

Facultad de Ciencia Y Tecnología

Base de Datos Avanzadas

Bases de Datos Temporales

DOCENTES:

- TROSSERO, SEBASTIÁN
- SCHMUCKLER, JORGE

Resumen

- Introducción
- Tratamientos de tiempos
- ■Standard SQL:2011
- Propuesta SQLServer
- Propuesta de Oracle
- Propuesta de PostgreSQL

Introducción Conceptos básicos

- Base de datos temporal: es un SGBD que implementa un tratamiento específico para datos que son variantes en el tiempo. Debe permitir un correcto almacenamiento y acceso a los datos con sus respectivos cambios de valores en el tiempo.
- Tiempo de validez: es un atributo que se refiere al periodo de tiempo que un hecho es válido en el mundo real.
- Tiempo de transacción: indica el periodo de tiempo en el cual un hecho está guardado en la base de datos.
- Dato Bitemporal: es la combinación del tiempo de validez y el tiempo de transacción.

Introducción Conceptos básicos

□ Partición Horizontal: Consiste en una estrategia dónde separamos las filas correspondientes a una tabla de la base de datos en distintas tablas.

Ejemplo:

Tabla: Empleados

ID	nombre	fecha_nacimiento	sueldo
1001	Ana García	1985-06-15	5000
1002	Carlos Sánchez	1990-09-23	3000
1003	María Rodríguez	1982-04-08	3500
1004	Juan Pérez	1978-11-12	5000

Tabla: Empleados A-L

ID	nombre	fecha_nacimiento	sueldo
1001	Ana García	1985-06-15	5000
1002	Carlos Sánchez	1990-09-23	3000

Tabla: Empleados M-Z

ID	nombre	fecha_nacimiento	sueldo
1003	María Rodríguez	1982-04-08	3500
1004	Juan Pérez	1978-11-12	5000

Introducción Conceptos básicos

□ Partición Vertical: Consiste en una estrategia dónde cada partición contiene un subconjunto de columnas de las que componen una tabla.

Ejemplo

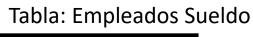
Tabla: Empleados

ID	nombre	fecha_nacimiento	sueldo
1001	Ana García	1985-06-15	5000
1002	Carlos Sánchez	1990-09-23	3000
1003	María Rodríguez	1982-04-08	3500
1004	Juan Pérez	1978-11-12	5000

Tabla: Empleados

ID	nombre	fecha_nacimiento
1001	Ana García	1985-06-15
1002	Carlos Sánchez	1990-09-23
1003	María Rodríguez	1982-04-08
1004	Juan Pérez	1978-11-12





ID	sueldo	
1001	5000	
1002	3000	
1003	3500	
1004	5000	

*PK: se repite en ambas particiones

Introducción Idea sin soporte temporal

Escenario: administrar tiempo de transacción y tiempo de validez (bitemporalidad) en la tabla empleados.



- ☐¿Qué datos son variables en el tiempo?
- ☐¿Cómo registrar tiempo de validez?
- □¿Cómo registrar tiempo de transacción?

Introducción Idea sin soporte temporal

☐ INSERT: INSERT INTO empleados (n_legajo, nombre, fecha_nacimiento, sueldo, tt, tv) VALUES (17, 'Nombre', 'xxxx-xx-xx', 9999, ???? --tt, ???? --tv); **UPDATE:** UPDATE empleados SET sueldo = 99999, tt = ????tv = ????WHERE $n_{legajo} = 17$ AND tt = ????AND tv = ????); **DELETE:** DELETE FROM empleados WHERE n_legajo = 17 AND tt = ???? AND tv = ????

Introducción Idea sin soporte temporal

☐ ¿Qué implementación de tablas usamos (monolítica o particionada)? **Empleados** (actual) INSERT, UPDATE y DELETE Triggers Querys por TT o TV **INSERT, UPDATE y DELETE** La historia no cambia Empleados (histórica)

Resumen

- Introducción
- Tratamientos de tiempos
- ■Standard SQL:2011
- Propuesta SQLServer
- Propuesta de Oracle
- Propuesta de PostgreSQL

^{*} Si el SGBD no permite un tipo de datos "rango", se debería cambiar por columnas "ttdesde" y "tthasta" y modificar las validaciones que se verán a continuación

^{*}Implementación de partición horizontal, el diseño de columnas es igual a la tabla actual.

Análisis de INSERT

```
INSERT INTO empleados (n_legajo, nombre, fecha_nacimiento, sueldo)
VALUES (17, 'Juan', '1999-06-02', 8000);
```

¿Qué debería suceder en la tabla actual?

¿Y en la tabla histórica?

TABLA ACTUAL		
Cambios Se registran los datos insertados		
Tiempo de transacción – Inicio	Momento de ejecución de la instrucción	
Tiempo de transacción – Fin Imposible predecir => NULL, INFINITE, '9999-12-31 23:59:59'		

TABLA HISTÓRICA		
Cambios	No hay acciones en esta tabla	

Aprovechando los valores por default definidos para el campo "tt", no se necesitaría ningún tipo de administración, pero nada evitaría que se pueda insertar un valor distinto que el default y se insertaría un dato incorrecto (no es el tiempo real de transacción).

Otro punto a tener en cuenta es que no se debería permitir actualizar el valor de "tt" este debería ser manejado solamente de manera **automática**

```
CREATE FUNCTION fxemp_before_insert_update_tt()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN
        IF tg_op = 'UPDATE' THEN --evitar que el update cambie el tt
           new.tt = old.tt;
            RETURN new;
        END IF;
        --seteamos que el valor en un insert sea desde ahora hasta "infinito"
        new.tt = tstzrange(current_timestamp, null);
        RETURN new;
    END:
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
CREATE TRIGGER trgemp_before_insert_update_of_tt
    BEFORE INSERT OR UPDATE OF tt ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_before_insert_update_tt();
```

■Análisis DELETE:

DELETE FROM empleados WHERE n_legajo = 17

¿Qué debería suceder en la tabla actual?

¿Y en la tabla histórica?

TABLA ACTUAL	
Cambios	La fila deja de existir en la tabla actual

TABLA HISTÓRICA		
Cambios	Se trasladan los datos de la tabla actual a la tabla histórica	
Tiempo de transacción – Inicio	Mismo "tti" que tenía en actual	
Tiempo de transacción – Fin Momento de ejecución de la instrucción - 1 grano de tiempo		

```
CREATE FUNCTION fxemp_after_delete()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN
        INSERT INTO EmpleadosHistory
            SELECT old.dni, old.nombre, old.fecha_nacimiento, old.sueldo,
            tstzrange(lower(old.tt), current_timestamp, '[]');
        --postgres nos permite definir intervalo cerrado-cerrado con '[]'
        --nos evita restarle un grano de tiempo al TTF
        RETURN new;
    END;
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
CREATE TRIGGER trgemp_after_delete
    AFTER DELETE ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_after_delete();
```

■Análisis UPDATE

```
UPDATE empleados SET sueldo = 99999 WHERE n_legajo = 17;
```

¿Qué debería suceder en la tabla actual?

¿Y en la tabla histórica?

TABLA ACTUAL		
Cambios Se actualizan los datos		
Tiempo de transacción – Inicio Momento de ejecución de la instrucción (se "resetea")		
Tiempo de transacción – Fin Imposible predecir => NULL, INFINITE, '9999-12-31 23:59:59'		

TABLA HISTÓRICA		
Cambios	Se trasladan los datos previos de la tabla actual a la tabla histórica	
Tiempo de transacción – Inicio	Mismo "tti" que tenía en actual	
Tiempo de transacción – Fin	Momento de ejecución de la instrucción - 1 grano de tiempo	

En resumen, además de ejecutar la instrucción del UPDATE debemos resetear el "TTI", recordar que pusimos un control para que no se pueda modificar el tt directamente desde un pero si podremos hacerlo desde una función.

Además del control de la tabla actual, debemos enviar los datos anteriores a la tabla histórica y cerrar el periodo de tiempo de transacción. Si lo analizamos la operación es exactamente igual a la del DELETE, podemos reutilizar esta función

```
CREATE FUNCTION fxemp_before_update_datos ()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN
        --Reseteo del tiempo de transacción
       new.tt = tstzrange(current_timestamp ,null);
        RETURN new:
    END;
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
CREATE TRIGGER trgemp_before_update_datos
    BEFORE UPDATE OF dni, nombre, fecha_nacimiento, sueldo ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_before_update_datos();
CREATE TRIGGER trgemp_after_update_datos
    AFTER UPDATE OF dni, nombre, fecha_nacimiento, sueldo ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_after_delete(); --reutilizacion
```

Tratamientos de tiempos Tiempo de Validez

Para dar soporte de tiempo válido a nuestro ejemplo, la propuesta sería agregar a ambas tablas otro rango de tiempo:

```
ALTER TABLE Empleados ADD tv daterange;
ALTER TABLE EmpleadosHistory ADD tv daterange;
```

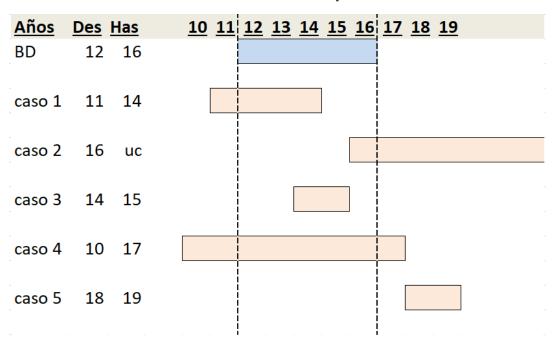
En este caso elegimos un grano de tiempo "día", por eso el tipo se define como "daterange"

Tratamientos de tiempos Tiempo de Validez - INSERT

El INSERT no exige tratamiento especial, simplemente se insertará la fila con los datos no temporales, mas los temporales de validez aportados por el usuario.

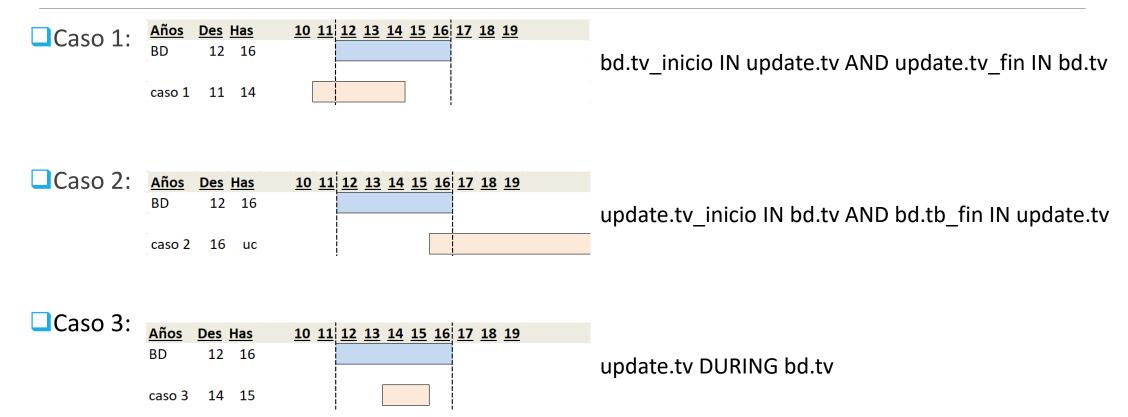
¿Pero que sucede con UPDATE y DELETE?

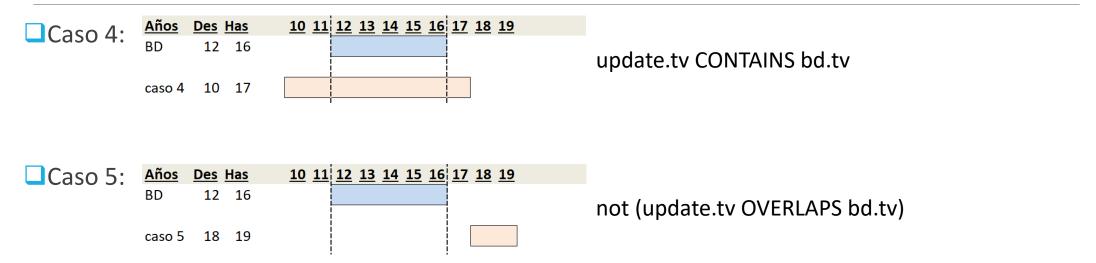
Comencemos analizando una serie de casos posibles:



Premisa: no debería haber más de un valor para un mismo momento

¿Cómo detectamos cada situación?





Los casos 4 y 5 no incurren en ningún conflicto, el primero reemplaza el valor anterior por toda la duración original y el segundo no tiene overlaps directamente

Analicemos la situación con plpgsql: BdaAnalisisSuperposicionTramos.sql

```
Tramos -----Representacion ----- Rango --- ResultadoEst1 ResultadoEst2
                                      [8,19)
   BD:
            ##########
                                      [2, 14)
         *****
Caso1:
                                                Superpuesto Superpuesto
                                      [10,23)
Caso2:
                                                Superpuesto Superpuesto
Caso3:
                                     [3,29)
                                                Superpuesto Superpuesto
Caso4:
                                      [11, 14)
                                              Superpuesto Superpuesto
Caso5:
                            ****
                                     [22, 27)
                                                No
                                                            No
Caso6:
                                      [1, 4)
                                                No
                                                            No
```

- □Estrategia 1: inicio(tramo2) BETWEEN inicio(tramo1) AND fin(tramo1) OR fin(tramo2) BETWEEN inicio(tramo1) AND fin(tramo1) OR inicio(tramo2) < inicio(tramo1) AND fin(tramo2) > fin(tramo1)
- □Estrategia 2: Not(Inicio(tramo2) > Fin(tramo1) OR Inicio(tramo1) > Fin(tramo2))

Usando el operador Overlaps(2011) && y in <@: BdaAnalisisSuperposicionTramosConOverlaps2011.sql

```
Tramos -----Representacion ----- Rango --- ResultadoEst1 ResultadoEst2
              ###########
                                       [8, 19)
   BD:
         ******
                                       [2, 14)
Caso1:
                                                 Superpuesto Superpuesto
Caso2:
                                       [10, 23)
                                                 Superpuesto Superpuesto
Caso3:
                                       [3,29)
                                                 Superpuesto Superpuesto
Caso4:
                                       [11, 14)
                                                 Superpuesto Superpuesto
Caso5:
                             ****
                                       [22, 27)
                                                 No
                                                              No
Caso6:
                                       [1, 4)
                                                 No
                                                              No
```

□Estrategia 1: inicio(tramo2) <@ tramo1 OR --- IN

fin(tramo2) <@ tramo1 OR -- IN

Tramo2 <@ tramo1 --DURING

■Estrategia 2: tramo1 && tramo2 --OVERLAPS

<u>Años</u>	Des I	<u>Has</u>	<u>10 11 12 1</u>	<u>3 14 15 1</u>	<u>.6</u> <u>17</u> <u>18</u>	19 Operación
BD	12	16		50 k		
caso 1	11	12	60 k			
Queda en actual	11	12	60 k			update temporal propio
También actual	13	16		50 k		insert actual from new

Tengamos en cuenta que la condición:

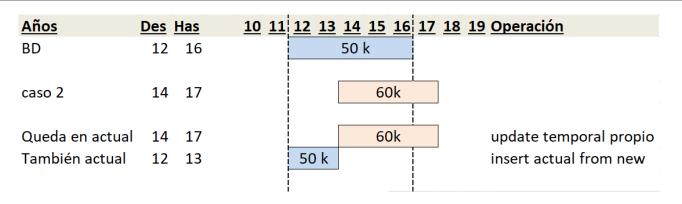
Para el Trigger se debe interpretar:

Como BD => old

Como **UPDATE** será lo que ingresa por **new**

```
"inicio(old.tv) <@ new.tv AND fin(new.tv) <@ old.tv"
```

```
CREATE FUNCTION fxemp_after_update_sueldo()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN -- /******** caso 1 *************/
         --base=old,update = new
         IF (lower(old.tv) <@ new.tv AND upper(new.tv) <@ old.tv) THEN</pre>
             INSERT INTO empleados (dni,...,sueldo, tt, tv)
                  SELECT old.dni,...,old.sueldo,
                          tstzrange(current_timestamp, null),
                          daterange(upper(new.tv), upper(old.tv));
         END IF:
                                                         10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 Operación
                                                  Des Has
                                                   12 16
                                          BD
                                                                50 k
                                                   11 12
                                                           60 k
         RETURN new:
    END:
                                                           60 k
                                          Queda en actual 11 12
                                                                           undate temporal propio
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
                                                                 50 k
                                          También actual 13 16
                                                                           insert actual from new
CREATE TRIGGER trgempleados_after_update_sueldo
    AFTER UPDATE OF sueldo ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_after_update_sueldo();
```



Tengamos en cuenta que la condición:

"lower(new) <@ old and (upper(old) is NULL or upper(old) <@ new)"

Para el Trigger se debe interpretar:

BD = old

UPDATE = new

```
CREATE FUNCTION fxemp_after_update_sueldo()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN -- /********* caso 2 *************/
         IF (lower(new.tv) <@ old.tv AND upper(old.tv) <@ new.tv) THEN</pre>
             INSERT INTO empleados (dni,...,sueldo, tt, tv)
                  SELECT old.dni,...,old.sueldo,
                          tstzrange(lower(old.tt), null),
                          daterange(lower(old.tv), loewr(new.tv));
         END IF:
                                                    Des Has 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 Operación
        RETURN new;
                                                    14 17
                                            caso 2
                                                                    60k
                                            Queda en actual 14 17
                                                                            undate temporal propio
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
                                                              50 k
                                            También actual 12 13
                                                                           insert actual from new
CREATE TRIGGER trgempleados_after_update_sueldo
    AFTER UPDATE OF sueldo ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_after_update_sueldo();
```

<u>Años</u>	<u>Des</u>	Has	<u>10</u> <u>11</u>	<u>12</u> <u>13</u>	<u>14</u> <u>15</u>	<u>16</u>	<u>17</u> <u>1</u>	<u>19</u>	<u>Operación</u>
BD	12	16			50 k				
caso 3	14	15			60k		i 		
					1				
También actual	12	14		50 k			İ		insert actual from new
Queda en actual	14	17			60k		<u> </u>		update temporal propio
También actual	12	13				50k			insert actual from new

Tengamos en cuenta que la condición:

Para el Trigger se debe interpretar:

$$BD = old$$

UPDATE = new.

```
CREATE FUNCTION fxemp_after_update_sueldo()
    RETURNS trigger AS $$
    BEGIN -- /******** caso 3 *************/
        IF new.tv <@ old.tv THEN
             INSERT INTO empleados (dni,..., tt, sueldo, tv)
              SELECT old.dni,..., tstzrange(lower(old.tt),null),
                      old.sueldo, daterange(lower(old.tv),lower(new.tv));
             INSERT INTO empleados (dni,..., tt, sueldo, tv)
              SELECT old.dni,..., tstzrange(lower(old.tt), current_timestamp),
                      old.sueldo, daterange(upper(new.tv), upper(old.tv));
                                                          Des Has 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 Operación
        END IF:
        RETURN new:
                                                                     60k
                                                           14 15
                                                           12 14
                                                                             insert actual from new
    $$ LANGUAGE 'plpgsql';
                                                    Queda en actual 14 17
                                                                             update temporal propio
                                                    También actual 12 13
CREATE TRIGGER trgempleados_after_update_sueldo
    AFTER UPDATE OF sueldo ON empleados
    FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE fxemp_after_update_sueldo();
```

Las situaciones aplicadas al UPDATE (5 casos) son también aplicables al tratamiento del DELETE.

Pero las DMLs definidas en los estándares SQL 2003 y 2008 no tienen la posibilidad "indicar" o "portar" el periodo de tiempo válido. Por lo que sería solamente aplicable por medio de procedimientos almacenados dónde se pasa como parámetro un periodo y con cursores buscamos los elementos a eliminar.

Tratamientos de tiempos Vista integradora

Generalmente por comodidad se suele crear una tabla que integre las tablas actuales e históricas.

```
CREATE VIEW vw_EmpleadosHistorial AS
SELECT * FROM Empleados
   UNION
SELECT * FROM EmpleadosHistory;
```

Resumen

- Introducción
- Tratamientos de tiempos
- ■Standard SQL:2011
- Propuesta SQLServer
- Propuesta de Oracle
- Propuesta de PostgreSQL

Standard Revisión histórica

- ☐ **Años 80**: El tratamiento de temporalidad se basa en investigaciones fundamentalmente académicas.
- Años 90: Luego de una publicación científica en 1992 de Richard Snodgrass "TSQL: A Design Approach", se trabaja en TSQL2, una extensión temporal al standard SQL:92. Se la considera el primer acercamiento a un manejo temporal.
- ☐ Próximos años: Lento desarrollo e incorporación comercial del tema.
- Año 2011: Standarización, recién en diciembre de 2011 ISO publica SQL 2011. Agrega la posibilidad de manipular y crear tablas temporales y extender las DMLs para tratar precisamente estos datos temporales.
- ☐ Años posteriores: Oracle(2013), PostgreSql(2016), Microsoft(2016) lanzan productos con incorporación parcial del standard SQL2011.

Standard Interval (SQL:92)

INTERVAL: Representa una "duración" en el tiempo, una cantidad de tiempo.

Ejemplos

```
18 year 3 month 2 days --(edad)
3 hours 12 minutes --(duración int.quirurgica)
14 days --(vacaciones)
```

Operadores y Funciones

```
□Redefinición de la suma y resta (+y-) para intervalos
'12 hours 10 minutes' + '3 days'
```

Redefinición de extract

```
extract(year from '12 year 24 month')
```

Standard Period (SQL:2011)

PERIOD: La piedra angular de SQL2011 es "la posibilidad de asociar periodos de tiempo a una tabla".

<u>Definición</u>: Un Period de tiempo es un *Intervalo de tiempo* <u>posicionado en la línea de tiempo</u>, es decir, tiene un <u>inicio</u>, una <u>duración</u> e indirectamente un <u>fin</u> de periodo.

Standard Period (SQL:2011)

Consideraciones del Standard

- □NO es un tipo de dato nuevo. Motivo: dar alta compatibilidad.
- ■Es un metadato de tabla que asocia dos columnas de tiempo, inicio y fin.
- □SQL2011 toma el modelo de period [Cerrado,abierto)
- ☐ Inicio de un periodo NO PUEDE SER NULO.
- ☐ Fin nunca puede ser inferior a INICIO

Standard Period (SQL:2011) - Operadores

Predicados temporales

Predicado	Ilustración	Allen's AR	Interpretación AAR
BEGINS		STARTS	X starts Y Y is started by X
ENDS	X	FINISHES	X finishes Y Y is finished by X
PRECEDES	X	BEFORE	X precedes Y Y is preceded by X
SUCCEDS		AFTER	X succeeds Y Y is succeeded by X
DURING, CONTAINS	X 	CONTAINS, DURING (inverso)	X during Y Y contains X

Standard Period (SQL:2011) - Operadores

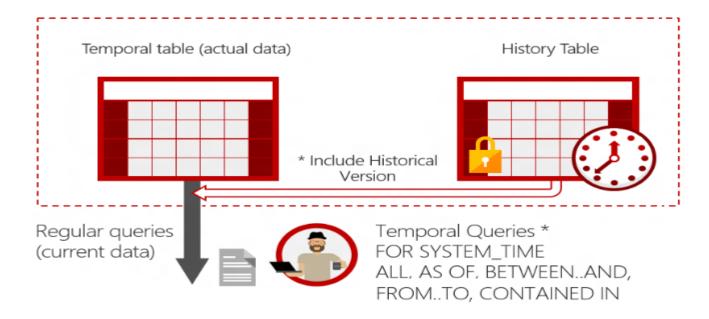
Predicados temporales (2da parte)

Predicado	Ilustración	Allen's AR	Interpretación AAR
OVERLAPS		OVERLAPS	X overlaps with Y Y is overlapped by X
IMMEDIATELY PRECEDES, IMMEDIATELY SUCCEDS	X	MEETS, METBY	X meets Y Y is met by X
EQUALS	X 	EQUALS	X is equal to Y

^{*} Los operadores UNION, INTERSECTS, MINUS, etc. funcionan igual que antes

Standard **SQL:2011** Implementación de tablas

¿Monolítica o Partición?: No especifica directamente el tipo de implementación, pero refleja la implementación con particionado horizontal.



Standard SQL:2011 Tipos de Periodo — TT y TV

Tiempo de Transacción

- □ Soportado por Tablas de Versionado, con **System Time** (Timestamp del sistema).
- □ Su nombre es fijo y especificado por SQL2011 **System_Time**.
- Uso totalmente declarativo.

<u>Tiempo de Validez</u>

- □ Su nombre puede ser definido por el usuario.
- □ Usa el mismo espacio de nombres que las columnas.
- □ Las columnas de Inicio o Fin pueden ser TIMESTAMP o DATE, ambas del mismo tipo.
- Restringido a solamente a un Periodo Valido por Tabla.

Standard SQL:2011 Tablas Temporales - TV

CREACIÓN DE TABLAS CON TIEMPO DE VALIDEZ:

```
CREATE TABLE Emp(
   ENO INTEGER,
   EName VARCHAR(50),
   EStart DATE,
   ESnd DATE,
   EDept INTEGER
   PERIOD FOR EPeriod (EStart, EEnd)
);
```

Ojito:

Recordá que estas son TABLAS TEMPORALES de TIEMPO DE VALIDEZ.

EJEMPLO DE INSERT:

```
INSERT INTO Emp VALUES (
    22217, 'Juan',
    DATE '2010-01-01', DATE '2011-11-12', 3);
```

Eno	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-11-12	3

Standard SQL:2011 Tablas Temporales - TV

EJEMPLO DE UPDATE:

Eno	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-11-12	3

UPDATE Emp FOR PORTION OF Eperiod FROM DATE '2011-02-03' TO DATE '2011-09-10'

SET EDept = 4 WHERE ENO = 22217;

ENo	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-02-03	3
22217	2011-02-03	2011-09-10	4
22217	2011-09-10	2011-11-12	3

Standard SQL:2011 Tablas Temporales - TV

EJEMPLO DE DELETE:

Eno	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-11-12	3

```
FOR PORTION OF EPERiod FROM DATE '2011-02-03' TO DATE '2011-09-10'
WHERE ENO = 22217;
```

ENo	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-02-03	3
22217	2011-09-10	2011-11-12	3

Standard SQL:2011 Tablas Temporales — Primary Key TV

<u>CLAVES CON PERIODOS</u>: Mirando un poco el estado de Emp es obvio que no podemos elegir Eno como Primary key.

ENo	EStart	EEnd	EDept
22217	2010-01-01	2011-02-03	3
22217	2011-02-03	2011-09-10	4
22217	2011-09-10	2011-11-12	3

Usamos entonces la (tripla) => (ENo, EPeriod)

ALTER TABLE Emp ADD PRIMARY KEY (ENo, EPeriod)

NOTA: agregar simplemente la tripla (ENo, EStart, EEnd) no sería suficiente: una clave (22217, 2010-01-01, 2011-09-10) no sería duplicada pero tiene overlap

Standard SQL:2011 Tablas Temporales — Primary Key TV

EVITAR SUPERPOSICIONES:

Para evitar Superposiciones usamos el predicado WITHOUT OVERLAPS:

ALTER TABLE Emp ADD PRIMARY KEY (ENo, EPeriod WITHOUT OVERLAPS)

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Foreign Key TV

<u>INTEGRIDAD REFERENCIAL TEMPORAL:</u> Analizando el ejemplo podríamos deducir que puede existir una tabla "Dept" por el campo "Edept" de "Emp".

```
CREATE TABLE Dept (
DNO INTEGER,
DName VARCHAR(30),
DStart DATE,
DEnd DATE,
PERIOD FOR DPeriod (DStart, DEnd),
PRIMARY KEY (DNo, DPeriod WITHOUT OVERLAPS)
)
```

Supongamos que queremos asegurarnos que cada valor en Emp.EDept corresponde a algún Dept.DNo y además que este exista en ese punto en el tiempo.

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Foreign Key TV

Emp				
ENo	EStart	EEnd	EDep	t
22218	2010-01-01	2011-02-03	3	
22218	2011-02-03	2011-11-12	4	Х

Dpto			
DNo	DStart	DEnd	DName
3	2009-01-01	2011-12-31	Test
4	2011-06-01	2011-12-31	QA

Propuesta: FOREIGN KEY (EDept, **PERIOD EPeriod)...**:

ALTER TABLE Emp ADD FOREIGN KEY (EDept, PERIOD EPeriod)

REFERENCES Dept (DNo, PERIOD DPeriod)

Esta extensión de Foreign Key temporal soluciona el problema de **integridad referencial temporal** en forma declarativa.

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Consultas TV

Las consultas se pueden realizar utilizando **SQL regular**:

De igual forma se podrían aplicar las sentencias BETWEEN, IN, etc.

Standard SQL:2011 Tablas Temporales — Consultas TV

Desde SQL:2011 se agregan los predicados temporales:

```
FROM Emp

WHERE ENO = 217

AND DATE '2011-01-02' DURING EPeriod

SELECT Ename, EDept -- Todos Dptos trabajo 217

FROM Emp -- entre 2-1-2010 y 1-1-2011

WHERE ENO = 217

AND EPeriod OVERLAPS PERIOD(DATE'2010-01-01', DATE '2011-01-01')
```

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – TT

CREACIÓN DE TABLAS CON TIEMPO DE TRANSACCIÓN:

```
CREATE TABLE table

ENO INTEGER,

Ename VARCHAR(30)

Sys_start TIMESTAMP(12) GENERATED ALWAYS AS ROW START,

Sys_end TIMESTAMP(12) GENERATED ALWAYS AS ROW END,

PERIOD FOR SYSTEM_TIME (Sys_start, Sys_end)

) WITH SYSTEM VERSIONING
```

EJEMPLO DE INSERT:

```
INSERT INTO Emp (Eno, Ename) VALUES (22217, 'Joe')
--insert realizado el 1 de enero de 2012 a las 9 AM
```

ENo	Sys_Start	Sys_End	EName
22217	2012-01-01 09:00:00	9999-12-31 23:59:59	Joe

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – TT

EJEMPLO DE UPDATE:

ENo	Sys_Start	Sys_End	EName
22217	2012-01-01 09:00:00	9999-12-31 23:59:59	Joe

```
UPDATE Emp SET EName = 'Tom' WHERE ENO = 22217;

--Efectuado 3-2-12 10 hs
```

ENo	Sys_Start	Sys_End	EName
22217	2012-01-01 09:00:00	2012-02-03 10:00:00	Joe
22217	2012-02-03 10:00:00	9999-12-31 23:59:59	Tom

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – TT

EJEMPLO DE DELETE:

ENo	Sys_Start	Sys_End	EName
22217	2012-01-01 09:00:00	9999-12-31 23:59:59	Joe

DELETE FROM Emp WHERE ENO = 22217;

-- Efectuado el 1-6-2012 0 hs

ENo	EStart	EEnd	EName
22217	2012-01-01 09:00:00	2012-06-01 00:00:00	Joe

Ojito:

Estamos hablando de TABLAS TEMPORALES de TIEMPO DE TRANSACCIÓN. Como no sabemos cuándo será la próxima transacción sobre una fila, su tiempo de finalización es indefinido (99999999999).

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Claves TT



CLAVES PRIMARIAS Y FORÁNEAS EN TABLAS DE VERSIONADO:

Son mas simples, puesto que en la tabla principal solo hay filas actuales, por lo que las claves "tradicionales" funcionan perfectamente.

Las filas históricas del sistema de una tabla "System_versioned" la forman instantáneas inmutables del pasado. Por lo tanto, cualquier restricción que haya sido válida en el momento que se creó una fila, lo seguirá siendo, por lo que no existiría la necesidad de imponer restricciones para las filas del sistema histórico.

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Consultas TT

Consulta FOR SYSTEM_TIME AS: Por ejemplo, la consulta recupera las filas de Emp que eran actuales (registradas) el 2 de enero de 2011.

```
SELECT ENO, EName, Sys_Start, Sys_End
         FROM Emp
          FOR SYSTEM_TIME AS OF TIMESTAMP '2011-01-02 00:00:00'
Idem entre el 2-1-2011 y 31-12-2011
      SELECT ENO, EName, Sys_Start, Sys_End
       FROM Emp FOR SYSTEM_TIME
         FROM TIMESTAMP '2011-01-02 00:00:00'
           TO TIMESTAMP '2011-12-31 00:00:00'
* Para esta última también es válido:
```

```
FOR SYSTEM_TIME BETWEEN ... AND ...
```

Standard SQL:2011 Tablas Temporales – Consultas TT

CONSIDERACIONES EN CONSULTAS DE TIEMPO DE TRANSACCIÓN:

- ☐ Si no se hace uso del predicado FOR SYSTEM_TIME, las consultas solamente se realizarán sobre las filas actuales.
- □ Para recuperar el histórico completo utilizar FOR SYSTEM_TIME FROM '0001-01-01 00:00:00' TO '9999-12-31 23:59:59'

Resumen

- Introducción
- Tratamientos de tiempos
- ■Standard SQL:2011
- Propuesta SQLServer
- Propuesta de Oracle
- Propuesta de PostgreSQL

Desde la versión SQL SERVER 2016, se introduce el sistema de versionado de sistema como una función integrada a las bases de datos con el nombre de "Temporal tables". Basado en el standard SQL:2011.

Documentación:

https://learn.microsoft.com/en-us/sql/relational-databases/tables/temporal-tables?view=sql-server-ver16

¿Cómo es la propuesta temporal de SqlServer?

Tiene un Sistema de versionado implementado con fragmetación horizontal, administra el Tiempo de Transacción automáticamente:

Tabla histórica: Valor anterior para cada fila. Pasado.

Cada tabla tiene las siguientes columnas adicionales datatime2 para definir el período de transacción:

Inicio de Periodo: Instante inicial de transacción "GENERATED ALLWAYS AS ROW START".

Fin de Periodo: Instante final de transacción "GENERATED ALLWAYS AS ROW END".

Y un PERIOD FOR SYSTEM_TIME (name_col_ttinicio, name_col_ttfin).

Para revisar la implementación, revisar el archivo de ejemplo_temporales.txt subido a la plataforma Moodle.

```
CREATE DATABASE ejemplo;
    USE ejemplo;
    --ejemplo de microsoft
    CREATE TABLE Department
7 ₽(
        DepartmentNumber CHAR(10) NOT NULL PRIMARY KEY CLUSTERED,
        DepartmentName VARCHAR (50) NOT NULL,
        ManagerID INT NULL,
        ParentDepartmentNumber CHAR (10) NULL,
        SysStartTime DATETIME2 GENERATED ALWAYS AS ROW START HIDDEN NOT NULL,
12
13
        SysEndTime DATETIME2 GENERATED ALWAYS AS ROW END HIDDEN NOT NULL,
14
        PERIOD FOR SYSTEM TIME (SysStartTime, SysEndTime)
15
16
    WITH (SYSTEM VERSIONING = ON);
17
    --select de la tabla vacia
    SELECT * FROM Department;
19
20
    --insertamos un departamento
   | INSERT INTO Department VALUES (
        'ABC-CBA',
24
        'prueba',
        100,
26
        NULL
27
```

Si bien el tiempo de transacción esta muy bien cubierto por esta implementación, con mucho ajuste al Standard, No sucede lo mismo con el tiempo de Validez ya que **ni siquiera es posible definir un periodo de validez**.

Tampoco se realiza la gestión automática para UPDATE Y DELETE, con los modificadores del standard FOR PORTION de periodo.

```
- Standard para actualizaciones

UPDATE Emp

FOR PORTION OF Eperied FROM DATE '2011-02-03'

TO DATE '2011-09-10'

SET EDept = 4 WHERE ENo = 22217;
```

Igual situación sufren los operadores temporales del standard.

Esperemos mas cobertura de SQL2011 en futuras versiones.