## Tipos avançados de junções

#### Sumário

- Junção externa
- Semi-junção
  - Semi-junção vs junção regular
- Anti-junção
  - anti-junção vs junção externa

- Considerando que uma junção tem duas partes
  - Parte principal
  - Parte secundária
- A junção externa traz todos os registros da parte principal
  - Mesmo que alguns desses registros não tenham correspondência com nenhum registro da parte secundária
- Possibilidades mais usadas
  - LEFT (OUTER) JOIN: O lado da esquerda da junção externa é a parte principal
  - RIGHT (OUTER) JOIN: O lado da direita da junção externa é a parte principal

• EX. SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie m LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM

- Partes da junção
  - Principal: movie
  - Secundária: movie\_cast
- Retorno da junção
  - Todos os filmes
    - combinados com os nomes de personagens(c\_name) vindos de movie\_cast
    - Filmes sem correspondência em movie\_cast também são retornados
      - Nesses casos, a coluna c\_name é preenchida com o valor NULO

- As estratégias de junção externa podem ser classificadas em
  - Left Outer Join
    - A parte principal fica do lado externo da junção
    - Algoritmos
      - Nested Loop Left Outer Join
      - Hash Left Outer Join
      - Merge Left Outer Join
  - Right Outer Join
    - A parte principal fica do lado interno da junção
    - Algoritmos
      - Hash Right Outer Join
      - Merge Right Outer Join

- Exemplo 1
  - retornar títulos de filmes e nomes de seus personagens.
  - Filmes sem personagens também devem ser retornados
    - Com o nome do personagem nulo

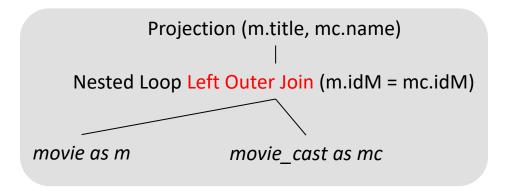
SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie m

LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM

- O plano abaixo usa um Left Outer Join
  - A parte principal (movie) fica no lado externo da junção

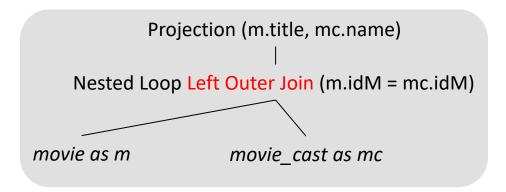
SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie m

LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM

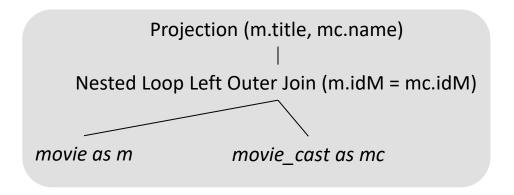


- O mesmo plano seria gerado usando RIGHT JOIN na consulta SQL, com movie do lado direito
  - A parte principal (movie) continua no lado externo da junção

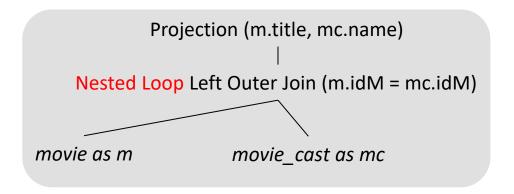
SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie\_cast mc
RIGHT JOIN movie m ON mc.idM = m.idM



- Funcionamento do Left Outer Join
  - Para cada registro do lado externo, as correspondências são buscadas
    - Se um registro não possuir correspondência
      - Ele é complementado com nulo
    - Obs. Essa verificação adicional torna a junção externa um pouco menos eficiente do que a junção regular

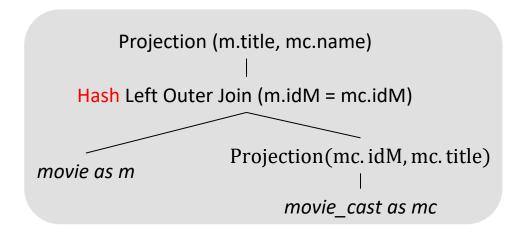


- Existem várias estratégias de Left Outer Join
  - O plano abaixo usa um Nested Loop
- Essa abordagem não recorre à materialização

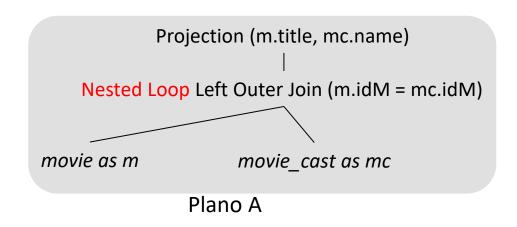


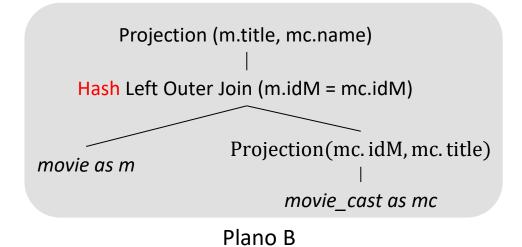
Já o plano abaixo usa Hash Join

- Baseada em tabela hash (usa materialização no lado interno)
  - A busca é feita sobre a tabela hash

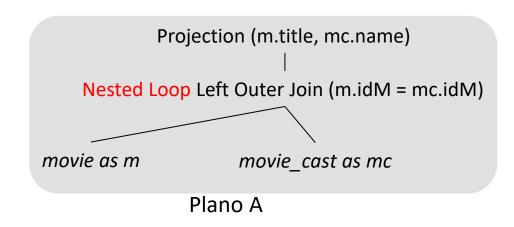


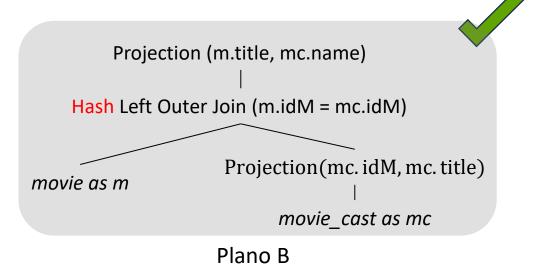
- Os planos A e B mostram essas duas variações do left outer join
  - Plano A: com Nested Loop Left Outer Join
  - Plano B: com Hash Left Outer Join
- Qual deles é mais eficiente?



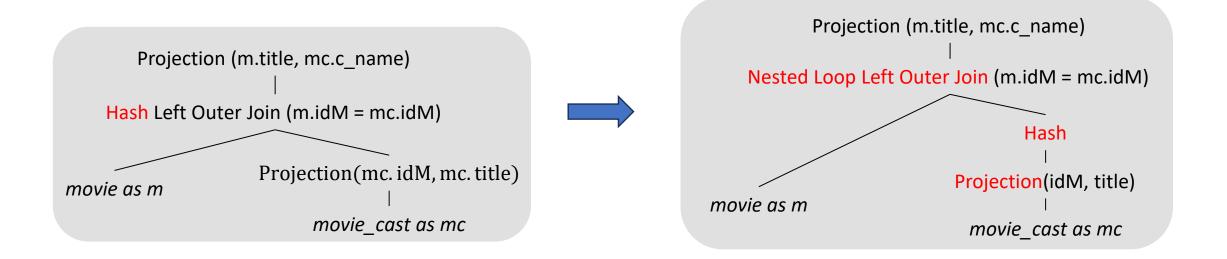


- Plano B é mais eficiente
  - A busca é feita sobre uma tabela hash
  - Contudo, consome memória





- Curiosidade: No DBest, o operador Hash Left Outer Join pode ser substituído por uma combinação de dois operadores
  - Nested Loop Left Outer Join
  - Hash



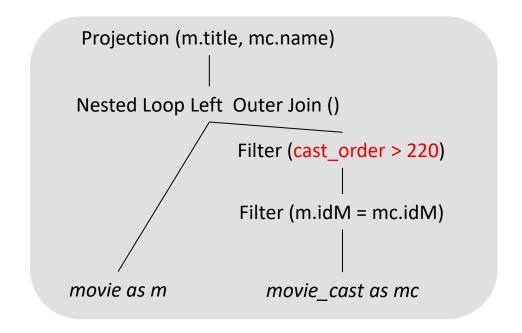
#### Exemplo 2

- retornar títulos de filmes e nomes de seus personagens.
- Filmes sem personagens também deve ser retornados
  - Com o nome do personagem nulo
- Existe um filtro seletivo sobre o lado secundário (movie\_cast)

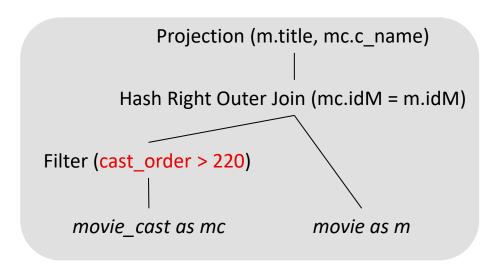
SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie m LEFT JOIN movie\_cast mc
ON m.idM = mc.idM
AND cast\_order > 220

- O plano abaixo usa o Nested Loop Left Outer Join
  - Idealmente, a tabela movie\_cast seria colocada no lado externo, devido a sua alta seletividade
    - Mas o nested loop exige que a parte principal(movie) fique do lado externo

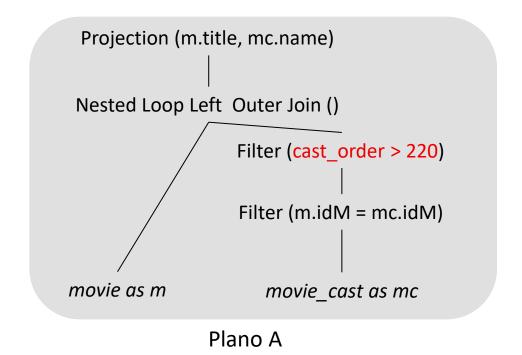
SELECT m.title, mc.c\_name
FROM movie m LEFT JOIN movie\_cast mc
ON m.idM = mc.idM
AND cast\_order > 220



- Alternativa: Hash Right Outer Join
- Funcionamento
  - O lado interno é materializado
  - Se um movie\_cast tiver correspondência com o lado interno
    - A correspondência é retornada
    - Além disso, o filme na tabela hash é marcado
  - Ao final
    - filmes não marcados são retornados e complementados com nulos



• Qual é mais eficiente?



Projection (m.title, mc.c\_name)

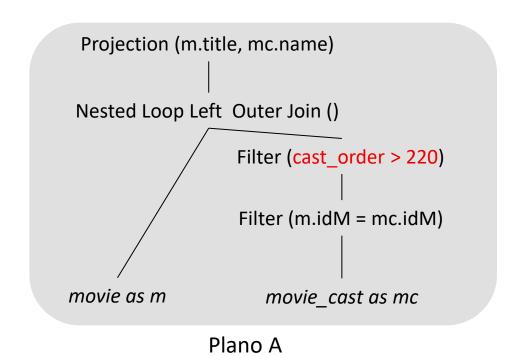
Hash Right Outer Join (mc.idM = m.idM)

Filter (cast\_order > 220)

movie\_cast as mc movie as m

Plano B

- O plano B é mais eficiente
  - Realiza menos buscas
  - Contudo, consome mais memória



Projection (m.title, mc.c\_name)

Hash Right Outer Join (mc.idM = m.idM)

Filter (cast\_order > 220)

movie\_cast as mc movie as m

Plano B

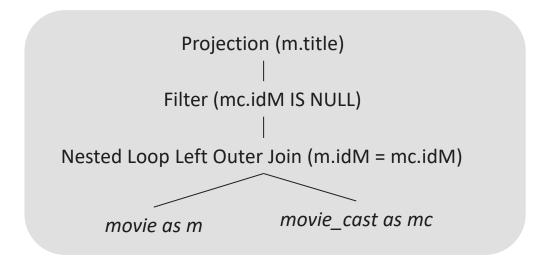
• EXEMPLO 3: títulos de filmes que não tenham membros do elenco

SELECT m.title
FROM movie m LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM
WHERE mc.movie\_id IS NULL

- Consulta resolvida com junção externa e comparação com nulo
- Observe que colunas de movie\_cast não são retornadas

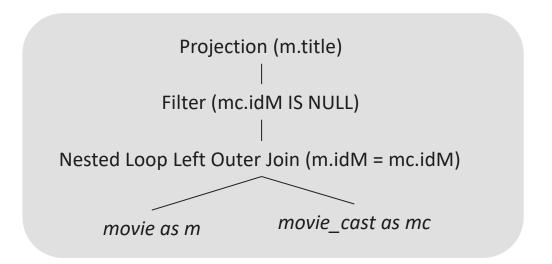
- No plano de execução
  - A junção externa mantém todos os filmes
  - O filtro remove os filmes que não tenham nenhum movie\_cast

SELECT **title**FROM **movie m**LEFT JOIN **movie\_cast mc** ON **m.idM = mc.idM**WHERE **mc.idM** IS NULL



- Apesar de funcionar, é melhor usar um operador que foi especialmente projetado para casos assim
  - Como veremos mais adiante

SELECT title
FROM movie m
LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM
WHERE mc.idM IS NULL



- Junção externa é diferente da junção regular!
  - Seu processamento é um pouco mais custoso
  - Pode dificultar a troca do lado da junção
    - Ou exigir que seja usada uma solução materializada
      - Que aumenta o consumo de memória

- Por isso, certifique-se de que
  - as tuplas sem correspondência são realmente importantes para a aplicação
  - não seja possível eliminar a junção externa sem que isso altere o resultado

#### Sumário

- Junção externa
- Semi-junção
  - Semi-junção vs junção regular
- Anti-junção
  - anti-junção vs junção externa

- Considerando que uma junção tem duas partes
  - parte principal
  - parte secundária
- Em uma semi-junção
  - Apenas tuplas da parte principal são retornadas
  - Cada tupla pode ser retornada apenas uma vez
    - Caso haja correspondências com a parte secundária

- Em SQL, sem-junções são expressas na forma de subconsultas
  - A parte principal é a consulta externa
  - A parte secundária é a subconsulta
- Os exemplos abaixo mostram duas formas de uso (EXISTS e IN)
  - Parte principal: movie
  - Parte secundária: movie\_cast

SELECT title
FROM movie m WHERE EXISTS

(SELECT 1 FROM movie\_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)

SELECT title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

- A linguagem SQL fornece diversos operadores para subconsultas
- Ex.
- IN
- EXISTS
- ALL
- SOME
- O IN e o EXISTS são os mais comumente usados

#### EXISTS

- a subconsulta contém uma coluna de correlação (m.idM)
- Não importa o que a subconsulta retorna
  - Basta verificar que algo está sendo retornado
  - No exemplo, o retorno é uma constante (1)

```
SELECT title
FROM movie m WHERE EXISTS

(SELECT 1 FROM movie_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)
```

- IN
  - A subconsulta é independente da consulta principal
    - Não possui coluna de correlação
  - As correspondências são feitas comparando colunas da consulta principal com o retorno da subconsulta

SELECT title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

- As estratégias de semi-junção podem ser classificadas em
  - Left Semi Join
    - A parte principal fica do lado externo da junção
    - Algoritmos
      - Nested Loop Left Semi Join
      - Hash Left Semi Join
      - Merge Left Semi Join
  - Right Semi Join
    - A parte principal fica do lado interno da junção
    - Algoritmos
      - Hash Right Semi Join
      - Merge Right Semi Join

 Exemplo 1: título de filmes que contenham membros do elenco registrados

```
SELECT title
FROM movie m WHERE EXISTS

(SELECT 1 FROM movie_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)
```

Como essa consulta é representada internamente?

- A consulta é um exemplo de semi-junção
  - Retorna títulos de filme que contenham membros do elenco
  - Cada filme que satisfaça essa restrição é retornado uma única vez
  - Nenhuma coluna de elenco é retornada

# SELECT title FROM movie m WHERE EXISTS (SELECT 1 FROM movie\_cast mc WHERE m.idM = mc.idM)

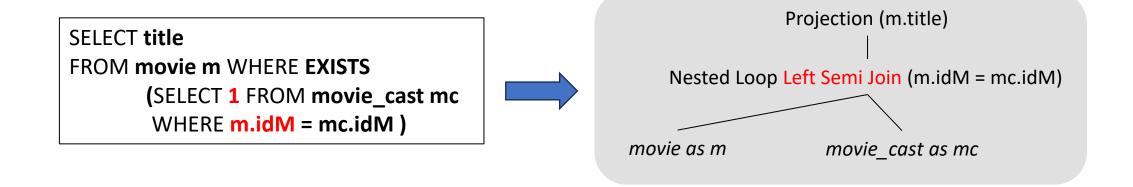
A mesma consulta poderia ser representada usando IN

SELECT title
FROM movie m WHERE EXISTS

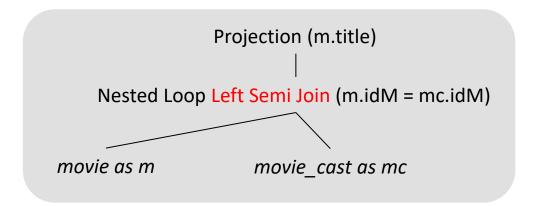
(SELECT 1 FROM movie\_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)

SELECT title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

- O plano abaixo usa um Left Semi Join
  - A parte principal (movie) fica no lado externo da junção
    - Apenas registros da parte principal podem ser retornados

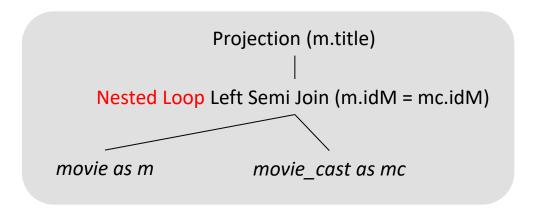


- Funcionamento do Left Semi Join
  - A junção não busca correspondências
    - Apenas verifica se elas existem
      - Por isso, pouco importa o que foi usado no SELECT da subconsulta

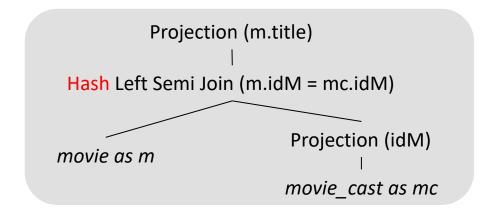


• Existem vários algoritmos de Left Semi Join

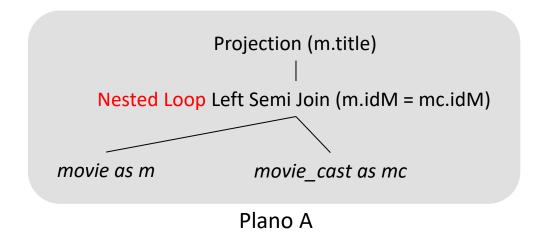
O plano abaixo usa um Nested Loop

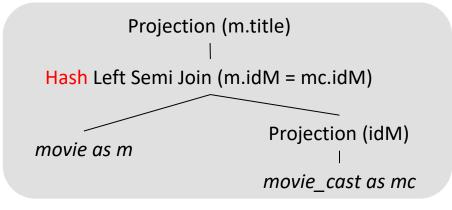


- Já o plano abaixo usa um Hash Join
- O Hash Join usa uma tabela hash no lado interno
  - A verificação do semi Join é feita sobre a tabela hash



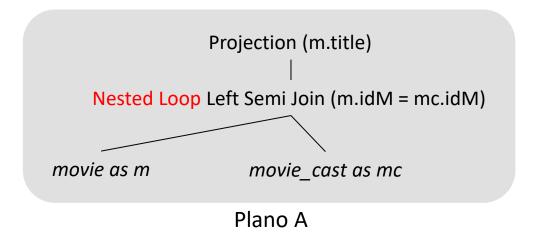
- Os planos A e B mostram essas duas possiblidades de Left Semi Join
  - Plano A: com Nested Loop Left Semi Join
  - Plano B: com Hash Left Semi Join
- Qual deles é mais eficiente?

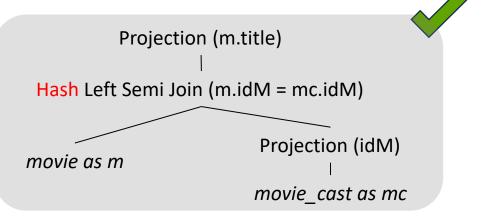




Plano B

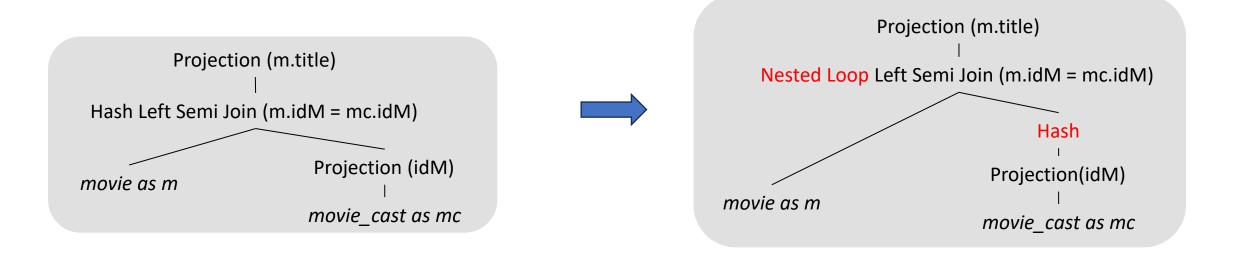
- Plano B é mais eficiente
  - A busca é feita sobre uma tabela hash
  - No entanto, consome memória





Plano B

- Curiosidade: No DBest, o operador Hash Left Semi Join pode ser substituído por uma combinação de dois operadores
  - Nested Loop Left Semi Join
  - Hash



- Limitação das estratégias Left Semi Join
  - a parte principal sempre fica no lado externo da junção
- Se a consulta tiver um filtro seletivo na parte secundária
  - Não será possível movê-lo para o lado externo
- Nesses casos, os otimizadores de consulta podem disponibilizar outros algoritmos de junção
  - Exemplos
    - Nested Loop Join com remoção de duplicatas
    - Right Semi Join

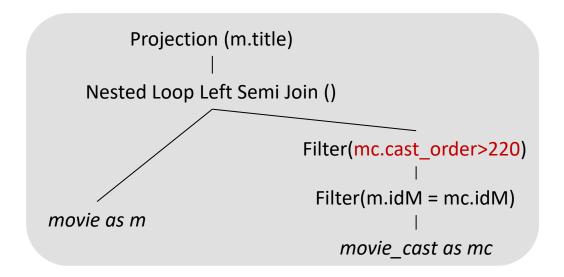
 Exemplo 2: título de filmes que contenham mais do que 220 personagens

```
SELECT title
FROM movie WHERE idM IN

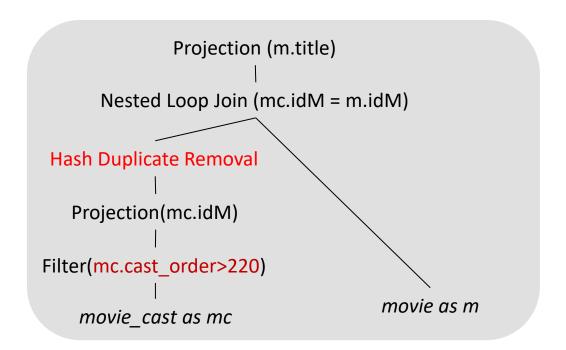
(SELECT idM FROM movie_cast
WHERE cast_order > 220)
```

- Consulta escrita com IN, mas também poderia ser com EXISTS
- Existe um filtro seletivo sobre a parte secundária
  - cast order > 220

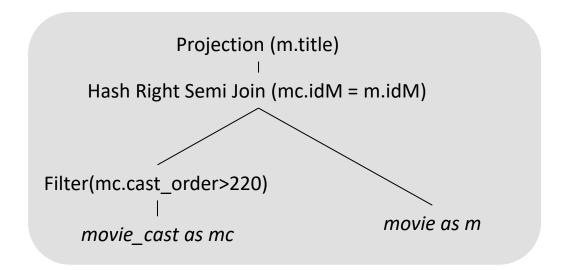
- Com o Nested Loop Left Sem Join, o filtro fica no lado interno da junção
  - Seria interessante movê-lo para o lado externo, para reduzir o custo das junções
    - Mas o Nested Loop Left Semi Join não permite isso



- Alternativa 1: Nested Loop normal com remoção de duplicatas
- Para cada movie\_cast que satisfizer o filtro
  - A remoção de duplicatas preserva apenas idMs únicos
  - Isso garante que, na etapa de junção
    - cada filme tenha no máximo uma correspondência



- Alternativa 2: Hash Right Semi Join
  - Para cada movie\_cast que satisfizer o filtro
    - o idM é verificado na tabela hash de filmes
  - Se existir um filme correspondente
    - O filme é marcado na tabela hash
  - No final
    - Só os filmes marcados são retornados



### Sumário

- Junção externa
- Semi-junção
  - Semi-junção vs junção regular
- Anti-junção
  - anti-junção vs junção externa

 Como vimos, uma semi-junção é expressa por meio de uma subconsulta

SELECT idM, title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

Com semi-junção

Uma semi-junção também pode ser expressa como uma junção regular

SELECT idM, title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

Com semi-junção



SELECT DISTINCT idM, title
FROM movie m

JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM

Sem semi-junção

- Quando uma junção regular é equivalente a uma semi-junção?
  - O SELECT retorna apenas dados da parte principal(movie)
  - As colunas retornadas são únicas na parte principal (idM, title)
  - O DISTINCT remove múltiplas ocorrências para um mesmo filme
    - Para os filmes que tenham vários movie\_casts

SELECT idM, title
FROM movie WHERE idM IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

Com semi-junção



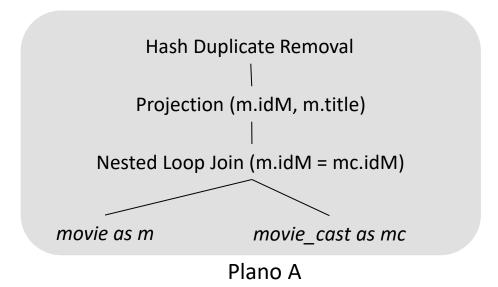
SELECT DISTINCT idM, title
FROM movie m

JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM

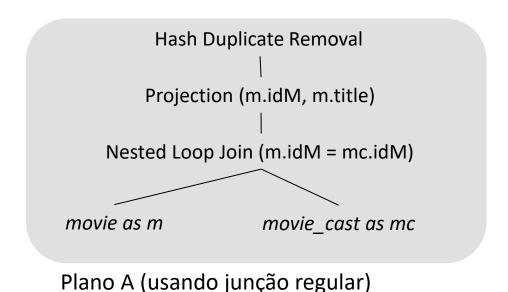
Sem semi-junção

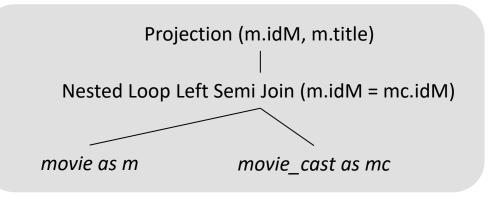
- Plano de execução usando junção regular
  - Um filme cruza com todos os seus movie\_casts
  - Os cruzamentos sobressalentes são descartados
    - Com o operador Hash Duplicate Removal

SELECT DISTINCT idM, title
FROM movie m JOIN movie\_cast mc
ON m.idM = mc.idM



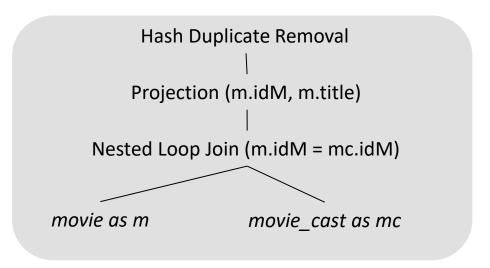
• Qual estratégia é melhor?





Plano B: usando semi-junção

- O Plano B é melhor
  - Para cada filme, ocorre apenas uma verificação no lado interno
  - Em nenhum momento é realizado algum cruzamento
    - Isso evita o overhead de remoção de duplicatas



Projection (m.idM, m.title)

Nested Loop Left Semi Join (m.idM = mc.idM)

movie as m movie\_cast as mc

Plano A (usando junção regular)

Plano B: usando semi-junção

- Na dúvida, use subconsulta
  - deixa claro para o SGBD que se trata de uma semi-junção
  - proporciona ao otimizador uma série de caminhos alternativos até a resposta
  - Quando uma semi-junção é especificada sem usar subconsulta
    - o SGBD pode n\u00e3o reconhecer que se trata de uma semi-jun\u00e7\u00e3o e deixa de seguir caminhos que seriam interessantes

 Por via das dúvidas, convém testar o plano gerado pelo uso da junção regular

### Sumário

- Junção externa
- Semi-junção
  - Semi-junção vs junção regular
- Anti-junção
  - anti-junção vs junção externa

- Considerando que uma junção tem duas partes
  - parte principal
  - parte secundária
- Em uma anti-junção
  - Apenas tuplas da parte principal são retornadas
  - Cada tupla pode ser retornada apenas uma vez
    - Caso não haja correspondências com a parte secundária

- Em SQL, anti-junções são expressas na forma de subconsultas
  - A parte principal é a consulta externa
  - A parte secundária é a subconsulta
- Os exemplos abaixo mostram duas formas de uso (NOT EXISTS e NOT IN)
  - Parte principal: movie
  - Parte secundária: movie\_cast

SELECT title
FROM movie m WHERE NOT EXISTS

(SELECT 1 FROM movie\_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)

SELECT title
FROM movie WHERE idM NOT IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

#### NOT EXISTS

- a subconsulta contém uma coluna de correlação (m.idM)
- Não importa o que a subconsulta retorna
  - Basta verificar se algo está sendo retornado
  - No exemplo, o retorno é uma constante (1)

```
SELECT title
FROM movie m WHERE NOT EXISTS

(SELECT 1 FROM movie_cast mc

WHERE m.idM = mc.idM)
```

#### NOT IN

- A subconsulta é independente da consulta principal
  - Não possui coluna de correlação
- As correspondências são feitas comparando colunas da consulta principal com o retorno da subconsulta

SELECT title
FROM movie WHERE idM NOT IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

- Comparação
  - Operadores IN e EXISTS
    - Usados para expressar semi-junções
  - Operadores NOT IN e NOT EXISTS
    - Usados para expressar anti-junções

- Apesar de poderem ser usados para o mesmo fim
  - NOT IN e NOT EXISTS se comportam de maneira diferente

- As estratégias de anti-junção podem ser classificadas em
  - Left Anti Join
    - A parte principal fica do lado externo da junção
    - Algoritmos
      - Nested Loop Left Anti Join
      - Hash Left Anti Join
      - Merge Left Anti Join
  - Right Anti Join
    - A parte principal fica do lado interno da junção
    - Algoritmos
      - Hash Right Anti Join
      - Merge Right Anti Join

• Exemplo 1: título de filmes que não contenham membros do elenco registrados

```
SELECT title
FROM movie m WHERE NOT EXISTS

(SELECT 1 FROM movie_cast mc
WHERE m.idM = mc.idM)
```

Como essa consulta é representada internamente?

- A consulta é um exemplo de anti-junção
  - Retornar títulos de filme que não contenham membros do elenco
  - Cada filme que satisfaça essa restrição é retornado uma única vez
  - Nenhuma coluna de movie\_cast é retornada

# SELECT title FROM movie m WHERE NOT EXISTS (SELECT 1 FROM movie\_cast mc WHERE m.idM = mc.idM)

Neste caso, a consulta também poderia ser expressa usando NOT IN

- Obs. Nem sempre o NOT IN resultado em uma consulta equivalente
  - A presença de valores nulos para idM afeta o resultado

SELECT title

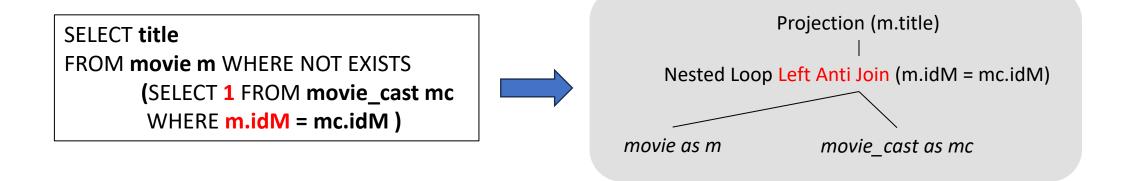
FROM movie m WHERE NOT EXISTS

(SELECT 1 FROM movie\_cast mc

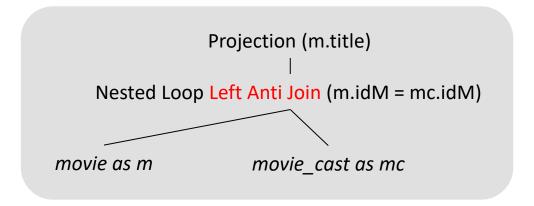
WHERE m.idM = mc.idM)

SELECT title
FROM movie WHERE idM NOT IN
(SELECT idM FROM movie\_cast)

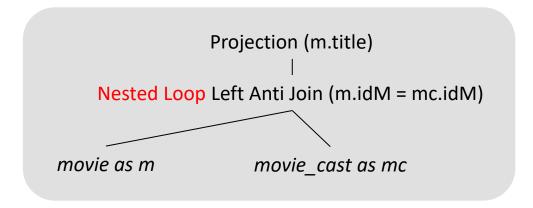
- O plano abaixo usa um Left Anti Join
  - A parte principal fica no lado externo da junção
    - Apenas registros da parte principal podem ser retornados



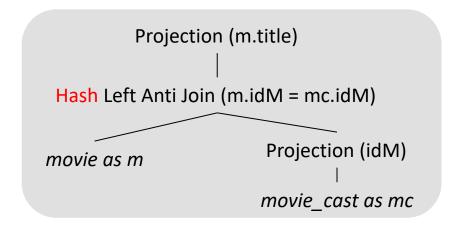
- Funcionamento do Left Anti Join
  - A junção não busca correspondências
    - Apenas verifica se elas existem
      - Por isso pouco importa o que foi usado no SELECT da subconsulta



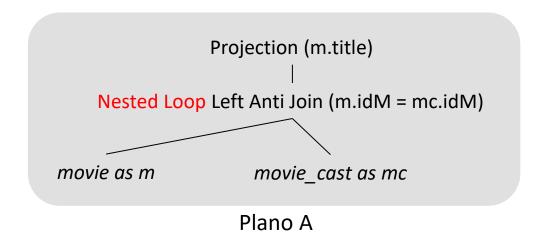
- Existem vários algoritmos de Left Anti Join
  - O plano abaixo usa um Nested Loop

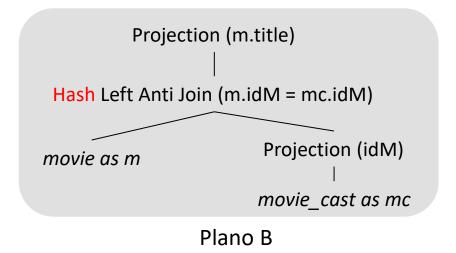


- Já o plano abaixo usa um Hash Join
  - O Hash Join usa uma tabela hash no lado interno
    - A verificação do anti Join é feita sobre a tabela hash

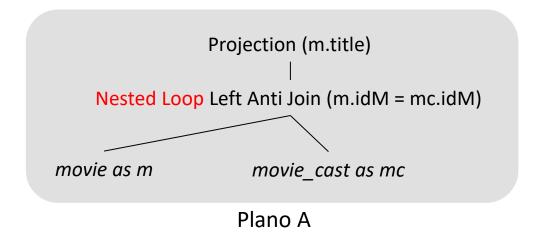


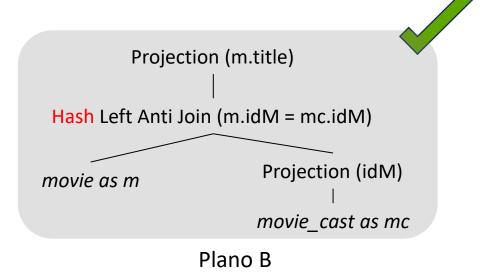
- Os planos A e B mostram as duas possiblidades
  - Plano A: com Nested Loop Left Anti Join
  - Plano B: com Hash Left Anti Join
- Qual deles é mais eficiente?



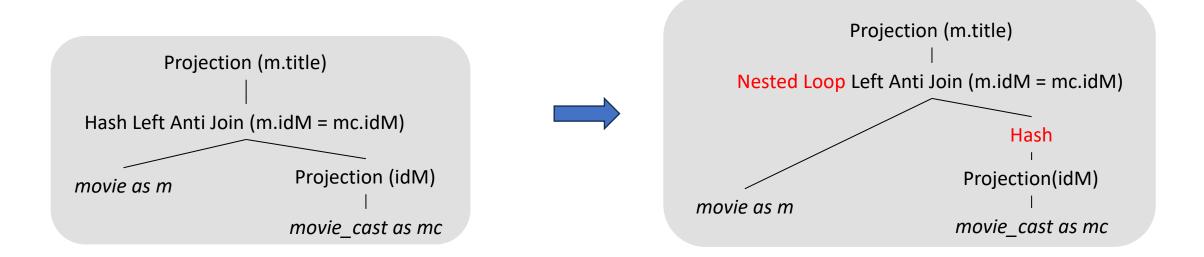


- Plano B é mais eficiente
  - A busca da junção é feita em uma tabela hash
  - Contudo, consome memória





- Curiosidade: No DBest, o operador Hash Left Anti Join pode ser substituído por uma combinação de dois operadores
  - Nested Loop Left Anti Join
  - Hash



- Limitação das estratégias Left Anti Join
  - a parte principal sempre fica no lado externo da junção
- Se a consulta tiver um filtro seletivo na parte secundária
  - Não será possível movê-lo para o lado externo
- Nesses casos, os otimizadores de consulta podem disponibilizar outros algoritmos de junção
  - Exemplo
    - Hash Right Anti Join

 Exemplo 2: título de filmes que não contenham mais do que 220 personagens

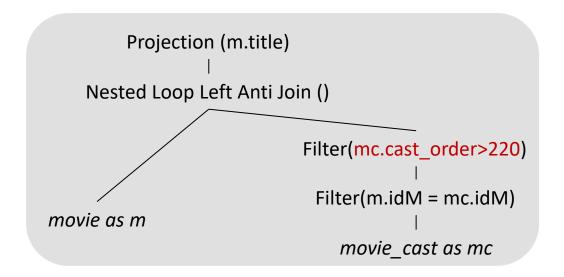
```
SELECT title
FROM movie WHERE idM NOT IN

(SELECT idM FROM movie_cast
WHERE cast_order > 220)
```

- Consulta escrita com NOT IN, mas também poderia ser com NOT EXISTS
- Existe um filtro seletivo sobre a parte secundária

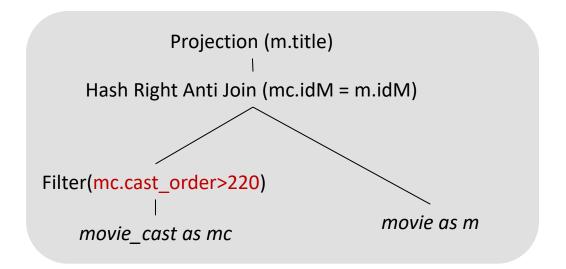
## Anti-junção

- Com o Nested Loop Left Anti Join, o filtro ficará no lado interno da junção
  - Seria interessante movê-lo para o lado externo, para reduzir o custo das junções
    - Mas o left semi Join não permite isso



# Anti-junção

- Alternativa: Hash Right Anti Join
  - Para cada movie\_cast que satisfizer o filtro
    - o idM é verificado na tabela hash de filmes
  - Se existir um filme correspondente
    - O filme é marcado na tabela hash
  - No final
    - os filmes não marcados são retornados



#### Sumário

- Junção externa
- Semi-junção
  - Semi-junção vs junção regular
- Anti-junção
  - anti-junção vs junção externa

 Como vimos, uma anti-junção é expressa por meio de uma subconsulta

SELECT title
FROM movie WHERE title NOT IN
(SELECT c\_name FROM movie\_cast)

Com anti-junção

Uma anti-junção também pode ser expressa como uma junção externa

SELECT title
FROM movie WHERE title NOT IN
(SELECT c\_name FROM movie\_cast)



SELECT title
FROM movie m

LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM
WHERE mc.idM IS NULL

Com anti-junção

Sem anti-junção

- Quando uma junção externa é equivalente a uma anti-junção?
  - O SELECT retorna apenas dados do lado principal(movie)
  - A cláusula WHERE remove todos os filmes que tenham associação com movie\_cast
    - mc.idM is NULL

SELECT title
FROM movie WHERE title NOT IN
(SELECT c\_name FROM movie\_cast)



SELECT title
FROM movie m

LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM
WHERE mc.idM IS NULL

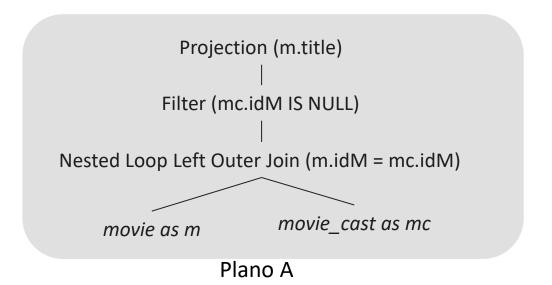
Com anti-junção

Sem anti-junção

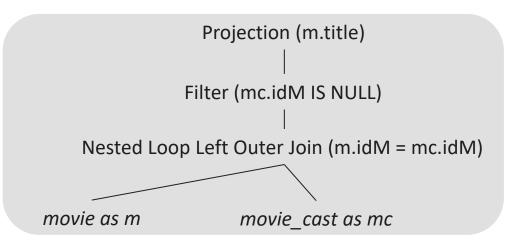
- No plano de execução usando junção externa
  - Um filme precisa cruzar com todos os seus movie\_casts correspondentes
  - Filmes sem correspondência tem colunas preenchidas com nulo
  - Em seguida, todos as correspondências identificadas são descartadas
    - Ou seja, todo o trabalho de localização das correspondências é desfeito

SELECT title
FROM movie m

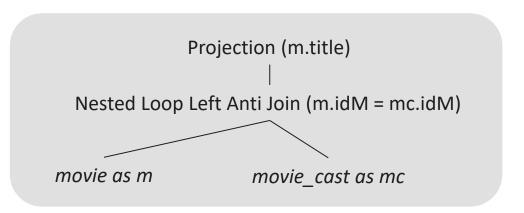
LEFT JOIN movie\_cast mc ON m.idM = mc.idM
WHERE mc.idM IS NULL



Qual estratégia é melhor?

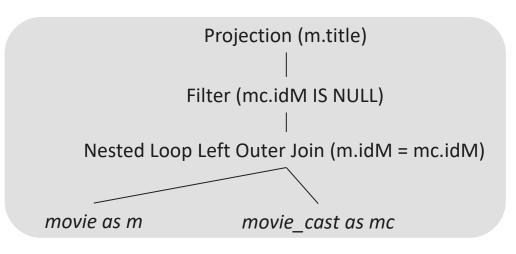


Plano A (com junção externa)



Plano B (com subconsulta)

- Plano B é melhor
  - Para cada filme, ocorre uma verificação no lado interno (exists)
    - Se não existir correspondência, o filme é retornado
  - Em nenhum momento é realizado algum cruzamento
    - Isso evita o overhead de localização e posterior remoção via filtro



Projection (m.title)

Nested Loop Left Anti Join (m.idM = mc.idM)

movie as m movie\_cast as mc

Plano A (com junção externa)

Plano B (com subconsulta)

- Na dúvida, use subconsulta
  - deixa claro para o SGBD que se trata de uma anti-junção
  - proporciona ao otimizador uma série de caminhos alternativos até a resposta
  - Quando uma anti-junção é especificada sem usar subconsulta
    - o SGBD pode n\u00e3o reconhecer que se trata de uma semi-jun\u00e7\u00e3o e deixa de seguir caminhos que seriam interessantes

Mesmo assim, convém testar o plano gerado pelo uso da junção externa

#### Atividade Individual

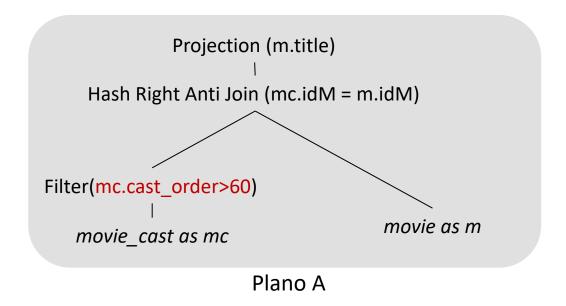
• A consulta abaixo pede títulos de filmes que não possuam mais do que 60 membros do elenco.

SELECT title
FROM movie WHERE idM NOT IN

(SELECT idM FROM movie\_cast
WHERE cast\_order > 60)

#### Atividade Individual

• O plano abaixo pode ser usado para encontrar filmes que não tenham membros de elenco com mais do que 60 personagens



#### Atividade Individual

- O objetivo é encontrar um plano alternativo (plano B)
  - Esse plano não deve acessar mais páginas do que o plano A
  - E deve apresentar um consumo de memória menor

**5555555**