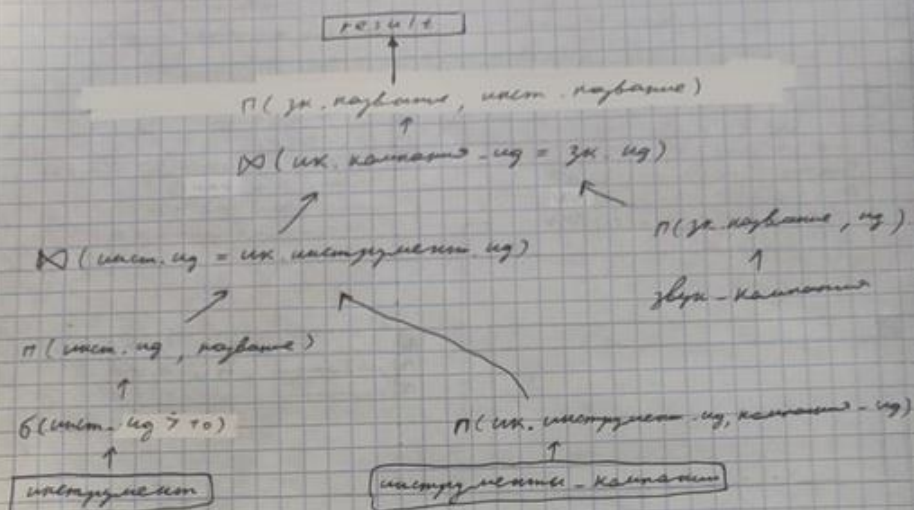


2) таблица "инструменты" находится в 2nf, потому что имеет простой ключ, но не состоит в 3nf. Потому что его ключ. атрибуты "id" мы можем получить неключевые "звук.id", а что по нему "звук.название". ~~Таким~~ получается транзитивная функ. зависимость. Чтобы от нее избавиться разбиваем таблицу "инструменты" на 2 и старой будет "звук".

инструменты	
PK id serial	
название	varchar(15) NN
описание	text
колер	int NN
FK звук - id	int NN

check (колер > 0)

звук	
PK id serial	
название	varchar(10) NN
рок	int NN



При соединении таблиц у нас будет использоваться алгоритм hash join, так как таблицы небольшого размера, но маленькую будет создана hash-таблица. Если же таблица будет большого размера, который не влезает в оперативную память, то будет применяться алгоритм Nested loop. План же hash join мы используем еще потому, что мы найдем (в первом) не одну сторону или бы у нас был Nested loop, тогда нам нужно было для каждой стороны делать цикл.

Индексы нам смысла создавать, потому что соединение и выборку мы делаем по атрибутам, а на них уже при создании таблиц создаются B-tree индексы.