Banco de Dados

Cálculo Relacional de Domínio

João Eduardo Ferreira Osvaldo Kotaro Takai Marcelo Finger

Introdução

- É uma linguagem de consulta nãoprocedimental equivalente em capacidade expressiva ao CRT (a ser visto)
- Usa variáveis de domínio .
- □ Relações vistas como: R ⊂ D₁ × ... × D_n
- O CRD influenciou fortemente as linguagens de consulta comerciais, tais como a QBE.

Definição

Para formar uma relação de grau n, especificase n variáveis de domínio.

{
$$X_1, X_2, ..., X_n | P(X_1, X_2, ..., X_n, X_{n+1}, X_{n+2}, ..., X_{n+m})$$
 }

- Onde:
 - $x_1, x_2, ..., x_n$ representam as variáveis livres de domínio.
 - P é um predicado de Lógica de Primeira Ordem.

Definição

- Um predicado atômico pode ser:
 - Uma fórmula atômica $R(x_1, x_2, ..., x_n)$
 - R é o nome de uma relação de grau N
 - Cada x, 1≤ i ≤ N, é uma variável de domínio.
 - Uma fórmula atômica x op y
 - **□** op \in {=, <, >, ≤, ≥, ≠} e x e y são variáveis de domínio.
 - Uma fórmula atômica x op c (ou c op x)
 - **□ op** \in {=, <, >, ≤, ≥, \neq } e x e y são variáveis de domínio.
 - x é uma variável de domínio e **c** é um valor constante.

Avaliação das Fórmulas

- As fórmulas são avaliadas em valores verdade.
- □ R(x_1 , x_2 ,..., x_n), será TRUE apenas se houver valores de domínio correspondentes a uma tupla de R.
- (x op y) ou (x op c) ou (c op x) será TRUE caso as variáveis de domínio tenham valores que a satisfaçam.

Recuperar a data de aniversário e o endereço do empregado cujo nome é John B. Smith.

> { uv | \exists q \exists r \exists s \exists t \exists w \exists x \exists y \exists z (EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND q='John' AND r='B' AND s='Smith') }

q	r	S	t	u	V	W	x	у	Z
PNOME	MNOM	SNOME	<u>NSS</u>	DATANAS	ENDERECO	SEXO	SALARIO	NSSSUPER	NDEP
John	ВЕ	Smith	1234567	09-JAN-55	R. A, 1	M	3000	33344555	5
Frankli	Т	Wong	3334455	08-DEZ-45	R. B, 2	M	4000	88866555	5
Alícia	J	Zelaya	9998877	19-JUL-58	Av. C, 3	F	2500	98765432	4
Jennife	S	Wallac	9876543	20-JUN-31	Trav. D, 4	F	4300	88866555	4
Rames	K	Naraya	6668844	15-SET-52	R. E, 5	М	3800	33344555	5
Joyce h	А	English	45345 3 4	31-JUL-62	R. F, 6	F	2500	33344555	5
Ahmad	V	Jabbar	98798 7 3	29-MAR-	Av G, 7	M	2500	98765432	4
James	Е	Borg	8886655	10-NOV-	Av H, 8	M	5500	nufl	1

- EMPREGADO possui 10 variáveis de domínio; uma para cada atributo.
- A variável u é o atributo DATANASC e v é ENDERECO.
- A condição envolve variáveis q (PNOME), r (MNOME) e s (SNOME).
- Somente é necessário quantificar as variáveis que participam de uma condição; no caso q, r, e s:

```
{ uv | ∃ q r s
(EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND
q='John' AND r='B' AND s='Smith') }
```

Notação alternativa usada no QBE:

```
{ uv | EMPREGADO('John', 'B', 'Smith', t, u, v, w, x, y, z) }
```

[Fecho existencial implícito]

Encontre todos os empregados cujos salários estejam acima de R\$3.500,00.

```
{ qrstuvwxyz | EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND x > 3500 }
```

Selecione o nome e o endereço dos empregados que trabalham para o departamento de 'Informática'.

```
{ qsv | EMPREGADO(qrstuvwxyz)

AND DEPARTAMENTO(lmno) AND

I = 'Informática' AND m = z }
```

DEPARTAMENTO							
1	m	n	0				
DNOME	<u>DNÚMERO</u>	SNNGER	DATINICGER				
Pesquisa	5	333445555	22-MAI-78				
Administrativo	4	987654321	01-JAN-85				
Gerencial	1	888665555	19-JUN-71				

Encontre o nome dos empregados que não tenham dependentes.

{ qs $| \exists t (EMPREGADO(qrstuvwxyz) and (not <math>\exists l(DEPENDENTE(lmno) and t=l))) }$

EMPREGADO									
q	r	S	t	u	V	W	X	у	Z
PNOME	MNOM	SNOME	<u>NSS</u>	DATANAS	ENDERECO	SEXO	SALARIO	NSSSUPER	NDEP
	Ė			Č					

DEPENDENTE								
- 1	m	n	0	р				
NSSEMP	NOMEDEPENDENTE	SEXO	DATANI	RELACAO				

A consulta pode ser redefinida utilizando o quantificador universal:

```
\{ qs \mid \exists t (EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND \  \forall I(NOT DEPENDENTE(Imno) OR t ≠ I)) \}
```

Ou

```
{ qs | \exists t (EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND \forall I (DEPENDENTE(Imno) \Rightarrow t \neq I))}
```

Encontre os nomes dos empregados que trabalham em todos os projetos controlados pelo departamento de número 5.

```
{ qs | ( EMPREGADO(qrstuvwxyz) AND \forall b ( (PROJETO(abcd) AND d=5) \Rightarrow TRABALHA-EM(tbn) ) }
```

EMPREGADO									
q	r	S	t	E	V	W	X	У	z
PNOME	MNOME	SNOME	<u>NSS</u>	DATANAS C	ENDERECO	SEXO	SALARIO	NSSSUPER	NDEP

PROJETO						
a	b	C	d			
PNOME	<u>PNÚMERO</u>	PLOCÁLIZÁÇÁ O	DNUM			

TRABALHA-EM					
_	m	n			
<u>NSSEMP</u>	<u>PNRO</u>	HORAS			

Consultas Infinitas

- Algumas consultas podem ter infinitas respostas
- □ { xy | A(x) OR B(y)}
 - basta existir um a ∈ A para que qualquer y seja uma resposta da forma <a,y>
- { x | not bom_de_bola(x) }
 - Se há apenas finitos elementos em bom_de_bola, então qualquer um não listado é bom de bola
- Deseja-se evitá-las

Consultas Livres de Domínio

- São consultas em que os elementos das resposta:
 - ou ocorrem na consulta;
 - ou ocorrem em alguma relação que ocorre na consulta.
- A resposta independe do domínio
- Algoritmo para verificar se uma consulta é Livre de Domínio ...

Verificação de Consultas Livre de Domíno

É um problema indecidível !!!

Solução: Consultas Seguras

- Consultas seguras são sempre livres de domínio
- É computacionalmente fácil verificar se uma consulta é segura
- Muitas consultas não-seguras são equivalentes a consultas seguras, e portanto são livres de domínio.

Consultas Seguras

- A OR B: A e B devem possuir as mesmas variáveis livres
- \square not P(x) AND Q: apenas se x for limitado.
- □ x é limitado se:
 - Q = A1 AND ... AND Ak, onde Ai são atômicos.
 - x ocorre em alguma relação Ai(... x ...) não negada
 - algum Aj é da forma x = c.
 - algum Aj é da forma x = y, e y é limitado.

Consultas Seguras

- As proposições acima garantem que possamos testar todas as fórmulas sem gerar infinitas respostas.
- Exemplo: cláusulas seguras.
 - Qual a condição para que a expressão abaixo seja equivalente a uma fórmula segura.

```
\forall x1... xn, y1... ym (B(x1 ... xn) ==> H(y1 ... ym))
```

Questões

Refaça as consultas de álgebra relacional utilizando cálculo de domínio.

> Sugestão: Utilize o WinRDBI para validar as consultas (http://www.eas.asu.edu/~winrdbi/).