MAC0350: Introdução ao Desenvolvimento de Sistemas de Software

Aula: Mapeamento e dúvidas gerais

João Eduardo Ferreira; Décio Lauro Soares

Universidade de São Paulo (USP)

Instituto de Matemática e Estatística - USP - 2019







Table of Contents

- Introdução Objetivos
- Modelagem
 Nosso modelo
 Modelagem
 Construção da base
- Modelo conceitual final Nosso modelo para o EF
- 4 QA

Os objetivos gerais dessa aula são:

- Revisar os conceitos envolvendo o ciclo completo de modelagem sobre um exemplo simples (MER–X → Lógico → Físico);
- Discutir adaptações desse modelo ao modelo que será trabalhado no EP;
- Tratar de dúvidas gerais.

Entretanto, por questões de pré-requisitos, no modelo lógico ainda não será abordado:

- Dependências Funcionais;
- Formas normais.

Table of Contents

- Modelagem Nosso modelo Modelagem Construção da base



Design Conceitual **Simplificado** (Sem descrição detalhada, analise de requisitos ou restrições).

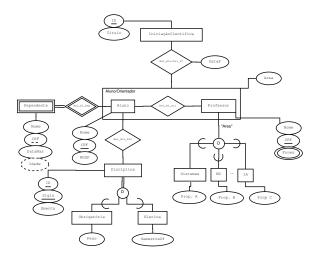
Sistema para gestão de alunos, professores e matriculas capaz de:

- Verificar as informações pessoais dos alunos (incluindo matriculas e dependentes),
- Verificar as informações pessoais e profissionais dos professores,
- Verificar as informações das disciplinas oferecidas,
- Quando necessário, listar informações sobre iniciações científicas realizadas.





Possível representação desse modelo construído para fins didáticos. (Ou seja, super-forçado)



Algoritmo de mapeamento MER–X \rightarrow Relacional (Repita até à convergência :-)): (1-9 extraído de Elmasri/Navati)

- 1. Mapeamento de entidades regulares.
- 2. Mapeamento de entidades fracas.
- 3. Mapeamento de relacionamento binário 1:1.
- 4. Mapeamento de relacionamento binário 1:N.
- 5. Mapeamento de relacionamento binário M:N.
- 6. Mapeamento de atributos multi valorados.
- 7. Mapeamento de relacionamento N-ário (N > 2).
- 8. Mapeamento de especialização ou generalização.
- 9. Mapeamento de categorias (Union Types).
- 10. Mapeamento de agregações.





Passo 1: Mapeamento de entidades regulares.

- ▶ Para cada entidade regular E crie a relação R que inclua todos os atributos simples de E.
- ► Escolha o conjunto de chaves primárias de E.
- Caso a entidade possua chaves múltiplas (secundária, terciária, . . .) represente-as.

Passo 2: Mapeamento de entidades fracas.

- ▶ Para cada entidade fraca W crie a relação R que inclua todos os atributos simples de W.
- Inclua também campos suficientes para mapear toda a chave estrangeira relacionada à entidade pai.
- Defina como chave primária de R o conjunto de chaves de W mais o conjunto de chaves estrangeiras do pai.
- ▶ Caso o pai de uma entidade E_2 seja E_1 e ambos sejam entidades fracas, mapeie E_1 primeiro.



Passo 3: Mapeamento de relacionamentos binários 1:1. (entre S e \mathcal{T})

- Escolha um dos métodos de mapeamento (Foreign key, Merged relation ou Cross-reference).
- ► (FK) Escolha "de forma inteligente" uma relação (por exemplo S) e inclua como chave estrangeira a chave primária de T.
- (MR) Quando ambas as participações são totais, faça um merge das duas entidades.
- (CR) Proceda de maneira similar ao passo 5.



Passo 4: Mapeamento de relacionamentos binários 1:N. (entre S e \mathcal{T})

- Escolha um dos métodos de mapeamento (Regular ou Cross-reference).
- ▶ (R) Para cada relacionamento binário 1:N R, identifique a relação S que participa "pelo lado N da relação".
- ▶ (R) Inclua em S um campo para uma chave estrangeira que aponta para a chave primária de T.
- (CR) Proceda de maneira similar ao passo 5.

Passo 5: Mapeamento de relacionamentos binários N:M. (entre S e \mathcal{T})

- ▶ Para cada relacionamento binário N:M R, crie uma nova relação U para representar R.
- Inclua como chave estrangeira de U as chaves primárias de S e T.
- Caso haja, inclua também todos os atributos simples da relação R.



Passo 6: Mapeamento de atributos multi valorados.

- Escolha um dos métodos (Regular ou Unroll).
- (R) Para cada atributo multi valorado A, crie uma nova relação R e inclua um atributo correspondente à A mais uma chave estrangeira K que aponta para à chave primária da relação sobre qual o atributo multi valorado A está definido.
- ▶ (R) Defina à chave primária de R como sendo a combinação do atributo criado com K.
- (U) Quando o número de termos do atributo multi valorado é conhecido, separe o atributo composto em n atributos simples.





Passo 7: Mapeamento de relacionamento N-ário (N > 2).

- ▶ Para cada relacionamento N−ário R onde N > 2, crie um novo relacionamento U para representar R.
- Inclua como chave estrangeira em U as chaves primárias das relações que compõem o relacionamento N-ário.
- Caso haja, inclua também todos os atributos simples do relacionamento N-ário.
- Cuidado nos casos onde a cardinalidade é 1!

Passo 8: Mapeamento de especialização ou generalização.

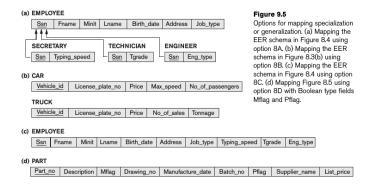


Figure: Fundamentals of Database Systems, 6th ed. Elmasri/Navati, pg. 295

Passo 9: Mapeamento de categorias (Union Types).

Figure 9.7 Mapping the EER categories (union types) in Figure 8.8 to relations

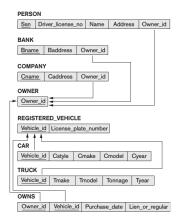


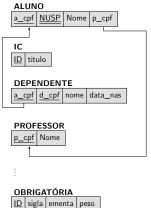
Figure: Fundamentals of Database Systems, 6th ed. Elmasri/Navati, pg. 298

Passo 10: Mapeamento de agregações.

- ▶ Para cada agregação *G*, crie um novo relacionamento *R* para representar *G*.
- ► Inclua como chave estrangeira em R as chaves primárias das relações que compõem à agregação G.
- Caso haja, inclua também todos os atributos simples da agregação.



Por fim, seguindo os passos apresentados, uma parte do nosso mapeamento ficou:



Falta agora fazer o mapeamento do modelo lógico para o físico (SQL).

- Definir o SGBD à ser utilizado (postgreSQL).
- Definir o domínio e as restrições.
- Escrever o SQL.



Jef: Décio.



Apenas o inicio...

example.sql

```
CREATE TABLE UD01_PROF (
 1
      pr nome varchar(100) not NULL,
      pr cpf integer,
      CONSTRAINT pk_pr PRIMARY KEY (pr_cpf)
4
5
    );
6
7
    CREATE TABLE UD02 ALUNO (
      al_nome varchar(100) not NULL,
8
9
      al cpf
               integer,
10
      pr_cpf
              integer,
      CONSTRAINT pk_al PRIMARY KEY (al_cpf),
11
12
      CONSTRAINT fk pr FOREIGN KEY (pr cpf)
13
        REFERENCES UD01 PROF(pr cpf)
        ON DELETE CASCADE
14
15
        ON UPDATE CASCADE
16
    );
```

Agora, de posse do modelo físico, vamos testar esse modelo no banco.

Listing 1: Execução parte 1

```
$ psal ---version
     psal (PostgreSQL) 9.5.14
 3
 4
     $ python —version
     Python 2.7.12
 5
 6
 7
     $ python3 ---version
 8
     Python 3.5.2
 9
10
     $ createdb exemplo1
11
     $ psql exemplo1
12
13
     psql (9.5.14)
     Type "help" for help.
14
15
16
     exemplo1=> \dt
17
     No relations found.
18
19
     exemplo1=> \q
```



Listing 2: Execução parte 2

```
$ psql -d exemplo1 -a -f example.sql
 1
    CREATE TABLE UD01 PROF (
       pr nome varchar(100) not NULL.
 4
       pr_cpf integer,
5
      CONSTRAINT pk pr PRIMARY KEY (pr cpf)
6
    CREATE TABLE
7
8
9
    CREATE TABLE UD02 ALUNO (
       al_nome varchar(100) not NULL,
10
       al_cpf integer,
11
12
       pr cpf integer,
13
      CONSTRAINT pk al PRIMARY KEY (al cpf).
      CONSTRAINT fk_pr FOREIGN KEY (pr_cpf)
14
        REFERENCES UD01 PROF(pr cpf)
15
        ON DELETE CASCADE
16
        ON UPDATE CASCADE
17
18
     ):
19
    CREATE TABLE
```

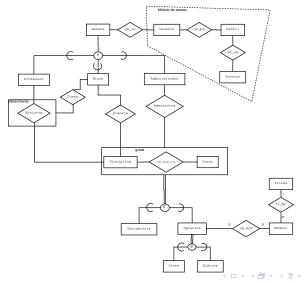
Listing 3: Execução parte 3

```
exemplo1=> INSERT INTO UD01 PROF(pr nome, pr cpf) VALUES ('Jef', 111222):
1
     INSERT 0 1
     exemplo1=> INSERT INTO UD01_PROF(pr_nome, pr_cpf) VALUES ('Decio', 333444);
     INSERT 0 1
 4
     exemplo1=> INSERT INTO UD02 ALUNO(al nome, al cpf, pr cpf) VALUES ('Alberto', 444555, 111222);
     INSERT 0 1
     exemplo1=> INSERT INTO UD02 ALUNO(al nome, al cpf, pr cpf) VALUES ('Bernardo', 666777, 111222):
7
8
     INSERT 0 1
9
     exemplo1=> INSERT INTO UD02 ALUNO(al nome, al cpf, pr cpf) VALUES ('Carlos', 888999, 333444);
     INSERT 0 1
10
     exemplo1=> SELECT A.al nome
11
12
     FROM UD01 PROF AS P
13
     INNER JOIN UD02 ALUNO AS A
     ON P. pr_cpf = A. pr_cpf
14
15
     WHERE P.pr nome = 'Decio';
16
      al nome
17
18
      Carlos
19
     (1 row)
```

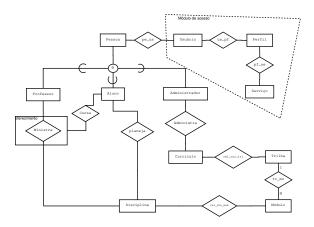
Listing 4: Execução parte 4

```
exemplo1=> delete from UD01 PROF AS P
1
     where P.pr_nome = 'Decio';
     DELETE 1
     exemplo1=> select * from UD02 ALUNO;
      al_nome | al_cpf | pr_cpf
 5
6
      Alberto
7
                 444555 | 111222
8
      Bernardo
                 666777 | 111222
     (2 rows)
9
10
     exemplo1=>\q
11
     $ dropdb exemplo1
12
13
     $ psql exemplo1
     psql: FATAL: database "exemplo1" does not exist
14
```

Modelo conceitual simplificado para o EP. (Sem atributos e passível de pequenas mudanças)



Modelo conceitual simplificado para o EP. (Sem atributos e passível de pequenas mudanças)



Dúvidas? Sugestões? Revisões?

Contato:

- João Eduardo Ferreira (jef@ime.usp.br)
- Décio Lauro Soares (deciolauro@gmail.com)



