Санкт-Петербургский Политехнический Университет Петра Великого Институт компьютерных наук и технологий Кафедра компьютерных систем и программных технологий

Базы данных

Отчет по лабораторной работе \mathbb{N}^2 Разработка структур и нормализация БД

Работу выполнила: Темнова А.С. Группа: 43501/3 Преподаватель: Мяснов А.В.

Содержание

1	Цель работы				
2	Программа работы	2			
3	Ход выполнения работы 3.1 Содержание таблиц 3.2 SQL-схема БД 3.3 Приведение к 3НФ	3			
4	Выволы	Δ			

1 Цель работы

Знакомство с основами проектирования схемы БД, способами нормализации отношений в БД.

2 Программа работы

- 1. Представить SQL-схему БД, соответствующую заданию (должно получиться не менее 7 таблиц)
- 2. Привести схему БД к ЗНФ
- 3. Согласовать с преподавателем схему БД. Обосновать соответствие схемы 3НФ.
- 4. Продемонстрировать результаты преподавателю

3 Ход выполнения работы

3.1 Содержание таблиц

Разработана схема базы данных в соответствии с выбранным заданием. Выбранная тема - винотека (WINE_SHOP.FDB).

Создание базы данных в firebird 2.5:

```
1 create database 'D:/database/wine_shop.fdb' user 'SYSDBA' password 'masterkey'; commit;
```

Рассмотрим сущности и их атрибуты (см. табл. 1).

Таблица 1: Содержание базы данных

	Основные таблицы				
Сущность	Атрибуты	Тип атрибутов	Комментарии		
WINE (вино)	WINE_ID	integer	primary key		
	NAME	varchar	название вина		
	YEAR	integer	год вина (для вычиления вы-		
			держки вина)		
	COLOR_ID	integer	foreign key		
	TYPE_ID	integer	foreign key		
SHOP (магазин)	SHOP_ID	integer	primary key		
	NAME	varchar	название магазина		
	PHONE	integer	номер телефона		
	ADDRESS	varchar	адрес		
SUPPLIER	SUPPLIER_ID	integer	primary key		
(поставщик вина)	PHONE	integer	номер телефона		
	ADDRESS	varchar	адрес		
PRODUCER	PRODUCER_ID	integer	primary key		
(производитель)	NAME	varchar	название фирмы		
	PHONE	integer	номер телефона		
	ADDRESS	varchar	адрес		
COUNTRY (страна)	COUNTRY_ID	integer	primary key		
	NAME	varchar	название страны		
TYPE	TYPE_ID	integer	primary key		
	NAME	varchar	название типа вина (сладкое,		
			сухое и тд)		
COLOR	COLOR_ID	integer	primary key		
	NAME	varchar	название цвета		

Таблицы связей "многие-ко-многим"					
Сущность	Атрибуты	Тип атрибутов	Комментарии		
COUNTRY-	ID_CO_PR	integer	primary key		
PRODUCER	COUNTRY_ID	integer	foreign key		
	PRODUCER_ID	integer	foreign key		
PRODUCER-WINE	ID_PR_WI	integer	primary key		
	PRODUCER_ID	integer	foreign key		
	WINE_ID	integer	foreign key		
STORAGE	STORAGE_ID	integer	primary key		
(склад магазина)	SHOP_ID	integer	foreign key		
	DELIVERY_ID	integer	foreign key		
	NUMBER	integer	кол-во вина		
DELIVERY	DELIVERY_ID	integer	primary key		
	SUPPLIER_ID	integer	foreign key		
	ID_PR_WI	integer	foreign key		

3.2 SQL-схема БД

Схемы БД представлена на рисунке 1.

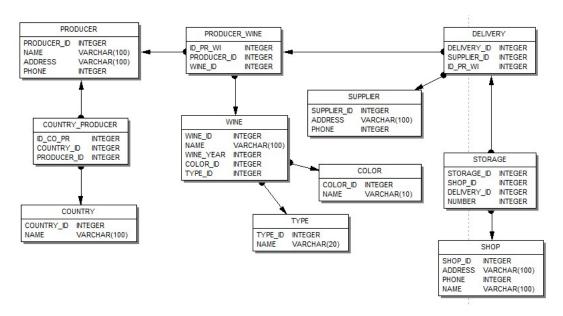


Рис. 1: Структура БД

В итоговой БД 11 таблиц и 10 связей по внешним ключам.

3.3 Приведение к ЗНФ

1НФ - первая нормальная форма.

Отношение находится в 1HФ если значения всех его атрибутов атомарны. То есть 1HФ запрещает записывать в одну ячейку несколько значений, что в принципе уже ограничено средствами создания БД.

2НФ - вторая нормальная форма.

Неключевой атрибут функционально полно зависит от составного ключа если он функционально зависит от всего ключа в целом, но не находится в функциональной зависимости от какого-либо из входящих в него атрибутов.

Отношение находится во $2H\Phi$, если оно находится в $1H\Phi$ и каждый неключевой атрибут функционально полно зависит от ключа.

То есть должно быть соблюдено условие — любой столбец, который не является ключом (в том числе внешним), должен зависеть от первичного ключа. Обычно такие столбцы, имеющие значения, который не зависят от ключа, легко определить. Если данные, содержащиеся в столбце, не имеют отношения к ключу, который описывает строку, то их следует отделять в свою отдельную таблицу. В старую таблицу

надо возвращать первичный ключ.

3НФ - третья нормальная форма.

Отношение находится в $3H\Phi$, если оно находится во $2H\Phi$ и каждый неключевой атрибут нетранзитивно зависит от первичного ключа.

То есть требуется отсутствие «транзитивности» - это ситуация когда данные из второго столбца зависят от данных первого, а данные третьего, в свою очередь зависят от данных второго. Чтобы избежать такой ситуации таблица делится на две новых таблицы.

Схема приведена к $3H\Phi$. Все таблицы находятся во второй нормальной форме, в данной схеме нет транзитивных функциональных зависимостей.

4 Выводы

В результате проделанной работы я познакомилась с основами проектирования схемы $\mathrm{B}\mathrm{\Box}$ и способами нормализации отношений в $\mathrm{B}\mathrm{\Box}$.

В отчете представлена БД в 3Н Φ . В ходе ознакомления с нормализацией были выявлены ее плюсы и минусы.

Из плюсов: нормализация БД гарантирует надежность и жизнеспособность базы.

Из минусов: нормализация БД не всегда является лучшим решением и может иметь долгосрочные разрушающие последствия. Две основных причины, чтобы нарушить правила нормализации — удобство и быстродействие. Меньшим числом таблиц проще управлять, чем большим. Кроме того, из-за более сложного характера, нормализованные таблицы более медленные для обновления, изменения и выдачи данных.

В противовес последнему, можно отметить, что есть достаточно способов улучшения производительности БД, но не так много способов, которые могут исправить повреждённые данные, возникшие из-за плохого дизайна структуры.