BÀI GIẢNG

CƠ SỞ DỮ LIỆU

Chương 5 Phép tính quan hệ

KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

Nội dung chi tiết

2

- 1. Giới thiệu
- 2. Phép tính quan hệ trên bộ
- 3. Phép tính quan hệ trên miền

1. Giới thiệu



- Là ngôn ngữ truy vấn hình thức
- ❖Do Codd đề nghị vào năm 1972, "Data Base Systems", Prentice Hall, p33-98
- ♦Đặc điểm
 - Phi thủ tục
 - Dựa vào lý thuyết logic
 - Rút trích cái gì (what) ≠ rút trích như thế nào (how)
 - Khả năng diễn đạt tương đương với ĐSQH

1. Giới thiệu



Đại số quan hệ (relational algebra) có tính thủ tục, gần với ngôn ngữ lập trình

VS

Phép tính quan hệ (relational calculus) không có tính thủ tục và gần với ngôn ngữ tự nhiên hơn

1. Giới thiệu



- Có 2 loại
 - O Phép tính quan hệ trên bộ (Tuple Rational Calculus)
 - **×** SQL
 - O Phép tính quan hệ trên miền (Domain Rational Calculus)
 - **▼** QBE (Query By Example)

2. Phép tính quan hệ trên bộ



• Biểu thức phép tính quan hệ trên bộ có dạng

- o t là biến bộ
 - ➤ Biến nhận giá trị là một bộ của quan hệ trong CSDL
 - x t.A là giá trị của bộ t tại thuộc tính A
- OP là công thức có liên quan đến t
 - ➤ P(t) có giá trị ĐÚNG hoặc SAI phụ thuộc vào t
- Kết quả trả về là tập các bộ t sao cho P(t) đúng

7

Tìm các nhân viên có lương trên 30000



- o t ∈ NHANVIEN đúng
 - ➤ Nếu t là một thể hiện của quan hệ NHANVIEN
- o t.LUONG > 30000 đúng
 - ➤ Nếu thuộc tính LUONG của t có giá trị trên 30000



- Cho biết mã và tên nhân viên có lương trên 30000
 - Tìm những bộ t thuộc NHANVIEN có thuộc tính lương lớn hơn 30000
 - Lấy ra các giá trị tại thuộc tính MANV và TENNV

 $\{ t.MANV, t.TENNV \mid t \in NHANVIEN \land t.LUONG > 30000 \}$

 Tập các MANV và TENNV của những bộ t sao cho t là một thể hiện của NHANVIEN và t có giá trị lớn hơn 30000 tại thuộc tính LUONG



• Cho biết các nhân viên (MANV) làm việc ở phòng 'Nghien cuu'

t.MANV | t ∈ NHANVIEN

s ∈ PHONGBAN ∧ s.TENPHG = 'Nghien cuu'

- o Lấy ra những bộ t thuộc NHANVIEN
- So sánh t với một bộ s nào đó để tìm ra những nhân viên làm việc ở phòng 'Nghien cuu'
- O Cấu trúc "tồn tại" của phép toán logic

$$\exists t \in R (Q(t))$$

Tồn tại 1 bộ t thuộc quan hệ R sao cho vị từ Q(t) đúng



• Cho biết các nhân viên (MANV) làm việc ở phòng 'Nghien cuu'



 Cho biết tên các nhân viên (TENNV) tham gia làm để án hoặc có thân nhân

```
{ t.TENNV | t \in NHANVIEN \land (

\exists s \in PHANCONG (t.MANV = s.MA_NVIEN) \lor

\exists u \in THANNHAN (t.MANV = u.MA_NVIEN)) }
```



 Cho biết tên các nhân viên (TENNV) vừa tham gia làm đề án vừa có thân nhân



 Cho biết tên các nhân viên (TENNV) tham gia làm để án mà không có thân nhân nào



• Với mỗi đề án ở 'TP HCM' cho biết mã đề án, mã phòng ban chu trì và tên người trưởng phòng

```
{ s.MADA, s.PHONG, t.TENNV | s \in DEAN \land t \in NHANVIEN \land s.DDIEM_DA = `TP HCM' \land \exists u \in PHONGBAN (s.PHONG = u.MAPHG \land u.TRPHG = t.MANV) }
```

- Tìm các nhân viên (MANV) tham gia vào <u>tất cả</u> các đề án
 - O Cấu trúc "với mọi" của phép toán logic

$$\forall t \in R (Q(t))$$

Q đúng với mọi bộ t thuộc quan hệ R

```
{ t.MANV, t.HONV, t.TENNV | t \in NHANVIEN \land \forall s \in DEAN (\exists u \in PHANCONG (u.SODA = s.MADA \land t.MANV = u.MA NVIEN )) }
```



- Tìm các nhân viên (MANV, HONV, TENNV) tham gia vào <u>tất cả</u> các đề án do phòng số 4 phụ trách
 - O Cấu trúc "kéo theo" của phép tính logic

$$P \Rightarrow Q$$

$$N \'{e}u \ P \ th \`{i} \ Q$$

$$\{ \ t.MANV, \ t.HONV, \ t.TENNV \ | \ t \in NHANVIEN \land$$

$$\forall s \in DEAN \ ($$

$$s.PHONG = 4 \Rightarrow (\ \exists u \in PHANCONG \ ($$

$$u.SODA = s.MADA \land$$

$$t.MANV = u.MA_NVIEN \))) \ \}$$

Định nghĩa hình thức



Một công thức truy vấn tổng quát có dạng

$$\{t_1.A_i, t_2.A_j, ...t_n.A_k \mid P(t_1, t_2, ..., t_n)\}$$

- o t₁, t₂, ..., t_n là các biến bộ
- \circ $A_i, A_j, ..., A_k$ là các thuộc tính trong các bộ t tương ứng
- o P là công thức
 - ▼ P được hình thành từ những công thức nguyên tố

Biến bộ

18

• Biến tự do (free variable)

```
\{t \mid t \in NHANVIEN \land t.LUONG > 30000 \}
t \mid abien tự do
```

• Biến kết buộc (bound variable)

```
\{t \mid t \in NHANVIEN \land \exists s \in PHONGBAN (s.MAPHG = t.PHG) \}
```

Biến tự do

Biến kết buộc

19

- (i) $t \in R$
 - o t là biến bộ
 - o R là quan hệ
- (ii) t.A θ s.B
 - O A là thuộc tính của biến bộ t
 - OB là thuộc tính của biến bộ s
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =
- (iii) t.A θ c
 - o c là hằng số
 - O A là thuộc tính của biến bộ t
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =

t ∈ NHANVIEN

t.MANV = s.MANV

s.LUONG > 30000



- Mỗi công thức nguyên tố đều mang giá trị ĐÚNG hoặc SAI
 - O Gọi là chân trị của công thức nguyên tố
- Công thức (i)
 - o Chân trị ĐÚNG nếu t là một bộ thuộc R
 - o Chân trị SAI nếu t không thuộc R

R	Α	В	С
	α	10	1
	α	20	1

$$t1 = \langle \alpha, 10, 1 \rangle$$

$$t2 = \langle \alpha, 20, 2 \rangle$$



- Công thức (ii) và (iii)
 - Chân trị tùy thuộc vào việc thay thế giá trị thật sự của bộ vào vị trí biến bộ

R	Α	В	C
	α	10	1
	α	20	1

Nếu t là bộ
$$<\alpha$$
, 10, 1>
Thì t.B > 5 có chân trị ĐÚNG (10 > 5)

Qui tắc



- (1) Mọi công thức nguyên tố là công thức
- (2) Nếu P là công thức thì
 - o ¬P là công thức
 - o (P) là công thức
- (3) Nếu P1 và P2 là các công thức thì
 - o P1 ∨ P2 là công thức
 - o P1 ∧ P2 là công thức
 - o P1 ⇒ P2 là công thức

Qui tắc

- (4) Nếu P(t) là công thức thì
 - o ∀t ∈ R (P(t)) là công thức
 - x Chân trị ĐÚNG khi P(t) ĐÚNG với mọi bộ t trong R
 - ➤ Chân trị SAI khi có ít nhất 1 bộ làm cho P(t) SAI
 - ∃t ∈ R (P(t)) là công thức
 - x Chân trị ĐÚNG khi có ít nhất 1 bộ làm cho P(t) ĐÚNG
 - ▼ Chân trị SAI khi P(t) SAI với mọi bộ t trong R

Qui tắc



- (5) Nếu P là công thức nguyên tố thì
 - O Các biến bộ t trong P là biến tự do
- (6) Công thức $P=P_1 \land P_2$, $P=P_1 \lor P_2$, $P=P_1 \Longrightarrow P_2$
 - Sự xuất hiện của biến t trong P là tự do hay kết buộc phụ thuộc vào việc nó là tự do hay kết buộc trong P1, P2

Một số biến đổi



• (i) $P1 \land P2 = \neg (\neg P1 \lor \neg P2)$

• (ii) $\forall t \in R (P(t)) = \neg \exists t \in R (\neg P(t))$

• (iii) $\exists t \in R (P(t)) = \neg \forall t \in R (\neg P(t))$

• (iv) $P \Rightarrow Q = \neg P \lor Q$



Xét công thức

```
\{t \mid \neg(t \in NHANVIEN)\}
```

- O Có rất nhiều bộ t không thuộc quan hệ NHANVIEN
- Thậm chí không có trong CSDL
- Kết quả trả về không xác định
- Một công thức P gọi là an toàn nếu các giá trị trong kết quả đều lấy từ miền giá trị của P
 - O Dom(P)
 - O Tập các giá trị được đề cập trong P



Ví dụ

```
\{ t \mid t \in NHANVIEN \land t.LUONG > 30000 \}
```

- Dom($t \in NHANVIEN \land t.LUONG > 30000$)
- Là tập các giá trị trong đó
 - ▼ Có giá trị trên 30000 tại thuộc tính LUONG
 - ➤ Và các giá trị khác tại những thuộc tính còn lại
- O Công thức trên là an toàn

3. Phép tính quan hệ trên miền



Biểu thức phép tính quan hệ trên miền có dạng

$$|\{x_1, x_2, ..., x_n \mid P(x_1, x_2, ..., x_n)\}|$$

- \circ $x_1, x_2, ..., x_n$ là các biến miền
 - ➤ Biến nhận giá trị là một miền giá trị của một thuộc tính
- \circ P là công thức theo $x_1, x_2, ..., x_n$
 - ➤ P được hình thành từ những công thức nguyên tố
- Kết quả trả về là tập các giá trị x₁, x₂, ..., x_n sao cho khi các giá trị được thay thế cho các x_i thì P đúng



• Cho biết mã và tên nhân viên có lương trên 30000



• Cho biết các nhân viên (MANV) làm việc ở phòng 'Nghien cuu'

```
\{ s \mid \exists z (
< p, q, r, s, t, u, v, x, y, z > \in NHANVIEN \land
\exists a, b ( < a, b, c, d > \in PHONGBAN \land
a = `Nghien cuu' \land b = z )) \}
```



• Cho biết các nhân viên (MANV, HONV, TENNV) không có thân nhân nào



- (i) $|\langle x_1, x_2, ..., x_n \rangle \in \mathbb{R}$
 - o x_i là biến miền
 - OR là quan hệ có n thuộc tính
- (ii) x θ y
 - o x, y là các biến miền
 - O Miền giá trị của x và y phải giống nhau
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =
- (iii) $x \theta c$
 - o c là hằng số
 - o x là biến miền
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =

Nhận xét



- Một công thức nguyên tố mang giá trị ĐÚNG hoặc SAI với một tập giá trị cụ thể tương ứng với các biến miền
 - O Gọi là chân trị của công thức nguyên tố
- Một số qui tắc và biến đổi tương tự với phép tính quan hệ trên bộ



Xét công thức

```
\{ p, r, s \mid \neg (< p, q, r, s, t, u, v, x, y, z > \in NHANVIEN) \}
```

- Các giá trị trong kết quả trả về không thuộc miền giá trị của biểu thức
- Công thức không an toàn



Xét công thức

$$\left\{ \begin{array}{l} X \mid \exists y \ (\langle x, y \rangle \in R) \land \exists z \ (\neg \langle x, z \rangle \in R \land P(x, z)) \end{array} \right\}$$
 Công thức 1 Công thức 2

- OR là quan hệ có tập các giá trị hữu hạn
- O Cũng có 1 tập hữu hạn các giá trị không thuộc R
- O Công thức 1: chỉ xem xét các giá trị trong R
- Công thức 2: không thể kiểm tra khi không biết tập giá trị hữu hạn của z



Biểu thức

{
$$x_1, x_2, ..., x_n | P(x_1, x_2, ..., x_n)$$
 }

được gọi là an toàn nếu:

- Những giá trị xuất hiện trong các bộ của biểu thức phải thuộc về miền giá trị của P
- Vị từ ∃: biểu thức ∃x (Q(x)) đúng khi và chỉ khi xác định được giá trị của x thuộc dom(Q) làm cho Q(x) đúng
- \circ Vị từ ∀: biểu thức ∀x (Q(x)) đúng khi và chỉ khi Q(x) đúng với mọi giá trị của x thuộc dom(Q)