# PHÉP TOÁN QUAN HỆ

Relational Calculus

Ng Đức Thuần BM Hệ thống Thông Tin Đ.H Nha Trang

# Kiến thức cơ sở liên quan

- Logic vị từ (Predicate Logic)
- Logic vị từ bậc nhất (first order Predicate logic)

#### Phép toán quan hệ

- Đại số quan hệ:
  - Cung cấp các phép toán xây dựng quan hệ từ các quan hệ đã có
- Phép toán quan hệ
  - Cung cấp những ký hiệu để định nghĩa quan hệ từ các quan hệ đã có

#### Phép toán quan hệ

- Có 2 loại ngôn ngữ tân từ:
  - Ngôn ngữ tân từ biến bộ
    - TRC: Tuple relational calculus
    - Các biến theo các bộ dữ liệu. Đại diện là QUEL.
  - Ngôn ngữ tân từ biến miền
    - DRC: Domain relational calculus
    - Các biến theo các phần tử của miền dữ liệu.
       Đại diện là QBE.

- Biến bộ (Tuple variable)
  - Giá trị có thể nhận được của 1 biến bộ là 1 bộ (bản ghi)
  - Miền trị của 1 biến bộ là 1 quan hệ
- Câu hỏi có dạng {T | p(T)}

```
T = \text{biến bộ}

p(T) = \text{công thức mô tả T}
```

 Kết quả là tập các bộ t mà p(t) thỏa mãn, khi T=t

#### Phép toán quan hệ

#### Phép toán quan hệ có

- o biến, hằng
- o Phép toán so sánh (<,>,=,≥,≠,≤),
- o Liên kết logic (∧,∨, ¬, ⇒)
- Lượng tử (∃,∀)

#### o Ví dụ

#### Reserves

sid	bid	<u>day</u>
22	101	10/10/96
58	103	11/12/96

#### **Sailors**

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

Thí dụ: Tìm thủy thủ có tần suất (rating)
 trên 7

$$\{S|S \in Sailors \land S.rating > 7\}$$

Có tài liệu viết:

$$\{S \mid Sailors(S) \land S.rating > 7\}$$

 Công thức tổng quát một biểu thức của phép tính biến bộ:

$$\{t_1.A_1, t_2.A_2, ..., t_n.A_n | p(t_1, t_2, ..., t_n)\}$$

Trong đó các  $t_i$  không nhất thiết khác nhau  $A_i$  là các thuộc tính

- P(t) là một công thức
- Công thức được xây dựng từ các công thức nguyên tố
- Các công thức nguyên tố có thuộc 1 trong những dạng sau:
  - r(t) hay r∈t
  - t<sub>1</sub>.A θ t2.B, t<sub>1</sub>.A θ c
  - Θ: là các phép so sánh

- Nếu F<sub>1</sub>, F<sub>2</sub>, ..., F<sub>n</sub> là các công thức, thì:
  - $F_1 \land F_2$ ,  $F_1 \lor F_2$ ,  $F_1 \Rightarrow F_2$ ,  $\neg F_1$  là các công thức

#### Môt số công thức đã biết

- $F_1 \Rightarrow F_2 \approx \neg F_1 \lor F_2$ ,
- $(\neg F_1 \Rightarrow F_2)_{\approx} F_1 \lor F_2$
- $\neg$ ( $\forall$ x  $\neg$  F1)  $\approx$   $\exists$  x F<sub>1</sub>

#### o Terms

- Gắn -- lượng tử ∃ và ∀ gắn với biến R.
- Tự do biến là tự do khi không gắn với lượng tử
- F là công thức có dạng ∃R(p(R)), và có sự gán các bộ cho biến tự do trongb p(R), bao gồm biến R làm cho công thức p(R) true;
- F là công thức có dạng ∀R (p (R)), và có sự gán các bộ cho biến tự do trongb p (R), bao gồm biến R làm cho công thức p(R) true không liên quan đến bộ nào được gán cho R.

Ví du Reserves

sid	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/96
58	103	11/12/96

Sailors

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

Tìm tên và tuổi của thủy thủ có tần suất trên 7

**Boats** 

Tìm tên thủy thủ phục vụ tàu 103

Tìm tên thủy thủ đã từng phục vụ tàu đỏ

<u>Tìm thủy thủ phục vụ tất cả các tàu</u>

<u>Tìm các thủy thủ đã làm việc trên tất cả</u> tàu đỏ

bid	bname	color
101	interlake	red
103	marine	green

Tìm tên và tuổi của thủy thủ có tần suất trên 7  $\{P \mid \exists S \in Sailors (S.rating > 7 \land P.name = S.sname \land P.age = S.age)\}$ 

P là biến bộ có hai trường name và age.

- Hai trường là trường duy nhất trong P

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0



name	age
Lubber	55.0
rusty	35.0

Tìm tên thủy thủ phục vụ tàu 103

```
{ P | ∃ S ∈ Sailors ∃ R ∈ Reserves (R.sid = S.sid ∧ R.bid = 103 ∧ P.sname = S.sname)}
```

Tìm tên thủy thủ đã từng phục vụ tàu đỏ

```
\{P \mid \exists S \in Sailors \exists R \in Reserves \exists B \in Boats \ (R.sid = S.sid \land B.bid = R.bid \land B.color = 'red' \land P.sname = S.sname)\}
```

```
{ P | ∃S ∈ Sailors ∃R ∈ Reserves (R.sid = S.sid \land P.sname = S.sname \land ∃B ∈ Boats(B.bid = R.bid \land B.color ='red'))}
```

Tìm thủy thủ đã phục vụ trên tất cả các tàu

```
{ P | ∃S ∈ Sailors ∀B ∈ Boats (∃R ∈ Reserves (S.sid = R.sid ∧ R.bid = B.bid ∧ P.sname = S.sname))}
```

Tìm thủy thủ phục vụ tất cả các tàu đỏ về logic  $p \Rightarrow q$  tương đương  $\neg p \lor q$ 

```
{ P | ∃S ∈ Sailors ∀B ∈ Boats (B.color = 'red'

⇒ (∃R ∈ Reserves (S.sid = R.sid ∧ R.bid = B.bid))}
```

Hoặc

```
\{ P \mid \exists S \in Sailors \forall B \in Boats (B.color ≠'red' ∨ (∃R ∈ Reserves (S.sid = R.sid ∧ R.bid = B.bid)) \}
```

#### Câu hỏi có dạng

$$\{\langle x1, x2, ..., xn \rangle \mid p(\langle x1, x2, ..., xn \rangle)\}$$

Kết quả là các bộ

$$\langle x1, x2, ..., xn \rangle$$

o Thỏa điều kiện

$$p(\langle x1, x2, ..., xn \rangle)$$

#### Công thức nguyên tử

- <x1,x2,...,xn> ∈ Rel , trong đó Rel là quan hệ có n biến
- X op Y
- op là một trong các phép so sánh (<,>,=,≥,≠.≤),

#### Xác định đệ qui

- $\neg p$ ,  $p \land q$ ,  $p \lor q$ ,  $p \Rightarrow q$ , trong đó p, q là công thức
- ∃X(p(X)), trong đó X là biến miền
- ∀X(p(X)), trong đó X là biến miền

- Việc sử dụng lượng tử ∃X và ∀X trong công thức được gọi là ràng buộc X ( <u>bind</u> X).Biến không bị buộc là biến tự do.
- Xét lại định nghĩa về câu hỏi

$$\left\{ \langle x1, x2, ..., xn \rangle \mid p(\langle x1, x2, ..., xn \rangle) \right\}$$

Điều hạn chế quan trọng là các biến x1, ..., xn bên trái dấu `|' cần là biến tự do duy nhất trong công thức p(...).

im thủy thủ có tần suất làm việc trên 7

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

$$\{\langle I, N, T, A \rangle | \langle I, N, T, A \rangle \in Sailors \land T > 7\}$$

biến miền dữ liệu *I, N, T và A* là bị buộc vào các trường của các bộ Sailors.

o Mỗi bộ  $\langle I,N,T,A\rangle$   $\in$  Sailors thỏa mãn T>7 có trong kết quả.

Tìm thủy thủ đã làm việc trên tàu 103 có tần suất > 7

$$\{\langle I, N, T, A \rangle \mid \langle I, N, T, A \rangle \in Sailors \land T > 7 \land A \}$$

$$\exists Ir, Br, D (\langle Ir, Br, D \rangle \in \text{Reserves} \land Ir = I \land Br = 103)$$

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

sid	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/96
58	103	11/12/96

bid	bname	color
101	interlak e	red
103	marine	green

- $\exists Ir, Br, D (...)$  thay cho  $\exists Ir(\exists Br(\exists D(\ldots)))$
- Lưu ý rằng việc dùng ∃ để tìm bộ trong Reserves được női với Sailors

$$\{\langle I,N,T,A\rangle \mid \langle I,N,T,A\rangle \in \text{Sailors} \land T > 7 \land \exists Ir,Br,D$$
  
 $(\langle Ir,103,D\rangle \in \text{Reserves} \land Ir = I)\}$ 

Tìm thủy thủ đã làm việc trên tàu đỏ có tần suất > 7

$$\left\{ \langle I, N, T, A \rangle | \langle I, N, T, A \rangle \in Sailors \land T > 7 \land \\ \exists Ir, Br, D \left( \langle Ir, Br, D \rangle \in Reserves \land Ir = I \land \\ \exists B, BN, C \left( \langle B, BN, C \rangle \in Boats \land B = Br \land C = 'red' \right) \right\}$$

sid	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

<u>sid</u>	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/96
58	103	11/12/96

bid	bname	color
101	interlake	red
103	marine	green

- Lưu ý cách dùng ngoặc để chỉ phạm vi của lượng từ
- Có thể viết lại, với RED là hằng BN = red

#### Tìm thủy thủ đã làm việc trên tất cả các tàu

$$\begin{cases}
\langle I, N, T, A \rangle | \langle I, N, T, A \rangle \in Sailors \land \\
\forall \langle B, BN, C \rangle \in Boats \\
(\exists \langle Ir, Br, D \rangle \in Reserves(I = Ir \land Br = B))
\end{cases}$$

<u>sid</u>	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
58	rusty	10	35.0

sid	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/96
58	103	11/12/96

bid	bname	color
101	interlake	red
103	marine	green

# Kết luận

Phép toán quan hệ không hướng tính toán, mà mô tả. Người dùng xác định câu hỏi theo cách họ muốn, không theo cách tính toán ra sao.