

# Politechnika Wrocławska

# BAZY DANYCH - PROJEKT

DOKUMENTACJA PROJEKTOWA

Jacek Kozicki 248868 Agnieszka Jurijków 248888 Karolina Kowalczyk 250992

## SPIS TREŚCI

Wstęp teoretyczny	3
Podstawy relacyjnych baz danych	3
Część praktyczna projektu	4
Przedstawienie problemu	4
Wymagania systemu	4
Model danych ERD	5
Identyfikacja zbioru encji wraz z ich atrybutami kluczowymi	5
Identyfikacja bezpośrednich zależności między encjami	5
Schemat diagramu ERD	7
Opis aplikacji w której modelowano schemat	7
Prezentacja schematu ERD bazy danych	8
Rozwiązanie problemu	8
System bazodanowy	8
Podsumowanie	13
Określenie, które z założeń przyjętych do projektu bazy danych zostały	spełnione, które nie i z jakiego
powodu	13
Wnioski	13
Literatura	14

#### WSTĘP TEORETYCZNY

### Podstawy relacyjnych baz danych

Relacyjne bazy danych to zbiór tabel powiązanych ze sobą za pomocą atrybutów kluczowych. Istniejące powiązania występujące pomiędzy poszczególnymi wierszami (krotkami) nazywane są relacjami. Na bazę danych składają się encje. To pojęcie oznacza każdy przedmiot, zjawisko, stan, obiekt, który potrafimy odróżnić od innych obiektów. W przypadku relacyjnych baz danych encja jest zazwyczaj utożsamiana z tabelą i zawiera atrybuty obiektu, który tworzy. Atrybuty charakteryzują cechy abstrakcyjnych obiektów umieszczonych w poszczególnych wierszach relacji. Inaczej jest to opis kolumn relacji. Zakres wartości jakie mogą przyjmować atrybuty (kolumny) nazywa się ich typem, domeną lub dziedziną. Na atrybuty mogą też być nałożone więzy, które określają dodatkowe ograniczenia nad nimi.

Istotnym pojęciem w temacie relacyjnych baz danych są atrybuty kluczowe. Wyróżniamy klucze proste i złożone. Klucz prosty to klucz, którego zbiór identyfikujący jest jednoelementowy, natomiast dla klucza złożonego zbiór identyfikujący jest kilkuelementowy. Klucz jest używany do jednoznacznej identyfikacji danych w dowolnie zadanym wierszu. Oznacza to, że klucz musi mieć wartości unikalne. Każda tabela powinna mieć swój klucz podstawowy – taki zabieg pozwala na uporządkowanie relacji między tabelami, co jest nazywane integralnością referencyjną. Istnieje także pojęcie klucza obcego, który jest atrybutem z obcej tabeli, gdzie ten atrybut jest podstawowym kluczem.

Relacje między tabelami dzieli się na:

- jeden do jednego (1:1),
- jeden do wielu (1 : n),
- ❖ wiele do wielu (m:n).

### CZĘŚĆ PRAKTYCZNA PROJEKTU

#### Przedstawienie problemu

Celem projektu było zaimplementowanie jak najbardziej realistycznej struktury bazy danych banku, tak aby w przyszłości mogła być ona wykorzystana w aplikacji. Należało tak zaprojektować encje, krotki i atrybuty, aby możliwie jak najwierniej odzwierciedlały dane przechowywane w bazie danych banku.

Przy realizacji jednymi z najistotniejszych encji były rachunek, który jest podstawową jednostką funkcjonującą w instytucji bankowej i właściciel, do którego należy ten rachunek (jeden właściciel może posiadać kilka rachunków). Operacje pomiędzy rachunkami przedstawione są w transakcjach.

Na początkowym etapie projektowania bazy trzeba było przeprowadzić normalizację, dzięki czemu zmniejszyliśmy liczbę relacji w bazie danych i zoptymalizowaliśmy jej strukturę, poprzez usunięcie redundancji danych.

W encjach trzeba było odpowiednio dobrać typy danych i ograniczenia nałożone na atrybuty. Baza danych, szczególnie bankowa potrzebuje odpowiednich zabezpieczeń, dlatego przy jej tworzeniu, należało zwrócić szczególną uwagę na ten element.

#### Wymagania systemu

Zrealizowany projekt powinien spełniać poniższe założenia:

- Użytkownicy będą mogli sprawdzać swój stan konta i historię operacji
- Użytkownicy będą mogli wykonywać operacje
- Po każdej operacji podsumowanie stanu konta
- Zaimplementowany będzie osobny widok dla:
  - Użytkownik: podgląd stanu konta, dokonywanie operacji
  - Administratora: możliwość modyfikacji/podglądu kont klientów

Zaimplementowana baza danych powinna być poprawna to znaczy spełniająca poniższe wymagania:

- ścisły związek z faktami świata rzeczywistego, tzn. łatwy sposób ich tworzenia i rozumienia,
- kompletność informacji,
- podatność na zmiany, a więc ewolucyjność schematu,
- stabilność, czyli projektowany schemat powinien uwzględniać przewidywalne zmiany,

możliwość tworzenia różnych obrazów danych, czyli różnych logicznych modeli baz danych.

### Model danych ERD

IDENTYFIKACJA ZBIORU ENCJI WRAZ Z ICH ATRYBUTAMI KLUCZOWYMI W zrealizowanym systemie wyróżniono encje i atrybuty identyfikujące je w jednoznaczny sposób.

Encja	Atrybut
Adres	Id_adresu = Id_adresu_oddzialu
Właściciel	Id_wlasciciela
Rachunek	<pre>Id_rachunku = Id_rachunku_nadawcy =     Id_rachunku_odbiorcy</pre>
Oddziały	Id_oddzialu
Transakcje	Id_transakcji
Czas	Id_czasu
Rodzaj_operacji	Id_rodzaju_operacji

Tabela 1. Encje i identyfikatory

### IDENTYFIKACJA BEZPOŚREDNICH ZALEŻNOŚCI MIĘDZY ENCJAMI

	Adres	Właściciel	Rachunek	Oddziały	Transakcje	Czas	Rodzaj_operacji
Adres		Х		Х			
Właściciel	х		Х				
Rachunek		Х			Х		
Oddziały	х				х		
Transakcje			Х	Х		Х	Х
Czas					X		
Rodzaj_operacji					X		

Tabela 2. Tabela krzyżowa, zależności bezpośrednie pomiędzy encjami

Atrybut	Opis
Id_adresu = Id_adresu_oddzialu	Identyfikator adresu
Kod_pocztowy	Kod pocztowy
Ulica	Nazwa ulicy
Nr_lokalu	Numer lokalu/domu
Nr_mieszkania	Numer mieszkania
Miejscowosc	Nazwa miejscowości
Id_wlasciciela	Identyfikator właściciela rachunku
Imie_wlasciciela	Imię właściciela rachunku
Nazwisko_wlasciciela	Nazwisko właściciela rachunku
Plec_wlasciciela	Płeć właściciela rachunku
PESEL_wlasciciela	PESEL właściciela rachunku
Id_rachunku = Id_rachunku_nadawcy = Id_rachunku_odbiorcy	Identyfikator rachunku
Data zalozenia	Data założenia rachunku
Saldo	Saldo rachunku
Nr_rachunku	Numer rachunku
Id_oddzialu	Identyfikator oddziału banku
Nazwa_oddzialu	Nazwa oddziału banku
Id_transakcji	Identyfikator transakcji bankowej
Id_rodzaju_operacji	Identyfikator rodzaju operacji bankowej
Id_czasu	Identyfikator czasu
Kwota	Kwota transakcji bankowej
Rok	Rok wykonania transakcji
Miesiac	Miesiąc wykonania transakcji
Dzien	Dzień wykonania transakcji
Godzina	Godzina wykonania transakcji
Minuty	Minuty wykonania transakcji
Rodzaj_operacji	Rodzaj operacji bankowej
Oplata	Opłata za operację bankową

Tabela 3. Opis atrybutów

Encja	Atrybut
Adres	Id_adresu, Kod_pocztowy, Ulica, Nr_lokalu, Nr_mieszkania, Miejscowosc
Właściciel	Id_wlasciciela, Id_adresu, Imie_wlasciciela, Nazwisko_wlasciciela, Plec_wlasciciela, PESEL_wlasciciela
Rachunek	Id_rachunku, Id_wlasciciela, Data_zalozenia, Saldo, Nr_rachunku

Oddziały	Id_oddzialu, Nazwa_oddzialu, Id_adresu_oddziału
Transakcje	Id_transakcji, Id_rachunku_nadawcy, Id_oddzialu, Id_rodzaju_operacji, Id_czasu, Id_rachunku_odbiorcy, Kwota
Czas	Id_czasu, Rok, Miesiac, Dzien, Godzina, Minuty
Rodzaj_operacji	Id_ rodzaju_operacji, Rodzaj_operacji, Oplata

Tabela 4. Wykaz encji i powiązanych z nimi atrybutów

Związek	Opis
Charakteryzuje	Właściciel – Adres 1:1
Wskazuje na	Rachunek – Właściciel N:1
Charakteryzuje	Oddziały – Adres 1:1
Zaopatruje	Transakcje – Rachunek N:1
Dotyczy	Transakcje – Oddziały N:1
Charakteryzuje	Transakcje – Czas 1:1
Dotyczy	Transakcje – Rodzaj_operacji N:1

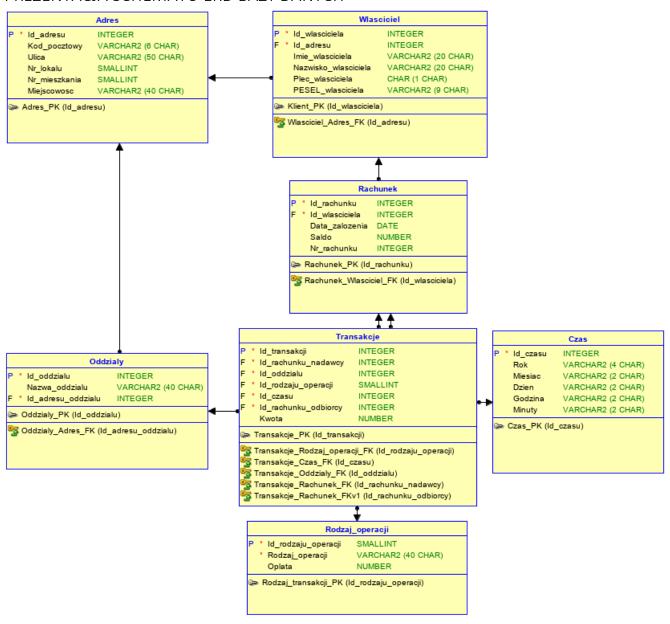
Tabela 5. Opis związków pomiędzy encjami

### Schemat diagramu ERD

#### OPIS APLIKACJI W KTÓREJ MODELOWANO SCHEMAT

Schemat modelowano w SQL Data Modeler. Jest to darmowe narzędzie pozwalające na tworzenie, przeglądanie i edycję tabel i relacji między nimi. Cechuje się bardzo przejrzystym interfejsem graficznym.

#### PREZENTACJA SCHEMATU ERD BAZY DANYCH



Rysunek 1. Schemat ERD

### Rozwiązanie problemu

#### SYSTEM BAZODANOWY

Utworzenie bazy danych

Do stworzenia bazy danych został wykorzystany Oracle SQL Developer. Pracowaliśmy na serwerze Politechniki Wrocławskiej, udostępnionym nam w ramach zajęć laboratoryjnych. Obok tabel już stworzonych, dodane zostały potrzebne tabele o określonych na diagramie ERD atrybutach.

#### Implementacja obiektów

Przy implementacji zapytań są używane formularze dostępne w Oracle SQL Developerze. Poniżej został umieszony listing skryptów tworzących tabele.

```
CREATE TABLE Adres (
Id adresu INT,
Kod pocztowy VARCHAR2 (6),
Ulica VARCHAR2 (50),
Nr lokalu SMALLINT,
Nr mieszkania SMALLINT,
Miejscowosc VARCHAR2 (40),
PRIMARY KEY (Id adresu)
);
CREATE TABLE Wlasciciel (
Id wlasciciela INT,
Id adresu INT,
Imie wlasciciela VARCHAR2 (20),
Nazwisko wlasciciela VARCHAR2 (20),
Plec wlasciciela CHAR,
PESEL wlasciciela VARCHAR2 (9) NOT NULL UNIQUE,
PRIMARY KEY (Id wlasciciela),
CONSTRAINT Id adresu FOREIGN KEY (Id adresu)
REFERENCES Adres (Id adresu)
);
CREATE TABLE Rachunek (
Id rachunku INT,
Id wlasciciela INT,
Data zalozenia DATE,
Saldo NUMBER DEFAULT 0,
Nr rachunku VARCHAR2 (40) UNIQUE,
PRIMARY KEY (Id rachunku),
CONSTRAINT Id wlasciciela FOREIGN KEY (Id wlasciciela)
REFERENCES Wlasciciel (Id wlasciciela
);
CREATE TABLE Oddzialy (
Id oddzialu INT,
Nazwa oddzialu VARCHAR2 (40),
Id adresu oddzialu INT,
PRIMARY KEY (Id oddzialu),
CONSTRAINT Id adresu oddzialu FOREIGN KEY (Id adresu oddzialu)
REFERENCES Adres (Id adresu)
);
CREATE TABLE Czas (
Id czasu INT,
Rok VARCHAR2 (4),
Miesiac VARCHAR2(2),
Dzien VARCHAR2(2),
```

```
Godzina VARCHAR2 (2),
Minuty VARCHAR2 (2),
PRIMARY KEY (Id czasu)
CREATE TABLE Rodzaj_operacji(
Id rodzaju operacji SMALLINT,
Rodzaj operacji VARCHAR2 (40) DEFAULT 'Zwykla',
Oplata NUMBER DEFAULT 0,
PRIMARY KEY (Id rodzaju operacji)
);
CREATE TABLE Transakcje (
Id transakcji INT,
Id rachunku nadawcy INT,
Id oddzialu INT,
Id rodzaju operacji SMALLINT,
Id czasu INT,
Id rachunku odbiorcy INT,
Kwota NUMBER NOT NULL,
PRIMARY KEY (Id transakcji),
CONSTRAINT Id rachunku nadawcy FOREIGN KEY (Id rachunku nadawcy)
REFERENCES Rachunek (Id rachunku),
CONSTRAINT Id oddzialu FOREIGN KEY (Id oddzialu)
REFERENCES Oddzialy (Id oddzialu),
CONSTRAINT Id_rodzaju_operacji FOREIGN KEY (Id rodzaju operacji)
REFERENCES Rodzaj operacji (Id rodzaju operacji),
CONSTRAINT Id_czasu FOREIGN KEY (Id czasu)
REFERENCES Czas (Id czasu),
CONSTRAINT Id rachunku odbiorcy FOREIGN KEY (Id rachunku odbiorcy)
REFERENCES Rachunek (Id rachunku)
);
```

#### Wprowadzenie danych

Dane wygenerowane zostały z wykorzystaniem strony: <a href="https://www.mockaroo.com/">https://www.mockaroo.com/</a>. Nie wszystkie wygenerowane dane są zgodne z polską konwencją (np. kod pocztowy, numer konta bankowego, PESEL). Poniżej umieszczone zostały listingi obrazujące przykładowe wprowadzenie danych do każdej z tabel.

```
insert into Adres (Id_adresu, Kod_pocztowy, Ulica, Nr_Lokalu,
Nr_Mieszkania, Miejscowosc) values (1, '80600', 'Summit', 104, 20, 'Johor
Bahru');
insert into Wlasciciel (Id_wlasciciela, Id_adresu, Imie_wlasciciela,
Nazwisko_wlasciciela, Plec_wlasciciela, PESEL_wlasciciela) values (1, 92,
'Ingmar', 'Bing', 'M', 919716311);
insert into Oddzialy (Id_oddzialu, Nazwa_oddzialu, Id_adresu_oddzialu)
values (1, 'neque aenean', 191);
```

```
insert into Rachunek (Id_rachunku, Id_wlasciciela, Data_zalozenia, Saldo,
Nr_rachunku) values (1, 1, DATE '2014-09-15', 43213.36, 'MD68 UKX6 J6EE
7DID YVKN 4URN');

insert into Czas (Id_czasu, Rok, Miesiac, Dzien, Godzina, Minuty) values
(1, 2000, 6, 20, 1, 30);

insert into Rodzaj_operacji (Id_rodzaju_operacji, Rodzaj_operacji, Oplata)
values (2, 'Elixir', 5);

insert into Transakcje (Id_transakcji, Id_rachunku_nadawcy, Id_oddzialu,
Id_rodzaju_operacji, Id_czasu, Id_rachunku_odbiorcy, Kwota) values (1, 115,
48, 3, 245, 39, 568.13);
```

Zdefiniowanie w języku SQL poleceń dla realizacji typowych operacji (wstawianie, usuwanie, modyfikacja, selekcja/prezentacja)

Poniższe listingi przedstawiają typowe operacje.

```
/* Wyswietla historie transakcji wybranej osoby*/
SELECT w.Imie wlasciciela AS "Imie nadawcy", w.Nazwisko wlasciciela AS
"Nazwisko nadawcy", r.Nr rachunku AS "Nr rachunku nadawcy",
w2.Imie_wlasciciela AS "Imie odbiorcy", w2.Nazwisko_wlasciciela AS
"Nazwisko odbiorcy", r2.Nr rachunku AS "Nr rachunku odbiorcy", t.kwota,
c.rok | | '-' | | c.miesiac | | '-' | | c.dzien | | ' ' | | c.godzina | | ':' | |
c.minuty AS "Data transakcji"
FROM Transakcje t
JOIN Rachunek r
ON t.id rachunku nadawcy = r.id rachunku
JOIN Wlasciciel w
ON r.id wlasciciela = w.id wlasciciela
JOIN Rachunek r2
ON t.id rachunku odbiorcy = r2.id rachunku
JOIN Wlasciciel w2
ON r2.id wlasciciela = w2.id wlasciciela
JOIN Czas c
ON c.id czasu = t.id czasu
WHERE w.id wlasciciela = &id wlasciciela;
/* Tworzy nowy adres a nastepnie nowego wlasciciela i przypisuje mu ten
adres*/
INSERT INTO Adres
(id adresu, kod pocztowy, ulica, nr lokalu, nr mieszkania, miejscowosc)
VALUES ((SELECT MAX(id adresu) + 1 FROM Adres), '&kod pocztowy', '&ulica',
&nr lokalu, &nr mieszkania, '&miejscowosc');
INSERT INTO Wlasciciel
(id wlasciciela, id adresu, imie wlasciciela, nazwisko wlasciciela,
plec wlasciciela, pesel wlasciciela)
VALUES ((SELECT MAX(id wlasciciela) + 1 FROM Wlasciciel), (SELECT
MAX(id adresu) FROM Adres), '&imie wlasciciela', '&nazwisko wlasciciela',
'&plec_wlasciciela', '&pesel wlasciciela');
/*Usuwa nieużywane adresy*/
DELETE FROM Adres
WHERE id adresu NOT IN (SELECT id adresu oddzialu FROM Oddzialy) AND
id adresu NOT IN (SELECT id adresu FROM Wlasciciel);
```

```
/*Aktualizacja danych osobowych wybranego wlasciciela*/
UPDATE Wlasciciel
SET imie wlasciciela = '&imie wlasciciela', nazwisko wlasciciela =
'&nazwisko wlasciciela', plec wlasciciela = '&plec wlasciciela',
pesel wlasciciela = '&pesel wlasciciela'
WHERE id wlasciciela = &id wlasciciela;
/*usuwa wybranego wlasciciela*/
DELETE FROM Wlasciciel
WHERE id wlasciciela = &id wlasciciela;
/*sprawdza stan konta*/
SELECT r.saldo AS "stan konta"
FROM Rachunek r
JOIN Wlasciciel w
ON r.id wlasciciela = w.id wlasciciela
WHERE r.id wlasciciela = &id wlasciciela;
/*Wyswietlanie transakcji wykonanych przez danego klienta i odebranych
przez niego. Zakladamy, że dwa razy nalezy podac to samo id rachunku.*/
SELECT * FROM Transakcje WHERE Id rachunku nadawcy = &Id rachunku
SELECT * FROM Transakcje WHERE Id rachunku odbiorcy = &Id rachunku;
/* Wyswietlenie sald wszystkich klientów wraz z ich id.*/
SELECT r.id wlasciciela, r.saldo FROM Rachunek r
ORDER BY r. id wlasciciela;
/* Wyswietlenie salda konkretnego klienta wraz z jego id.*/
SELECT r.id wlasciciela, r.saldo FROM Rachunek r
WHERE r.id wlasciciela = &id wlasciciela;
 /*Wyświetlenie wydatkow wszystkich klientów*/
SELECT r.id wlasciciela, SUM(t.kwota) AS "WYDATKI" FROM Transakcje t JOIN
Rachunek r ON t.Id rachunku nadawcy = r.Id rachunku
GROUP BY r.id wlasciciela ORDER BY r.id wlasciciela;
/*Wyświetlenie wydatkow konkretnego klienta*/
SELECT r.id wlasciciela, SUM(t.kwota) AS "WYDATKI" FROM Transakcje t JOIN
Rachunek r ON t.Id rachunku nadawcy = r.Id rachunku
WHERE r.id wlasciciela = &id wlasciciela
GROUP BY r.id wlasciciela ;
/*Wyświetlenie wydatkow wszystkich klientów*/
SELECT r.id wlasciciela, SUM(t.kwota) AS "PRZYCHOD"
FROM Transakcje t
JOIN Rachunek r ON t.Id rachunku odbiorcy = r.Id rachunku
GROUP BY r.id wlasciciela ORDER BY r.id wlasciciela;
/*Wyświetlenie wydatkow konkretnego klienta*/
SELECT r.id wlasciciela, SUM(t.kwota) AS "PRZYCHOD"
FROM Transakcje t
JOIN Rachunek r ON t.Id rachunku odbiorcy = r.Id rachunku
WHERE r.id wlasciciela = &id wlasciciela
GROUP BY r.id wlasciciela ;
/* Wyswietlanie ilosci transakcji dla kazdego oddzialu.*/
SELECT Id oddzialu, Count(*) AS "ILOSC TRANSAKCJI"
FROM Transakcje t
JOIN Oddzialy o USING (Id oddzialu)
GROUP BY Id oddzialu ORDER BY Id oddzialu;
```

```
/* Wyswietlanie ilosci transakcji dla każdego rodzaju transakcji.*/
SELECT r.rodzaj_operacji, COUNT(*) AS "ILOSC_OPERACJI" FROM Transakcje t
JOIN Rodzaj_operacji r USING (id_rodzaju_operacji)
GROUP BY r.rodzaj operacji ORDER BY r.rodzaj operacji;
```

#### Podsumowanie

OKREŚLENIE, KTÓRE Z ZAŁOŻEŃ PRZYJĘTYCH DO PROJEKTU BAZY DANYCH ZOSTAŁY SPEŁNIONE, KTÓRE NIE I Z JAKIEGO POWODU.

Zostało zaimplementowane sprawdzanie stanu konta oraz historii transakcji dla określonego id właściciela – jest to podstawa do późniejszego rozszerzenia o sprawdzanie swojego stanu konta przez konkretnego użytkownika.

Nie udało się zaimplementować wykonywania operacji, ponieważ pojawiły się problemy związane z używaniem procedur, które były niezbędne w realizacji zaplanowanej struktury. W związku z tym nie wdrożono także podsumowania stanu konta po każdej operacji, jednakże, tak jak wspomniano powyżej, jest możliwość wyświetlania salda w każdej chwili.

Nie zostały wdrożone osobne widoki dla administratora i użytkownika ze względu na brak aplikacji zewnętrznej, jednak zostały wdrożone przykładowe operacje dostępne dla administratora: usuwanie, dodawanie, modyfikacja i wyświetlanie. Natomiast dla użytkownika zostały zaimplementowane zapytania pozwalające sprawdzić podstawowe informacje (np. przychód, wydatki).

#### WNIOSKI

Podczas realizacji projektu największą trudność sprawiło stworzenie nowej bazy danych przy użyciu Oracle SQL Developera i braku własnego serwera. Dobrym rozwiązaniem okazało się skorzystanie z dostępnego na laboratorium serwera.

Dzięki dobrze dopracowanemu diagramowi ERD implementacja obiektów nie przysporzyła dużych problemów. Przy pisaniu zapytań należało się zastanowić nad informacjami jakie mogłyby interesować potencjalnych użytkowników tej bazy danych.

Wybrany generator danych wydał się najlepszym spośród darmowych, ale niestety sprostał oczekiwaniom. Na przykład pomimo zerowej szansy na wartość NULL z dużą częstotliwością była ona otrzymywana. Brakowało również możliwości ustawienia formatu

danych zgodnych z polskim standardem, przez co powstała potrzeba zmiany ograniczeń dla niektórych atrybutów.

Mimo, że przed przystąpieniem do projektu wydawało się, że stworzenie bazy danych i operacje na niej są stosunkowo nieskomplikowane i mało czasochłonne, okazało się, że jest zupełnie odwrotnie i pozornie najprostsze rzeczy sprawiły najwięcej problemów.

### LITERATURA

- [1] Chałon, M. (2001). *Systemy Baz Danych Wprowadzenie*. Oficyna Wydawnicza Politechniki Wrocławskiej.
- [2] Kukuczka, J. (2000). *Relacyjne Bazy Danych*. Wydawnictwo Wyższej Szkoły Infromatyki i Zarządzania Bielsko-Biała.