#### **UNITAT DIDÀCTICA 6**

Transformació del Model ER estés al Relacional



Mòdul: Bases de Dades CFGS: Desenvolupament d'Aplicacions Multiplataforma IES Serra Perenxisa (46019015)



### Índex

- 1. Transformació de la Generalització Especialització.
- 2. Transformació de l'agregació. Cardinalitat màxima.
- 3. Transformació de les relacions ternàries
- 4. Transformació de les cardinalitats mínimes



### Transformació de la Generalització - Especialització

Totes les entitats (superentitats i subentidades) es converteixen en taula.

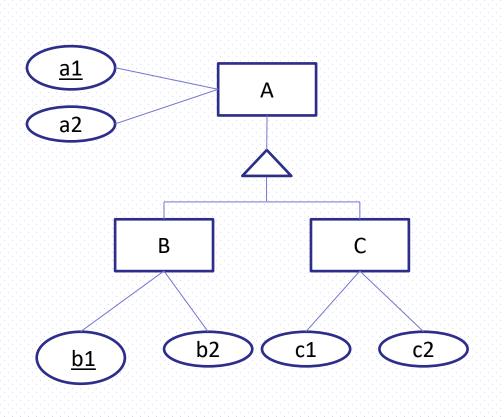
Si la subentidad té clau principal pròpia, aquesta passarà a ser la clau principal i apareixerà un atribut nou, que farà referència a la superentidad i tindrà les restriccions de clau aliena, unicitat i not null ja que es considerarà com a clau alternativa.

Si la subentidad no té clau principal, apareixerà un nou atribut, que tindrà les restriccions de clau principal i clau aliena cap a la superentidad.

La transformació es farà sempre igual, independentment de la cardinalitat.



### Transformació de la Generalització - Especialització



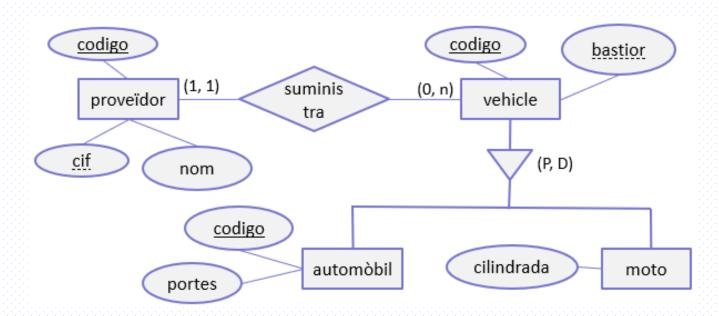
```
A(a1, a2)
CP {a1}
B (b1, b2, cod a)
CP {b1}
CAJ {cod_a} Fa referència a A (a1)
VNN {cod_a}
UNI {cod_a}
C (C1, c2, cod a)
CP {cod_a}
CAJ {cod_a} Fa referència a A (a1)
```



### Transformació de la Generalització - Especialització

#### **Exercici**

Converteix a el model relacional el següent diagrama d'E / R





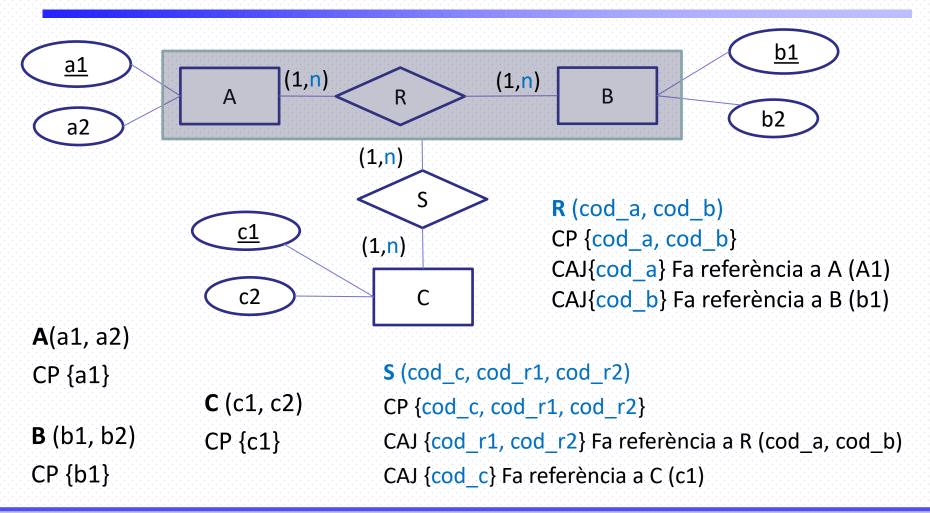
L'agregació sorgeix davant la necessitat de relacionar una relació amb una altra.

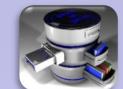
L'agregació agrupa les entitats relacionades a través d'una relació en una nova entitat.

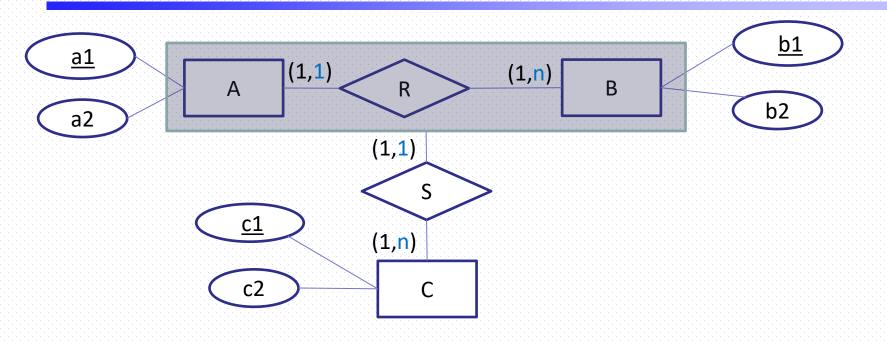
La transformació es realitzarà de la mateixa manera que les entitats i relacions.

Totes les entitats es transformaran en una taula i les relacions es transformaran segons la seua cardinalitat.

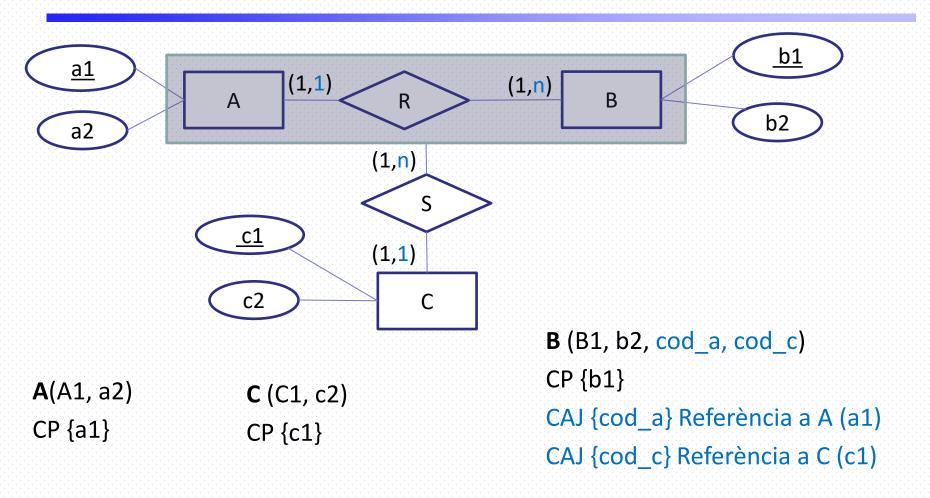




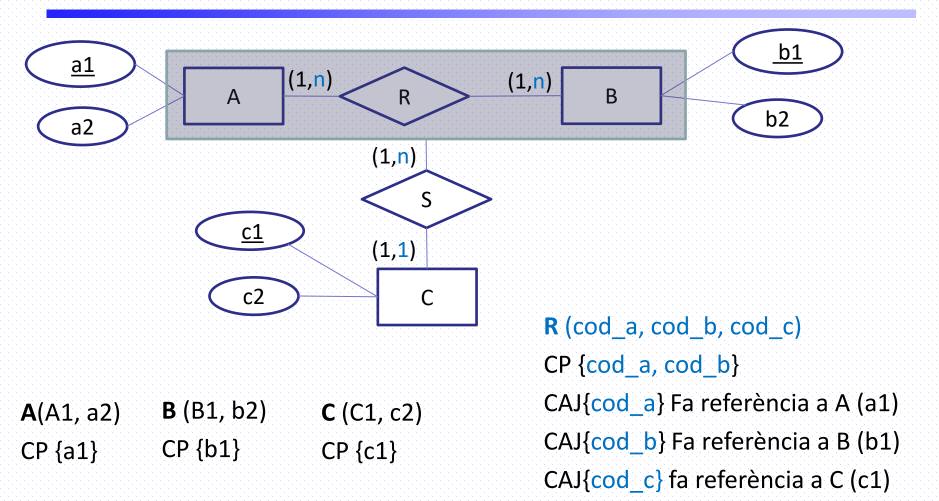






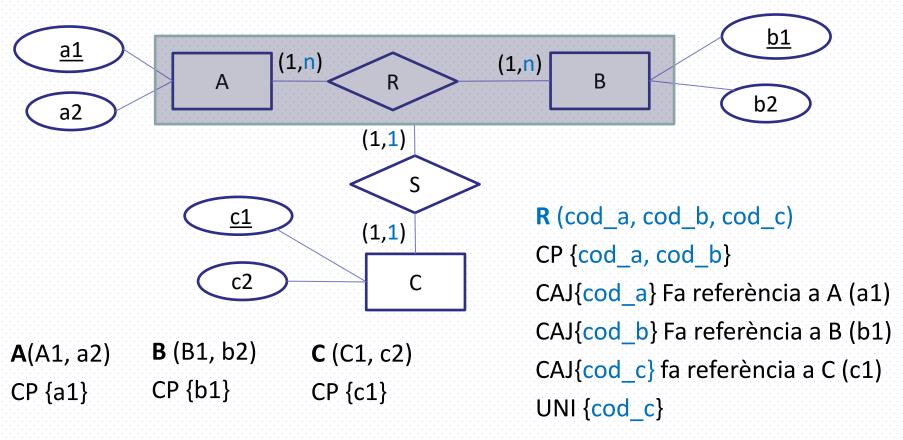






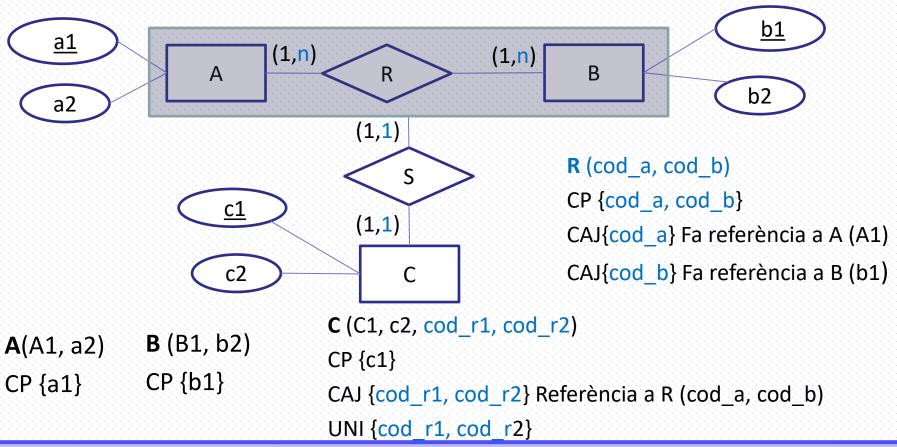


#### OPCIÓ 1

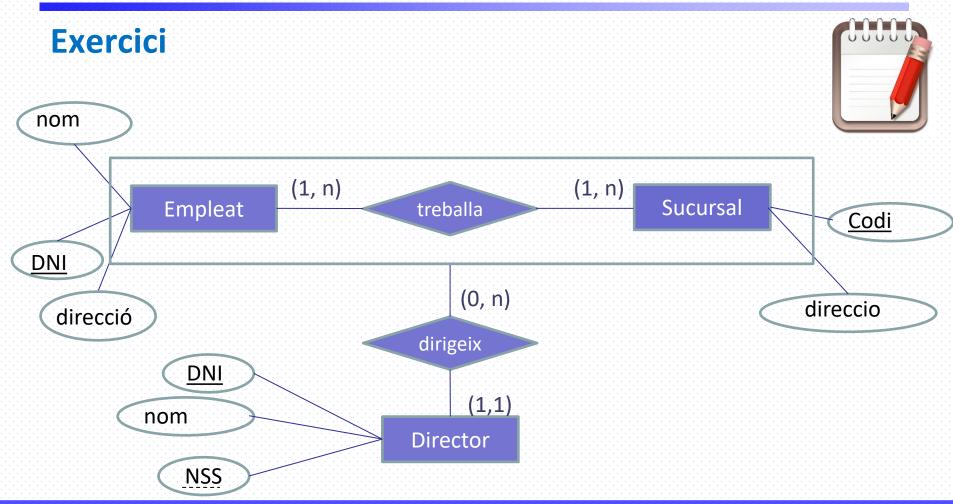




#### OPCIÓ 2









Per transformar les relacions ternàries, haurem de seguir fixant-nos en les **cardinalitats màximes**.

**Sempre** es crearà una **nova taula**, que contindrà, com a mínim, tres atributs cada un d'ells farà referència a les taules que s'està relacionant.

Regla General: S'haurà de definir una restricció de VNN sobretot atribut corresponent a una CAj que no estiga present en la CP de la relació que representa la relació ternària



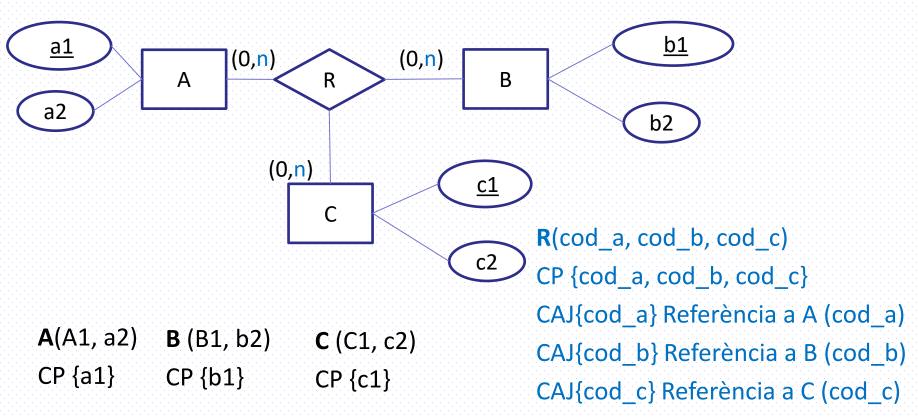
Relacions ternàries N: N: N

Es crea una nova taula que contindrà un atribut de referència a cadascuna de les taules que estan relacionades.

La clau principal de la taula estarà composta per tots els atributs de referència a les entitats que està relacionant.



#### Relacions ternàries N: N: N



#### Relacions ternàries 1: N: N

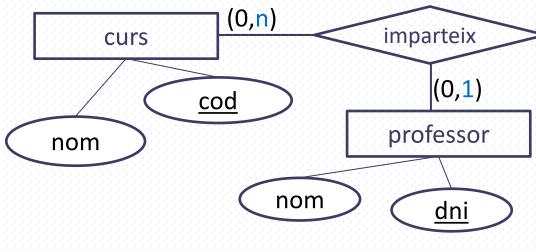
Es crea una nova taula que contindrà un atribut de referència a cadascuna de les taules que estan relacionades.

La clau principal de la taula estarà composta per dos atributs, que seran aquells que referencien a les entitats de cardinalitat n.

Com que hi ha atributs que no formen part de la clau principal, s'haurà d'aplicar la <u>regla general</u> de les ternàries.



#### Relacions ternàries 1: N: N



aula(cod, Nom)

CP {cod}

professor (dni, Nom)

CP {dni}

curs (cod, Nom)

CP {cod}

CP {cod\_c, cod\_a} VNN {cod\_p}

nom

(0,n)

CAJ{cod\_a} Referència a Aula (cod)

aula

imparteix(cod\_p, cod\_c, cod\_a)

cod

CAJ{cod\_p} Referència a Professor (cod)

CAJ{cod c} Referència a Curs (cod)



#### Relacions ternàries 1: 1: N

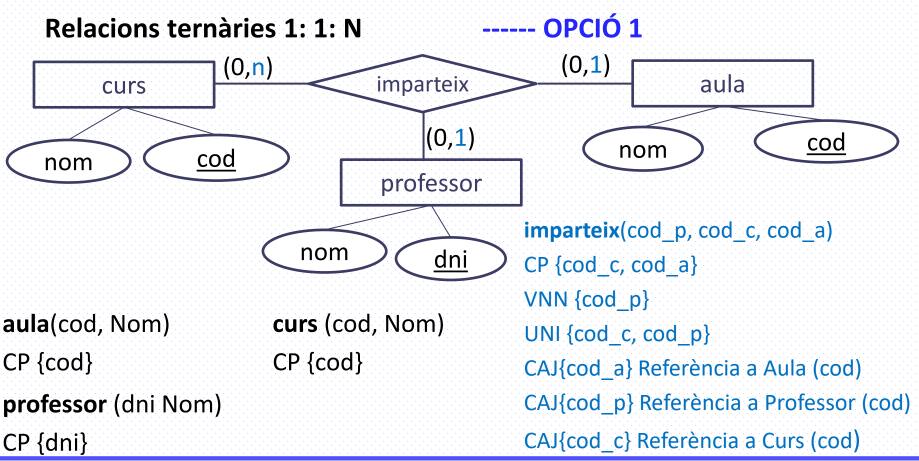
Es crea una nova taula que contindrà un atribut de referència a cadascuna de les taules que estan relacionades.

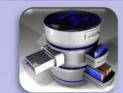
La clau principal de la taula estarà composta per dos atributs, un d'ells serà el que fa referència a l'entitat de cardinalitat n. L'altre serà el de qualsevol de les altres entitats.

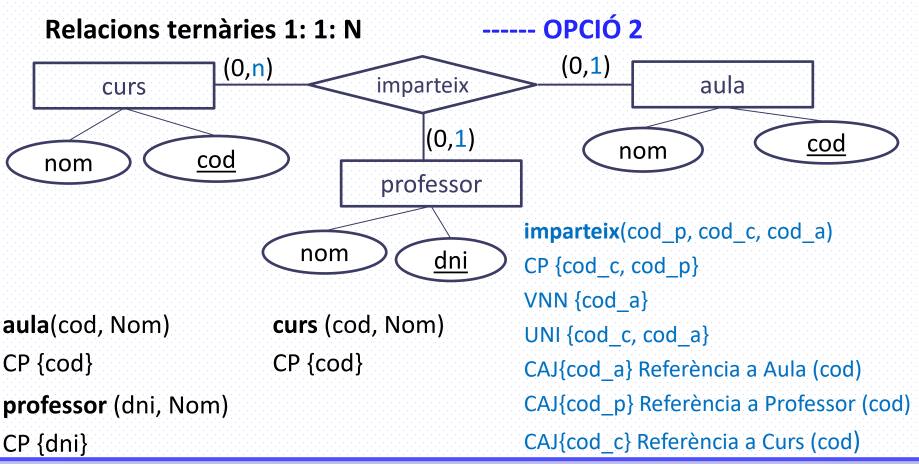
Es tindrà per tant, dues claus candidates, de manera que triarem una com a clau principal i l'altra com a clau alternativa.

Com que hi ha atributs que no formen part de la clau principal, s'haurà d'aplicar la <u>regla general</u> de les ternàries.











#### Relacions ternàries 1: 1: 1

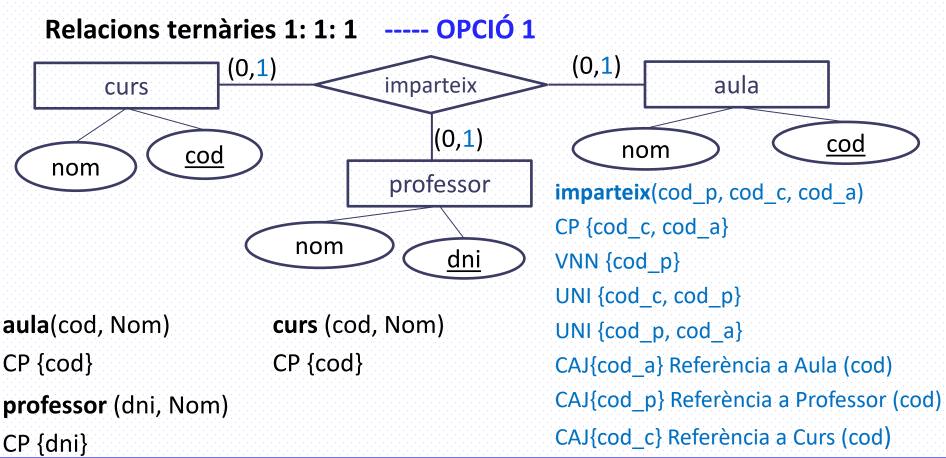
Es crea una nova taula que contindrà un atribut de referència a cadascuna de les taules que estan relacionades.

La clau principal de la taula estarà composta per dos atributs, ja que no hi ha cardinalitats n, la clau principal estarà formada per parells.

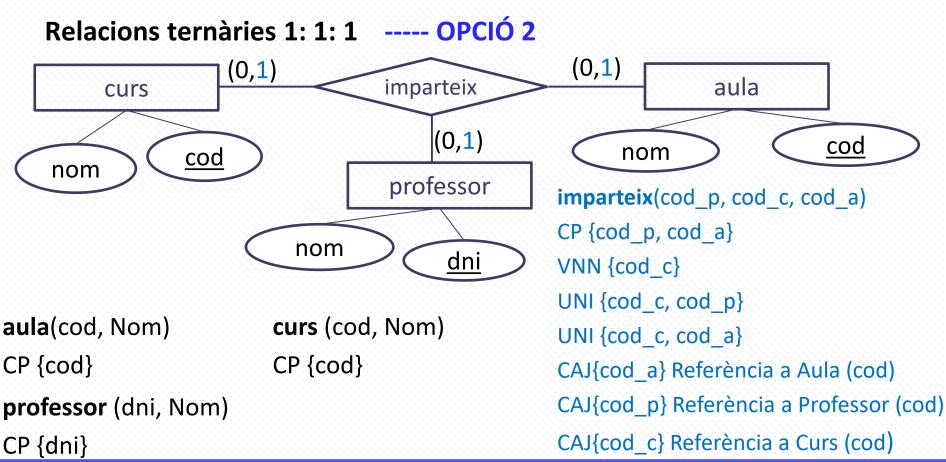
Es tindrà per tant, **tres claus candidates**, de manera que triarem una com a clau principal i dos com a claus alternatives.

Com que hi ha atributs que no formen part de la clau principal, s'haurà d'aplicar la <u>regla general</u> de les ternàries.

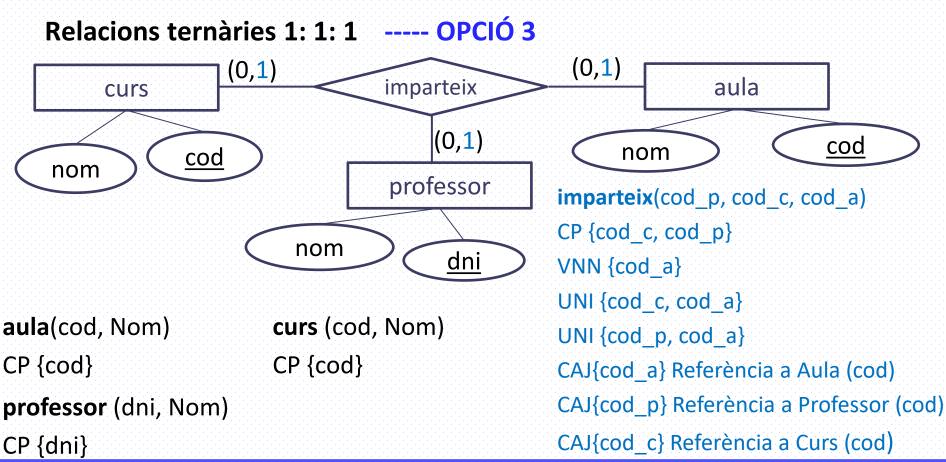


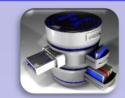












Per saber si hi ha restriccions d'existències o no, ens fixarem en les cardinalitats mínimes.

Quan la cardinalitat mínima té valor d'1, és perquè estem obligant a que hi hagi una relació entre els registres de les entitats.

Per tant només hi haurà restriccions d'existència quan la cardinalitat mínima tinga valor igual a 1.

Les restriccions d'existència es marcaran amb la **restricció de VNN** (Valor No Null) **en la clau aliena** que la representa.

NO transformarem les restriccions d'existència a les ternàries



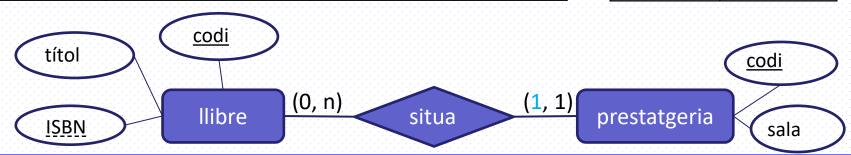
¿Les dades de les taules, representen el model E / R?

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_14757 | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_47803 | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 |       |

#### prestatgeria

| <del></del> | T    |
|-------------|------|
| Codi        | sala |
| 3_2_2       | 3    |
| 2_5_3       | 2    |
| 3_6_1       | 3    |





Un llibre està ubicat com a mínim en una prestatgeria, per tant, hi ha una restricció d'existència.

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_1475  | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_4780  | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 |       |

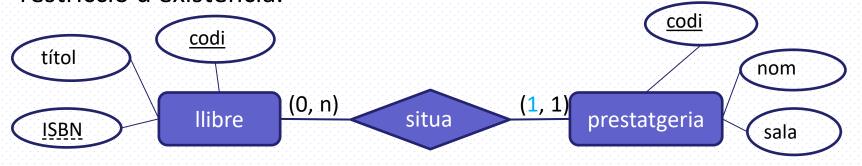
#### prestatgeria

| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |

El llibre In\_17845, no té prestatgeria. La forma d'obligar que tinga, és que la CAj cod p, no puga tenir un valor nul.



Un llibre està ubicat com a mínim en un prestatgeria, per tant, hi ha una restricció d'existència.



prestatgeria (codi, Nom, sala)

CP {codi}

**llibre**(codi, Títol, ISBN, cod\_p)

CP {codi}

VNN {ISBN}

UNI {ISBN}

VNN {cod\_p}

CAJ{cod\_p} Referència a prestatgeria (codi)



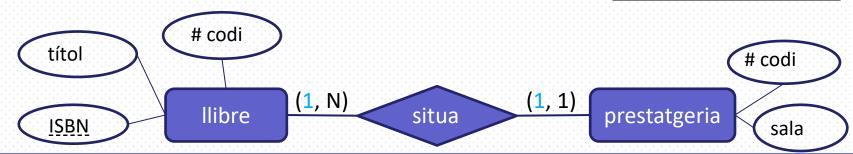
¿Les dades de les taules, representen el model E / R?

#### llibre

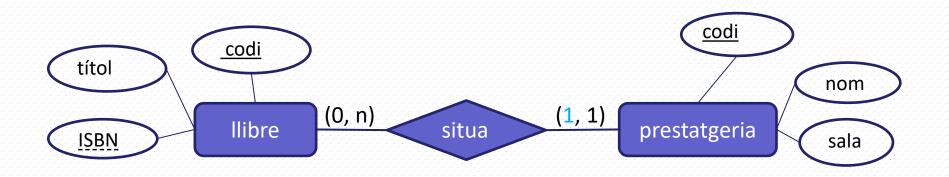
| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_14757 | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_47803 | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 | 3_2_2 |

#### prestatgeria

| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |







- O Un llibre, està situat com a mínim en una prestatgeria?
   sí → Restricció d'existència
- Tinc en llibre una CAJ de la prestatgeria?
   sí → Afegir VNN a la CAJ de la prestatgeria



Un llibre està ubicat com a mínim en un prestatgeria, per tant, hi ha una restricció d'existència.

Una prestatgeria ha de tindre com a mínim un llibre, per tant, hi ha una restricció d'existència.

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_1475  | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_4780  | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 | 3_2_2 |

#### prestatgeria

| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |



Tots els codis de la taula prestatgeria, han d'existir en la taula llibre.

Com podem saber-ho? Comparant l'atribut codi de la taula prestatgeria amb l'atribut  $cod\ p$  de la taula llibre.

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_1475  | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_4780  | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 | 3_2_2 |

#### prestatgeria

| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |



Per a això utilitzarem el Càlcul Relacional de Tuples (CRT) que utilitza expressions algebraiques per representar-se.

Els termes algebraics que hem de conèixer són els següents.

| Terme    | Significat |
|----------|------------|
| A        | per a tot  |
| <b>→</b> | implica    |
| ٨        | I          |
| 3        | Existe     |



Per fer referència a les tuples (files) d'una taula ho indicarem de la següent manera: Nom\_Tabla(x)

Exemple: Prestatgeria (x) es llegeix qualsevol tupla de la taula prestatgeria

Per comparar un atribut amb un altre farem referència a la taula i a l'atribut: Nom\_tabla.nom\_atributo

**Exemple:** prestatgeria.codi l'utilitzarem per fer referència a l'atribut codi de la taula prestatgeria.



#### Restricció d'existència:

Per a qualsevol tupla de la taula prestatgeria implica que hi ha una tupla qualsevol en la taula llibre i l'atribut prestatgeria.codi és igual a l'atribut libro.cod\_p

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_1475  | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_4780  | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 | 3_2_2 |

#### prestatgeria

| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |



#### Restricció d'existència:

Per a qualsevol tupla de la taula prestatgeria implica que hi ha una tupla qualsevol en la taula llibre i l'atribut estantería.codigo és igual a l'atribut libro.c\_est

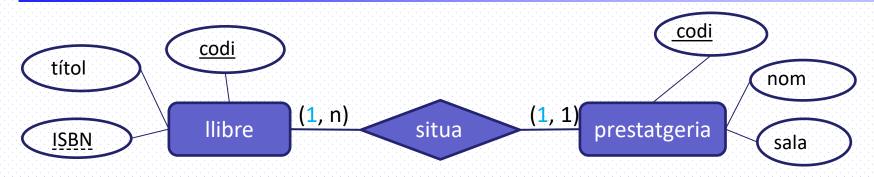
 $\forall$  prestatgeria(x)  $\rightarrow$   $\exists$  Llibre (x)  $\land$  llibre.cod\_p=prestatgeria.codi

#### llibre

| Codi     | Títol     | ISBN      | Cod_p |
|----------|-----------|-----------|-------|
| Th_1475  | Aquitània | 120145201 | 2_5_3 |
| Na_4780  | pàtria    | 412547858 | 3_2_2 |
| In_17845 | pinotxo   | 742365214 | 3_2_2 |

#### prestatgeria

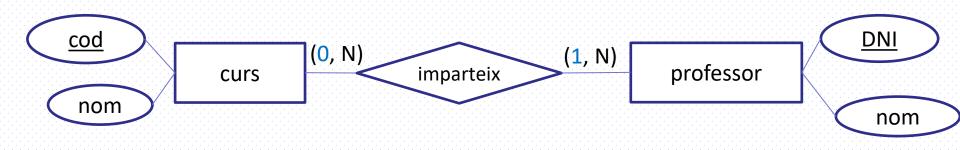
| Codi  | sala |
|-------|------|
| 3_2_2 | 3    |
| 2_5_3 | 2    |
| 3_6_1 | 3    |



```
Ilibre(codi, Títol, ISBN, cod_p)
CP {codi} VNN {cod_p}
VNN {ISBN} CAJ{cod_p} Referència a Prestatgeria (codi)
UNI {ISBN}
prestatgeria (codi, Nom, sala)
CP {codi}
∀ prestatgeria(x) → ∃Llibre (x) ∧ llibre.cod_p=prestatgeria.codi
```



Quan la cardinalitat màxima és de n: ni apareix una nova taula, la restricció d'existència es vincula a la nova taula



professor (dni, Nom)

CP {dni}

curs (cod, Nom)

CP {cod}

imparteix (cod\_curso, DNI\_prof)

CP {cod\_curso, DNI\_prof}

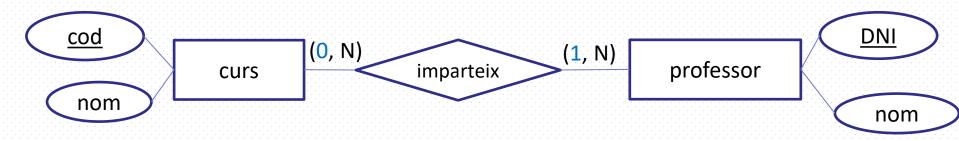
CAJ {cod\_curso} Referència a Curs (cod)

CAJ {DNI\_prof} Referència a Professor (dni)

 $\forall$  Curs (x)  $\longrightarrow$   $\exists$  Imparteix (x)  $\land$  Imparteix.cod\_curso=Curs.cod



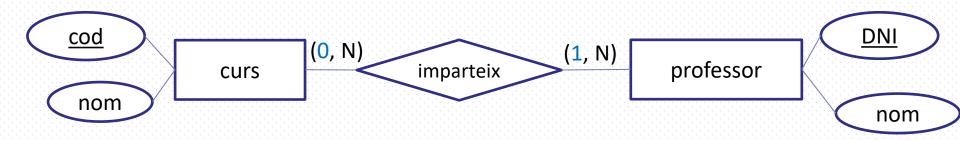
Quan la cardinalitat màxima és de n: ni apareix una nova taula, la restricció d'existència es vincula a la nova taula



- O Un curs, és impartit com a mínim per un professor?
   sí → Restricció d'existència
- Tinc en curs una CAJ de professor?
   no → CRT



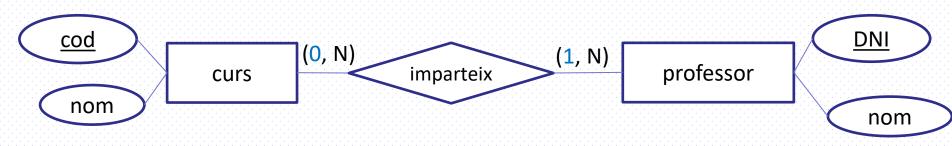
Quan la cardinalitat màxima és de n: ni apareix una nova taula, la restricció d'existència es vincula a la nova taula



 O Un professor imparteix com a mínim un curs no → No hi ha restricció d'existència



En qualsevol cas, en les activitats indicarem només que existeix un càlcul relacional de tupla (CRT) i cap a quina taula



professor (dni, Nom)

CP {dni}

curs (cod, Nom)

CP {cod}

CRT → Imparteix

imparteix (cod\_curso, DNI\_prof)

CP {cod\_curso, DNI\_prof}

CAJ {cod\_curso} Referència a Curs (cod)

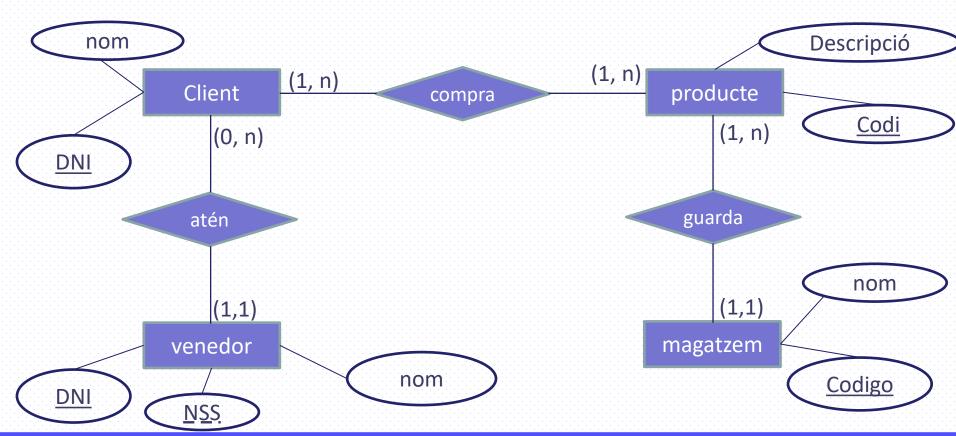
CAJ {DNI\_prof} Referència a Professor (dni)

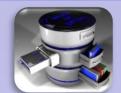


#### Exercici



#### **Exercici**





#### Exercici

