Bases de Datos Temporales

Nicolás Del Piano

Bases de Datos Avanzadas

El tiempo es un aspecto importante para los fenómenos del mundo real.

El tiempo es un aspecto importante para los fenómenos del mundo real.

Los eventos ocurren en momentos de tiempo específicos.

El tiempo es un aspecto importante para los fenómenos del mundo real.

Los eventos ocurren en momentos de tiempo específicos.

A veces, nos interesa saber con cierta certeza cuándo ocurrió tal evento, y poder compararlo con otros para obtener información de interés.

Muchas de las áreas donde se aplican las bases de datos tienen naturaleza temporal:

Control de inventario.

- Control de inventario.
- Registros médicos.

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.
- Operaciones bancarias.

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.
- Operaciones bancarias.
- Data Warehousing.

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.
- Operaciones bancarias.
- Data Warehousing.
- Sistemas de control de reservas (aerolíneas, hoteles, etc.).

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.
- Operaciones bancarias.
- Data Warehousing.
- Sistemas de control de reservas (aerolíneas, hoteles, etc.).
- Aplicaciones científicas.

- Control de inventario.
- Registros médicos.
- Sistemas de información geográfica.
- Operaciones bancarias.
- Data Warehousing.
- Sistemas de control de reservas (aerolíneas, hoteles, etc.).
- Aplicaciones científicas.
- ... y muchos aspectos más.

ld	Nombre	Estado	Sueldo
1	Juan	Activo	5700
2	Manuel	Activo	2300

Id	Nombre	Estado	Sueldo
1	Juan	Activo	5700
2	Manuel	Activo	2300

Muy comunes en los modelos relacionales.

Id	Nombre	Estado	Sueldo
1	Juan	Activo	5700
2	Manuel	Activo	2300

Muy comunes en los modelos relacionales.

Cada tupla representa un hecho que es verdadero ahora. Solo hay un estado representable de la base de datos: el actual (*current snapshot*).

Id	Nombre	Estado	Sueldo
1	Juan	Activo	5700
2	Manuel	Activo	2300

Muy comunes en los modelos relacionales.

Cada tupla representa un hecho que es verdadero ahora. Solo hay un estado representable de la base de datos: el actual (*current snapshot*).

A medida que el tiempo transcurre, los datos se van actualizando y modificando.

Id	Nombre	Estado	Sueldo
1	Juan	Activo	5700
2	Manuel	Activo	2300

Muy comunes en los modelos relacionales.

Cada tupla representa un hecho que es verdadero ahora. Solo hay un estado representable de la base de datos: el actual (*current snapshot*).

A medida que el tiempo transcurre, los datos se van actualizando y modificando.

Con este modelo, perdemos información.

Las bases de datos convencionales representan el estado de la información en un instante de tiempo dado.

Las bases de datos convencionales representan el estado de la información en un instante de tiempo dado.

Aunque la base de datos es actualizada, estos cambios son vistos como modificaciones del estado actual y los datos obsoletos son borrados.

Las bases de datos convencionales representan el estado de la información en un instante de tiempo dado.

Aunque la base de datos es actualizada, estos cambios son vistos como modificaciones del estado actual y los datos obsoletos son borrados.

Por lo tanto, sólo podemos utilizar la información actual de la base de datos.

Las bases de datos convencionales representan el estado de la información en un instante de tiempo dado.

Aunque la base de datos es actualizada, estos cambios son vistos como modificaciones del estado actual y los datos obsoletos son borrados.

Por lo tanto, sólo podemos utilizar la información actual de la base de datos.

Esto genera un problema cuando queremos responder preguntas involucradas a intervalos de tiempo:

¿Cuáles empleados percibieron un aumento el mes pasado?

Un **DBMS Temporal** es un Sistema de Gestión de Base de Datos que proporciona herramientas para el manejo y control de Bases de Datos Temporales.

Un **DBMS Temporal** es un Sistema de Gestión de Base de Datos que proporciona herramientas para el manejo y control de Bases de Datos Temporales.

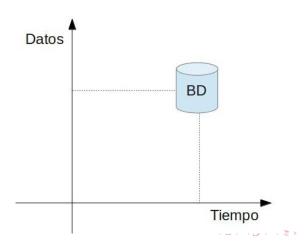
Una Base de Datos Temporales es una Base de Datos que tiene dimensión del tiempo a través del almacenamiento de datos temporales.

Un **DBMS Temporal** es un Sistema de Gestión de Base de Datos que proporciona herramientas para el manejo y control de Bases de Datos Temporales.

Una Base de Datos Temporales es una Base de Datos que tiene dimensión del tiempo a través del almacenamiento de datos temporales.

Proporcionan un marco que mantiene la historia de los cambios que se produjeron en la fuente de datos.

Están diseñadas para la captura de la información que varía en el transcurso del tiempo.



Un dato temporal es un dato convencional al que se le asocia un período de tiempo para expresar valores temporales en la base de datos.

Un dato temporal es un dato convencional al que se le asocia un período de tiempo para expresar valores temporales en la base de datos.

Este agregado de información temporal se denomina *time-stamping*.

Un dato temporal es un dato convencional al que se le asocia un período de tiempo para expresar valores temporales en la base de datos.

Este agregado de información temporal se denomina *time-stamping*.

Al asociar el tiempo con la información, es posible almacenar diferentes estados de una base de datos.

Dimensión del tiempo

Las Bases de Datos Temporales almacenan dos dimensiones del tiempo:

- Tiempo Válido
- ► Tiempo Transaccional

Dimensión del tiempo: Tiempo Válido

Representa cuándo un hecho tiene validez, i.e, es verdadero en el mundo real.

Representa cuándo un hecho tiene validez, i.e, es verdadero en el mundo real.

Es independiente de si dicho evento fue registrado o no en la base de datos.

Representa cuándo un hecho tiene validez, i.e, es verdadero en el mundo real.

Es independiente de si dicho evento fue registrado o no en la base de datos.

Los Tiempos Válidos pueden encontrarse en el pasado, presente o futuro.

Representa cuándo un hecho tiene validez, i.e, es verdadero en el mundo real.

Es independiente de si dicho evento fue registrado o no en la base de datos.

Los Tiempos Válidos pueden encontrarse en el pasado, presente o futuro.

Todos los eventos tienen asociado un Tiempo Válido, pero no necesariamente son registrados en una base de datos. Permiten llevar una historia de la BD.

Registra el período de tiempo donde un hecho fue almacenado en la base de datos.

Registra el período de tiempo donde un hecho fue almacenado en la base de datos.

Permiten consultas que muestren el estado de la base de datos en un tiempo dado.

Registra el período de tiempo donde un hecho fue almacenado en la base de datos.

Permiten consultas que muestren el estado de la base de datos en un tiempo dado.

Está acotado en ambos extremos; la creación de la base de datos y el tiempo presente.

Registra el período de tiempo donde un hecho fue almacenado en la base de datos.

Permiten consultas que muestren el estado de la base de datos en un tiempo dado.

Está acotado en ambos extremos; la creación de la base de datos y el tiempo presente.

Permiten hacer rollback de los datos.

El Señor X nace en Springfield el 12 de Mayo de 1956.



El Señor X nace en Springfield el 12 de Mayo de 1956.



Su padre lo registra el 13 de Mayo de 1956.

El Señor X nace en Springfield el 12 de Mayo de 1956.



Su padre lo registra el 13 de Mayo de 1956.

Se muda a Arroyos Cipreses el 3 de Agosto de 1980, pero olvida registrarse; lo hace el 16 de Agosto del mismo año.

El Señor X nace en Springfield el 12 de Mayo de 1956.



Su padre lo registra el 13 de Mayo de 1956.

Se muda a Arroyos Cipreses el 3 de Agosto de 1980, pero olvida registrarse; lo hace el 16 de Agosto del mismo año.

Muere el 20 de Abril de 2004.

Ejemplo: no temporal

Nomb	re	ViveEn		
Señor	Χ	Springfield		
Update				
Nombre	ViveEn			
Señor X	Arroyos Cipreses			
Delete				
Nombre	ViveEn			
Señor X	A	rroyos Cipreses		

Ejemplo: Tiempo Válido

Nombre	ViveEn	Valid-From	Valid-To
Señor X	Springfield	12-May-1956	∞



Nombre	ViveEn	Valid-From	Valid-To
Señor X	Springfield	12-May-1956	2-Aug-1980

√Insert

Nombre	ViveEn	Valid-From	Valid-To
Señor X	Springfield	12-May-1956	2-Aug-1980
Señor X	Arroyos Cipreses	3-Aug-1980	∞



Nombre	ViveEn	Valid-From	Valid-To
Señor X	Springfield	12-May-1956	
Señor X Arroyos Cipreses		3-Aug-1980	20-Apr-2004

Ejemplo: Tiempo Transaccional

Nombre	ViveEn	Transaction-From	Transaction-To
Señor X	Springfield	13-May-1956	∞



	Nombre	ViveEn	Transaction-From	Transaction-To		
	Señor X	Springfield	13-May-1956	16-Aug-1980		
Señor X Arroyos Cipreses		Arroyos Cipreses	16-Aug-1980	∞		



Nombre	ViveEn	Transaction-From	Transaction-To
Señor X	Springfield	13-May-1956	16-Aug-1980
Señor X	Arroyos Cipreses	16-Aug-1980	20-Apr-2004

Base de Datos Bi-Temporal

Base de Datos Bi-Temporal

Incluyen ambos tiempos, Válido y Transaccional.

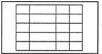
Base de Datos Bi-Temporal

Incluyen ambos tiempos, Válido y Transaccional.

Proveen información **histórica** y permiten hacer **rollback** de los datos.

Nombre	ViveEn	Valid-From	Valid-To	Transaction-From	Transaction-To
Señor X	Springfield	12-May-1956	∞	13-May-1956	16-Aug-1980
Señor X	Springfield	12-May-1956	2-Aug-1980	16-Aug-1980	∞
Señor X	Arroyos Cipreses	3-Aug-1980	∞	16-Aug-1980	20-Apr-2004
Señor X	Arroyos Cipreses	3-Aug-1980	20-Apr-2004	20-Apr-2004	∞

Representación del tiempo válido y transaccional



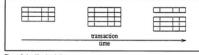
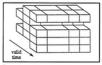


Figure 1. A snapshot relation.

Figure 2. A rollback relation.



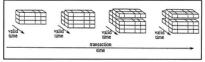


Figure 3. An historical relation.

Figure 4. A temporal relation.

Hay dos formas de extender el modelo relacional para especificar requisitos temporales.

Hay dos formas de extender el modelo relacional para especificar requisitos temporales.

La forma mostrada en los ejemplos antes mencionados se denomina **marcaje de tuplas**.

Hay dos formas de extender el modelo relacional para especificar requisitos temporales.

La forma mostrada en los ejemplos antes mencionados se denomina **marcaje de tuplas**.

```
(attr_1,...,attr_n) \rightarrow (attr_1,...,attr_n,temp\_attr_1,...,temp\_attr_m)
```

Hay dos formas de extender el modelo relacional para especificar requisitos temporales.

La forma mostrada en los ejemplos antes mencionados se denomina **marcaje de tuplas**.

$$(attr_1, ..., attr_n) \rightarrow (attr_1, ..., attr_n, temp_attr_1, ..., temp_attr_m)$$

La forma restante es denominada **marcaje de atributos** y usa atributos multivaluados.

Hay dos formas de extender el modelo relacional para especificar requisitos temporales.

La forma mostrada en los ejemplos antes mencionados se denomina **marcaje de tuplas**.

$$(attr_1, ..., attr_n) \rightarrow (attr_1, ..., attr_n, temp_attr_1, ..., temp_attr_m)$$

La forma restante es denominada **marcaje de atributos** y usa atributos multivaluados.

Al mismo tiempo que permite la correspondencia 1:1 entre entidades y hechos reales, dificulta las actualizaciones y no cumple la 1NF.

Necesitamos una forma de comparar datos temporales.

Necesitamos una forma de comparar datos temporales.

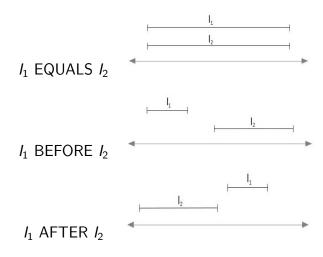
Allen (1983) propone un conjunto de operadores temporales lógicos para comparar intervalos de tiempo.

Necesitamos una forma de comparar datos temporales.

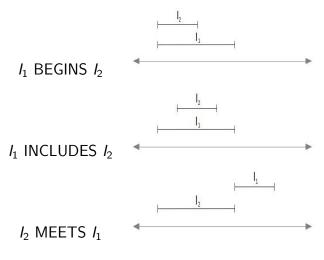
Allen (1983) propone un conjunto de operadores temporales lógicos para comparar intervalos de tiempo.

El operador es una función de tipo: $I_t \times I_t \rightarrow \{True, False\}$.

Algunos operadores temporales (1)



Algunos operadores temporales (2)



Modelo relacional temporal

Modelo relacional temporal

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Modelo relacional temporal

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

Algunas de las características que debe ofrecer son:

Un tipo de datos para períodos de tiempo, incluyendo la habilidad de representar períodos infinitos (sin fin).

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

- Un tipo de datos para períodos de tiempo, incluyendo la habilidad de representar períodos infinitos (sin fin).
- Soporte para tiempo válido, transaccional y tablas bitemporales.

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

- Un tipo de datos para períodos de tiempo, incluyendo la habilidad de representar períodos infinitos (sin fin).
- Soporte para tiempo válido, transaccional y tablas bitemporales.
- ► Tiempo transaccional controlado por el sistema.

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

- Un tipo de datos para períodos de tiempo, incluyendo la habilidad de representar períodos infinitos (sin fin).
- Soporte para tiempo válido, transaccional y tablas bitemporales.
- ► Tiempo transaccional controlado por el sistema.
- Consultas temporales.

El modelo relacional temporal incorpora la semántica temporal en el modelo relacional.

Utiliza marcaje de tuplas.

- Un tipo de datos para períodos de tiempo, incluyendo la habilidad de representar períodos infinitos (sin fin).
- Soporte para tiempo válido, transaccional y tablas bitemporales.
- ► Tiempo transaccional controlado por el sistema.
- Consultas temporales.
- ▶ Predicados y operadores que actúen sobre intervalos de tiempo.

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

Las propiedades de un lenguaje de consulta temporal son:

Semántica declarativa

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

- Semántica declarativa
- Implementación eficiente

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

- Semántica declarativa
- Implementación eficiente
- Independencia en la representación

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

- Semántica declarativa
- Implementación eficiente
- Independencia en la representación
- Expresividad de la consulta

Una base de datos temporales es un repositorio de información temporal.

Un lenguaje de consulta temporal es cualquier lenguaje de consulta para bases de datos temporales.

Las propiedades de un lenguaje de consulta temporal son:

- Semántica declarativa
- Implementación eficiente
- Independencia en la representación
- Expresividad de la consulta

Algunos ejemplos importantes son: TSQL, TQuel, HRDM, Backlog, etcétera. Muchos otros son derivados de estos.

DBMS Temporal

DBMS Temporal

Los DBMS Temporales deben respaldar un lenguaje de definición de datos temporales, un sistema de restricciones temporales, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de consultas temporales.

DBMS Temporal

Los DBMS Temporales deben respaldar un lenguaje de definición de datos temporales, un sistema de restricciones temporales, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de consultas temporales.

Algunos ejemplos de DBMS Temporales son: TimeDB, Oracle Workspace Manager, PostgreSQL, IBM DB2, etcétera.

HISTORIA Y ESTANDARIZACIÓN

Hacia un modelo de datos temporal

La comunidad de Bases de Datos Temporales fue prolífica en la producción de modelos de datos temporales y lenguajes de consulta.

La comunidad de Bases de Datos Temporales fue prolífica en la producción de modelos de datos temporales y lenguajes de consulta.

En los últimos 20 años, docenas de modelos relacionales de datos temporales fueron propuestos.

La comunidad de Bases de Datos Temporales fue prolífica en la producción de modelos de datos temporales y lenguajes de consulta.

En los últimos 20 años, docenas de modelos relacionales de datos temporales fueron propuestos.

Richard Snodgrass propuso en 1992 que la comunidad de BDT realice extensiones a SQL.

INCITS(ANSI) DM32.2 responsable del estándar SQL en USA.

INCITS(ANSI) DM32.2 responsable del estándar SQL en USA.

ISO/IEC JTC 1/SC 32 Data Management and Interchange/WG 3 es un comité responsable del estándar SQL internacional.

INCITS(ANSI) DM32.2 responsable del estándar SQL en USA.

ISO/IEC JTC 1/SC 32 Data Management and Interchange/WG 3 es un comité responsable del estándar SQL internacional.

Muchas de las capacidades del estándar SQL fueron originadas en USA.

INCITS(ANSI) DM32.2 responsable del estándar SQL en USA.

ISO/IEC JTC 1/SC 32 Data Management and Interchange/WG 3 es un comité responsable del estándar SQL internacional.

Muchas de las capacidades del estándar SQL fueron originadas en USA.

La aprobación tiene un ciclo de 3 a 5 años.

INCITS(ANSI) DM32.2 responsable del estándar SQL en USA.

ISO/IEC JTC 1/SC 32 Data Management and Interchange/WG 3 es un comité responsable del estándar SQL internacional.

Muchas de las capacidades del estándar SQL fueron originadas en USA.

La aprobación tiene un ciclo de 3 a 5 años.

7 versiones del Standard SQL: 86(SQL-87), 89, 92(SQL2), SQL:1999(SQL3), SQL:2003, SQL:2008, SQL:2011

X3H2(ahora DM32.2) y WG 3 aprobaron el trabajo SQL/Temporal en 1995.

X3H2(ahora DM32.2) y WG 3 aprobaron el trabajo SQL/Temporal en 1995.

USA fue el primero en hacer la propuesta, añadiendo nuevas extensiones a SQL, basadas en el trabajo de Rick Snodgrass.

X3H2(ahora DM32.2) y WG 3 aprobaron el trabajo SQL/Temporal en 1995.

USA fue el primero en hacer la propuesta, añadiendo nuevas extensiones a SQL, basadas en el trabajo de Rick Snodgrass.

La propuesta de USA estaba basada en TSQL2, una extensión de SQL-92.

X3H2(ahora DM32.2) y WG 3 aprobaron el trabajo SQL/Temporal en 1995.

USA fue el primero en hacer la propuesta, añadiendo nuevas extensiones a SQL, basadas en el trabajo de Rick Snodgrass.

La propuesta de USA estaba basada en TSQL2, una extensión de SQL-92.

UK lanzó una propuesta similar. Conflictos entre las propuestas de USA y UK, terminaron en que ANSI e ISO decidieran en cancelar SQL/Temporal en 2001.

SQL Temporal: segundo intento (2008-2011)

SQL Temporal: segundo intento (2008-2011)

En 2008, un segundo intento se hizo presente. Empezó con la aceptación de la propuesta "system-versioned tables" llevada a cabo por INCITS DM32.2 y ISO/IEC JTC1 SC32 WG3.

SQL Temporal: segundo intento (2008-2011)

En 2008, un segundo intento se hizo presente. Empezó con la aceptación de la propuesta "system-versioned tables" llevada a cabo por INCITS DM32.2 y ISO/IEC JTC1 SC32 WG3.

No se resucitó SQL/Temporal, sino se añadió la propuesta a SQL/Foundation.

SQL Temporal: segundo intento (2008-2011)

En 2008, un segundo intento se hizo presente. Empezó con la aceptación de la propuesta "system-versioned tables" llevada a cabo por INCITS DM32.2 y ISO/IEC JTC1 SC32 WG3.

No se resucitó SQL/Temporal, sino se añadió la propuesta a SQL/Foundation.

Otra característica es "application-time period tables".

SQL Temporal: segundo intento (2008-2011)

En 2008, un segundo intento se hizo presente. Empezó con la aceptación de la propuesta "system-versioned tables" llevada a cabo por INCITS DM32.2 y ISO/IEC JTC1 SC32 WG3.

No se resucitó SQL/Temporal, sino se añadió la propuesta a SQL/Foundation.

Otra característica es "application-time period tables".

Las características temporales en SQL:2011 están inspiradas en las anteriores propuestas hechas en SQL/Temporal, pero con una sintaxis un poco diferente.

SQL-92

SQL-92

Inclusión de tipos de datos temporales:

SQL-92

Inclusión de tipos de datos temporales:

- DATE (10 posiciones) = YEAR, MONTH, DAY (yyyy-mm-dd)
- ► TIME (8 posiciones) = HOUR, MINUTE, SECOND (hh:mm:ss)
- TIMESTAMP (DATE, TIME, fracciones de segundo y desplazamiento de acuerdo al huso horario estándar)
- ▶ INTERVAL

Período de tiempo. Para incrementar/decrementar el valor actual de una fecha, hora o marca de tiempo.

Se califica con YEAR/MONTH o DAY/TIME para indicar su naturaleza.

$\mathsf{TSQL2}(1)$

Es un lenguaje de consulta temporal consensuado por un comité de grupos de investigación en bases de datos temporales.

Es un lenguaje de consulta temporal consensuado por un comité de grupos de investigación en bases de datos temporales.

Apareció como una extensión para SQL-92.

Es un lenguaje de consulta temporal consensuado por un comité de grupos de investigación en bases de datos temporales.

Apareció como una extensión para SQL-92.

La especificación incluye ideas y conceptos de Tiempo Válido, Tiempo Transaccional y Tablas Bitemporales.

Es un lenguaje de consulta temporal consensuado por un comité de grupos de investigación en bases de datos temporales.

Apareció como una extensión para SQL-92.

La especificación incluye ideas y conceptos de Tiempo Válido, Tiempo Transaccional y Tablas Bitemporales.

También conocido como extensiones ANSI X3.135.-1992 e ISO/IEC 9075:1992.

TSQL2 (2)

Incluye cuatro tipos de marcas de tiempo válido: intervalos, instantes, períodos y elementos.

TSQL2 (2)

Incluye cuatro tipos de marcas de tiempo válido: intervalos, instantes, períodos y elementos.

Asociadas a estas marcas existen tres categorías de operadores: extractores, constructores y comparadores.

TSQL2 (2)

Incluye cuatro tipos de marcas de tiempo válido: intervalos, instantes, períodos y elementos.

Asociadas a estas marcas existen tres categorías de operadores: extractores, constructores y comparadores.

Tiene una variable denominada NOW que indica el momento actual \rightarrow tiempo de referencia.

TSQL2: Extractores

Operación	Operador
Extractor de eventos	BEGIN(event) END(period) BEGIN(elemen
	END(event) END(period) END(element)
Extractor de períodos	FIRST(period FIRST(element)
	LAST(period) LAST(element)

TSQL2: Constructores

Operación	Operador
Constructor de eventos	FIRST(event, event)
	LAST(event, event)
Constructor de períodos	PERIOD(event, event)
	INTERSECT(period, period)
Constructor de elementos	INTERSECT(element, element)
	element + element
	element — element

TSQL2: Comparadores

Operación	Operador
Comparador de eventos	event PRECEDES event
	event = event
	event OVERLAPS event
	event MEETS event
	event CONTAINS event
Comparador de períodos	period PRECEDES period
	period = period
	period OVERLAPS period
	period MEETS period
	period CONTAINS period
Comparador de elementos	element PRECEDES element
	element = element
	element OVERLAPS element
	element CONTAINS element

TSQL2: Operadores de Allen

Operador de Allen	Operador TSQL2
a BEFORE b	a PRECEDES b
a EQUAL b	a=b
a OVERLAPS b	a OVERLAPS b AND
	END(a) PRECEDES END(b)
a MEETS b	END(a) = BEGIN(b)
a DURING b	BEGIN(b) PRECEDES BEGIN(a)
	AND
	END(a) PRECEDES END(b)
a START b	BEGIN(a) = BEGIN(b)
	AND
	END(a) PRECEDES END(b)
a FINISH b	BEGIN(b) PRECEDES BEGIN(a)
	AND
	END(a) = END(b)

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Válido (1)

- > CREATE TABLE empleado(ename VARCHAR(12), eno INTEGER PRIMARY KEY, cumple DATE); > CREATE TABLE salario(eno INTEGER REFERENCES empleado(eno), sueldo INTEGER);
- > INSERT INTO empleado VALUES('Homero', 1, DATE '1955-03-21');
- > INSERT INTO empleado VALUES('Lenny', 2, '1956-09-18');
- > INSERT INTO salario VALUES(1, 2000);
- > INSERT INTO salario VALUES(2, 4000);

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Válido (2)

- > ALTER TABLE salario ADD VALIDTIME PERIOD(DATE);
- > ALTER TABLE empleado ADD VALIDTIME PERIOD(DATE);
- > INSERT INTO empleado VALUES('Carl', 3, DATE '1955-08-10');
- > INSERT INTO salario VALUES(3, 3500);
- > COMMIT;

ename	eno	cumple	Válido
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Carl	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 9999-12-31)

_				
	eno	sueldo	Válido	
	1	2000	[1995-02-01 - 9999-12-31)	
	2	4000	[1995-02-01 - 9999-12-31)	
	3	3500	[1995-02-01 - 9999-12-31)	
			(日) (国) (量) (量)	3

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Válido (3)

Cambiar el nombre de 'Carl' por 'Carlos'.

```
> VALIDTIME UPDATE empleado
    SET ename = 'Carlos'
    WHERE ename = 'Carl';
> COMMIT:
```

ename	eno	cumple	Válido
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Carlos	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 9999-12-31)

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Válido (4)

¿Quién percibió un aumento de sueldo?

- > UPDATE salario SET sueldo = 1.05 * amount WHERE eno = 3;
- > COMMIT;
- > NONSEQUENCED VALIDTIME SELECT ename FROM empleado AS E, salario AS S1, salario AS S2 WHERE E.eno = S1.eno AND E.eno = S2.eno AND S1.sueldo < S2.sueldo AND VALIDTIME(S1) MEETS VALIDTIME(S2);

ename Carlos

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Transaccional (1)

ename	eno	cumple	Válido
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)
Carlos	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 9999-12-31)

- > ALTER TABLE empleado ADD TRANSACTIONTIME;
- > COMMIT;

ename	eno	cumple	Válido	Transacción
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)
Carlos	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Transaccional (2)

> UPDATE empleado SET ename = 'Homero J.' WHERE ename = 'Homero';

>	C	O.	M	M	;

ename	eno	cumple	Válido	Transacción
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 2014-04-23)
Homero J.	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[2014-04-23 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)
Carlos	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)

Ejemplos de consulta TSQL2: Tiempo Transaccional (3)

¿Cuándo trabajó algún empleado por más de seis meses?

ename	eno	cumple	Válido	Transacción
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 2014-04-23)
Homero J.	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[2014-04-23 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)
Carlos	3	1955-08-10	[1995-02-01 - 1995-03-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)

> VALIDTIME AND TRANSACTIONTIME SELECT ename, eno FROM empleado WHERE INTERVAL(VALIDTIME(empleado) MONTH) > INTERVAL '6' MONTH;

ename	eno	cumple	Válido	Transacción
Homero	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 2014-04-23)
Homero J.	1	1955-03-21	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[2014-04-23 - 9999-12-31)
Lenny	2	1956-09-18	[1995-02-01 - 9999-12-31)	[1995-07-01 - 9999-12-31)

ESTADO DEL ARTE

Las BDT en la actualidad

Actualmente se pueden manipular los datos temporales de las siguientes formas:

Usar un tipo de datos temporal integrado al DBMS y brindar soporte temporal con aplicaciones.

- Usar un tipo de datos temporal integrado al DBMS y brindar soporte temporal con aplicaciones.
- ▶ Implementar un tipo de dato abstracto para el tiempo.

- Usar un tipo de datos temporal integrado al DBMS y brindar soporte temporal con aplicaciones.
- ▶ Implementar un tipo de dato abstracto para el tiempo.
- Extender el modelo de datos no temporal a uno temporal.

- Usar un tipo de datos temporal integrado al DBMS y brindar soporte temporal con aplicaciones.
- ▶ Implementar un tipo de dato abstracto para el tiempo.
- Extender el modelo de datos no temporal a uno temporal.
- Generalizar un modelo de datos no temporal en uno temporal.

El tiempo transaccional es manejado con system-versioned tables, que contienen el período de tiempo del sistema, y el tiempo válido es manejado con tablas que contienen application-time period.

El tiempo transaccional es manejado con system-versioned tables, que contienen el período de tiempo del sistema, y el tiempo válido es manejado con tablas que contienen application-time period.

 $\begin{array}{l} \text{transaction time} \rightarrow \text{system time} \\ \text{valid time} \rightarrow \text{application time} \end{array}$

El tiempo transaccional es manejado con *system-versioned tables*, que contienen el período de tiempo del sistema, y el tiempo válido es manejado con tablas que contienen *application-time period*.

transaction time \rightarrow system time valid time \rightarrow application time

Las técnicas e ideas de TSQL se tuvieron en cuenta por el comité, pero las extensiones sintácticas que se hicieron difirieron considerablemente de aquellas propuestas en TSQL.

El tipo de datos PERIOD para intervalos de tiempo, sigue no disponible. Es simulado usando pares de instantes (con la semántica [cerrado,abierto)).

El tipo de datos PERIOD para intervalos de tiempo, sigue no disponible. Es simulado usando pares de instantes (con la semántica [cerrado,abierto)).

Application-time period tables son tablas que contienen una cláusula PERIOD, con un nombre del período definido por el usuario.

El tipo de datos PERIOD para intervalos de tiempo, sigue no disponible. Es simulado usando pares de instantes (con la semántica [cerrado,abierto)).

Application-time period tables son tablas que contienen una cláusula PERIOD, con un nombre del período definido por el usuario.

Estas tablas contienen también dos columnas adicionales para almacenar el tiempo de inicio y fin de un período de un dato temporal.

Son tablas que contienen una cláusula PERIOD con un nombre de período predefinido (SYSTEM_TIME).

Son tablas que contienen una cláusula PERIOD con un nombre de período predefinido (SYSTEM_TIME).

Contienen dos columnas adicionales que se refieren a el inicio y fin de una transacción.

Son tablas que contienen una cláusula PERIOD con un nombre de período predefinido (SYSTEM_TIME).

Contienen dos columnas adicionales que se refieren a el inicio y fin de una transacción.

Ambos valores son seteados por el sistema.

Son tablas que contienen una cláusula PERIOD con un nombre de período predefinido (SYSTEM_TIME).

Contienen dos columnas adicionales que se refieren a el inicio y fin de una transacción.

Ambos valores son seteados por el sistema.

Preservan las versiones antiguas de las filas.

SQL:2011 (2)

emp_name	dept_id	start_date	end_date
John	M24	1998-01-31	9999-12-31
John	J13	1995-11-15	1998-01-31
Tracy	K25	1996-01-01	2000-03-31

¿En cuál departamento estuvo John el 1 de Diciembre de 1997?

SELECT dept_id FROM empleados WHERE emp_name = 'John' AND start_date \le DATE '1997-12-01' AND end_date > DATE '1997-12-01';

SQL:2011 (3)

emp_name	dept_id	start_date	end_date
John	M24	1998-01-31	9999-12-31
John	J13	1995-11-15	1998-01-31
Tracy	K25	1996-01-01	2000-03-31

¿En que departamento está John ahora?

```
SELECT dept_id FROM empleados WHERE emp_name = 'John' AND start_date \le CURRENT_DATE AND end_date > CURRENT_DATE;
```

SQL:2011 (4)

Se borra la 3 fila el 16/4/2014:

DELETE FROM empleados WHERE emp_name = 'Tracy';

emp_name	dept_id	system_start	system_end
John	M24	1998-01-31	9999-12-31
John	J13	1995-11-15	1998-01-31
Tracy	K25	1995-11-15	2014-04-16

SQL:2011 vs TSQL

TSQL	SQL:2011	
valid time	application time	
transaction time	system time	
timestamping	versioning	
validtime table	application time period table	
transactiontime table	system-versioned table	
bitemporal table	system-versioned	
	application time period table	

TimeDB es un DBMS Bitemporal basado en SQL.

TimeDB es un DBMS Bitemporal basado en SQL.

Soporta un lenguaje de consulta, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de definición de datos.

TimeDB es un DBMS Bitemporal basado en SQL.

Soporta un lenguaje de consulta, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de definición de datos.

TimeDB brinda ATSQL2, un lenguaje de consulta basado en TSQL2, ChronoLog y Bitemporal ChronoLog.

TimeDB es un DBMS Bitemporal basado en SQL.

Soporta un lenguaje de consulta, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de definición de datos.

TimeDB brinda ATSQL2, un lenguaje de consulta basado en TSQL2, ChronoLog y Bitemporal ChronoLog.

Manipula los datos temporales buscando extender el modelo de datos relacional a uno temporal.

TimeDB es un DBMS Bitemporal basado en SQL.

Soporta un lenguaje de consulta, un lenguaje de manipulación de datos y un lenguaje de definición de datos.

TimeDB brinda ATSQL2, un lenguaje de consulta basado en TSQL2, ChronoLog y Bitemporal ChronoLog.

Manipula los datos temporales buscando extender el modelo de datos relacional a uno temporal.

Traduce sentencias TSQL en sentencias SQL estándar para luego ser ejecutadas en DBMS como Oracle, Sybase, etcétera.

TimeDB: TDDL

TimeDB: TDDL

En TimeDB, una tabla bitemporal puede crearse de esta manera:

TimeDB: TDDL

En TimeDB, una tabla bitemporal puede crearse de esta manera:

CREATE TABLE empleados (EmpID INTEGER, Name CHAR(30), Department CHAR(40), Salary INTEGER)
AS VALIDTIME AND TRANSACTIONTIME;

TimeDB: TDML

TimeDB: TDML

Las siguientes sentencias insertan datos temporales a una tabla:

TimeDB: TDML

Las siguientes sentencias insertan datos temporales a una tabla:

VALIDTIME PERIOD '1985-1990' INSERT INTO empleados VALUES (10,'John','Research',11000);

VALIDTIME PERIOD '1990-1993' INSERT INTO empleados VALUES (10, 'John', 'Sales', 11000);

VALIDTIME PERIOD '1993-forever' INSERT INTO empleados VALUES (10,'John','Sales',12000);

TimeDB: TQL

TimeDB: TQL

Para hacer consultas:

TimeDB: TQL

Para hacer consultas:

VALIDTIME SELECT * FROM empleados;

TRANSACTIONTIME SELECT * FROM empleados;

VALIDTIME AND TRANSACTIONTIME SELECT * FROM empleados;

Es una herramienta de Oracle Database que brinda a los desarrolladores la capacidad de manejar distintas versiones temporales de la base de datos.

Es una herramienta de Oracle Database que brinda a los desarrolladores la capacidad de manejar distintas versiones temporales de la base de datos.

Es una herramienta de Oracle Database que brinda a los desarrolladores la capacidad de manejar distintas versiones temporales de la base de datos.

```
    Crear la tabla de empleados y sus salarios:

        CREATE TABLE empleados (

        name VARCHAR(16) PRIMARY KEY,

        salary NUMBER
        );
```

Es una herramienta de Oracle Database que brinda a los desarrolladores la capacidad de manejar distintas versiones temporales de la base de datos.

- Crear la tabla de empleados y sus salarios: CREATE TABLE empleados (name VARCHAR(16) PRIMARY KEY, salary NUMBER);
- Versionar la tabla. Especificar TRUE para el soporte de tiempo válido: EXECUTE DBMS_WM.EnableVersioning('empleados','VIEW_WO_OVERWRITE',FALSE,TRUE);

Es una herramienta de Oracle Database que brinda a los desarrolladores la capacidad de manejar distintas versiones temporales de la base de datos.

- Crear la tabla de empleados y sus salarios: CREATE TABLE empleados (name VARCHAR(16) PRIMARY KEY, salary NUMBER);
- Versionar la tabla. Especificar TRUE para el soporte de tiempo válido: EXECUTE DBMS_WM.EnableVersioning('empleados','VIEW_WO_OVERWRITE',FALSE,TRUE);
- Insertar las filas:
 INSERT INTO empleados VALUES(
 'Adams',
 30000,
 WMSYS.WM_PERIOD(TO_DATE('01-01-1990','MM-DD-YYYY'),
 TO_DATE('01-01-2005','MM-DD-YYYY'))

El tipo de datos WM_PERIOD es usado para especificar el rango del tiempo válido.

El tipo de datos WM_PERIOD es usado para especificar el rango del tiempo válido.

Las constantes del tiempo válido son: DBMS_WM.MIN_TIME \approx 01-Jan-(-4712) DBMS_WM.MAX_TIME \approx 31-Dec-9999 DBMS_WM.UNTIL_CHANGED es un TIMESTAMP que se comporta como MAX_TIME hasta que es modificado.

El tipo de datos WM_PERIOD es usado para especificar el rango del tiempo válido.

Las constantes del tiempo válido son: DBMS_WM.MIN_TIME \approx 01-Jan-(-4712) DBMS_WM.MAX_TIME \approx 31-Dec-9999 DBMS_WM.UNTIL_CHANGED es un TIMESTAMP que se comporta como MAX_TIME hasta que es modificado.

Algunos operadores: WM_OVERLAPS, WM_CONTAINS, WM_MEETS, WM_EQUALS, WM_INTERSECTION, etcétera.

Bibliografía

- ► Tópicos Avanzados de Bases de Datos. Cristina Bender, Claudia Deco.
- ► Temporal Databases. Richard T. Snodgrass.
- ► Temporal Query Languages: a Survey. Jan Chomicki.
- Temporal features in SQL:2011. Krishna Kulknarni.
- Extensions to SQL for Historical Databases. L. Sarda.
- Introduction to Temporal Database Research. Christian S. Jensen.