



CEBDSIG 2021/2022 – Criação e Estruturação de Bases de Dados em SIG Docentes: Patrícia Abrantes e Jorge Rocha

Aluno: Jorge Urbano Pereira, Nº 4687

Trabalho prático - Relatório

Normalização de Base Dados Relacional

Objetivos

Este relatório tem enfoque na descrição e aplicação do processo de normalização de uma base dados relacional até atingir a terceira forma normal. Foca-se em três pontos:

- a) tratamento efetuado à base de dados;
- b) descrição dos processos de normalização da base de dados;
- c) modelo relacional, esquema relacional, tipo de relações e chaves utilizadas.

Tem por base o ficheiro <code>Base_de_dados_TP_2021_2022.xlsx</code>, que é uma tabela, e que será reconfigurada e subdividida em outras novas tabelas com a informação simplificada, não redundante. Foi organizada de modo a ser possível às novas tabelas relacionarem-se entre si através de atributos comuns, criando assim a estrutura do modelo relacional dando destaque às chaves primárias e estrangeiras utilizadas, ao tipo de relações e por fim ao esquema relacional.

Preparação e tratamento da tabela

Antes de iniciar o processo de normalização da base de dados relacional foi necessário em primeiro lugar reconfigurar, reorganizar e tratar os dados da tabela de base dada.

A tabela apresenta a seguinte estrutura: é constituída por 9 colunas/ atributos (o valor 9 é o grau da relação), e por 2590 registos/ tuplos (sendo este valor a cardinalidade da relação). O *tipo* de todos os nove atributos é *string*, destinado para caracteres ou texto.

A notação da tabela é a seguinte: Actividade (Termo corrente, Termo específico, Designação original, Espaço, Cidade, Periodicidade, Duração, Distrito, Termo chave).

Tabela Actividade

	A	В	C	D	E	F	G	H	
1	Termo corrente	Termo específico	Designação original	Espaço	Cidade	Periodicidade	Duração	Distrito	Termo chave
2	conferência/congresso	cultura e lazer	primeiro congresso regional das beiras		Viseu		5 dias	Viseu	conferência
3	conferência/congresso	cultura e lazer	segundo congresso regional das beiras		Coimbra			Coimbra	conferência
1	feiras e exposições	trabalho	feira	Devesa	Castelo Branco			Castelo Branco	feira
5	festa	cultura e lazer	comemoração do centenário da morte do marquês de p		Santarém			Santarém	comemoração
3	conferência/congresso	cultura e lazer	ciclo de conferências científico-populares	biblioteca municipal de santarém	Santarém	semanal		Santarém	conferência
7	festa	cultura e lazer	manifestação cívica em memória de alexandre hercula	no	Santarém			Santarém	comemoração
3	festa	cultura e lazer	festa dos quintanistas de medicina		Coimbra	anual		Coimbra	festa
3	festa	religião	queima de judas	diversos pontos da cidade	Coimbra	anual		Coimbra	festa
0	feiras e exposições	trabalho	exposição distrital		Coimbra			Coimbra	exposição
1	feiras e exposições	trabalho	exposição distrital		Coimbra			Coimbra	exposição
2	festa	religião	romaria ao sanctuário do senhor da serra		Coimbra	anual *		Coimbra	romagem
3	feiras e exposições	trabalho	primeira exposição agrícola de santarém		Santarém			Santarém	exposição
4	edições	trabalho	gazeta agrícola		Santarém			Santarém	jornal
5	edições	cultura e lazer	a arte portuguesa		Porto	mensal		Porto	revista
6	artes e espectáculos	cultura e lazer	fusão de línguas e o amor na guerra		Leiria	única	1 dia	Leiria	teatro
7	feiras e exposições	trabalho	feira de gado		Leiria	anual? Mensal?		Leiria	feira
3	desporto	cultura e lazer	grupo de futebol do leiria gimnásio club	campo do passeio (nas traseiras da	(Leiria			Leiria	futebol
3	desporto	cultura e lazer	volta à leiria		Leiria			Leiria	ciclismo
0	desporto	cultura e lazer	prova cross country		Leiria			Leiria	desporto outros

A análise da tabela permite perceber que esta apresenta bastantes situações irregulares. Está desorganizada, existem muitos valores em branco, registos duplicados, informação estruturada de forma ineficaz e contém muitos caracteres especiais.

Avaliou-se a percentagem de preenchimento dos registos por atributo, que é apresentada na tabela seguinte, para perceber a quantidade de informação de cada atributo.

Percentagem de preenchimento dos registos por atributo

- <u></u>	
Atributo	% preenchida
Termo corrente	94,6
Termo específico	94,6
Designação original	98,3
Espaço	40,9
Cidade	80,1
Periodicidade	41,4
Duração	35,5
Distrito	95,3
Termo chave	93,8

Com esta análise surgem um conjunto de situações relacionadas com os registos, atributos, caracteres especiais e espaços vazios a eliminar e ou a corrigir. Assim sendo, quanto aos registos foram eliminados:

- 28 registos sem valor para o atributo [Designação original].
- 23 registos com a palavra *APAGAR?! e *FICHA ERRADA!!!.
- 714 registos duplicados.
- 143 registos com 4 ou menos colunas preenchidas.

No trabalho de revisão dos atributos foi eliminado o atributo [Duração]. Este apresenta a percentagem mais baixa (35,5%) de preenchimento dos registos e a informação apresentada é do tipo "5 Dias". Assim, não sendo um atributo do tipo *number* (para valores numéricos), não é possível inquirir a Base de Dados Relacional (BDR) para, por exemplo, saber qual o evento com maior duração.

Também foram revistos os atributos [Distrito] que, juntamente com [cidade], apresentam percentagens elevadas de preenchimento dos registos com valores muito próximos (95,3% e 80,1% respetivamente). Os registos destes dois atributos são repetidos, e assim sendo fez-se um *merge* a estes dois atributos e denominou-se [cidade]. Desta forma a taxa mais elevada de preenchimento dos registos manteve-se sem prejuízo da integridade dos dados.

Quanto aos caracteres especiais do tipo () " ? ! / * ... [] ?, estes foram retirados. Por fim, substituíram-se os campos vazios por *null*.

Após este trabalho de tratamento dos dados tabulares, ficamos com uma tabela ou relação que permite iniciar o processo de normalização à luz do modelo relacional. A relação passou a ser denominada *Eventos* (tabela seguinte), com a seguinte estrutura: 7 atributos (este valor é o grau da relação), e por 1682 tuplos (sendo este valor a cardinalidade da relação). O tipo de todos os atributos é *string* destinado para caracteres ou texto.

A notação da tabela é a seguinte: **Eventos** (Desig_orig, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav, Espaco, Cidade, Periodicidade)

Relação Eventos

	В	D	F	Н	J	L	N
1	Desig_orig	Termo_especif	Termo_corr	Termo_chav	Espaco	Cidade	Periodicidade
2	feira de s. bartolomeu	trabalho	feiras e exposiçõe	feira.	transferida do cais das ameias para o Rossio de Santa 0	Coimbra	null
3	espetáculos	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	no teatro d'esta cidade	Santarém	única
4	sarau	cultura e lazer	artes e espectácul	sarau	Antigo convento de Santo António, extra-muros	Évora	null
5	tourada.	cultura e lazer	artes e espectácul	tourada	arena na praça de s. joão	Setúbal	null
6	soirée	cultura e lazer	festa	festas	assembleia viseense	Viseu	null
7	reunião	cultura e lazer	festa.	festas	assembleia viseense	Viseu	null
8	procissão com a imagem de n. srª de mércules	religião	festa	procissão	até a sé; no dia seguinte para a igreja de st ^a maria do ca:	Castelo Branco	null
9	Baile	cultura e lazer	festa	baile	Ateneu Comercial	Portalegre	única
10	feira de S. Bartolemoeu	trabalho	feiras e exposiçõe	feira.	Av. Navarro	Coimbra	anual
11	arraial	cultura e lazer	festa.	arraial	Bairro da Capelinha	Évora	null
12	Senhora da Conceição	cultura e lazer	festa	arraial	Bairro dos Cogulos	Évora	null
13	Degolação do Batista	religião	festa	romagem	banhos de S. João do Deserto	Beja	anual
14	espetáculo	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	Barraca	Évora	única
15	espetáculo teatral	cultura e lazer	artes e espectácul	teatro	Barraca	Évora	única
16	espetáculos de ginástica e declamações	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	barraca construída no campo Sá da bandeira	Santarém	única
17	espetáculos	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	barraca construída no campo Sá da bandeira	Santarém	única
18	espéctulos dramáticos	cultura e lazer	artes e espectácul	teatro	barraca construída no campo Sá da bandeira	Santarém	única
19	declamações, canto-baile e ginástica	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	barraca construída no Largo dos capuchos	Santarém	única
20	espetáculos de ginástica e declamações	cultura e lazer	artes e espectácul	espectáculo	barração construído no campo Sá da Bandeira	Santarém	única

Modelo Relacional

Começamos esta secção apresentando algumas características e conceitos do modelo relacional, que consiste numa estrutura tabular, composta por várias tabelas com informação distinta, que se podem relacionar através de atributos que sejam comuns. É uma estrutura simples que pretende evitar a duplicação. A estrutura fundamental do modelo relacional é a relação, também designada por tabela. Ou seja, os dados são estruturados em tabelas, formalmente designadas de relações.

Neste modelo as relações/tabelas mostram colunas são os campos ou atributos, e linhas que representam os registos ou tuplos. Cada registo é unívoco. A intersecção de cada coluna com cada linha da tabela apenas contém um valor.

Os campos constituem informação elementar, são os atributos da relação e contém informação que não pode ser decomposta, e tem tantas colunas como o número de atributos.

Numa relação a ordem dos tuplos e dos atributos é arbitrária para o sistema, ou seja, podemos alterar a ordem sem que afecte o conteúdo da tabela. Ao número de atributos que constituem o esquema de relação designa-se por grau de relação. O número de tuplos de uma relação designa-se por cardinalidade da relação.

Cada atributo apresenta um mesmo *domínio*, ou gama de valores possíveis que esse atributo pode assumir. O exemplo seguinte é da relação Eventos.

Termo especif = {cultura e lazer, mutualidade e beneficência, política cívica, religião, trabalho}

Domínio da Relação Termo Específico

Cod_TE	Termo_especif
TE01	cultura e lazer
TE02	mutualidade e beneficência
TE03	política e cívica
TE04	religião
TE05	trabalho

O valor de alguns atributos num tuplo podem ser desconhecidos ou não existirem, assumindose o valor especial designado *null*. A definição do *tipo* de atributo costuma ser feita mediante a escolha de um entre vários tipos predefinidos, como por exemplo:

- string ou texto para caracteres ou texto;
- number para valores numéricos;
- date para datas;
- memo para textos um pouco mais extensos.

A Base de Dados Relacional (BDR) utiliza diversas tabelas que podem relacionar-se através das chaves. A *chave* consiste em um ou mais atributos que determinam outros atributos de uma relação. Por exemplo, se se souber o valor de A, sabe-se o valor de B, mas o contrário não acontece. São definidas para gerir e manipular relações na BDR. Seguidamente apresentamos os exemplos de chaves neste modelo:

- a superchave, associação de um ou mais atributos (Chave composta), cujos valores identificam inequivocamente um tuplo.
- a chave candidata, subconjunto dos atributos de uma superchave que, sendo ainda uma superchave, não pode ser reduzida sem perder essa qualidade. É, portanto, uma candidata a chave primária.
- a chave estrangeira, que é o conjunto de um ou mais atributos que é ou são chave primária noutra relação. A existência de uma chave estrangeira numa relação deve-se à necessidade de manter uma ligação (relacionamento) entre essa relação e a relação em que essa chave estrangeira é chave primeira.

Outra chave, que é a mais relevante no trabalho que realizámos nesta base de dados, é a chave primária. Esta é escolhida de entre as chaves candidatas para identificar de forma única cada tuplo de uma relação. Uma chave primária deve respeitar as seguintes regras:

- Ser unívoca os campos que desempenham o papel de chave primária, por definição, têm de ter um valor único para cada registo concreto.
- Não nula nenhum dos campos que formam uma chave primária poderá conter um valor nulo em nenhum registo.
- Não redundante no caso de uma chave primária ser composta, não devem ser incluídos mais campos do que os mínimos necessários para identificar os registos de modo unívoco. Um campo de uma chave composta não pode ser retirado dessa chave, pois se o for, o campo ou campos restantes deixam de ser unívocos.

Para que uma tabela esteja corretamente constituída deve respeitar as seguintes regras:

- Em toda a base de dados, não pode haver dois campos com o mesmo nome. Cada campo é identificado de modo único.
- Não devem existir campos vazios. Caso o valor de um campo seja desconhecido ou não aplicável, então deve ser preenchido com um valor null.
- O domínio de todos os campos deve ser constituído por valores atómicos. Não é permitido incluir mais do que um valor em cada campo.
- Cada linha da tabela representa uma entidade ou ocorrência única. Por isso, não podem haver registos duplicados.

Processo de normalização de uma base de dados relacional

A normalização é o processo pelo qual se organiza uma BDR numa estrutura mais simples, minimizando redundâncias. Os problemas de redundância numa base de dados relacionam-se com:

- problemas de manutenção (introduzir, apagar, atualizar);
- custos de armazenamento;
- desempenho nas consultas/ queries.

Para que uma tabela seja útil e haja eficiência num sistema de base de dados relacional, devese respeitar um conjunto de regras, designadamente as formas normais. Estas dizem respeito às relações entre atributos de uma relação. Visam organizar os dados em diferentes tabelas, minimizando redundâncias. Implica esquematizar que tipo de relações e como serão relacionadas.

A normalização consiste na subdivisão das relações existentes noutras de menor grau e baseiase na análise das dependências funcionais (A -> B) entre os atributos de todas as relações envolvidas.

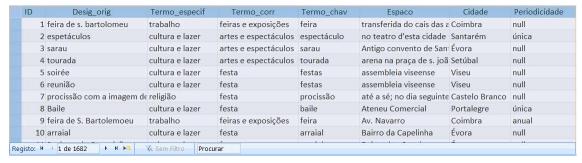
A normalização converte cada entidade gradualmente para "Formas Normais", através da aplicação sucessiva de regras que alteram o formato dos dados da 1ª Forma normal até à 5ª Forma normal.

A normalização da base de dados pode ser conseguida dando os passos que se descrevem seguidamente.

Forma não normal (FNN)

A relação está na forma não normal, que é o momento antes de iniciar o processo de normalização. Foi adicionado um novo atributo, ID para se relaciona directamente com o atributo "Desig_orig". Este novo atributo é relevante para o passo seguinte, que é a 1ª forma normal.

Relação Eventos com o atributo ID



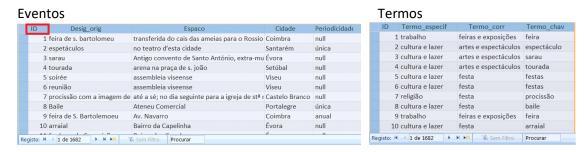
Eventos (ID, Desig_orig, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav, Espaco, Cidade, Periodicidade)

Neste relatório teremos as seguintes notações para as chaves utilizadas: a chave primária na cor vermelho e a chave estrangeira na cor verde e a chave composta a cor de laranja.

Primeira forma normal (1FN)

A normalização de uma base de dados na primeira forma normal exige que:

- todos os seus campos sejam atómicos (um campo representa um único valor de atributo);
- não exista grupos de valores repetidos.



A relação com a notação **Eventos** (ID, Desig_orig, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav, Espaco, Cidade, Periodicidade) é dividida em duas relações mais simples, uma a **Eventos** (ID, Desig_orig, Espaco, Cidade, Periodicidade) e a outra **Termo** (ID, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav) estas duas tabelas passam a relacionar-se através do atributo ID.

A criação do novo atributo **ID** é relevante para relaciona-se directamente com o atributo **Desig_orig**. É o número de ordem de cada um dos tuplos do atributo Desig_orig. Desta forma o atributo ID obedece às regras para ser chave primária. O atributo Desig_orig tem valores únicos. No entanto, são designações muito extensas que levariam a possiveis erros de introdução de novos registos. Desta forma, não é aconselhável ter o papel de chave primária.

O tratamento da tabela, descrito no ponto inicial deste relatório, contribui-o para que todos os valores serem atómicos. Para que não exista a repetição de valores e evitar a redundância criou-se uma nova relação com a seguinte notação **Termos** (ID, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav)

Nesta situação, a **chave primária** da relação **Eventos** é o atributo **ID** que identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre os **Eventos** e sobre os **Termos** onde o atributo **ID** é **chave estrageira**.

A relação **Termos** é temporária, pois é convertida no seguinte passo de normalização para três novas tabelas: a tabela Termo_especif (Cod_TE, Termo_especif), a tabela Termo_corr (Cod_TC, Termo_corr) e a Termo_chav (Cod_TCh, Termo_chav). Esta alteração prende-se com a total dependência funcional requisito para a passo seguinte da normalização.

Segunda forma normal (2FN)

A normalização de uma base de dados na 2 FN exige que:

- todos os seus campos estejam na 1 FN;
- exista, de todos os campos, a total dependência da chave primária composta (e não apenas de uma parte).

A normalização de uma base de dados na segunda forma normal remete para o conceito de dependência funcional. No modelo relacional, todos os atributos que não participam na chave primária dependem desta. Isto significa que campos parcialmente dependentes ou não dependentes terão que de ser removidos para outra relação.

O procedimento seguinte tem a finalidade de cumprir o requisito desta etapa de normalização quanto à existência, em todos os campos, da total dependência da chave primária composta a relação **Termos** (ID, Termo_especif, Termo_corr, Termo_chav) é dividida nas seguintes três novas relações:

- Termo_especif (Cod_TE, Termo_especif)
- Termo_corr (Cod_TC, Termo_corr)
- Termo_chav (Cod_TCh, Termo_chav)

A partir da relação **Termos** foram criadas as três novas relações acima referidas, estas ligar-seão a uma nova relação, com a função de tabela de ligação **Tab_lig** por meio de atributos código (Cod_TE, Cod_TC e Cod_TCh), por sua vez, esta última ligar-se-á à relação **Eventos** por meio do atributo ID. Ou seja as três novas relações ligar-se-ão à relação **Eventos** por meio da tabela de ligação **Tab_lig** (ID, Cod_TE, Cod_TC, Cod_TCh).

Em relação ao papel das chaves nesta situação configura-se uma **chave composta** por dois atributos, um a chave primária e o outro a chave estrangeira, que apresenta as seguintes possibilidades:

```
Tab_lig (ID, Cod_TE, Cod_TC, Cod_TCh).
```

A chave primária da tabela Tab_lig é composta por dois atributos: ID + Cod_TE. Só este par identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre os Eventos e sobre os Termo_especif. Na relação Tab_lig a chave estrageira Cod_TE é a chave primária na relação Termo_especif.

```
Tab_lig (ID, Cod TE, Cod TC, Cod TCh).
```

A chave primária da tabela Tab_lig é composta por dois atributos: ID + Cod_TC. Só este par identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre os Eventos e sobre os Termo_corr. Na relação Tab_lig a chave estrageira Cod_TC é a chave primária na relação Termo_corr.

```
Tab_lig (ID, Cod TE, Cod TC, Cod TCh).
```

A chave primária da tabela Tab_lig é composta por dois atributos: ID + Cod_TCh. Só este par identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre os Eventos e sobre os Termo_chav. Na relação Tab_lig a chave estrageira Cod_TC é a chave primária na relação Termo_chav.

Tab_lig (ID, Cod_TE, Cod_TC, Cod_TCh)

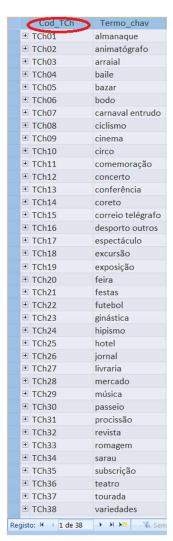


+	TE04					
	TE01	cultura e lazer				
+	TE02	mutualidade e beneficência				
⊞ TE03		política e cívica				
+	TE04	religião trabalho				
+	TE05					

+	TE05	trab	alho		
Regis	to: H ← 1 d	e 5	▶ ► H	▶ 22	✓ Sem Fil
	no_esp _TE, Te			pe	cif)



Termo_corr (Cod_TC, Termo_corr)



Termo_chav (Cod_TCh, Termo_chav)

Estas três novas relações dos Termos, juntamente com a tabela de ligação, por um lado, têm os registos atómicos e não existe repetição de grupos de valores, ou seja, cumprem a 1FN, por outro, foram criadas de modo a que exista, de todos os campos, a total dependência da chave primária composta, logo cumprem a 2FN.

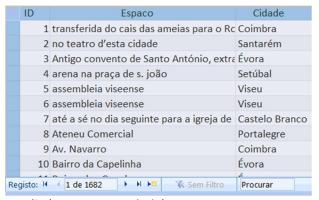
Terceira forma normal (3FN)

A normalização de uma base de dados na 3 FN exige que:

- todos os seus campos estejam na 2 FN;
- não existam dependências funcionais entre os atributos que não são chave primária.

A terceira forma normal passa por criar uma nova tabela com os dados onde não existam dependências funcionais entre os atributos que não são chave primária. Criámos por isso uma nova tabela a **Localiz**, onde o atributo **Espaco**, que é o local onde acontece o evento, é dependente da cidade onde está esse local (atributo Cidade) e não do atributo ID associado à relação **Eventos** (ID, Desig orig, Espaco, Cidade, Periodicidade).





Eventos (ID, Desig orig, Periodicidade)

Localiz (ID, Espaco, Cidade)

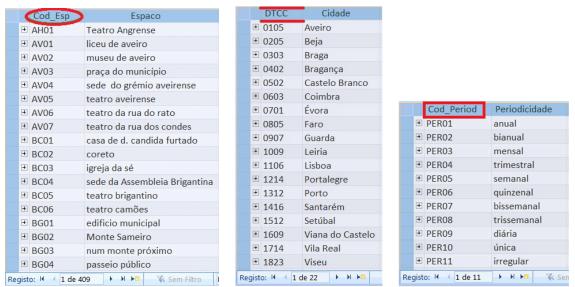
Esta nova relação **Localiz** (ID, Espaco, Cidade) ligar-se-à directamente à relação **Eventos** (ID, Desig orig, Periodicidade).

Nesta situação, a **chave primária** da relação **Eventos** é o atributo **ID** que identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre os **Eventos** e sobre a **Localiz** onde o atributo **ID** é **chave estrageira**.

A tabela **Localiz** (**ID**, Espaco, Cidade) é temporária, e como tal é convertida em duas novas tabelas: a tabela **Espaco** (**Cod_Esp**, Espaco) e a tabela **Cidade** (**DTCC**, Cidade). Esta alteração prende-se com as dependências funcionais entre atributos que não são chave primária.

Para atingir a terceira forma normal, é necessário que as relações estejam na 2FN, e que não existam dependências funcionais entre os atributos que não são chave primária. Com os procedimentos que descrevemos seguidamente verificam-se as condições para 3NF.





Espaco (Cod_Esp, Espaco) Cidade (DTCC, Cidade) Periodicidade (Cod_Period, Periodicidade)

Foram criadas três novas relações. Estas três últimas relações ligar-se-ão à relação **Eventos** por meio de atributos código (Cod_Period, Cod_Esp, DTCC) com função de **chave primária.** De acordo com isto, indicam-se seguidamente as chaves das ligações entre estas relações.

Eventos (ID, Desig orig, Cod_Period, Cod_Esp, DTCC)

Espaco (Cod Esp Espaco)

Nesta situação a **chave primária** da relação **Espaco** é o atributo **Cod_Esp** que identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre o **Espaco** e sobre **Eventos** onde o atributo **Cod_Esp** é **chave estrageira**.

Cidade (DTCC, Cidade)

Nesta situação a **chave primária** da relação **Cidade** é o atributo **DTCC** que identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre o **Cidade** e sobre **Eventos** onde o atributo **DTCC** é **chave estrageira**.

Periodicidade (Cod_Period, Periodicidade)

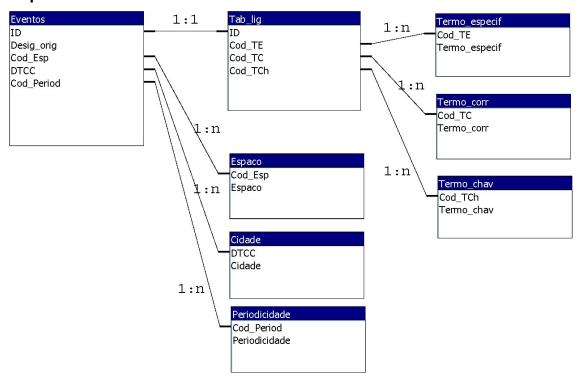
Nesta situação a **chave primária** da relação **Periodicidade** é o atributo **Cod_Period** que identifica de modo unívoco os registos da tabela. A chave primária desta tabela permite obter informação sobre o **Periodicidade** e sobre **Eventos** onde o atributo **Cod_Period** é **chave estrageira**.

Tipo de Relações

Os tipos de relações existentes numa BDR são os seguintes, com exemplos das relações realizadas neste trabalho para os dois primeiros casos:

- Relações um para um (1:1): quando um elemento de uma entidade só tem ligação com um elemento de outra entidade (por exemplo relação entre o ID de Eventos e o ID de Tab_lig).
- Relações um para vários (1:n): quando um elemento de uma entidade tem ligação com vários elementos da outra entidade (por exemplo relação entre o Termo_especif e Cod_TE).
- Relações de vários para vários (n:n): quando um elemento da entidade A tem vários elementos na entidade B, e um elemento da entidade B tem vários elementos na entidade A. Este tipo de relação terá que ser desmontado em duas relações do tipo um para vários, recorrendo a uma chave composta. Este tipo de relação não se verifica neste trabalho de normalização.

Esquema Relacional



Notas conclusivas

Procedeu-se neste trabalho a um processo de normalização de uma BDR. Com o objectivo da normalização alcançado, podemos avaliar a qualidade do desenho de tabelas e transformá-lo num desenho de conjunto de tabelas equivalente, menos redundante, mais estável e que permite consultas mais satisfatórias à BDR e também a possibilidade de alterar, apagar e introduzir novos dados de modo ágil, sem duplicação e incoerências.

Esta BDR normalizada possibilita a distribuição espacial dos eventos através de atributos com características espaciais, como o código INE para distrito e concelho (DTCC) associado à cidade onde decorre o evento. Podemos assim representar graficamente a sua distribuição num mapa.

Outro modo de apresentar a informação num mapa seria a de geocodificar, através dum processo de *Geocoding – Address matching* (disponível por exemplo no *Batch geocoder* em https://geocode.localfocus.nl/ ou em alternativa o *Batchgeo* em https://pt.batchgeo.com/), onde o atributo *Espaco* poderia fornecer o local mais preciso do evento. Este método apresenta algumas limitações, mas é possível para grande parte dos registos do atributo *Espaco*.

Ficheiro da BDR em Access: **TrabPratico_Database.accdb** https://github.com/Norge0/CEBDSIG/

Referências bibliográficas consultadas

Gilmore, W. Jason; Treat, Robert H. (2006), *Beginning PHP and PostgreSQL 8: From Novice to Professional*. Apress, Berkeley.

Groff, James R.; Weinberg, Paul N. (1999), *SQL: The Complete Reference*. Osborne/McGraw-Hill. Berkeley.

Yeung, Albert K.W.; Hall, G. Brent, (2007), Spatial Database Systems. Design, Implementation and Project Management. *The GeoJournal Library* (Vol. 87). Springer, Dordrecht.

Sites consultados

Oracle - What is a Relational Database (RDBMS), https://www.oracle.com/pt/database/what-is-a-relational-database/

W3schools - Learn to Code, em https://www.w3schools.com/sql/