### 9장. 객체 지향 질의 언어

- u ODL의 질의 관련 특징
- u OQL의 소개
- u 추가적인 OQL 수식
- u OQL에서 객체 배정과 생성
- u SQL3에서의 튜플 객체
- u SQL3에서의 추상 데이터 타입



### OQL과 SQL3

### u OQL(Object Query Language)

- SQL의 장점을 객체 지향 영역으로 도입
- \_ 릴레이션은 그다지 중요하지 않음
- cf. Persistent programming language

#### u SQL3

- 객체 지향의 장점을 관계 데이터베이스 영역으로 도입
- 릴레이션은 데이터를 구성하는 기본적인 개념
  - » 객체-관계(object-relational) : 객체와 클래스는 항상 릴레이션 내에서 정의되고 사용된다.

### ODL의 질의 관련 특징

#### u ODL 객체에 대한 연산

- ODL과 호스트 언어(예를 들어 C++)는 밀착 결합(tightly coupled)
  - » ODL은 호스트 언어로 직접 변환 가능
  - » 호스트 언어의 변수는 객체를 쉽게 표현 가능
  - » 메소드는이 둘 사이의 결합을 좀 더 편리하게 해준다.
- u 메소드(method) : 클래스와 연관된 함수
  - ODL 객체에 대한 연산
  - OQL에서 클래스의 애트리뷰트처럼 사용될 수 있다.
- u ODL의 질의 관련 특징
  - 메소드 시그너쳐(signature), 클래스의 익스텐트(extent)

### ODL의 질의 관련 특징 (계속)

### u 시그너쳐(signature)

- 메소드의 이름과 매개변수의 입출력 타입을 선언한 것
- 메소드의 실제 코드는 호스트 언어로 작성
  - » 메소드의 코드는 ODL의 일부가 아님

### u 메소드 선언(즉, 시그너쳐)의 구문

- 아래 두가지 사항을 제외하고는 C의 함수 선언과 유사
- n 매개변수의 명시:in, out, inout
- n 예외 사건(exception)의 발생
  - » 비정상적이거나 예상치 못한 상태에 대한 특별한 응답 방식
  - » 키워드:raises

### ODL의 질의 관련 특징 (계속)

[예] Movie 클래스에 메소드 시그너쳐들을 추가

```
(extent Movies
        key (title, year))
       attribute string title;
       attribute integer year;
       attribute integer length;
       attribute enumeration(color,blackAndWhite) filmType;
       relationship Set<Star> stars
                      inverse Star::starredIn;
       relationship Studio ownedBy
                      inverse Studio::owns;
       float lengthInHours() raises(noLengthFound);
       starNames(out Set<String>);
       otherMovies(in Star, out Set<Movie>) raises(noSuchStar);
};
```

class Movie

### ODL의 질의 관련 특징 (계속)

#### u 시그너쳐를 사용하는 이유

- 구현이 설계 사양과 일치하는 지를 검사
  - » 연산의 의미까지 정확하게 구현되었는지는 검사할 수 없다.
  - » 입출력 매개변수들의 수와 타입이 올바르게 사용되었는지는 검사할 수 있다.

### u 익스텐트(extent)

- 해당 클래스에 현재 존재하는 모든 객체들의 집합
- OQL 질의는 (클래스 이름이 아니라) 클래스의 익스텐트를 참조

[예] 영화 "Gone With the Wind"의 제작 연도를 검색하라.

SELECT m.year

FROM Movies m

WHERE m.title = "Gone With the Wind"

### OQL의 소개

- u SQL과 유사한 표기법
- u C++, Smalltalk, Java와 같은 객체 지향 호스트 언어의 확장 언어로 사용될 수 있도록 하기위한 의도로 만들어 졌다.
  - 호스트 언어의 문장들과 OQL 질의가 서로 명시적(explicit)인 값의 전송 없이 혼합되어 사용될 수 있는 기능을 제공

#### ODL로 작성한 영화 데이터베이스

```
class Movie
    (extent Movies
    key (title, year))
 attribute string title;
 attribute integer year;
 attribute integer length;
  attribute enumeration
     (color,blackAndWhite) filmType;
 relationship Set<Star> stars
        inverse Star::starredIn;
 relationship Studio ownedBy
        inverse Studio::owns;
 float lengthInHours()
        raises(noLengthFound);
 starNames(out Set<String>);
 otherMovies(in Star,out Set<Movie>)
        raises(noSuchStar);
};
```

```
class Star
    (extent Stars
    key name)
{
   attribute string name;
   attribute Struct Addr
    {string street, string city} address;
   reationship Set<Movie> starredIn
        inverse Movie::stars;
}
```

- u OQL 타입 시스템
- (1) 기본 (basic) 타입
  - 원자적 타입
    - » 정수, 실수, 문자, 문자열, 부울함수
  - 열거(eunmeration type)
- (2) 복합(complex) 타입
  - 콜렉션 타입
    - » Set, Bag, List, Array
  - 구조: Struct
    - $\gg$  bag(2,1,2) : value
    - » struct(foo: bag(2,1,2), bar: "baz")



### u 경로 수식(path expression)

- 복합 타입 변수의 요소에 접근
- a.p: 객체 a에 특성 p를 적용 한 결과

p의 특성	a.p의 값
애트리뷰트	객체 $a$ 에 있는 해당 애트리뷰트 값.
관계성	관계성 $p$ 에 의해 $a$ 와 연관된 객체 (또는 객체들의 콜렉션)
메소드	p를 $a$ 에 적용시킨 결과

- ☀ 점(dot) 대신 화살표 사용
  - OQL은 점과 같은 의미로 화살표를 사용한다. 즉,  $a \rightarrow p \circ a.p$

- u myMovie: Movie 객체를 값으로 가지는 호스트 언어 변수
  - myMovie.length : myMovie가 나타내는 Movie 객체의 length의 값
  - myMovie.lengthInHours(): 영화의 상영시간을 시간으로 나타낸 값으로
     메소드 lengthInHours를 myMovie 객체에 적용시켜서 계산한 실수값
  - myMovie.stars : 관계성 stars에 의해 영화 myMovie에 연관된 Star
     객체들의 집합
  - myMovie.starNames(myStars) : 영화에 출연한 스타들의 이름들을
     문자열의 집합으로 myStars로 출력
  - myMovie.ownedBy.name : 영화를 소유하고 있는 영화사의 이름



#### u SELECT-FROM-WHERE 수식

- 1. 키워드 SELECT와 그 뒤에 오는 수식 리스트
- 2. 키워드 FROM과 그 뒤에 오는 하나 이상의 변수 선언들의 리스트
  - (a) 집합이나 백과 같은, 콜렉션 타입의 값을 갖는 수식 - 보통, 클래스의 익스텐트가 나옴.
  - (b) 선택사항인 키워드 AS
  - (c) 변수의 이름
- 3. 키워드 WHERE와 부울 값을 갖는 수식
  - » 논리 연산자: SQL에서와 같이 AND, OR, NOT
  - » 비교 연산자: SQL에서 사용한 것과 동일
    - u 단, "같지 않음"은 != 로 나타냄 (<>가 아님)
- 질의의 결과는 Bag

#### [예] Casablanca에 나오는 스타들의 이름을 검색하라.

SELECT s.name
FROM Movies m, m.Stars s

OQL에서는 이중 인용부호("")가 사용된다는 것에 주의하라. SQL에서는 단일 인용부호(") 사용.

∨ 결과는 중첩 루프의 의미로 계산된다.

For each m in Movies DO

WHERE m.title = "Casablanca"

For each s in m.Stars DO

IF m.title = "Casablanca" THEN

add s.name to the output bag

- u 중복 제거: DISTINCT
- u 복합 출력 타입
  - 출력으로 구조(structure)를 사용할 수도 있다.

[예] 주소가 같은 스타 쌍들을 구하라.

```
SELECT DISTINCT Struct(star1: s1, star2: s2)

FROM Stars s1, Stars s2

WHERE 1.addr = s2.addr AND s1.name < s2.name
```

키워드 SELECT 뒤에 필드 이름과 변수를 나열하면 같은 효과를 얻을 수 있다. 즉, 첫 번째 줄을 다음과 같이 기술해도 된다.

SELECT star1: s1, star2: s2

#### u SELECT 절에서 구조 표기법

- Struct (필드-이름: 값, . . . )
  - » 값(value)의 구성 : 둥근 괄호 ( )
  - » 타입 정의: 각진 괄호<>나 중괄호 {}
- □ 이전 질의어의 결과는 Set<Struct N {star1 : Star, star2 : Star}> 로 나타난다
  - : OQL 프로그램에서 나타나는 타입이지만 ODL 선언에서는 나타나지 않는다.

### u SELECT-FROM-WHERE 절에서 SQL과의 다른 점

- 문자열 상수는 이중 인용부호(" ") 사용
- "같지 않음"은 != 를 사용 (<>가 아님)

### u 부질의 (subquery)

- WHERE 절과 FROM 절 모두에 사용 가능
  - » SQL3 는 FROM 절에서도 부질의를 사용가능

[예] 디즈니 영화에 나오는 스타들을 찾아라.

SELECT DISTINCT s.name
FROM Movies m, m.stars s
WHERE m.ownedBy.name = "Disney"

SELECT DISTINCT s.name
FROM (SELECT m
FROM Movies m
WHERE m.ownedBy.name = "Disney") d,
d.stars s

u 결과의 순서화: ORDER BY

[예] 디즈니 영화들의 리스트를 상영 시간의 순서로 검색하라. (만약 상영 시간의 길이가 같으면 알파벳 순으로 순서를 정한다.)

SELECT m

FROM Movies m

WHERE m.ownedBy.name = "Disney"

ORDER BY m.length, m.title [ASC/DESC]

## 추가적인 OQL 수식

- u 정량자 수식 (quantifier expression)
- 범용(universal) 정량자: FOR ALL x IN S:C(x)
  - 집합 S의 모든 원소가 조건 C(x)를 만족하면, 이 식의 결과는 참이다.
- 존재(existential) 정량자: EXISTS x IN S:C(x)
  - 집합 S에 있는 적어도 하나의 원소가 조건 C(x)를 만족하면, 이 식의 결과는 참이다.

## 추가적인 OQL 수식 (계속)

#### [예] 디즈니 영화에만 나오는 스타들을 찾아라.

SELECT s

FROM Stars s

WHERE FOR ALL m IN s.starredIn:

m.ownedBy.name = "Disney"

이 질의의 결과는 어떤 영화에도 출연하지 않은 스타들도 포함

#### [예] 디즈니 영화에 나오는 모든 스타들을 찾아라.

SELECT s

FROM Stars s

WHERE EXISTS m IN s.starredIn:

m.ownedBy.name = "Disney"



### u 집단화 수식

- COUNT: 모든 콜렉션에 적용 가능
- AVG, SUM: 정수와 같은 숫자 타입에 적용
- MIN, MAX : 숫자나 문자열과 같이 비교가 가능한 타입에 적용

[예] 모든 영화의 평균 상영시간을 계산하라.

AVG(SELECT m.length FROM Movies m)

#### u GROUP BY 수식

GROUP BY <분할애트리뷰트>

- 분할(partition) 애트리뷰트들 :  $f_1$ : $e_1$ ,  $f_2$ : $e_2$ , ...,  $f_n$ : $e_n$  F SQL에서 그룹화(grouping) 애트리뷰트와 같은 개념
  - $> f_i : 필드 이름 (분할 애트리뷰트에 이름을 붙인 것)$
  - $> e_i : 수식 (예를 들어 경로 수식)$

#### GROUP BY의 결과

- 다음 형태를 가진 구조들의 집합 (한 구조가 한 그룹을 나타냄)
  - Struct $(f_1:v_1, f_2:v_2, ..., f_n:v_n, partition:P)$
- 처음 n 개의 필드가 특정 그룹을 표시
- $v_1,...,v_n$ 는 WHERE 절의 조건을 만족시키는 콜렉션에 있는 적어도 하나의 i에 대해  $e_1(i),...,e_n(i)$ 를 계산한 값들이다. (각 그룹에 적어도 하나의 객체는 있다는 것을 말한다.)

- partition : GROUP BY 결과의 마지막 필드
  - partition 이라는 특별한 이름을 가지며, Struct(x:i)형태의 구조를 멤버로 가지는 백이다. 여기서 x는 FROM절의 변수다. (즉, FROM절에 단지 한 개의 변수를 갖는 경우다.)
  - partition을 통하여 백 P의 멤버인 구조에 있는 필드x를 참조할 수 있다.
    - ◆ P의 멤버가 (객체가 아니라) 구조인 이유는, FROM절에 둘 이상의 변수들이 있을 수 있기 때문이다.
- $\vee$  SELECT문에서는 GROUP BY에 있는 필드 즉,  $f_1$ ,  $f_2$ , ...,  $f_n$  과 partition 만을 참조할 수 있다.
  - SQL에서 그룹화 애트리뷰트들만 SELECT절에 나올 수 있는 것과 유사한 개념이다.

#### [예] 각 스튜디오의 연도별 영화들의 총 상영시간에 대한 표를 만들어라.

SELECT std, yr, sumLength: SUM(SELECT p.m.length FROM partition p)

FROM Movies m

GROUP BY std: m.ownedBy.name, yr: m.year

GROUP BY가 생성하는 집합의 멤버는 다음과 같은 형태다.

Struct(std: "Disney", yr: 1990, partition: P). 예를 들어, ("Disney", 1990,  $\{m_j, m_{j+1}, \ldots\}$ )  $("MGM", 1980, \{m_k, m_{k+1}, \ldots\})$   $m_i \vdash \neg \Delta \text{ Struct}(m: 1980, \{m_k, m_{k+1}, \ldots\})$ 

m<sub>i</sub> 는 구조 Struct(m: m<sub>PW</sub>)이며, m<sub>PW</sub>는 Pretty Woman에 대한 Movie객체며, m은 FROM 절의 변수이다.

#### ■ FROM 절에 변수가 하나 이상 있을 경우

- » FROM 절에 변수  $x_1, x_2, \ldots, x_k$  들이 있다고 하자.
- GROUP BY 절에 있는 수식  $e_1, e_2, \ldots, e_n$ 에 변수  $x_1, x_2, \ldots, x_k$ 가 모두 사용될 수 있다.
- partition 필드의 값인 백에 있는 구조는 필드 $x_1, x_2, \ldots, x_k$ 를 가진다.
- $-i_1,i_2,\ldots,i_k$ 가 WHERE 절을 참으로 만드는 변수  $x_1,x_2,\ldots,x_k$ 의 값이라고 하자. 그러면 GROUP BY의 결과로 생성되는 집합에는 다음과 같은 형태의 구조들이 만들어진다.

Struct $(f_1:e_1(i_1,\ldots,i_k),\ldots,f_n:e_n(i_1,\ldots,i_k),$  partition:P)
» 백 P는 Struct $(x_1:i_1,x_2:i_2,\ldots,x_k:i_k)$ 인 구조들의 집합

[예] 각 스튜디오의 연도별 영화들의 총 상영시간의 합과, 출연했던 배우들중에서 가장 나이가 어린 배우의 생년월일을 구하라.

SELECT std, yr, sumLength: SUM(SELECT p.m.length

FROM partition p),

maxBirthday: MAX(SELECT p.s.birthday

FROM partition p)

FROM Movies m, m.stars s

GROUP BY std: m.ownedBy.Name, yr: m.year;

u 그룹에 대한 조건: HAVING

HAVING <조건>

 이 조건은 partition 필드(즉, 특정 그룹)에 있는 값들의 집단화 특성에 적용된다.

[예] 상영시간이 120분 이상인 영화를 적어도 하나 이상 만든 스튜디오에 대해서만, 각 스튜디오의 연도별 영화들의 총 상영시간의 합을 구하라.

SELECT std, yr, sumLength: SUM(SELECT p.m.length FROM partition p)

FROM Movies m

GROUP BY std: m.ownedBy.Name, yr: m.year

HAVING MAX(SELECT p.m.length FROM partition p) > 120

### OQL에서 집합 연산

### u 집합 연산자: UNION, INTERSECT, EXCEPT

- 결과는 피연산자의 타입에 따라 집합이거나 백이 된다.
- - $-B_1 \stackrel{.}{\to} B_2 : x 가 n_1 + n_2$  번 나타난다.
  - $-B_1 \subsetneq B_2$ : x가  $min(n_1, n_2)$  번 나타난다.
  - $-B_1 B_2$ :  $n_1 ext{ £ } n_2$  이면  $x ext{ 는 } \mathbf{0}$  번 나타나고, 그렇지 않으면  $n_1 n_2$  번 나타난다.

## OQL에서 집합 연산 (계속)

u DISTINCT 를 사용하면 집합이 된다.

```
( SELECT DISTINCT m
  FROM Movies m, m.Stars s
  WHERE s.name = "Harrison Ford")
EXCEPT
( SELECT DISTINCT m
  FROM Movies m
  WHERE m.OwnedBy.name = "Disney")
```

### OQL에서 객체 배정

- u 호스트 언어 변수에 객체 배정(assignment)
  - 호스트 언어 변수에 OQL 수식의 결과를 배정할 수 있다.

```
[예] oldMovies = SELECT DISTINCT m

FROM Movies m

WHERE m.year < 1920;
```

- oldMovies : Set<Movie> 타입의 호스트 언어 변수
- u ELEMENT 연산자
  - 원소가 하나인 집합이나 백을 하나의 멤버로 바꾸어 준다.

[예] 변수 gwtw의 타입이 Movie라고 하자.

### OQL에서 객체 배정 (계속)

- u 콜렉션의 각 멤버를 접근
  - 1. 집합이나 백을 리스트의 형태로 변환
    - » ORDER BY
  - 2. 결과를 리스트 타입을 갖는 호스트 언어, 예를 들어 L에 배정
  - 3. 리스트의 각 원소를 접근
    - » L[i-1]: 리스트 L 의 i 번째 원소

## OQL에서 객체 배정 (계속)

### [예]각 영화의 제목, 제작연도, 상영 시간을 출력하라.

### 새로운 객체의 생성

- u 존재하는 객체로부터 SELECT-FROM-WHERE 수식을 통해 새로운 값을 생성
  - 값을 생성할 때는 둥근 괄호를 사용. (각진 괄호나 중괄호가 아님)

```
[예] SELECT DISTINCT Struct(star1: s1, star2: s2)
```

- u 명시적(explicit)인 생성
  - 상수나 수식을 구조나 콜렉션으로 명시적으로 조합

```
» x = Struct(a:1, b:2);

» y = Bag(x, x, Struct(a:3, b:4));
```

### 새로운 객체의 생성 (계속)

새로운 객체를 생성할 때, 명시적인 타입 수식 대신 타입 이름을 사용할 수 있다.

```
SELECT DISTINCT Struct(star1: s1, star2: s2)
FROM Stars s1, Stars s2
WHERE s1.addr = s2.addr AND s1.name < s2.name</pre>
```



```
Struct StarPair {star1: Star, star2: Star}

SELECT DISTINCT StarPair(star1: s1, star2: s2)
FROM Stars s1, Stars s2
WHERE s1.addr = s2.addr AND s1.name < s1.name
• 결과는 Set<StarPair> 타입을 갖는다.
```

### 새로운 객체의 생성 (계속)

◈ 생성자(constructor function) : 타입 이름이 클래스일 때, 타입 이름을 인수들에 적용

[예] Movie 객체들의 생성자를 생각해 보자.

gwtw = Movie(title: "Gone With the Wind",

year: 1939,

length: 239,

ownedBy: mgm);

mgm 은 MGM Studio 객체를 값으로 갖는 변수

- Movie 클래스에 속하는 새로운 객체를 생성한다.
- 이 객체를 호스트 언어 변수 gwtw의 값으로 만든다.



### SQL3에서의 사용자 정의 타입

■ OQL에서는 릴레이션에 대한 명시적인 개념이 없다. 단지, 구조들의 집합이나 백의 개념만 있다. SQL3에서는 릴레이션이 객체의 중심 개념이다.

### u SQL3에서의 타입

- 사용자 정의 타입(User-Defined Types:UDT)
  - » 테이블의 타입이 될 수 있다.
  - » 어떤 테이블에 속하는 애트리뷰트의 타입이 될 수 있다.

### SQL3에서의 사용자 정의 타입 (계속)

#### u 타입 정의

사용자 정의 타입(UDT)는 클래스와 대체로 유사하다.
 CREATE TYPE <타입 이름> AS (<구성 요소 선언>);

[예] 영화 스타를 나타내는 타입을 생성하라.

```
CREATE TYPE AddressType AS (
street CHAR(50),
city CHAR(20));

CREATE TYPE StarType AS (
name CHAR(30),
address AddressType);
```

## 사용자 정의 타입에 대한 메소드

- u SQL3에서 메소드
  - 어떤 타입의 값을 반환한다.
  - 타입 정의에서 메소드를 선언하고 메소드의 내용은 분리된 CREATE
     METHOD문에서 정의된다.
- u 메소드의 선언

```
CREATE TYPE AddressType AS (
street CHAR(50),
city CHAR(20)
)
```

**METHOD** houseNumber() RETURN CHAR(10);

- 주소의 일부분인 street로 부터 집번호를 반환하는 메소드

# 사용자 정의 타입에 대한 메소드 (계속)

- u 메소드의 정의
  - 1. 키워드 CREATE METHOD
  - 2. 메소드 이름, 인수들과 그들의 타입들, 반환 타입
  - 3. 키워드 FOR와 메소드가 선언된 UDT 이름
  - 4. 메소드의 몸체

CREATE METHOD houseNumber() RETURNS CHAR(10) FOR AddressType BEGIN

•••

END;

# 사용자 정의 타입 릴레이션의 선언

## u 타입을 이용한 릴레이션 선언

CREATE TABLE <릴레이션 이름> OF <타입 이름>

[예] MovieStar를 타입이름이 StarType인 릴레이션으로 선언하라.

CREATE TABLE MovieStar OF StarType;

♦ 하나의 타입이 여러 릴레이션들의 정의에 사용될 수도 있으며, 또는 어떤 릴레이션의 정의에서도 사용되지 않아도 된다.

## u 참조(reference)

- 행 타입의 요소가 다른 행 타입을 참조할 수도 있다.
- T 가 행 타입이면, REF(T)는 T 타입 튜플을 참조하는 참조 타입이다.
- 튜플을 객체로 생각하면, 객체의 참조는 그 객체의 객체 식별자(ID)이다.

[ex] int sum, \*ptr; ... ptr = ∑

# 사용자 정의 타입 릴레이션의 선언 (계속)

### [예] MovieStar 릴레이션이 애트리뷰트 bestMovie를 포함하도록 하라.

```
CREATE TYPE MovieType AS(
title CHAR(30),
year INTEGER,
inColor BIT(1)
);
```

```
CREATE TABLE Movie OF MovieType;

CREATE TYPE StarType AS(
name CHAR(30),
address AddressType,
bestMovie REF(MovieType)
);
```

- ◈ SQL3는 애트리뷰트에 콜렉션 타입을 허용하지 않는다.
- ◆ SQL3에는 기존의 행 타입을 변경하는 ALTER TYPE 등과 같은 문장이 없다. 따라서 행 타입과 그 행 타입을 갖는 테이블들을 삭제(drop)한 다음, 그 타입을 재정의하고 테이블들을 다시 생성한다.

# 사용자 정의 타입 릴레이션의 선언 (계속)

■ 스타, 영화, 그리고 이들 사이의 관계성

```
CREATE TYPE MovieType AS (
    title CHAR(30),
    year INTEGER,
    inColor BIT(1)
);
```

```
CREATE TYPE StarType AS (
name CHAR(30),
address AddressType,
);
```

```
CREATE TYPE AddressType AS (
street CHAR(50),
city CHAR(20)
);
```

```
CREATE TYPE StarsInType AS (
star REF(StarType),
movie REF(MovieType)
);
```

```
CREATE TABLE Movie OF MovieType
CREATE TABLE MovieStar OF StarType
CREATE TABLE StarsIn OF StarsInType
```



## 참조 연산자들

## u 연산자:->

-x가 튜플 t에 대한 참조이고 a가 t의 애트리뷰트 일 때, x->a는 튜플 t에서 애트리뷰트 a의 값이다.

[cf.] int sum = 10, \*ptr; ... ptr = ∑ printf("%d", \*ptr);

[예] "Mel Gibson" 이 출연한 모든 영화의 제목과 상영시간을 검색하라.

SELECT movie->title, movie->length

FROM StarsIn

WHERE star->name = 'Mel Gibson';

## u 연산자 : DEREF

- 참조에 적용하고 참조된 튜플을 생성한다.

# 참조 연산자들 (계속)

## u DEREF의 활용

```
SELECT DEREF(movie)
FROM StarsIn
WHERE star->name = 'Mel Gibson';
```

- DEREF(movie): movie가 참조하는 영화 튜플 그 자체를 생성
- 만일 SELECT movie로 사용한다면
  - » 튜플들에 대한 알 수 없는 식별자 리스트를 얻게 된다.

# 참조의 영역

## u참조의 영역(scope)

» 여러 릴레이션들이 같은 행 타입으로 선언될 수 있다.

[예] 다음 질의를 계산해 보자.

SELECT movie->title

FROM StarsIn

WHERE star->name = 'Mel Gibson';



- ■각 StarsIn 튜플에 대해, star의 참조를 따라간 다음 참조된 튜플의 name 애트리뷰트가 "Mel Gibson"인지 확인한다.
  - 시간이 많이 소요 (time-consuming)
- MovieStar 릴레이션의 name에 대한 다음과 같은 색인을 이용
  - 애트리뷰트 name값에 대해, 이 값을 갖는 MovieStar의 튜플을 참조하는
     StarsIn의 튜플을 가리키는 색인
  - F Note: star 는 StarType 타입 튜플의 참조이며, StarType 타입으로 선언된 릴레이션들이 다수 있을 수 있다.

# 참조의 영역 (계속)

- starID값은 새로운 튜플이 생성될 때마다 DBMS가 생성한다.
- 'SYSTEM GENERATE'대신 'DERIVED'로 바뀌면 starID 값은 사용자가 생성한다.

# UDT 튜플들의 애트리뷰트 접근

- u 튜플의 의미
  - UDT로 정의된 테이블에서 튜플들은 단일 객체들로 인식
  - Movie 테이블의 튜플 t는 구성 요소로 하나의 객체를 가진다.
    - » 튜플 t를 위한 UDT는 (title, year, inColor) 등의 세개의 구성 요소를 가진다.
- u 관찰자(observer) 메소드: 애트리뷰트를 접근
  - t가 타입 T를 가지는 변수이고 x가 T의 애트리뷰트라면 t.x()는 튜플(객체)에 있는 x의 값이다.

SELECT m.year()
FROM Movie m
WHERE m.title() = 'King Kong';

- Movie 테이블의 각 객체 m에 대해서 관찰자 메소드를 적용

## 생성자와 변경자 함수들

## u 의미

- UDT가 정의될 때마다 관찰자 메소드들과 함께 자동적으로 생성된다.

## u 함수들

- 생성자(generator) 메소드: 타입 이름이 생성자 메소드가 된다. T가 UDT
   면 T()는 타입 T의 빈 객체를 반환한다.
- 변경자(mutator) 메소드: UDT T의 각 애트리뷰트 x에 대해서 변경자 메소드 (v)가 있다.
  - » 해당 객체의 애트리뷰트 x에 대한 값을 v로 변경한다.

# 생성자와 변경자 함수들 (계속)

### u 프로시쥬어 InsertStar

 street, city, name을 인수로 가지고 새로운 StarType의 객체를 MovieStar 테이블에 삽입한다.

```
CREATE PROCEDURE InsertStar (
IN s CHAR(50), IN c CHAR(20), IN n CHAR(30)

DECLARE newAddr AddressType;

DECLARE newStar StarType;

BEGIN

SET newAddr = AddressType();

SET newStar = StarType();

newAddr.street(s); newAddr.city(c);

newStar.name(n); newStar.address(newAddr);

InsertStar('345 Spruce St.', 'Glendale', 'Gwyneth Paltrow');

SET insertStar('345 Spruce St.', 'Glendale', 'Gwyneth Paltrow');

AddressType('Gwyneth Paltrow', AddressType('345 Spruce St.', 'Glendale')));
```

END;

INSERT INTO MovieStar VALUES(newStar);

# UDT에 대한 비교 및 정렬

- u UDT에서 비교 연산
  - 기본적으로 UDT인 객체들에 대한 비교는 불가능하다.
    - » 같은 값을 가지는 두 UDT 객체들의 동등(equality) 비교는 불가능
  - 따라서, 객체들의 정렬, 중복 제거, 그룹화 등의 연산도 불가능하다.
- u 비교 연산정의
  - 동등 비교

### CREATE ORDERING FOR <타입> EQUALS ONLY BY STATE;

- » 객체의 구성요소의 값이 전부 같을 때 동등하다고 판단, 대소비교는 지원되지 않는다.
- 대소비교

#### CREATE ORDERING FOR <타입>

### ORDERING FULL BY RELATIVE WITH <비교함수>

- » 비교함수 F는  $x_1 = x_2$ 인 경우  $F(x_1, x_2) = 0$ ,  $x_1 > x_2$ 면  $F(x_1, x_2) > 0$ 을 반환하는 사용자 정의 함수이다.
- » 'ORDERING FULL'을 'EQUALS ONLY'로 바꾸면  $F(x_1, x_2) = 0$ 은  $x_1 = x_2$ 를 의미하고 나머지  $F(x_1, x_2)$  값은  $x_1 \neq x_2$ 를 의미한다.

# UDT에 대한 비교 및 정렬 (계속)

u UDT StarType에 대한 가능한 정렬의 정의

CREATE ORDERING FOR StarType EQUALS ONLY BY STATE; CREATE ORDERING FOR AddressType EQUALS ONLY BY STATE;

CREATE ORDERING FOR AddressType
ORDERING FULL BY RELATIVE WITH AddrLEG

CREATE FUNCTION AddrLEG (
x1 AddressType, x2 AddressType ) RETURN INTEGER
IF x1.city() < x2.city() THEN RETURN (-1)
ELSEIF x1.city() > x2.city() THEN RETURN (1)
ELSEIF x1.street() < x2.street() THEN RETURN (-1)
ELSEIF x1.street() > x2.stree() THEN RETURN (1)
ELSE RETURN (0)
END IF: