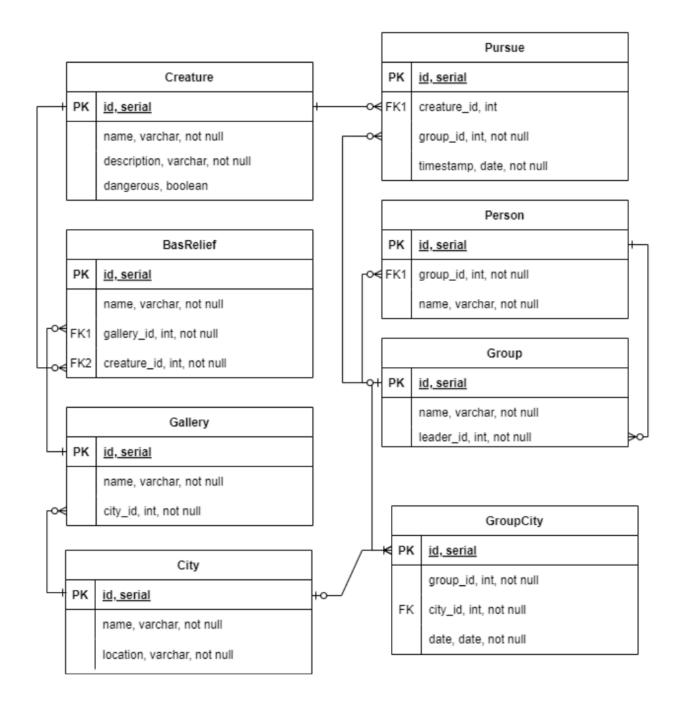
ЗАДАНИЕ

Для отношений, полученных при построении предметной области из лабораторной работы №1, выполните следующие действия:

- Опишите функциональные зависимости для отношений полученной схемы (минимальное множество);
- Приведите отношения в 3NF (как минимум). Постройте схему на основе NF (как минимум).
- Опишите изменения в функциональных зависимостях, произошедшие после преобразования в 3NF (как минимум). Постройте схему на основе NF;
- Преобразуйте отношения в BCNF. Докажите, что полученные отношения представлены в BCNF. Если ваша схема находится уже в BCNF, докажите это;
- Какие денормализации будут полезны для вашей схемы? Приведите подробное описание.

Придумайте триггер и связанную с ним функцию, относящиеся к вашей предметной области, согласуйте их с преподавателем и реализуйте на языке PL/pgSQL.



РЕШЕНИЕ

Функциональные зависимости

1. Creature

• id_serial → name, description, dangerous

2. City

• id_serial → name, location

3. Gallery

• id_serial → name, city_id

4. BasRelief

• id_serial → name, gallery_id, creature_id

5. "Group"

- id_serial → name, leader_id
- leader_id → id_serial

6. Person

• id_serial → group_id, name

7. GroupCity

• id → group_id, city_id, date

8. Pursue

Атрибуты: (creature_id, group_id, timestamp)

Ключ: cocтавной (creature_id, group_id, timestamp)

FD:

• id → group_id, name, timestamp)

Нормализация

1НФ:

Отношение находится в 1НФ, если все его атрибуты являются атомарными, все используемые домены должны содержать только скалярные значения. Не должно быть повторений строк в таблице.

Все таблицы имеют первичные ключи (id_serial), и все атрибуты используют скалярные типы: int, varchar, boolean, date. Массивов, списков или составных атрибутов не наблюдается.

Вывод: модель удовлетворяет 1НФ.

2НФ:

Отношение находится во 2НФ, если оно находится в 1НФ и каждый не ключевой атрибут неприводимо зависит от первичного ключа.

Все таблицы используют surrogate keys (id_serial) как первичные ключи — это скалярные значения. В таблицах, где ключ составной (например, GroupCity, Pursue), все неключевые атрибуты (например, date, timestamp) функционально зависят от всего составного ключа:

- В Pursue timestamp зависит от (creature_id, group_id);
- В GroupCity date зависит от (group_id, city_id).

Вывод: модель удовлетворяет 2НФ.

знф:

Отношение находится в ЗНФ, когда находится во 2НФ и каждый не ключевой атрибут не зависит транзитивно от первичного ключа.

**вывод: модель удовлетворяет ЗНФ, т. к. она находится в 2НФ и в ней нет транзитивных отношений;;

BCNF:

Отношение находится в BCNF, когда каждая нетривиальная и неприводимая слева функциональная зависимость обладает потенциальным ключом в качестве детерминанта.

1. Есть фз, детерминант которой не ключ:

```
`leader id→id
```

2. **BCNF требует**, чтобы для любой фз $X \to Y$, X было суперключом.

```
leader_id не суперключ (в исходной схеме только id — PK).
```

Вывод: Group в исходном виде не удовлетворяет BCNF.

Декомпозиция

1. Оставляем в Group только то, что детерминируется ключом id_serial:

```
Group (
  id SERIAL PRIMARY KEY,
  name     VARCHAR NOT NULL);
  ```
inginx
id → name
```

```
— детерминант (`id`) — суперключ.
```

2. Выносим связь «группа ↔ её лидер» в отдельную таблицу GroupLeader:

```
GroupLeader (
group_id INT NOT NULL REFERENCES Group(id),
leader_id INT NOT NULL REFERENCES Person(id),
PRIMARY KEY (group_id), UNIQUE (leader_id)
```

## Денормализация

Полезным внедрением денормализации будет создание представлений, которые помогут фильтровать объединения таблиц

```
CREATE VIEW GroupWithLeader AS
SELECT
 g.id AS group_id,
 g.name AS group_name,
 p.name AS leader_name
FROM "Group" g
JOIN GroupLeader ON g.id = GroupLeader.group_id
```

```
JOIN Person ON Person.id = GroupLeader.leader_id;
```

представление GroupWithLeader — группа + имя лидера обеспечивает читабельность для работы с группами и их лидерами, а также упрощает работу с запросами.

| group_id | group_name | leader_name                                                            |
|----------|------------|------------------------------------------------------------------------|
| 2        |            | <br>  Профессор Дайер<br>  Неизвестный преследователь<br>  Офицер Лейк |

## Триггеры и функции

Для созданной в рамках лабораторной работы №1 предметной области были добавлены триггер trg\_check\_creature\_dangerous со связанная с ним функция check\_creature\_dangerous().

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION check_creature_dangerous()
RETURNS TRIGGER AS $$
BEGIN
 IF NOT EXISTS (SELECT 1 FROM creature WHERE id_serial = NEW.creature_id
AND dangerous = true) THEN
 UPDATE creature
 SET dangerous = true
 WHERE id_serial = NEW.creature_id;
 RAISE NOTICE 'Существо (ID=%) признано опасным группой (ID=%).
Статус обновлён.', NEW.creature_id, NEW.group_id;
 END IF;
 RETURN NEW;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;
CREATE TRIGGER trg_check_creature_dangerous
BEFORE INSERT ON pursue
FOR EACH ROW
EXECUTE FUNCTION check_creature_dangerous();
```