МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №1 по дисциплине «Базы данных»

Тема: Проектирование ER модели и структуры БД по текстовому описанию предметной области

Студент гр. 1303	 Смирнов Д.Ю.
Преподаватель	 Заславский М.М

Санкт-Петербург

Цель работы.

Научиться проектировать ER модель и структуры БД по текстовому описанию предметной области.

Задание.

Вариант 19

Пусть требуется создать программную систему, предназначенную для работников технического архива предприятия. Технический архив содержит стеллажи, полки и ячейки, в которых хранится документация. Ячейка архива может быть пустой или хранить все экземпляры одного документа. Каждый экземпляр документации имеет инвентарный номер и название. В базе данных должна храниться следующая информация о каждом документе архива: номер стеллажа, номер полки, номер ячейки, где хранится документ, название документа и название темы, к которой он относится, его инвентарный номер, количество экземпляров документа, содержащихся в ячейке, дата поступления документа в архив. Документ может быть востребован абонентом архива. Абонент характеризуется фамилией, именем, отчеством, номером телефоном отдела, где он работает. Работники архива, выдавая документ, должны зафиксировать, когда и кому он был выдан. Архив может пополняться документами, как новыми, так и копиями уже имеющихся в архиве. Экземпляр документа может быть утрачен. Возможна закупка новых стеллажей и списание старых. Документ может поменять место хранения и инвентарный номер. Возможно и изменение сведений об абонентах. Абонент может поменять фамилию, перейти в другой отдел, уволится с предприятия. Возможно изменение номеров телефонов отделов.

Выполнение работы.

Составлена ER-модель рисунок 1.

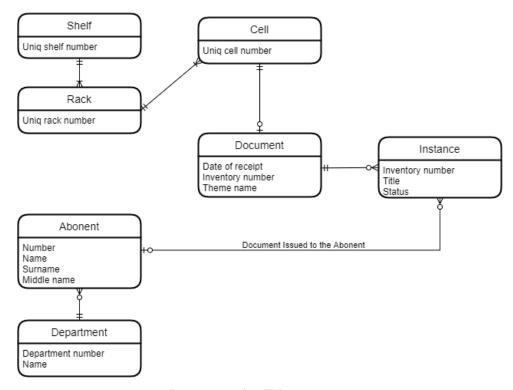


Рисунок 1 - ER-модель

Обоснование связей

У каждого стеллажа обязательно есть хотя бы одна полка, у каждой полки только один стеллаж.

У каждой полки есть хотя бы одна ячейка, у каждой ячейки есть только одна полка.

За каждым документом закреплена только одна ячейка, за каждой ячейкой может быть закреплен только один документ.

Экземпляр относится только к одному документу, документ может иметь несколько экземпляров либо вообще не иметь их.

Абонент работает только в одном отделе, в каждом отделе может работать несколько абонентов, а может и нет.

Абонент может востребовать несколько экземпляров документов либо вообще ни одного, у каждого экземпляра может быть один абонент.

Составление реляционной модели

- 1. Степень бинарной связи равна 1:n и класс принадлежности n-связной сущности обязательный, тогда
 - Требуется 2 отношения

• Ключ односвязной сущности добавляется как атрибут в сущность п-связности.

Так связаны следующие сущности: Shelf и Rack, Rack и Cell, Instance и Document, Abonent и Department.

- 2. Степень бинарной связи равна 1:n и класс принадлежности n-связной сущности необязательный, тогда
 - Требуется 3 отношения (по одному для каждой сущности и одно отношение связи)
 - Ключами объектных отношений являются ключи соответствующих сущностей
 - Связное отношение содержит ключи объектных отношений в качестве своих атрибутов

Так связаны сущности Instance и Abonent.

- 3. Степень бинарной связи равна 1:1 и класс принадлежности одной из сущностей является необязательным, тогда
 - Требуется 2 отношения
 - Ключ обязательной добавляется, как атрибут в необязательную сущность.

В результате получена модель, представленная на рисунке 2.

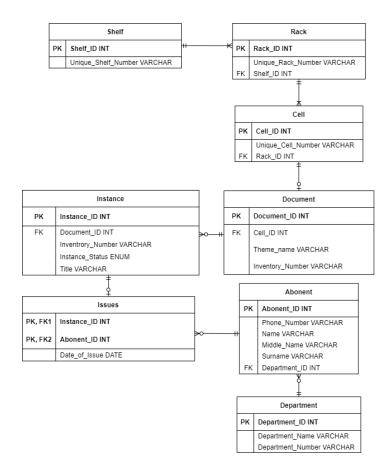


Рисунок 2 - Структура БД

Докажем, что реляционная модель соответствует НФБК:

• Отношение *Shelf* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

• Отношение *Rack* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Rack_ID → Unique_Rack_Number, Shelf_ID

Unique_Rack_Number → Rack_ID, Shelf_ID

Rack_ID – первичный ключ, Unique_Rack_Number –
потенциальный.

• Отношение *Cell* имеет нетривиальную неприводимую слева функциональную зависимость:

Cell_ID → Rack_ID, Unique_Cell_Number

Unique_Cell_Number → Cell_ID, Unique_Cell_Number

Cell_ID – первичный ключ, Unique_Cell_Number –

потенциальный.

• Отношение *Document* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Document_ID → Cell_ID, Theme_Name, Inventory_Number Cell_ID → Document_ID, Theme_Name, Inventory_Number Inventory_Number → Document_ID, Cell_ID, Theme_Name Document_ID является первичным ключом, Cell_ID и Inventory_Number — потенциальными ключами.

• Отношение *Instance* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Instance_ID → Document_ID, Inventory_Number,
Instance Status, Title

Inventory_Number → Instance_ID, Document_ID,
Instance Status, Title

Instance_ID является первичным ключом, Inventory_Number – потенциальным ключом.

• Отношение *Abonent* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Abonent_ID → Phone_Number, Name, Middle_Name, Surname, Department_ID

Phone_Number → Abonent_ID, Name, Middle_Name, Surname,
Department_ID

Abonent_ID является первичным ключом, Phone_Number – потенциальным ключом.

• Отношение *Department* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Department_ID → Department_Name, Department_Number

Department_Name → Department_ID, Department_Number

Department_Number → Department_ID, Department_Name

Department_ID является первичным ключом,

Department_Name и Department_Number − потенциальными

ключами.

• Отношение *Issues* имеет перечисленные нетривиальные неприводимые слева функциональные зависимости:

Instance_ID, Abonent_ID → Date_Of_Issue
Instance_ID и Abonent_ID – первичные ключи.

Вывод.

В ходе выполнения работы получен опыт проектирования ER модели и структуры БД по текстовому описанию предметной области.

приложение а

Ссылка на Pull Request: https://github.com/moevm/sql-2023-1303/pull/8