Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого»

Институт компьютерных наук и технологий Кафедра Компьютерных систем и программных технологий

Отчёт по лабораторной №2

Дисциплина: Базы данных

Тема: Разработка структур и нормализация БД

Выполнил студент гр. 43501/4			B.C.	Филиппов
	(подпись)			
Руководитель			A.B. I	Мяснов
	(подпись)			
		"	"	2015 г.

Санкт -Петербург

Цель работы

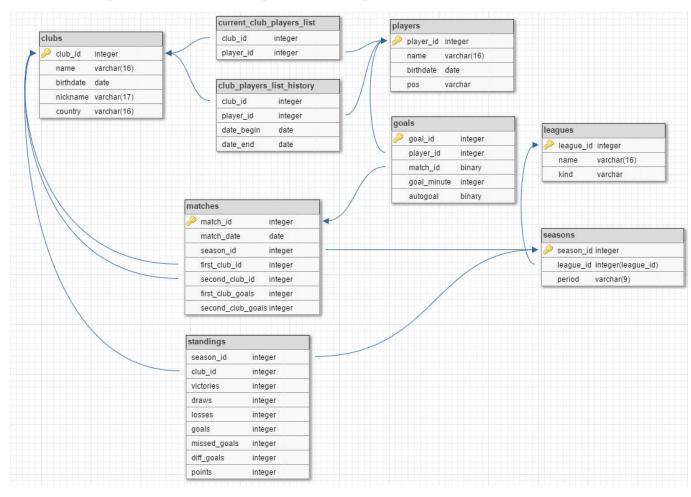
Познакомить студентов с основами проектирования схемы БД, способами нормализации отношений в БД.

Программа работы

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

Выполнение работы

1. Разработанная схема приведена на рисунке 1.



2. Схема была приведена к 3НФ.

 $1 H \Phi$ – каждый кортеж содержит только одно значение для каждого атрибута

2НФ - каждый не ключевой атрибут неприводимо зависит от её потенциального ключа. Отсутствует меньшее подмножество атрибутов, от которого можно также вывести данную функциональную зависимость.

3НФ - ни один неключевой атрибут R не находится в транзитивной функциональной зависимости от потенциального ключа R. Оставлена только транзитная зависимость между полями таблиц «club_players_list_history» и «current_club_players_list», чтобы не отфильтровывать из таблицы club_players_list_history текущий список игроков.

- 3. Был добавлен учёт текущих участников команды (Добавлена таблица «current_club_player_list»)
- 4. Результаты изменений были согласованны с преподавателем

Заключение

В результате работы была получена БД приведённая к НФБК.

ЗНФ хороша тем, что имеется уникальность данных, относящихся к первичному ключу (нет дублирования данных). Нормализованная база данных более адекватно представляет предметную область, а значит разработку базы данных легче сопровождать. ЗНФ позволяет быстрее выполнять операции вставки, обновления, удаления — благодаря ЗНФ эти операции локальны. Но за эти плюсы мы платим небольшой (по сравнению с 1НФ и 2НФ) скоростью выборки данных.

База приведена к НФБК, т.к. все детерминанты функциональных зависимостей являются потенциальными ключами.