Экзаменационный проект по дисциплине Базы данных студента гр. **М3437**Комарова Андрея Игоревича

по теме Коллекция игрока в Hearthstone

Описание проекта

Коллекция игрока в Hearthstone - есть игроки, колоды, классы (Воин, Маг..), карты, герои или скины (для мага, например - Джайна, Медив), рубашки для карт.

У игрока есть коллекция карт, рубашек и скинов. Игрок может создавать колоды для конкретного класса, добавляя туда карты из коллекции. Также игрок может из своей коллекции выбирать любимый скин (героя) для каждого класса и любимую рубашку.

Построение отношений

В результате предварительного проектирования были выделены следующие отношения:

- Player игрок / пользователь. Username у двух пользователей может быть одинаковым, потому что пользователь уникально идентифицируется по id, и в играх от Blizzard для этого есть BattleTag <UserName>#<Id> .
- Deck колода игрока, слабая сущность, каждая колода обязательно относится только к одному из классов и только к одному игроку, но при этом у одного игрока может быть несколько колод для одного класса. Number номер колоды в списке колод игрока.
- Class класс в игре (Воин, Маг..), каждый класс обязательно имеет хотя бы один скин (героя по умолчанию).
- CardClass описывает класс карты в игре, если карта не нейтральная.
- CardType тип карты в игре (Заклинание, Существо..).
- Rarity редкость карты в игре (Легендарная, Обычная..).
- Card карта в игре, описывается множеством атрибутов, характерных для карты в Hearthstone.
- CollectionCard карта в коллекции игрока, слабая сущность. Отражает количество конкретной карты у конкретного игрока. Уникально идентифицируется парой Cardld, Playerld. Хотелось иметь ограничение на уровне БД, чтобы игрок мог добавлять в колоду карту только из своей коллекции.
- CardInDeck описывает количество карты из коллекции игрока (CollectionCard) в колоде игрока.
- CardBack рубашка для карт в игре.
- PlayerCardBack описывает наличие рубашки для карт в коллекции игрока.
- Hero герой/скин в игре. Каждый герой обязательно привязан только к одному классу.
- CollectionHero слабая сущность, описывает наличие героя (скина на класс) в коллекции игрока. Хотелось на уровне БД иметь ограничение,

- чтобы игрок мог выбрать в качестве основного героя для класса героя только из своей коллекции.
- FavoriteHero описывает, какой герой из коллекции игрока выбран основным для класса этого игрока.

Отношение Player

Атрибуты:

- Id
- Username
- Password
- Email
- FavCardBackId
- Email

Функциональные зависимости:

- Id -> Username, Password, Email, FavCardBackId
- Email -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и ld, и Email) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение Class

Атрибуты:

- Id
- Name
- Herold

Функциональные зависимости:

- Id -> Name, Herold
- Name -> Id
- Herold -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и ld, и Name, и Herold) простые, поэтому по теореме Дейта-Фейгина 1 отношение находится в 5НФ.

Отношение CardClass

Атрибуты:

- CardId
- ClassId

Функциональные зависимости:

CardId -> ClassId

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (CardId) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Единственный ключ (CardId) простой, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение CardType

Атрибуты:

- Id
- Name

Функциональные зависимости:

- Id -> Name
- Name -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и Id, и Name) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение Rarity

Атрибуты:

- Id
- Name

Функциональные зависимости:

- Id -> Name
- Name -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2HФ и в 3HФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и Id, и Name) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение Card

Атрибуты:

- Id
- Neutral
- Name
- Type
- Cost
- Rarity
- Elite
- Attack
- Health
- Description

Функциональные зависимости:

- Id -> Name, Neutral, Type, Cost, Rarity, Elite, Attack, Health, Description
- Name -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и Id, и Name) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение CollectionCard

Атрибуты:

- Quantity
- CardId
- PlayerId

Функциональные зависимости:

CardId, PlayerId -> Quantity

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Cardld, Playerld) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Отношение находится в НФБК (CardId, PlayerId - надключ).

Пусть R - отношение. Докажем, что у нас нет никакой M3 X->>Y|Z или что у нас для любых X, Y, Z не может получиться корректной декомпозиции $\pi_{X,Y}(R)$

 \bowtie $\pi_{x,Z}(R)$. Мы **всегда** можем взять отношение, в котором все атрибуты из множества X равны, а из Y и Z - нет. И, сделав декомпозицию $\pi_{x,Y}(R)$, $\pi_{x,Z}(R)$ и затем natural join $\pi_{x,Y}(R) \bowtie \pi_{x,Z}(R)$ у нас получится отношение, которое будет содержать новые элементы (всевозможные пары Y, Z). Таким образом у нас нет ни одной корректной декомпозиции \Leftrightarrow нет M3 => отношение находится в 4НФ.

Ранее были рассмотрены все М3, то есть смысла рассматривать 3С *{X₁, X₂, ..., X_n} с n<3 нет. Пусть X - это CardId, Y - PlayerId, Z - Quantity. Рассмотрим 3С размера 3. $\pi_{X,Y}(R) \bowtie \pi_{Y,Z}(R)$ $\bowtie \pi_{Y,Z}(R)$. Это множественное разбиение будет корректно, при условиях, что:

- У игрока р1 есть карта с1
- У игрока p1 есть количество карты (какой-то) q1
- В количестве q1 представлена карта c1 (в коллекции какого-то игрока)

будет выполнено условие, что игрок p1 имеет карту c1 в количестве q1, что не верно. Поэтому это множественное разбиение не корректно, следовательно у нас нет 3С (смысла рассматривать оставшиеся 3С для n>3 нет, у нас всего 3 атрибута). Поэтому отношение находится в 5НФ.

Отношение Deck

Атрибуты:

- Number
- PlayerId
- Name
- ClassId

Функциональные зависимости:

Number, Playerld -> Name, ClassId

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Number, Playerld) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Отношение находится в НФБК (Number, Playerld - надключ).

Пусть R - отношение. Докажем, что у нас нет никакой M3 X->>Y|Z или что у нас для любых X, Y, Z не может получиться корректной декомпозиции $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$. Мы **всегда** можем взять отношение, в котором все атрибуты из множества X равны, а из Y и Z - нет. И, сделав декомпозицию $\pi_{X,Y}(R)$, $\pi_{X,Z}(R)$ и затем natural join $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$ у нас получится отношение, которое будет содержать новые элементы (всевозможные пары Y, Z). Таким образом у нас нет ни одной корректной декомпозиции \Leftrightarrow нет M3 => отношение находится в 4НФ.

В отношении нет ни одной корректной множественной декомпозиции по аналогии с <u>CollectionCard</u>. Если мы будем проверять каждое, то столкнемся с невыполнением кольцевых ограничений => 5НФ.

Отношение CardInDeck

Атрибуты:

- DeckNo
- CardId
- PlayerId
- Amount

Функциональные зависимости:

DeckNo, CardId, PlayerId -> Amount

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп. DeckPlayerId и CardPlayerId - оба являются id игрока, но не повторяющейся группой, т.к. имеют разное назначение (DeckPlayerId - id игрока, в колоду которого мы добавляем карту, CardPlayerId - id игрока, карту из коллекции которого мы добавляем в колоду). Есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Отношение находится в НФБК (DeckNo, CardId, PlayerId - надключ).

Пусть R - отношение. Докажем, что у нас нет никакой M3 X->>Y|Z или что у нас для любых X, Y, Z не может получиться корректной декомпозиции $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$. Мы **всегда** можем взять отношение, в котором все атрибуты из множества X равны, а из Y и Z - нет. И, сделав декомпозицию $\pi_{X,Y}(R)$, $\pi_{X,Z}(R)$ и затем natural join $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$ у нас получится отношение, которое будет содержать новые элементы (всевозможные пары Y, Z). Таким образом у нас нет ни одной корректной декомпозиции \Leftrightarrow нет M3 => отношение находится в 4HФ.

В отношении нет ни одной корректной множественной декомпозиции по аналогии с <u>CollectionCard</u>. Если мы будем проверять каждое, то столкнемся с невыполнением кольцевых ограничений => 5НФ.

Если, какая-то корректная множественная декомпозиция все таки есть, то после декомпозиции мы потеряем ограничение, что в колоде конкретного игрока может лежать карта только из коллекции этого же игрока, поэтому в данном случае декомпозировать - это не то, что нам хочется. Так что в этом случае после нормализации следовала бы денормализация к тому виду, который есть сейчас.

Отношение CardBack

Атрибуты:

• Id

- Name
- Description

Функциональные зависимости:

- Id -> Name, Description
- Name -> Id
- Description -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и Id, и Name, и Description) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение PlayerCardBack

Атрибуты:

- PlayerId
- CardBackId

Функциональные зависимости:

• Нет нетривиальных ФЗ

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Playerld, CardBackld) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. нет неключевых атрибутов.

Отношение находится в НФБК (нет нетривиальных ФЗ).

Пусть X - множество атрибутов PlayerId, Y - множество атрибутов CardBackId. R - отношение. У нас всего 2 атрибута, и R не является декартовым произведением, так как это бы подразумевало, что для каждого игрока мы всегда храним все возможные рубашки для карт в в игре, что семантически неверно, т.к. у разных игроков могут быть разные рубашки для карт в коллекции. Иными словами двум разным x1, x2 из X будут соответствовать разные y1, y2 из Y. Таким образом у нас нет $M3 \varnothing ->> X|Y$, следовательно, учитывая все сказанное ранее, отношение находится в $4H\Phi$.

В отношении нет нетривиальных 3С, т.к. у нас только 2 атрибута и одно множество X_i из любой 3С $^*\{X_1...X_n\}$ будет обязательно целым отношением, следовательно отношение находится в 5НФ.

Отношение Него

Атрибуты:

- Id
- Name

- ClassId
- Description

Функциональные зависимости:

- Id -> Name, ClassId, Description
- Name -> Id
- Description -> Id

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Id) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Все ключи (и Id, и Name, и Description) простые, поэтому по первой теореме Дейта-Фейгина отношение находится в 5НФ.

Отношение CollectionHero

Атрибуты:

- PlayerId
- Herold

Функциональные зависимости:

• Нет нетривиальных ФЗ

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (Playerld, Herold) и все атрибуты атомарны.

Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. нет неключевых атрибутов.

Отношение находится в НФБК (нет нетривиальных ФЗ).

Отношение находится в 4НФ, доказательство аналогично доказательству для <u>PlayerCardBack</u> (с точностью до переименования Herold на CardBackId).

Отношение находится в 5НФ. Доказательство аналогично доказательству для <u>PlayerCardBack</u>.

Отношение FavoriteHero

Атрибуты:

- ClassId
- PlayerId
- FavHerold

Функциональные зависимости:

ClassId, PlayerId -> FavHeroId

Отношение находится в 1НФ, т.к. нет повторяющихся групп, есть ключ (ClassId, PlayerId) и все атрибуты атомарны.

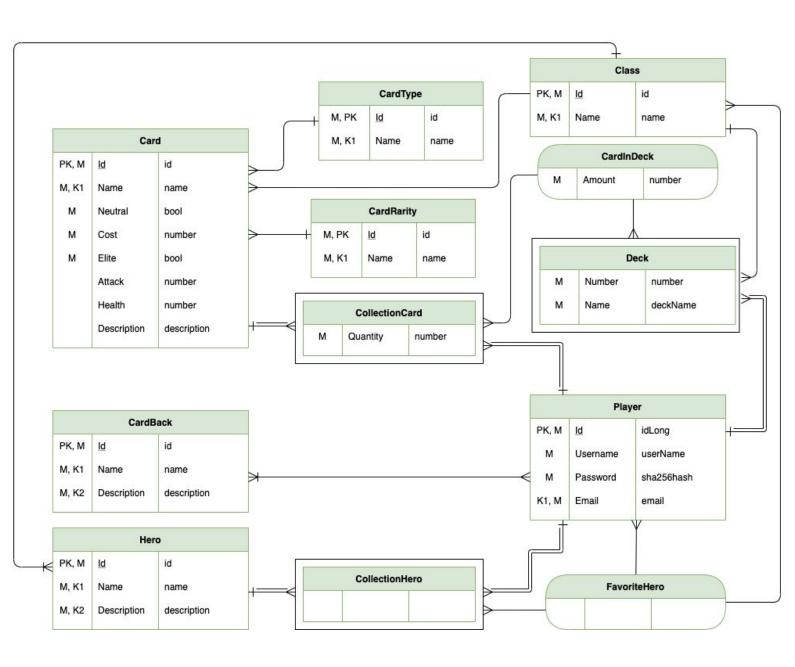
Отношение находится во 2НФ и в 3НФ, т.к. все неключевые атрибуты функционально зависят непосредственно (нетранзитивно) от ключа целиком.

Отношение находится в НФБК (ClassId, PlayerId - надключ).

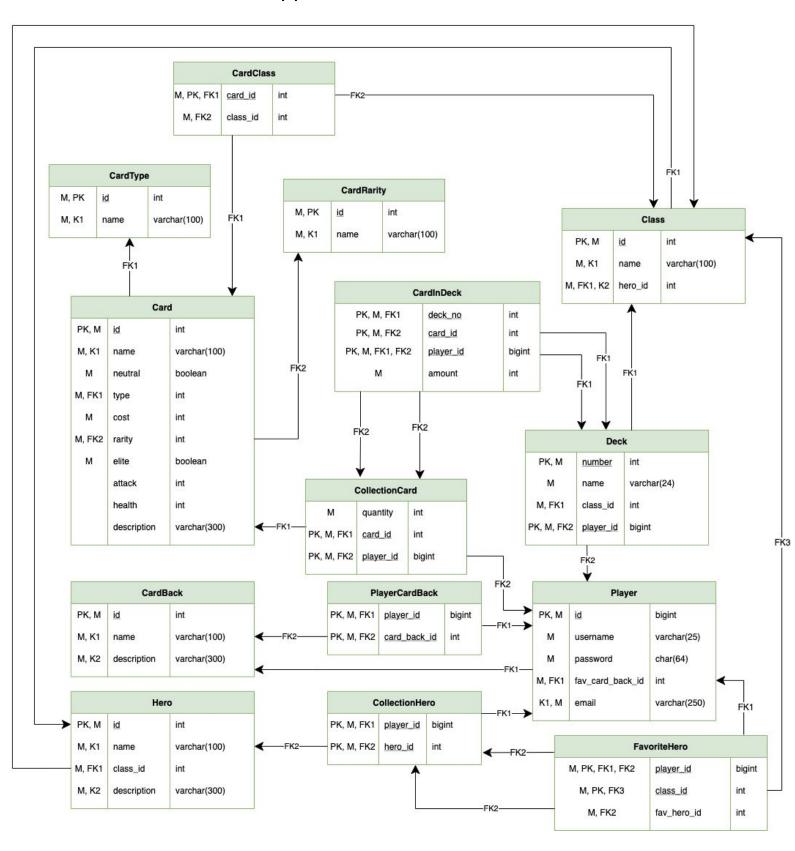
Пусть R - отношение. Докажем, что у нас нет никакой M3 X->>Y|Z или что у нас для любых X, Y, Z не может получиться корректной декомпозиции $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$. Мы **всегда** можем взять отношение, в котором все атрибуты из множества X равны, а из Y и Z - нет. И, сделав декомпозицию $\pi_{X,Y}(R)$, $\pi_{X,Z}(R)$ и затем natural join $\pi_{X,Y}(R)$ \bowtie $\pi_{X,Z}(R)$ у нас получится отношение, которое будет содержать новые элементы (всевозможные пары Y, Z). Таким образом у нас нет ни одной корректной декомпозиции \Leftrightarrow нет M3 => отношение находится в 4НФ.

Отношение находится в 5НФ, доказательство аналогично доказательству для <u>CollectionCard</u>.

Модель сущность-связь



Физическая модель



При построении физической модели использовалось следующее отображение доменов в типы:

Домен	Тип
id	integer
idLong	bigint
number	integer
userName	varchar(25)
sha256hash	char(64)
email	varchar(250)
name	varchar(100)
deckName	varchar(24)
description	varchar(300)
bool	boolean

Определения таблиц

Для реализации проекта использовалась СУБД PostgreSQL 13.0. Определения таблиц и их индексов приведено в файле ddl.sql.

Для таблиц Player и Class один foreign key определяется отдельно от таблиц, т.к. нельзя указать внешний ключ на таблицу, которая еще не определена.

Также в начале файла определены 3 домена: для атрибутов значения которых не могут меньше нуля, для количества карт в колоде игрока и для количества карт в коллекции игрока.

Тестовые данные

Скрипт для добавления тестовых данных приведен в файле data.sql.

Запросы на получение данных

В рамках проекта были реализованы следующие запросы:

- getDecksByPlayerIddAndClassId получить все колоды игрока для определенного класса (номер, название)
- getDecksByPlayerIdAndDeckName получить все колоды игрока с определенным именем (все атрибуты колод)
- getHeroesByClassId получить имена и описания всех героев для определенного класса
- getCardsByType получить имена и описания всех карт определенного типа
- getCardsByRarity получить имена и описания всех карт определенной редкости
- EliteCards Получить имена и описания всех элитных карт
- getCardsByAttack получить имена и описания всех карт с определенным значением атаки
- getCardsByHealth получить имена и описания всех карт с определенным значением здоровья
- getCardsByHealthAndAttack получить имена и описания всех карт с определенными здоровьем и атакой
- getCardsByCost получить имена и описания всех карт определенной стоимости
- NeutralCards получить имена и описания всех нейтральных карт
- getCardsByClass получить имена и описания всех карт для определенного класса
- getCardsByPlayerId получить имена и описания всех карт игрока
- getCardBacksByPlayerId получить названия всех рубашек для карт игрока
- getHeroesByPlayerId получить имена всех героев в коллекции игрока
- getUsersByUsername получить всех игроков с определенным ником (все атрибуты игрока)
- getUsersFavHeroes получить список героев, выбранных у игрока в качестве основных для всех классов (ник игрока, имя класса, имя героя)
- getDeckCards получить все карты из колоды игрока (имя колоды, имя карты, количество карты в колоде)
- getDeckSize посчитать количество карт в колоде

Запросы на получение данных и вспомогательные представления приведены в файле selects.sql.

Запросы на изменение данных

В рамках проекта были реализованы следующие запросы:

- deleteCardFromCollection распылить все экземпляры карты у игрока
- deleteOneCardFromCollection распылить только один экземпляр карты у игрока
- renameDeck изменить имя колоды
- checkFavCardBack проверить, лежит ли любимая рубашка для карт игрока в коллекции игрока. checkFavCardBackTrigger соответствующий триггер
- editCardBack изменить любимую рубашку
- editFavHero изменить основного героя для класса
- deleteOneCardFromCollection удалить один экземпляр карты из колоды
- checkCardClassInDeck проверить, соответствует ли карта в колоде классу колоды. checkCardClassInDeckTrigger - соответствующий триггер
- checkFavHeroClass проверить, есть ли новый герой коллекции игрока и соответствует ли он своему классу. checkFavHeroClassTrigger соответствующий триггер

Запросы на изменение данных, хранимые процедуры и триггеры приведены в файле updates.sql.