

# Rozszerzenie obiektowe w SZBD Oracle

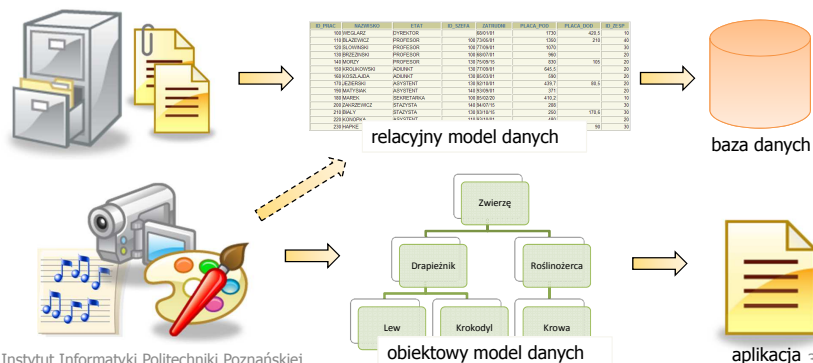
Cześć 1. Deklarowanie typów. Tworzenie  
instancji typów. Przegląd metod.  
Dziedziczenie. Polimorfizm.

# Plan

- Wprowadzenie
  - obiektowy model danych
- Obiekty w bazie danych
  - definiowanie i przechowywanie
  - składowe i metody
  - konstruktory
  - referencje
  - dziedziczenie i polimorfizm

# Model danych

- Model danych to abstrakcyjny opis sposobu **reprezentacji** i **wykorzystania** danych
- Na model danych składają się:
  - **struktura**: kolekcja struktur wykorzystywanych do przedstawiania obiektów i encji modelowanego mini-świata,
  - **ograniczenia**: reguły zapewniające spójność i poprawność danych
  - **operacje**: zbiór operatorów stosowanych do struktur w celu czytania i pisania danych



# Obiektowy model danych - pojęcia

- **Klasa** – abstrakcyjna reprezentacja "rzeczy", zawiera definicję struktury i zachowania w postaci składowych i metod.
- **Obiekt** – wystąpienie klasy, reprezentacja konkretnego bytu.
- **Składowa** – reprezentuje cechę obiektu.
- **Metoda** – zdolność obiektu do wykonania czynności.
- **Przekazywanie komunikatów** – sposób przekazywania danych lub wywoływania czynności między obiektami.
- **Dziedziczenie** – uproszczony sposób specjalizacji klas.
- **Enkapsulacja** – ukrywanie złożoności obiektu za interfejsem.
- **Polimorfizm** – zdolność występowania obiektów w kontekście ich klas-przodków.

# Zalety modelu obiektowego

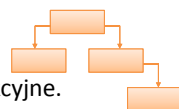
- Modelowanie:
  - naturalna reprezentacja złożonych obiektów świata rzeczywistego,
  - naturalna reprezentacja relacji kompozycji,
  - naturalna reprezentacja interakcji między obiektami,
  - bezpośrednie powiązanie operacji z danymi.
- Programowanie:
  - wielokrotne użycie kodu,
  - modularność i łatwość pielęgnacji,
  - zwiększone bezpieczeństwo i elastyczność,
  - brak konieczności konwersji między modelami danych na styku baza danych – aplikacja (ang. *O/R impedance mismatch*).

# Model obiektowo-relacyjny

- Umożliwia wykorzystanie mechanizmów obiektowych wewnątrz relacyjnej bazy danych:
  - abstrakcyjne typy danych definiowane przez użytkownika,
  - predefiniowane typy obiektowe dostarczane przez producentów oprogramowania (multimedia, dane przestrzenne),
  - dziedziczenie, enkapsulacja, polimorfizm, klasy abstrakcyjne, ...
  - dostępne mechanizmy relacyjne: SQL, przetwarzanie transakcyjne, zarządzanie współbieżnością, ścieżki dostępu, kopie bezpieczeństwa i protokoły odtwarzania spójności, ...
- Alternatywa dla systemów odwzorowania obiektowo-relacyjnego (O/RM).

# Własności obiektowo-relacyjne w Oracle

- Obiektowe typy danych użytkownika:
  - metody, składowe, konstruktory, przeciążanie.
- Współdzielenie obiektów:
  - referencje, nawigacja.
- Dziedziczenie:
  - polimorfizm, przesłanianie metod, typy abstrakcyjne.
- Kolekcje:
  - tabele o zmiennym rozmiarze, tabele zagnieżdżone.
- Perspektywy obiektowe.



# Abstrakcyjne typy danych użytkownika

- Każdy typ obiektowy składa się z dwóch części:
  - **deklaracji** (interfejsu): zbioru składowych (pól i sygnatur metod),
  - **definicji** (ciała): implementacji metod.



```
CREATE TYPE Pracownik AS OBJECT (  
  nazwisko VARCHAR2(20),  
  pensja   NUMBER(6,2),  
  etat     VARCHAR2(15),  
  data_ur  DATE  
);
```

## Trwałość obiektów

- Obiekty składuje się trwale w dwóch postaciach:
  - **obiekty krotkowe** (ang. *row object*),
  - **obiekty atrybutowe** (ang. *column object*).

PracownicyObjTab

- Do przechowywania obiektów krotkowych wykorzystuje się **tabele obiektów** (ang. *object table*).
- Obiekty atrybutowe są przechowywane jako wartości atrybutu w zwyczajnej tabeli.

Kowalski
Nowak
...

ProjektyTab		symbol	budzet	kierownik
AB 001	...	20 000	Kowalski	
XY 222	...	15 000	Nowak	

Institut Informatyki Politechniki Poznańskiej

9

## Tworzenie obiektów

- Do tworzenia obiektu służy specjalna metoda – **konstruktor**:
    - zwraca nową instancję typu obiektowego,
    - ustawia wartości pól w nowej instancji.
  - Każdy typ obiektowy posiada **konstruktor atrybutowy**:
    - lista argumentów zgodna z listą atrybutów typu obiektowego,
    - podczas wywołania należy podać wartości wszystkich atrybutów.
  - Nazwa konstruktora jest identyczna z nazwą typu obiektowego.
  - Wywołanie konstruktora poprzedzamy słowem **NEW** (opcjonalnie).
- ```
NEW Pracownik('Kowalski', 1200, 'ASYSTENT',  
              DATE '1963-10-03')
```
- Użytkownik może deklarować własne konstruktory.
  - Sposób tworzenia obiektu jest identyczny dla obiektów krotkowych i obiektów atrybutowych.

Institut Informatyki Politechniki Poznańskiej

10

## Obiekty krotkowe (1)

- Utworzenie tabeli obiektów:

```
CREATE TABLE PracownicyObjTab OF Pracownik;
```

- Ograniczenia integralnościowe:

```
CREATE TABLE PracownicyObjTab OF Pracownik(  
  nazwisko CONSTRAINT nazwisko_pk PRIMARY KEY);
```

- Indeksy:

```
CREATE INDEX PracObjTabEtatIdx  
ON PracownicyObjTab(etat);
```

Institut Informatyki Politechniki Poznańskiej

11

## Obiekty krotkowe (2)

- Wstawienie obiektu krotkowego:

```
INSERT INTO PracownicyObjTab VALUES (  
  NEW Pracownik('Kowalski', 2500, 'ASYSTENT',  
                DATE '1965-07-01'));
```

```
INSERT INTO PracownicyObjTab VALUES (  
  Pracownik('Nowak', 3100, 'ADIUNKT',  
            DATE '1973-01-30'));
```

Institut Informatyki Politechniki Poznańskiej

12

## Obiekty krotkowe (3)

- Dostęp obiektowy – funkcja **VALUE**:
  - parametr – alias tabeli obiektowej,
  - wartość zwracana – instancje obiektów tabeli obiektowej.

```
SELECT VALUE(p) FROM PracownicyObjTab p;
```

- Dostęp relacyjny:

```
SELECT * FROM PracownicyObjTab;
```

## Obiekty krotkowe (4)

```
SQL> SELECT VALUE(p) FROM PracownicyObjTab p;
```

```
VALUE(P)
```

```
-----  
PRACOWNIK('Kowalski',2500,'ASYSTENT','1965-07-01')  
PRACOWNIK('Nowak',3100,'ADIUNKT','1973-01-30')
```

```
SQL> SELECT * FROM PracownicyObjTab;
```

```
NAZWISKO                PENSJA ETAT                DATA_UR  
-----  
Kowalski                 2500 ASYSTENT              65/07/01  
Nowak                    3100 ADIUNKT                73/01/30
```

## Obiekty krotkowe (5)

- Modyfikowanie obiektu krotkowego:
  - modyfikowanie wartości pól:

```
UPDATE PracownicyObjTab p  
SET p.etat = 'PROFESOR' WHERE p.nazwisko = 'Kowalski';
```

- zamiana całego obiektu:

```
UPDATE PracownicyObjTab p  
SET p = Pracownik('Andrzejak',1500,'ASYSTENT',DATE'1980-11-03')  
WHERE p.nazwisko = 'Kowalski';
```

- Usuwanie obiektu krotkowego:

```
DELETE PracownicyObjTab p  
WHERE p.nazwisko = 'Andrzejak';
```

## Obiekty atrybutowe (1)

- Utworzenie tabeli z obiektami atrybutowymi:

```
CREATE TABLE ProjektyTab (  
    symbol CHAR(6), nazwa VARCHAR(100),  
    budzet NUMBER, kierownik Pracownik);
```

- Ograniczenia integralnościowe:

```
CREATE TABLE ProjektyTab (  
    symbol CHAR(6) CONSTRAINT proj_pk PRIMARY KEY,  
    nazwa VARCHAR(100), budzet NUMBER,  
    kierownik Pracownik,  
    CONSTRAINT etat_chk  
    CHECK(kierownik.etat in ('ADIUNKT','PROFESOR')));
```

- Indeksy:

```
CREATE INDEX ProjektyTabEtatIdx  
ON ProjektyTab(kierownik.etat);
```

## Obiekty atrybutowe (2)

- Wstawienie rekordu z obiektem atrybutowym:

```
INSERT INTO ProjektyTab VALUES
('AB 001','Projekt X',20000,
NEW Pracownik('Nowak',3200,'ADIUNKT',null));

INSERT INTO ProjektyTab VALUES
('XY 003','Projekt Y',45000,
Pracownik('Kowalski',2500,'PROFESOR',null));
```

- Obiekt pusty a obiekt z pustymi wartościami pól:

```
INSERT INTO ProjektyTab VALUES
('1','Projekt 1',100, null);

INSERT INTO ProjektyTab VALUES
('2','Projekt 2',200,
PRACOWNIK(null, null, null, null));
```

## Obiekty atrybutowe (3)

- Dostęp obiektów atrybutowych i ich składowych:

```
SELECT nazwa, kierownik FROM ProjektyTab;

SELECT p.kierownik.nazwisko FROM ProjektyTab p;
```

alias jest wymagany w przypadku dostępu do składowych obiektu atrybutowego

## Obiekty atrybutowe (4)

```
SQL> SELECT symbol, kierownik FROM ProjektyTab;

SYMBOL KIEROWNIK
-----
AB 001 PRACOWNIK('Nowak',3200,'ADIUNKT',NULL)
XY 003 PRACOWNIK('Kowalski',2500,'PROFESOR',NULL)

SQL> SELECT symbol, p.kierownik.nazwisko AS szef
FROM ProjektyTab p;

SYMBOL SZEF
-----
AB 001 Nowak
XY 003 Kowalski
```

## Obiekty atrybutowe (5)

- Modyfikowanie obiektów atrybutowych:

```
UPDATE ProjektyTab p
SET budzet = budzet * 1.1,
    p.kierownik.pensja = p.kierownik.pensja * 1.1
WHERE symbol = 'AB 001';

UPDATE ProjektyTab
SET kierownik =
    Pracownik('Andrzejak',1700,'ADIUNKT',null)
WHERE symbol = 'XY 003';
```

## Definiowanie metod typu obiektowego

- Typ obiektowy może posiadać następujące rodzaje metod:
  - metody zwykłe (**MEMBER**) – wołane na rzecz konkretnego obiektu (zarówno funkcje jak i procedury),
  - metody statyczne (**STATIC**) – wołane na rzecz całego typu obiektowego (zarówno funkcje jak i procedury),
  - metody porównujące (**MAP/ORDER**) – wykorzystywane w sytuacji konieczności porównania obiektów (tylko funkcje),
  - konstruktory (**CONSTRUCTOR**) – tworzące nowe obiekty (tylko funkcje).
- Metoda jest definiowana dwukrotnie:
  - w deklaracji typu: **sygnatura metody** (nazwa i lista argumentów),
  - w definicji typu: **ciało metody** (implementacja, kod źródłowy).

## Definiowanie metod typu obiektowego

```
ALTER TYPE Pracownik REPLACE AS OBJECT (  
  nazwisko VARCHAR2(20),  
  pensja NUMBER(6,2),  
  etat VARCHAR2(15),  
  data_ur DATE,  
  MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER,  
  MEMBER PROCEDURE podwyzka(p_kwota NUMBER);
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY Pracownik AS  
  MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS  
  BEGIN  
    RETURN EXTRACT (YEAR FROM CURRENT_DATE) -  
    EXTRACT (YEAR FROM data_ur);  
  END wiek;  
  
  MEMBER PROCEDURE podwyzka(p_kwota NUMBER) IS  
  BEGIN  
    pensja := pensja + p_kwota;  
  END podwyzka;  
END;
```

## Parametr SELF metody (1)

- Niejawny parametr każdej metody (z wyłączeniem metod statycznych).

```
MEMBER PROCEDURE podwyzka(pensja NUMBER) ...
```

to de facto

```
MEMBER PROCEDURE podwyzka(SELF IN OUT Pracownik,  
  pensja NUMBER) ...
```

- Umożliwia odwołanie z ciała metody do obiektu, dla którego metoda została wywołana.

```
MEMBER PROCEDURE podwyzka(pensja NUMBER) IS  
  BEGIN  
    SELF.pensja := SELF.pensja + pensja;  
  END podwyzka;
```

## Parametr SELF metody (2)

- Parametr SELF jest domyślnie deklarowany jako przekazywany w trybie IN OUT:
  - wartość parametru jest kopiowana do metody,
  - dla dużych obiektów może to spowolnić wykonanie metody,
  - rozwiązanie: jawna deklaracja parametru SELF z klauzulą NOCOPY:

```
MEMBER PROCEDURE podwyzka(SELF IN OUT NOCOPY Pracownik,  
  pensja NUMBER) ..
```

## Wywoływanie metod składowych

- Metody składowe mogą być uruchamiane:
  - z poziomu SQL (tylko metody będące funkcjami),
  - z poziomu PL/SQL (wszystkie metody).

```
SELECT p.nazwisko, p.data_ur, p.wiek() FROM PracownicyObjTab p;
```

```
DECLARE
  l_kierownik Pracownik;
BEGIN
  SELECT kierownik INTO l_kierownik
  FROM ProjektyTab WHERE symbol = 'AB 001';

  l_kierownik.podwyzka(200);

  UPDATE ProjektyTab
  SET kierownik = l_kierownik WHERE symbol = 'AB 001';
END;
```

## Tożsamość obiektów (1)

- Tożsamość obiektu to unikalny i niezmienny identyfikator związany z obiektem przez cały cykl jego życia:
  - tożsamość posiadają tylko obiekty krotkowe,
  - tożsamość jest zapewniana przez OID (ang. *object identifier*),
  - rodzaje OID:
    - OID generowany automatycznie (domyślny), unikalny globalnie, zajmuje 16B,
    - OID generowany na podstawie klucza podstawowego, unikalny lokalnie, rozmiar zależy od rozmiaru wartości klucza podstawowego.

```
CREATE TABLE ... OF typ
OBJECT IDENTIFIER IS [SYSTEM GENERATED | PRIMARY KEY];
```

## Tożsamość obiektów (2)

- Aplikacja może wykorzystywać referencje do identyfikatorów, odczytywane za pomocą funkcji **REF ( )**
  - funkcja zwraca referencję do obiektu krotkowego.

```
SELECT REF(p) FROM PracownicyObjTab p
WHERE p.nazwisko = 'Kowalski';
```

## Porównywanie wartości obiektów

- Wartością obiektu jest zbiór wartości jego składowych:
  - dwa obiekty są równe gdy mają te same wartości składowych,
  - standardowo, operatory = i != umożliwiają porównywanie obiektów.
- Porównywanie obiektów najczęściej wymaga sortowania:
  - operatory relacyjne: <, >, <=, >=,
  - operator **BETWEEN ... AND ...**,
  - klauzule **ORDER BY, GROUP BY, DISTINCT**.
- Metody porównujące: metoda odwzorowująca i metoda porządkująca.
- Cechy:
  - typ obiektowy może mieć tylko jedną metodę porównującą,
  - metody odwzorowujące są bardziej efektywne, metody porządkujące są bardziej elastyczne,
  - metody porównujące są wywoływane automatycznie (niejawnie), ale mogą być również wywoływane jawnie.

## Metoda odwzorowująca (1)

- Funkcja zwracająca dla obiektu wartość, która może służyć do porównywania obiektu z innymi obiektami tego samego typu obiektowego.
  - zwracana wartość jest najczęściej wyliczana na podstawie wartości pól obiektu.
- Wywołanie niejawne:

```
obiektA > obiektB
```

jest równoważne

```
obiektA.metoda_odwzorujaca() > obiektB.metoda_odwzorujaca()
```

## Metoda odwzorowująca (2)

- Dodanie sygnatury metody do deklaracji typu obiektowego:
- Dodanie implementacji metody do definicji typu obiektowego:

```
ALTER TYPE Pracownik ADD MAP MEMBER FUNCTION odwzoruj  
RETURN NUMBER CASCADE INCLUDING TABLE DATA;
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY Pracownik AS  
  MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS  
  BEGIN  
    RETURN EXTRACT(YEAR FROM CURRENT_DATE) -  
      EXTRACT(YEAR FROM data_ur);  
  END wiek;  
  MEMBER PROCEDURE podwyzka(p_kwota NUMBER) IS  
  BEGIN  
    pensja := pensja + p_kwota;  
  END podwyzka;  
  MAP MEMBER FUNCTION odwzoruj RETURN NUMBER IS  
  BEGIN  
    RETURN ROUND(pensja, -3) + wiek();  
  END odwzoruj;  
END;
```

## Metoda odwzorowująca (3)

- Przykład użycia

```
SQL> SELECT nazwisko, pensja, p.odwzoruj() FROM pracownicyobjtab p;  
  
NAZWISKO          PENSJA P.ODWZORUJ()  
-----  
Kowalski          2500    3048  
Nowak             3100    3040  
  
SQL> SELECT * FROM pracownicyobjtab p ORDER BY VALUE(p);  
  
NAZWISKO          PENSJA ETAT          DATA_UR  
-----  
Nowak             3100 ADIUNKT          73/01/30  
Kowalski          2500 ASYSTENT        65/07/01  
  
SQL> SELECT * FROM PracownicyObjTab p  
  WHERE VALUE(p) > (SELECT VALUE(r) FROM PracownicyObjTab r  
                    WHERE r.nazwisko = 'Nowak');  
  
NAZWISKO          PENSJA ETAT          DATA_UR  
-----  
Kowalski          2500 ASYSTENT        65/07/01
```

## Metoda porządkująca (1)

- Porównuje zawsze dwa obiekty:
  - obiekt, dla którego metoda jest wywoływana (obiekt\_1),
  - z obiektem przekazany do metody przez parametr (obiekt\_2).
- Wartości zwracane:
  - jeśli obiekt\_1 > obiekt\_2: wartość dodatnia,
  - jeśli obiekt\_1 < obiekt\_2: wartość ujemna,
  - jeśli obiekt\_1 = obiekt\_2: wartość = 0.
- Stosowana zwykle wtedy, gdy algorytm porównania obiektów jest zbyt złożony dla funkcji odwzorowującej.



## Metoda porządkująca (2)

```
ALTER TYPE Pracownik DROP MAP MEMBER FUNCTION odwzoruj  
RETURN NUMBER CASCADE INCLUDING TABLE DATA;
```

```
ALTER TYPE Pracownik ADD ORDER MEMBER FUNCTION porzadzuj(prac  
Pracownik) RETURN NUMBER CASCADE INCLUDING TABLE DATA;
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY Pracownik AS  
  MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS  
  ...  
  MEMBER PROCEDURE podwyzka(p_kwota NUMBER) IS  
  ...  
  ORDER MEMBER FUNCTION porzadzuj(prac Pracownik) RETURN NUMBER IS  
    v_wart1 NUMBER; v_wart2 NUMBER;  
  BEGIN  
    v_wart1 := ROUND(pensja,-3) + wiek();  
    v_wart2 := ROUND(prac.pensja,-3) + prac.wiek();  
    IF v_wart1 > v_wart2 THEN return 1;  
    ELSIF v_wart1 < v_wart2 THEN return -1;  
    ELSE return 0;  
    END IF;  
  END porzadzuj;  
END;
```

## Metoda porządkująca (3)

```
SQL> SELECT p1.nazwisko AS p1, p2.nazwisko AS p2,  
p1.porzadzuj(VALUE(p2)) AS porownanie  
FROM pracownicyobjtab p1 CROSS JOIN pracownicyobjtab p2;
```

| P1       | P2       | POROWNANIE |
|----------|----------|------------|
| Kowalski | Kowalski | 0          |
| Kowalski | Nowak    | 1          |
| Nowak    | Kowalski | -1         |
| Nowak    | Nowak    | 0          |

```
SQL> SELECT * FROM PracownicyObjTab p  
WHERE VALUE(p) > (SELECT VALUE(r) FROM PracownicyObjTab r  
WHERE r.nazwisko = 'Nowak');
```

| NAZWISKO | PENSJA ETAT   | DATA_UR  |
|----------|---------------|----------|
| Kowalski | 2500 ASYSTENT | 65/07/01 |

## Konstruktor (1)

- Konstruktor to specjalna metoda tworząca nowe obiekty:
  - nazwa konstruktora jest taka sama jak nazwa typu obiektowego,
  - zawsze dostępny domyślny **konstruktor atrybutowy**:
    - liczba parametrów równa liczbie pól typu obiektowego,
    - ustawia wartości pól wartościami parametrów.
  - użytkownik może definiować własne konstruktory, może także przesłonić domyślny konstruktor atrybutowy,
  - konstruktory ułatwiają inicjalizację i umożliwiają ewolucję obiektów.
- Sygnatura konstruktora:

```
CONSTRUCTOR FUNCTION nazwa_typu(lista parametrów)  
RETURN SELF AS RESULT;
```

## Konstruktor (2)

```
ALTER TYPE Pracownik ADD CONSTRUCTOR FUNCTION Pracownik(p_nazwisko  
VARCHAR2) RETURN SELF AS RESULT CASCADE INCLUDING TABLE DATA;
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY Pracownik AS  
  MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS  
  ...  
  MEMBER PROCEDURE podwyzka(p_kwota NUMBER) IS  
  ...  
  ORDER MEMBER FUNCTION porzadzuj(prac Pracownik) RETURN NUMBER IS  
  ...  
  
  CONSTRUCTOR FUNCTION Pracownik(p_nazwisko VARCHAR2)  
    RETURN SELF AS RESULT IS  
  BEGIN  
    SELF.nazwisko := p_nazwisko; SELF.pensja := 1000; SELF.etat := null;  
    SELF.data_ur := null;  
    RETURN;  
  END Pracownik;  
END;
```

```
INSERT INTO PracownicyObjTab VALUES (NEW Pracownik('Kowalski'));
```

## Metoda statyczna (1)

- Wywoływana dla typu obiektowego a nie instancji obiektu.
- Może być funkcją lub procedurą.
- Nie posiada parametru **SELF**.
- Sygnatura metody statycznej:

```
STATIC FUNCTION | PROCEDURE nazwa_metody(lista
parametrów) [RETURN typ];
```

- Składnia wywołania: **nazwa\_typu.nazwa\_metody()**

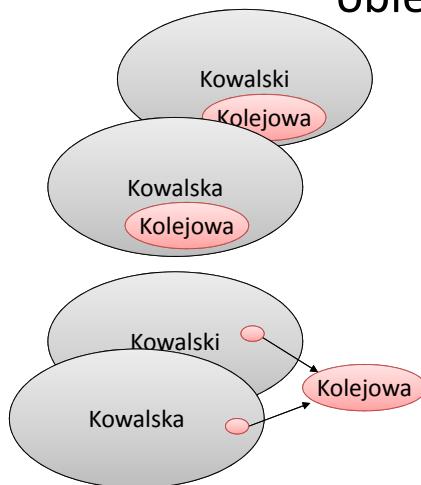
## Metoda statyczna (2)

```
ALTER TYPE Pracownik REPLACE AS OBJECT (
nazwisko VARCHAR2(20),
...
STATIC PROCEDURE dodaj_nowego(nazwisko VARCHAR2));
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY Pracownik AS
...
STATIC PROCEDURE dodaj_nowego(nazwisko VARCHAR2) IS
BEGIN
INSERT INTO pracownicyobjtab
VALUES (NEW Pracownik(nazwisko));
END dodaj_nowego;
END;
```

```
BEGIN
Pracownik.dodaj_nowego('Jackowski');
END;
```

## Współdzielenie i zagnieżdżanie obiektów



```
CREATE TYPE TAdres AS OBJECT (
ulica VARCHAR2(15),
dom NUMBER(4),
mieszkanie NUMBER(3));
```

```
CREATE TYPE Osoba AS OBJECT (
nazwisko VARCHAR2(20),
imie VARCHAR2(15),
adres TAdres);
```

```
CREATE TYPE Osoba AS OBJECT (
nazwisko VARCHAR2(20),
imie VARCHAR2(15),
adres REF TAdres);
```

## Wiązanie obiektów współdzielonych

- Utworzenie tabel obiektowych:

```
CREATE TABLE AdresyObjTab OF TAdres;
CREATE TABLE OsobyObjTab OF Osoba;
```

```
ALTER TABLE OsobyObjTab ADD
SCOPE FOR(adres) IS AdresyObjTab;
```

- Wstawienie obiektów:

```
INSERT INTO AdresyObjTab VALUES
(NEW TAdres('Kolejowa', 2, 18));

INSERT INTO OsobyObjTab VALUES
(NEW Osoba('Kowalska', 'Anna', null));
INSERT INTO OsobyObjTab VALUES
(NEW Osoba('Kowalski', 'Jan', null));

UPDATE OsobyObjTab o
SET o.adres = (
SELECT REF(a) FROM AdresyObjTab a
WHERE a.ulica = 'Kolejowa');
```

aby zawęzić zakres referencji tabela OsobyObjTab musi być pusta

## Wykorzystanie referencji do nawigacji

- Referencje można wykorzystać w następujący sposób:

- nawigacja jawna przez wywołanie funkcji **DEREF()**:

```
SELECT o.imie, o.nazwisko, DEREF(o.adres)
FROM OsobyObjTab o;
```

- nawigacja niejawną przez notację kropkową:

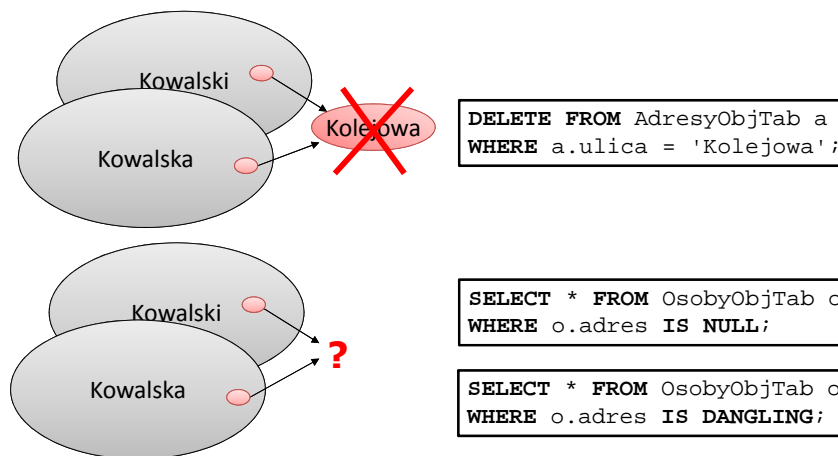
```
SELECT o.imie, o.nazwisko, o.adres.ulica, o.adres.dom
FROM OsobyObjTab o;
```

- operacja połączenia tabel przez porównanie referencji:

```
SELECT o.imie, o.nazwisko, a.ulica, a.dom, a.mieszkanie
FROM OsobyObjTab o JOIN AdresyObjTab a
ON o.adres = REF(a);
```

## Wiszące referencje

- Usunięcie obiektu nie usuwa referencji do obiektu



## Słownik bazy danych

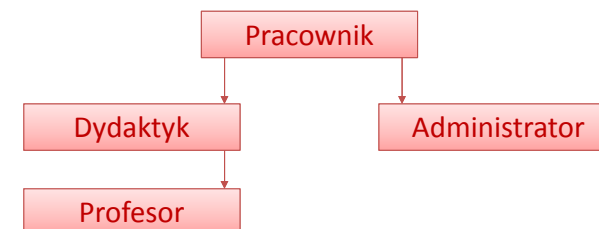
- Perspektywy **USER\_TYPES** i **USER\_SOURCE** słownika

```
SELECT type_name, typecode, attributes, methods
FROM user_types;
```

```
SELECT text FROM user_source
WHERE name = 'PRACOWNIK';
```

## Dziedziczenie (1)

- Dziedziczenie polega na definiowaniu nowego typu obiektowego w oparciu o istniejący typ obiektowy:
  - nowy typ stanowi podtyp (specjalizację) swojego nadtypu (przodka),
  - podtyp dziedziczy wszystkie składowe i metody **MEMBER** i **STATIC**,
  - podtyp może dodawać nowe składowe i przesłaniać metody,
  - każdy podtyp może mieć tylko jeden nadtyp,
  - podtyp może dziedziczyć tylko z nadtypu który został zadeklarowany jako **NOT FINAL** (uwaga: domyślnie każdy typ jest **FINAL**).



## Dziedziczenie (2)

- Składnia:

```
CREATE TYPE podtyp UNDER nadtyp (...)  
[FINAL | NOT FINAL];
```

- Przykład:

```
ALTER TYPE Pracownik NOT FINAL CASCADE;
```

```
CREATE TYPE Dydaktyk UNDER Pracownik (  
  tytuł VARCHAR2(10),  
  ...
```

## Metody w podtypie (1)

- Metoda definiowana w podtypie:
  - nie ma odpowiednika w żadnej z metod nadtypu.
- Metoda przesłaniania w podtypie:
  - nadpisują metodę z nadtypu,
  - jej sygnatura jest identyczną z sygnaturą metody z nadtypu,
  - deklarowana z dodatkową klauzulą **OVERRIDING**.
- Metoda przeciążana w podtypie:
  - ma taką samą nazwę jak metoda z nadtypu ale inną sygnaturę.

## Metody w podtypie (2)

```
CREATE TYPE Dydaktyk UNDER Pracownik (  
  tytuł VARCHAR2(10),  
  OVERRIDING MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER,  
  MEMBER FUNCTION wiek(l_data DATE) RETURN NUMBER);
```

przesłonięcie metody  
przeciążenie metody

```
CREATE TYPE BODY Dydaktyk AS  
  OVERRIDING MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS  
  BEGIN  
    RETURN ROUND(MONTHS_BETWEEN(CURRENT_DATE, data_ur));  
  END wiek;  
  
  MEMBER FUNCTION wiek(l_data DATE) RETURN NUMBER IS  
  BEGIN  
    RETURN EXTRACT(YEAR FROM l_data) -  
    EXTRACT(YEAR FROM data_ur);  
  END wiek;  
END;
```

## Metody w podtypie (3)

- Ograniczenia mechanizmu przesłaniania:
  - redefiniowane mogą być tylko metody zadeklarowane w nadtypie jako **NOT FINAL** (domyślnie),
    - przykład:

```
CREATE TYPE Pracownik (  
  ...  
  FINAL MAP MEMBER FUNCTION ...);
```

- metoda porządkująca może być zdefiniowana tylko w korzeniu hierarchii – nie może być redefiniowana w podtypach,

## Metody w podtypie (4)

- Ograniczenia mechanizmu przesłaniania (cd):
  - metoda statyczna w podtypie nie może redefiniować zwykłej metody nadtypu,
  - zwykła metoda w podtypie nie może redefiniować metody statycznej nadtypu,
  - jeśli nadpisywana metoda ma wartość domyślną dla jakiegokolwiek parametru, metoda nadpisująca musi zapewnić tę samą wartość domyślną w podtypie.

## Konstruktor podtypu

- Domyślny konstruktor atrybutowy: wszystkie pola nadtypu + pola podtypu.

```
DECLARE
  dydaktyk_1 Dydaktyk := Dydaktyk(
    'Kowalski',
    3500,
    'ADIUNKT',
    DATE '1972-02-27',
    'dr inż.');
```

pola nadtypu (Pracownik)  
pole podtypu (Dydaktyk)

```
BEGIN
  ...
```

- Konstruktory użytkownika z nadtypu nie są dziedziczone do podtypu – dlatego nie mogą być przesłaniane w podtypie.

## Wywołanie metody z nadtypu (1)

- Pozwala dla obiektu-podtypu wywołać metodę z nadtypu
- Konstrukcja: **(obiekt AS nadtyp).metoda**
- Przykład 1.:

```
DECLARE
  d1 Dydaktyk := new Dydaktyk('Kowalski',3500,'ADIUNKT',
    DATE '1972-02-27','dr inż.');
```

```
BEGIN
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('wiek w miesiącach: '||d1.wiek());
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('wiek w latach: '||
    (d1 AS Pracownik).wiek());
```

```
END;
```

## Wywołanie metody z nadtypu (2)

- Przykład 2.:

```
CREATE TYPE BODY Dydaktyk AS
  OVERRIDING MEMBER FUNCTION wiek RETURN NUMBER IS
    v_wiek_w_latach NUMBER(3);
BEGIN
  v_wiek_w_latach := (SELF AS Pracownik).wiek();
  RETURN 12 * v_wiek_w_latach;
END wiek;
...
END;
```

## Abstrakcyjny typ obiektowy

- Typ, będący korzeniem hierarchii, deklaruje się często jako typ abstrakcyjny:
  - nie można tworzyć instancji tego typu,
  - jest szablonem zbioru pól i metod dla podtypów,
  - deklarowany z klauzulą **NON INSTANTIABLE**,
  - musi mieć dodatkowo klauzulę **NOT FINAL**.

```
CREATE TYPE Osoba AS OBJECT (  
    pesel char(11), imie VARCHAR2(100),  
    nazwisko VARCHAR2(100), data_ur date,  
    MEMBER FUNCTION wiek RETURN number)  
NOT INSTANTIABLE NOT FINAL;
```

```
CREATE TYPE BODY Osoba (  
    MEMBER FUNCTION wiek RETURN number ...);
```

## Abstrakcyjna metoda

- Metoda bez implementacji:
  - klauzula **NON INSTANTIABLE** w sygnaturze.
- Typ zawierający metodę abstrakcyjną sam musi być typem abstrakcyjnym.
- Jeśli podtyp nie redefiniuje metody abstrakcyjnej odziedziczonej z nadtypu, sam musi zostać zadeklarowany jako abstrakcyjny.

```
CREATE TYPE Osoba AS OBJECT (  
    pesel char(11), imie VARCHAR2(100),  
    nazwisko VARCHAR2(100), data_ur date,  
    NOT INSTANTIABLE MEMBER FUNCTION wiek RETURN number)  
NOT INSTANTIABLE NOT FINAL;
```

## Polimorfizm (1)

- Polimorfizm powoduje, że obiekty podtypu mogą zachowywać się jak obiekty swojego nadtypu:
  - zamiast obiektu nadtypu można wykorzystać obiekt podtypu,
  - wybór wersji metody przeciążonej następuje w momencie wykonania programu (metody są wirtualne).

```
CREATE TABLE pracownicyIdydaktycyObjTab OF Pracownik;  
  
INSERT INTO pracownicyIdydaktycyObjTab VALUES  
(NEW Pracownik('Bolek',2000,'ASYSTENT',DATE '1969-09-03'));  
INSERT INTO pracownicyIdydaktycyObjTab VALUES  
(NEW Dydaktyk('Lolek',5000,'PROF.',DATE '1949-11-13','dr'));
```

```
SELECT p.nazwisko, p.wiek()  
FROM pracownicyIdydaktycyObjTab p;
```

| NAZWISKO | P.WIEK() |
|----------|----------|
| Bolek    | 44       |
| Lolek    | 768      |

## Polimorfizm (2)

- Funkcja **TREAT** - umożliwia zmianę typu wyrażenia do innego typu, cele stosowania:
  - odwołanie do obiektu, będącego wystąpieniem nadtypu, w kontekście podtypu (zawężenie),
  - umożliwienie dostępu do pól lub metod z podtypu zadeklarowanego typu.

```
SELECT p.nazwisko, p.wiek(), p.tytul  
FROM pracownicyIdydaktycyObjTab p; -- BŁĄD  
  
SELECT p.nazwisko, p.wiek(), TREAT(VALUE(p) as Dydaktyk).tytul  
FROM pracownicyIdydaktycyObjTab p; -- OK
```

| NAZWISKO | P.WIEK() | TYTUL          |
|----------|----------|----------------|
| Bolek    | 44       | <- Pracownik   |
| Lolek    | 768      | dr <- Dydaktyk |

## Polimorfizm (3)

- Pseudokolumna **OBJECT\_VALUE** – umożliwia identyfikację wartości obiektów:
  - działa podobnie do funkcji VALUE.

```
SELECT OBJECT_VALUE
FROM pracownicyIdydaktycyObjTab p;

OBJECT_VALUE
-----
PRACOWNIK('Bolek',2000,'ASYSTENT','1969-09-03 00:00:00.0')
DYDAKTYK('Lolek',5000,'PROF.','1949-11-13 00:00:00.0','dr')
```

## Ewolucja typu (1)

- Obiekty zależne – odwołują się do typu bezpośrednio lub pośrednio.
- Podczas zmiany typu:
  - zależne: podprogramy, perspektywy, operatory i typy indeksowe są unieważniane, muszą zostać zrekompileowane przed ponownym użyciem,
  - zależne indeksy funkcyjne zostają usunięte lub wyłączone (zależnie od zmiany), muszą zostać odbudowane,
  - zależne tabele obiektowe lub z kolumnami obiektowymi: dodanie pola do obiektu dodaje pustą kolumnę, usunięcie pola usuwa skojarzoną z polem kolumnę, modyfikacja typu pola powoduje modyfikację wartości kolumn (o ile to możliwe).

## Ewolucja typu (2)

- Modyfikacje danych po modyfikacji typu:

```
ALTER TYPE nazwa ...
  INVALIDATE
  CASCADE [INCLUDING TABLE DATA | NOT INCLUDING TABLE DATA]
```

- INVALIDATE – unieważnienie obiektów zależnych bez kontroli (szybkie działanie),

## Ewolucja typu (3)

- Modyfikacje danych po modyfikacji typu (cd):
  - CASCADE – modyfikacje mają być propagowane do obiektów zależnych:
    - proces przerywany w przypadku błędu, wymuszenie działania opcją FORCE.
    - INCLUDING TABLE DATA – dane w tabelach zależnych mają zostać skonwertowane do nowej postaci typu (domyślne),
    - NOT INCLUDING TABLE DATA – dane w tabelach zależnych nie są modyfikowane,
      - modyfikacja może zostać zrealizowana później poleceniami ALTER TABLE ... UPGRADE INCLUDING DATA i ALTER TABLE ... DROP UNUSED COLUMNS