**
- Używany do egzekwowania integralności danych.
- Przykład: `UNIQUE INDEX idx_email (email)`.

3. **INDEX** (lub **KEY**, zwykły indeks):

- Podstawowy typ indeksu, **nie wymuszający unikalności**.
- Przyspiesza wyszukiwanie, sortowanie i łączenie tabel.
- **Może być na jednej lub wielu kolumnach (composite index).**
- Przykład: `INDEX idx_last_name (last_name)`.

4. **FULLTEXT:**

- Specjalny **indeks do wyszukiwania pełnotekstowego w kolumnach tekstowych** (np. VARCHAR, TEXT).
- Obsługuje wyszukiwanie słów kluczowych, z obsługą stop words, stemmingu i rankingiem relevancji.
- Dostępny w InnoDB i MyISAM.
- Przykład: `FULLTEXT INDEX idx_content (content)`.

5. **SPATIAL:**

- **Indeks dla danych przestrzennych** (geometria, punkty, linie itp.).
- Używa struktury R-tree do efektywnego wyszukiwania przestrzennego (np. bliskość, zawieranie).
- Wymaga kolumn typu GEOMETRY.
- Przykład: `SPATIAL INDEX idx_location (location)`.

6. **HASH:**

- **Indeks oparty na hashowaniu, szybki dla równości, ale nie dla zakresów.**
- Dostępny głównie w silniku MEMORY (HEAP), lub implicitnie w InnoDB dla niektórych operacji.
- Nie jest powszechnie używany w InnoDB, gdzie dominuje B-tree.
- Przykład: `INDEX idx_hash USING HASH (column)`.

`DROP TABLE IF EXISTS example_table;`

```
CREATE TABLE example_table (
  id INT,
  name VARCHAR(255),
  email VARCHAR(255),
  description TEXT,
  location GEOMETRY NOT NULL,
  code CHAR(10)
);
```

1. PRIMARY KEY

- **Tworzenie** (podczas tworzenia tabeli lub dodawanie później):

-- Podczas tworzenia tabeli

```
CREATE TABLE example_table (
  id INT AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY
);
```

-- Dodawanie później (jeśli nie istnieje)

```
ALTER TABLE example_table ADD PRIMARY KEY (id);
```

- **Edycja** (zmiana kolumny PRIMARY KEY wymaga usunięcia i dodania nowego; nie można bezpośrednio edytować):

-- Usuń istniejący PRIMARY KEY (jeśli to możliwe, np. nie AUTO_INCREMENT)

```
ALTER TABLE example_table DROP PRIMARY KEY;
```

-- Dodaj nowy na innej kolumnie (np. email, ale musi być unikalne i nie NULL)

```
ALTER TABLE example_table ADD PRIMARY KEY (email);
```

Uwaga: Jeśli PRIMARY KEY jest AUTO_INCREMENT, edycja może wymagać rekonstrukcji tabeli.

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP PRIMARY KEY;
```

Uwaga: Tabela może istnieć bez PRIMARY KEY, ale to niezalecane w InnoDB.

2. UNIQUE

- **Tworzenie:**

-- Podczas tworzenia tabeli

```
CREATE TABLE example_table (
  email VARCHAR(255) UNIQUE
);
```

-- Dodawanie później

```
ALTER TABLE example_table ADD UNIQUE INDEX idx_unique_email (email);
```

Lub:

```
CREATE UNIQUE INDEX indeks_unique_email ON example_table (email);
```

- **Edycja** (nie bezpośrednia; usuń i dodaj nowy, np. zmień kolumny):

-- Usuń istniejący

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX indeks_unique_email ;
```

-- Dodaj zmodyfikowany (np. na dwóch kolumnach)

```
ALTER TABLE example_table ADD UNIQUE INDEX idx_unique_name_email (name, email);
```

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_unique_email;
```

Lub:

```
DROP INDEX idx_unique_email ON example_table;
```

3. INDEX (lub KEY, zwykły indeks)

- **Tworzenie:**

-- Podczas tworzenia tabeli

```
CREATE TABLE example_table (  
    name VARCHAR(255),  
    INDEX idx_name (name)  
);
```

-- Dodawanie później

```
ALTER TABLE example_table ADD INDEX idx_name (name);
```

Lub:

```
CREATE INDEX idx_name ON example_table (name);
```

Dla kompozytowego:

```
CREATE INDEX idx_name ON example_table (name, email)
```

- **Edycja** (nie bezpośrednia; usuń i dodaj nowy, np. dodaj kolumnę):

-- Usuń istniejący

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_name;
```

-- Dodaj zmodyfikowany (np. kompozytowy)

```
ALTER TABLE example_table ADD INDEX idx_name_email (name, email);
```

Można zmienić nazwę:

```
ALTER TABLE example_table RENAME INDEX idx_name TO idx_new_name;
```

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_name;
```

Lub:

```
DROP INDEX idx_name ON example_table;
```

4. FULLTEXT

- **Tworzenie:**

-- Podczas tworzenia tabeli

```
CREATE TABLE example_table (  
    description TEXT,  
    FULLTEXT INDEX idx_fulltext_desc (description)  
);
```

-- Dodawanie później

```
ALTER TABLE example_table ADD FULLTEXT INDEX idx_fulltext_desc (description);
```

Lub:

```
CREATE FULLTEXT INDEX idx_fulltext_desc ON example_table (description);
```

- **Edycja** (nie bezpośrednia; usuń i dodaj nowy, np. zmień kolumny lub parser):

-- Usuń istniejący

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_fulltext_desc;
```

-- Dodaj zmodyfikowany (np. na dwóch kolumnach z parserem)

```
ALTER TABLE example_table ADD FULLTEXT INDEX idx_fulltext_name_desc (name, description);
```

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_fulltext_desc;
```

Lub:

```
DROP INDEX idx_fulltext_desc ON example_table;
```

5. SPATIAL

- **Tworzenie:**

-- Podczas tworzenia tabeli (kolumna musi być GEOMETRY lub podobna)

```
CREATE TABLE example_table (  
    location GEOMETRY NOT NULL,  
    SPATIAL INDEX idx_spatial_loc (location)  
);
```

-- Dodawanie później

```
ALTER TABLE example_table ADD SPATIAL INDEX idx_spatial_loc (location);
```

Lub:

```
CREATE SPATIAL INDEX idx_spatial_loc ON example_table (location);
```

- **Edycja** (nie bezpośrednia; usuń i dodaj nowy):

-- Usuń istniejący

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_spatial_loc;
```

-- Dodaj zmodyfikowany (np. jeśli zmienisz definicję kolumny)

```
ALTER TABLE example_table ADD SPATIAL INDEX idx_spatial_new (location);
```

Uwaga: SPATIAL wymaga kolumny NOT NULL w nowszych wersjach.

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_spatial_loc;
```

Lub:

```
DROP INDEX idx_spatial_loc ON example_table;
```

6. HASH

- **Tworzenie:**

-- Podczas tworzenia tabeli (najlepiej w silniku MEMORY lub Aria)

```
CREATE TABLE example_table (  
    code CHAR(10),  
    INDEX idx_hash_code USING HASH (code)  
) ENGINE=MEMORY;
```

-- Dodawanie później

```
ALTER TABLE example_table ADD INDEX idx_hash_code USING HASH (code);
```

Lub:

```
CREATE INDEX idx_hash_code ON example_table (code) USING HASH;
```

Uwaga: W InnoDB HASH jest emulowany przez B-tree w większości przypadków.

- **Edycja** (nie bezpośrednia; usuń i dodaj nowy, np. zmień na B-tree):

-- Usuń istniejący

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_hash_code;
```

-- Dodaj zmodyfikowany (np. bez HASH, czyli domyślny B-tree)

```
ALTER TABLE example_table ADD INDEX idx_new_code (code);
```

- **Usuwanie:**

```
ALTER TABLE example_table DROP INDEX idx_hash_code;
```

Lub:

```
DROP INDEX idx_hash_code ON example_table;
```

Ogólne uwagi:

- Po operacjach sprawdź indeksy: `SHOW INDEX FROM example_table;`

Indeksy w MySQL (dla silnika InnoDB, który jest domyślny) są zazwyczaj oparte na strukturze **B-tree** (Balanced Tree), co zapewnia zrównoważone drzewo wyszukiwania binarnego.

B-tree (Balanced Tree) to zrównoważona struktura drzewiasta używana w systemach baz danych (jak MySQL) do indeksowania danych, aby efektywnie obsługiwać operacje na dużych zbiorach danych przechowywanych na dyskach.

Poniżej wyjaśnię strukturę krok po kroku. Zakładam B-tree **rzędu m** (gdzie m to maksymalna liczba dzieci węzła, zwana też stopniem drzewa). W praktyce m zależy od rozmiaru strony dyskowej (np. w MySQL strona indeksu to często 16 KB).

1. Podstawowe właściwości B-tree

- **Zrównoważenie:** Wszystkie liście (węzły bez dzieci) są na tym samym poziomie głębokości. To zapobiega degeneracji drzewa w liniową strukturę (jak w niezrównoważonych drzewach binarnych).
- **Liczba kluczy w węzłach:**
 - Każdy węzeł (oprócz korzenia) ma co najmniej $\lceil m/2 \rceil - 1$ kluczy (minimalna liczba, aby uniknąć underflow).
 - Maksymalna liczba kluczy w węźle to $m - 1$.
 - Korzeń może mieć od 1 do $m-1$ kluczy (może być mniejszy).
- **Liczba dzieci:** Jeśli węzeł ma k kluczy, to ma dokładnie $k + 1$ dzieci (dla węzłów wewnętrznych).
- **Klucze posortowane:** W każdym węźle klucze są posortowane rosnąco. Wartości mniejsze niż klucz i -tego idą do i -tego dziecka, większe – do $(i+1)$ -tego.

2. Typy węzłów

B-tree składa się z trzech rodzajów węzłów:

- **Korzeń (Root):** Najwyższy węzeł, może być liściem lub mieć dzieci. Jeśli drzewo ma tylko jeden węzeł, to jest nim korzeń.
- **Węzły wewnętrzne (Internal Nodes):** Zawierają klucze i wskaźniki do dzieci. Nie przechowują danych (w czystym B-tree dane mogą być w dowolnych węzłach, ale w wariantach jak B+tree – tylko w liściach).
- **Węzły liściowe (Leaf Nodes):** Zawierają klucze i dane (lub wskaźniki do danych). Nie mają dzieci.

Kiedy stosować B-tree

Stosuj B-tree, gdy:

- **Kolumna jest często używana w warunkach wyszukiwania, sortowania lub łączenia tabel.**
- **Zapytania obejmują równość, zakresy lub prefix matching.**
- **Dane są dynamiczne (częste INSERT/UPDATE/DELETE),** bo B-tree dobrze radzi sobie z rebalansowaniem.
- **Tabela jest duża** – B-tree redukuje full table scan do logarytmicznego czasu.
- **Dla composite indexes (wielokolumnowych), gdzie kolejność kolumn ma znaczenie (lewy prefix rule).**

B-tree jest szczególnie efektywny, gdy selektywność jest wysoka (mało duplikatów w kolumnie), a indeks pokrywa zapytanie (covering index – bez potrzeby odczytu całej tabeli).

Przykłady zapytań, gdzie B-tree pomaga

Oto typowe scenariusze z przykładami SQL. Zakładam tabelę users z indeksem B-tree na age (INT) i composite na (last_name, first_name).

- 1. Równość (=):**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE age = 30;`
 - Dlaczego B-tree: Szybko lokalizuje dokładne dopasowania.
- 2. Zakresy (>, <, BETWEEN, >=, <=):**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE age BETWEEN 20 AND 40;`
 - Dlaczego B-tree: Efektywne skanowanie zakresowe dzięki połączonym liściom (w B+tree).
- 3. Sortowanie (ORDER BY):**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users ORDER BY last_name ASC LIMIT 10;`
 - Dlaczego B-tree: Dane są już posortowane w indeksie, unika dodatkowego sortu.
- 4. Grupowanie (GROUP BY):**
 - Zapytanie: `SELECT last_name, COUNT(*) FROM users GROUP BY last_name;`
 - Dlaczego B-tree: Przyspiesza agregację po indeksowanej kolumnie.
- 5. Łączenie tabel (JOIN):**
 - Zapytanie: `SELECT u.name, o.order_date FROM users u JOIN orders o ON u.id = o.user_id WHERE u.age > 25;`
 - Dlaczego B-tree: Szybkie matching po kluczu obcym.
- 6. LIKE z prefixem (bez wildcarda na początku):**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE last_name LIKE 'Smith%';`
 - Dlaczego B-tree: Traktuje jako zakres (od 'Smith' do 'Smithz...').

Sprawdź użycie indeksu za pomocą EXPLAIN SELECT ... – jeśli pokazuje "Using index", to B-tree działa.

Kiedy nie stosować B-tree

Nie stosuj B-tree (lub nie jest on efektywny), gdy:

- Zapytanie nie korzysta z indeksu (np. niska selektywność – kolumna z wieloma duplikatami, jak płeć: 'M'/'F').
- Indeks spowalnia modyfikacje (zbyt wiele indeksów na tabeli – każdy UPDATE wymaga aktualizacji wszystkich).
- Dla specjalnych typów danych lub zapytań, gdzie lepsze są inne struktury (HASH, FULLTEXT, SPATIAL).
- Optimizer wybiera full table scan, bo tabela jest mała lub indeks nie jest selektywny.

Przykłady zapytań, gdzie B-tree nie pomaga lub nie jest używany:

- 1. LIKE z wildcardem na początku:**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE last_name LIKE '%mith';`
 - Dlaczego nie: Nie może użyć zakresu – wymaga full scan.
- 2. Funkcje na kolumnie:**
 - Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE UPPER(last_name) = 'SMITH';`
 - Dlaczego nie: Funkcja (UPPER) uniemożliwia użycie indeksu (chyba że użyjesz functional index w nowszych wersjach).

3. **Nierówności z OR (bez optymalizacji):**

- Zapytanie: `SELECT * FROM users WHERE age < 20 OR age > 60;`
- Dlaczego nie: Może wymagać dwóch skanów lub full scan, jeśli nie ma UNION.

4. **Wyszukiwanie pełnotekstowe:**

- Zapytanie: `SELECT * FROM articles WHERE MATCH(content) AGAINST('keyword');`
- Dlaczego nie: Użyj FULLTEXT index (inverted index, nie B-tree).

5. **Dane przestrzenne:**

- Zapytanie: `SELECT * FROM locations WHERE ST_Contains(geom, POINT(1,2));`
- Dlaczego nie: Użyj SPATIAL index (R-tree).

6. **Tylko równość w małych tabelach (MEMORY engine):**

- Zapytanie: `SELECT * FROM temp_table WHERE code = 'ABC';`
- Dlaczego nie: Lepszy HASH index dla czystej równości (szybszy, ale nie dla zakresów).

Omówić na następnej lekcji ten temat , bo poprosili ze względu na sprawdzian z matematyki