

Abordagens

Uma abordagem:

- construir com base no Modelo Entidade Associação um Esquema de Relação único (com todos os Atributos)
- com base nas Dependências Funcionais extraídas da análise, normalizar esse Esquema de Relação até à Forma Normal desejada

Outra abordagem:

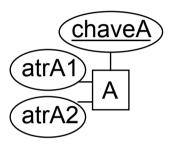
- aplicar um método sistemático de passagem do Modelo Entidade -Associação para Esquemas de Relação
- verificar se os Esquemas se encontram na Forma Normal desejada e caso não estejam, normalizar até à Forma Normal desejada
- Vamos explorar esta última abordagem
 - para isso é necessário ter um método sistemático de passagem do Modelo Entidade - Associação para Esquemas de Relação

Regras gerais

- Cada Entidade corresponde a um Esquema de Relação com os mesmos Atributos e a mesma Chave
- Por cada Associação 1:1 um dos Esquemas de Relação deve ter como Chave Estrangeira a Chave do Esquema de Relação que representa a outra Entidade
- Por cada Associação 1:N o Esquema de Relação que representa a Entidade N deve ter como Chave Estrangeira a Chave do Esquema de Relação que representa a Entidade do lado 1
- Por cada Associação M:N deve ser criado um novo Esquema de Relação que tem como Chave, a Chave de cada uma das Entidades envolvidas na Associação
- Estas regras são gerais podendo haver interesse em adoptar regras específicas para determinadas situações

Entidade

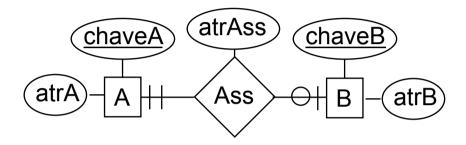
 Cada Entidade corresponde a um Esquema de Relação com os mesmos Atributos e a mesma Chave



- ♦ A(chaveA, atrA1, atrA2)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }

Associação binária 1:1

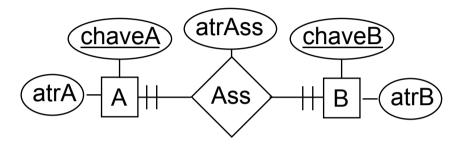
Obrigatória apenas num dos lados



- ♦ A(chaveA, atrA)
 - · Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB, atrAss, chaveA)
 - Chaves Candidatas = { chaveB } e { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }

Associação binária 1:1 (cont. 1)

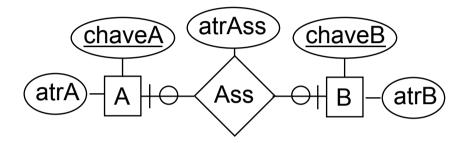
Obrigatória em ambos os lados



- ♦ A(chaveA, atrA, atrAss, chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveA } e { chaveB }
- Esta solução é bastante limitativa
 - ♦ A (ou B) podem, por si só, participar em alguma Associação com outra Entidade

Associação binária 1:1 (cont. 2)

Nenhum dos lados é obrigatório



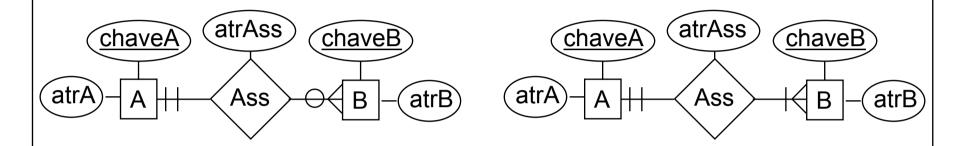
- ♦ A(chaveA, atrA)
 - · Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- - Chaves Candidatas = { chaveA } e { chaveB }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } e { chaveB }

Associação binária 1:1 (cont. 3)

- Se nenhum dos lados da Associação é obrigatório foi visto que
 - ♦ a situação pode ser representada por três Esquemas de Relação
- No entanto,
 - ♦ a situação pode-se representar apenas por dois Esquemas de Relação.
 - será uma solução idêntica à da situação em que apenas um dos lados é obrigatório
- Para se optar por representar esta situação através de dois ou três Esquemas de Relação é necessário,
 - ter em conta a proporção entre o número de ocorrências da Associação e o número de ocorrências das Entidades que lhe estão associadas
 - se apenas uma percentagem reduzida das Entidades está de facto associada, pode-se optar por três Esquemas de Relação;
 - se a grande percentagem das Entidades está associada, a situação é idêntica aquela em que apenas um dos lados é obrigatório

Associação binária 1:N

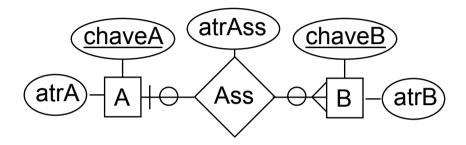
Obrigatória apenas do lado N (ou obrigatória em ambos os lados)



- - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB, atrAss, chaveA)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }
- Notar que a garantia da participação obrigatória do lado 1 não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação binária 1:N (cont.)

Nenhum dos lados é obrigatório



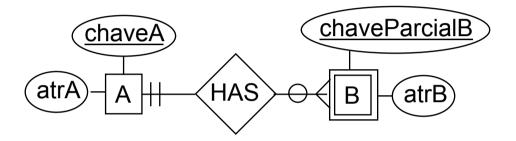
- ♦ A(chaveA, atrA)
 - · Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ A_B (chaveB, atrAss, chaveA)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveB } e { chaveA }

Associação binária 1:N (cont. 1)

- Se nenhum dos lados da Associação é obrigatório foi visto que
 - ♦ a situação pode ser representada por três Esquemas de Relação
- No entanto,
 - 🛇 a situação pode-se representar apenas por <u>dois Esquemas de Relação</u>.
 - será uma solução idêntica à da situação em que a Entidade do "lado N" é obrigatória
- Para se optar por representar esta situação através de dois ou três Esquemas de Relação é necessário,
 - ter em conta a proporção entre o número de ocorrências da Associação e o número de ocorrências da Entidade "do lado N"
 - se apenas uma percentagem reduzida das Entidades está de facto associada, pode-se optar por três Esquemas de Relação;
 - se a grande percentagem das Entidades está associada, a situação é idêntica aquela em que apenas o "lado N" é obrigatório

Entidade Fraca

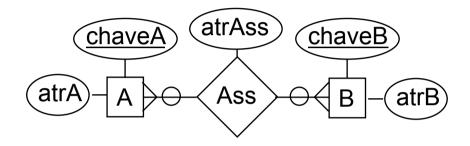
• Independentemente da obrigatoriedade



- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveParcialB, chaveA, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveParcialB, chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }

Associação binária M:N

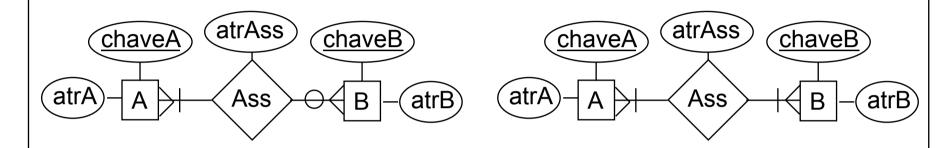
Independentemente da obrigatoriedade



- ♦ A(chaveA, atrA)
 - · Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ A_B (chaveA, chaveB, atrAss)
 - Chaves Candidatas = { chaveA, chaveB }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } e { chaveB }

Associação binária M:N (cont.)

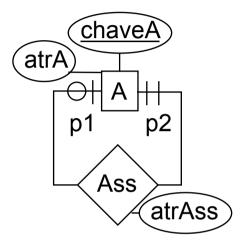
Nos casos em que existe obrigatoriedade



- O Esquema Relacional é o mesmo que o do caso em que não existe obrigatoriedade em nenhum dos lados
- No entanto é preciso notar que a garantia da participação obrigatória não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação unária 1:1

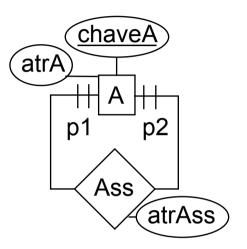
Obrigatória apenas num dos lados



- ♦ A(chaveA_p1, atrA, atrAss, chaveA_p2)
 - · Chaves Candidatas = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 }
 - Chaves Estrangeiras = a Chave Candidata que não for escolhida para Chave Primária
 - uma Entidade com o papel p2 que não esteja Associada a nenhuma outra com papel p1, terá o mesmo valor para os Atributos chaveA_p1 e chaveA_p2 e o Atributo atrAss poderá ser NULL

Associação unária 1:1 (cont.)

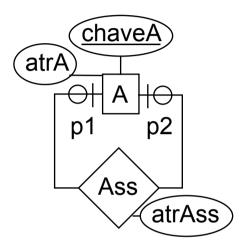
Obrigatória em ambos os lados



- ♦ A(chaveA_p1, atrA_p1, atrAss, chaveA_p2, atrA_p2)
 - Chaves Candidatas = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 }

Associação unária 1:1 (cont. 1)

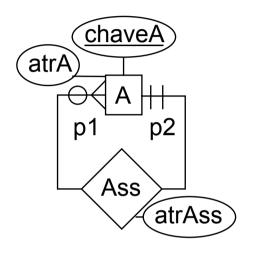
Nenhum dos lados é obrigatório

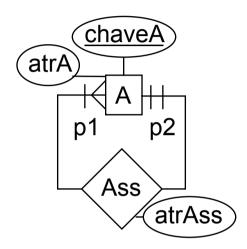


- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- - Chaves Candidatas = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 } (referem a Chave de A)

Associação unária 1:N

Obrigatória apenas do lado N (ou obrigatória em ambos os lados)

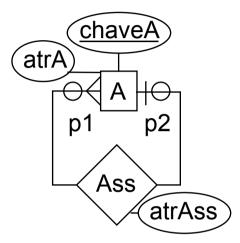




- ♦ A(chaveA_p1, atrA, atrAss, chaveA_p2)
 - Chaves Candidatas = { chaveA_p1 }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA_p2 } (refere a Chave de A)
- Notar que a garantia da participação obrigatória do lado 1 não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação unária 1:N (cont.)

Nenhum dos lados é obrigatório



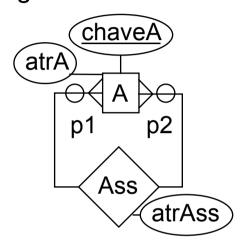
- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ A_A (chaveA_p1, atrAss, chaveA_p2)
 - Chaves Candidatas = { chaveA_p1 }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 } (referem a Chave de A)

Associação unária 1:N (cont. 1)

- Se nenhum dos lados da Associação é obrigatório foi visto que
 - ♦ a situação pode ser representada por dois Esquemas de Relação
- No entanto,
 - ♦ a situação pode-se representar apenas por <u>um Esquemas de Relação</u>.
 - será uma solução idêntica à da situação em que a Entidade do "lado N" é obrigatória
- Para se optar por representar esta situação através de um ou dois Esquemas de Relação é necessário,
 - ter em conta a proporção entre o número de ocorrências da Associação e o número de ocorrências da Entidade "do lado N"
 - se apenas uma percentagem reduzida das Entidades está de facto associada, pode-se optar por dois Esquemas de Relação;
 - se a grande percentagem das Entidades está associada, a situação é idêntica aquela em que apenas o "lado N" é obrigatório

Associação unária M:N

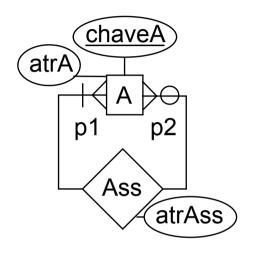
Independentemente da obrigatoriedade

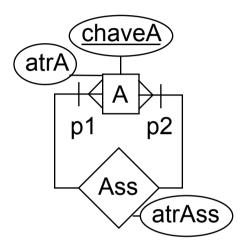


- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- - Chaves Candidatas = { chaveA_p1, chaveA_p2 }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA_p1 } e { chaveA_p2 } (referem a Chave de A)

Associação unária M:N (cont.)

Nos casos em que existe obrigatoriedade

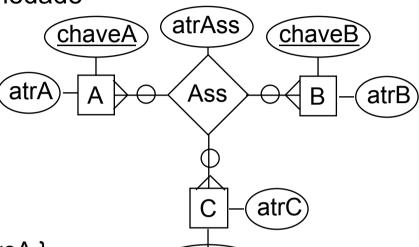




- O Esquema Relacional é o mesmo que o do caso em que não existe obrigatoriedade em nenhum dos lados
- No entanto é preciso notar que a garantia da participação obrigatória não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação ternária M:N:P

Independentemente da obrigatoriedade

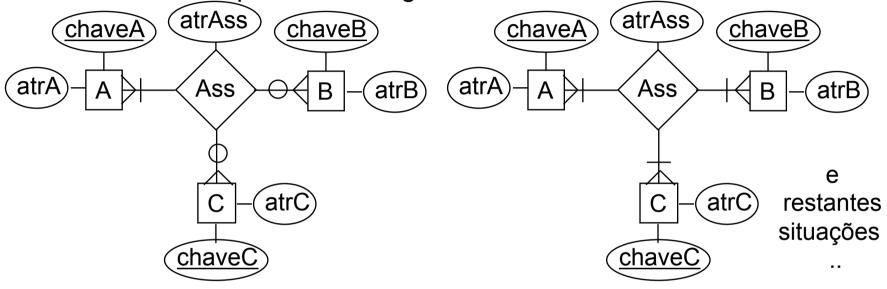


chaveC

- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ C(chaveC, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveC }
- - Chaves Candidatas = { chaveA, chaveB, chaveC }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } e { chaveB } e { chaveC }

Associação ternária M:N:P (cont.)

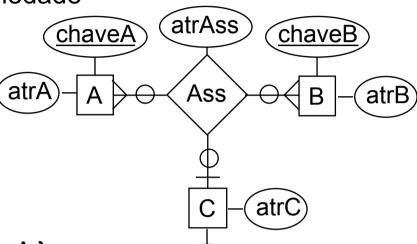
Nos casos em que existe obrigatoriedade



- O Esquema Relacional é o mesmo que o do caso em que não existe obrigatoriedade em nenhum dos lados
- No entanto é preciso notar que a garantia da participação obrigatória não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação ternária M:N:1

Independentemente da obrigatoriedade

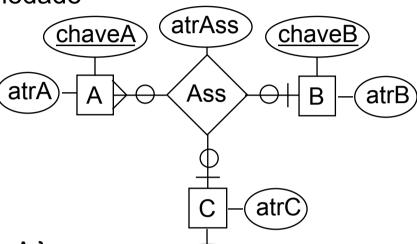


chaveC

- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ C(chaveC, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveC }
- - Chaves Candidatas = { chaveA, chaveB }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } e { chaveB } e { chaveC }

Associação ternária M:1:1

Independentemente da obrigatoriedade

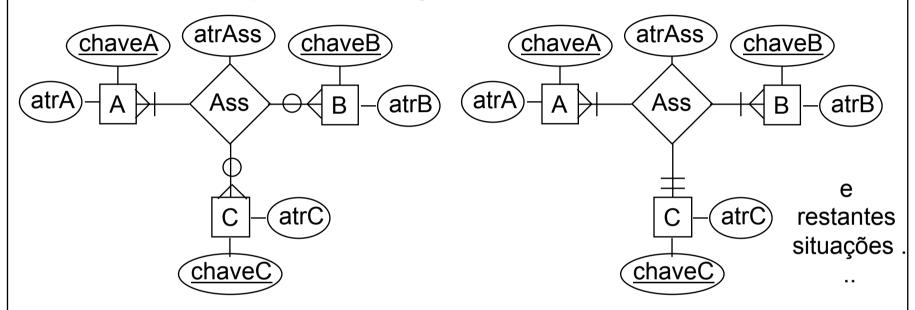


chaveC

- ♦ A(chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ C(chaveC, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveC }
- - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } e { chaveB } e { chaveC }

Associação ternária M:N:P, M:N:1, M:1:1

Nos casos em que existe obrigatoriedade

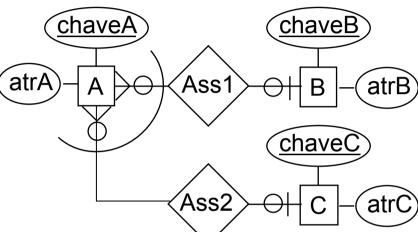


- O Esquema Relacional obtido é sempre o mesmo que o do caso em que não existe obrigatoriedade em nenhum dos lados
- No entanto é preciso notar que a garantia da participação obrigatória não é conseguida directamente pelo Esquema Relacional (necessita processamento adicional)

Associação Exclusiva

As Chaves Primárias das Entidades mutuamente exclusivas não têm

o mesmo Domínio

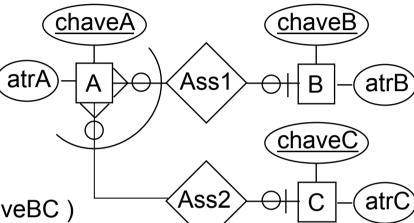


- ♦ A(chaveA, atrA, chaveB, chaveC)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveB } e { chaveC }
 - em cada tuplo de A, apenas uma das Chaves Estrangeiras pode ser diferente de NULL
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - · Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ C(chaveC, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveC }

Associação Exclusiva (cont.)

Todas as Chaves Primárias das Entidades mutuamente exclusivas

têm o mesmo Domínio

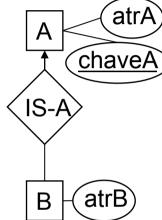


- ♦ A(chaveA, atrA, * atribDiscr, ** chaveBC)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - · * Atributo discriminante que pode ter os valores "B", "C" ou NULL
 - ** Atributo que irá ter o valor de chaveB ou chaveC consoante o valor de atribDiscr for respectivamente "B" ou "C"
- ♦ B(chaveB, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveB }
- ♦ C(chaveC, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveC }

Generalização

 Apenas 1 sub-Entidade e ela (B) tem a mesma Chave Primária que a Entidade Generalização (A)

Se a Generalização for (p, e) ou (p, s)

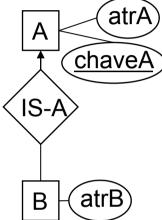


- - Chaves Candidatas = { chaveA }
- ♦ B(chaveA, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA } (refere a Chave de A)

Generalização (cont.)

 Apenas 1 sub-Entidade e ela (B) tem a mesma Chave Primária que a Entidade Generalização (A)

Se a Generalização for (t, e) ou (t, s)



- - Chaves Candidatas = { chaveA }

Generalização (cont. 1)

- Mais do que 1 sub-Entidade e todas elas (B, C, ...) <u>têm a mesma</u>
 <u>Chave Primária</u> que a Entidade Generalização (A)
 - ♦ A(chaveA, atrA, * atribDiscr)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - · * Atributo discriminante que pode ter os valores
 - "B", "C" se a Generalização for (t, e)
 - "B", "C", NULL se a Generalização for (p, e)
 - "B", "C", "B_C" se a Generalização for (t, s)
 - "B", "C", "B_C", NULL se a Generalização for (p, s)
 - ♦ B(chaveA, atrB)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }
 - ♦ C(chaveA, atrC)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }

atrA

<u>chaveA</u>

IS-A

(atrB)

Generalização (cont. 2)

- Mais do que 1 sub-Entidade e algumas (B, C, ...) poderão ter Chave
 Primária diferente da Entidade Generalização (A)
 - ♦ A(chaveA, atrA, * atribDiscr)
 - Chaves Candidatas = { chaveA }
 - · * Atributo discriminante que pode ter os valores
 - "B", "C" se a Generalização for (t, e)
 - "B", "C", NULL se a Generalização for (p, e)
 - "B", "C", "B_C" se a Generalização for (t, s) chaveB
 - "B", "C", "B_C", NULL se a Generalização for (p, s)
 - ♦ B(chaveB, atrB, chaveA)
 - Chaves Candidatas = { chaveB } e { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }
 - ♦ C(chaveC, atrC, chaveA)
 - Chaves Candidatas = { chaveC } e { chaveA }
 - Chaves Estrangeiras = { chaveA }

<u>chaveA</u>

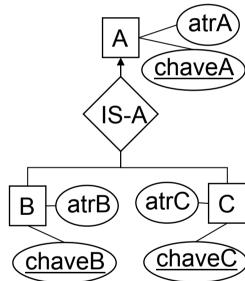
chaveC

IS-A

atrB

Generalização (cont. 3)

- Se a Generalização tiver Cobertura Total com Sobreposição, ou seja se for do tipo (t, s),
 - podem-se ter Esquemas de Relação apenas para as sub-Entidades, replicando os Atributos da Entidade Generalização nos Esquemas de Relação das sub-Entidades



- ♦ B(chaveB, atrB, chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveB } e { chaveA }
- ♦ C(chaveC, atrC, chaveA, atrA)
 - Chaves Candidatas = { chaveC } e { chaveA }

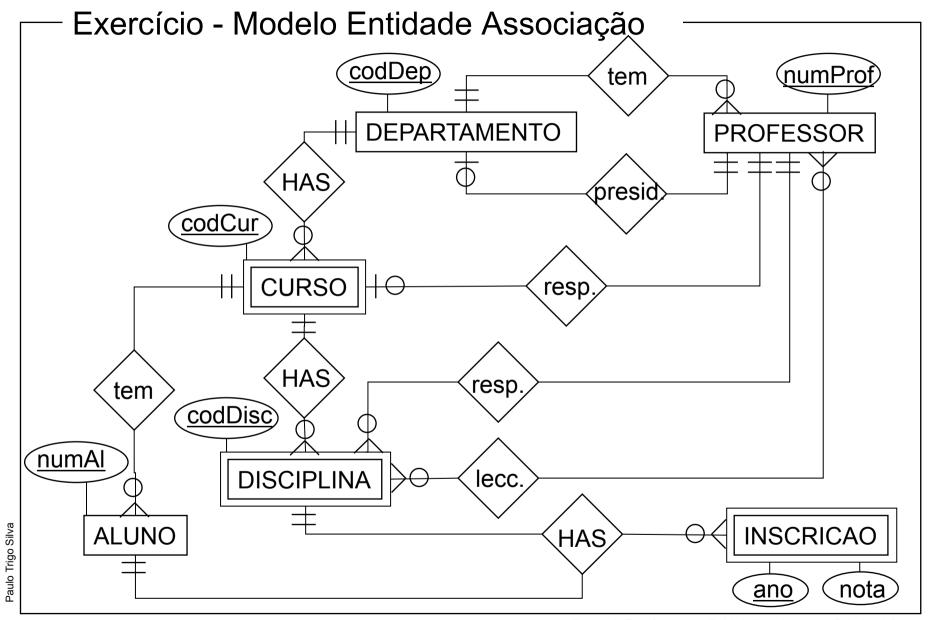
Exercício

- Departamentos: cada departamento é identificado por um código único dentro da escola. Tem um presidente que é professor desse departamento.
- Curso: cada curso depende de um departamento e tem uma identificação própria dentro do seu departamento. Tem um responsável que é professor desse departamento.
- Disciplina: cada disciplina depende do curso e, dentro deste, tem uma identificação própria. Tem um responsável que é professor do respectivo departamento. Cada disciplina é leccionada por um conjunto de professores.

Paulo Trigo Silva

Exercício (cont.)

- Alunos: cada aluno possui um número que o identifica em toda a escola e frequenta um único curso. Os alunos inscrevem-se anualmente em várias disciplinas do seu curso e têm uma nota em resultado dessa inscrição.
- Professores: cada professor tem um número único dentro da escola e pertence a um departamento. Os professores podem ser presidentes do departamento e/ou responsáveis por um curso (apenas um). Os professores podem ser responsáveis por disciplinas disciplinas (várias). Cada professor lecciona um conjunto de disciplinas.
- Atendendo a esta descrição do sistema em análise,
 - ♦ Construa um Modelo Entidade Associação que o represente
 - ♦ Do Modelo Entidade Associação construa o Esquema Relacional



Exercício - Modelo Relacional

- DEPARTAMENTO(<u>codDep</u>, numProf)
 - ♦ { numProf } é também Chave Candidata
- PROFESSOR(<u>numProf</u>, codDep)
- CURSO(<u>codCur</u>, <u>codDep</u>, numProf)
 - ⟨ numProf ⟩ é também Chave Candidata
- DISCIPLINA(<u>codDisc</u>, <u>codCur</u>, <u>codDep</u>, numProf)
- DISCIPLINA_PROFESSOR(codDisc, codCur, codDep, numProf)
- ALUNO(<u>numAl</u>, codCur)
- INSCRICAO(<u>ano</u>, <u>codDisc</u>, <u>codCur</u>, <u>codDep</u>, <u>numAl</u>, nota)
- Nota: Atributo(s) com o nome de Chave são Chaves Estrangeiras