• Considerare una relazione $R(A, \underline{B}, \underline{C}, D, E)$. Indicare quali delle seguenti proiezioni hanno certamente lo stesso numero di n-uple di R:

- $\pi_{ABCD}(R)$
- $\pi_{AC}(R)$
- $\pi_{BC}(R)$
- $\pi_C(R)$
- $\pi_{CD}(R)$

• Considerare una relazione $R(A, \underline{B}, \underline{C}, D, E)$. Indicare quali delle seguenti proiezioni hanno certamente lo stesso numero di n-uple di R:

•
$$\pi_{ABCD}(R)$$

•
$$\pi_{AC}(R)$$

•
$$\pi_{BC}(R)$$

•
$$\pi_C(R)$$

$$\bullet$$
 $\pi_{CD}(R)$

- Considerare le seguenti relazioni (tutte senza valori nulli):
 - $R_1(\underline{A},B,C)$ con vincolo di integrità referenziale fra C e R_2 e con cardinalità $N_1=100$
 - $R_2(\underline{D},E,F)$ con vincolo di integrità referenziale fra F e R_3 e con cardinalità $N_2=200$
 - $R_3(\underline{G}, H, I)$ con cardinalità $N_3 = 50$
- Indicare la cardinalità del risultato di ciascuna delle seguenti espressioni:
 - 1. $\pi_{AB}(R_1)$
 - 2. $\pi_E(R_2)$
 - 3. $\pi_{BC}(R_1)$
 - 4. $\pi_G(R_3)$

- 1. $\pi_{AB}(R_1) = 100$
 - La proiezione coinvolge la chiave della relazione
- 2. $1 \le \pi_E(R_2) \le 200$
 - Cardinalità minima 1 in quanto non possono essere presenti valori nulli e non essendo coinvolta la chiave tutti i valori di *E* potrebbero essere uguali
 - ullet Cardinalità massima 200 poiché tutti i valori di E potrebbero essere diversi ed al più saranno in numero tanti quanti la chiave
- 3. $1 \le \pi_{BC}(R_1) \le 100$
 - ullet 1 come cardinalità minima in quanto non possono essere presenti valori nulli e non essendo coinvolta la chiave tutti i valori della proiezione su B e C potrebbero essere uguali
 - 100 come cardinalità massima poiché tutti i valori della proiezione su B e C potrebbero essere diversi ed al più saranno in numero tanti quanti sono gli elementi della chiave
- 4. $\pi_G(R_3) = 50$
 - ullet La cardinalità dell'operazione é esattamente 50 poiché G è chiave per R_3

- Considerare la seguente base di dati relazionale:
 - CLIENTI (<u>Codice</u>, Nome, Indirizzo, Città)
 - NOLEGGI (Cliente, Auto, DataPrelievo, DataRestituzione)
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Auto e la relazione AUTOVETTURE
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Cliente e la relazione CLIENTI
 - AUTOVETTURE (<u>Targa</u>, Modello, Colore, Annolmmatricolazione, CostoGiornaliero)
- Formulare in algebra relazionale:
 - l'interrogazione che restituisce i dati dei clienti che hanno noleggiato almeno un'autovettura nell'anno 2006

$$\mathbf{A} = \sigma_{(DataPrelievo \geq '01/01/2006') \land (DataPrelievo \leq '31/12/2006')} \mathbf{Noleggi};$$

CLIENTI
$$\bowtie_{Codice=Cliente} A$$

- Considerare la seguente base di dati relazionale:
 - CLIENTI (<u>Codice</u>, Nome, Indirizzo, Città)
 - NOLEGGI (Cliente, Auto, DataPrelievo, DataRestituzione)
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Auto e la relazione AUTOVETTURE
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Cliente e la relazione CLIENTI
 - AUTOVETTURE (<u>Targa</u>, Modello, Colore, AnnoImmatricolazione, CostoGiornaliero)
- Formulare in algebra relazionale:
 - l'interrogazione che restituisce i clienti che hanno noleggiato più di un'autovettura

 $\pi_{Cliente} (\sigma_{Auto \neq Auto'} (\text{Noleggi})))$

- Considerare la seguente base di dati relazionale:
 - CLIENTI (<u>Codice</u>, Nome, Indirizzo, Città)
 - NOLEGGI (Cliente, Auto, DataPrelievo, DataRestituzione)
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Auto e la relazione AUTOVETTURE
 - con vincolo di integrità referenziale fra l'attributo Cliente e la relazione CLIENTI
 - AUTOVETTURE (<u>Targa</u>, Modello, Colore, AnnoImmatricolazione, CostoGiornaliero)
- Formulare in algebra relazionale:
 - l'interrogazione che restituisce i clienti che hanno noleggiato autovetture di un solo modello.

$$V = Noleggi \bowtie_{Auto=Targa} Autovetture$$

$$V_1 = V \bowtie_{Cliente = Cliente'} (\rho_{X' \leftarrow X} V)$$

$$\pi_{Cliente}$$
Noleggi - $\pi_{Cliente}(\sigma_{Modello \neq Modello'}(V_1))$

- Considerare la seguente base di dati relazionale:
 - FARMACI (Codice, NomeFarmaco, PrincipioAttivo, Produttore, Prezzo)
 - PRODUTTORI (<u>CodProduttore</u>, Nome, Nazione)
 - SOSTANZE (<u>ID</u>, NomeSostanza, Categoria)
- con vincoli di integrità referenziale fra Produttore e la relazione PRODUTTORI, fra PrincipioAttivo e la relazione SOSTANZE.
- Formulare in algebra relazionale la seguente interrogazione:
 - l'interrogazione che fornisce, per i farmaci il cui principio attivo è nella categoria "sulfamidico," il nome del farmaco e quello del suo produttore;

A = FARMACI $\bowtie_{PrincipioAttivo=ID}(\sigma_{Categoria='sulfamidico'} SOSTANZE);$

 $\pi_{NomeFarmaco,Nome}(PRODUTTORI \bowtie_{CodProduttore=Produttore} A).$

- Considerare la seguente base di dati relazionale:
 - FARMACI (Codice, NomeFarmaco, PrincipioAttivo, Produttore, Prezzo)
 - PRODUTTORI (<u>CodProduttore</u>, Nome, Nazione)
 - SOSTANZE (<u>ID</u>, NomeSostanza, Categoria)
- con vincoli di integrità referenziale fra Produttore e la relazione PRODUTTORI, fra PrincipioAttivo e la relazione SOSTANZE.
- Formulare in algebra relazionale la seguente interrogazione:
 - l'interrogazione che fornisce, per i farmaci con produttore italiano, il nome del farmaco e quello della sostanza del suo principio attivo.

B = FARMACI $\bowtie_{Produttore=CodProduttore}(\sigma_{Nazione='Italia'} PRODUTTORI);$

 $\pi_{NomeFarmaco,NomeSostanza}(Sostanze \bowtie_{ID=PrincipioAttivo} B).$

- Con riferimento al seguente schema di base di dati:
 - CITTÀ (Nome, Regione, Abitanti)
 - ATTRAVERSAMENTI (<u>Città</u>, <u>Fiume</u>)
 - FIUMI (Fiume, Lunghezza)
- Formulare, in algebra relazionale, la seguente interrogazione:
 - Visualizza nome, regione e abitanti per le città che hanno più di 50000 abitanti e sono attraversate dal Po oppure dall'Adige.

 $\Pi_{Nome, \, Regione, \, Abitanti}(\, \sigma_{(Fiume="Po") \lor (Fiume="Adige")}(ATTRAVERSAMENTO) \triangleright \triangleleft_{Citta=Nome} \\ \sigma_{Abitanti > 50000}(CITTA) \,)$

• Si consideri lo schema di base di dati che contiene le seguenti relazioni:

DEPUTATI (Codice, Cognome, Nome, Commissione, Provincia, Collegio)

COLLEGI(Provincia, Numero, Nome)

PROVINCE(Sigla, Nome, Regione)

REGIONI(Codice, Nome)

COMMISSIONI(Numero, Nome, Presidente)

- Formulare in algebra relazionale la seguenti interrogazione:
 - Trovare nome e cognome dei presidenti di commissioni cui partecipa almeno un deputato eletto in una provincia della Sicilia.

```
\begin{array}{c} \Pi_{Nom,\,Cogn} \\ ((\rho_{Nom,Cogn\leftarrow Nome,Cognome}(DEPUTATI)) \triangleright \triangleleft_{Presidente=Codice} \\ (COMMISSIONI \triangleright \triangleleft_{Numero=Comm} \ (\rho_{Comm\leftarrow Commissione}(DEPUTATI \triangleright \triangleleft \quad Provincia=Sigla \\ (PROVINCE \triangleright \triangleleft_{Regione=Codice} (\\ \sigma_{Nome='Sicilia'}(REGIONI)))))))) \end{array}
```

• Si consideri lo schema di base di dati che contiene le seguenti relazioni:

DEPUTATI (Codice, Cognome, Nome, Commissione, Provincia, Collegio)

COLLEGI (Provincia, Numero, Nome)

PROVINCE (Sigla, Nome, Regione)

REGIONI (Codice, Nome)

COMMISSIONI (Numero, Nome, Presidente)

- Formulare in algebra relazionale la seguenti interrogazione:
 - Trovare nome, cognome e provincia di elezione dei deputati della commissione Bilancio.

```
\begin{array}{c} \Pi_{NomeC,Cognome,nom1} \ (\\ (\rho_{Nom1\leftarrow Nome}(PROVINCIA)) \triangleright \triangleleft_{Sigla=Provincia} \\ ((\rho_{Nome1\leftarrow Nome}(DEPUTATI)) \triangleright \triangleleft_{Commissione=Numero} \\ (\sigma_{Nome="Bilancio"}(COMMISSIONE))) \end{array}
```

• Si consideri lo schema di base di dati che contiene le seguenti relazioni: DEPUTATI (Codice, Cognome, Nome, Commissione, Provincia, Collegio)

COLLEGI (Provincia, Numero, Nome)

PROVINCE (Sigla, Nome, Regione)

REGIONI (Codice, Nome)

COMMISSIONI (Numero, Nome, Presidente)

- Formulare in algebra relazionale la seguenti interrogazione:
 - Trovare nome, cognome, provincia e regione di elezione dei deputati della commissione Bilancio.

```
\begin{array}{c} \Pi_{NomeC,Cognome,nom1,rege} \,(\\ (\rho_{Rege\leftarrow Nome}(\ REGIONE)) \triangleright \triangleleft_{Codice=Regione} \\ (\rho_{Nom1\leftarrow Nome}(\ PROVINCIA)) \triangleright \triangleleft_{Sigla=Provincia} \\ ((\rho_{Nome1\leftarrow Nome}(DEPUTATI)) \triangleright \triangleleft_{Commissione=Numero} \\ (\sigma_{Nome="Bilancio"}(\ COMMISSIONE))) \end{array}
```

• Si consideri lo schema di base di dati che contiene le seguenti relazioni:

DEPUTATI (Codice, Cognome, Nome, Commissione, Provincia, Collegio)

COLLEGI (Provincia, Numero, Nome)

PROVINCE (Sigla, Nome, Regione)

REGIONI (Codice, Nome)

COMMISSIONI (Numero, Nome, Presidente)

- Formulare in algebra relazionale la seguenti interrogazione:
 - Trovare i collegi di una stessa regione in cui siano stati eletti deputati con lo stesso nome proprio.

```
\begin{split} &(\Pi_{NomeColl1} \\ &(\sigma_{NomeD1=NomeD2} \\ &(\rho_{NomeD2,NomeColl2,Regione2\leftarrow,NomeD,Nome,Regione} \\ &(\Pi_{Regione,NomeD,Provincia,CollegioNome}(\rho_{NomeD,ProvinciaD\leftarrow Nome,Provincia} DEPUTATI) \\ &\triangleright \triangleleft_{(Provincia=ProvinciaD \land Collegio=Numero)} \\ &(COLLEGI\triangleright \triangleleft_{Provincia=Sigla}(\rho_{NomeP\leftarrow Nome} PROVINCE))))))\\ &\triangleright \triangleleft_{Regione2=Regione1} \\ &(\rho_{NomeD1,NomeColl1,Regione1\leftarrow,NomeD,Nome,Regione} \\ &(\Pi_{Regione,NomeD,Provincia,CollegioNome}(\rho_{NomeD,ProvinciaD\leftarrow Nome,Provincia} DEPUTATI)\\ &\triangleright \triangleleft_{(Provincia=ProvinciaD \land Collegio=Numero)} \\ &(COLLEGI\triangleright \triangleleft_{Provincia=Sigla}(\rho_{NomeP\leftarrow Nome} PROVINCE)))))))))))) \end{split}
```

- Con riferimento al seguente schema di base di dati:
 - CITTÀ (Nome, Regione, Abitanti)
 - ATTRAVERSAMENTI (<u>Città</u>, <u>Fiume</u>)
 - FIUMI (Fiume, Lunghezza)
- Formulare, in algebra relazionale, la seguente interrogazione:
 - Trovare le città che sono attraversate da (almeno) due fiumi, visualizzando il nome della città e quello del più lungo di tali fiumi.

```
\begin{array}{l} \Pi_{Citt\grave{a},Fiume} \; (\sigma_{Fiume \; \neq \; Fiume \; 1} \; (ATTRAVERSAMENTO) \\ \circlearrowleft _{Citt\grave{a}=Citt\grave{a}1} \\ \rho_{Citt\grave{a}1,Fiume \; 1\leftarrow Citt\grave{a},\; Fiume} \; (\; ATTRAVERSAMENTO \; ))) \, - \end{array}
```

 $\Pi_{\text{Città},\text{Fiume}} \left(\sigma_{(\text{Fiume} \neq \text{Fiume} 1) \land (\text{Lughezza} < \text{Lunghezza} 1)} \left((\text{FIUMI} \triangleright \triangleleft \text{ATTRAVERSAMENTO} \right) \right)$

 $\rho_{\text{Città1,Fiume1, Lunghezza1}\leftarrow\text{Città,Fiume, Lunghezza}(\text{ FIUMI } \triangleright \triangleleft \text{ATTRAVERSAMENTO)))$

- Considerare le seguenti relazioni (tutte senza valori nulli):
 - $R_1(\underline{A},B,C)$ con vincolo di integrità referenziale fra C e R_2 e con cardinalità $N_1=100$
 - $R_2(\underline{D}, E, F)$ con vincolo di integrità referenziale fra F e R_3 e con cardinalità $N_2=200$
 - $R_3(\underline{G}, H, I)$ con cardinalità $N_3 = 50$
- Indicare la cardinalità del risultato di ciascuna delle seguenti espressioni:
 - 1. $R_1 \bowtie_{A=D} R_2$
 - 2. $R_1 \bowtie_{C=D} R_2$
 - 3. $R_3 \bowtie_{I=A} R_1$

- 1. $0 \le R_1 \bowtie_{A=D} R_2 \le 100$
 - 0 come cardinalità minima in quanto il join potrebbe essere vuoto
 - 100 come cardinalità massima poiché al più tutti i valori di A si combineranno al più con un valore di D poiché sia A che D sono delle chiavi per le due relazioni
- 2. $R_1 \bowtie_{C=D} R_2 = 100$
 - La cardinalità dell'operazione è esattamente 100 poiché esiste un vincolo di integrità referenziale tra C e D e quindi ogni valore di C si combina con esattamente un valore di D
- 3. $0 \le R_3 \bowtie_{I=A} R_1 \le 50$
 - La cardinalità dell'operazione è compresa tra 0 e 50 poiché al più ogni valore di I si combina con esattamente un valore di A

- Considerare le seguenti relazioni (tutte senza valori nulli):
 - $R_1(\underline{A},B,C)$ con vincolo di integrità referenziale fra C e R_2 e con cardinalità $N_1=100$
 - $R_2(\underline{D}, E, F)$ con vincolo di integrità referenziale fra F e R_3 e con cardinalità $N_2=200$
 - $R_3(\underline{G}, H, I)$ con cardinalità $N_3 = 50$
- Indicare la cardinalità del risultato di ciascuna delle seguenti espressioni:
 - 1. $(R_3 \bowtie_{I=A} R_1) \bowtie_{C=D} R_2$
 - $2. (R_3 \bowtie_{I=A} R_1) \bowtie_{C=E} R_2$

- 1. $0 \le (R_3 \bowtie_{I=A} R_1) \bowtie_{C=D} R_2 \le 50$
 - La cardinalità della primo join è compresa tra 0 e 50
 - La cardinalità del secondo join rimane invariata rispetto a quella ottenuta con il primo in quanto ogni valore di C si combina esattamente con un valore di D e sarà quindi compresa tra 0 e 50
- 2. $0 \le (R_3 \bowtie_{I=A} R_1) \bowtie_{C=E} R_2 \le 10000$
 - La cardinalità della primo join è compresa tra 0 e 50
 - La cardinalità del secondo join sarà compresa tra 0 e 10000 in quanto se i valori di C e E sono tutti diversi si avrà un join vuoto, mentre se sono tutti uguali si avrà il prodotto cartesiano delle tuple

- Considerare le relazioni $R_1(\underline{A},B,C)$ e $R_2(\underline{D},E,F)$ aventi rispettivamente cardinalità N_1 e N_2 .
- Assumere che sia definito un vincolo di integrità referenziale fra l'attributo C di R_1 e (la chiave D di) R_2 .
- Indicare la cardinalità di ciascuno dei seguenti join (specificare l'intervallo nel quale essa può variare):
 - \bullet $R_1 \bowtie_{A=D} R_2$
 - $\bullet R_1 \bowtie_{C=D} R_2$
 - \bullet $R_1 \bowtie_{A=F} R_2$
 - \bullet $R_1 \bowtie_{B=E} R_2$

- Considerare le relazioni $R_1(\underline{A},B,C)$ e $R_2(\underline{D},E,F)$ aventi rispettivamente cardinalità N_1 e N_2 .
- Assumere che sia definito un vincolo di integrità referenziale fra l'attributo C di R_1 e (la chiave D di) R_2 .
- Indicare la cardinalità di ciascuno dei seguenti join (specificare l'intervallo nel quale essa può variare):
 - $R_1 \bowtie_{A=D} R_2$ compresa tra 0 e $\min\{N_1, N_2\}$
 - $R_1 \bowtie_{C=D} R_2$ esattamente N_1
 - $R_1 \bowtie_{A=F} R_2$ compresa tra 0 e N_2
 - $R_1 \bowtie_{B=E} R_2$ compresa tra 0 e N_1N_2

- Date le relazioni $R_1(A,B,C)$, $R_2(E,F,G,H)$, $R_3(J,K)$, $R_4(L,M)$ aventi rispettivamente cardinalità N_1 , N_2 , N_3 , N_4 , quali vincoli di chiave e di integrità referenziale vanno definiti (se possibile) affinché nei casi seguenti valgano le condizioni indicate?
 - 1. $|R_1 \bowtie_{B=G} R_2| = N_1$
 - 2. $|R_2 \bowtie_{G=B} R_1| = N_1$
 - 3. $|\pi_I(R_3)| = N_3$
 - 4. $|\pi_J(R_3)| < N_3$
 - 5. $|\pi_L(R_4) \bowtie_{L=J} R_3| = N_4$
 - 6. $|R_4 \bowtie_{M=K} R_3| = N_3$
 - 7. $|R_1 \bowtie_{BC=GH} R_2| = N_2$
 - 8. $|R_1 \bowtie_{BC=GH} R_2| = N_1$
 - 9. $0 \le |R_1| \bowtie_{A=F} R_2| \le N_1 N_2$
 - 10. $|R_1 \bowtie_{A=F} R_2| = N_1 N_2$

- 1. $|R_1 \bowtie_{B=G} R_2| = N_1$
 - ullet (B chiave), G chiave e vincolo di integrità referenziale tra B e R_2
- 2. $|R_2 \bowtie_{G=B} R_1| = N_1$:
 - ullet (B chiave), G chiave e vincolo di integrità referenziale tra B e R_2
- 3. $|\pi_J(R_3)| = N_3$
 - J chiave
- 4. $|\pi_J(R_3)| < N_3$
 - Non è possibile imporre vincoli che garantiscano il minore stretto
- 5. $|\pi_L(R_4) \bowtie_{L=J} R_3| = N_4$
 - ullet L chiave, J chiave e vincolo di integrità referenziale tra L e R_3

- 6. $|R_4 \bowtie_{M=K} R_3| = N_3$
 - ullet K chiave, M chiave e vincolo di integrità referenziale tra K e R_4
- 7. $|R_1 \bowtie_{BC=GH} R_2| = N_2$
 - ullet BC chiave, GH chiave e vincolo di integrità referenziale tra GH e R_1
- 8. $|R_1 \bowtie_{BC=GH} R_2| = N_1$
 - ullet BC chiave, GH chiave e vincolo di integrità referenziale tra BC e R_2
- 9. $0 \le |R_1 \bowtie_{A=F} R_2| \le N_1 N_2$
 - Nessun vincolo, perché la cardinalità è sempre nell'intervallo
- 10. $|R_1 \bowtie_{A=F} R_2| = N_1 N_2$
 - ullet Non è possibile imporre vincoli in quanto A e F dovrebbero essere non chiave e con un unico valore

• Trasformare la seguente espressione dall'algebra, che fa riferimento allo schema $R_1(A,B)$, $R_2(C,D,E)$, $R_3(F,G,H)$, con l'obiettivo di ridurre le dimensioni dei risultati intermedi:

$$\Pi_{ADH}$$
 ($\sigma_{(B=C)\land(E=F)\land(A>20)\land(G=10)}$ (($R_1 \triangleright \triangleleft R_3$) $\triangleright \triangleleft R_2$)

• Trasformare la seguente espressione dall'algebra, che fa riferimento allo schema $R_1(A,B)$, $R_2(C,D,E)$, $R_3(F,G,H)$ con l'obiettivo di ridurre le dimensioni dei risultati intermedi:

$$\Pi_{ADH}$$
 ($\sigma_{(B=C)\land(E=F)\land(A>20)\land(G=10)}$ (($R_1 \triangleright \triangleleft R_3$) $\triangleright \triangleleft R_2$)

$$\Pi_{ADH} (\sigma_{A>20}(R_1) \triangleright \triangleleft_{B=C} \Pi_{CDH} (R_2 \triangleright \triangleleft_{E=F} \Pi_{FH} (\sigma_{G=10}(R_3))))$$

- Considerare uno schema relazionale contenente le relazioni $R_1(A,B,C)$, $R_2(D,G)$, $R_3(E,F)$
- Formulare in calcolo relazionale su tuple e su domini l'interrogazione realizzata in algebra relazionale dalla seguente espressione:

$$(R_3 \triangleright \triangleleft_{G=E} R_2) \cup (\rho_{DG\leftarrow AC} (\Pi_{ACEF} (R_1 \triangleright \triangleleft_{B=F} R_3)))$$

- Considerare uno schema relazionale contenente le relazioni $R_1(A,B,C)$, $R_2(D,G)$, $R_3(E,F)$
- Formulare in calcolo relazionale su tuple e su domini l'interrogazione realizzata in algebra relazionale dalla seguente espressione:

$$(R_3 \triangleright \triangleleft_{G=E} R_2) \cup (\rho_{DG\leftarrow AC} (\Pi_{ACEF} (R_1 \triangleright \triangleleft_{B=F} R_3)))$$

- Questa espressione non è esprimibile in calcolo sulle tuple a causa dell'unione tra due diverse tabelle. In calcolo sui domini l'espressione diventa:
- { D: d, G: g, E: e, F: f | $R_3(E:e, F:f) \land ((R_2(D:d, G:g) \land (g=e)) \lor (R_1(A:d, B:b, C:g) \land (b=f)))$ }

- Considerare lo schema di base di dati contenente le relazioni:
 - Film(<u>CodiceFilm</u>, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
 - Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
 - Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- Formulare in algebra relazionale, in calcolo su domini, e in calcolo su tuple le interrogazioni che trovano:
 - 1. i titoli dei film nei quali Henry Fonda sia stato interprete;
 - 2. i titoli dei film per i quali il regista sia stato anche interprete;
 - 3. i titoli dei film in cui gli attori noti siano tutti dello stesso sesso.



- Film(<u>CodiceFilm</u>, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
- Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
- Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- 1. i titoli dei film nei quali Henry Fonda sia stato interprete

- Film(<u>CodiceFilm</u>, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
- Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
- Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- 2. i titoli dei film per i quali il regista sia stato anche interprete

```
Algebra Relazionale:

Π<sub>Titolo</sub> (σ<sub>(Regista=CodiceAttore)</sub>(INTERPRETAZIONI▷ < FILM))

Calcolo dei Domini:

{ Titolo: t | FILM ( CodiceFilm : fn, Titolo: t, Regista: d, Anno: y, CostoNoleggio: pc) ∧

INTERPRETAZIONI( CodiceFilm : fn, CodiceAttore:d, Personaggio: ch ) }

Calcolo delle tuple:

{ F.Titolo | F(FILM), I(INTERPRETAZIONI) |

F. CodiceFilm =I. CodiceFilm ∧ F.Regista=I.CodiceAttore}
```

- Film(CodiceFilm, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
- Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
- Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- 3. i titoli dei film in cui gli attori noti siano tutti dello stesso sesso

```
Algebra Relazionale:
```

```
\Pi_{\text{Titolo}} (FILM) - \Pi_{\text{Titolo}} (FILM) \triangleright \triangleleft \sigma_{\text{Sex} \triangleleft \text{Sex} \mid \text{I}} (ARTISTI \triangleright \triangleleft \text{INTERPRETAZIONI}) \triangleright \triangleleft \rho_{\text{Sex} \mid \leftarrow \text{Sex}} (\Pi_{\text{CodiceFilm,Sex}} \text{(ARTISTI} \triangleright \triangleleft \text{INTERPRETAZIONI})))
```

- Film(<u>CodiceFilm</u>, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
- Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
- Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- 3. i titoli dei film in cui gli attori noti siano tutti dello stesso sesso

```
Calcolo dei Domini:

{ Titolo: t | FILM (CodiceFilm: fn, Titolo:t, Regista:d, Anno: y, CostoNoleggio: pc) ∧

¬∃t1(∃d1(∃y1(∃pd1(FILM( CodiceFilm: fn,Titolo:t1,Regista:d1, Anno: y1, CostoNoleggio:pd1 )

^ ARTISTI (CodiceAttore: an1,Cognome: sur1,Nome: n1, Sesso: s1,

DataNascita: b1, Nazionalità :nat1) ∧

ARTISTI (CodiceAttore: an2,Cognome: sur2,Nome: n2, Sesso: s2,

DataNascita: b2, Nazionalità :nat2) ∧

INTERPRETAZIONI (CodiceFilm: fn, CodiceAttore: an1, Personaggio: ch1)

^ (s1 ≠ s2) )))) }
```

- Film(<u>CodiceFilm</u>, Titolo, Regista, Anno, CostoNoleggio)
- Artisti(<u>CodiceAttore</u>, Cognome, Nome, Sesso, DataNascita, Nazionalità)
- Interpretazioni(<u>CodiceFilm</u>, <u>CodiceAttore</u>, <u>Personaggio</u>)
- 3. i titoli dei film in cui gli attori noti siano tutti dello stesso sesso

```
Calcolo delle Tuple:

{ F.Titolo | F(FILM) |

¬(∃F1(FILM)(∃A1(ARTISTI) (∃A2(ARTISTI) (∃I1(INTERPRETAZIONI)

(∃I2( INTERPRETAZIONI ) ∧

A1.CodiceAttore=I1.CodiceAttore∧ F1.CodiceFilm=I1.CodiceFilm ∧

A2.CodiceAttore=I2. CodiceAttore ∧ I1.CodiceFilm =I2.CodiceFilm ∧

A1.Sesso≠A2.Sesso ))))) }
```