## Iteración 3

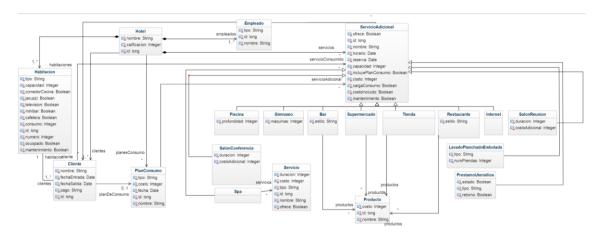
## Cambios al modelo:

Análisis: Tras la retroalimentación de la iteración 2, se corrigieron los errores pertinentes y se ajustó el modelo del mundo para soportar la carga masiva de archivos. Se corrigieron aspectos de organización en los datos, clases y relaciones planteadas para permitir mayor facilidad de los requerimientos planteados en la iteración 3. Entre los cambios realizados, se incluyeron mas atributos en la clase de Servicio Adicional para simplificar las clases que heredan de esta, como el costo y también se cambió la variable de consumo acumulable para ser atributo de la clase Habitación.

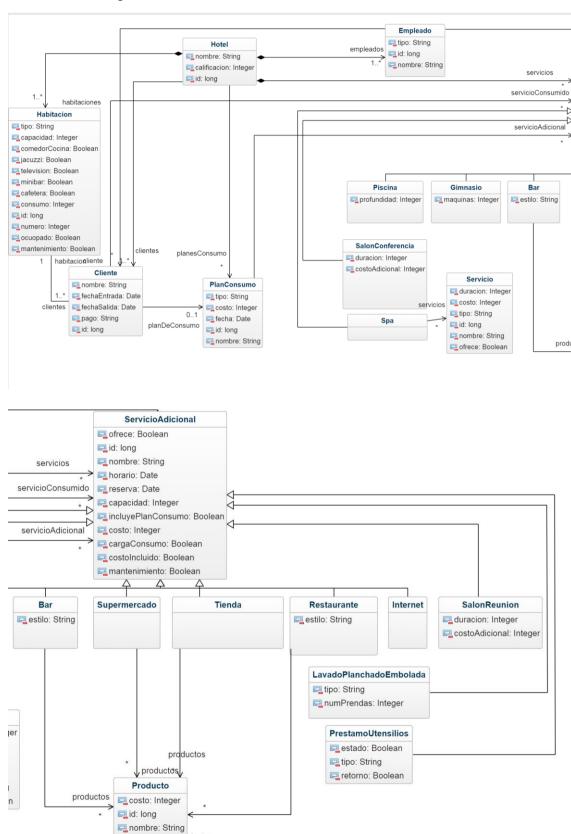
**Diseño de la aplicación:** Ante la introducción de los nuevos requerimientos, en especial, la carga masiva de datos, tuvieron un fuerte impacto en el modelo planteado, fue necesario realizar los cambios resaltados anteriormente para asegurar buenas temporalidades en la duración de las consultas y a su vez simplificar la inserción de los datos.

A continuación, se presenta entonces el modelo UML, junto a sus tablas relacionales:

## **Modelo UML:**

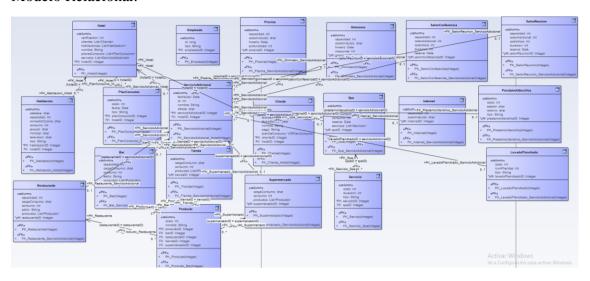


## Modelo cortado, por motivos de visualización:

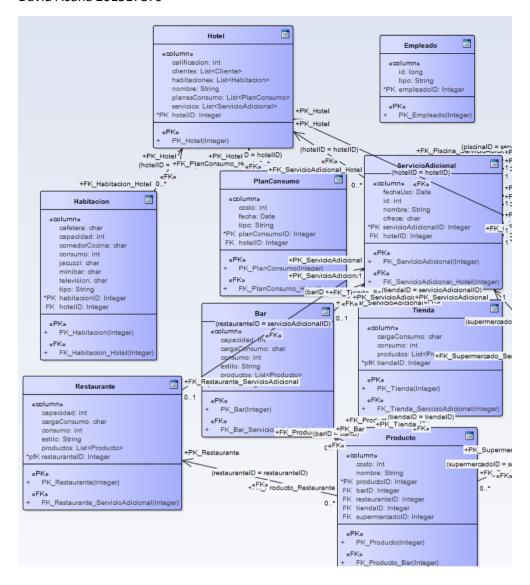


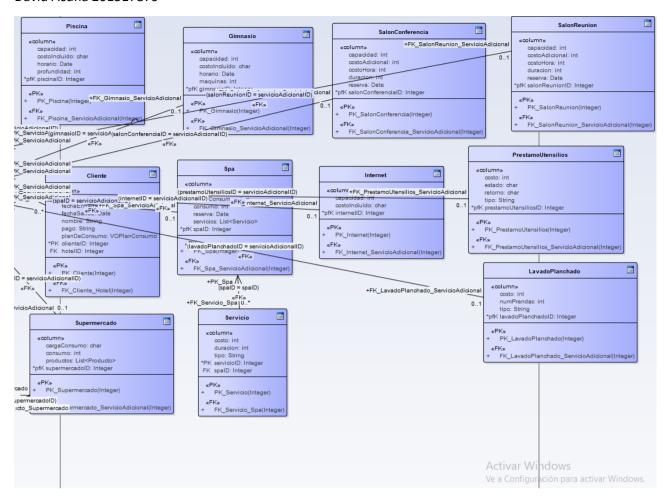
productos

# Modelo Relacional:



Modelo cortado, por motivos de visualización:





### **Modelo Relacional 2:**

	Ho	tel
Id	nombre	calificación
PK	NN	CK > 0

	Habitación												
Id	tip	capacida		٠.	televisio		cafeter	consum	ocupad	_,	Mantemineit		
	O	u	na	Z1	11	ar	a	0	0	el	no		
P	N	CK > 0	NN	NN	NN	NN	NN	NN	NN	FK	NN		
K	N	CK > 0	1414	1414	1414	1414	1 41 4	1414	1414	1.17			

	Cliente											
Id	nombre	fechaEntrada	fechaSalida	pago	Id_Hotel	id_Habitacion						
PK	NN	NN	NN	NN	FK	FK						

		PlanConsumo											
Id	tipo	costo	fecha	Id_Hotel	Id_Cliente								
PK	NN	CK > 0	NN	FK	FK								

	ServicioAdicional												
Id	nomb re	ofre ce	reser va	capacid ad	incluyePlanCons umo	cost	costoInclui do	horar io	Id_clie nte	Id_Hot el	Manteminei tno		
P K	NN	NN		CK>0		NN	NN	CK> 0	FK	FK	NN		

					Piscina					
Id_Ser vicioA dicion al	nombre_ Servicio Adiciona 1	ofrece_ Servicio Adicion al	reserva_ Servicio Adicion al	_Servicio	incluyePlanC onsumo_Serv icioAdicional	costo_S ervicio Adicion al	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adicion al	prof und ida d	Man temi neitn o
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	CK > 0	FK, NN

	Gimnasio													
Id_Ser vicioA diciona 1	nombre_ Servicio Adiciona 1	ofrece_ Servicio Adicion al	reserva_ Servicio Adiciona 1	•	incluyePlanC onsumo_Serv icioAdicional	costo_S ervicio Adicion al	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	ma qui na s	Man temi neitn o				
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	C K >0	FK, NN				

					Bar					
Id_Ser vicioA dicion al	nombre_ Servicio Adiciona 1	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanC onsumo_Serv icioAdicional	costo_S ervicio Adicion al	costoInclui do_Servici oAdicional	horario _Servic ioAdici onal	estil o	Man temi neit no
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK >0	NN	FK, NN

	SuperMercado												
Id_Ser vicioA diciona l	nombre_ Servicio Adiciona	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanCo nsumo_Servic ioAdicional	_	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	Mant emin eitno				
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	FK, NN				

	Tienda													
Id_Ser vicioA diciona	nombre_ Servicio Adiciona	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanCo nsumo_Servic ioAdicional	_	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	Mant emin eitno					
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	FK, NN					

				Re	staurante		Restaurante													
Id_Ser vicioA diciona	nombre_ Servicio Adiciona 1	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanC onsumo_Serv icioAdicional	costo_S ervicio Adicion al	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	e st il o	Mant emin eitno										
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	N N	FK, NN										

	Internet												
Id_Ser vicioA diciona 1	nombre_ Servicio Adiciona I	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanCo nsumo_Servic ioAdicional	_	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	Mant emin eitno				
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	FK, NN				

	SalonReunion												
Id_Ser	nombre	ofrece_	reserva_	capacida	incluyePlan	costo_S	costoInclu	horario_	du	cost	Man		
vicioA	_Servici	Servici	Servicio	d_Servic	Consumo_S	ervicio	ido_Servi	Servicio	ra	oAd	temi		
dicion	oAdicio	oAdicio	Adicion	ioAdicio	ervicioAdici	Adicio	cioAdicio	Adicion	ci	icio	neit		
al	nal	nal	al	nal	onal	nal	nal	al	on	nal	no		
FK,P K	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK >0	C K > 0	NN	FK, NN		

	SalonConferencia												
Id_Ser	nombre	ofrece_	reserva_	capacida	incluyePlan	costo_S	costoInclu	horario_	du	cost	Man		
vicioA	_Servici	Servici	Servicio	d_Servic	Consumo_S	ervicio	ido_Servi	Servicio	ra	oAd	temi		
dicion	oAdicio	oAdicio	Adicion	ioAdicio	ervicioAdici	Adicio	cioAdicio	Adicion	ci	icio	neit		
al	nal	nal	al	nal	onal	nal	nal	al	on	nal	no		
FK,P K	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK >0	C K > 0	NN	FK, NN		

	LavadoPlanchadoEmbolada												
Id_Ser	nombre_	ofrece_	reserva_	capacida	incluyePlan	costo_S	costoInclu	horario_	t	nu	Man		
vicioA	Servicio	Servicio	Servicio	d_Servici	Consumo_Se	ervicio	ido_Servic	Servicio	i	mP	temi		
dicion	Adicion	Adicion	Adicion	oAdicion	rvicioAdicio	Adicion	ioAdicion	Adicion	p	ren	neitn		
al	al	al	al	al	nal	al	al	al	О	das	О		
FK.PK	FK.NN	FK.NN	FK	FK,CK>	FK	FK.NN	FK.NN	FK,CK>	N	CK	FK,		
rk,pk	rk,nn	rk,inin	ГК	0	LV	rk,nn	rk,nn	0	N	>0	NN		

	PrestamosUtensilios													
Id_Ser vicioA dicion al	nombre _Servici oAdicio nal	ofrece_ Servici oAdicio nal	reserva_ Servicio Adicion al	capacida d_Servic ioAdicio nal	incluyePlan Consumo_S ervicioAdici onal	costo_S ervicio Adicio nal	costoInclu ido_Servi cioAdicio nal	horario_ Servicio Adicion al	e st a d o	t i p o	re to rn o	Man temi neit no		
FK,P K	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK >0	N N	N N	N N	FK, NN		

	Spa													
Id_Ser vicioA diciona 1	nombre_ Servicio Adiciona 1	ofrece_S ervicioA dicional	reserva_ Servicio Adiciona 1	capacidad _Servicio Adicional	incluyePlanCo nsumo_Servic ioAdicional	_	costoInclui do_Servici oAdicional	horario_ Servicio Adiciona 1	Mant emin eitno					
FK,PK	FK,NN	FK,NN	FK	FK,CK>0	FK	FK,NN	FK,NN	FK,CK>	FK, NN					

	Servicio												
Id	duracion	costo	tipo	ofrece	Id_Spa	Id_Hotel	id_Cliente						
PK	CK > 0	CK > 0	NN	NN	FK	FK	FK						

	Producto													
Id	Id costo nombre Id_Bar Id_Supermercado Id_Tienda Id_Restaurante Id_Hotel id_Cliente													
PK	CK > 0	NN	FK	FK	FK	FK	FK	FK						

**BCNF**: Cabe resaltar que la estructura del modelo creado cumple con la forma normal BC, pues no existen dependencias parciales ni transitivas entre los atributos no primos, y todos los recursos dependen de una clave "PK" que es la única determinante para el recurso. En otras palabras, podemos afirmar la tercera forma normal en el modelo establecido ya que no existen dependencias funcionales dentro de los recursos planteados y a su vez, cada uno de ellos tiene una llave primaria única para acceder a su información.

### Justificación de la selección de índices:

Para seleccionar un buen índice que asegure buena velocidad de consulta en la base de datos, es necesario conocer la selectividad del mismo, esto es, el porcentaje o porción que dicho índice captura de los datos. Así pues, se considera un buen índice aquel con un nivel de selectividad menor al 25%. Para la aplicación del proyecto, se consideraron los siguientes índices: En la tabla de 'cliente', el índice 'nombre cliente' Con un nivel de selectividad respectivo con valores de: 5%. Los índices fueron seleccionados con los requerimientos de consulta en mente pues la función de estos es disminuir el tamaño general de la tabla guardado en memoria un apuntador o lista de índices con los cuales se podrán acceder a los datos, disminuyendo así el espacio en memoria requerida para realizar un join y con esto reduciendo el tiempo de duración de una consulta particular.

Por otro lado, el tipo de índice usado fue un secundario. Dicha selección es a causa de la magnitud de datos y la selectividad general de los índices planteados. Se seleccionó este índice secundario, pues entre todas las otras opciones, asegura un menor tiempo de consulta ya que ocupa una menor magnitud de memoria principal dado que permite acceder a un grupo de datos con ciertas características dadas por la selectividad, en lugar de la tabla completa.

El costo de almacenamiento y mantenimiento asociado a los índices es el siguiente:

# Índices generados por Oracle:

<b>∜ I</b>	INDEX_OWNER		UNIQUENESS							
1 IS	IS2304B011910	NOMBRE	NONUNIQUE	VALID	NORMAL	N	NO	(null)	NO	NOMBRE
2 IS	IS2304B011910	CLIENTE_PK	UNIQUE	VALID	NORMAL	N	NO	(null)	NO	ID

Oracle inicialmente crea un índice primario basado en el id de cada tabla para cada una de estas. Esto sucede porque, al menos una de las dos tablas que están haciendo join, cabe en memoria.

Adicionalmente, agregamos un índice secundario en la tabla de cliente, que es el que apareceré en imagen adjunta.

### **Sentencias SQL:**

```
--RFC9
```

```
--Cualquiera
```

```
SELECT DISTINCT cliente.*
FROM cliente, servicioAdicional
WHERE fechaUso BETWEEN TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/YY') AND
TO_DATE('23/Abril/2018','DD/MON/YY')
AND cliente.id = servicioAdicional.id Cliente;
```

#### --Organizador

```
SELECT DISTINCT cliente.*
FROM cliente, servicioAdicional
WHERE fechaUso BETWEEN TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/YY') AND
TO_DATE('23/Abril/2018','DD/MON/YY')
AND cliente.id = servicioAdicional.id_Cliente
AND servicioAdicional.reserva = 9;
```

#### --RFC10

#### --Cualquiera

```
SELECT cliente.*,b.fechaUso
FROM cliente LEFT OUTER JOIN (
SELECT *
FROM servicioAdicional
WHERE fechaUso BETWEEN TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/YY') AND
TO_DATE('23/Abril/2018','DD/MON/YY'))b
ON cliente.id = b.id_cliente
WHERE b.costo is null;
```

## --Organizador

```
SELECT cliente.*,b.fechaUso

FROM cliente LEFT OUTER JOIN (

SELECT *

FROM servicioAdicional

WHERE fechaUso BETWEEN TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/YY') AND

TO_DATE('23/Abril/2018','DD/MON/YY')

AND servicioAdicional.reserva = 9)b

ON cliente.id = b.id_cliente

WHERE b.costo is null;
```

#### --RFC11

#### --Mayor uso servicio

```
Select a.nombre as NombreServicio, Count(a.nombre) as NumeroDeUsos, to_number (to_char (a.fechaUso, 'w')) as semana, to_number (to_char (a.fechaUso, 'mm')) as mes From servicioadicional a where to_number (to_char (a.fechaUso, 'w')) = 1 AND to_number (to_char (a.fechaUso, 'mm')) = 1 group by nombre, fechauso order by Count(a.nombre) DESC fetch first row only;
```

#### --Menor uso servicio

```
Select a.nombre as NombreServicio, Count(a.nombre) as
NumeroDeUsos, to_number (to_char (a.fechaUso, 'w')) as semana,
to_number (to_char (a.fechaUso, 'mm')) as mes
```

```
From servicioadicional a
where to_number (to_char (a.fechaUso, 'w')) = 2
AND to_number (to_char (a.fechaUso, 'mm')) = 2
group by nombre, fechauso
order by Count(a.nombre) ASC
fetch first row only;
```

#### --Mayor uso Habitación

```
Select count(a.id) as NumeroDeUsoDeHabitacion, a.id as numeroHabitacion

From habitacion a inner join cliente c on a.id = c.id_habitacion where to_number (to_char (c.fechaentrada, 'w')) = 1

AND to_number (to_char (c.fechaentrada, 'mm')) = 1

group by a.id order by count (a.id) DESC fetch first row only;
```

#### --Menor Uso habitación

```
Select count(a.id) as NumeroDeUsoDeHabitacion, a.id as numeroHabitacion
From habitacion a inner join cliente c on a.id = c.id_habitacion where to_number (to_char (c.fechaentrada, 'w')) = 1
AND to_number (to_char (c.fechaentrada, 'mm')) = 1
group by a.id
order by count (a.id) ASC
fetch first row only;
```

#### --RFC12

## --Clientes que van cada trimestre de un año

```
SELECT DISTINCT a.nombre
SELECT cliente.*
FROM cliente
WHERE to number (to char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 16
INNER JOIN
(SELECT cliente.*
FROM cliente
WHERE to number (to char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 26) b
on a.nombre = b.nombre
INNER JOIN
(SELECT cliente.*
FROM cliente
WHERE to number (to char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 36) c
on a.nombre = b.nombre
INNER JOIN
(SELECT cliente.*
FROM cliente
WHERE to number (to char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 46)
on c.nombre = d.nombre;
```

## --Clientes que consumen servicios mayores a 400.000

```
SELECT DISTINCT cliente.nombre
FROM cliente, servicioAdicional
WHERE cliente.id = servicioAdicional.id
```

AND servicioAdicional.costo >400000;

### --Clientes que consumen servicios por al menos de 4 horas

```
SELECT DISTINCT cliente.*

FROM cliente, servicioAdicional

WHERE cliente.id = servicioAdicional.id

AND servicioadicional.duracion >3;
```

## Cambio en tamaño de respuesta con diferentes parámetros:

Hubo cambios al variar la cantidad de datos para las consultas, pero no hubo cambios en el tiempo al variar el rango de las fechas, ya que el plan de ejecución de Oracle hace un full table scan.

## Valores de los parámetros usados:

#### • RFC9

Fecha de uso (01/01/2018,01/02/2018),( 01/01/2018,01/01/2018)

### • RFC10

Fecha de uso (01/01/2018,01/02/2018),( 01/01/2018,01/01/2018)

#### RFC11

```
to_number (to_char (c.fechaentrada, 'w')) = 1
to_number (to_char (c.fechaentrada, 'mm')) = 1,
to_number (to_char (c.fechaentrada, 'w')) = 1
to_number (to_char (c.fechaentrada, 'mm')) = 2
```

## • RFC12

```
to_number (to_char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 16,26,36,46 to_number (to_char (cliente.fechaentrada, 'qy')) = 17,27,37,47
```

## Análisis de eficiencia:

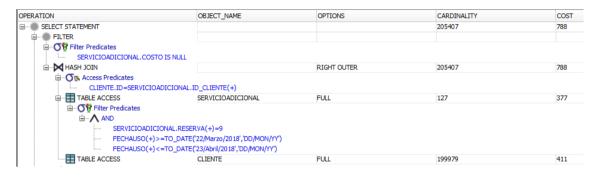
## Plan de consulta obtenido por Oracle y tiempos de ejecución:

Para una carga de 200.000 datos tanto en la tabla cliente, como en servicio adicional, se obtuvo el siguiente plan de ejecución para cada RFC de esta iteración

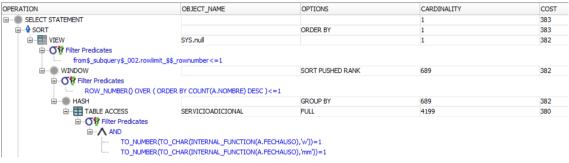
### • RFC9

OBJECT_NAME	OPTIONS	CARDINALITY	COST
		5749	792
	UNIQUE	5749	792
I/YY')>=TO_DATE('22/Marzo/2018	','DD/MON/YY')		
		5749	791
ONAL.ID CLIENTE			
		5749	791
SERVICIOADICIONAL	FULL	6257	379
O>=TO DATE('22/Marzo/2018'.'D	D/MON/YY')		
VICTOADICIONAL ID CLIENTE			
_	BY INDEX ROWID	1	411
CLIENTE	FULL	199979	411
	DNAL.ID_CLIENTE  SERVICIOADICIONAL  SO>=TO_DATE(22/Marzo/2018', DD CLIENTE_PK  VICIOADICIONAL.ID_CLIENTE CLIENTE	UNIQUE  UNIQUE  UNIQUE  UNIQUE  DNAL.ID_CLIENTE  SERVICIOADICIONAL FULL  SO>=TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/Y')  CO =TO_DATE('22/Marzo/2018','DD/MON/Y')  CO =TO_DATE('23/Abril/2018','DD/MON/Y')  CLIENTE_PK UNIQUE SCAN  VICIOADICIONAL.ID_CLIENTE  CLIENTE BY INDEX ROWID	1/YY')>=TO_DATE(22/Marzo/2018','DD/MON/YY')   5749

### • RFC10



### • RFC11



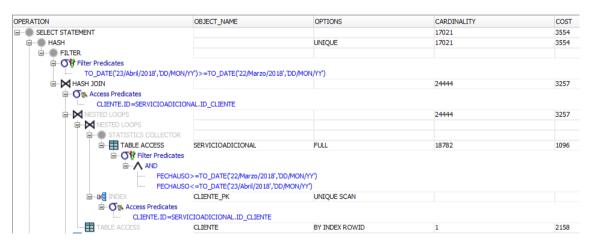


### • RFC12

PERATION	OBJECT_NAME	OPTIONS	CARDINALITY	COST
SELECT STATEMENT			20	9394
i⊒ ● HASH		UNIQUE	20	9394
⊟ HASH JOIN		RIGHT SEMI	39996	9392
CLIENTE.NOMBRE=CLIENTE	E.NOMBRE			
TABLE ACCESS	CLIENTE	FULL	2000	414
☐ <b>○ ○ ☆</b> Filter Predicates				
TO_NUMBER(TO_CHAR	(INTERNAL_FUNCTION(CLIENTE.FECHAEN	TRADA),'qy'))=26		
		CARTESIAN	39996	8979
		SEMI	20	741
□ WIEW	SYS.VW_DTP_6A101D75		20	415
⊟ — ● HASH		UNIQUE	20	415
TABLE ACCESS	CLIENTE	FULL	2000	414
☐ OV Filter Pred				
TO_NU	IMBER (TO_CHAR (INTERNAL_FUNCTION (CL	IENTE.FECHAENTRADA),'qy'))=46		
☐ TABLE ACCESS	CLIENTE	BY INDEX ROWID	2000	17
☐ <b>○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○ ○</b>				
TO_NUMBER(Tr	O_CHAR(INTERNAL_FUNCTION(CLIENTE.F	ECHAENTRADA),'qy'))=36		
□ •• ■ INDEX	NOMBRE	RANGE SCAN	100	2
🖨 ∙ <b>O</b> 🐘 Access Predic	ates			
T -	OMBRE=ITEM 1			

Después de una carga masiva de datos (1.1M en clientes y 200K de servicios)

## • RFC9



# • RFC10



#### • **RFC11**



Solo hubo un cambio en la sentencia para 12a.

## Plan de ejecución de consulta propuesto para los RFC:

Para sugerir un plan de ejecución, es primero necesario trabajar bajo 2 supuestos, el primero que las tablas a realizar join caben en memoria y segundo que las tablas no caben en memoria principal. Así pues, para cada uno de los dos casos se realizo el mismo procedimiento para cada consulta que requiera de un join, según el modelo planteado. El primero paso consiste en calcular el tamaño del archivo en memoria dados los índices propuestos, y comprar este tamaño con la memoria principal del sistema que corre las consultas para determinar si estas caben o no en dicha memoria. El calculo se realiza con la división del tamaño del bloque en el tamaño del archivo. Una vez se tiene este valor, se calcula el numero de bloques requeridos para almacenar la información, esto se calcula dividiendo el número total de tuplas por el calculo realizado anteriormente. Finalmente

se multiplica dicho número de bloques por el tamaño del bloque en bytes lo que resulta en la información del tamaño requerido para almacenar esta información. Asi pues los resultados son los siguientes:

# Pesos en Bytes de las tablas creadas:

	Cliente												
ID	Nombre	FechaEntrada	FechaSalida	Pago	ID_Hotel	ID_Habitacion	ID_Empleado						
21	30	7	7	21	21	21	21						

	Habitacion													
	Ti	Cap	Comed	Jac	Mi	Tele	Caf	Con	ID_	Res	InicioMa	FinMant	Ocu	Id_R
1	р	acid	orCoci	uz	nib	visio	ete	sum	Hot	erv	ntenimie	enimien	pad	eser
D	0	ad	na	zi	ar	n	ra	О	el	а	nto	to	0	va
2	2													
1	0	21	20	20	20	20	20	21	21	7	7	7	20	21

Servicio Adicional							
ID	Nombre	ID_Hotel	FechaUso	ID_Cliente	Costo	Reserva	Duracion
21	30	21	7	21	21	21	21

Datos del sistema						
ROWID	ТВ	S	R	BTT	EBT	MEM
20	2400	0.016	0.0083	0.0008	0.00084	16000000000

# Datos calculados para cada tabla

Servicio Adicional tabla completa						
N		RpB	b		TA	
	2.00E+05	10		20000		4.80E+07

Servicio Adicional con indice en Nombre					
N		RpB	b	TA	
	2.00E+05	33	6061	1.45E+07	

Habitacion tabla completa					
N		RpB	b	TA	
	3.00E+02	6	50		1.20E+05

Habitacion con indice en ID					
N	RpB	b	TA		

Cliente tabla completa						
Ν		RpB	b		TA	
	1.10E+06	11		100000		2.40E+08

Cliente con indice en ID						
N		RpB	b		TA	
	1.10E+06	40		27500		6.60E+07

Plan de ejecución propuesto bajo los dos posibles escenarios junto a su costo pertinente:

## RFC9:

Si cabe en memoria:

SELECT STATEMENT

**NESTED LOOP JOIN** 

**FULL INDEX SCAN CLIENTE** 

FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL

FILTER PREDICATE FECHAUSO BETWEEN '22/Marzo/2018' AND '23/Abril/2018'

B(C) 23.1243 B(SA) 5.11554 B(C) + B(SA) 28.23984

SELECT STATEMENT HASH JOIN FULL INDEX SCAN CLIENTE FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL	Si no cabe en memoria				]
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
FILL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL	FULL INDEX SCAN CLIENTE				
FILTER PREDICATE FECHAUSO BETWEEN '22/Marzo/2018' AND '23/Abril/201		_	'22/Marzo/2018'	AND '23/Abri	l/2018'

B(C) 23.1243 B(SA) 5.11554 3\*(B(C) + B(SA)) 84.71952

## RFC10:

Si cabe en memoria:

SELECT STATEMENT NESTED LOOP JOIN

FULL INDEX SCAN CLIENTE

FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL

FILTER PREDICATE FECHAUSO BETWEEN '22/Marzo/2018' AND '23/Abril/2018'

B(C) 23.1243 B(SA) 5.11554 B(C) + B(SA) 28.23984

Si no cabe en memoria

SELECT STATEMENT

HASH JOIN

**FULL INDEX SCAN CLIENTE** 

FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL

FILTER PREDICATE FECHAUSO BETWEEN '22/Marzo/2018' AND '23/Abril/2018'

B(C) 23.1243 B(SA) 5.11554 3\*(B(C) + B(SA)) 84.71952

## RFC11:

Si cabe en memoria:

SELECT STATEMENT

NESTED LOOP JOIN

FULL INDEX SCAN CLIENTE

FILTER PREDICATE to\_number (to\_char (fechaentrada, 'w')) = 1 AND to\_number (to\_char (fechaentrada, 'mm')) = 1 FULL INDEX SCAN HABITACION

B(C) 23.1243 B(H) 0.03102 B(C) + B(H) 23.15532

Si no cabe en memoria

SELECT STATEMENT

HASH LOOP JOIN

FULL INDEX SCAN CLIENTE

FILTER PREDICATE to\_number (to\_char (fechaentrada, 'w')) = 1 AND to\_number (to\_char (fechaentrada, 'mm')) = 1 FULL INDEX SCAN HABITACION

B(C) 23.1243 B(H) 0.03102 3\*(B(C) + B(H)) 69.46596

# **RFC12**:

Si cabe en memoria:					
SELECT STATEMENT					
NESTED LOOP JOIN					
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
FILTER PREDICATE to_n	number (to_	_char (cliente	e.fechaenti	rada, 'qy')) =	: 16
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
FILTER PREDICATE to_n	number (to_	char (cliente	e.fechaenti	rada, 'qy')) =	: 26
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
FILTER PREDICATE to_n	number (to_	char (cliente	e.fechaenti	rada, 'qy')) =	: 36
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
FILTER PREDICATE to_n	number (to_	_char (cliente	e.fechaenti	rada, 'qy')) =	: 46
SELECT STATEMENT					
NESTED LOOP JOIN					
FULL INDEX SCAN CLIENTE					
TOLE INDEX SCAN CEIENTE					
FULL INDEX SCAN SERVICIOADICION	VAL				
FILTER PREDICATE COS	TO > 40000	0			
SELECT STATEMENT					
NESTED LOOP JOIN					

B(C)	23.1243
B(C) + B(C) + B(C) + B(C)	92.4972
B(C )	23.1243
B(SA)	5.11554
B(C ) + B(SA)	28.23984
B(C)	23.1243
B(SA)	5.11554
B(C) + B(SA)	28.23984

FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIONAL

FILTER PREDICATE DURACION > 3

Si no cabe en memoria			
SELECT STATEMENT			
HASH JOIN			
FULL INDEX SCAN CLIENTE			
FILTER PREDICATE to_r	number (to_char	(cliente.fechaent	rada, 'qy')) = 16
FULL INDEX SCAN CLIENTE	1 /1 1	/ l:	
FILTER PREDICATE to_r FULL INDEX SCAN CLIENTE	number (to_cnar	(cliente.rechaent	rada, 'qy')) = 26
FILTER PREDICATE to_r	number (to char	(cliente.fechaent	rada, 'gy')) = 36
FULL INDEX SCAN CLIENTE	` =	•	, , , , ,
FILTER PREDICATE to_r	number (to_char	(cliente.fechaent	rada, 'qy')) = 46
SELECT STATEMENT			
MERGE JOIN			
FULL INDEX SCAN CLIENTE			
FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIO	NAL		
FILTER PREDICATE COS	TO > 400000		
SELECT STATEMENT			
MERGE JOIN			
FULL INDEX SCAN CLIENTE			
FULL INDEX SCAN SERVICIOADICIO	NAL		
FILTER PREDICATE DU			
ı		I	
B(C)	23.	1243	
3*(B(C) + B(C) + B(C) + B(C))	277.	4916	
B(C )	23.1243		
B(SA)	5.11554		
3*(B(C) + B(SA))	84.71952		
B(C )	23.1243		
B(SA)	5.11554		
3*(B(C) + B(SA))	84.71952		
3 (D(C) + D(3A))	04.71332		

## Proceso de carga de datos:

Los datos referentes a los productos, servicios y habitaciones fueron cargados con la herramienta "Mokaroo" la cual ofrece un servicio de generación de datos que no superen las 1000 tuplas. La herramienta ofrece campos incluyendo nombres humanos, rangos, fechas y todo lo necesario para los datos de interés y permite exportar un archivo ".sql" que se cargó directamente a la base de datos.

Para las tablas de cliente y servicioAdicional, se creó un programa en eclipse que llena con valores aleatorios todos los campos de estas tablas, y guarda el script en un archivo ".sql". La fecha de entrada siempre es anterior a la fecha de salida, y los índices siempre van aumentando de uno en uno.

# Análisis del proceso de optimización y el modelo de ejecución de consultas:

Para el proceso que maneja Oracle, él hace uso de índices que minimizan al máximo la carga de información a memoria principal. Como nuestras consultas son en rangos, Oracle puede organizar en rangos y no cargar toda la información a memoria principal al momento de hacer el join de las tablas. Adicionalmente, los índices ya están cargados en memoria principal, por lo que se ahorra aún más tiempo.

A diferencia de este proceso, cuando la aplicación trae los datos a memoria principal, los trae todos sin organizar, haciendo más pesado este proceso. Gracias a ello, no puede hacer uso de una 'función domino' y termina revisando cada una de las tuplas. Esto aumenta considerablemente la complejidad temporal del proceso, haciendo que sea un proceso de 'fuerza bruta'. Adicionalmente, la aplicación debe crear nuevas estructuras para almacenar los datos, aumentando ligeramente su complejidad temporal, pero sí considerablemente la disponibilidad de la memoria principal.

## **Resultados logrados:**

Al finalizar la iteración, se pude demostrar que cumplimos con los requerimientos funcionales de consulta que propone el proyecto, se logro cargar un total estimado de 1 500 000 datos a la base de datos y los tiempos de consulta duran el tiempo indicado.

## Resultados no logrados:

No se logró implementar exitosamente la conexión del proyecto en eclipse en algunos de los requerimientos funcionales de la iteración anterior. Se tuvo problemas con la asignación de la clase en el modelo y los resultado obtenidos en las consultas.