



**Departamento de Informática**  
Universidad Técnica Federico Santa María



# Unidad IV

## Diseño Físico de Bases de Datos Relacionales

INF-239, ILI-239 Bases de Datos

Profesora Cecilia Reyes Covarrubias – Casa Central

Diapositivas realizadas con la colaboración Prof. J.Luis Martí – Campus San Joaquín



# TEMARIO UNIDAD IV

4.1 Contexto Diseño Físico

4.2 Organización de Archivos

4.3 Índices

4.4 Método para el Diseño Físico de una BDR



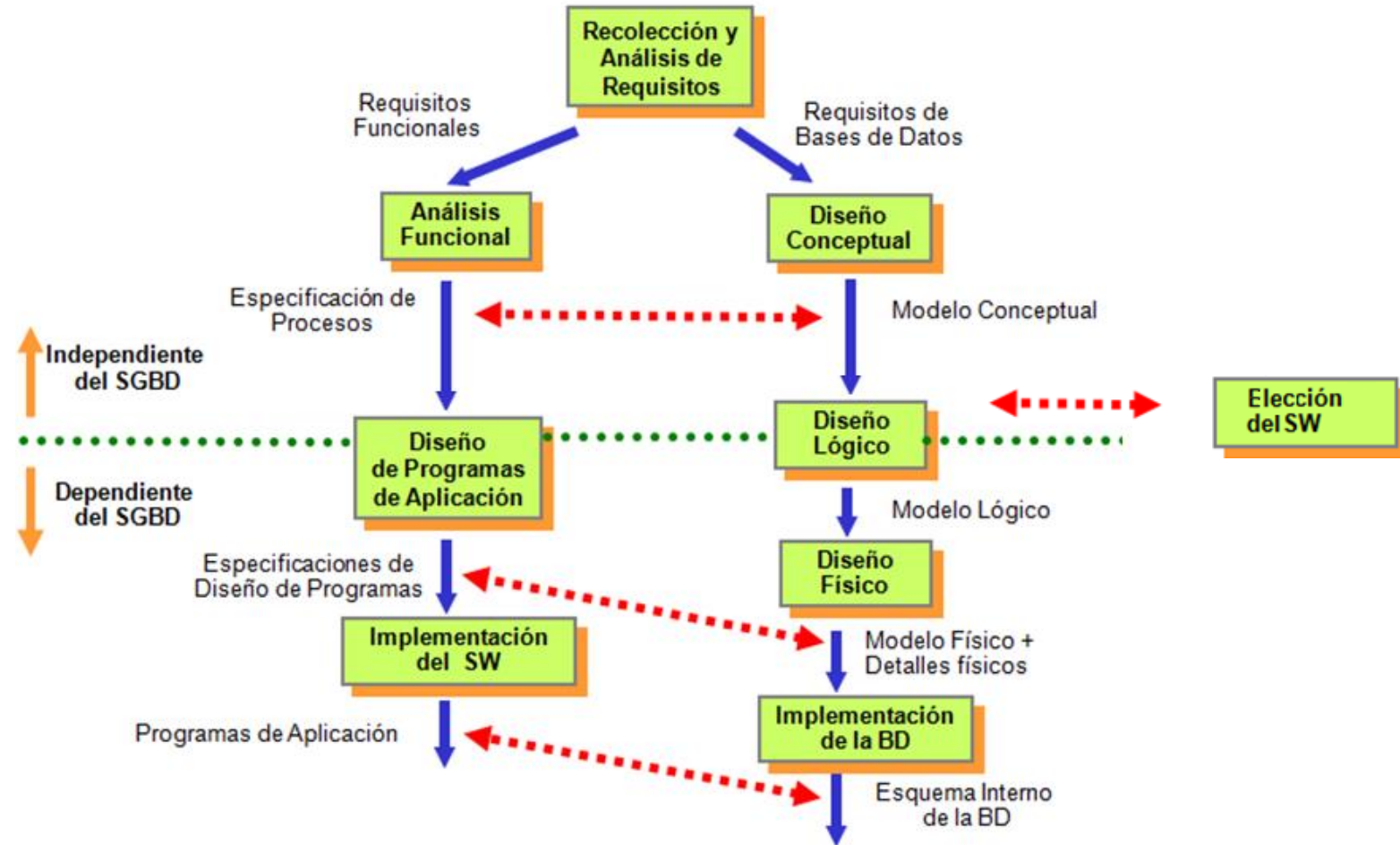
# 4.1 CONTEXTO DISEÑO FISICO



**Departamento de Informática**  
Universidad Técnica Federico Santa María

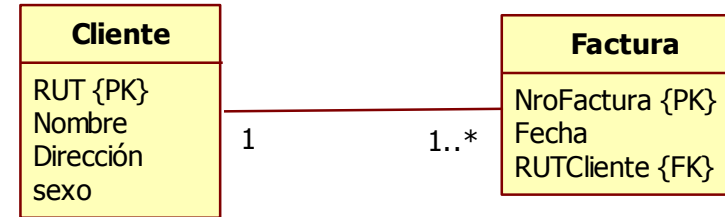


# ETAPAS PARA DISEÑO DE BD



# ETAPAS PARA DISEÑO DE BD

## Modelo Lógico (relacional)



```
create table cliente
( RUT      char(9)  primary key,
  Nombre   varchar(35) not null,
  Direccion varchar(50)
  sexo     char);
```

```
create table factura
( NroFactura  number(7)  primary key,
  Fecha       date,
  RUTCliente  char(9)    foreign key
               references cliente(RUT));
```

## Modelo Físico (relacional)

# DISEÑO FISICO

- Esta etapa busca elegir las estructuras de almacenamiento específicas y caminos de acceso para los archivos (o tablas), con el objetivo de obtener un buen rendimiento de las aplicaciones que hacen uso de las distintas bases de datos.

# DISEÑO FISICO

## ASPECTOS A CONSIDERAR

- **Rendimiento (performance) del Sistema:** número promedio de transacciones que pueden ser procesadas por minuto por la base de datos.
- **Tiempo de Respuesta:** tiempo transcurrido entre la entrada de la transacción a la base de datos y la llegada de la respuesta.
- **Utilización del Espacio en Disco:** es la cantidad de memoria que los archivos y sus índices ocupan en los discos del sistema.

# DISEÑO FISICO

## ASPECTOS A CONSIDERAR

- **Análisis sobre:**
  - Consultas y transacciones.
  - Frecuencia esperada de la invocación de la consulta y transacciones.
  - Posibles restricciones de tiempo de las consultas y transacciones.
  - Frecuencias esperadas de las operaciones de actualización.
- El DBMS (SABD) es relevante en el diseño físico, cada DBMS permite una variedad de organizaciones de archivos y métodos de accesos.
  - Organizaciones de archivos: secuencial, *hashing*, organizados como árbol, ...
  - Índices: dinámicos, *bitmap*, ...



## 4.2 ORGANIZACIONES DE ARCHIVOS



**Departamento de Informática**  
Universidad Técnica Federico Santa María



# ARCHIVOS SECUENCIALES

Nombre	RUT	Fecha Nac.	Puesto	Sueldo	Sexo
<b>Bloque 1</b>					
<u>Wright, Ed</u>	6.576.354-7	22-3-45	Jefe Producción	550.000	M
Delaware, Diane	...	...	...	...	...
Clinton, Marc	...	...	...	...	...
Nixon, John	...	...	...	...	...
<b>Bloque 2</b>					
Adams, John	...	...	...	...	...
Wood, Robin	...	...	...	...	...
Chapman, Mark	...	...	...	...	...
Williams, Jan	...	...	...	...	...
<b>Bloque 3</b>					
<u>Roog, Ed</u>	...	...	...	...	...
<u>Alfred, Deborah</u>	...	...	...	...	...
<u>Murphy, Olivia</u>	...	...	...	...	...
Harris, Bob	...	...	...	...	...
<b>Bloque 4</b>					
Majors, Troy	...	...	...	...	...
Fawcett, Keith	...	...	...	...	...
<u>Fairchild, Farrah</u>	...	...	...	...	...
Stevens, Rob	...	...	...	...	...

## SECUENCIAL DESORDENADO

Nombre	RUT	Fecha Nac.	Puesto	Sueldo	Sexo
<b>Bloque 1</b>					
<u>Aaron, Ed</u>	6.576.354-7	22-3-45	Jefe Producción	550.000	M
Abbott, Diane	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...
<u>Acosta, Marc</u>	...	...	...	...	...
<b>Bloque 2</b>					
Adams, John	...	...	...	...	...
Adams, Robin	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...
Akers, Jan	...	...	...	...	...
...					
<b>Bloque N-1</b>					
Wong, James	...	...	...	...	...
Wood, Donald	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...
Woods, Manny	...	...	...	...	...
<b>Bloque N</b>					
<u>Wright, Pam</u>	...	...	...	...	...
Wyatt, Charles	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...
<u>Zimmer, Byron</u>	...	...	...	...	...

## SECUENCIAL ORDENADO

# ARCHIVOS SECUENCIALES

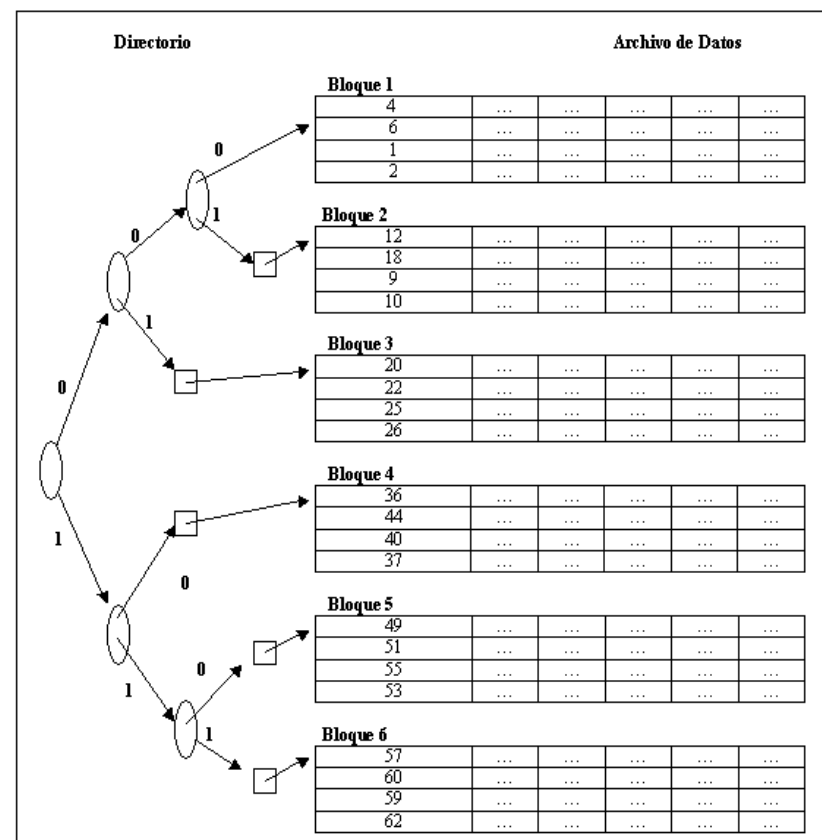
- Archivos **secuenciales recomendables** en aplicaciones con:
  - alta tasa de volatilidad de inserción (escrituras al final del archivo)
  - alta tasa de actividad
  - particularmente ordenados, en consultas de rango

```
create table cliente
( RUT      char(9)  primary key,
  Nombre   varchar(35) not null,
  Direccion varchar(50)
  sexo     char);
```

# ARCHIVOS HASHING (directos)

	Nombre del Tema	Intérprete	#Estreno
0	Just Because	Jane's Adiction	880
	Show me How to Live	AudioSlave	450
1	White Flag	Dido	901
2	God puts a Smile upon your Face	Coldplay	342
	Salvame la vida	Lucybell	1502
3	Frantic	Metallica	593
	Re-Offender	Travis	1473
4			
5	Hollywood	Madonna	125
6			
7	Go to Sleep	RadioHead	367
	Here we Kum	Molotov	287
8	Crazy in Love	Bevonce & Jay-Z	258
	San Miguel	Los Prisioneros	468
9			

## ESTATICO



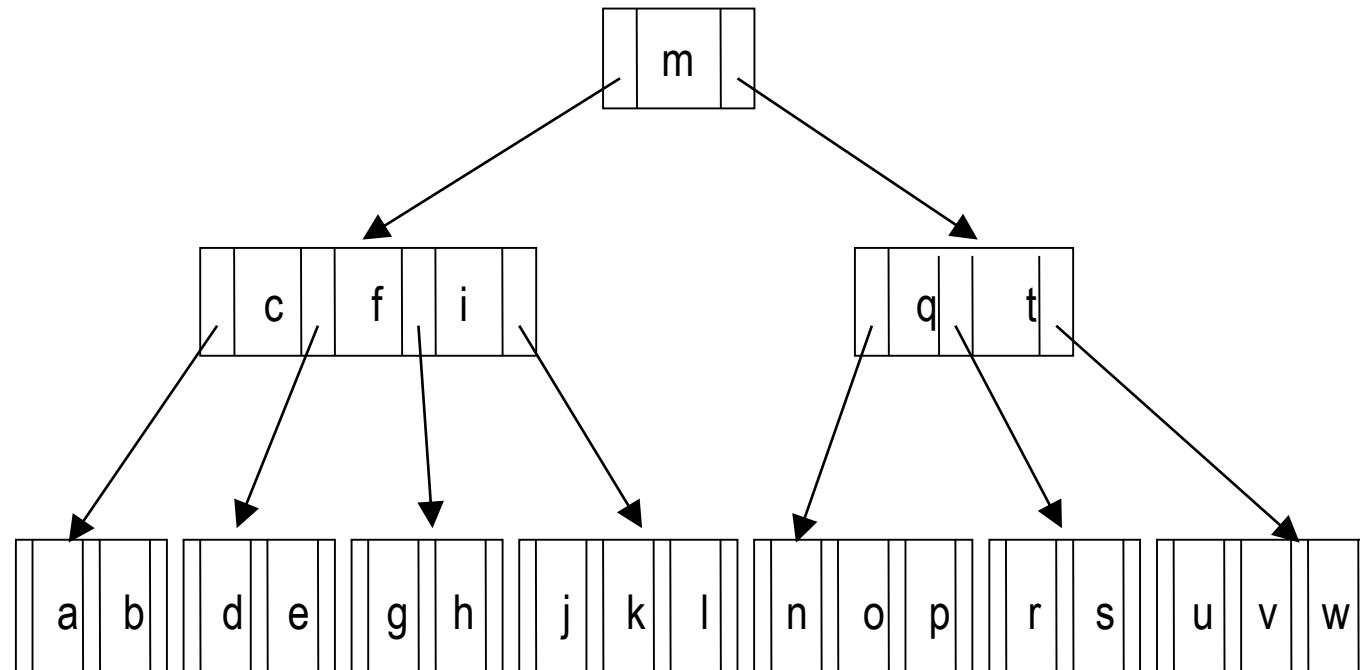
## CON EXPANSIÓN DINÁMICA

# ARCHIVOS HASHING (directos)

- Archivos **hashing recomendables** en aplicaciones con:
  - alta tasa de volatilidad, en archivos con expansión dinámica
  - baja tasa de actividad
  - no sirve, normalmente, para salidas ordenadas

```
create cluster cliente (codigo number)
( RUT      char(9)  primary key,
  Nombre   varchar(35) not null,
  Direccion varchar(50),
  sexo     char)
size 512 single table hashkeys 500;
```

# ARCHIVOS ORGANIZADOS COMO ARBOLES

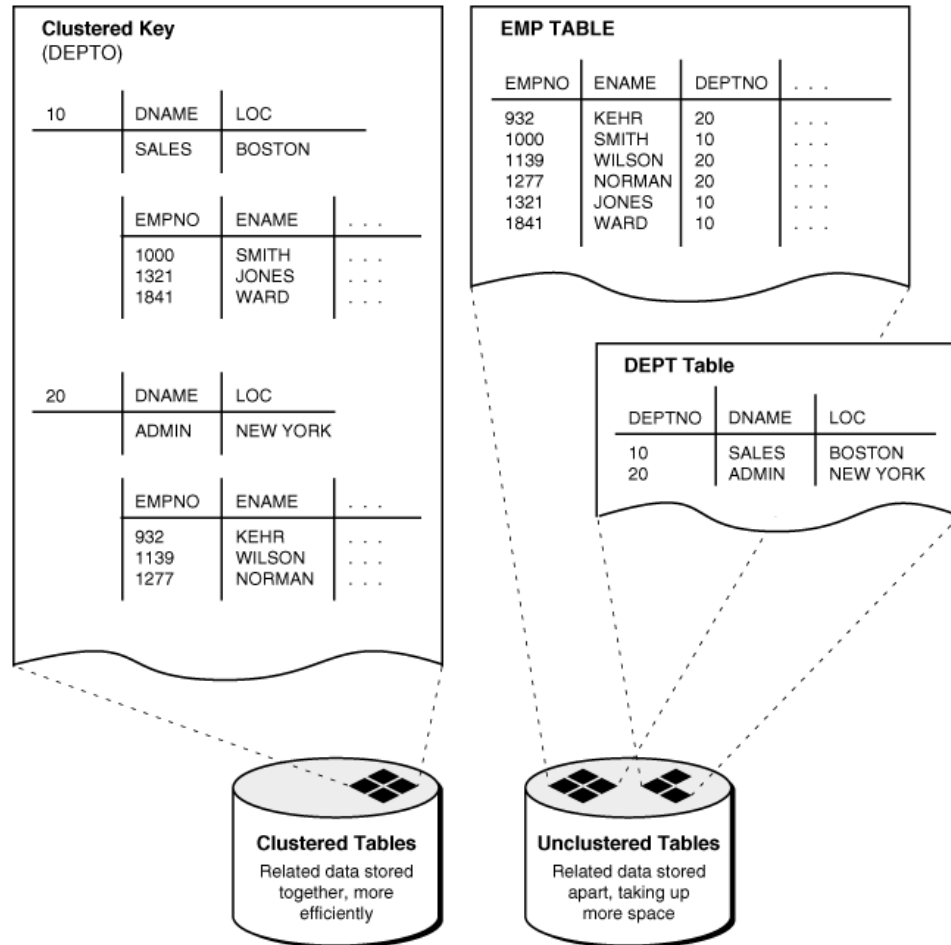


# ARCHIVOS ORGANIZADOS COMO ARBOLES

- Archivos **organizados como árboles** recomendables en aplicaciones con:
  - alta volatilidad
  - búsquedas directas

```
create table cliente
( RUT      char(9)  primary key,
  Nombre   varchar(35) not null,
  Direccion varchar(50),
  sexo     char)
organization index;
```

# CLUSTERS



## ■ Clusters, recomendados cuando:

- tablas que son usadas principalmente de lectura
- registros de las tablas agrupadas son frecuentemente utilizados al mismo tiempo

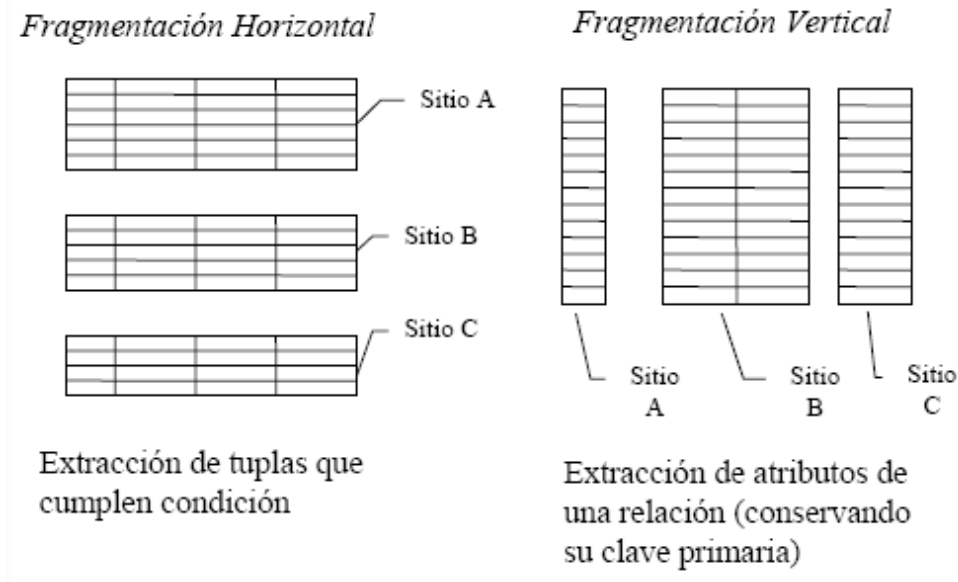
```
create table empleado
( RUT      char(9)  primary key,
  Nombre   varchar(35) not null,
  ...
  nroDepto number(3) references depto
cluster emp_dept (nroDepto);
```

```
create table departamento
( nroDepto number(3) primary key,
  ...
cluster emp_dept (nroDepto);
```



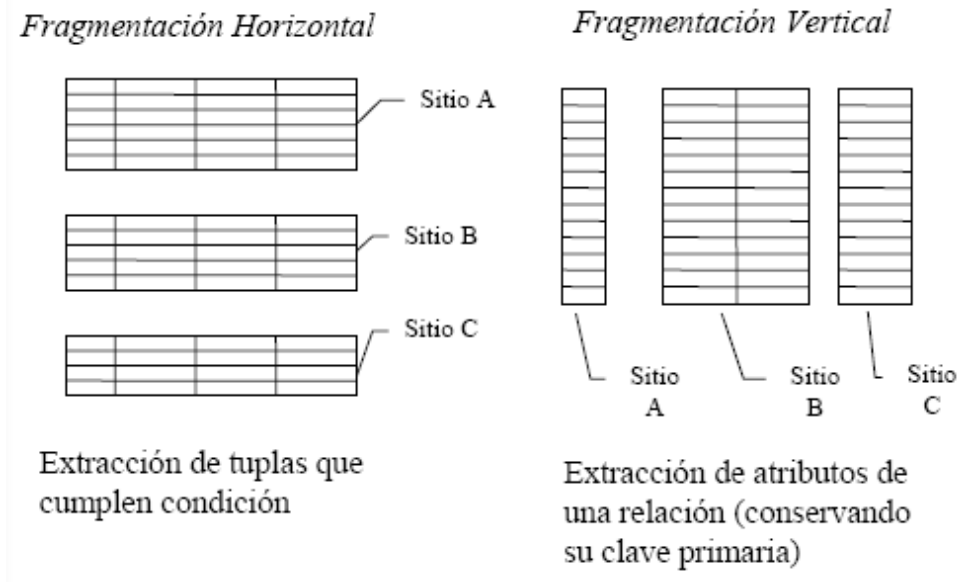
# ARCHIVOS PARTICIONADOS

- Reducen el tiempo necesario para recuperar los datos de un archivo, repartiéndolos en partes de menor tamaño (y posiblemente en distintos discos).



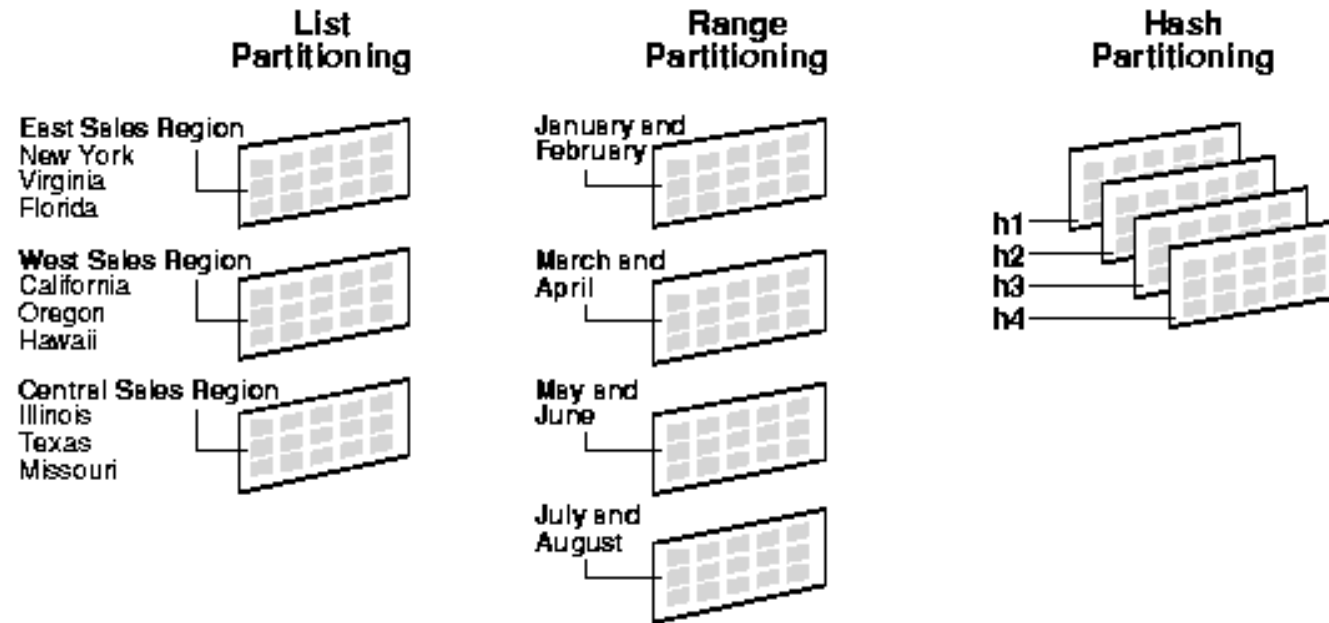
# ARCHIVOS PARTICIONADOS

- Reducen el tiempo necesario para recuperar los datos de un archivo, repartiéndolos en partes de menor tamaño (y posiblemente en distintos discos).



# ARCHIVOS PARTICIONADOS

## HORIZONTALMENTE



# ARCHIVOS PARTICIONADOS

## HORIZONTALMENTE POR LISTA DE VALORES

```
create table ventas_por_listas  
( idVendedor      number(5),  
  nombreVendedor  varchar(30),  
  cantidadVendida number(10),  
  sucursal        varchar(20),  
  fechaVenta      date  
)
```

```
partition by list(sucursal)
```

```
(  
  partition ventas_norte_grande VALUES('Arica', 'Iquique'),  
  partition ventas_norte_grande VALUES ('Copiapo', ...),  
  partition ventas_centro VALUES(...),  
  partition ventas_sur VALUES(DEFAULT)  
)
```

[Arica, Iquique  
Antofagasta]

[Copiapó,  
La Serena]

...

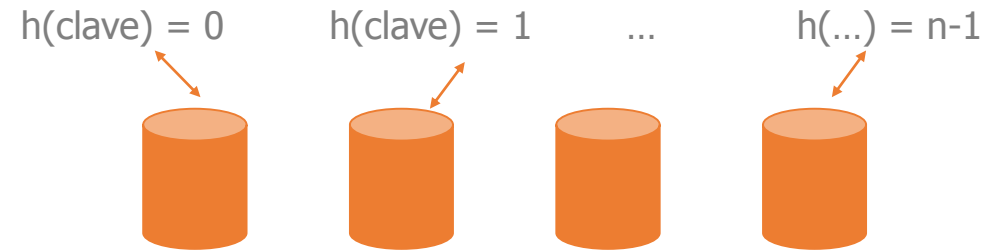
[Coyhaique,  
Punta Arenas]



# ARCHIVOS PARTICIONADOS

## HORIZONTALMENTE POR CLAVES HASHING

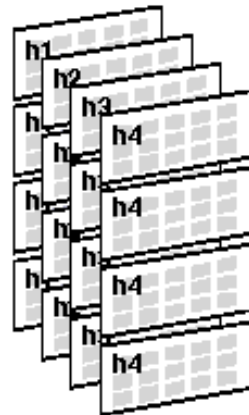
```
create table ventas_por_hashing  
( idVendedor      number(5),  
  nombreVendedor varchar(30),  
  cantidadVendida number(10),  
  fechaVenta      date  
)  
partition by hash(idVendedor)  
partitions 4  
store in (datos1, datos2, datos3, datos4);  
);
```



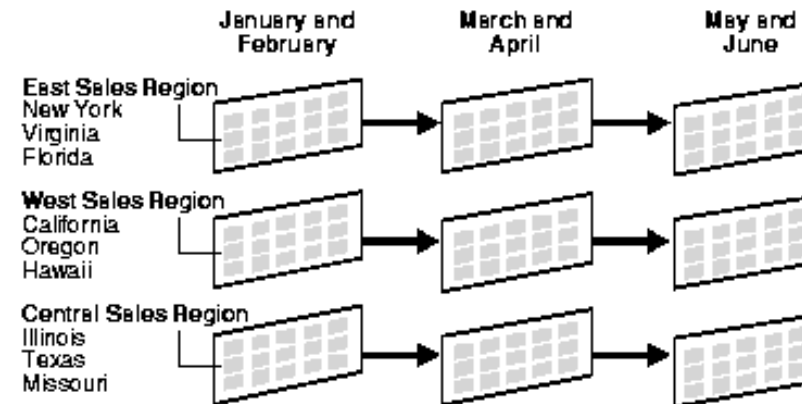
# ARCHIVOS PARTICIONADOS

VIA COMBINACION TECNICAS ANTERIORES

**Composite Partitioning**  
Range-Hash



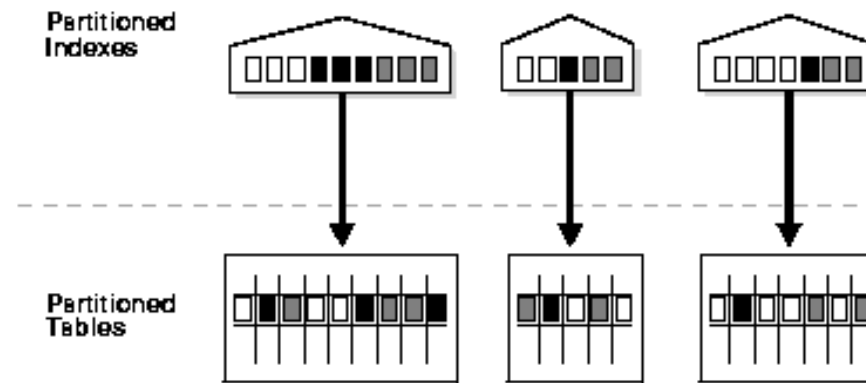
**Composite Partitioning**  
Range - List



# ARCHIVOS PARTICIONADOS

## INDICES

- Archivos Particionados: permiten la posibilidad de tener índices particionados.



## 4.3 INDICES



**Departamento de Informática**  
Universidad Técnica Federico Santa María

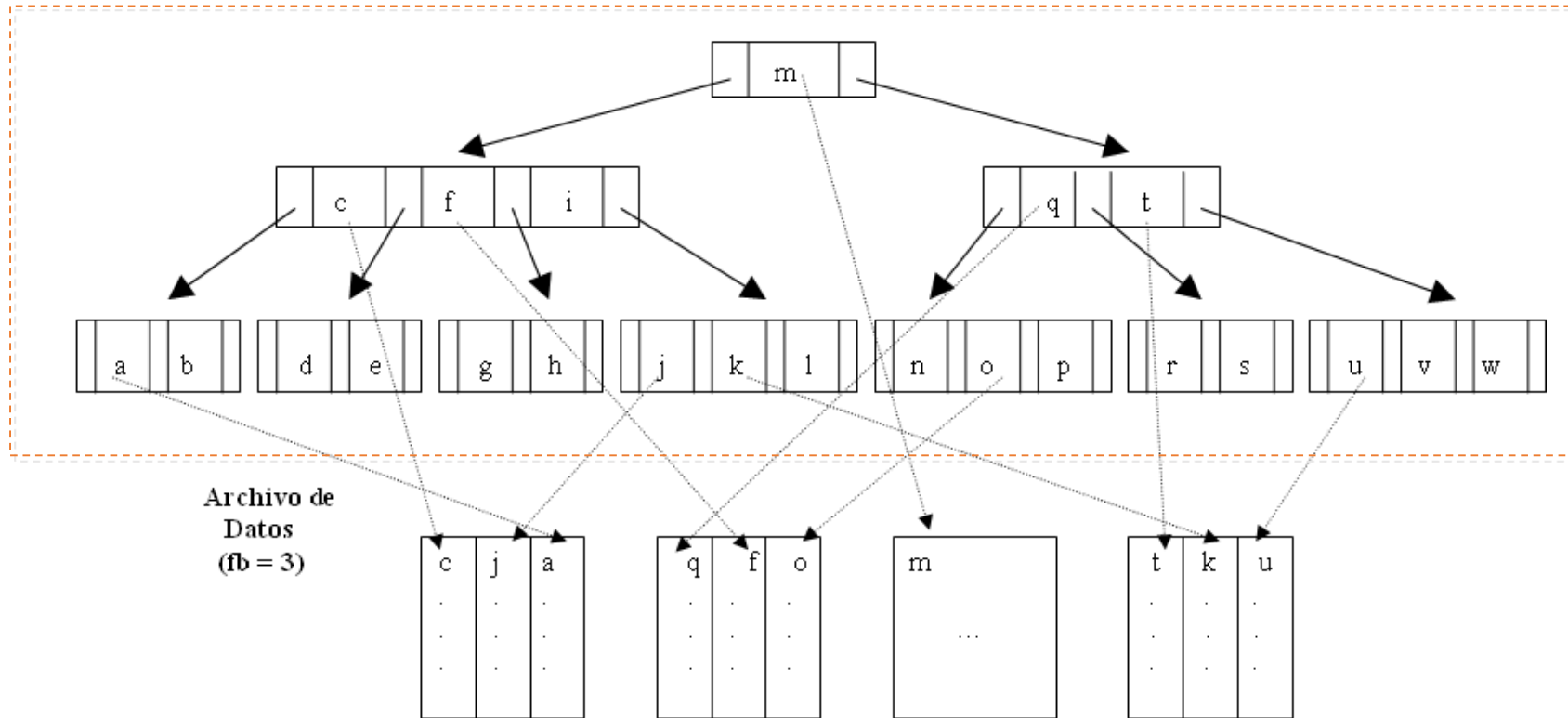




# INDICES

- Según el atributo sobre el cual se construye se denomina:
  - Índice Primario (Principal): basado en el atributo sobre el cual se organiza el archivo de datos, siendo también clave única.
  - Índice de Grupos: ídem que el anterior, pero siendo clave no único.
  - Índice Secundario: especificado sobre un campo que no es usado para organizar un archivo.
- Según su estructura:
  - Índice Dinámico
  - Índice *Bitmap*

# INDICES DINAMICOS



Índices Dinámicos:

- atributos únicos
- amplio rango de valores

```
create table cliente  
( RUT      char(9)  primary key,  
  ... );
```

```
create index RC on cliente(RUT);
```

# INDICES BITMAP

Referencias del Índice

1	0011
2	0011
3	1101
4	1000
5	1100
6	0110

Archivo

Página 1					
...	4	...	...	...	...
...	5	...	...	...	...
...	3	...	...	...	...
Página 2					
...	6	...	...	...	...
...	5	...	...	...	...
...	3	...	...	...	...
Página 3					
...	2	...	...	...	...
...	1	...	...	...	...
...	6	...	...	...	...
Página 4					
...	3	...	...	...	...
...	1	...	...	...	...
...	2	...	...	...	...

Índices *Bitmap*:

- atributos no únicos
- rango reducido de valores

```
create table cliente
( RUT      char(9)  primary key,
  ...
  sexo     char);
```

```
create bitmap index RC
on cliente(sexo);
```

# INDICES BITMAP

CUSTOMER #	MARITAL_ STATUS	REGION	GENDER	INCOME_ LEVEL	'EAST'	'CENTRAL'	'WEST'
101	single	east	male	bracket_1	1	0	0
102	married	central	female	bracket_4	0	1	0
103	married	west	female	bracket_2	0	0	1
104	divorced	west	male	bracket_4	0	0	1
105	single	central	female	bracket_2	0	1	0
106	married	central	female	bracket_3	0	1	0

SELECT COUNT(\*) FROM CUSTOMER  
 WHERE MARITAL\_ STATUS = 'married' AND REGION IN ('central','west');

status = 'married'		region = 'central'		region = 'west'					
0		0		0		0		0	
1		1		0		1		1	
1		0		1		1		1	
0	AND	0	OR	1	=	0	AND	1	=
0		1		0		0		1	
1		1		0		1		1	

# INDICES BITMAP

CUSTOMER #	MARITAL_ STATUS	REGION	GENDER	INCOME_ LEVEL	'EAST'	'CENTRAL'	'WEST'
101	single	east	male	bracket_1	1	0	0
102	married	central	female	bracket_4	0	1	0
103	married	west	female	bracket_2	0	0	1
104	divorced	west	male	bracket_4	0	0	1
105	single	central	female	bracket_2	0	1	0
106	married	central	female	bracket_3	0	1	0

SELECT COUNT(\*) FROM CUSTOMER  
 WHERE MARITAL\_ STATUS = 'married' AND REGION IN ('central','west');

status = 'married'		region = 'central'		region = 'west'					
0		0		0		0		0	
1		1		0		1		1	
1		0		1		1		1	
0	AND	0	OR	1	=	0	AND	1	=
0		1		0		0		1	
1		1		0		1		1	

## 4.4 METODO PARA EL DISEÑO FISICO DE BDR



**Departamento de Informática**  
Universidad Técnica Federico Santa María



# METODO

- Escoger un atributo que sea frecuentemente usado para recuperar los registros en orden, o para realizar operaciones (Join), como el campo de ordenamiento del archivo:
  - Crear un índice primario o de grupos, según corresponda.
- En caso de que ningún atributo cumpla con las condiciones anteriores, mantener el archivo desordenado.
- Por cada atributo (que no sea el campo de ordenamiento), que es usado en operaciones de búsqueda o Join, especificar un índice que sirva como índice secundario al archivo de datos.
- Si el archivo va a ser actualizado frecuente-mente, con operaciones de inserción y eliminación de registros (alta volatilidad), tratar de reducir el número de índices del archivo de datos.

# METODO

- Si un atributo es usado frecuentemente para operaciones de selección y Join, pero no para recuperar los registros en orden, un archivo tipo *hashing* puede ser usado.
  - Estático puede ser usado para archivos cuyo tamaño no varíe mucho.
  - Con Expansión Dinámica es requerido cuando el archivo sufrirá variaciones importantes en su volumen.
- Si el archivo tiene pocos registros, y éstos son de tamaño pequeño, podría considerarse una organización de tipo árbol.