Chương 6 Phép tính quan hệ

Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Phép tính quan hệ trên bộ
- Phép tính quan hệ trên miền

GIỚI THIỆU

- Là ngôn ngữ truy vấn hình thức
- Do Codd đề nghị vào năm 1972, "DataBase 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

GIỚI THIỆU (TT)

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

Nội dung chi tiết

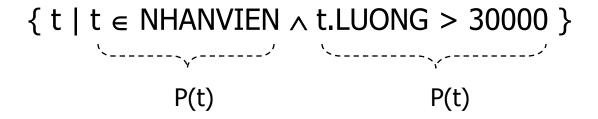
- o Giới thiệu
- Phép tính quan hệ trên bộ
- o Phép tính quan hệ trên miền

PHÉP TÍNH QUAN HỆ TRÊN BỘ

o Biểu thức phép tính quan hệ trên bộ có dạng

- t là biến bộ
 - Biến nhận giá trị là một bộ của quan hệ trong CSDL
 - t.A là giá trị của bộ t tại thuộc tính A
- P 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

Tìm các nhân viên có lương trên 30000



- t ∈ NHANVIEN đúng
 - Nếu t là một thể hiện của quan hệ NHANVIEN
- 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 | 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'

- 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'
- Cấu trúc "tồn tại" của phép toán logic

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

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

 Cho biết tên các nhân viên (TENNV) tham gia làm đề 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

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

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

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

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

```
\{ t.TENNV \mid t \in NHANVIEN \land

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

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

 Với mỗi đề án ở 'TP HCM' cho biết mã đề án, mã phòng ban chủ 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 (MA_NVIEN) tham gia vào <u>tất cả</u> các đề án
 - Cấu trúc "với mọi" của phép toán logic

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

Q đúng với mọi bộ t thuộc quan hệ R

VÍ Dụ 8 (TT)

 Tìm các nhân viên (MANV, HONV, TENNV) tham gia vào tất cả các đề án

```
{ 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 tất cả các đề án do phòng số 4 phụ trách
 - Cấu trúc "kéo theo" của phép tính logic

$$P \Rightarrow Q$$

Nếu P thì Q

VÍ Dụ 9 (TT)

 Tìm các nhân viên (MANV, HONV, TENNV) tham gia vào tất cả các đề án do phòng số 4 phụ trách

```
{ 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 THỰC

Một công thức truy vấn tổng quát có dạng

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

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

BIÉN BỘ

Biến tự do (free variable)

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

CÔNG THỰC NGUYÊN TỐ

- (i) t ∈ R
 - t là biến bộ
 - R là quan hệ

t ∈ NHANVIEN

- o (ii) t.A θ s.B
 - A là thuộc tính của biến bộ t
 - B là thuộc tính của biến bộ s
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =
- o (iii) t.A θ c
 - c là hằng số
 - A là thuộc tính của biến bộ t
 - θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =

s.LUONG > 30000

t.MANV = s.MANV

22

CÔNG THỨC NGUYÊN TỐ (TT)

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

- 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	С
	α	10	1
	α	20	1

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

QUI TÁC

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

QUI TẮC (TT)

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

- o (5) Nếu P là công thức nguyên tố thì
 - Các biến bộ t trong P là biến tự do
- o (6) Công thức P=P1∧P2, P=P1∨P2, P=P1⇒P2
 - 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

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

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

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

$$\circ$$
 (iv) P \Rightarrow Q = \neg P \vee Q

CÔNG THỰC AN TOÀN

Xét công thức

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

- 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
 - Dom(P)
 - Tập các giá trị được đề cập trong P

CÔNG THỰC AN TOÀN (TT)

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
- Công thức trên là an toàn

Nội dung chi tiết

- o Giới thiệu
- o Phép tính quan hệ trên bộ
- Phép tính quan hệ trên miền

PHÉP TÍNH QUAN HỆ TRÊN MIỀN

o Biểu thức phép tính quan hệ trên miền có dạng

$$\left\{ x_{1}, x_{2}, ..., x_{n} \mid P(x_{1}, x_{2}, ..., x_{n}) \right\}$$

- x₁, x₂, ..., x_n là các biến miền
 - Biến nhận giá trị là một miền giá trị của một thuộc tính
- P là công thức theo x₁, x₂, ..., 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

```
\{ p, r, s \mid \exists s (
< p, q, r, s, t, u, v, x, y, z > ∈ NHANVIEN ∧
\neg \exists a ( < a, b, c, d, e > ∈ THANNHAN ∧ a = s )) <math>\}
```

CÔNG THỰC NGUYÊN TỐ

o (i)
$$(x_1, x_2, ..., x_n > ∈ R$$

- x_i là biến miền
- R là quan hệ có n thuộc tính

- x, y là các biến miền
- Miền giá trị của x và y phải giống nhau
- θ là các phép so sánh < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =

- c là hằng số
- 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
 - 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

CÔNG THỰC AN TOÀN

Xét công thức

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

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

CÔNG THỰC AN TOÀN (TT)

Xét công thức

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

- R là quan hệ có tập các giá trị hữu hạn
- Cũng có 1 tập hữu hạn các giá trị không thuộc R
- 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

CÔNG THỰC AN TOÀN (TT)

o 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
- Vị từ ∀: biểu thức ∀x (Q(x)) đúng khi và chỉ khi Q(x) đúng với mọi giá trị của x thuộc dom(Q)

