# Capítulo 4

Procesamiento de consultas Ejemplo de materialización

### Caso de estudio

• Sea la consulta:

 $\Pi$  legajo, profe.nombre (σ materia.nombre = "Intro a los Algoritmos" (profe legajo  $\bowtie$  a\_cargo materia))

- La tabla materia tiene 100 registros, ocupando 20 bloques.
- La tabla profe tiene 2.000 registros, ocupando 500 bloques.

# Árbol binario de ejecución

```
\Pi_{legajo, profe.nombre}

\sigma_{materia.nombre="intro a los algoritmos"}

|

legajo \bowtie_{a cargo}

|

|

Profe materia
```

### Factor de selectividad

- r = profe <sub>legajo</sub> ⋈ <sub>a cargo</sub> materia
- $s = \sigma_{\text{materia.nombre="intro a los algoritmos"}} r$
- fs(profe.legajo = materia.a\_cargo, profe, materia) = 1/|profe| = 1/2000
- porque a\_cargo clave foránea en materia referenciando a profe.
- Si B clave foránea en s referenciando r: fs(r.A = s.B, r, s) = 1 / | r |
- fs(A = c, r) = 1/V(A, r), donde V(A, r) número de distintos valores que aparecen en r para A.
- fs(nombre\_materia = 'intro a los algoritmos', s) = 1 / V(materia.nombre, s) = 1/100
- Aquí asumo uniformidad

# Operadores físicos

#### Reunión selectiva

- Algoritmo de reunión merge-sort: ordenamos profe y materia según legajo, a cargo.
- Asumimos que todos los bloques entran en memoria.
- Los otros algoritmos usando índices son peores.

#### Selección

- Como opera sobre resultado intermedio, no usa índices.
- Consideramos algoritmo de búsqueda lineal con selección de igualdad para atributo.

### Proyección

- Requiere recorrer todos los registros y realizar una proyección en cada uno.
- Se recorren todos los bloques de la tabla.

# Tamaño en bloques de las tablas

• Según el enunciado materia tiene 20 bloques y profe tiene 500 bloques.

### Tamaño de los resultados intermedios

- r = profe <sub>legajo</sub> ⋈ <sub>a cargo</sub> materia
- |r| = |profe| \* |materia| \* fs(profe.legajo = materia.a\_cargo, r) = 2000 \* 100 \* 1/ 2000 = 100
- Hay 500 bloques de profe y hay 2000 profes: en un bloque entran: 4 materias por bloque.
- Hay 20 bloques de materia y hay 100 materias: en un bloque entran 5 materias.
- Cuantas tuplas de la reunión selectiva entran por bloque. Van a entrar 2 tuplas de r por bloque.
- $B_r = 100 / 2 = 50$
- $s = \sigma_{\text{materia.nombre="intro a los algoritmos"}} r$
- |s| = |r| \* fs(materia.nombre = 'intro\_algoritmos', r) = 100 \* 1/100 = 1
- Bs = 1

# Costo de los operadores físicos

#### Reunión selectiva

- Costo en cantidad de transferencia de bloques sin contar ordenación:
- $b_r + b_s = 500 + 20 = 520$
- Por lo tanto, el costo es 520 transferencias de bloques.

#### Selección

- Costo  $b_r = 50$  transferencias de bloques
- $b_r$  denota el número de bloques conteniendo registros de la tabla r

### Proyección

- Estimación de costo =  $b_r$  transferencias de bloques + 1 acceso a bloque
- $b_r$  denota el número de bloques conteniendo registros de la tabla r
- 1 transferencia de bloque

### Sumar los costos totales

- Costo total = costo de operaciones + costo de materialización
- = (520 + 50 + 1) + (50 + 1) = 622 transferencias de bloques