



ПЛАН ЗАПРОСА .2

Лекция 11

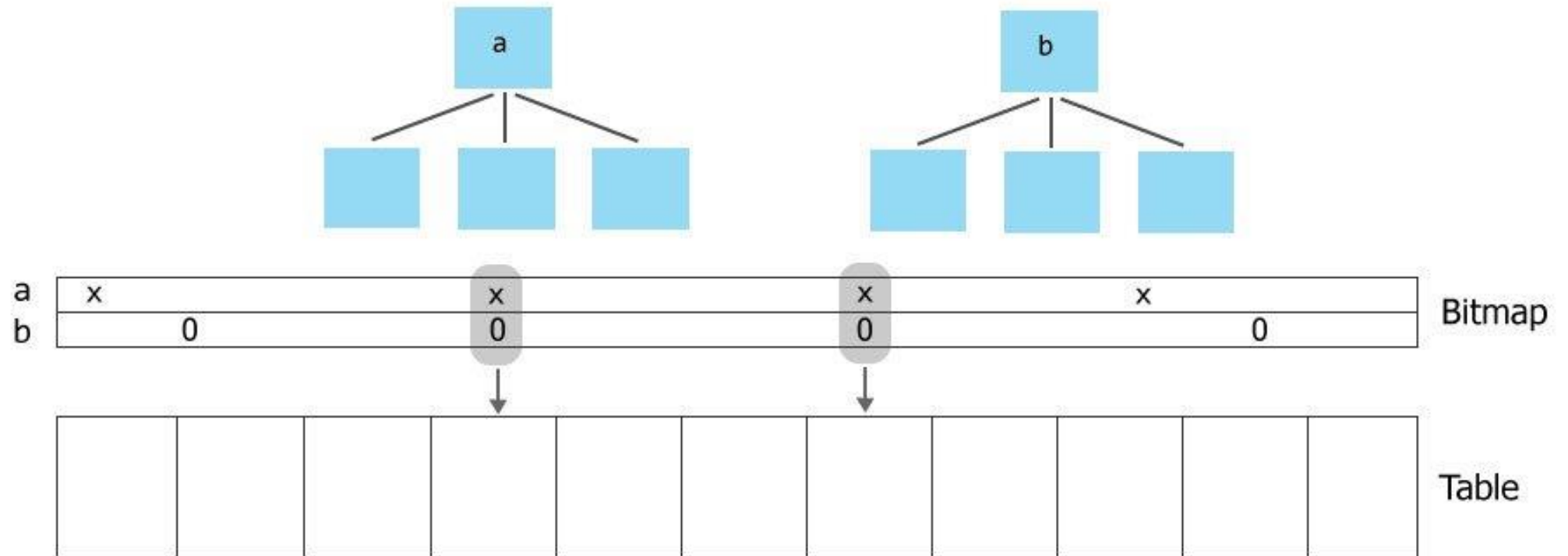


Scan Types

- Sequential Scan
 - Сканирует всю таблицу целиком
 - работает быстро на маленьких таблицах
- Index Scan
 - Сканирует строки в индексе, после ищет их на страницах
 - Быстрее, чем последовательное сканирование, если выбирается маленькое количество строк из большой таблицы
- Index Only Scan
 - Сканирует строки в индексе
 - Не нужно искать данные в таблице, потому что все данные уже хранятся в индексе
- Bitmap Heap Scan
 - Сканирует индекс, строит битовую карту страниц для посещения
 - Обходит только нужные страницы в таблице

PostgreSQL Bitmap-scan

SELECT ... FROM tab WHERE a=10 and b=20



Join Types

■ Nested Loops

- *Для каждой строки во внешней таблице выбирается совпадающая строка во внутренней таблице (по сути последовательное сканирование)*
- *Хорошо работает с маленькими таблицами*

■ Merge Join

- *Быстрое соединение отсортированных данных*
- *Хорошо работает с большими таблицами*
- *Стоимость увеличивается, если нужна начальная сортировка*

■ Hash Join

- *Строится хэш внутренней таблицы, внешняя таблица сканируется для совпадения значений*
- *Используется только для условий равенства*
- *Высока стоимость начала, но быстрое исполнение*

Hash Join

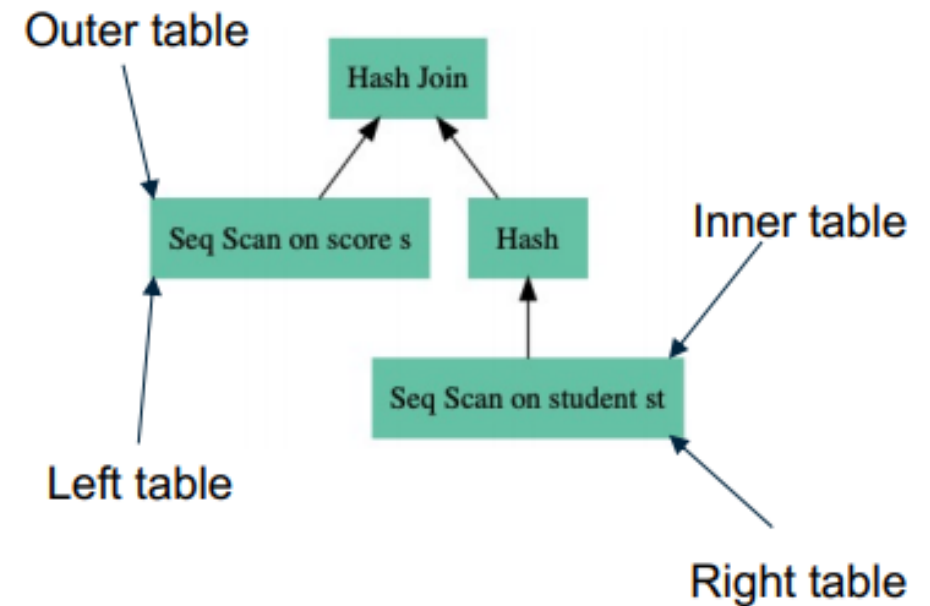
Фазы Hash Join:

- Build phase (фаза построения): строится хэш-таблица по меньшей таблице после применения всех условий. Эта таблица называется внешней
- Probe phase - сканирование кортежей другой таблицы и попытка соединить таблицы по условию. Другая таблица называется "внешней"

SELECT name, subject, score FROM student st INNER JOIN score s ON st.id = s.stu_id

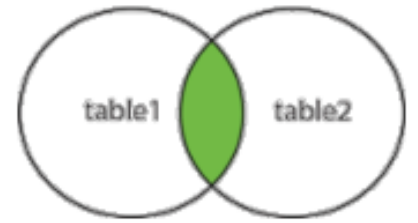
QUERY PLAN

```
-----  
Hash Join (cost=35.42..297.73 ...)  
  Hash Cond: (st.id = s.stu_id)  
    -> Seq Scan on student st (cost=0.00..22.00)  
    -> Hash (cost=21.30..21.30 rows=1130 width=8)  
          -> Seq Scan on score s (cost=0.00..21.30)  
(5 rows)
```



Inner join: build phase

INNER JOIN

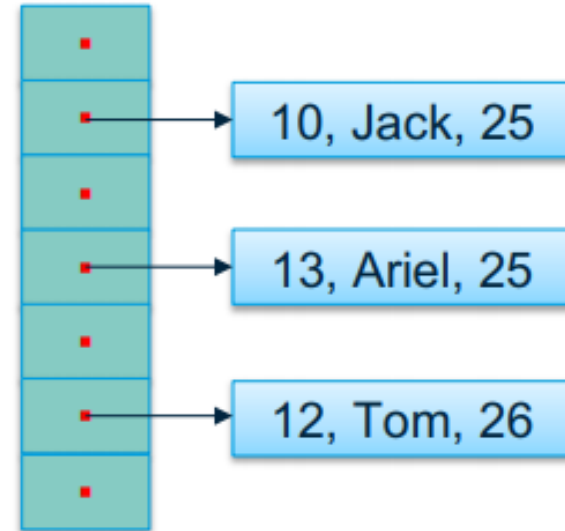


```
SELECT * FROM student;
```

id	name	age
10	Jack	25
13	Ariel	25
12	Tom	26



nbucket



```
SELECT name, subject, score FROM student st INNER JOIN score s ON st.id = s.stu_id
```

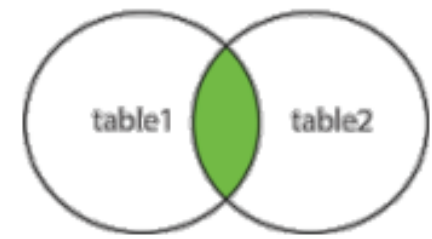
Inner join: probe phase

Score table

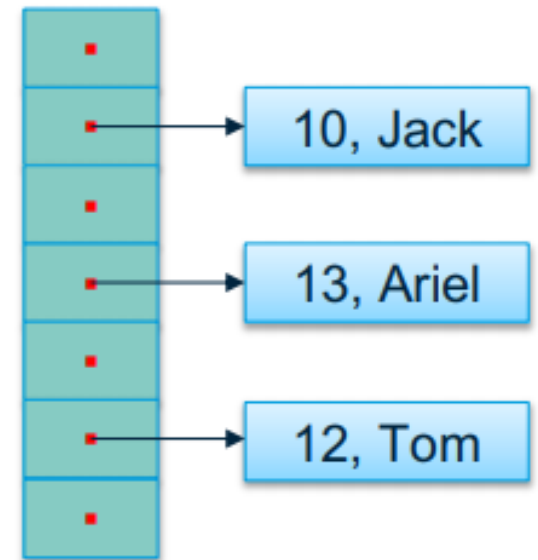
id	stu_id	subject	score
-----+-----+-----+-----			
→ 1	10	math	95
2	10	history	98
3	12	math	97
4	15	history	92

Jack	math	95
Jack	hist	98
Tom	math	97

INNER JOIN



Hash table for student



```
SELECT name, subject, score FROM student st INNER JOIN score s ON st.id = s.stu_id
```


Визуализация

- Merge Join: <http://sqlity.net/wp-content/uploads/2012/12/merge-join-algorithm.gif>
- Hash Join: <https://habr.com/ru/company/otus/blog/459314/>

Полезные ссылки

- Описание всех операций
- <https://www.pgmustard.com/docs/explain>

Вложенность плана запроса

- Дан запрос:

```
EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM tenk1 t1, tenk2 t2
WHERE t1.unique1 < 100 AND t1.unique2 = t2.unique2
ORDER BY t1.fivethous;
```

QUERY PLAN

Sort (cost=717.34..717.59 rows=101 width=488) (actual time=7.761..7.774 rows=100 loops=1)

Sort Key: t1.fivethous

Sort Method: quicksort Memory: 77kB

-> Hash Join (cost=230.47..713.98 rows=101 width=488) (actual time=0.711..7.427 rows=100 loops=1)

Hash Cond: (t2.unique2 = t1.unique2)

-> Seq Scan on tenk2 t2 (cost=0.00..445.00 rows=10000 width=244) (actual time=0.007..2.583 rows=10000 loops=1)

-> Hash (cost=229.20..229.20 rows=101 width=244) (actual time=0.659..0.659 rows=100 loops=1)

Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 28kB

-> Bitmap Heap Scan on tenk1 t1 (cost=5.07..229.20 rows=101 width=244) (actual time=0.080..0.526 rows=100 loops=1)

Recheck Cond: (unique1 < 100)

-> Bitmap Index Scan on tenk1_unique1 (cost=0.00..5.04 rows=101 width=0) (actual time=0.049..0.049 rows=100 loops=1)

Index Cond: (unique1 < 100)

Planning time: 0.194 ms

Execution time: 8.008 ms

Вложенность плана запроса

- Планировщик строит дерево узлов, символ -> указывает на каждый узел

```
Sort
├─ Hash Join
│   ├── Seq Scan
│   └─ Hash
│       └─ Bitmap Heap Scan
│           └─ Bitmap Index Scan
```

- Каждая ветвь - это под-действие, сначала выполняются самые вложенные действия, а после - внешние

Recheck Cond

-> Bitmap Heap Scan on tenk1 t1 (cost=5.07..229.20 rows=101 width=244) (actual time=0.080..0.526 rows=100 loops=1)

Recheck Cond: (unique1 < 100)

-> Bitmap Index Scan on tenk1_unique1 (cost=0.00..5.04 rows=101 width=0) (actual time=0.049..0.049 rows=100 loops=1)

Index Cond: (unique1 < 100)

- Битовая карта стала слишком большой, поэтому в ней могут быть потери, для этого происходит её пересчёт

Примеры!

- Для примеров используем учебную БД PostgreSQL

<https://postgrespro.ru/education/demodb>