

Реляционная алгебра

Выборка

- Выборка (унарная операция). Применяется к одному отношению и определяет результирующее отношение, которое содержит только те кортежи из исходного отношения, которые удовлетворяют заданному условию (предикату). спредикат(R)

$\sigma_{\text{Возраст} \geq 34} (\text{Персоны})$

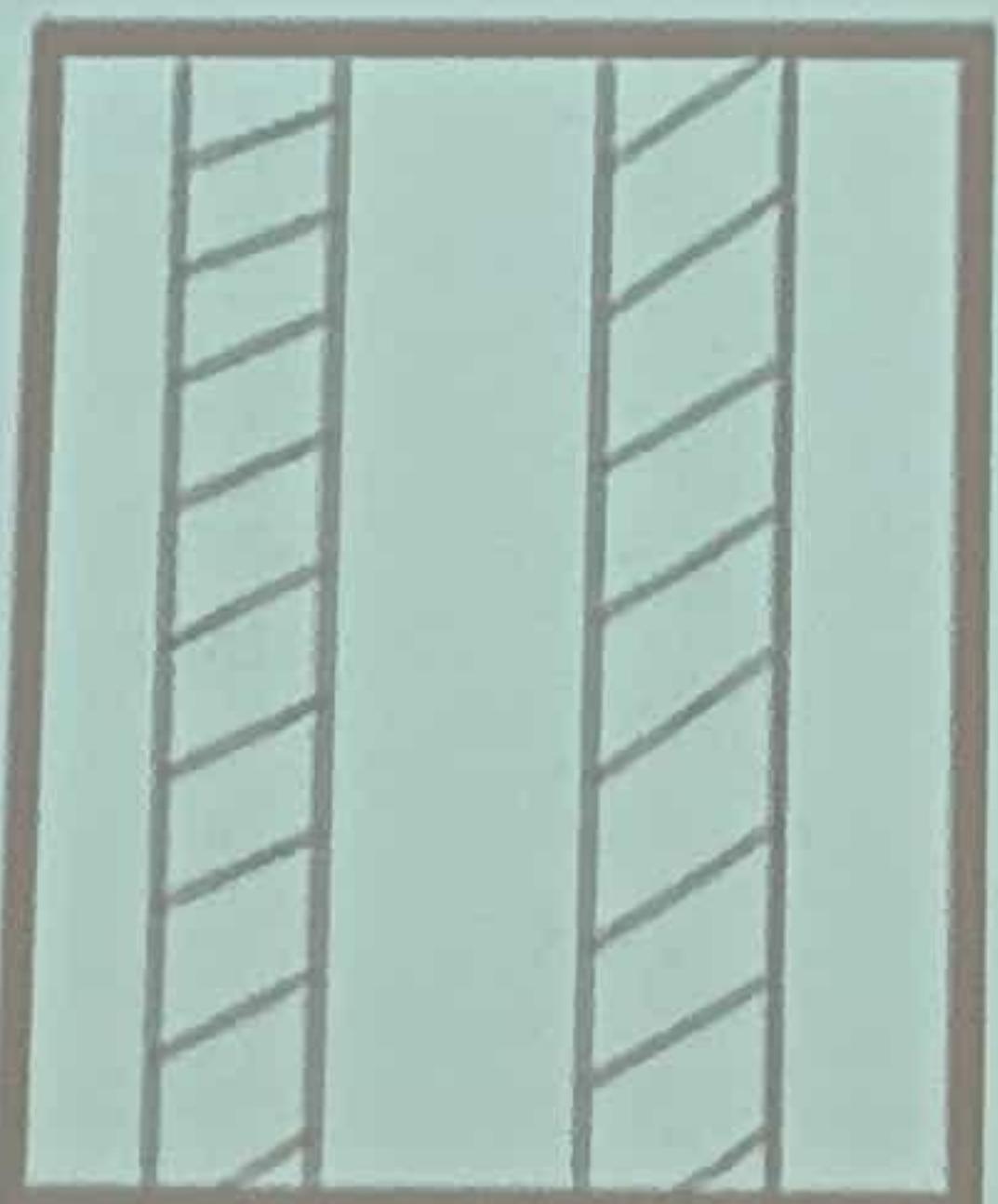
A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7

SELECT * FROM "Персоны" WHERE "Возраст" >= 34

Реляционная алгебра

Проекция

- Проекция (унарная операция). Применяется к одному отношению и определяет новое отношение, содержащее вертикальное подмножество исходного отношения, создаваемое посредством извлечения значений указанных атрибутов и исключения из результата строк-дубликатов.
 $\Pi_{a_1, \dots, a_n}(R)$



$\Pi_{\text{Возраст}, \text{Вес}}(\text{Персоны})$

SELECT "Возраст", "Вес" FROM "Персоны"

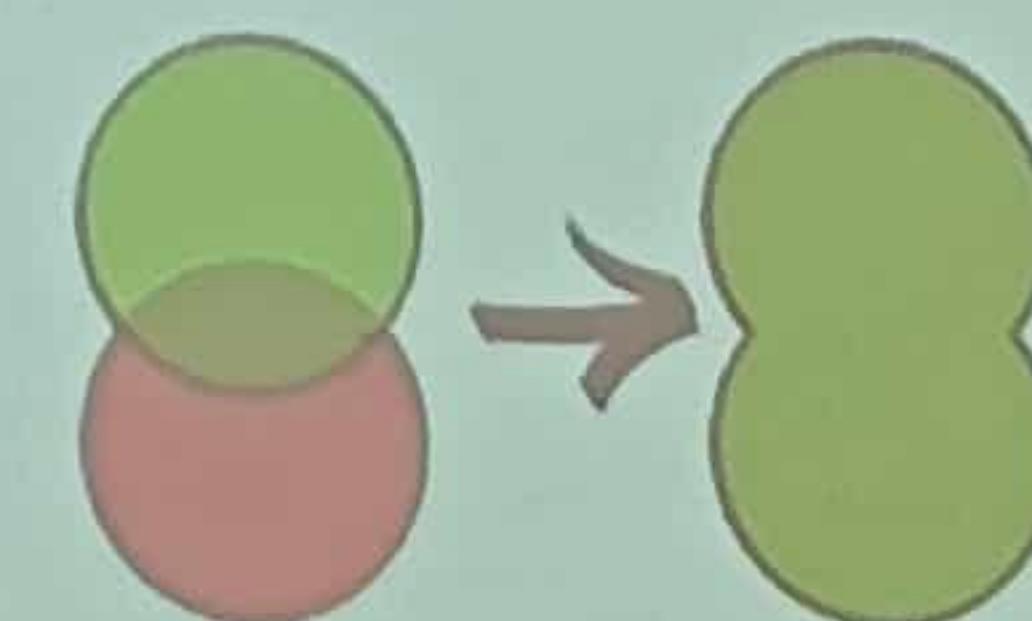
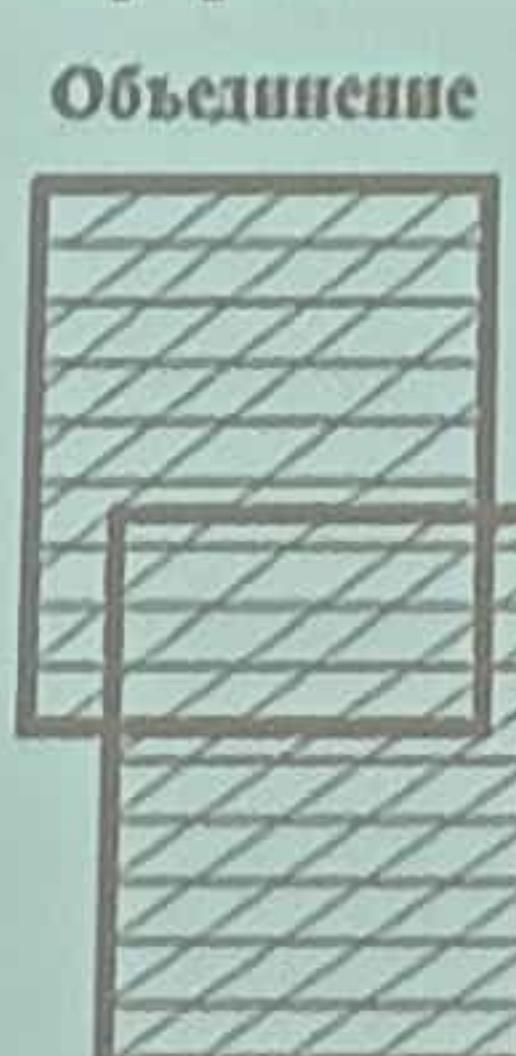
Реляционная алгебра

Объединение

```
SELECT * FROM "Персоны" UNION SELECT * FROM "Персонажи"
```

- Объединение. Объединение двух отношений R и S определяет новое отношение, которое включает все кортежи, содержащиеся только в R , все кортежи, содержащиеся только в S и кортежи, содержащиеся одновременно в R и в S с исключением дубликатов. R и S должны быть совместимы по объединению, то есть состоять из одинакового количества атрибутов и каждая пара соответствующих атрибутов должна иметь одинаковый домен. Для совместимости можно предварительно применить проекцию. Имена атрибутов могут не совпадать – главное, чтобы совпадали домены. $R \cup S$

Персоны \cup Персонажи

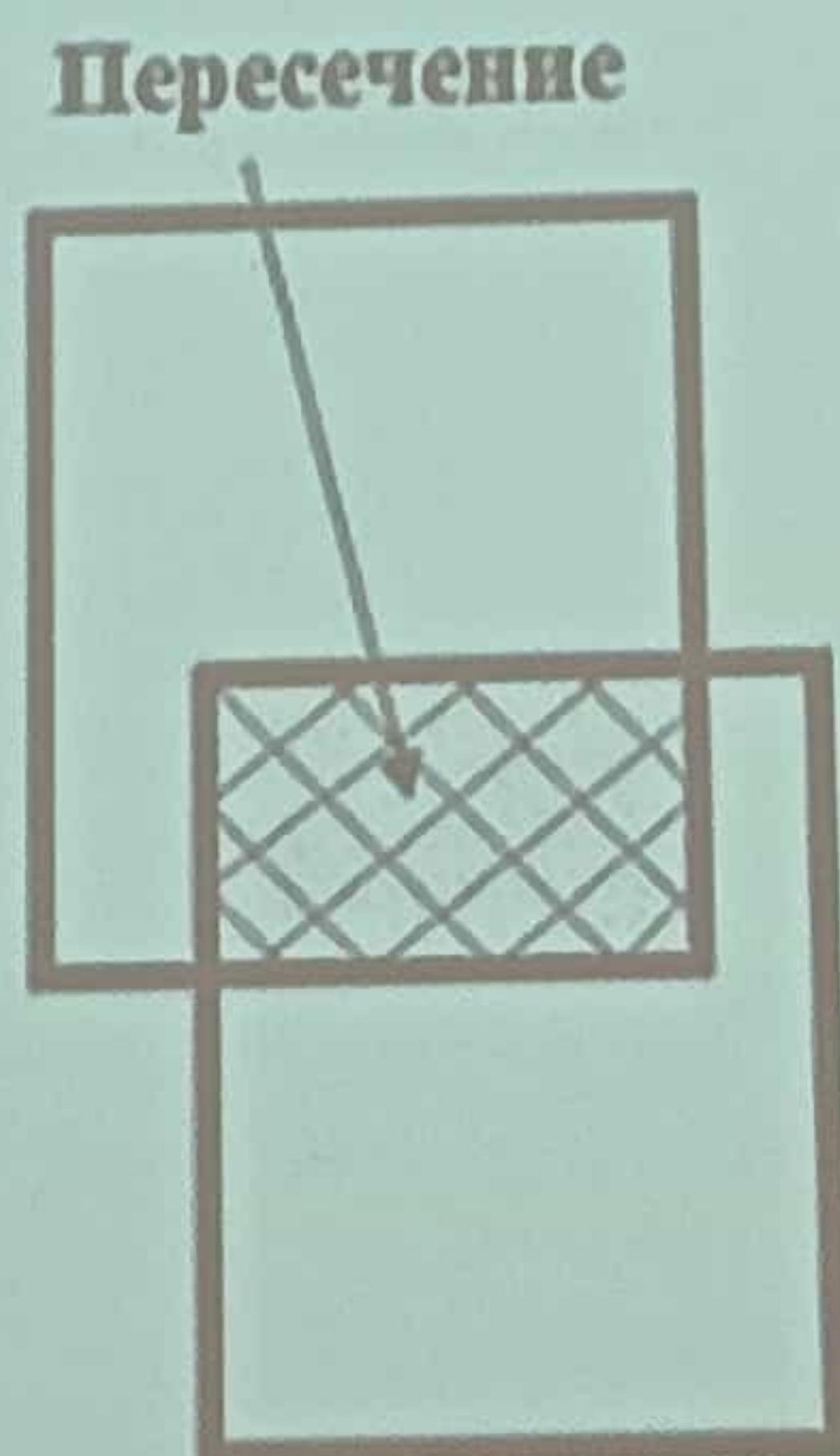


Реляционная алгебра

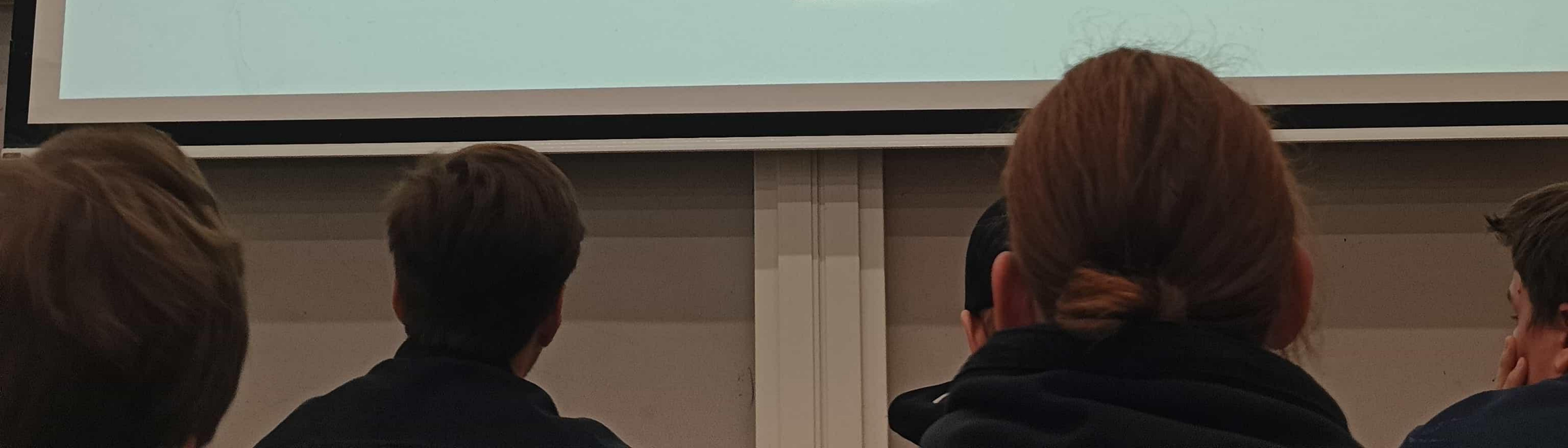
Пересечение

- Пересечение. Операция пересечения определяет отношение, которое содержит кортежи, присутствующие как в отношении R, так и в отношении S. Отношения R и S должны быть совместимы по объединению. RnS

Персоны ⋯ Персонажи



```
SELECT * FROM "Персоны"  
NATURAL JOIN "Персонажи"
```

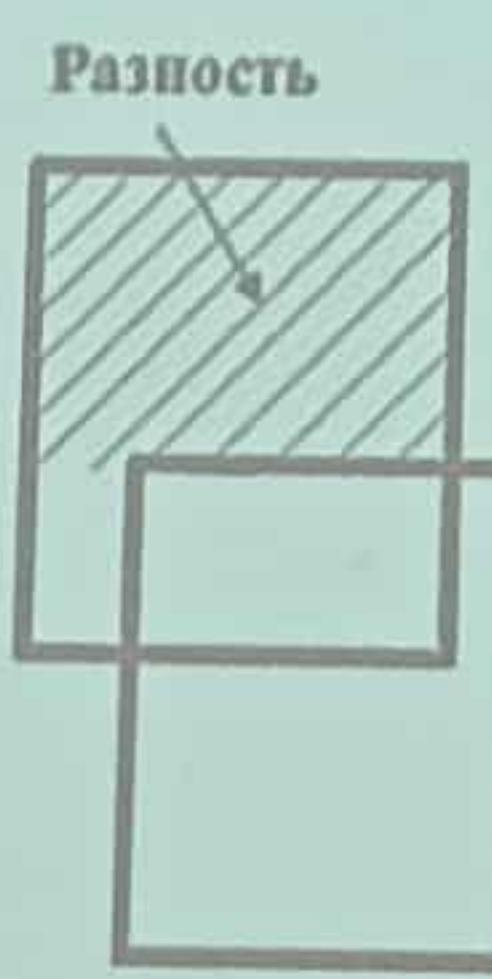
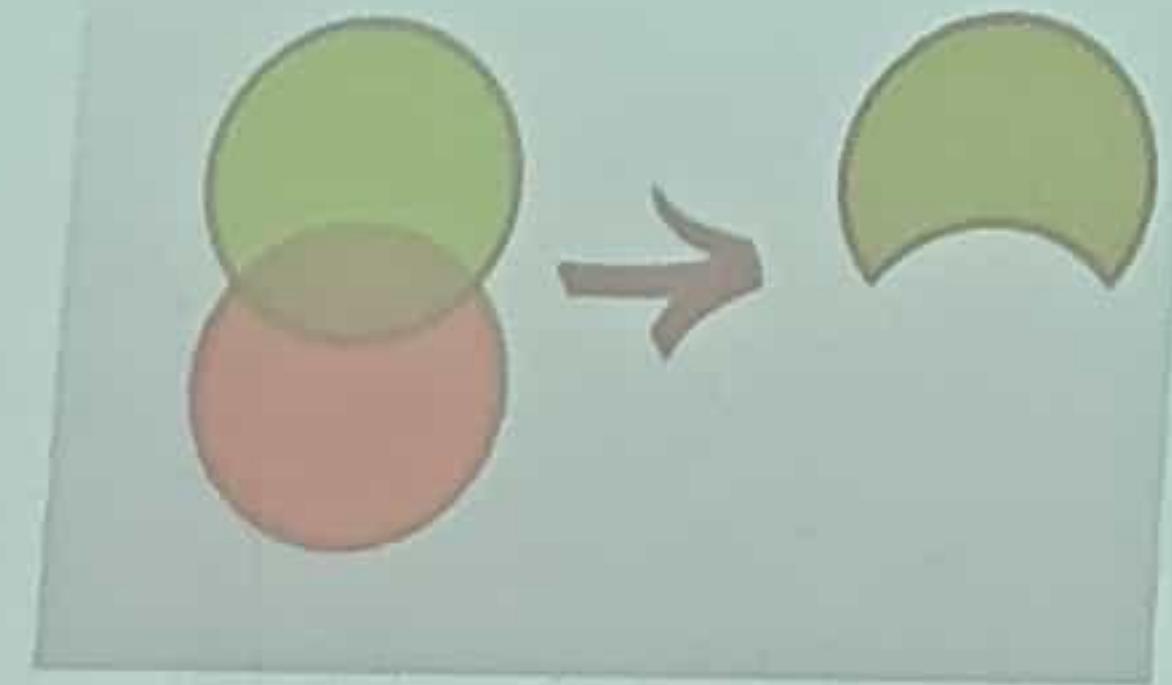


Реляционная алгебра

Разность

- Разность двух отношений R и S состоит из кортежей, которые имеются в отношении R , но отсутствуют в отношении S . Отношения R и S должны быть совместимы по объединению. $R-S$

Персоны\Персонажи



```
SELECT * FROM "Персоны"  
NATURAL LEFT JOIN "Персонажи"  
WHERE "Персонажи" IS NULL
```



Реляционная алгебра

Произведение

- Декартово произведение. Операция декартова произведения определяет новое отношение, которое является результатом конкатенации (сцепления) каждого кортежа из отношения R с каждым кортежем из отношения S. RxS. В чистом виде применяется редко, но служит основой для построения соединений.

МультфильмыхКаналы



SELECT * FROM "Персоны", "Персонажи"



Реляционная алгебра

Деление

- Определяет отношение, состоящее из множества кортежей отношения R, которые определены на атрибуте C, соответствующем комбинации всех кортежей отношения S, где C – множество атрибутов, имеющихся в отношении R, но отсутствующих в отношении S.

Реляционное деление

Рассмотрим следующую задачу.

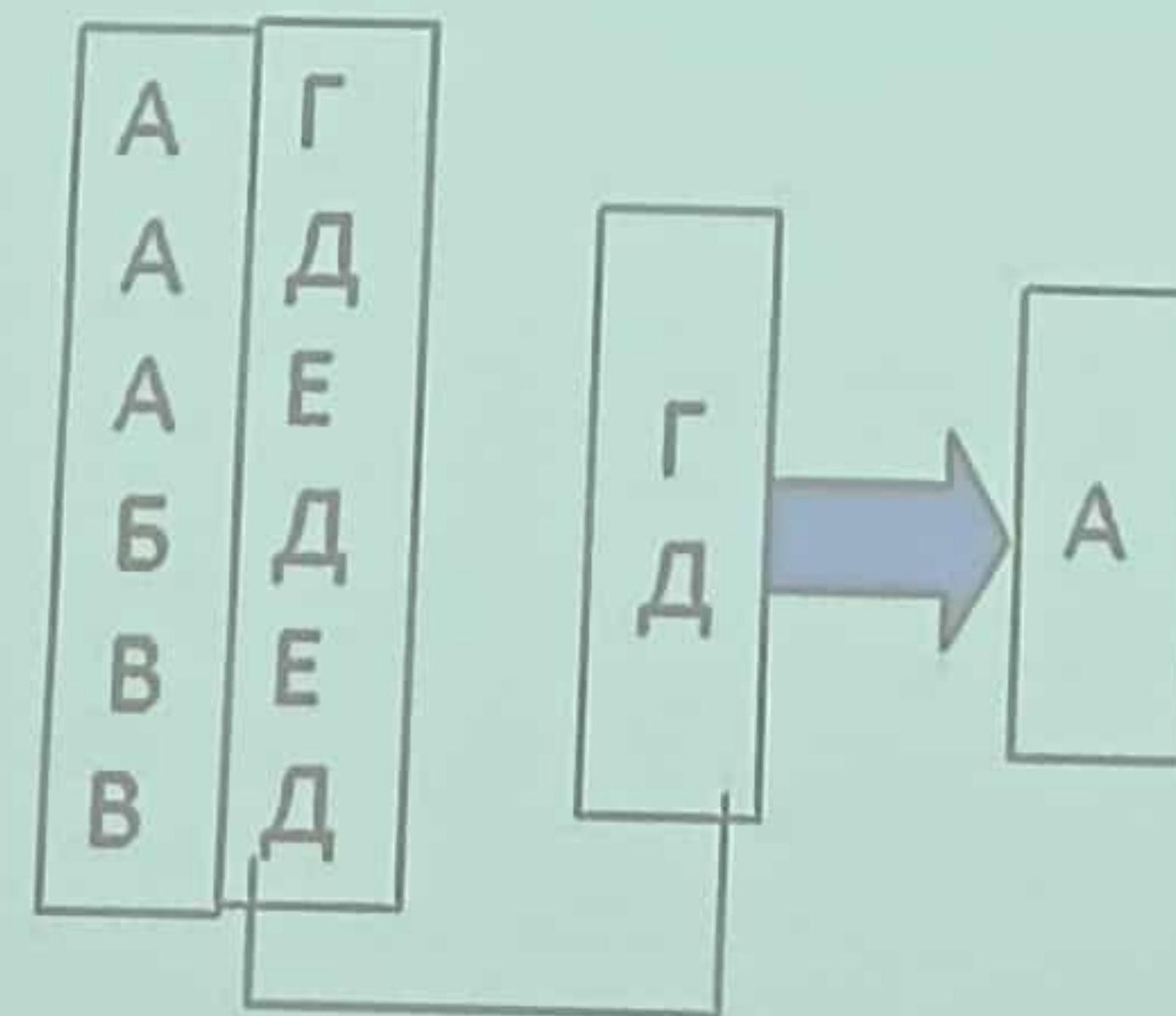
Определить производителей, которые выпускают модели всех типов (схема "Компьютерная фирма").

Ключевым словом здесь является "всех", т.е. производитель в таблице Product должен иметь модели каждого типа, т.е. и PC, и Laptop, и Printer.

Как раз для решения подобных задач в реляционную алгебру Коддон была введена специальная операция реляционного деления (DIVIDE BY).

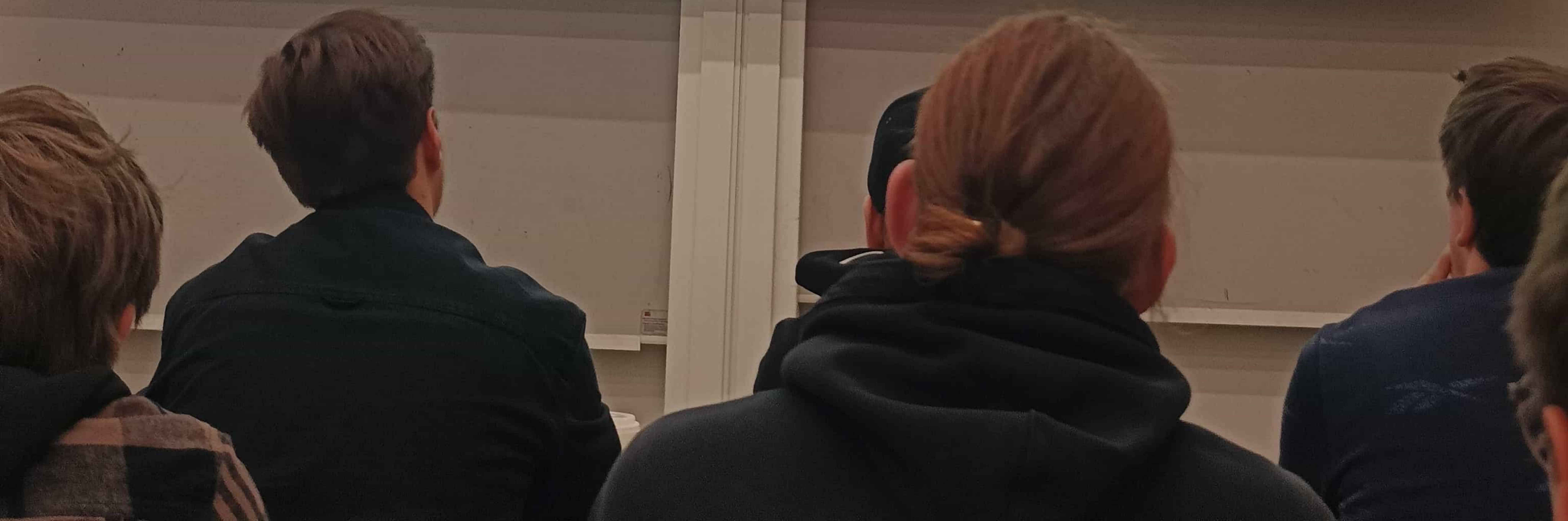
С помощью этой операции наша задача решается очень просто [1]:

1. `Product[maker, type] DIVIDE BY Product[type]`



Мультфильмы÷Каналы

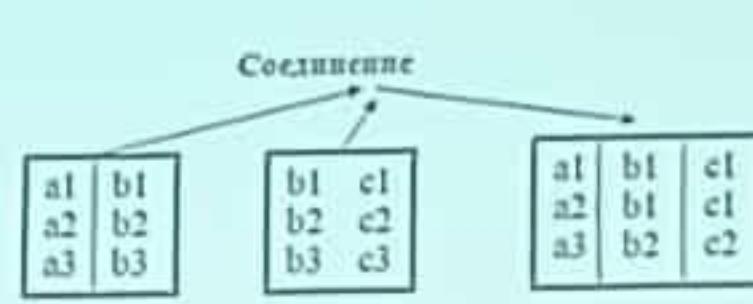
```
SELECT "Код_Мульта", "Название_Мульта"
FROM "Мультфильмы"
JOIN "Каналы" USING ("Название_Канала")
GROUP BY "Код_Мульта", "Название_Мульта"
HAVING COUNT(DISTINCT "Название_Канала") = (
    SELECT COUNT(DISTINCT "Название_Канала") FROM "Каналы"
)
```



Реляционная алгебра

Соединение

Мультифильмы\Каналы



- Тета-соединение. Определяет отношение, которое содержит кортежи из декартова произведения отношений $R \Theta S$, удовлетворяющие предикату F . Где предикат F имеет вид $R.ai \Theta S.bi$, где вместо тета может быть указана одна из операций сравнения ($<$, \leq и т.д.). $R \bowtie F S$
- Если используются только сравнения по равенству, то такое соединение называется соединением по эквивалентности.
- Естественное соединение – соединение по эквивалентности двух отношений, выполненное по всем общим атрибутам, из результатов которого исключается по одному экземпляру каждого общего атрибута. $R \bowtie S$

```
SELECT *  
FROM "Мультифильмы"  
JOIN "Каналы" ON ("Название_Канала" = "Код_Канала")
```



Критика Дейта

Избыточность

- Достаточно всего лишь пяти
- Пересечение, Соединение, Деление выводятся
- Соединение(A, B) = Проекция(Выборка(Декартово_Произведение(A, B), условие))

Критика Дейта

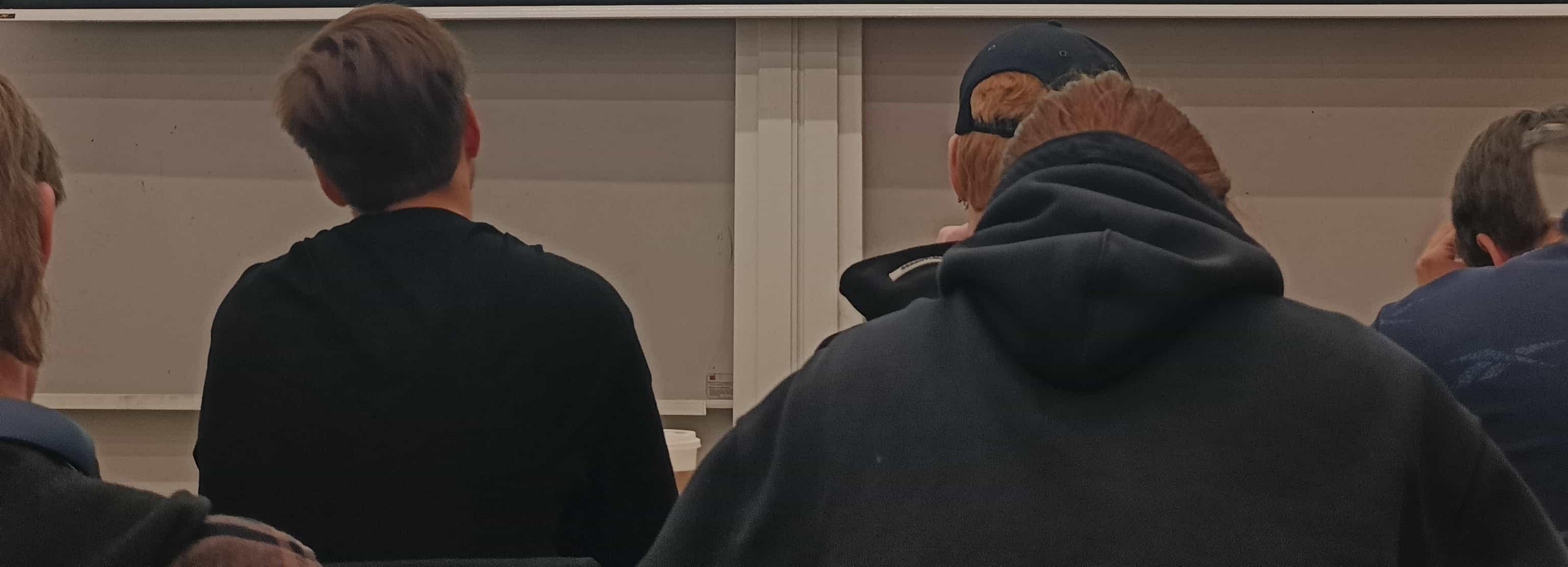
Недостаточность

- Переименование атрибутов
- Вычисление новых атрибутов
- Агрегирующие функции (SUM, AVG)
- Присваивание результатов временным отношениям

Реляционное исчисление

Задача

- Задача: Получить номера и города поставщиков, поставляющих деталь Р2.
- S (Поставщики): П# (номер), Город_П (город), ...
- SP (Поставки): П# (номер поставщика), Д# (номер детали), ...



SELECT

Синтаксический порядок

- **SELECT DISTINCT**
- **FROM table1**
- **JOIN table2 ON table1.id = table2.id**
- **WHERE condition1**
- **GROUP BY column1**
- **HAVING aggregate_function(column2) > value**
- **ORDER BY column1**
- **LIMIT 10**

Выбор типа TIMESTAMP

- Повторяющиеся события в рамках одного часового пояса
- Даты из прошлого, где часовой пояс или неважен